

A. PETRESCU : coordonator

GH. RIZESCU

F. IACOB

C. CONSTANTINESCU

T. ILIN

E. DECSOV

C. NOVĂCESCU

A. MATEKOVITS

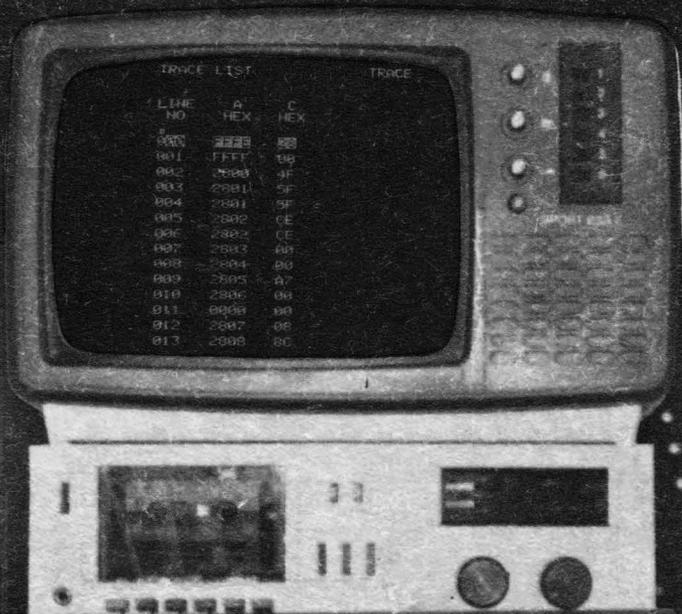
F. BAR

R. BERINDEANU

I. PETRESCU

Volumul 2

TOTUL DESPRE ... CALCULATORUL PERSONAL aMIC



SERIA PRACTICĂ

- M. K. Starr. Conducerea producției.
A. Vlădescu ș.a. Radioreceptoare
M. Mayer. Tiristoare în practică. Mutatoare cu comutație forțată
G. Möltgen. Tiristoare în practică. Mutatoare cu comutație de la rețea
L. Zamfirescu, I. Oprescu. Automatizarea cuptoarelor industriale
I. Papadache. Automatica aplicată, ediția I și a II-a
Șt. Alexandru. Automatizarea proceselor tehnologice în industria lemnului
V. H. Lisicikin. Prognoza tehnico-științifică în ramurile industriei
G. Raymond. Tehnica televiziunii în culori
T. Homoș. Capacitatea de producție în construcții de mașini
S. Radu, D. Filoti. Centrale telefonice automate. Sisteme de comutație.
R. Stere ș.a. Tranzistoare cu efect de cimp
D. N. Sapiro. Proiectarea radioreceptoarelor
V. Antonescu, M. Popovici. Ghid pentru controlul statistic al calității producției
N. Stanciu ș.a. Tehnica imaginii în cinematografie și televiziune
P. Vezeanu, Șt. Pătrașcu. Măsurarea temperaturii în tehnică
T. Penescu, V. Petrescu. Măsurarea presiunii în tehnică
P. Popescu, P. Mihordea. Măsurarea debitului în tehnică
P. Vezeanu. Măsurarea nivelului în tehnică
E. Hidoș, P. Isac (coordonatori) Studiul muncii, vol. I—VIII
V. Baltac ș.a. Calculatorul FELIX C-256, Structură și programare
R. L. Morris. Proiectarea cu circuite integrate TTL
Ishikawa Kaoru. Controlul de calitate pentru maștri și șefi de echipe
A. M. Buhtiarov ș.a. Culegere de probleme de programare
P. Constantinescu. Sisteme informatice, modele ale conducerii și sistemelor conduse
E. S. Buffa. Conducerea modernă a producției, vol. I și II
A. Vătădescu ș.a. Dispozitive semiconductoare. Manual de utilizare
A. Nadolo. Măsurarea volumului și cantității lichidelor în industrie
Ch. Jones. Design. Metode și aplicații
Gh. Pisău ș.a. Elaborarea și introducerea sistemelor informatice
C. Hidoș. Analiza și proiectarea circuitelor informaționale în unitățile economice
A. Vătădescu ș.a. Circuite integrate liniare. Manual de utilizare vol. 1, 2, 3, 4
M. Silișteanu ș.a. Scheme de televizoare, magnetofone, picupuri vol. 1 și 2 ed. a II-a
D. W. Davies. Rețele de interconectarea calculatoarelor
V. Pescaru ș.a. Fișiere, baze și bănci de date
Gh. Baștiurea ș.a. Comanda numerică a mașinilor-unelte
N. Sprinceană ș.a. Automatizări discrete în industrie. Culegere de probleme
M. Florescu. Cibernetică, automatică, informatică în industria chimică
S. Călin. Optimizări în automatizări industriale
S. Maican. Sisteme numerice cu circuite integrate
I. Rîstea ș.a. Manualul muncitorului electronist
M. Simionescu. Proiectare unitară a circuitelor electronice
C. Cluceru. Tehnica măsurărilor în telecomunicații
P. Nițulescu. Electroalimentarea instalațiilor de telecomunicații
R. Răpeanu ș.a. Circuite integrate analogice. Catalog
Șt. Lozneanu ș.a. Casetofone. Depanare. Funcționare
T. Rădulescu ș.a. Centrale telefonice automate
N. Iosif ș.a. Tiristoare și modele de putere. Catalog
P. Postelnicu. Sisteme și linii de transmisiuni telefonice
M. Silișteanu ș.a. Receptoare TV în culori
V. Baltac ș.a. Sisteme interactive și limbaje conversaționale
V. Baltac ș.a. Calculatoare electronice, grafica interactivă, prelucrarea imaginilor

Prof. dr. ing. **Adrian Petrescu**
- coordonator -
Prof. emerit **Gheorghe Rizescu**
Ing. asistent univ. **Francisc Iacob**
Ing. asistent univ. **Cornel Constantinescu**
Ing. **Tiberiu Ilin**
Ing. **Eduard Decsov**
Ing. **Constantin Novăcescu**
Ing. **Agota Matekovits**
Ing. **Florian Bar**
Ing. **Radu Berindeanu**
Elev **Iacob Petrescu**

Totul despre ... calculatorul personal aMIC

Volumul 2



Editura Tehnică
București, 1985

Colectivul de elaborare al cărții cuprinde specialiști de la Institutul Politehnic București, Liceul „Dimitrie Cantemir”, București, Întreprinderea de Memorii Electronice Timișoara, ITCI — Timișoara și „Electrotimiș” Timișoara.

Contribuția autorilor este următoarea :

- A. Petrescu** : coordonare, cap : 8 (p), 9 (p), 12 (p)
Gh. Rizescu : cap : 10 (p), 12 (p)
F. Iacob : cap : 8 (p), 12 (p)
C. Constantinescu : cap : 9 (p), 12 (p)
T. Ilin : cap : 8 (p), 11 (p), 13 (p)
E. Decsoz : cap : 8 (p), 11 (p), 13 (p)
C. Novăcescu : cap : 8 (p), 14 (p)
A. Matekovits : cap : 10 (p), 11 (p), 12 (p), 13 (p), 14 (p)
F. Bar : cap : 9 (p), 14 (p)
R. Berindeanu : cap : 8 (p), 14 (p)
I. Petrescu : cap : 10 (p), 12 (p), anexa 3.

Recenzie : **dr. ing. ADRIAN DAVIDOVICIU**

Redactor : **ing. PAUL ZAMFIRESCU**

Culegerea și paginarea realizată de o
echipă coordonată de **EDUARD GIESSER**

Coperta : **Arh. SILVIA MÎRȚU**

Desene : **LAURENȚIU ILIESCU**

Tehnoredactor : **ELLY GORUN**

Bun de tipar 10 dec. 1985 Coli tipar, 17,5
C. Z. 681.142

Tiparul a fost executat sub comanda nr. 110
la Întreprinderea Poligrafică „Banat”
Timișoara, Calea Aradului nr. 1.
Republică Socialistă România.



25.09.1984
S. O. A. P. P.

Cuprins*

Vol. I

Prefață	5
Cuvînt înainte	9
Capitolul 1.					
Clase de microcalculatoare personale și personal-profe- sionale	21
Capitolul 2.					
Prezentarea generală a mi- crocalculatorului aMIC	31
Capitolul 3.					
Structura și funcționarea microcalculatorului aMIC	45
Capitolul 4.					
Microprocesorul Z80. In- terfețele programabile	80
Capitolul 5.					
Monitoarele V0.1, V0.2, Z80-V0.	138
Capitolul 6.					
Monitorul DEST	174
Capitolul 7.					
Sistemul de operare rez- ident MATE (Monitor- Asamblor-Text-Editor)	194
Anexa 1.					
Monitorul V01. Listing sursă	212
Anexa 2.					
Monitor-Asamblor-Text Editor (MATE). Listing sursă	247

*) În volumul I, la paginile 13-20 se află cuprinsul extins al ambelor volume.

Vol. II

Capitolul 8.

**Cuplări de echipamente
periferice, interconectări și
aplicații ale microcalcula-
torului aMIC** 7

Capitolul 9.

**Limbaajul BASIC, pentru
microcalculatorul perso-
nal aMIC. Manual practic** 44

Capitolul 10.

**Microcalculatorul aMIC în
matematicile elementare și
statistică** 98

Capitolul 11.

**Microcalculatorul aMIC în
economie și tehnică ...** 114

Capitolul 12.

**Microcalculatorul aMIC în
învățămînt** 138

Capitolul 13.

**Microcalculatorul aMIC în
grafică, jocuri, aplicații
diverse** 178

Capitolul 14.

**Testarea resurselor hard-
ware și a interpretorului
BASIC** 221

Anexa 3.

**Colecție de programe pen-
tru rezolvarea unor pro-
bleme de matematică din
materia claselor a IX-a și
a X-a** 245

Cuplări de echipamente periferice, interconectări și aplicații ale microcalculatorului aMIC.

25.01.1982
S. Ionescu

În acest capitol se vor prezenta o serie de aplicații, care urmăresc atât extinderea gamei de echipamente periferice, cât și utilizarea microcalculatorului în cadrul unor sisteme dedicate. Astfel, se descriu aplicații referitoare la:

- cuplarea la microcalculatorul aMIC a unor LED-uri și comutatoare.
- cuplarea la microcalculatorul aMIC a unui convertor numeric-analogic,
- cuplarea microcalculatorului aMIC cu microcalculatoarele FELIX M18, M118,
- cuplarea la calculatorul aMIC a unui echipament de desenare și indicare pe ecran de tip „JOYSTICK“,
- cuplarea unui convertor analog-numeric la microcalculatorul aMIC,
- utilizarea microcalculatorului aMIC pentru simularea unui circuit logic,
- cuplarea miniimprimantei MIM40 la microcalculatorul aMIC,
- cuplarea unui programator de memorii de tip EPROM la microcalculatorul aMIC,
- microcalculatorul aMIC cuplat cu terminalul DAF2010,
- interfațarea microcalculatorului aMIC cu un minirobot,
- folosirea microcalculatorului aMIC în cadrul unui echipament pentru testarea microsistemelor orientate pe magistrală.
- utilizarea microcalculatorului aMIC ca unitate pentru deservirea mașinilor unelte,
- utilizarea microcalculatorului aMIC ca sistem de înregistrare/redare a parametrilor semicontinui de proces,
- utilizarea microcalculatorului aMIC în laborator pentru prelucrarea datelor provenite din analiza cromatografică.

8.1. Cuplarea unor LED-uri și comutatoare

Utilizând interfața paralelă de care dispune microcalculatorul personal se pot conecta la acesta diferite dispozitive numerice. Cel mai simplu exemplu îl reprezintă cuplarea unor led-uri și comutatoare.

Interfața paralelă este constituită dintr-un circuit 8255 suplimentar, care are liniile porturilor A, B și C, fiecare de câte 8 biți, legate la un conector de pe carcasa microcalculatorului. La portul A s-au conectat 8 comutatoare, fiecare având posibilitatea să furnizeze independent nivelele logice 1 sau 0.

La portul C s-au conectat 8 led-uri, care vor fi stinse sau aprinse, după cum biții corespunzători ai circuitului 8255 sînt 1 sau 0. Schema este prezentată în figura 8.1.

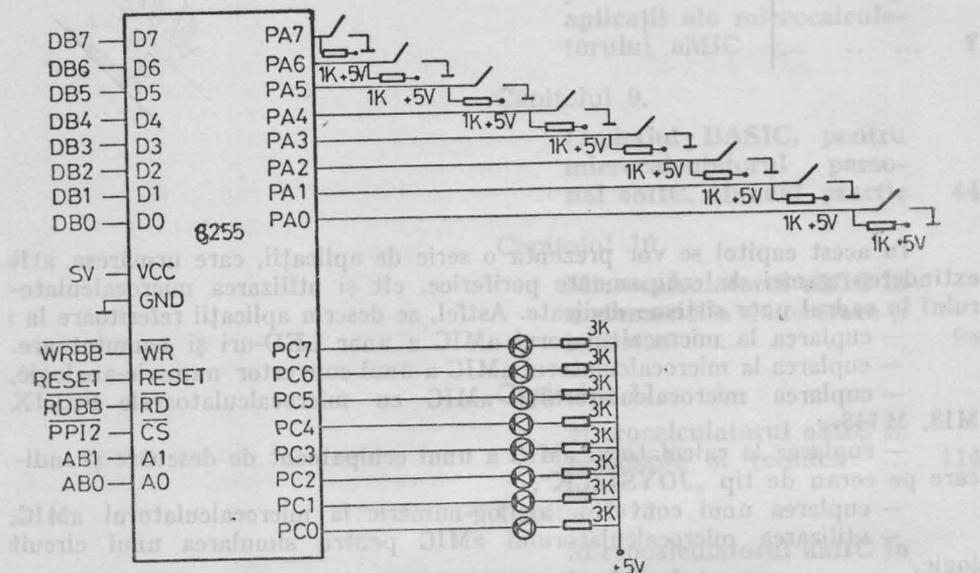


Fig. 8.1. Cuplarea unor led-uri și comutatoare.

Pentru această aplicație circuitul 8255 suplimentar a fost programat în modul 0 de lucru cu portul C pentru ieșire, iar porturile A și B pentru intrare. Adresele acestor porturi sînt :

- 40H : portul A ;
- 41H : portul B ;
- 42H : portul C ;
- 43H : portul de comandă.

În continuare se prezintă programul care realizează citirea permanentă a comutatoarelor și afișarea stării acestora la led-uri.

Program de aplicație pentru interfața paralelă

```
START: MVI  A, 92H ; încarcă în acumulator cuvîntul de comandă
        OUT  43H ; transmite la circuitul 8255
BUCLA: IN  40H ; citește portul A în acumulator
        CMA ; complementează acumulatorul
        OUT  42H ; transmite în portul C
        JMP BUCLA ; reluare.
```

8.2. Cuplarea unui convertor numeric-analogic

Microcalculatorul personal poate comanda un proces analogic simplu prin interfațarea unui convertor numeric-analogic. Valoarea numerică ce este furnizată convertorului se obține ca urmare a unor calcule sau prin prelucrarea unor date externe.

În acest exemplu s-a realizat interfațarea unui convertor numeric-analogic pe 8 biți, DAC08, la magistrala sistemului. Acest lucru a fost posibil deoarece semnalele magistralei de date, adresele și comenzile au fost legate la un conector de pe carcasă. Schema bloc a montajului este prezentată în figura 8.2.

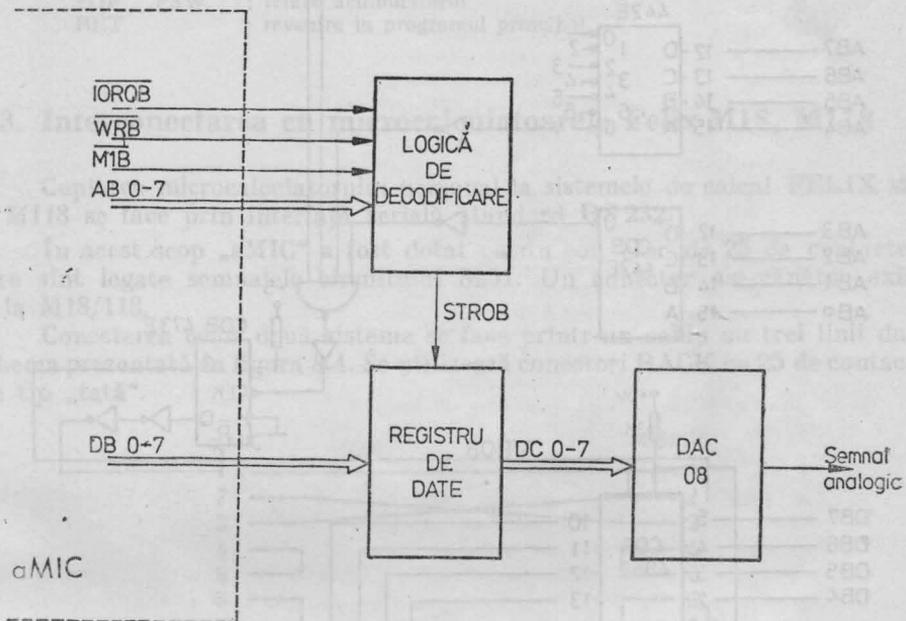


Fig. 8.2. Schema bloc pentru cuplarea unui convertor numeric analogic.

Aceasta se compune din logica de decodificare a adresei, un registru de date de 8 biți și convertorul DAC08. Schema electrică completă a interfațării convertorului se prezintă în figura 8.3.

Realizarea semnalului analogic de la ieșire constă în înscrierea în registrul de date a unor valori numerice pe 8 biți la momente de timp bine stabilite.

În continuare se prezintă programul în limbaj de asamblare care realizează la ieșirea convertorului un semnal în dinți de fierăstrău. Transmiterea datelor se face prin instrucțiuni de ieșire (OUT) cu adresa 60H.

Program de aplicații pentru DAC08.

```
START: MVI  A, 0    ; inițializarea acumulatorului cu zero
BUCLA: OUT  60H    ; ieșire în registrul de date
        INR  A     ; incrementează acumulatorul
        JMP  BUCLA ; salt la reluare.
```

Pentru a varia perioada semnalului analogic se poate utiliza o subrutină de așteptare ;

```
START: MVI  A, 0    ; inițializarea acumulatorului cu zero
BUCLA: OUT  60H    ; înscrie în registrul de date
        INR  A     ; incrementează acumulatorul
        CALL WAIT ; reglează perioada semnalului
        JMP  BUCLA ; salt la reluare
```

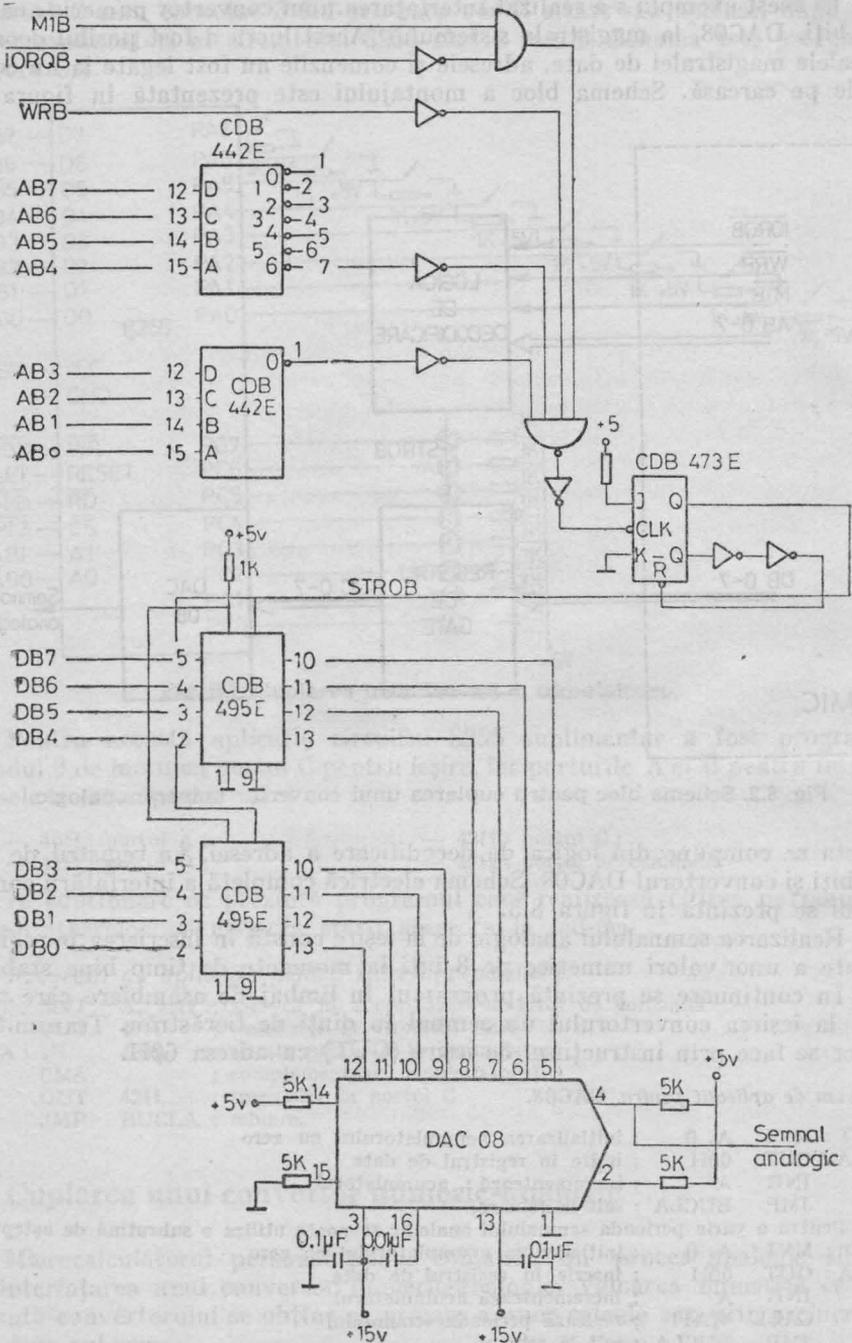


Fig. 8.3. Schema cuplării convertorului numeric-analog DAC08 la magistrala microcalculatorului „aMIC”.

```

WAIT : LXI  D, 500H ; această valoare reglează perioada
        PUSH PSW ; salvează acumulatorul
ET1 :  DCX  D ; decrementează contorul
        MOV  A, D ; încarcă registrul D în A
        ORA  E ; SAU logic între A și E
        JNZ  ET1 ; reluare dacă diferit de zero
        POP  PSW ; reface acumulatorul
        RET ; revenire în programul principal.

```

8.3. Interconectarea cu microcalculatoarele Felix M18, M118

Cuplarea microcalculatorului personal la sistemele de calcul FELIX M18 și M118 se face prin interfața serială standard RS 232.

În acest scop „aMIC“ a fost dotat cu un conector de 25 de contacte la care sînt legate semnalele circuitului 8251. Un conector asemănător există și la M18/118.

Conectarea celor două sisteme se face printr-un cablu cu trei linii după schema prezentată în figura 8.4. Se utilizează conectori RACK cu 25 de contacte, de tip „tată“.

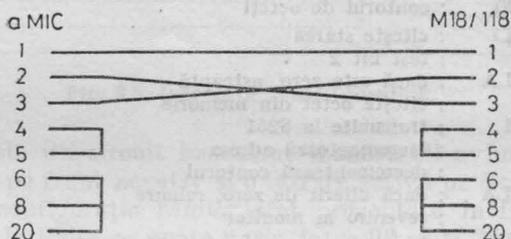


Fig. 8.4. Cablul de interconectare „aMIC“ — FELIX M18/118.

Ceilalți pini din conectori, neindicați în desen, sînt lăsați neconectați.

Pentru realizarea comunicației pe fiecare din cele două sisteme rulează câte un program. În continuare se prezintă un exemplu care transferă 100 de octeți din memoria microcalculatorului FELIX M18/118 de la adresa 6000H în memoria microcalculatorului „aMIC“ la adresa 6600H. Un asemenea procedeu este deosebit de util, deoarece pe M18/118 se pot introduce și pune la punct programe complexe pentru „aMIC“ utilizîndu-se resurse software evolute disponibile pe aceste sisteme, apoi aceste programe sînt transferate la microcalculatorul personal pentru a fi rulate.

În scopul realizării transferului de date pe microcalculatorul „aMIC“ se rulează un program de recepție a octeților transmiși pe linia serială.

Program de recepție a datelor pe linia serială

```

START : MVI  A, 0CEH ; cuvîntul de mod
        OUT  1 ; transmite la 8251
        MVI  A, 27H ; cuvîntul de comandă

```

```

OUT 1 ; transmite la 8251
LXI H, 6600H ; în H, L adresa de început
MVI C, 100 ; contorul de octeți
BUCLA : IN 1 ; bucla de citire a stării circuitului 8251
ANI 2 ; test bit 1
JZ BUCLA ; dacă 0, așteaptă
IN 0 ; citește octet
MOV M, A ; înscrie în memorie
INX H ; incrementează adresa
DCR C ; decrementează contorul
JNZ BUCLA ; dacă diferit de zero, reface
JMP 0 ; altfel intră în monitor

```

Pe microcalculatorul FELIX M18/118 rulează un program de transmisie a octeților din memorie pe linia serială.

Program de transmise a datelor pe linia serială

```

START : MVI A, 40H ; cuvîntul de comandă pentru 8251
OUT 0F7H ; realizează inițializarea circuitului
MVI A, 0CEH ; cuvîntul de mod
OUT 0F7H ; transmite la 8251
MVI A, 27H ; cuvîntul de comandă
OUT 0F7H ; transmite la 8251
LXI H, 6000H ; în H, L adresa de început
MVI C, 100 ; contorul de octeți
BUCLA : IN 0F7H ; citește starea
ANI 4 ; test bit 2
JZ BUCLA ; dacă este zero, așteaptă
MOV A, M ; citește octet din memorie
OUT 0F6H ; transmite la 8251
INX H ; incrementează adresa
DCR C ; decrementează contorul
JNZ BUCLA ; dacă diferit de zero, reluare
RST 0 ; revenire în monitor

```

Cele două programe se execută în același timp, dar cu mențiunea că programul de recepție a datelor se lansează primul.

8.4. Cuplarea unui JOYSTICK

Joystick-ul este un dispozitiv utilizat în conjuncție cu terminalele grafice pentru specificarea manuală, de către utilizator, a coordonatelor unui punct pe ecran.

Joystick-ul constă dintr-o articulație sferică, cu o manetă fixată de partea sferică mobilă, ale cărei deplasări unghiulare sînt transformate în variații ale rezistenței electrice a doi potențiometri, corespunzînd coordonatei orizontale, respectiv verticale. Variațiile de rezistență sînt transformate apoi în variații de semnal electric, care — la rîndul lor — sînt convertite în valori numerice. Aceste valori numerice sînt preluate de sistemul de calcul și, prin metode software sau hardware (la echipamentele care cer viteză mare de lucru), sînt transformate într-un punct sau cursor grafic, afișat pe ecran. Este posibilă afișarea întregului traseu impus punctului curent, adică desenarea comandată

de la joystick. Este, de asemenea, posibilă introducerea unor funcții suplimentare, care să permită utilizarea acestui dispozitiv în diferite aplicații.

Cuplarea unui joystick la microcalculatorul „aMIC“ se face prin intermediul interfeței paralele, utilizând numai patru biți ai circuitului 8255. Schema prezentată în figura 8.5 conține două circuite CDB4121E.

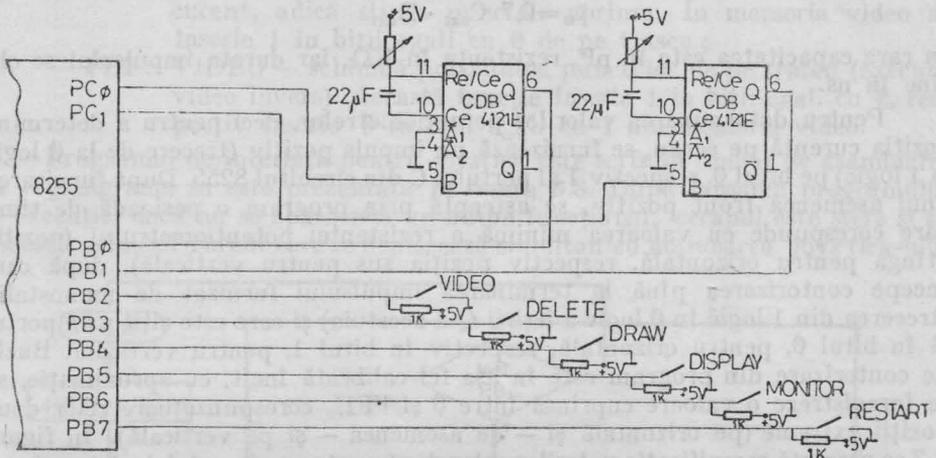
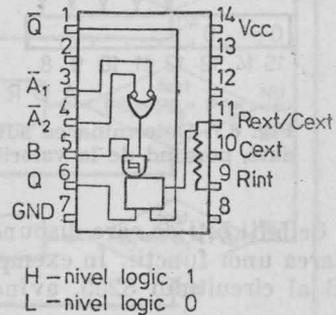


Fig. 8.5. Interfață pentru joystick.

CDB4121E este un circuit basculant monostabil avînd două intrări de condiționare active pe front negativ și o intrare activă pe front pozitiv. Tabela de funcționare și configurația pinilor sînt prezentate în figura 8.6. Durata impulsului obținut la ieșire se poate varia între 20 ns și 28 s utilizînd componente pasive externe. Fără componente externe, avînd intrarea Rint conectată

INTRĂRI			IEȘIRI	
\bar{A}_1	\bar{A}_2	B	Q	\bar{Q}
L	X	H	L	H
X	L	H	L	H
X	X	L	L	H
H	H	X	L	H
H	↓	H	[Pulse]	[Pulse]
↓	H	H	[Pulse]	[Pulse]
↓	↓	H	[Pulse]	[Pulse]
L	X	↑	[Pulse]	[Pulse]
X	L	↑	[Pulse]	[Pulse]



H – nivel logic 1
L – nivel logic 0

Fig. 8.6. Tabela de funcționare și configurația pinilor la circuitul CDB 421E.

la V_{cc} , iar intrările C_{ext} și R_{ext}/C_{ext} lăsate neconectate, se obține un impuls cu durata specifică de 30–35 ns.

Pentru valori ale capacității externe cuprinse între 10 pF și 10 μ F iar ale rezistenței externe cuprinse între 2 K Ω și 40 K Ω durata impulsului t se calculează cu formula :

$$t_w = 0,7 C_{ext} \cdot R_{ext}$$

În care capacitatea este în pF, rezistența în K Ω , iar durata impulsului se obține în ns.

Pentru determinarea valorilor potențioanelor, deci pentru a determina poziția curentă pe ecran, se furnizează un impuls pozitiv (trecere de la 0 logic la 1 logic) pe bitul 0, respectiv 1 al portului C din circuitul 8255. După furnizarea unui asemenea front pozitiv, se așteaptă prin program o perioadă de timp care corespunde cu valoarea minimă a rezistenței potențioanelor (poziția stînga pentru orizontală, respectiv poziția sus pentru verticală), după care începe contorizarea pînă la terminarea impulsului furnizat de monostabil (trecerea din 1 logic în 0 logic a ieșirii Q a acestuia) și care este citit prin portul B în bitul 0, pentru orizontală, respectiv în bitul 1, pentru verticală. Bucla de contorizare din program este în așa fel calibrată încît, cu aproximație, să se înregistreze o valoare cuprinsă între 0 și FFH, corespunzătoare celor două poziții extreme (pe orizontală și — de asemenea — și pe verticală). În figura 8.7 se prezintă semnificația valorilor celor două contoare și modul de determinare a adresei octetului pentru memoria ecran și al bitului din cadrul octetului de date. Deoarece memoria ecran este cuprinsă între adresele 4000H—5FFFH, în pozițiile cele mai semnificative A15—A13 se găsește configurația 010.

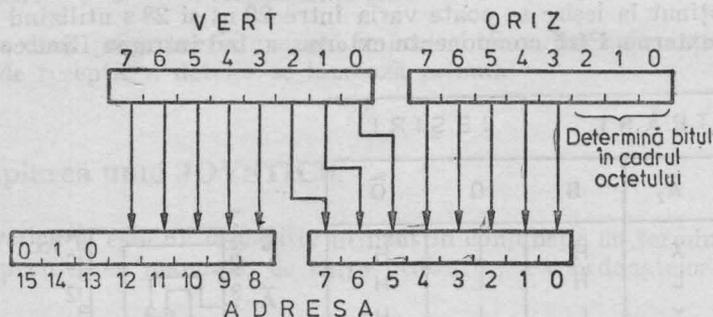


Fig. 8.7. Determinarea adresei din memoria video și octetul de date, pornind de la valorile celor două contoare VERT și ORIZ.

Ceilalți biți de care dispune interfața paralelă se pot utiliza pentru implementarea unor funcții. În exemplul considerat se utilizează încă 6 biți din portul B al circuitului 8255, avînd următoarele semnificații :

- PB7 : RESTART — relansează programul de joystick ;
- PB6 : MONITOR — execută revenirea în monitor (start de la adresa 0)

- PB5 : DISPLAY — anulează o funcție anterioară, realizând numai afișarea punctului curent, fără să modifice imaginea de pe ecran (deci nici memoria video) ;
- PB4 : DRAW — marchează traseul parcurs de la punctul curent pe ecran prin puncte aprinse (biți 0 în memoria video) ;
- PB3 : DELETE — șterge contururile de pe traseul parcurs de punctul curent, adică stinge punctele aprinse. În memoria video se înscrie 1 în biții egali cu 0 de pe traseu ;
- PB2 : VIDEO — schimbă polaritatea punctelor de pe traseu (execută video invers). Această funcție înscrie 1 în biții egali cu 0, respectiv înscrie 0 în biții egali cu 1 din memoria video.

Programul de interfață pentru joystick este scris în limbaj de asamblare, iar organigrama sa este prezentată în figura 8.8. După lansarea programului în execuție, dacă nu se apasă nici un buton funcțional, ecranul este șters și se afișează punctul curent care se deplasează simultan cu acționarea joystick-ului

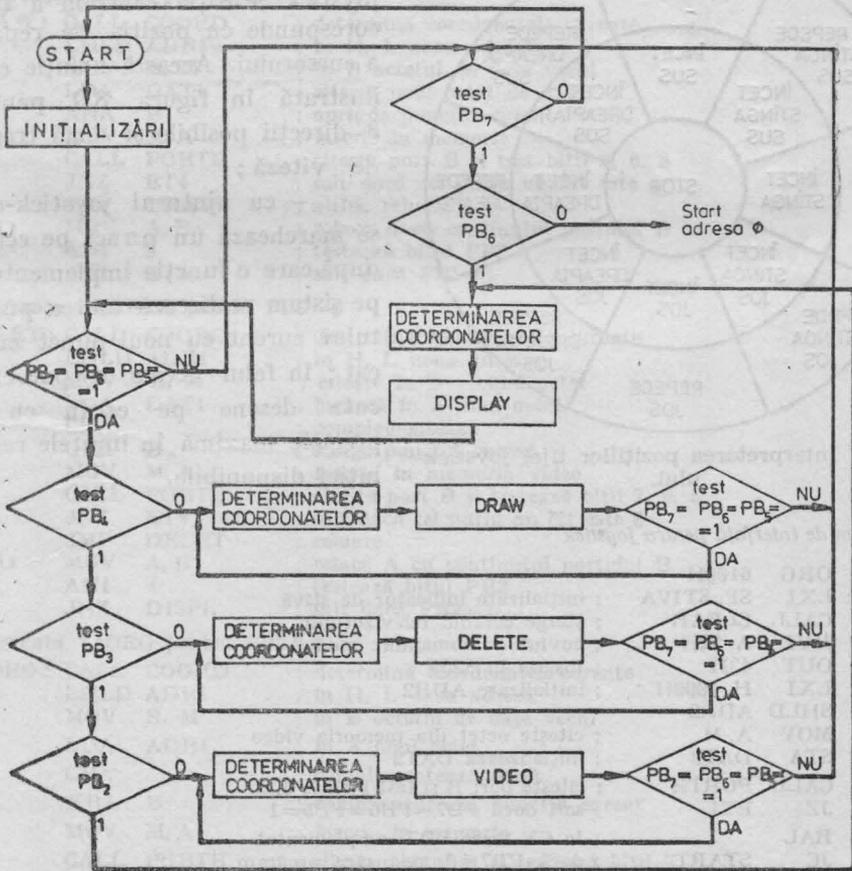


Fig. 8.8. Programul de interfață pentru joystick (organigramă)

Dacă se apasă oricare din butoanele DRAW, DELETE sau VIDEO, se execută în continuare funcția respectivă (fără ca să se mențină butonul apăsat), pînă cînd se apasă unul din butoanele RESTART, MONITOR sau DISPLAY.

Programul prezentat în acest exemplu realizează o traducere a poziției articulației joystick-ului în coordonate pe ecran (respectiv adresă și octet de date pentru memoria video). Dezavantajul acestei soluții este o sensibilitate deosebită a punctului curent (cursorului) de pe ecran față de orice mișcări ale tijei dispozitivului. Pentru eliminarea acestui neajuns se pot utiliza alte metode de interfațare a joystick-ului, ca de exemplu :

— poziția tijei (a articulației) să indice direcția dintr-un număr finit și eventual mic de direcții posibile și viteza (trepte discrete de viteză) pentru cursorul de pe ecran. Deplasarea se face din poziția curentă în direcția și cu viteza date de joystick. Poziția centrală a tijei corespunde cu poziția de repaus a cursorului. Această soluție este ilustrată în figura 8.9, pentru 8 direcții posibile și două trepte de viteză ;

— cu ajutorul joystick-ului se marchează un punct pe ecran după care o funcție implementată pe sistem realizează unirea punctului curent cu noul punct marcat ; în felul acesta se pot executa desene pe ecran cu o precizie maximă în limitele rezoluției disponibile.

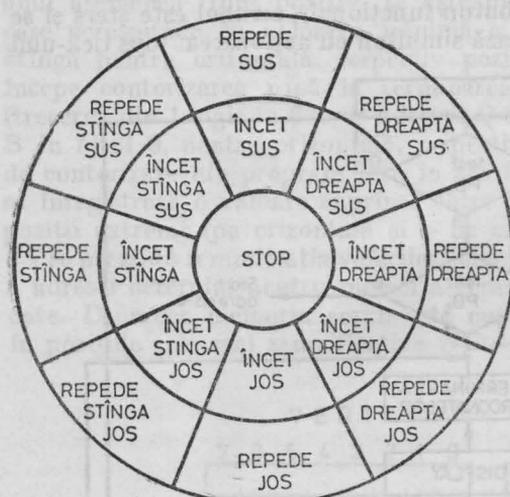


Fig. 8.9. Interpretarea pozițiilor tijei joystick-ului.

; Program de interfață pentru joystick

```

ORG 6100H
START: LXI SP, STIVA ; inițializare indicator de stivă
CALL CLEAR ; șterge ecranul televizorului
MVI A, 92H ; cuvînt de comandă : mod 0
OUT 43H ; înscrie în 8255
LXI H, 4000H ; inițializare ADR2
SHLD ADR2
MOV A, M ; citește octet din memoria video
STA DAT2 ; inițializează DAT2
ET2: CALL PORTB ; citește port B și test biții 7, 6, 5
JZ ET1 ; salt dacă PB7=PB6=PB5=1
ET4: RAL ; în CY trece PB7 complementat
JC START ; dacă PB7=0, relansare program
RAL ; în CY trece PB6 complementat
JC 0 ; dacă PB6=0, revenire în monitor

```

secvența DISPLAY pentru PB5=0

```
DISPL : CALL COORD ; determină coordonatele curente
        LHL DADR2 ; în H, L vechea adresă
        LDA DAT2 ; în H, L vechiul octet
        MOV M, A ; reface în memoria video
        LHL DADR1 ; în H, L noua adresă
        MOV A, M ; citește octetul de date
        STA DAT2 ; salvează data
        SHLD DADR2 ; și adresa
        MOV B, A ; salvează în registrul B
        LDA DAT1 ; încarcă în A noul octet de date
        ANA B ; aprinde punctul curent
        MOV M, A ; inscrie în memoria video
        JMP ET2 ; reluare
```

```
ET1 : MOV A, B ; reface A cu conținutul portului B
      ANI 10H ; testează bitul PB4
      JNZ ET3 ; salt dacă PB4=1
```

secvența DRAW pentru PB4=0

```
DRAW : CALL COORD ; determină coordonatele curente
        LHL DADR1 ; în H, L noua adresă
        MOV B, M ; în B octetul de date vechi
        LDA DAT1 ; citește noul octet de date
        ANA B ; aprinde punctul curent
        MOV M, A ; inscrie în memorie
        CALL PORTB ; citește port B și testă biții 7, 6, 5
        JNZ ET4 ; salt dacă cel puțin un bit este 0
        JMP DRAW ; altfel, reluare
```

```
ET3 : MOV A, B ; reface A cu conținutul portului B
      ANI 8 ; testează bitul PB3
      JNZ ET5 ; salt dacă PB3=1
```

secvența DELETE pentru PB3=0

```
DELET : CALL COORD ; determină coordonatele curente
        LHL DADR1 ; în H, L noua adresă
        MOV B, M ; citește în B vechiul octet
        LDA DAT1 ; încarcă în A noul octet
        CMA ; complementează
        ORA B ; stinge punctul curent
        MOV M, A ; inscrie în memoria video
        CALL PORTB ; citește port B și testează biții 7, 6, 5
        JNZ ET4 ; salt dacă cel puțin un bit este 0
        JMP DELET ; reluare
```

```
ET5 : MOV A, B ; reface A cu conținutul portului B
      ANI 4 ; testează bitul PB2
      JNZ DISPL ; salt dacă PB2=1
```

secvența VIDEO pentru PB2=0

```
VIDEO : CALL COORD ; determină coordonatele curente
        LHL DADR1 ; în H, L noua adresă
        MOV B, M ; în B octetul de date vechi
        LDA DADR1 ; în A noul octet
        CMA ; complementează octet
        XRA B ; complementează punctul curent
        MOV M, A ; inscrie în memorie
        CALL PORTB ; citește portul B și testează biții 7, 6, 5
        JNZ ET4 ; salt dacă cel puțin un bit este 0
        JMP VIDEO ; reluare
```

; subrutina COORD
; determină coordonatele punctului curent
; furnizează la ADR1 adresa din memoria video
; și la DAT1 octetul de date

COORD: MVI D, 2 ; setează bitul 1
 CALL XY ; determină coordonata X
 STA ORIZ ; memorează și variabila ORIZ
 MVI D, 1 ; setează bitul 0
 CALL XY ; determină coordonata Y
 STA VERT ; memorează în variabila VERT

; secvența care determină adresa pentru memoria ecran
; și octetul de date

LXI H, 4000H ; inițializare H, L
 LDA ORIZ ; citește contorul pentru orizontală
 ANI 0FBH ; anulează biții A2-A0
 RRC ; aduce A7-A3 în pozițiile A4-A0
 RRC
 RRC
 MOV L, A ; încarcă în registrul L
 LDA VERT ; citește contorul pentru verticală
 ANI 7 ; preia biții A2-A0
 RRC ; aduce informația în pozițiile A7-A5
 RRC
 RRC
 ORA L ; concatenează cu informația din L
 MOV L, A ; încarcă în registrul L octetul mai puțin semnificativ de adresă

LDA VERT ; citește contor pentru verticală
 ANI 0F8H ; preia biții A7-A3
 RRC ; aduce în pozițiile A7-A0
 RRC
 RRC
 ORA H ; concatenează cu informația din H
 MOV H, A ; încarcă în registrul H octetul mai semnificativ de adresă
 LHLD ADR1 ; depunde adresa la ADR1
 LDA ORIZ ; citește contorul pentru orizontală
 ANI 7 ; preia biții A2-A0
 MOV L, A ; încarcă în L
 MVI A, 7FH ; inițializare octet date
 INR L

AD2: DCR L ; poziționează indicatorii
 JZ AD1 ; dacă L=0, stop
 RRC ; altfel, deplasează bit=0 (punct aprins)
 JMP AD2 ; reluare

AD1: STA DAT1 ; depune octetul de date la adresa DAT1
 RET

; subrutina XY

; poziționează contorul pentru orizontală
; sau pentru verticală
; furnizează rezultatul în A (contor între 0 și FFH)

XY: MVI A, 0 ; bit 0, bit 1=0 din portul C al circuitului 8255
 OUT 42H ; trimite la 8255
 MOV A, D ; poziționează pe 1 bitul corespunzător pentru orizontală
 ; sau pentru verticală
 OUT 42H ; trimite la 8255, declanșează monostabilul
 MVI C, 0FFH ; inițializare contor

XY1: IN 41H ; citește port B al circuitului 8255
 ANA D ; test bit 1/0

```

JZ     XY1           ; așteaptă impulsul monostabilului
MV1   A, 4          ; secvența se execută de patru ori
WAIT : MVI   B, 84H  ; contor
      DCR   B
      JNZ   WAIT+2
      DCR   A
      JNZ   WAIT
; Incepe incrementarea contorului
XY2 : INR   C
      IN   41H      ; citește port B
      ANA  D        ; test bit 0/1
      NOP                    ; calibrarea contorizării
      NOP
      NOP
      JNZ   XY2      ; așteaptă terminarea impulsului
      MOV  A, C      ; transferă rezultatul în A
      RET
; zona de variabile program
ORIZ : DS   1        ; contorul pentru orizontală
VERT : DS   1        ; contorul pentru verticală
ADR1 : DS   2        ; adresa nouă pentru memoria video
ADR2 : DS   2        ; adresa veche
DAT1 : DS   1        ; noul octet de date
DAT2 : DS   1        ; vechiul octet de date
      DS   10        ; stiva program
STIVA : DS   1
      END  START

```

8.5. Cuplarea unui convertor analog-numeric

Microcalculatorul personal are posibilitatea să efectueze măsurări de mărimi analogice, eventual extrase dintr-un proces, prin conectarea unui convertor analog-numeric. Interfațarea convertorului la sistem se face prin circuitul 8255 suplimentar (interfața paralelă). Se poate executa conversia unei singure mărimi analogice sau a mai multora succesiv; în acest ultim caz, mărimile analogice sînt aduse la intrarea convertorului prin intermediul unui multiplexor analogic. Selecția intrărilor multiplexorului se face prin intermediul circuitului 8255.

Schema de principiu este prezentată în figura 8.10. Se utilizează un multiplexor analogic 16 : 1, iar selecția se realizează prin biții PC3-PC0 ai portului C din circuitul 8255. Convertorul analog-numeric este pe 12 biți, avînd o intrare de comandă START conversie, conectată la bitul PC7 al circuitului 8255. Un front pozitiv pe această intrare lansează operația de conversie. Biții de date inferiori D0-D7 sînt conectați la pini PA0-PA7, iar biții de date superiori D8-D11 la pini PB0-PB3. De asemenea, convertorul mai dispune de un semnal pentru a anunța sfîrșitul conversiei, STOP conversie, conectat la pinul PB7.

În continuare se prezintă lista instrucțiunilor de intrare/ieșire și semnificațiile fiecăreia :

OUT 42H ; biții A3-A0 selectează una din cele 16 intrări analogice
 OUT 42H ; bitul A7=1 lansează operația de conversie

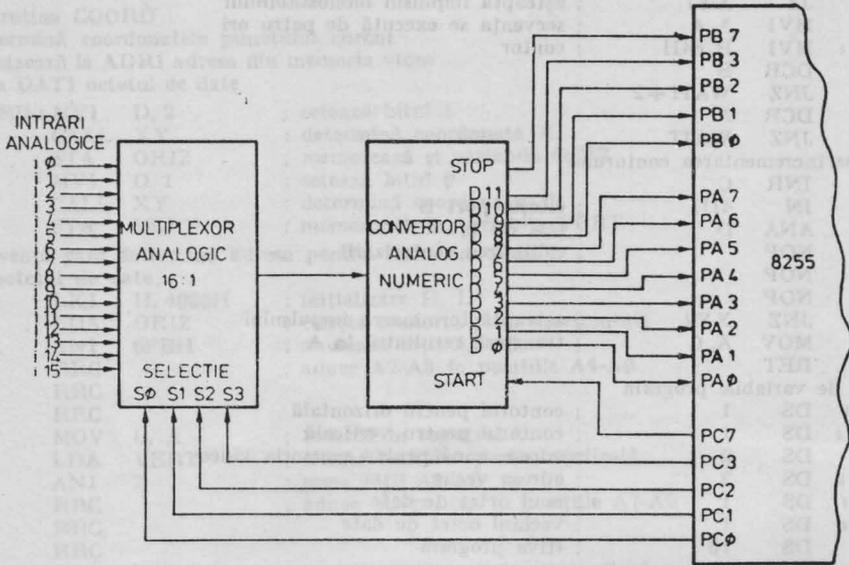


Fig. 8.10. Cuplarea unui convertor analog-numeric.

IN 41H ; citește în A7 bitul STOP conversie
 IN 40H ; citește în A7-A0 biții de date D7-D0 numai după terminarea
 ; conversiei
 IN 41H ; citește în A3-A0 biții de date D11-D8
 OUT 42H ; bitul A7=0 resetează convertorul
 Programul care urmează execută succesiv conversia analog-numerică a
 celor 16 intrări înscriind rezultatele în memorie, fiecare pe cite doi octeți în-
 cepînd de la adresa LISTA.

; Program de interfașare a unui convertor analog-numeric

```

MVI A, 92H ; programare circuit 8255
OUT 43H ; trimite în portul de comandă
LXI H, LISTA ; H, L conțin adresa în zona de memorie
MVI B, 0 ; selecție intrare analogică
ET1 : MOV A, B ; transferă cod de selecție în A
      OUT 42H ; resetează convertorul A7-0
      ORI 80H ; A7=1
      OUT 42H ; start conversie
ET2 : IN 41H ; citește starea
      ; A7=STOP trece în CY
      JNC ET2 ; dacă STOP=0, așteaptă
      IN 40H ; citește biții de date D7-D0
      MOV M, A ; înscrie în memorie
      INX H ; incrementează adresa de memorie
      IN 41H ; citește biții de date D11-D8
      ANI 0FH ; selectează biții A3-A0
      MOV M, A ; înscrie în memorie
  
```

INX	H	; incrementează adresa de memorie
INR	B	; incrementează contorul de selecție
ANI	ØFH	; test sfârșit achiziție
JNZ	ET1	; reia dacă nu este gata
JMP	NEXT	; altfel execută prelucrarea datelor

8.6. Simularea unui circuit logic

Microcalculatorul „aMIC“ poate fi utilizat în proiectarea schemelor logice, înlocuind faza de sinteză a circuitelor și de punere la punct cu ajutorul osciloscopului, analizorului logic etc.

În acest fel se poate economisi timp și efort material. Pentru exemplificare, se consideră o interfață simplificată care conectează un echipament periferic de ieșire la un microsistem construit tot cu microprocesorul Z80 (figura 8.11).

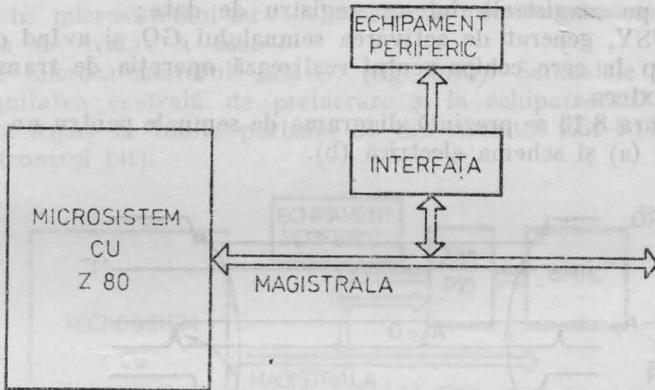


Fig. 8.11. Interfațarea unui echipament periferic la un microsistem cu Z80.

Interfața este cuplată la magistrală prin următoarele semnale (figura 8.12) :

— **RESET** : activarea acestui semnal are ca efect inițializarea interfeței și abandonarea eventualei operații curente ;

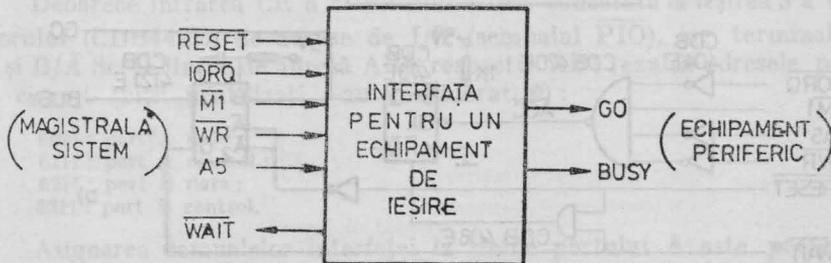


Fig. 8.12. Semnalele conectate la interfața.

– $\overline{\text{IORQ}}$ „activ” (0 logic) și $\overline{\text{M1}}$ inactiv (1 logic) indică ciclul de I/E ;
 – $\overline{\text{WR}}$ activ (0 logic) indică sensul transferului (de la UCP la echipamentul periferic).

– A5 este utilizat pentru selectarea interfeței. Deoarece microsistemul are un număr redus de dispozitive de intrare/ieșire, în cadrul octetului de adresă de I/E biții A7–A2 sînt utilizați pentru selectarea cîte unui circuit (fiecare bit, activ pe 0, controlează un dispozitiv), iar biții A1 și A0, eventual pentru selectarea porturilor interne. Deci în octetul de adresă pentru interfață bitul A5 este 0, toți ceilalți biți fiind 1.

– $\overline{\text{WAIT}}$ este conectat la intrarea WAIT a microprocesorului, permițînd adaptarea vitezei de lucru a unității centrale de prelucrare la viteza echipamentului periferic.

Semnalele generate de interfață pentru echipamentul periferic de ieșire sînt următoarele :

– GO, generat la selectarea interfeței și utilizat pentru preluarea datelor de pe magistrală într-un registru de date ;

– BUSY, generat de activarea semnalului GO și avînd o durată fixă, 0,5 ms, timp în care echipamentul realizează operația de transfer a datelor pe suport extern.

În figura 8.13 se prezintă diagrama de semnale pentru un ciclu de acces la interfață (a) și schema electrică (b).

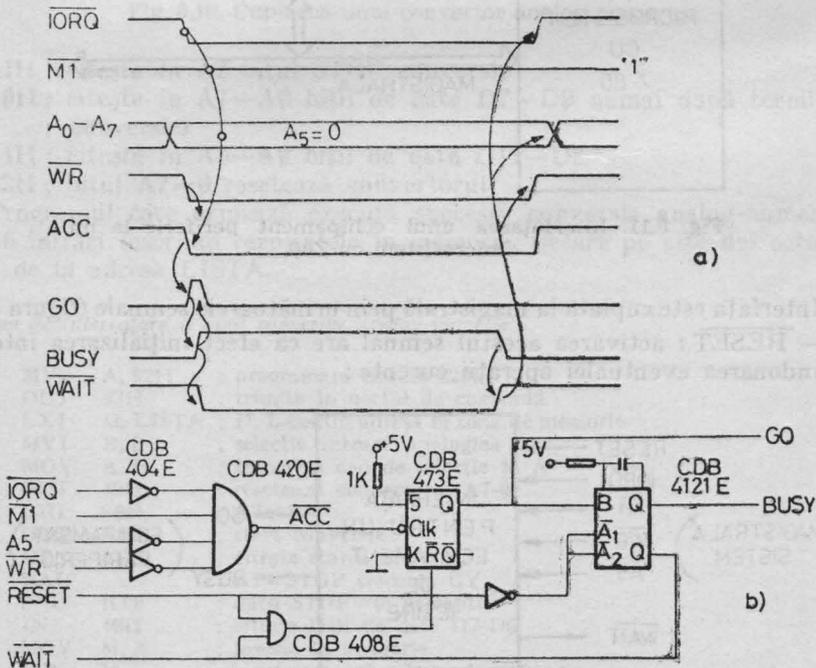


Fig. 8.13. Diagrama de semnale (a) și schema (b) ale interfeței.

În loc să se construiască fizic această schemă și să se verifice prin metode hardware, utilizând osciloscop, analizor logic, etc. ... funcționarea corectă se poate verifica prin program, utilizând microcalculatorul „aMIC”. Conectarea microcalculatorului la microsistemul cu Z80 se poate face prin interfața paralelă. În acest scop se utilizează un circuit Z80-PIO cuplat extern la magistrala „aMIC”-ului. În figura 8.14 este prezentat circuitul Z80-PIO și semnalele de cuplare la magistrală.

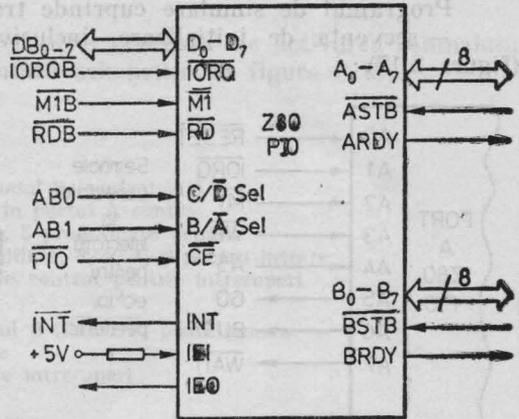


Fig. 8.14. Cuplarea circuitului Z80-PIO la magistrala microcalculatorului „aMIC”.

Astfel, în microsistemul cu Z80 interfața de testat a fost înlocuită cu microcalculatorul „aMIC” (fig. 8.15). Semnalele interfeței de cuplare la unitatea centrală de prelucrare și la echipamentul periferic de ieșire, au fost legate la liniile portului A din circuitul Z80-PIO, programat în modul 3 (control bit).

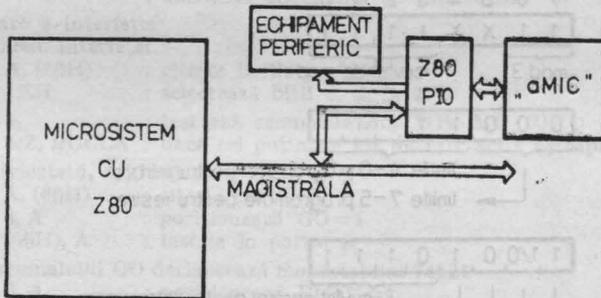


Fig. 8.15. Schema de principiu pentru simularea interfeței.

Deoarece intrarea \overline{CE} a circuitului a fost conectată la ieșirea 3 a decodificatorului (CDB442E) de adrese de I/E (semnalul \overline{PIO}), iar terminalele C/\overline{D} Sel și B/\overline{A} Sel la liniile de adresă $AB0$, respectiv $AB1$ rezultă adresele porturilor din circuit (biții neutilizați s-au considerat 0):

- 60H: port A date;
- 61H: port A control;
- 62H: port B date;
- 63H: port B control.

Asignarea semnalelor interfeței la liniile portului A este prezentată în figura 8.16.

Programul de simulare cuprinde trei secvențe principale:
 - secvența de inițializare, inclusiv programarea circuitului Z80-PIO (figura 8.17);

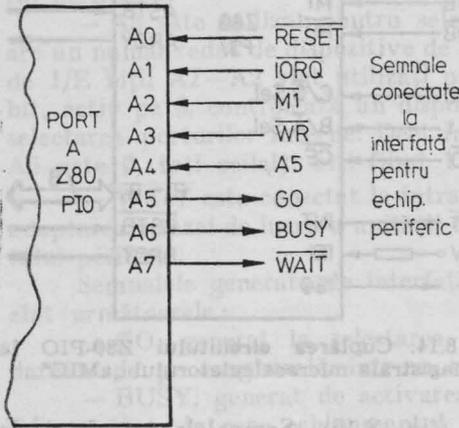


Fig. 8.16. Asignarea semnalelor interfeței la liniile portului A din Z80-PIO.

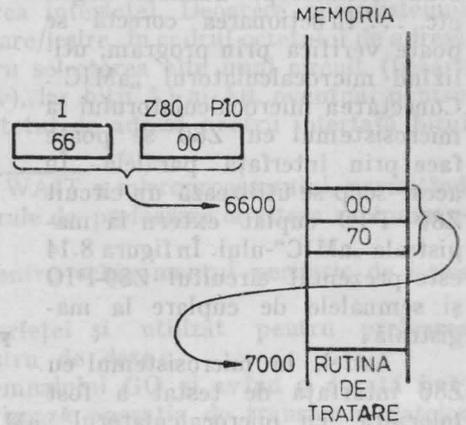


Fig. 8.18. Răspunsul la întreruperea generată de Z80-PIO.

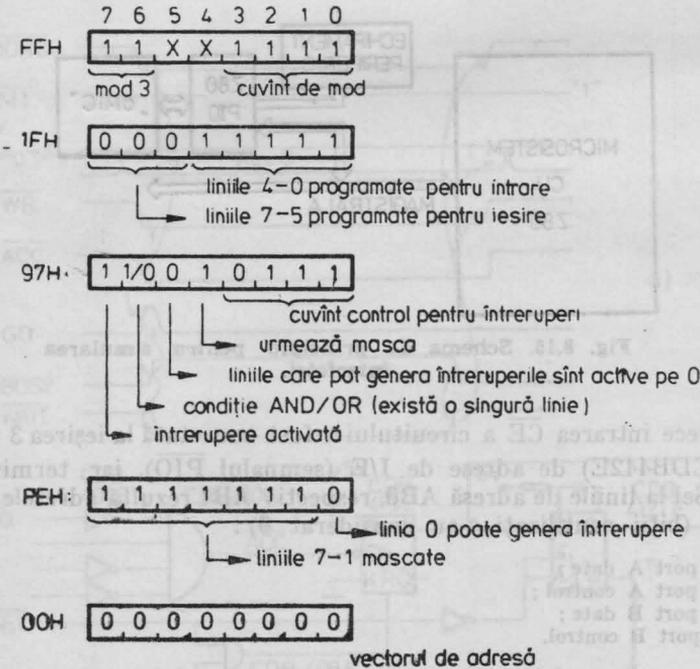


Fig. 8.17. Cuvintele de control pentru programarea circuitului Z80-PIO.

- bucla de simulare ;
- subrutina de tratare a întreruperii generate de activarea semnalului RESET (tehnica de răspuns prezentată schematic în figura 8.18).

; Programarea circuitului: Z80-PIO

```

ORG 6000H ;
LD A, 0FFH ; setează modul 3 (control bit)
OUT (61H), A ; transmite în portul A control
LD A, 1FH ; liniile 7, 6, 5 programate pentru
OUT (61H), A ; ieșire și liniile 4, 3, 2, 1, 0 pentru intrare
LD A, 97H ; cuvîntul de control pentru întreruperi
OUT (61H), A
LD A, 0FEH ; numai bitul 0 (RESET) poate genera
OUT (61H), A ; întrerupere
LD A, 0 ; vectorul de întreruperi
OUT (61H), A

```

; Inițializarea sistemului de întreruperi la UCP

```

IM2 ; setează modul 2 de răspuns la întreruperi
LD A, 66H ; încarcă registrul I
LD I, A
LD HL, 7000H ; adresa subrutinei de tratare a întreruperii
LD (6600H), HL ; memorează la adresa 6600H și 6601H

```

; Inițializare semnale de ieșire PIO

```

SIMUL: LD A, 80H ; inițializare port A
OUT (60H), A ; WAIT=1, GO=0, BUSY=0
EI ; activarea sistemului de întreruperi

```

; Bucla de simulare a interfeței

; Așteaptă selectarea interfeței

```

BUCLA: IN A, (60H) ; citește liniile portului A
AND 1EH ; selectează biții 4, 3, 2, 1
XOR 4 ; testează semnalele A5,  $\overline{WR}$ ,  $\overline{M1}$ ,  $\overline{IORQ}$ 
JR NZ, BUCLA ; dacă cel puțin un bit nu este activ așteaptă

```

; Interfața a fost selectată, ACC=0

```

IN A, (60H) ; citește portul A
SET 5, A ; poziționează GO=1
OUT (60H), A ; înscrie în portul A

```

; Trecerea în 1 a semnalului GO declanșează monostabilul 74121

```

SET 6, A ; poziționează BUSY=1
OUT (60H), A ; înscrie în portul A

```

; Activarea lui BUSY, resetează semnalul GO

```

RES 5, A ; poziționează GO=0
OUT (60H), A ; înscrie în portul A

```

; Întârziere de 0,5 ms, timp necesar pentru terminarea operației de ieșire

```

LD A, 3DH ; constanta de întârziere pentru
DELAY: DEC A ; frecvența ceasului 2MHz
JR NZ, DELAY

```

; La sfârșit dezactivează BUSY și WAIT

```

IN A, (60H) ; citește portul A
SET 7, A ; WAIT=1
RES 6, A ; BUSY=0
OUT (60H), A ; înscrie în portul A

```

; Așteaptă terminarea accesului

```

STOP: IN A, (60H) ; citește portul A
AND 1EH ; selectează biții 4, 3, 2, 1
XOR 4 ; inversează M1 (semnale active pe 0)

```

JR	Z, STOP	; dacă $\overline{ACC}=\emptyset$, așteaptă
JR	LOOP	; dacă $\overline{ACC}=1$, reia secvența
; Subrutina de tratare a întreruperii generate		
; de activarea semnalului RESET		
ORG	7000H	
EX	AF, AF'	; salvare stare program
EXX		; numai dacă este necesar — în acest exemplu ; nu este necesar
POP	HL	; înlocuiește adresa de revenire din
LD	HL, SIMUL	; stivă cu adresa de relansare a
PUSH	HL	; programului de simulare
EX	AF, AF'	; aceste două instrucțiuni nu sînt
EXX		; necesare — în general sînt utilizate pentru refacerea stării
		; programului întrerupt
RETI		; return
END		

8.7. Cuplarea la microcalculator a unei miniiimprimante MIM40

Miniiimprimanta MIM40 (produsă la Electromureș Tg. Mureș) este o imprimantă paralelă cu 40 de caractere într-un rînd, fiecare coloană de caracter fiind formată din 7 puncte, fiecărui punct îi corespunde în sistemul electric de imprimare un ac de imprimare.

Formatul unui caracter este dat în figura 8.19 (7 linii \times 5 coloane).

Fiecare punct din matricea de imprimare este controlat prin software.

Din punct de vedere mecanic, transportul capului de imprimare se realizează cu un tambur dispunînd de un ghidaj elicoidal ca în fig. 8.20.

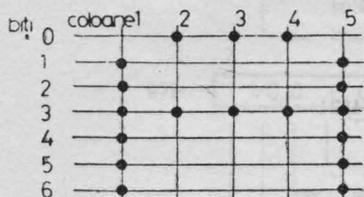


Fig. 8.19. Formatul unui caracter (exemplul A).

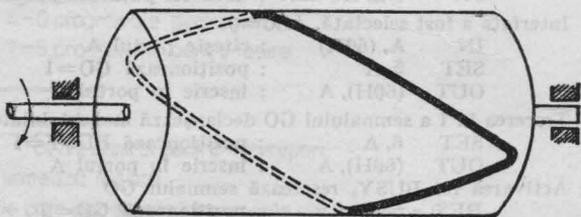


Fig. 8.20. Tambur pentru transportul capului de imprimantă.

În timpul cursei active a capului de imprimare se realizează imprimarea a 40 de caractere iar semnalul de stare a capătului de cursă activă și a cursei inverse este la nivel 1 logic.

La capătul cursei active acest semnal devine 0 logic și rămîne pe această valoare tot timpul cursei inverse. Semnalul de stare este generat printr-un sistem mecanic rigidizat cu tamburul.

Schema interfeței de cuplare a microcalculatorului aMIC cu miniiimprimanta este prezentată în figura 8.21.

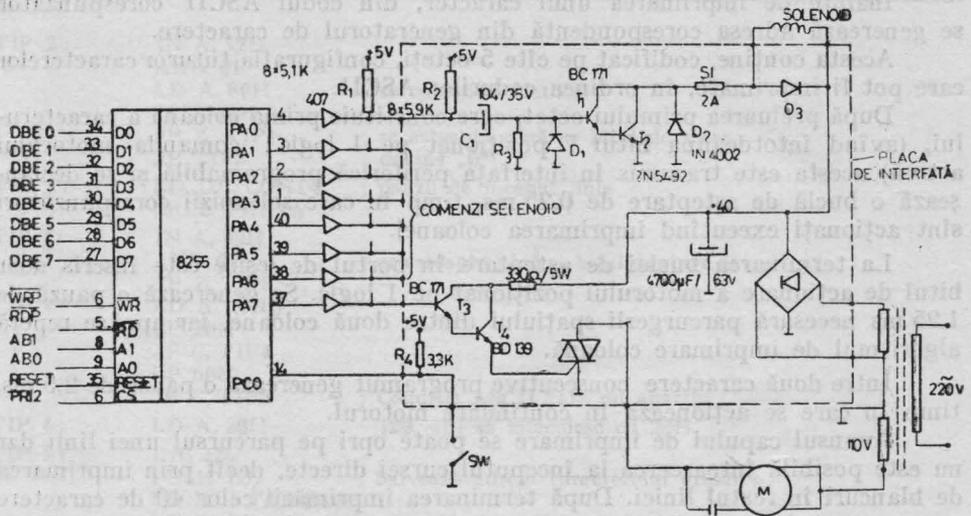


Fig. 8.21. Schema interfeței de cuplarea microcalculatorului cu miniimprimanta MIM40.

Descrierea interfeței

Miniimprimanta este cuplată la microcalculator prin intermediul unei interfețe periferice programabile 8255, care comandă prin software schema electrică de imprimare și preia starea curentă de poziție a tamburului.

Portul A al interfeței periferice programat ca ieșire asigură cele 7 semnale de comandă a solenoidilor acelor de imprimare precum și semnalul de comandă a motorului care acționează tamburul.

Comanda solenoidului se realizează printr-un etaj de comutare, realizat cu un montaj Darlington, prevăzut cu protecție la tensiunile inverse induse în solenoid. (dioda D2).

Comanda acționării motorului este realizată printr-un montaj Darlington, care generează semnalul de comandă, pentru un triac care asigură excitația motorului la 110 V c.a.

Imprimarea unei linii decurge astfel :

Întrucât poziția capului de imprimare poate fi presupusă oarecare, comanda de acționare a motorului trebuie să asigure poziționarea la capăt de rînd a capului înaintea imprimării. Astfel, dacă semnalul de stare este pe 1 logic, se comandă rotirea motorului pînă la anularea acestui semnal, parcurgîndu-se astfel restul de cursă directă pînă la capătul de cursă. Cu motorul acționat programul de comandă asigură o buclă de așteptare de aproximativ 7 ms timp în care capul de imprimare ajunge la începutul cursei directe.

Se testează din nou semnalul de stare și dacă nu a devenit încă 1 logic se așteaptă modificarea sa (cu motorul acționat). Programul de imprimare presupune existența într-o zonă tampon de date a celor 40 coduri ASCII corespunzătoare caracterelor care trebuie imprimate.

Înainte de imprimarea unui caracter, din codul ASCII corespunzător se generează adresa corespondentă din generatorul de caractere.

Acesta conține, codificat pe câte 5 octeți, configurația tuturor caracterelor care pot fi imprimate, în ordinea codurilor ASCII.

După preluarea primului octet, care constituie prima coloană a caracterului, (avînd întotdeauna bitul 7 poziționat pe 1 logic: comanda motorului activă) acesta este transmis în interfața periferică programabilă și se declanșează o buclă de așteptare de 0,25 ms, timp în care solenoizii corespunzători sînt acționați executînd imprimarea coloanei.

La terminarea buclei de așteptare în portul de ieșire este înscris doar bitul de acționare a motorului poziționat pe 1 logic. Se generează o pauză de 1,25 ms necesară parcurgerii spațiului dintre două coloane, iar apoi se repetă algoritmul de imprimare coloană.

Între două caractere consecutive programul generează o pauză de 2,5 ms, timp în care se acționează în continuare motorul.

Avansul capului de imprimare se poate opri pe parcursul unei linii dar nu este posibilă întoarcerea la începutul cursei directe, decît prin imprimarea de blancuri în restul liniei. După terminarea imprimării celor 40 de caractere se generează bucla de așteptare a căderii pe zero a bitului de stare. După aceasta se generează o pauză de ordinul 130 ms acoperitoare pentru cursa inversă, iar apoi se oprește comanda motorului.

Durata pauzelor introduse în program sînt astfel alese încît imprimarea a 4 puncte alăturate să genereze un pătrat.

Micșorînd pauza între imprimarea a două coloane succesive se poate mări numărul de caractere imprimate pe o linie.

Spațiul între două linii succesive este generat automat prin forma ghidajului elicoidal de pe tambur, deci distanța între două linii imprimate este întotdeauna aceeași.

Prezentarea programului de imprimare

Înainte de lansarea subrutinei de imprimare a unei linii, programul de imprimare trebuie să asigure încărcarea unei zone tampon de date avînd lungimea de 40 de octeți, câte un octet pentru fiecare cod ASCII care urmează să fie imprimat. După încărcarea zonei tampon, subrutina de imprimare poate fi executată iar pentru imprimarea unei pagini se repetă secvența de operații: încărcarea zonă tampon — execuție subrutină imprimare linie.

Subrutina de imprimare ia în considerare numai coduri cuprinse între 20H și 5FH pentru alte coduri imprimînd blanc. Generatorul de caractere conține cifrele zecimale, literele majuscule de la A la Z și următoarele caractere speciale: blanc, ?, „“, \$, ,, (,), *, +, ', -, ., /, :, ;, =, , ?.

Subrutina de afișare a unei linii este prezentată în cele ce urmează:

```
IMPRIM:  PUSH H
          LD A, 81H
          OUT 43H      ; programarea interfeței 8255
          XOR A
          OUT 42H
          LD HL, BUFTIP ; HL-adresa zonei tampon
          LD B, 28H     ; 40 caractere pe linie
```

TIP 2 : IN A, 42H
AND 01
LD A, 80H ; se comandă motorul
OUT 40H A
JP Z, TIP1 ; se așteaptă pînă ce bitul de stare
JP TIP2 ; devine „0“

TIP 1 : LD DE, CONT4 ; pauză de început linie
CALL PAUZA

TIP 3 : IN A, 42H
AND 01 ; se așteaptă pînă ce bitul de stare devine „1“
JP Z, TIP3

TIP 7 : LD A, (HL)
CP 20H
JP C, TIP4
CP 60H
JP C, TIP5 ; Codurile ASCII care nu aparțin

TIP 4 : LD A, 20H [20, 5F] se înlocuiesc cu 20H.

TIP 5 : INC HL
PUSH HL ; Salvează adresa caracterului următor
LD HL, TAB-0A0F
LD D, 00
LD E, A
ADD HL, DE
ADD HL, DE
ADD HL, DE
ADD HL, DE ; Calculul adresei din generatorul de caractere a codului
ADD HL, DE ; din Acc.
LD C, 05H ; Nr. de coloane într-un caracter

TIP 6 : LD A, (HL) ; Se încarcă 8255 cu o coloană de imprimare
OUT 40H A
LD DE, CONT1
CALL PAUZA ; durata de acționare a solenoizilor
LD A, 80H
OUT 40H A ; comandă motor
LD DE, CONT2
CALL PAUZA ; pauză între 2 coloane succesive
INC HL
DEC C
JP NZ, TIP6
LD DE, CONT3 ; pauză între 2 caractere
CALL PAUZA
POP HL
DEC B ; dacă mai sînt caractere de imprimat
JP NZ, TIP7

TIP 8 : IN A, 42H
AND 01 ; se așteaptă ca bitul de stare să devină „0“
JP NZ, TIP8
LD DE, CONI5 ; pauză necesară cursei inverse
CALL PAUZA
XOR A ; oprire motor.
OUT 40H A
POP H
RET

PAUZA : DEC DE
LD A, E
OR
JP NZ, PAZUA
RET.

Configurația semnalelor la conectorul de interfață cu miniimprimanta

1. PA7	bufferat	9. PB7	17. PC7
2. PA6	bufferat	10. PN6	18. PC6
3. PA5	bufferat	11. PB5	19. PC5
4. PA4	bufferat	12. PB4	20. PC4
5. PA3	bufferat	13. PB3	21. PC3
6. PA2	bufferat	14. PB2	22. PC2
7. PA1	bufferat	15. PB1	23. PC1
8. PA0	bufferat	16. PB0	24. PC0
			25. GND.

8.8. Cuplarea microcalculatorului cu un programator de EPROM

Programatorul asigură posibilități de programare pentru circuitele EPROM de tipul Intel 2716.

Configurația circuitului este următoarea (fig. 8.22).

A7	1	24	Vcc
A6	2	23	A8
A5	3	22	A9
A4	4	21	Vpp
A3	5	20	\overline{OE}
A2	6	19	A10
A1	7	18	\overline{CE}
A0	8	17	D7
D0	9	16	D6
D1	10	15	D5
D2	11	14	D4
GND	12	13	D3

Fig. 8.22. Configurația terminalelor circuitului 2716.

Semnificația semnalelor :

D0—D7 = date intrare/ieșire

A0—A10 = adrese

Vpp = selecție regim de programare

\overline{OE} = validare ieșire

\overline{CE} = intrare selecție circuit

Modurile de lucru ale circuitului sînt prezentate în figura 8.23 a, unde se pun în evidență condițiile în care se realizează fiecare regim : citire, programare, verificare.

Regimul de programare, verificare este selectat forțînd la intrarea Vpp o tensiune de 25 V.

Datele de intrare trebuie să fie stabile înainte și după pulsul de programare, minimum 2 μ s. Pulsul de programare durează între 45 și 55 μ s și este livrat circuitului la intrarea \overline{CE} de nivel TTL (fig. 8.23 b).

PIN	\overline{CE}/PGM	\overline{OE}	V_{pp}	V_{cc}	OUTPUTS
MOD	(18)	(20)	(21)	(24)	(9-11, 13-17)
READ	V_{IL}	V_{IL}	+5	+5	D_{OUT}
STANDBY	V_{IH}	NU CONT	+5	+5	HIGH Z
PROGRAM.	PULS V_{IL}	V_{IH}	+25	+5	D_{IN}
PROG. VERIFY	V_{IL}	V_{IL}	+25	+5	D_{OUT}
PROG. INHIB.	V_{IL}	V_{IH}	+25	+5	HIGH Z

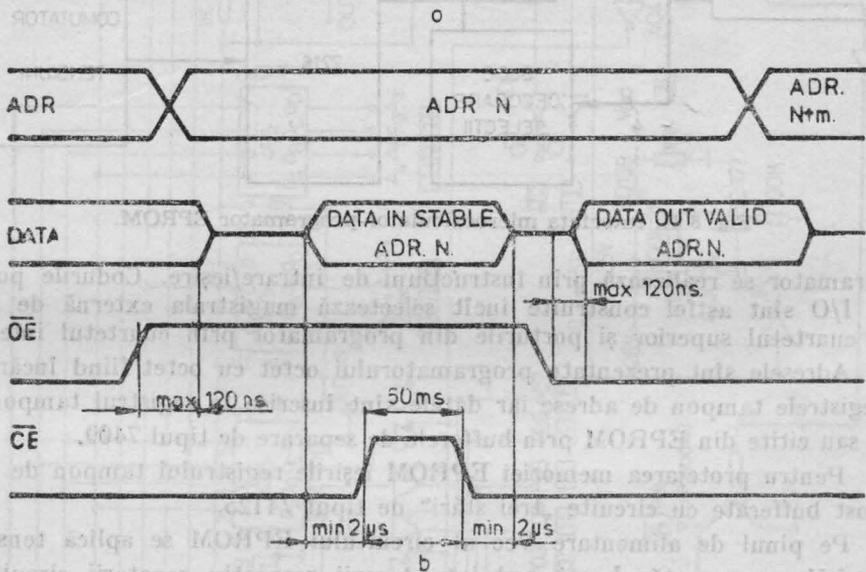


Fig. 8.23. Memoria EPROM 2716, Regimurile de lucru (a), diagramele de timp (b).

În figura 8.24 este prezentată schema bloc de interfațare a programatorului la microcalculator.

Interfațarea este realizată utilizându-se adresarea diferitelor operații ca porturi. Atât datele, adresele cit și comenzile sînt livrate programatorului prin interfața periferică programabilă, fiind memorate în registre cu încărcare paralelă (CDB495).

Descrierea funcționării programatorului (fig. 8.25)

Dispozitivul este cuplat la magistrala externă de date a microcalculatorului, necesitînd semnale de adresă (AB3, AB4) și semnale de comandă (RDB, IOREQ).

Semnalele de adrese și comenzi sînt folosite pentru decodarea celor 6 selecții necesare funcționării programatorului. Transferul de date din/înspre

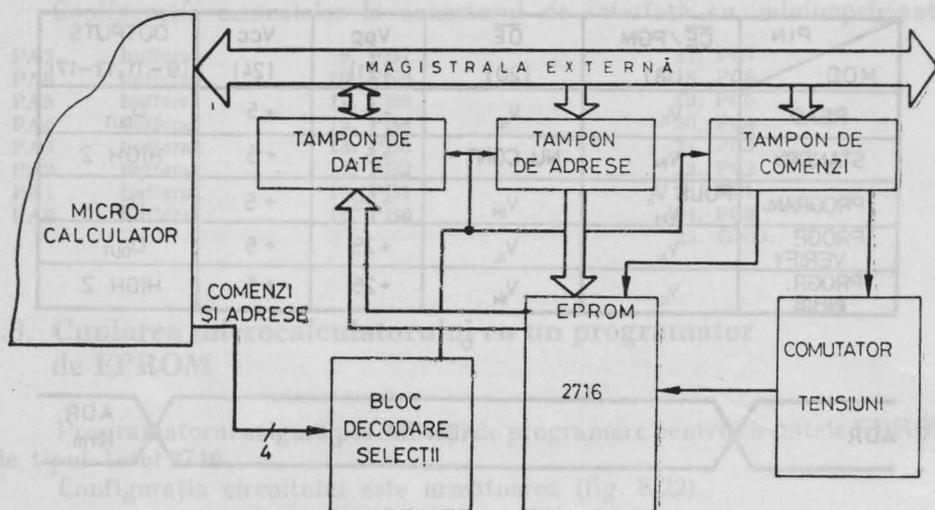


Fig. 8.24. Interfața microcalculator-programator EPROM.

programator se realizează prin instrucțiuni de intrare/ieșire. Codurile porturilor I/O sînt astfel construite încît selectează magistrala externă de date prin cuartetul superior și porturile din programator prin cuartetul inferior.

Adresele sînt prezentate programatorului octet cu octet fiind încărcate în registrele tampon de adrese iar datele sînt înscrise în registrul tampon de date sau citite din EPROM prin bufferele de separare de tipul 7409.

Pentru protejarea memoriei EPROM ieșirile registrului tampon de date au fost bufferate cu circuite „trei stări“ de tipul 74125.

Pe pinul de alimentare Vcc al circuitului EPROM se aplică tensiune de +5 V programată. În timpul introducerii respectiv scoaterii circuitului 2716 din soclu tensiunea de alimentare nu ajunge la circuit.

Deschiderea liniilor de ieșire din tamponul de date spre circuitul EPROM se comandă prin înscierea unui bit corespunzător într-un registru de comenzi.

Întrucît, în funcție de regimul de lucru, intrarea Vpp a circuitului 2716 este forțată pe 5 V (în regim de citire) respectiv 25 V (în regim de programare/verificare) s-a prevăzut un circuit de comutare nivele de tensiune comandat tot printr-un bit înscris în registrul de comenzi.

În timpul operării cu memoria EPROM s-a prevăzut posibilitatea de preluare a stării tensiunilor Vpp, respectiv Vcc, prin citirea pe magistrala de date a unui cuvînt de stare. În funcție de nivelul tensiunii $U_{pp} \leq 24$ V bitul 0 din cuvîntul de stare este poziționat pe 1 sau zero logic.

Bitul 1, din cuvîntul de stare este poziționat pe 1 logic dacă EPROM-ul nu este alimentat cu tensiunea +5 V.

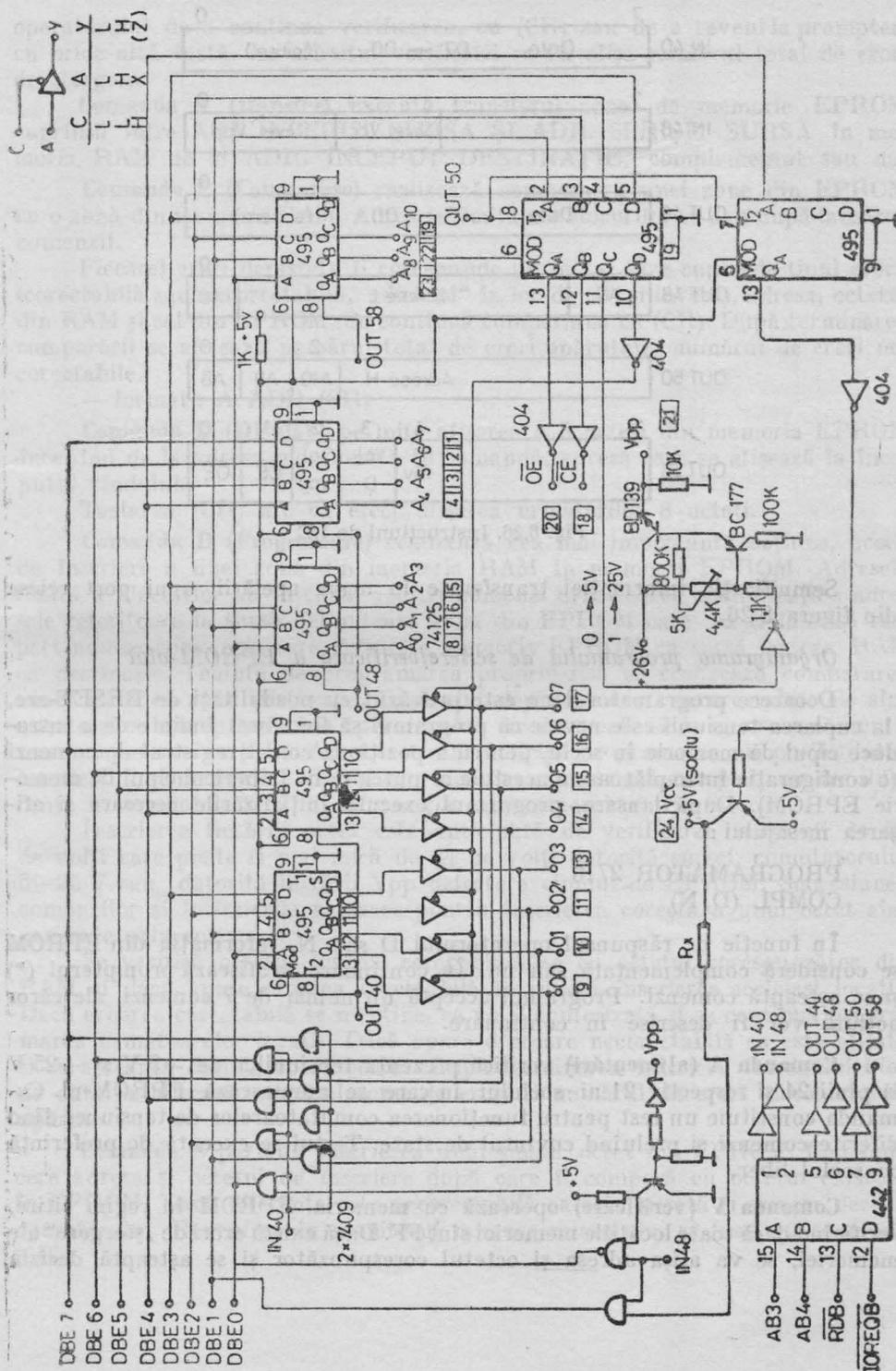


Fig. 8.25. Programator de memorii EPROM 2716.

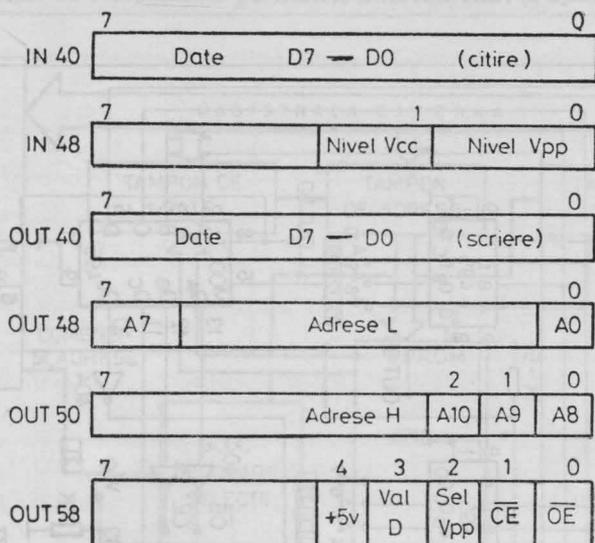


Fig. 8.26. Instrucțiuni de I/E.

Semnificația informației transferate în urma apelării unui port reiese din figura 8.26.

Organigrama programului de scriere/verificare a EPROM-ului

Deoarece programatorul nu este prevăzut cu posibilități de RESET-are, la cuplarea tensiunii este nevoie ca programul să fie lansat înainte de a introduce cipul de memorie în soclu, pentru a poziționa corect registrul de comenzi (o configurație întâmplătoare a acestuia ar putea pune în pericol cipul de memorie EPROM). După lansare, programul execută inițializările necesare și afișarea mesajului:

```
PROGRAMATOR_2716
COMPL (D, N)
```

În funcție de răspunsul operatorului D sau N, informația din EPROM se consideră complementată sau nu. În continuare se afișează prompterul (*) și se așteaptă comenzi. Programul acceptă un număr de 7 comenzi, ale căror acțiuni vor fi descrise în continuare.

Comanda A (alimentări) verifică prezența tensiunilor de +5 V și +25 V la pini 24 și respectiv 21 ai soclului în care se amplasează EPROM-ul. Comanda constituie un test pentru funcționarea comutatoarelor de tensiune, dând diferite comenzi și preluând cuvântul de stare. Testul se execută de preferință cu soclul liber.

Comanda V (verificare) operează cu memoria EPROM în regim citire, verificând dacă toate locațiile memoriei sînt FF. Dacă există erori de „ștergere“ ale memoriei, se va afișa adresa și octetul corespunzător și se așteaptă decizia

operatorului de a continua verificarea, cu (CR) sau de a reveni la prompter, cu orice altă tastă. La sfârșitul verificării se va afișa numărul total de erori de ștergere.

Comanda T (transfer) execută transferul zonei de memorie EPROM cuprinsă între ADR. ÎNCEPUT SURSA ȘI ADR. SFÎRȘIT SURSA în memoria RAM de la ADR. ÎNCEPUT DESTINAȚIE, complementat sau nu.

Comanda C (Comparare) realizează compararea unei zone din EPROM cu o zonă din memoria RAM. Adresele limită ale blocurilor se dau după lansarea comenzii.

Fiecărei erori depistate îi corespunde un mesaj care cuprinde tipul erorii (corectabilă sau necorectabilă, adică „1” în loc de „0” și invers), adresa, octetul din RAM și cel din EPROM. Se continuă compararea cu (CR). După terminarea comparării se afișează numărul total de erori apărute și numărul de erori necorectabile.

— format : A ADR (CR)

Comanda D (Display) permite afișarea a 8 octeți din memoria EPROM începând de la adresa menționată în comandă, adresă care se afișează la începutul rîndului.

Tastarea (CR) are ca efect afișarea următorilor 8 octeți.

Comanda D (Programare) realizează cea mai importantă acțiune, aceea de înscriere a unei zone din memoria RAM în memoria EPROM. Adresele limită a blocurilor au în cazul acestei comenzi următoarea semnificație : adresele referitoare la sursă delimitează zona din EPROM care va fi înscrisă respectîndu-se convenția care definește memoria EPROM ca sursă iar cea RAM ca destinație. Înainte de programarea propriu-zisă se realizează compararea zonei sursă cu zona destinație. Dacă sînt depistate erori necorectabile ele sînt afișate și se așteaptă decizia operatorului. Acesta poate să le ignore și să continue compararea cu (CR). Acest test care anticipă programarea, dă posibilitatea înscrierii unei memorii EPROM care deși nu este ștearsă complet, nu are diferențe necorectabile față de informația care urmează să fie înscrisă.

Înscrierea fiecărui octet este anticipată de verificarea tensiunii de 25 de volți care poate fi mai mică de 24 de volți datorită sursei, comutatorului 5—25 V sau datorită intrării Vpp defecte a cipului de EPROM. Succesiunea comenzilor și întîrzierile necesare pentru înscrierea corectă a unui octet sînt generate prin software.

Se verifică octetul înscris, comparîndu-se cu octetul corespunzător din RAM și dacă apare eroarea corectabilă se repetă înscrierea aceleiași locații. Dacă eroarea corectabilă se menține, ea va fi contorizată și se continuă programarea următoarelor locații. Dacă apare o eroare necorectabilă ea este afișată și se așteaptă decizia operatorului. După terminarea înscrierii întregului bloc de date se afișează numărul total de erori și numărul de erori necorectabile apărute.

Comanda S permite înscrierea unui singur octet din EPROM. Comanda cere adresa și octetul de înscriere după care îl compară cu octetul existent în EPROM. Dacă diferența este necorectabilă ea este afișată și se cere decizia operatorului. Revenirea în monitorul microcalculatorului se face cu comanda (CR).

8.9. Cuplarea cu un terminal DAF 2010

Prin intermediul interfeței seriale 8251 se realizează transferul bidirecțional asincron de date între microcalculator și un sistem DAF 2010, cu o rată de transfer de 2400 Bauds.

Informația vehiculată poate fi transferată octet cu octet, sau sub formă, 2de blocuri de date, informat HEX-INTELLEC, care presupune următoarea structură a înregistrării :

CR LF : NO ADR T Date Control

unde : NO este numărul de octeți de date ai înregistrării,
ADR — adresa de început a înregistrării.
T — tipul înregistrării.
Date — reprezintă maxim 16 octeți
Control este suma logică a octeților din înregistrare.

Sfârșitul de fișier este constituit de o înregistrare cu număr de octeți zero iar adresa corespunzătoare va fi adresa de salt în fișierul încărcat.

Programul de transmisie a unui fișier, la lansare așteaptă adresa de început și sfârșit a blocului de date iar la sfârșitul transmisiei formează automat înregistrarea de sfârșit fișier.

Programul de recepție a unui fișier, așteaptă după lansare, adresa de deplasare a blocului de date față de adresa de început a fișierului (intrinsecă).

Secvența de programare a interfeței serie 8251 este prezentată în continuare :

MVI A, 0EAH	MVI A, 15H
OUT 01H	OUT 01H

Semnificația este următoarea : 2 biți de stop, control de paritate dezactivat caracter pe 7 biți, viteza de transmisie = rata de transmisie X16, activare transmisie și recepție, anularea erorilor din registrul de stare.

Subrutina de transmisie a unui caracter aflat în memorie la adresa HL este prezentată în continuare :

TCAR :	MOV A, M	TC1 :	IN 01H
	OUT 00H		ANI 01H
			JZ TC1
			RET

Recepția unui octet de la interfața serială este realizată de următoarea subrutină :

RCAR :	IN 01H	IN 00H
	ANI 02H	ANI 7FH
	JZ RCAR	RET

Programul de transmisie fișier preia din memorie blocuri de 16 octeți, ormatează informația în HEX-INTELLEC și calculează suma de control realizând astfel o înregistrare. Acest ciclu este repetat pînă la terminarea blocului de date, completîndu-se fișierul cu înregistrarea nulă.

Programul de recepție fișier transferă în memorie înregistrări succesive, prelucrând secvențial fiecare octet și verificând la sfârșit suma de control.

În cazul apariției unei erori programul afișează mesajul : ER : adresă, unde adresa constituie începutul înregistrării eronate.

În momentul recepției unei înregistrări nule se face ieșirea în monitorul microcalculatorului.

În continuare se dă configurația semnalelor la conectorul de interfață cu un DAF 2010 :

- | | | |
|--------|------------------|----------------------------------|
| 1. GND | 4. | 6. STRAP pt. DAF 9÷19 neutilizat |
| 2. TxD | 5. STRAP pt. DAF | 7. GND |
| 3. RxD | | 8. — |
| | | 20. — |

8.10. Interfața cu un minirobot

Minirobotul de laborator M2,5 elaborat la „Electrotimiș“ Timișoara este un robot experimental cu aplicabilitate în industria electronică pentru manipularea de piese și componente de mici dimensiuni și greutate redusă (2,5 Nm ; greutate piese 300 g, deschiderea dispozitivului de prehensiune : 7 cm ;). Minirobotul dispune de 5 grade de libertate fiind prevăzut cu 5 motoare pas cu pas (20 W) acționate în buclă deschisă.

Minirobotul este realizat constructiv cu elemente mecanice din material plastic, transmisia este asigurată prin fire, posedă un panou de învățare și o tastatură cu electronică de urmărire.

Mișcărilor pe care le poate executa acesta sînt :

- pivotarea (rotația în jurul axului principal)
- mișcările brațului și antebrațului
- mișcările de flexie și supinație a mîinii mecanice.

Minirobotul este interfațat la microcalculator printr-o interfața periferică programabilă, avînd cele 3 porturi programate ca ieșiri.

Prin aceasta interfață microcalculatorul asigură 8 comenzi de sens de mișcare și 8 comenzi de tact repartizate fiecărui motor pas cu pas. (1 comandă de sens mișcare și 1 comandă de tact la fiecare motor).

Comenzile microcalculatorului sînt prelucrate într-o interfață de acționare pentru motoarele pas cu pas.

Viteza de execuție a mișcărilor este controlată software, interfața de acționare intervenind la depășirea valorilor prescrise pentru semnalele de tact.

Controlul mișcării accelerate și decelerate este asigurat tot din interfața de acționare.

Programul de aplicație este scris într-un limbaj de nivel înalt, ARM BASIC, cu subrutine în limbaj mașină Z80. Între posibilitățile software remarcăm posibilitățile de elaborare a unor modele matematice de transformări de coordonate, un formalism matricial, posibilități de comandă în coordonate carteziane etc. Comenzile specifice ARMBASIC au fost utilizate și la simularea mișcărilor unui minirobot în cadrul a două programe de aplicație : un program

de învățare pas cu pas a execuției unei mișcări și un program de execuție a unei traiectorii impuse. Programul de învățare permite simularea acționării pas cu pas a motoarelor ; aducînd minirobotul în poziții succesive, la comenzi de operator.

Cel de-al doilea program realizează simularea mișcării mîinii minirobotului pe o traiectorie a cărei coordonate succesive sînt calculate secvențial de către microcalculator. Simularea minirobotului pe microcalculatorul aMIC este reflectată prin afișarea stilizată pe display a pozițiilor succesive ale minirobotului.

8.11. Echipament de testare pentru micro sisteme orientate pe magistrală

Structura hardware a microcalculatorului „aMIC“ constituie procesorul „master“ al unui sistem biprocesor de test în curs de elaborare la ITC.

Sistemul de test asigură posibilități de fabricație, service și instalare de aplicații a micro sistemelor cu circuite LSI organizate pe principiul magistralei.

Echipamentul realizează o testare funcțional dinamică pe principiul emulării.

Stimularea plachetelor sau micro sistemelor sub test este asigurată de emulator iar evaluarea răspunsurilor se face prin sondă mobilă cu analiză de semnături.

Resursele sistemului LSIMINITEST sînt : memorie utilizator în procesorul master 48 Ko, memorie de emulare 8 Ko, sistem de operare și interpretor de test rezidente în EPROM, procesor master (16 Ko), monitor de depanare/testare (rezident sau încărcat în memoria externă) programe de test și module de test funcțional încărcate din memoria externă, program de condus sonda mobilă, monitor de emulare (2 Ko).

Memoria externă este realizată cu minifloppy sau casetă audio. Sistemul de test are ca display un receptor TV obișnuit, dispune de miniimprimantă MIM40, are disponibilități de transmisie/recepție serială de informații, putînd constitui un post de lucru al unei echipament de test complex, multipost, LSI TEST.

Sistemul de testare are posibilități de punere la punct și de editare a programelor de test, avînd interfațat un programator de memorii EPROM.

Emulatorul dispune de următoarele facilități :

Stimularea în timp real a plachetelor sau micro sistemelor sub test cu trei categorii de stimuli : primari, module de test funcționale și stimuli defavorabili, memorie de emulare relocabilă în spațiul de adresă al procesorului emulator, ceas de gardă, generare și tratare de întreruperi, memorie trasoare, emulare pe micro sisteme cu microprocesor Z80 sau 8080.

POD-ul emulatorului este constituit din microprocesorul 8080 sau Z80, bufferele de interfață și controlerul acestora. Intervenția pe placa sau micro sistemul sub test se face la nivelul DIP-ului pe soclul microprocesorului emulat. Un translator de bus asigură posibilitatea testării micro sistemelor organizate pe diferite standarde de magistrală. El este compus dintr-un modul

de unitate centrală specific, un modul de memorie specific și o placă adaptoare de bus. Sonda mobilă asigură facilități de ridicare a unei semnături, discriminează nivele TTL, MOS, analogice, lucrează sub comanda procesorului master și emulatorului.

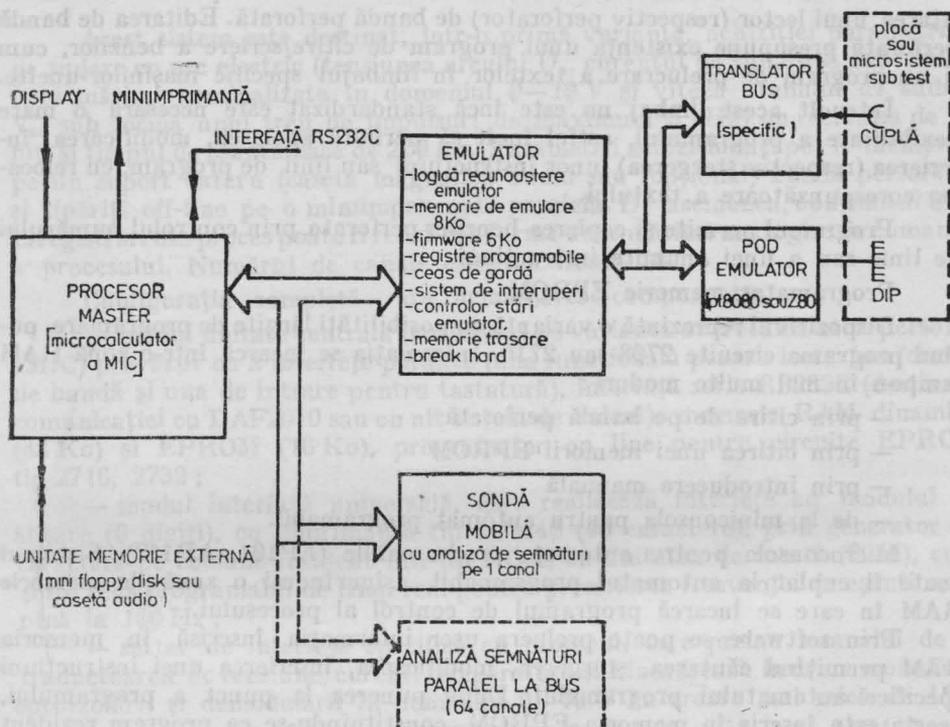


Fig. 8.27. Schema bloc a echipamentului de test LSIMINITEST.

Sonda este ghidată prin program pentru localizarea defectului pe placa sau micro sistemul sub test.

Schema bloc a echipamentului de test LSIMINITEST se prezintă în figura 8.27.

8.12. aMIC-ul în unități de deservire pentru mașini-unelte

În cadrul unei lucrări în curs de elaborare la ITC în colaborare cu o întreprindere constructoare de mașini-unelte, microcalculatorul aMIC se constituie ca o unitate de deservire a mașinilor-unelte, preluând următoarele funcțiuni:

- editare de bandă perforată;
- programare EPROM;

- miniconsolă pentru automate programabile ;
- imprimare programe.

Editor de bandă perforată

Resursele hardware ale microcalculatorului sînt completate cu interfațarea unui lector (respectiv perforator) de bandă perforată. Editarea de bandă perforată presupune existența unui program de citire/scriere a benzilor, cum și un program de prelucrare a textelor în limbajul specific mașinilor-unelte.

Întrucît acest limbaj nu este încă standardizat este necesară o mare flexibilitate a programului, astfel încît să permită apelarea, modificarea, înscrisura (respectiv ștergerea) unor instrucțiuni sau linii de program, cu relocarea corespunzătoare a textului.

Programul permite și copierea benzilor perforate, prin controlul numărului de linie sau a unei anumite instrucțiuni.

Programator memorie EPROM

Dispozitivul reprezintă o variantă cu posibilități largite de programare, putînd programa circuite 2708 sau 2716. Informația se încarcă într-o zonă RAM tampon în mai multe moduri :

- prin citire de pe bandă perforată
- prin citirea unei memorii EPROM
- prin introducere manuală
- de la miniconsola pentru automat programabil.

Microconsola pentru automate programabile (AP101, AP117). Sistemul poate fi cuplat la automatul programabil, asigurîndu-i o zonă de memorie RAM în care se încarcă programul de control al procesului.

Prin software se poate prelucra ușor informația înscrisă în memoria RAM permițînd căutarea, ștergerea, modificarea, înscrisura unei instrucțiuni specifice automatului programabil. După punerea la punct a programului, acesta este înscris în memoria EPROM, constituindu-se ca program rezident pentru automatul programabil.

Sistemul permite, de asemenea, printr-un program adecvat, simularea execuției programului, fără cuplare la proces, variabilele de intrare putînd fi controlate și modificate la intervenția operatorului, iar variabilele intermediare și cele de ieșire putînd fi urmărite pe display.

Se poate testa, astfel, urmărirea și controlul procesului (în condiții defavorabile) și se poate optimiza programul de conducere a procesului.

În cazul simulării variabilelor de intrare în condițiile unui proces în buclă închisă, se verifică optimalitatea programului de control al procesului înainte de realizarea aplicației, sistemul preluînd funcții de sistem expert.

Interfațarea miniimprimantei MIM40

În cadrul sistemului de deservire a mașinilor-unelte, funcția de imprimare este utilă pentru a asigura un suport de ieșire al programelor în procesul prelucrării și modificării acestora.

Soluția de interfațare a miniimprimantei la sistem a fost prezentată în paragraful 8.7.

8.13. Sistem de înregistrare/redare a parametrilor semiconduttoriului de proces

Acest sistem este destinat, într-o primă variantă, achiziției parametrilor de sudare cu arc electric (tensiunea arcului U_a , curentul de sudare I_a , sub forma unei mărimi nominalizate în domeniul $0-10$ V și viteza trenului de sudare V_a , sub forma unui tren de impulsuri de maximum 5 kHz) cu rezoluția de 10 biți și timpul de eșantionare de 200 ms. Parametrii achiziționați pot fi memorati pe un suport extern (casetă magnetică audio sau (opțional) bandă perforată) și tipăriți off-line pe o miniimprimantă paralelă. De asemenea, conținutul unei înregistrări din proces poate fi redat sub forma unor mărimi analogice de comandă a procesului. Numărul de canale este maximum 16.

Configurația completă are următoarele componente:

- modul unitate centrală (structurat pe varianta microcalculator personal aMIC) prevăzut cu 2 interfețe paralele (una funcțională pentru lector/perforator de bandă și una de intrare pentru tastatură), interfață serie RS232C (destinată comunicației cu DAF2010 sau cu alt sistem de calcul), memorie RAM dinamică (48 Ko) și EPROM (16 Ko), programator on line pentru circuite EPROM tip 2716, 2732;

- modul interfață universală, care realizează interfețe cu modulul de afișare (6 digiți), cu imprimanta tip MIM40 (40 caractere), prin generator de caractere pe coloane rezident într-un ROM, cu unitatea de casetă (8251), cum și un ceas programabil de timp real pentru prescrierea frecvenței de eșantionare pînă la 100 Hz;

- sertar de interfețe specifice cu procesul, care preiau semnalul de la traductoarele de tensiune, curent, temperatură și-l încadrează în urma modulării, optozolării și demodulării în domeniul $0-10$ V cu eroare mai mică de 1%;

- periferice înglobate: modul atășare 6 digiți, imprimantă MIM40, (inclusiv modul de acționare) unitate de casetă audio, tastatură caracter, 10 cifre și funcțională;

- conectori de interfață cu lector LB50/perforator PB50, cu unitate de casetă UCM101, pentru parametrii proces.

Sistemul lucrează în regim de întrerupere, mod IM1, mascabile prin soft. Ele se înregistrează într-un registru de 8 biți, care este citit și decodificat prin program în urma generării unui semnal unic de întrerupere.

În regim de programare, operatorul poate prescrie prin dialog;

- numărul canalului;

- tipul canalului;

- tipul de eșantionare (100 Hz);

- funcția înregistrată

În figura 8.28 se prezintă schema bloc a sistemului de înregistrare/redare a parametrilor de proces.

Software-ul aplicației asigură urmărirea procesului în timp real, fiind realizat în limbaj mașină 8080 (sau Z80).

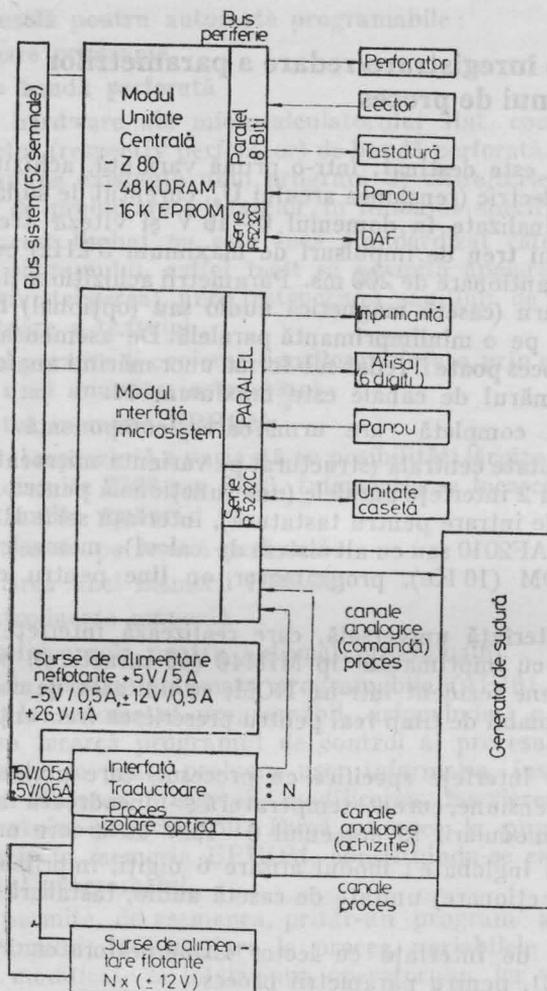


Fig. 8.28. Schema bloc a sistemului de înregistrare/redare a parametrilor de proces.

8.14. Microcalculator (de laborator) pentru prelucrarea datelor provenite din analiza cromatografică

Pentru a evita costul ridicat al unei implementări specifice și pentru a putea destina sistemul și altor proceduri de analiză fizico-chimică, soluția aleasă la ITC Timișoara recurge la o variantă cu un anumit grad de modularitate, funcția principală de sistem fiind preluată de microcalculatorul aMIC, cu resurse proprii de memorie 64 Ko (48 Ko RAM și 16 Ko EPROM).

Acest modul interfațează tastatura de caractere și funcțională, un DAF sau monitor TV ca echipament extern de vizualizare și asigură o interfață de date paralelă.

Restul periferiei este tratat pe modulul de interfață care gestionează imprimanta paralelă de tip MIM40, înglobată în echipament, subsistemul de achiziție a mărimii de analiză, un ceas real de 20 ms și ceasul de eșantionare.

Pe același modul sînt rezidente și registrul de întreruperi și măștile de întreruperi.

Conversația numeric-analogică de tip interactiv se realizează pe 15 biți, plus un bit de semn, în domeniul $-100\text{ mV} - +1\text{ V}$, avînd perioada de eșantionare sincronizată cu frecvența rețelei, pentru rejecția zgomotelor de înaltă frecvență.

Semnalul este preluat diferențial pentru a reduce zgomotele induse prin masă.

Semnalul de analiză provenit de la cromatograf se prezintă sub forma unei succesiuni de vîrfuri (peak-uri).

Fiecare „peak“ apare la un moment de timp care trebuie corect estimat, întrucît identifică tipul unui anumit component din amestecul de analiză.

Integrala „peak“-ului dă o informație cantitativă asupra componentului detectat, astfel încît, în final, se poate face o estimare exactă a compoziției procentuale a probei analizate.

Software-ul sistemului este scris în limbaj de asamblare 8080 (16 Ko program și 12 Ko zonă de date, permițînd integrarea a 350 peak-uri).

Pachetul de programe este organizat modular și cuprinde un monitor cu facilități de autodepanare, task-uri de dialog, de integrare, de corecție, de calcul al raportului (precizia de calcul : 24 biți).

Limbajul BASIC

pentru microcalculatorul personal aMIC

Manual practic

9.1. Introducere

BASIC (Beginners All-purpose Symbolic Instruction Code) reprezintă un limbaj conversațional de nivel înalt. Pentru execuția programelor de aplicație scrise în BASIC se folosesc cel puțin trei metode distincte: interpretarea, compilarea și combinarea lor. Pachetul software, care folosește metoda combinată, poartă numele de compilator/interpretor sau pseudo-compilator.

Fiecare din metodele de execuție a programelor de aplicații are avantajele și dezavantajele ei. În general, alegerea metodei este determinată de aplicație, de utilizarea particulară a calculatorului.

În timpul execuției, un interpretor analizează fiecare instrucțiune, verifică existența erorilor, apoi efectuează funcția BASIC solicitată. Pentru a executa funcția respectivă, interpretorul traduce instrucțiunea dată în codul ASCII într-un număr de instrucțiuni mașină executabile, pe care le execută în continuare. Acest proces se repetă la fiecare instrucțiune BASIC, chiar dacă instrucțiunea respectivă apare de mai multe ori în cadrul unui ciclu.

Modul interpretativ de execuție presupune existența în memoria calculatorului a întregului program BASIC-sursă, sub forma unei liste de linii marcate cu etichete numerice. Fiecare instrucțiune de ramificație impune ca interpretorul să caute într-o listă de numere de linii, pentru a găsi instrucțiunea dorită. În aceeași manieră interpretorul va căuta o anumită variabilă în cadrul unei liste date.

Metoda bazată pe compilare presupune traducerea programului sursă, scris în BASIC, într-un fișier obiect relocabil. În continuare, un program de sistem, denumit Editor de legături, va înlănțui toate fișierele obiect relocabile produse, cât și fișiere obiect extrase dintr-o bibliotecă, pentru a produce fișierul executabil în cod mașină. Programul obiect compilat, va fi executat de 25÷30 de ori mai repede decât se execută în maniera interpretativă același program BASIC sursă.

Compilarea și editarea de legături trebuie repetată la fiecare modificare executată în programul sursă. În cazul interpretorului se va modifica cu ajutorul unor facilități de editare încorporate, linia respectivă din programul sursă, după care se va trece direct la execuție.

Astfel, un programator poate utiliza un interpretor pentru a pune la punct un program sursă BASIC, după care poate utiliza un compilator compatibil, pentru a obține un program obiect, care poate fi executat într-un timp foarte scurt, corespunzător aplicației date.

În comparație cu un compilator, interpretorul este mult mai ieftin.

Metoda bazată pe pseudo-compilare asigură un compromis între viteză și cost. Astfel, costul unui pseudo-compilator este apropiat de cel al unui interpretor, în timp ce viteza sa este de circa cinci ori mai mare decât a acestuia din urmă. Viteza relativă a pseudo-compilatorului depinde de instrucțiunile programului, de tipul de date și de gradul în care codul rezultat necesită translatarea în timpul execuției.

Varianta de BASIC aleasă pentru aMIC are un caracter interpretativ, ceea ce o face extrem de atractivă pentru punerea la punct a programelor. Marea majoritate a aplicațiilor pentru acest calculator nu intră în categoria aplicațiilor de timp real.

În cazul în care se impune o viteză de execuție mai mare, se poate folosi metoda apelării unor subrutine, scrise în limbaj de asamblare, pentru acele zone din program care trebuie executate cu viteză mare.

Asemenea situații apar în cadrul aplicațiilor de colectare a datelor sau de conducere a unor procese. Pentru a realiza accesul la subrutine scrise în limbaj de asamblare se folosește instrucțiunea CALL, care include un nume de variabilă (un indicator la o celulă de memorie în care se află punctul de intrare în subrutina scrisă în limbaj de asamblare) și dacă este necesar, o listă de parametri care trebuie transferați subrutinei.

Pentru punerea la punct a programelor în limbaj de asamblare se poate folosi programul de sistem MATE (Monitor-Asamblor-Text Editor), programul asamblat fiind stocat pe caseta magnetică. În continuare el va fi încărcat în memoria operativă a calculatorului o dată cu programul BASIC-sursă. Într-unul din paragrafele acestui capitol se dau exemple pentru ilustrarea acestei tehnici.

Calculatorul aMIC are disponibile două versiuni de interpretare BASIC. Prima versiune reprezintă un subset al celei de-a doua, în sensul că nu posedă instrucțiuni matriciale, instrucțiuni de prelucrare grafică și instrucțiunea CALL. Prima versiune necesită un spațiu de 8 Ko în memoria PROM, în timp ce versiunea a doua necesită un spațiu de 14 Ko. Se menționează și posibilitatea încărcării interpretorului BASIC de pe caseta magnetică, în scopul reducerii numărului de circuite integrate de memorie PROM al căror cost este relativ ridicat.

Operarea sistemului. Elemente introductive privind programarea în limbajul BASIC

În vederea unei sesiuni de lucru, calculatorul se conectează la intrarea de antenă a unui televizor și la o tastatură alfanumerică *. Televizorul va fi folosit ca echipament de ieșire, în timp ce tastatura va juca rolul unui echipament de intrare.

* Amănuntele privind conectarea la un televizor comercial, cît și tastatura sînt date în capitolul 3 al lucrării.

După alimentarea de la rețea a televizorului și selectarea canalului corespunzător se va alimenta și calculatorul, prin intermediul sursei proprii, și se va acționa tasta RESET. În acest moment pe ecranul televizorului va apărea un text, care indică faptul că sistemul se află sub controlul programului monitor. În continuare se pot introduce, de la tastatură, comenzi monitor (descrise în capitolul referitor la monitorul sistemului). Pentru a lansa BASIC-ul, trebuie acționate tastele B și RETURN. Pe ecran va apărea mesajul READY, indicând posibilitatea introducerii unor comenzi și instrucțiuni BASIC. De exemplu, dacă se dorește calculul valorii unei expresii aritmetice: $30 - 2 \cdot 3^2 + 4 : 2 \cdot 3$, se va introduce de la tastatură următoarea instrucțiune:

```
10 PRINT 30 - 2 * 3 ^ 2 + 4 / 2 * 3
```

Se observă că instrucțiunea începe cu o etichetă numerică (10). La sfârșitul introducerii instrucțiunii trebuie acționată tasta RETURN. În continuare linia (instrucțiunea) introdusă este depusă în memoria calculatorului, fără a se executa. Se constată că operațiile de înmulțire, împărțire și ridicare la putere sînt descrise prin simbolurile *, / și ^.

În memoria calculatorului pot fi introduse de la tastatură succesiv mai multe instrucțiuni, avînd numere de linie diferite. Un grup de instrucțiuni depuse în memorie poartă numele de program.

Pentru a executa o instrucțiune (un program) depusă în memoria calculatorului, trebuie dată comanda RUN (urmată de RETURN). Astfel, introducînd instrucțiunea PRINT, și apoi comanda RUN, calculatorul va afișa pe ecran rezultatul expresiei (18), prioritatea în execuția operatorilor fiind cea obișnuită (întîi ridicări la putere, apoi înmulțiri și împărțiri și în final adunări și scăderi). După tipărirea rezultatelor, pe ecran se va afișa un mesaj de eroare cu numărul 1, indicînd faptul că programul executat nu s-a terminat cu o instrucțiune de oprire a execuției (STOP sau END). Pentru a evita această eroare, se va introduce după PRINT o nouă instrucțiune: 20 END.

Executînd din nou programul (format din două instrucțiuni: 10 PRINT ... și 20 END) și folosind tot comanda RUN, nu se va mai obține mesajul de eroare.

În instrucțiunea PRINT pot apărea mai multe expresii (după necesități) separate prin virgulă. De exemplu instrucțiunea:

```
10 PRINT 1+7, 3, 5, 5*2+3, 19/4
```

Va tipări cinci valori, cîte două pe un rînd separate cu spații. De notat că ecranul televizorului este împărțit în 32 de rînduri a 30 de caractere fiecare. În cazul folosirii virgulei în instrucțiunea PRINT valorile sînt afișate începînd din poziția 1 și apoi din poziția 15 a unui rînd, realizîndu-se o tabulare automată. Pentru a nu se lăsa spațiu (tabula) între valorile tipărite, se folosește separatorul ; între expresii.

Astfel, 10 PRINT 8 ; 15/2-1 ; 2^7 ; 19 va tipări cele patru valori 8, 6.5, 128 și 19 pe același rînd (fără tabulare).

Pentru a memora o valoare (un număr) care va fi folosită ulterior în program, se va utiliza o variabilă literală, căreia i se va atribui valoarea respectivă.

Limbajul BASIC dispune în acest sens de instrucțiunea de atribuire **LET**, cu ajutorul căreia se stochează în memoria calculatorului mărimi ce pot fi utilizate ulterior. Astfel, folosind variabila **X**:

```
5 LET X=15          30 PRINT X
10 PRINT X          40 STOP
20 PRINT X/2, X ↑ 2-X+1
```

valoarea tipărită de instrucțiunile 10 și 30 este aceeași (15). Instrucțiunea 20 utilizează valoarea variabilei **X**, fără a o modifica.

9.2. Elementele limbajului BASIC

În continuare vor fi prezentate câteva noțiuni necesare pentru descrierea unei probleme în limbajul BASIC. Cuvintele folosite în limbajul BASIC formează vocabularul limbajului. Ele se scriu după reguli precise, date de sintaxa limbajului.

Caracterele întrebuințate în BASIC pentru alcătuirea cuvintelor sînt:

- literele mari ale alfabetului: A, B, C, ..., Z
- cifrele: 0, 1, ..., 9
- caractere speciale: + - * / = " > < ., ↑ (); \$

9.2.1. Constante. Constantele sînt de două tipuri: constante numerice și constante șir sau texte. În continuare, în lipsa menționării explicite, prin constantă ne vom referi la constante numerice. Constantele șir reprezintă orice șir de caractere introdus între ghilimele. De exemplu: "STUDENTII HARNICI", "INTRODUCEȚI DATELE", "127.5", etc.

Constantele numerice utilizate în BASIC sînt reale. Ele pot avea, de exemplu, următoarele exprimări:

25 123.45 +4 -0.36 +.7321

De asemenea, la fiecare număr de mai sus, se poate adăuga un exponent, utilizînd litera **E**. Exponentul este un număr întreg. El indică puterea lui 10, cu care se înmulțește numărul.

Astfel, următoarele constante sînt corecte:

25E-1=2.5 123.45E12 -0.36E-15

Intern, constantele sînt reprezentate în formatul cu virgulă mobilă, pe patru octeți. Primii trei octeți conțin mantisa, subunitară și normalizată, iar octetul patru conține exponentul:

	M	S	E
0		23 24	31

unde:

M este mantisa normalizată $0.5 \leq M < 1$

S este un bit care reprezintă semnul mantisei (1 pentru negativ).

E este exponentul în complement față de doi. E reprezintă puterea lui doi, cu care se înmulțește mantisa.

Conform cu această reprezentare internă, cel mai mic număr manipulat va fi (în modul): $2.71051E-20$ iar cel mai mare: $9.22337E18$. Din reprezentare se observă că sînt păstrate aproximativ 7 cifre semnificative.

9.2.2. Variabile. Variabilele utilizate în BASIC pot fi, ca și constantele, de două tipuri: variabile numerice (pe care le vom numi, pe scurt, variabile) și variabile șir.

Variabilele șir reprezintă șiruri de caractere alfanumerice. Numele unei variabile șir este format dintr-o literă urmată de caracterul \$.

Exemple: A\$, B\$

Se pot utiliza și tablouri de variabile șir, tablourile fiind formate din mai multe variabile șir, cu aceeași lungime și același nume.

Numărul și lungimea variabilelor șir ce formează un tablou, trebuie declarate într-o instrucțiune DIM, înainte de utilizarea tabloului. Variabilele șir ce formează un tablou, vor fi specificate prin utilizarea indicilor. De exemplu, dacă A\$ este un tablou de zece variabile șir, a câte 50 de elemente (caractere) fiecare, atunci vom referi variabilele șir prin: A\$(1), A\$(2), ..., A\$(10), iar tabloul A\$ va fi declarat într-o instrucțiune:

DIM A\$(10, 50).

În unele aplicații, este necesară utilizarea unor porțiuni (subșiruri) dintr-un șir, desemnat de o variabilă șir. Pentru specificarea subșirurilor unei variabile șir, se folosește notația: $(n_1 \text{ TO } n_2)$ asociată numelui variabilei șir; n_1 este indicele primului caracter al subșirului, iar n_2 este indicele ultimului caracter al subșirului din variabila șir. De exemplu, fie B\$="123ABC", subșir B\$(2TO5)="23AB".

Indicii n_1 și n_2 pot fi constante, variabile sau expresii, valoarea lor fiind cuprinsă între 1 și dimensiunea (lungimea) șirului. În cazul absenței indicelui n_1 , se consideră că subșirul începe cu primul caracter al șirului, de exemplu: B\$(TO4)="123A".

În cazul absenței indicelui n_2 se consideră că subșirul se termină cu ultimul caracter al șirului, de exemplu: B\$(3TO)="3ABC". Pot lipsi ambii indici, caz în care subșirul este identic cu șirul (variabila șir) dat. Exemplu: B\$(TO)="123ABC".

Se pot utiliza subșiruri ale variabilelor șir ce formează un tablou de variabile șir.

De exemplu, pentru tabloul A\$(10, 50) format din zece șiruri de câte 50 de caractere, se poate specifica subșirul A\$(3, 12 TO 43), format din elementele 12 la 43, ale variabilei șir A\$(3).

De remarcat că, în cazul unui tablou de variabile șir, trebuie selectată variabila șir din tabloul la care ne referim și apoi specificat un subșir din această variabilă.

Pentru subșiruri formate dintr-un singur caracter, se poate folosi un singur indice, cel al caracterului selectat.

Astfel: B\$(4)=B\$(4TO4)="A"; B\$(6)="C", pentru variabila B\$ utilizată mai sus, iar în cazul tabloului A\$, elementul (caracterul) al treilea din șirul șapte va fi specificat prin A\$(7, 3) sau A\$(7, 3TO3).

Variabilele numerice utilizate în BASIC sînt reale. Variabilele pot fi simple sau indexate. Variabilele simple sînt reprezentate fie printr-o literă, fie o literă și o cifră.

Exemple : A, V1, Q7, A9

variabilele indexate reprezintă elementele unui tablou (vector sau matrice). Identificatorul (numele) tabloului trebuie să fie compus dintr-o singură literă. Litera identificator de tablou poate coincide cu numele unei variabile simple (fără a produce conflict).

Tablourile, înainte de utilizare, trebuie declarate în instrucțiunea DIM (sau o instrucțiune MAT). Indicele poate fi o constantă, o variabilă sau o expresie și trebuie să aibă valoarea :

$1 \leq \text{indice} \leq \text{dimensiunea declarată în DIM}$

Observație :

Dacă, în urma evaluării expresiei indice, nu se obține o valoare întreagă, se va reține partea întreagă a valorii obținute.

Exemple: E (1, 5) ; V (ABS (R)) ; A (I-3, J-K)

9.2.3. Operatori. Operatori aritmetici :

↑ ridicare la putere,
*, / înmulțire, împărțire,
-, + scădere, adunare.

Operatorii au fost scriși în ordinea priorității în evaluare (↑ are prioritatea cea mai mare). Cînd se dorește schimbarea priorității în evaluare, sau cînd există dubii, este bine să se utilizeze parantezele ; operațiile din interiorul parantezelor vor fi executate înaintea celor din exterior.

Operatori relaționali

Operatorii relaționali sînt utilizați în instrucțiunea IF pentru a determina relația dintre valorile a două expresii :

operator	semnificație	[operator	semnificație
=	egalitate	>= sau =>	mai mare sau egal,
>	mai mare	<= sau =<	mai mic sau egal,
<	mai mic	<> sau ><	neegalitate.

9.2.4. Funcții. În alcătuirea expresiilor pot fi utilizate următoarele funcții matematice :

SIN(x) — sinus de x, unde x este un unghi exprimat în radiani ;

COS(x) — cosinus de x, unde x este exprimat în radiani ;

TAN(x) — tangentă de x, unde x este exprimat în radiani ;

ATN(x) — arctangentă de x. Rezultatul este exprimat în radiani :

$(-PI/2 < \text{ATN}(x) < PI/2) ;$

LOG(x) — logaritm natural din x ;

EXP(x) — calculează e^x ;

Observație :

Constantele π și e sînt definite intern, în interpretor, și pot fi utilizate în expresii prin simbolurile PI și respectiv EE.

SQR(x) — calculează rădăcina pătrată din x.

ABS(x) — calculează valoarea absolută a lui x.

INT(x) — calculează cel mai mare întreg $\leq x$.

RND(x) — calculează un număr aleator în intervalul (0, 1). Valoarea argumentului x nu are importanță în calcul.

SGN(x) — returnează :

1, dacă $x > 0$

0, dacă $x = 0$

-1, dacă $x < 0$.

În toate funcțiile descrise, argumentul x poate fi în general o expresie oarecare.

Argumentele funcțiilor LOG și SQR trebuie să fie numere pozitive, în caz contrar sistemul va răspunde printr-un mesaj de eroare.

În situația cînd, în calculul unei funcții (expresii), rezultatul depășește scala numerelor reprezentabile în calculator (2.71051E-20, 9.22337E18), se afișează la consolă un mesaj de eroare (UNDERFLOW sau OVERFLOW IN LINE NN), execuția programului continuînd. Ca rezultat al funcției (expresiei) se ia cea mai mică, respectiv cea mai mare valoare reprezentabilă (corespunzător depășirii). De pildă, în cazul funcției EXP(x), valoarea argumentului trebuie să fie cuprinsă aproximativ între $-45 < x < 44$, pentru ca rezultatul e^x să poată fi reprezentat intern.

Funcția INT calculează cel mai mare întreg, mai mic, sau egal cu argumentul.

Astfel : INT(7.25)=7

INT(-7.25)=-8

INT(-.1)=-1

INT poate fi utilizată pentru a rotunji un număr la cel mai apropiat întreg.

Astfel, INT(x+0.5) va calcula întregul cel mai apropiat de x.

Pe lângă funcțiile descrise mai sînt disponibile : funcții pentru lucrul cu șiruri de caractere, precum și funcții speciale de intrare/ieșire.

Astfel, pentru lucrul cu șiruri de caractere, se pot utiliza funcțiile :

VAL(șir) — calculează valoarea numerică a șirului, tratat ca o expresie aritmetică. De exemplu : VAL("127.5-B")=7.5, dacă variabila B are valoarea 120.

LEN(șir) — calculează lungimea șirului specificat. De exemplu :

LEN("ABC123")=6, sau dacă A\$="B79", atunci LEN(A\$)=3

STR\$ (expresie) — calculează valoarea expresiei, iar rezultatul formează un șir de caractere, ca și cum ar fi tipărit cu instrucțiunea PRINT.

De exemplu STR\$ (127.5-B)="-7.5", dacă variabila B are valoarea 120.

CHR\$ (expresie) — calculează (determină) caracterul care are codul ASCII egal cu valoarea expresiei. De exemplu CHR\$(65)="A".

INKEY\$ — citește un caracter de la tastatură (în cazul în care a fost acționată o tastă) și întoarce codul ASCII al caracterului. În cazul când nu s-a acționat nici o tastă rezultatul este șirul nul ("").

Funcțiile VAL și LEN pot fi folosite în orice expresie (aritmetică), însă pe prima poziție în cadrul expresiei. Funcțiile STR\$, CHR\$ și INKEY\$ pot fi folosite numai în expresii de tip șir.

Pentru executarea unei operații de intrare/ieșire, pe un port specificat, se pot folosi funcțiile :

GET(x) — citește un octet de la portul numărul x, $0 \leq x \leq 255$.
Valoarea funcției va fi un număr întreg, $0 \leq \text{GET}(x) \leq 255$.
Funcția GET poate fi folosită în orice expresie.

PUT(x) — poate apărea numai în membrul stâng al unei instrucțiuni de atribuire. Execuția funcției constă în transmiterea la portul cu numărul x, a valorii expresiei din membrul drept, al instrucțiunii de atribuire.

Exemple :

$$10 \text{ PUT}(127)=A+17$$

Expresia din membrul drept este evaluată, convertită în întreg, iar cei mai puțin semnificativi opt biți sînt trimiși la portul 127.

Instrucțiunea : 15 PUT(127)=GET(255), va citi un octet de la portul 255 și-l va transmite la portul 127.

9.2.5. Expresii. Expresiile utilizate în instrucțiunile BASIC sînt de două tipuri : expresii aritmetice (le vom numi, pe scurt, expresii) și expresii șir (sau șiruri).

Expresiile șir pot conține ca operanzi : constante șir, variabile șir sau subșiruri precum și funcțiile ce au ca valoare șiruri de caractere : STR\$, CHR\$, și INKEY\$. Ca operator, în formarea expresiilor șir, poate fi utilizat operatorul de concatenare, notat +. De exemplu : "123"+"ABC"="123ABC", sau CHR\$(65)+STR\$(12+7)+"CASA"="A12CASA".

Expresiile aritmetice pot fi compuse din constante, variabile simple sau indexate, funcții, legate între ele prin operatori aritmetici etc.

Exemple : 100

$$\text{VAL} ("70.5+B") \\ (5-x^4 \uparrow 3) * (Z(k-1, i)-A/\text{LOG}(Z+1))$$

Ordinea de execuție a operațiilor.

— În expresiile fără paranteze succesiunea este următoarea :

1. calculul valorilor funcțiilor,
2. ridicarea la putere.
3. înmulțiri și împărțiri (cu prioritate egală),
4. adunări și scăderi (cu prioritate egală).

— Dacă două sau mai multe operații de aceeași prioritate apar într-o expresie, ele se efectuează în ordine, de la stînga la dreapta, cu excepția ridicării la putere, unde execuția este de la dreapta spre stînga.

Exemplu :

$$3 \uparrow 2 \uparrow 3 = 3 \uparrow 8 = 6561$$

— Dacă într-o expresie apar paranteze, se vor executa întii operațiile cuprinse între parantezele interioare.

Observații :

1. Singurele paranteze admise sînt parantezele rotunde.

2. Operațiile aritmetice trebuie scrise explicit.

Exemplu :

54B se va scrie : $5 * A * B$.

9.2.6. Instrucțiuni și comenzi. Elementele principale ale limbajului BASIC sînt instrucțiunile și comenzile limbajului. Sintactic, instrucțiunile se deosebesc de comenzi prin faptul că orice instrucțiune este etichetată, adică orice instrucțiune începe cu un număr întreg (pe care-l vom numi număr de linie), cuprins între 0 și 32767.

Numerele de linie au un dublu rol :

— determină ordinea de execuție a instrucțiunilor (instrucțiunile pot fi introduse în orice ordine, însă vor fi executate în ordinea crescătoare a numerelor de linie) ;

— sînt utilizate în instrucțiunile de transfer, pentru referirea instrucțiunilor.

Comenzile și instrucțiunile vor fi prezentate detaliat în capitolele următoare.

9.2.7. Exerciții

1. Dacă dispuneți de un tabel cu logaritmi, încercați să verificați următoarea regulă : a ridica 10 la o putere este echivalent cu inversul logaritmului din acel, număr. Introduceți :

```
10 PRINT 10 ↑ 0.3020
20 END
RUN
```

și urmăriți în tabela de logaritmi, inversul logaritmului din 0.3020. De ce cele două rezultate nu sînt exact egale ?

Observație : În continuare, instrucțiunea END de la sfîrșitul programului și comanda RUN ce lansează în execuție programul, nu vor mai fi specificate explicit, considerîndu-se subînțeles.

2. S-a văzut că numerele sînt reprezentate în formatul cu virgulă mobilă, format care permite reprezentarea unei game largi de valori numerice reale, precizia reprezentării (6—7 cifre semnificative) nedepinzînd de valoare. Executați însă următoarea instrucțiune :

```
10 PRINT 1E8 + 1 — 1E8, 1E8 — 1E8 + 1
```

Observați că pentru calculator 1E8 și 1E8 + 1 sînt valori egale.

3. Pentru obținerea logaritmulor zecimale (cei găsiți în tabelele de logaritmi), împărțiți logaritmul natural prin LOG (10). Astfel, pentru a calcula log 2 se folosește instrucțiunea :

```
10 PRINT LOG (2)/LOG (10)
```

obținând rezultatul 0.301029. Încercați să faceți înmulțiri și împărțiri cu logaritmi servindu-vă de calculator ca de o tabelă de logaritmi. Pentru test, puteți folosi exercițiul 1, care calculează inversul logaritmului.

4. EXP și LOG sînt funcții inverse una alteia. Aplicîndu-le succesiv unui număr, îl vor lăsa neschimbat.

Exemplu : LOG (EXP (2))=EXP (LOG (2))=2.

Acest lucru este valabil și pentru funcțiile TAN și ATN. Puteți utiliza acest exercițiu pentru a testa precizia de calcul a funcțiilor respective de către calculator.

5. Se știe că π radiani reprezintă 180° . Pentru a transforma o mărime exprimată în grade, în radiani, o împărțim prin 180 și înmulțim cu π , astfel :

```
10 PRINT TAN((45/180 * PI)
```

calculează $\tan 45^\circ (=1)$. Pentru a transforma radianii în grade, trebuie să împărțim prin π și să înmulțim cu 180 .

6. Cum utilizați funcțiile RND și INT pentru a obține un număr aleator între 1 și 6, care ar putea reprezenta aruncarea unui zar ? (Răspuns : INT (RND (1) * 6 + 1).

7. Pentru a testa precizia cu care este memorat π de către calculator, executați instrucțiunea : 10 PRINT PI, PI-3 PI-3.1 PI-3.14, PI-3.141.

8. Funcția INT rotunjește la întreg prin lipsă.]

Pentru a rotunji la întregul cel mai apropiat se adună 0.5.]

Exemple :

INT (2.9 + 0.5) = 3

INT (5.4 + 0.5) = 5

INT (-2.9 + 0.5) = -3

INT (-5.4 + 0.5) = -5

Comparați cele de mai sus cu rezultatele obținute în cazul că nu adunați 0.5.

9. De ce numele unei variabile trebuie să înceapă cu o literă ?

10. Reamintim cîteva reguli de calcul cu puteri

$A \uparrow 0 = 1$

$A \uparrow (-B) = 1/A \uparrow B$]

$A \uparrow (1/B) = [\text{rădăcina de ordin } B \text{ din } A$

$A \uparrow (B+C) = A \uparrow B * A \uparrow C$

și

$A \uparrow (B * C) = (A \uparrow B) \uparrow C$

unde A și B sînt numere întregi pozitive.

Testați aceste reguli utilizînd calculatorul pentru calculul diferitelor expresii conținînd \uparrow .

De exemplu :

```
10 PRINT 3 \ (2 \ 0), 3 \ 2 * 3 \ 0
```

```
20 PRINT 4 \ (-1), 1/4
```

11. Valoarea lui e, baza logaritmilor naturali, este 2.71828. Ea este memorată intern cu numele EE. Verificați dacă :

```
EXP (X) = EE \ X
```

pentru diverse valori ale lui X.

12. Executați următoarele instrucțiuni :

```
10 LET AS = "ATN(1) * 4"
```

```
20 PRINT AS ; " = " ; VAL (AS)
```

(Rezultatul tipărit este π)

Repeteți execuția schimbând instrucțiunea 10.

De exemplu :

```
5 LET X=9
10 LET A$="X↑3+2 * X"
```

Reexecutați pentru expresii din ce în ce mai complicate atribuite variabilei și **A\$**.

13. Unele versiuni ale limbajului BASIC utilizează următoarele funcții pentru lucrul cu șiruri : **LEFT\$**, **RIGHT\$**, **MID\$** și **TL\$**, cu următoarele semnificații :

- LEFT\$ (A\$, N)** — calculează subșirul lui **A\$** compus din primele **N** caractere.
- RIGHT\$ (A\$, N)** — calculează subșirul lui **A\$** compus din ultimele caractere începând cu al **N**-lea.
- MID\$ (A\$, N1, N2)** — calculează subșirul lui **A\$** compus din **N2** caractere începând cu al **N1**-lea caracter din **A\$**.
- TL\$ (A\$)** — calculează subșirul lui **A\$** format din toate caracterele lui **A\$** cu excepția primului.

Încercați să descrieți funcțiile de mai sus cu ajutorul decupării cu **TO**.

14. Executați programul :

```
10 A$=CHR$(INT(RND(0)*10+48))
20 PRINT A$
30 GOTO 10
```

(instrucțiunea **GOTO 10** indică repetarea execuției de la linia 10).

Programul tipărește o cifră (între 0÷9), deoarece 48 este codul cifrei 0 la care se adună un număr aleator între 0 și 9, dând codul ASCII al unei cifre (între 48 și 57). Puteți da altă soluție pentru generarea unui număr întreg între 0 și 9 ?

9.3. Comenzile și modul de utilizare al interpretorului BASIC

9.3.1. **Lansarea în execuție a interpretorului BASIC.** Interpretorul BASIC este depus în memoria cu conținut permanent (PROM), începând de la adresa 800H (hexazecimal). De aceea poate fi lansat în execuție cu ajutorul comenzii **G0800**, a monitorului sistemului, ca orice program utilizator. Pentru simplitate, s-a prevăzut între comenzile monitorului, o comandă specială pentru a lansa în execuție interpretorul BASIC, anume comanda **B***.

Cînd interpretorul BASIC intră în execuție, va tipări pe display mesajul **READY**, indicînd faptul că se așteaptă instrucțiuni sau comenzi de la utilizator. În continuare, utilizatorul va introduce un program de la tastatură sau va citi un program de pe casetă magnetică. Programul astfel introdus poate fi executat, listat pe display sau modificat (cu ajutorul unor facilități de editare) după dorința utilizatorului. După execuție, programul poate fi salvat pe casetă și șters din memorie, pentru a se introduce un nou program.

La terminarea unei sesiuni de lucru cu interpretorul BASIC, se va ieși de sub controlul interpretorului acționînd comutatorul (**RESET**) de la consolă, lansîndu-se în execuție monitorul sistemului.

Există două situații speciale de lansare în execuție a interpretorului BASIC.

* Comanda **B** este disponibilă numai în versiunea **V0.1**.

În prima situație, se utilizează subrutine în limbaj mașină, apelate dintr-un program BASIC. În acest caz, înainte de lansarea în execuție, a interpretorului, se va introduce în memorie codul pentru subrutinele apelate, cu ajutorul comenzilor monitorului. Apoi se lansează interpretorul BASIC de la adresa 815H (deci cu comanda G0815).

În cea de-a doua situație lansarea interpretorului are loc de la adresa 829H, fără inițializări. Lansarea de la această adresă (cu G0829) se folosește când în memoria utilizată de interpretor pentru păstrarea programelor, se află un program care nu trebuie șters (de exemplu când s-a ieșit din BASIC în Monitor și se dorește să se intre iarăși sub controlul interpretorului, fără ștergerea programului BASIC introdus în sesiunea anterioară).

9.3.2. Editarea programului. Există facilități de corectare a unei linii în cursul introducerii ei de la consolă (tastatură), sau de editare a programului deja introdus (ștergerea unei linii sau înlocuirea ei cu altă linie).

Astfel :

- ștergerea ultimului caracter introdus se realizează acționînd DEL
- ștergerea liniei în curs de introducere se face acționînd simultan CTRL și Y
- ștergerea unei instrucțiuni din program se face prin tipărirea numărului ei de linie și RETURN.

O instrucțiunea se poate înlocui prin tipărirea noii instrucțiuni cu același număr de linie cu vechea instrucțiune.

Observație : *Orice linie introdusă de la consolă (instrucțiune, comandă sau linie de date) va fi luată în considerare de sistem la acționarea lui RETURN.*

9.3.3. Listarea și salvarea pe casetă a unui program. Un program BASIC aflat în memorie poate fi listat la display sau salvat (stocat) pe casetă magnetică. Aceste operații pot fi executate indiferent dacă programul a fost executat sau nu. Pentru listarea programului se folosește comanda :

LIST N1,N2

unde : N1 și N2 sînt numere de linie.

Execuția comenzii constă în listarea programului existent în memorie în ordinea crescătoare a numerelor de linie. Parametrii N1 și N2 sînt opționali. În cazul în care se specifică un singur număr de linie se vor lista instrucțiunile ce au numărul de linie mai mare sau egal cu numărul specificat în comanda LIST. Cînd se specifică ambii parametrii, se vor lista instrucțiunile care au numărul de linie cuprins între N1 și N2 inclusiv. Execuția comenzii poate fi oprită de la consolă, acționînd CTRL.

Pentru salvarea pe casetă a unui program se folosește comanda SAVE. Dacă programul folosește subrutine în limbaj mașină, la comanda SAVE se salvează automat și subrutinele apelate. Dacă comanda SAVE este executată după ce programul a fost executat, atunci se salvează pe casetă și valorile variabilelor utilizate în execuția programului.

Deoarece identificarea programelor de pe casetă se face manual de către utilizator, este bine ca înainte de salvarea unui program să se înregistreze

pe casetă un text vorbit (titlu), referitor la programul ce urmează, necesar identificării. Apoi se conectează casetofonul pe înregistrare la calculator și se lansează în execuție comanda SAVE.

9.3.4. Citirea unui program de pe casetă. Pentru citirea unui program de pe casetă se folosește comanda LOAD. Înainte de a executa comanda LOAD, trebuie să se depisteze (sonor) începutul programului (după titlul înregistrat la salvarea programului) și apoi să se conecteze casetofonul la calculator, pe redare. Programul este citit de pe casetă în memoria calculatorului împreună cu eventualele subrutine în limbaj mașină și cu variabilele, exact în starea în care a fost salvat, vechiul program din memorie fiind șters.

Pentru o citire cât mai fiabilă este bine ca volumul redării să fie reglat corespunzător.

9.3.5 Execuția unui program. Pentru a lansa în execuție un program BASIC aflat în memorie se pot folosi comenzile :

RUN nr. linie

sau

GOTO nr. linie

execuția programului începînd de la linia cu numărul specificat în comandă. Pentru comanda RUN, numărul de linie poate să lipsească, caz în care execuția începe cu prima instrucțiune din program. Deosebirea dintre cele două comenzi constă în faptul, că RUN inițializează (șterge) variabilele înainte de lansarea în execuție, pe cînd GOTO păstrează valorile variabilelor obținute într-o execuție anterioară. De exemplu, dacă se citește un program de pe casetă împreună cu valorile variabilelor (eventual tablouri), atunci lansarea sa în execuție se va face cu comanda GOTO n1, n1 fiind numărul de linie al instrucțiunii aflată după instrucțiunea DIM în program, pentru a se putea folosi valorile variabilelor tablou salvate pe casetă. Dacă nu se dorește utilizarea valorilor variabilelor, obținute într-o execuție anterioară, programul poate fi lansat în execuție cu comanda RUN.

Observație : Pentru a nu se salva valorile variabilelor pe casetă atunci cînd nu sînt necesare, trebuie să se știe faptul că tabela de variabile este ștersă în următoarele cazuri :

- la introducerea unei noi linii în program,
- la ștergerea unei linii din program,
- la execuția comenzii SCRATCH (însă în acest caz este șters și programul).

Execuția unui program este oprită la :

- depistarea unei erori în program,
- execuția unei instrucțiuni STOP sau END
- întreruperea de la consolă, acționînd caracterul CTRL,
- întreruperea de la consolă, acționînd RESET, caz în care se intră sub controlul Monitorului. ■ ■

La terminarea execuției, sistemul tipărește READY. După eventuale corectări inserări de instrucțiuni, programul poate fi executat din nou.

9.3.6. Ștergerea unui program din memorie. Înainte de introducerea unui nou program de la tastatură, vechiul program din memorie trebuie sters, altfel liniile lui vor interfera cu liniile noului program. Pentru ștergerea programului din memorie (inclusiv a eventualelor subrutine în limbaj mașină) se folosește comanda: SCRATH (sint suficiente primele trei caractere: SCR).

9.3.7. Exerciții

1. S-a văzut că variabilele utilizate de un program în timpul execuției sînt șterse din memorie la introducerea sau ștergerea unei instrucțiuni a programului și la comanda SCR. În toate aceste cazuri, este alterat însă și programul o dată cu ștergerea variabilelor (desigur, există posibilitatea de a șterge o linie și a o reintroduce cu același conținut).

O posibilitate de a șterge variabilele fără a altera programul, este prin execuția comenzii RUN n1, unde n1 este numărul de linie al instrucțiunii END sau STOP din program.

Acest lucru este valabil deoarece, la începutul execuției programului, prin comanda RUN se șterg variabilele utilizate de program (într-o execuție anterioară), iar apoi se va executa instrucțiunea END sau STOP. Ștergerea variabilelor este utilă, în cazul salvării pe casetă a programelor ce conțin variabile (eventual tablouri), ale căror valori nu sînt necesare la reincărcarea de pe casetă. Testați acest lucru, pentru programe care conțin tablouri suficient de mari, și veți observa diferența de timp la salvare și încărcare pe casetă.

2. Executați următorul program :

```
10 LET X=7
20 PRINT X
30 END
```

folosind comanda RUN. Executați acum programul începînd de la linia 20 cu comenzile GOTO20 și RUN20. Observați că rezultatul este diferit (în primul caz este 7 în al doilea 0). Acest lucru se datorează faptului că, comanda RUN șterge variabilele rămase dintr-o execuție anterioară (lucru care s-a mai spus), iar interpretorul BASIC consideră variabilele nedefinite ca avînd valoarea zero.

3. Pentru a testa faptul că comanda SAVE salvează împreună cu programul și variabilele utilizate, se poate introduce un program, de exemplu cel de la exercițiul 2, și după execuție se va salva pe casetă. Pentru salvare se vor executa următoarele acțiuni :

- poziționarea benzii în zona în care se dorește să se înregistreze programul,
- utilizînd microfonul, se va da un nume programului ; acest lucru nu este absolut necesar, dar este util pentru regăsirea ulterioară a programului,
- se conectează casetofonul (prin cablul corespunzător) cu calculatorul,
- se introduce comanda SAVE (fără a acționa tasta RETURN),
- se comută casetofonul pe înregistrare,
- se acționează RETURN,
- se urmărește apariția pe ecranul televizorului a mesajului de sfîrșit de operație (READY). La apariția mesajului, opriți casetofonul. Pe durata înregistrării se va auzi un zgomot specific, în difuzorul asociat calculatorului, iar imaginea pe televizor va fi formată din dungi variabile (în primele 10 secunde din înregistrare, se depune un preambul necesar sincronizării, iar apoi programul BASIC și variabilele).

În continuare, se șterge programul din memorie cu ajutorul comenzii SCR (se poate testa, ea memoria nu conține nici un program, introducînd comanda LIST).

În continuare, se încarcă programul de pe casetă în memorie executînd următoarele acțiuni :

- se rebobinează banda pentru a o aduce la începutul fișierului (zonei) cu programul. Pentru depistarea începutului programului se va face uz de numele înregistrat înaintea programului,
- se conectează casetofonul la calculator, pe redare,
- se reglează volumul redării suficient de mare (3/4), iar tonalitatea la valoare înaltă (dacă casetofonul are reglaj de tonalitate),
- se introduce comanda LOAD (fără a acționa tasta RETURN),

— se pornește casetofonul,
 — se urmărește dacă beculețul de la consolă s-a aprins și apoi se acționează RETURN,
 — se urmărește apariția pe ecranul televizorului a mesajului de sfârșit de încărcare.
 Astfel, în cazul în care operația a decurs fără erori, vor fi afișate două numere în hexazecimal care reprezintă : adresa de început a zonei de memorie salvată pe casetă și respectiv — lungimea ei (numărul de octeți). Apoi este tipărit mesajul READY, de către interpretor. În cazul în care s-au depistat erori la încărcare, monitorul va tipări ? și va prelua controlul. În acest caz, încărcarea programului de pe casetă trebuie reluată, însă este indicat a se intra în BASIC din monitor cu comanda GØ829 (fără inițializări), pentru a se lista (cu LIST) programul încărcat și a se constata amploarea erorii de încărcare. Uneori eroarea poate fi corectată editînd o anumită linie, fără a mai încărca încă odată programul de pe casetă.

După încărcarea programului, se execută comanda GOTOØ, și se observă că rezultatul este 7, deci împreună cu programul a fost salvată și variabila X.

4. Introduceți un program BASIC și apoi opriți alimentarea de la rețea a calculatorului. Realimentînd calculatorul și lansînd interpretorul BASIC veți constata că programul s-a pierdut. Deci, în cazul programelor mari, este indicat salvarea lor pe casetă, chiar în faza de punere la punct, pentru a nu risca reintroducerea lor în întregime.

9.4. Instrucțiunile limbajului BASIC

9.4.1. **Exemplu de program.** Înainte de a începe prezentarea instrucțiunilor limbajului BASIC, se va da un exemplu de program scris în BASIC, pentru rezolvarea sistemului de două ecuații lineare cu două necunoscute.

$$ax + by = c$$

$$dx + ey = f$$

Sistemul are soluție unică dacă $ae - bd \neq 0$, caz în care :

$$x = \frac{ce - bf}{ae - bd} \quad \text{și} \quad y = \frac{af - cd}{ae - bd}$$

Dacă $ae - bd = 0$, atunci, fie nu există nici o soluție (sistem imposibil), fie există o infinitate de soluții (sistem nedeterminat) însă, nu există soluție unică. Programul este următorul :

```

10 REM "PROGRAM CE REZOLVA UN SISTEM"
15 REM "DE DOUA ECUATII LINEARE"
20 PRINT "INTRODUCETI COEFICIENTII A, B, C, D"
30 INPUT A, B, C, D
40 LET G=A*B-D
50 IF G=Ø THEN 120
60 PRINT "INTRODUCETI TERMENII LIBERI C, F"
70 INPUT C, F
80 LET X=(C*B-F)/G
90 LET Y=(A*C-F)/G
100 PRINT X, Y
110 STOP
120 PRINT "SISTEMUL NU ARE SOLUTIE UNICA"
130 END

```

Privind acest program se observă în primul rînd că, în scrierea sa, sînt folosite numai litere mari. În al doilea rînd, se constată că fiecare linie a programului începe cu un număr; el este numărul de linie discutat în capitoul precedent. În al treilea rînd, se observă că fiecare instrucțiune începe, după

numărul de linie, cu un cuvânt care determină tipul instrucțiunii. Astfel, în exemplul dat sînt folosite șapte instrucțiuni (REM, PRINT, INPUT, LET, IF, STOP și END).

O altă observație, care nu este evidentă din program, constă în aceea că, în BASIC spațiile nu au nici o semnificație, cu excepția celor din textele cuprinse între semnele apostrof (ca în liniile 10,20,60).

În continuare vor fi prezentate, pe rînd, instrucțiunile limbajului BASIC

9.4.2. Comentarea unui program. Primele două instrucțiuni, din exemplul de mai sus, nu au nici un rol în rezolvarea sistemului de ecuații. Ele sînt scrise pentru a introduce comentarii într-un program BASIC.

Formatul instrucțiunii este :

nr. linie REM comentariu

Instrucțiunea REM poate apărea oriunde se dorește introducerea unui comentariu, în cadrul unui program. *Deoarece sistemul elimină spațiile din orice șir de caractere neinclus între semnele apostrof (") este bine ca un comentariu să se includă între aceste semne.*

Exemplu :

130 REM "COMENTARIILE OCUPA MEMORIE UTILA"

9.4.3. Terminarea unui program. Pentru a opri execuția unui program, pot fi utilizate instrucțiunile END sau STOP.

Formatul instrucțiunii STOP este :

nr. linie STOP

La întîlnirea instrucțiunii STOP în program, sistemul va scrie mesajul :

STOP AT \square NN

unde NN este numărul de linie al instrucțiunii STOP care a produs oprirea execuției. Într-un program pot fi utilizate mai multe instrucțiuni STOP, în funcție de necesități. În exemplul din paragraful 9.4.1. instrucțiunea STOP are numărul de linie 110.

Formatul instrucțiunii END este :

nr. linie END

Spre deosebire de instrucțiunea STOP, într-un program trebuie să existe o singură instrucțiune END și să fie ultima instrucțiune din program (să aibă numărul de linie cel mai mare).

9.4.4. Instrucțiunea de atribuire (LET). Formatul instrucțiunii LET este următorul :

nr. linie variabilă = expresie

sau

nr. linie LET variabilă = expresie

unde :

— variabila poate fi o variabilă numerică sau variabilă șir, simplă sau indexată, sau funcția PUT ;

— expresia din membrul drept poate fi aritmetică sau expresie șir.

Execuția instrucțiunii constă în evaluarea expresiei din membrul drept și atribuirea valorii obținute, variabilei din membrul stâng.

Exemple :

5 B=B+1	20 C\$=INKEY\$
10 A\$="ABCD179"	30 LET A=4.17+C

Observație :

O variabilă utilizată într-o expresie, fără a fi fost definită în prealabil, primește automat valoarea zero. Astfel, în instrucțiunea 30 de mai sus, dacă variabila C nu a fost definită, valoarea lui A după execuția instrucțiunii 30 va fi 4.17.

```
50 X=X+Y+3.5
60 LET W7=((W-X)/4.3)*SQR(Z(I)-A)/B
90 A$(7 TO 10)=CHR$(65)+„123“
```

Dacă expresia șir atribuită unei variabile șir, este mai lungă decât dimensiunea variabilei (stabilită prin DIM sau printr-o atribuire anterioară), atunci se atribuie variabilei șir doar prima parte din expresia șir (egală cu lungimea variabilei), restul expresiei șir ignorându-se. Dacă lungimea șirului din membrul drept este mai mică decât lungimea variabilei șir, restul de caractere se completează cu spații.

Exemple :

```
10 A$="12345678"
50 A$(2 TO 5)=",ABCDEFG"
```

În acest caz, A \$ va deveni "1ABCD678", deci, au fost păstrate doar primele patru caractere din șirul "ABCDEFG". Dacă în locul instrucțiunii 20 de mai sus, se folosea instrucțiunea :

```
20 A$(2 TO 5)="AB"
```

valoarea variabilei A \$ ar fi devenit "1AB 678"

```
30 B$=STR$(A+B-17)+„MEDIA“
40 J(I,INT(K+10))=COS(EXP(K+1))
```

9.4.5. Utilizarea variabilelor indexate (DIM)

Formatul instrucțiunii este :

nr. linie DIM tablou 1 (dimens), tablou 2 (dimens, dimens) ...

unde :

— tablou 1, tablou 2, sînt identificatori (nume) de tablou (vectori, matrici sau variabile șir) .

— dimens reprezintă expresii ale căror valori definesc dimensiunile tablourilor ; este necesară îndeplinirea condiției:

$$1 \leq \text{dimens} \leq 254$$

Tablourile numerice pot avea una sau două dimensiuni (vectori sau matrici)

Exemplu :

```
110 DIM A (50), B (M, N)
```

Instrucțiunea 110 declară două tablouri A și B, A fiind un vector cu 50 de elemente, iar B o matrice cu $M \times N$ elemente (M, N cunoscute).

Execuția instrucțiunii constă în alocarea, memoriei pentru tablourile declarate și inițializarea tuturor elementelor ale fiecărui tablou numeric cu zero.

Tablourile de variabile șir trebuie declarate în instrucțiunea DIM, indicându-se numărul de variabile și lungimea variabilelor.

Exemplu :

```
10 DIM A$(15, 20), B$(50)
```

Instrucțiunea 10 declară un tablou A \$ format din 15 variabile șir a câte 20 de caractere fiecare și o variabilă șir B \$ cu lungimea de 50 de caractere. *De remarcat faptul că, variabilele șir (exemplu B \$) nu trebuie declarate într-o instrucțiune DIM, ele putând fi utilizate direct în instrucțiuni de atribuire sau de intrare/ieșire.* Tablourile șir trebuie declarate într-o instrucțiune DIM înainte de utilizare. Folosirea lor se face prin specificarea unei anumite variabile șir componente, și nu a întregului tablou. De exemplu, instrucțiunea :

```
20 A$(1) = "1234"
```

este incorectă pentru că, A \$ a fost declarat tablou în instrucțiunea 10.

Corect ar fi :

```
20 A$(2) = "1234"
```

instrucțiunea în urma căreia, variabila a doua din tabloul A \$ primește valoarea "1234". Tot corectă este și instrucțiunea :

```
20 A$(2, 10 TO 13) = "1234"
```

În cazul tablourilor (variabilelor) șir, execuția instrucțiunii DIM constă în alocarea de memorie, cite un octet pentru fiecare element (caracter), inițializat cu codul spațiului (A0H).

Tablourile numerice și cele șir pot fi declarate intercalat, în aceeași instrucțiune DIM.

Exemplu :

```
10 DIM A (10, 10), B$(100), C (10)
```

9.4.6. Exerciții

1. Introduceți următoarea secvență de instrucțiuni :

```
10 LET A$ = "X*+*Y"
```

```
30 LET A$(4) = CHR$(162)
```

```
20 LET A$(2) = CHR$(162)
```

```
40 PRINT A$
```

(162 este codul ghilimelelor)

De remarcat că secvența de mai sus nu este echivalentă cu :

```
10 LET A$="X"+"Y"
```

deoarece, în acest caz, membrul drept al instrucțiunii de atribuire este tratat ca o expresie de tip șir, evaluată la "XY". O altă modalitate corectă de a introduce ghilimele într-un șir este introducerea succesivă. Astfel instrucțiunea :

```
10 LET A$="X" "+" "Y"
```

este echivalentă cu secvența de mai sus.

2. Fie secvența de instrucțiuni :

```
10 LET A$="12345678"
```

```
40 PRINT A$
```

```
20 PRINT A$
```

```
50 LET A$="1234"
```

```
30 LET A$="ABC"
```

```
60 PRINT A$
```

După execuție se va obține eroarea 28 în linia 50. Acest lucru este consecința faptului că în linia 30 are loc o redimensionare a șirului A\$, la lungimea de 3 caractere (de la 8 cîte avea inițial). Pentru a evita această redimensionare, linia 30 se poate scrie 30 LET A\$(TO)="ABC", șirul A\$ rămînînd de lungime 8, prin completarea șirului "ABC" cu 5 spații. Deci, trebuie reținut faptul că în gestiunea șirurilor nu se folosesc doi indicatori de lungime : unul păstrînd lungimea maximă, iar celălalt lungimea efectivă a șirului (sau lungimea maximă să fie pentru toate șirurile o constantă, exemplu 256 caractere).

3. Introduceți programul :

```
5 DIM B$(3,8)
```

```
40 PRINT B$(2)
```

```
10 LET B$(2)="12345678"
```

```
50 LET B$(2)="12345"
```

```
20 PRINT B$(2)
```

```
60 PRINT B$(2)
```

```
30 LET B$(2)="MPQ"
```

```
70 END
```

Execuțînd programul nu se va obține eroare, ca în cazul exercițiului precedent. Deci, în cazul tablourilor de șiruri, nu are loc redimensionarea unui șir component la o valoare mai mică, ci se păstrează dimensiunea (8) declarată în DIM, prin completarea automată cu spații. Pentru a nu se completa cu spații (păstrîndu-se totuși dimensiunea de 8 caractere) se poate utiliza specificarea cu TO. Astfel instrucțiunea 30 devine : 30 LET B\$(2,1 TO3)="MPQ".

În acest caz, șirul tipărit de instrucțiunea 40 va fi : "MPQ45678".

4. În cazul utilizării unor tablouri mari se poate obține la execuție mesajul de eroare MEMORY FULL, indicînd faptul că nu mai există memorie suficientă pentru alocarea tabloului. Trebuie să se aibă în vedere faptul că, pentru fiecare element al unei variabile tablou numerice, se alocă cîte 4 octeți. Astfel, instrucțiunea 10 DIM A (11,11), B (16,16) va alocă două tablouri numerice, primul ocupînd aproximativ 0,5 Ko și al doilea 1 Ko. Ce acțiuni se pot indica la apariția acestui mesaj de eroare ?

9.4.7. **Instrucțiuni de intrare/ieșire.** Instrucțiunile de intrare/ieșire permit să se introducă date (valori ale variabilelor) pentru program și să tipărească rezultate sau mesaje către utilizator. În execuția acestor instrucțiuni sînt folosite în mod obișnuit tastatura și display-ul, însă pot fi utilizate oricare din perifericele sistemului, dacă se au în vedere facilitățile mai deosebite de intrare/ieșire materializate prin funcțiile GET și PUT sau subrutine în limbaj mașină, apelate din programul BASIC, cu instrucțiunea CALL.

Instrucțiunea INPUT.

Format:

nr. linie INPUT listă de variabile

Lista de variabile poate conține variabile simple și variabile indexate sau variabile șir, separate prin virgule.

Instrucțiunea INPUT este folosită pentru atribuirea de valori variabilelor din listă, valorile fiind introduse de la tastatură (consolă) în timpul execuției programului.

Atunci când se execută instrucțiunea INPUT, sistemul va tipări la consolă(:) indicînd că așteaptă date de la consolă. Se vor introduce constantele dorite separate prin virgule, linia introdusă va fi luată în considerare de sistem la acționarea tastei RETURN. Dacă s-au introdus mai puține date decît variabile în instrucțiunea INPUT, sistemul va tipări din nou (:) și introducerea datelor va continua pînă ce toate variabilele au primit valori.

Dacă se introduc mai multe constante decît sînt necesare, constantele suplimentare se ignoră. În cazul în care se dorește oprirea execuției programului, în timp ce sistemul așteaptă date de la consolă, se acționează tasta CTRL și C simultan, iar sistemul va tipări READY.

Exemplu :

```
50 INPUT I1, A, B, V (2).
```

La execuția instrucțiunii sistemul va tipări (:) la consolă și va aștepta introducerea a patru constante. Dacă se introduc doar trei numere, sistemul va tipări iarăși (:) indicînd că așteaptă date. Astfel, la consolă va apărea :

```
: 4, 17.5, 9E10
```

```
: 10.3
```

Dacă este comisă o eroare în timpul introducerii de date, sistemul va tipări un mesaj de eroare, iar ultima linie de date va trebui reintrodusă. Astfel, dacă în exemplul de mai sus s-ar fi introdus :

```
: 4, 17M5, 9E10, 10.3
```

sistemul ar fi răspuns :

```
INPUT ERROR, TRY AGAIN
```

```
: (așteaptă noi date)
```

Introducerea datelor se repetă corect astfel :

```
: 4, 17.5, 9E10, 10.3
```

În cazul folosirii variabilelor șir, trebuie remarcat că, din linia cu constante șir corespunzătoare, introdusă de la consolă, sînt eliminate spațiile neincluse între ghilimele.

Exemple :

```
10 INPUT A$, B, C$(2TO5)
```

```
1: "SINT GATA", 73, ABCD
```

Variabila A \$ a primit valoarea "SINT GATA", variabila B valoarea 73 iar variabila C\$ valoarea ABCD, pentru elementele 2 la 5. Textul SINT GATA a fost introdus între ghilimele, pentru a se păstra spațiul dintre cuvinte

Instrucțiunile READ și DATA. Instrucțiunea READ are același efect cu INPUT, cu deosebirea că datele nu sînt introduse de la consolă, ci sînt citite dintr-un bloc de date, definit cu instrucțiunea DATA.

Formatul instrucțiunilor :

nr. linie READ listă de variabile

nr. linie DATA listă de constante.

Pentru a putea ține evidența constantelor citite în instrucțiunile DATA, interpretorul folosește un indicator la constanta ce urmează a fi citită din blocul de constante, care apar în instrucțiunile DATA, din program. În cazul în care nu se pot inițializa toate variabilele din instrucțiunea READ, din cauza epuizării constantelor din instrucțiunile DATA, sistemul va da un mesaj de eroare.

O instrucțiune DATA nu este asociată unei instrucțiuni READ, ci toate instrucțiunile DATA sînt tratate ca și cum ar forma un bloc de date.

Instrucțiunea DATA poate apărea oriunde, în cadrul programului.

Exemplu :

```
150 READ X, Y, Z
200 READ A
250 FOR I=1 TO 10
255 READ B (I)
260 NEXT I
. . . . .
400 DATA 4.2, 7.5, 25, -1, .1, .01, .001, -1
450 DATA 2., 1, 7, 9, 1E7, 3.5
```

Primele trei constante sînt citite pentru X, Y și Z.

Valoarea -1 va fi atribuită lui A. Următoarele zece valori de la .1 la 3.5 vor fi atribuite elementelor vectorului B.

Instrucțiunea RESTORE

Format :

nr. linie RESTORE

Este folosită pentru a inițializa indicatorul din blocul DATA, pe prima instrucțiune DATA din program. Astfel, se permite reutilizarea datelor.

Exemplu :

```
20 FOR K=0 TO 10
30 READ B (K)
40 NEXT K
50 RESTORE
60 READ X, Y, Z
70 RESTORE
. . . . .
200 READ
500 DATA 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10
```

Elementele vectorului B vor primi valorile 1,2,..., 10; variabilele X, Y, Z vor primi valorile 1, 2, 3, iar instrucțiunea 200READ va citi începînd cu 1.

În instrucțiunea READ pot fi folosite și variabile șir.

Exemplu :

```
10 READ A$, B, C$
. . . . .
100 DATA "ABC 123", 17.5, AB123
```

Variabila A\$ primește valoarea "ABC 123", iar C\$ valoarea AB 123.

Instrucțiunea PRINT

Formatul instrucțiunii este :

nr. linie PRINT listă

sau

nr. linie PRINT

lista poate conține : constante, variabile simple sau indexate, expresii sau șiruri.

Instrucțiunea PRINT este folosită pentru tipărirea valorilor curente ale expresiilor care apar în listă. În cazul când lista lipsește se va trece la începutul liniei următoare pe display.

Numerele reale sînt tipărite în următorul format :

— dacă numărul este negativ se tipărește semnul —

— dacă valoarea absolută a numărului N este cuprinsă între :

$$0.1 \leq N \leq 9999999,$$

atunci numărul este tipărit fie ca număr întreg (dacă valoarea sa este întreagă), fie ca număr zecimal, folosindu-se punctul ca separator al părții întregi de partea zecimală.

— dacă valoarea numărului nu se încadrează în intervalul de mai sus, atunci numărul este tipărit în notație științifică (exponențială) astfel :

$$[-] X.XXXXX E [-] YY$$

unde : [] — indică partea opțională a reprezentării, dacă numărul este negativ se tipărește — ;

X — reprezintă o cifră a numărului ;

E — indică reprezentarea exponențială ;

Y — este cifră a exponentului.

Valoarea numărului va fi : $[-] X.XXXXX \times 10^{[-]YY}$

În funcție de separatorul folosit între elementele din listă, se va face spațierea între valorile tipărite.

Ca separatori pot fi folosiți „, „ sau „ ; „

Linia pe care se tipărește este împărțită în zone. Lungimea unei zone este de 15 caractere. Pentru un display cu lungimea liniei de 30 caractere vor exista două zone începînd cu pozițiile 0 și 15.

Exemple :

```
10 LET X=5
```

```
20 PRINT X, (X*2) + 6, X*2
```

```
30 PRINT X + 4, X-25, X-100
```

```
40 END
```

La display va apărea :

```

0...          15.....          30 ← poziții
5             1.000000E 06
10            625
-20           -95

```

Cînd valoarea de tipărit depășește lungimea unei zone, elementul următor este tipărit la începutul primei zone libere.

```

10 LET X=25
20 PRINT "SOR (X)=", SQR (X)
30 END

```

Se va tipări :

```

0...          15...          30 ← poziții
SQR(X)=      5

```

Folosirea ca separator a lui „;” conduce la tipărirea fără salt la următoarea zonă.

Dacă lista din instrucțiunea PRINT nu se termină cu „,” sau „;” atunci, la sfîrșitul execuției instrucțiunii (după tipărirea tuturor elementelor din listă), se va trece la începutul liniei următoare. Terminarea listei din instrucțiunea PRINT, cu unul din separatorii „,” sau „;” este utilă în cazul tipării mai multor valori într-un ciclu, pentru a se face economie de spațiu de afișare.

Exemplu : Programul

```

10 FOR I=1 TO 10
20 PRINT I
30 NEXT I
40 END

```

Va tipări fiecare valoare la început de linie

```

1
2
3
...
10

```

Dacă se folosește separatorul „;”

```

10 FOR I=1 TO 10
20 PRINT I;
30 NEXT I
40 END

```

atunci se vor tipări cîte două valori pe linie. Pentru a se putea tipări oriunde pe suprafața display-ului formată din 32 de linii a 30 de caractere (coloane) fiecare, se poate folosi în instrucțiunea PRINT funcția : AT(linie, coloană).

Exemplu :

```

10 LET A$="A"
20 PRINT AT (16,15); A$; 100

```

va tipări la mijlocul ecranului textul A=100.

Funcția AT este utilă în afișarea de valori sau texte, pe un desen realizat cu instrucțiunile grafice, sau pentru tipărirea într-o anumită zonă a ecranului, indiferent de poziția curentă, în care urma să se tipărească. Poziția (1, 1) este în colțul din stînga sus al ecranului, iar (32, 30) în dreapta, jos.

9.4.8. Exerciții

1. Instrucțiunea INPUT este deseori precedată de instrucțiunea PRINT, de exemplu

```
10 PRINT "INTRODUCETI DATELE"
20 PRINT "X=";
30 INPUT X
. . .
```

Valoarea lui X va fi afișată pe același rînd cu mesajul X=, deoarece instrucțiunea 20 PRINT se termină cu ;.

Similar, pentru introducerea de texte :

```
10 PRINT "DORITI O NOUĂ EXECUTIE";
20 INPUT R$
. . .
```

răspunsul introdus fiind DA sau NU, în urma căruia în program se va executa o decizie.

2. Executați următorul program :

```
10 INPUT A$
20 PRINT A$ ; "=" ; VAL (A$)
30 GOTO10
```

Introduceți instrucțiuni PRINT suplimentare astfel încît calculatorul să precizeze ce intenționează să facă și să ceară politicos datele de intrare. De remarcat că expresia introdusă spre evaluare (în A\$), poate conține orice fel de prelucrări numerice inclusiv variabile, a căror valoare trebuie introdusă în prealabil. De asemenea, șirul A\$ trebuie să fie alocat într-o instrucțiune DIM, iar în instrucțiunea 10 să se utilizeze notația (TO) pentru a împiedica realocarea

```
5 DIM A$ (40)
10 INPUT A$ (TO)
* * *
```

3. Cum se poate opri execuția programului din exercițiul precedent ? (CTRL/C în INPUT sau CTRL între instrucțiuni, sau . . . RESET). Dacă execuția s-a oprit între instrucțiuni, cum se poate relua fără alterarea variabilelor ?

4. Scrieți un program care calculează suma curentă a numerelor introduse.

Indicație : Se utilizează variabilele T pentru păstrarea totalului curent și V pentru numărul introdus T se inițializează cu valoarea 0. Se citește un număr în V, se adună la T și se tipărește T. Se repetă cu introducerea altui număr.

5. Pentru a simula mișcarea unui simbol grafic* într-o anumită direcție se va afișa și se va șterge simbolul respectiv, progresînd cu cîte un pas în direcția respectivă. Se va utiliza în acest scop instrucțiunea PRINT cu funcția AT.

```
10 LET X=1
20 PRINT AT (5, X) ; "C";
30 PRINT AT (5, X) ; " ";
40 LET X=X+1
50 GOTO 20
```

Programul de mai sus are dezavantajul că, la terminarea liniei cînd X devine >30, se continuă incrementarea sa. Pentru a evita acest lucru se introduce instrucțiunea :

```
45 IF X>30 THEN 10
```

* Caracterul grafic este notat cu „C“

care, reîncepe execuția de la linia 10 dacă X a devenit mai mare decât 30. Un alt dezavantaj este timpul scurt în care simbolul apare pe ecran, datorită intervalului de timp scurt între afișare și ștergere. Pentru a mări această durată se introduce între liniile 20 și 30 un ciclu FOR fictiv :

```
22 FOR F=1 TO 10
25 NEXT F
```

Acest lucru însă, are dezavantajul că micșorează viteza globală de execuție a programului. Se recomandă următoarea soluție :

```
10 LET X=1                                   40 PRINT AT (5, P); " "; AT (5, X); "C" ;
20 LET P=X                                   50 IF X=29 THEN 10
30 LET X=X+1                               60 GOTO 20
```

Programul folosește două variabile. X păstrează poziția curentă a caracterului, iar P poziția anterioară, care va fi ștearsă. Simbolul aparând mereu pe ecran, crește impresia de viteză. De remarcat că, în aceeași instrucțiune PRINT poate apare de două ori specificația AT pentru poziționare. O altă soluție constă în scrierea caracterului precedat de spațiu, PRINT AT (5, X); "C", astfel :

```
10 X=1                                       40 IF X>29 THEN 10
20 PRINT AT (5, X); "C" ;               50 GO TO 20
30 X=X+1
```

O îmbunătățire adusă programului se referă la utilizarea instrucțiunii FOR pentru ciclare

```
10 FOR X=1 TO 29                           30 NEXT X
20 PRINT AT (5, X); "C" ;               40 GOTO 10
```

Pentru mișcarea unui pătrățel (1/4 dintr-un caracter), pot fi utilizate similar instrucțiunile PLOT și UNPLOT. În programele de mai sus, în poziția 30 a liniei, va rămâne caracterul fără a fi șters. Pentru a-l șterge, se introduce (în ultimul exemplu) : 35 PRINT AT (5, 30); " " ;

■ Cum puteți descrie mișcarea simultană a mai multor caractere (figuri) ?

6. Funcția STR\$ este foarte utilă, dar deseori neglijată. Așa cum s-a arătat, ea este utilizată pentru conversia unei valori numerice într-un șir de caractere, identic cu cel obținut prin tipărirea sa cu PRINT. Încercați următorul program :

```
10 PRINT 2, STR$(2)
20 PRINT 1/3, STR$(1/3)
30 PRINT 9E15, STR$(9E15)
```

Se observă că, valorile afișate sînt identice. Utilizarea principală a funcției STR\$ este în formatarea rezultatelor afișate. Se vor indica cîteva exemple.

a) Așezarea punctului zecimal în poziția dorită. Executați programul :

```
10 LET A=RND(0)*10000                   30 LET A=A*10
20 PRINT A                               40 GO TO 20
```

Se obține următoarea secvență :

0.152587	1525.87
1.52587	15258.7
15.2587	152587
152.587	

Valorile sînt mai ușor de comparat dacă le putem alinia pe verticală la nivelul punctului zecimal, astfel :

```
0.152587
1.52587
15.2587
152.587
1525.87
15258.7
152587
```

Pentru aceasta se modifică programul de mai sus folosind funcția STR\$.

```

5 I=6
10 A=RND (0)*10000
20 N=LEN (STR$ (INT (A)))
22 PRINT AT (I, 15-N) ; A
30 A=A*10
35 I=I+1
40 GO TO 20

```

Variabila I este utilizată pentru a indica linia în care se tipărește cu funcția AT în instrucțiunea 22 PRINT.

Expresia LEN (STR\$ (INT (A))) calculează lungimea părții întregi a numărului. Astfel, dacă A=15.2587, atunci STR\$ (INT (A))='15', șir cu lungimea 2, deci tipărirea se va începe din coloana 15-2=13, încît, toate numerele vor avea punctul în coloana 15 (exceptînd cele în notație științifică). Execuția programului va fi oprită de la tastatură, acționînd CTRL.

b) Tipărirea cu un număr dorit de cifre la partea zecimală. Se vor tipări, de exemplu, numerele cu trei cifre după punctul zecimal.

```

5 I=6
10 DIM B$ (15)
15 A=RND (0)*100
20 M=LEN (STR$ (A))
25 N=LEN (STR$ (INT (A)))
30 B$ (TO)=STR$ (A)+"0000"
35 IF M <> N THEN 45
40 B$ (N+1)=" "
45 PRINT AT (I, 15-C) ; B$ (TO N+4)
50 A=A*10
55 I=I+1
60 GO TO 20

```

Variabila I este utilizată în același scop ca la exemplul precedent (indică numărul liniei). M conține lungimea totală a numărului, iar N numărul de cifre al părții întregi (ca și în exemplul precedent). În variabila B\$ se „assemblează” numărul urmat de eventuale zerouri. Dacă numărul este întreg (test realizat în instrucțiunea 35 IF), se adaugă și punctul zecimal (în locul unuia din cele patru zerouri).

c) Economisirea spațiului de memorie și definirea de funcții. Deseori este utilă manipularea numerelor tratate ca șiruri de caractere, în loc de a le prelucra numeric, iar în final, evaluarea lor cu funcția VAL. Astfel, se pot stoca numerele sub formă de șiruri, cu ajutorul funcției STR\$:

```
LET A$=STR$ (1024)
```

apoi, se revine la valoarea numerică cu VAL : PRINT VAL (A\$).

În acest caz însă, memorarea lui 1024 ca șir în variabila A\$, consumă mai multă memorie decît păstrarea lui ca număr. Dacă se aplică funcția VAL unei expresii ca "ATN (X)*4", variabila X fiind definită în prealabil, evaluarea va fi corectă, deci, o expresie care poate conține variabile, se definește o singură dată în program și poate fi evaluată pentru diverse valori ale variabilelor, cu ajutorul lui VAL (similar cu instrucțiunea DEFFN din unele versiuni BASIC). De exemplu, pentru generarea unui număr aleator între 1 și 10 se va defini la începutul programului șirul :

```
A$="INT (RND (0)*10+1)"
```

și de fiecare dată cînd se dorește un număr, se va obține prin utilizarea funcției VAL (A\$), N=VAL (A\$).

9.4.9. Instrucțiuni de control (transfer necondiționat, condiționat și ciclare)

În mod normal, execuția instrucțiunilor unui program este secvențială. Totuși este necesar uneori repetarea de mai multe ori a execuției unor instrucțiuni (fără să fie scrise repetat) sau, în funcție de valoarea unor date, să nu se execute instrucțiunea următoare, ci să se treacă la execuția alteia, dintr-o altă zonă a programului.

Instrucțiunile care modifică execuția secvențială a programului sînt instrucțiunile de control. În BASIC ele sînt următoarele :

— instrucțiunea GOTO, care realizează transferul necondiționat (independent de date) ;

- instrucțiunile ON și IF pentru transfer condiționat ;
- instrucțiunea de ciclare FOR.

Instrucțiuni de transfer necondiționat. Pentru transferul necondiționat se folosește instrucțiunea GOTO.

Format : nr. linie GOTO n

Execuția instrucțiunii constă în transferul controlului la instrucțiunea cu numărul de linie n. Saltul se poate face la orice instrucțiune din program.

Exemplu :

```

10 LET A=SQR(X↑2+Y↑2)
  . . .
50 GOTO 100
  . . .
70 GOTO 10
  . . .
200 PRINT A

```

Instrucțiuni de transfer condiționat. Pentru realizarea transferului condiționat sînt disponibile două instrucțiuni : instrucțiunea IF și instrucțiunea ON.

Formatul instrucțiunii IF este :

nr. linie IF exp1 relație exp2 THEN n1

unde : — exp1 și exp2 sînt expresii numerice sau șiruri

— n1 este un număr de linie,

— relație poate fi :

egalitate	=	
mai mare	>	
mai mic	<	
mai mare sau egal	>= sau =	=>
mai mic sau egal	<= sau =	=<
diferit	<> sau >	<

Dacă relația dintre exp1 și exp2 este adevărată se va trece la instrucțiunea cu numărul de linie n1, dacă nu, execuția va continua cu instrucțiunea care urmează după IF.

Exemplu :

```

100 IF X+Y=SQR(X) THEN 75

```

În cazul comparației șirurilor de caractere, ambele expresii trebuie să fie de tip șir. Șirurile sînt egale dacă au aceeași lungime și conțin aceleași caractere.

Exemplu :

```

10 LET A$="ABC"
20 IF A$="ABC" THEN 100

```

După execuția instrucțiunii 20 se va sări la execuția instrucțiunii 100.

Un șir se consideră mai mic decît altul, dacă are lungimea mai mică sau, în cazul lungimilor egale, dacă în ordonarea lexicografică, primul șir precede pe al doilea (cifrele și semnele speciale preced literele — conform cu codurile ASCII).

Exemplu : "ABC" este mai mic decît "BCD".

Următoarea secvență de program, testează dacă de la consolă s-a acționat caracterul "A", dacă da se continuă execuția, dacă nu, tipărește caracterul citit (sau șirul nul, în cazul când nu s-a acționat nici o tastă) și oprește execuția :

```
10 LET A$=INKEY$
20 IF A$="A" THEN 50
30 PRINT A$
40 STOP
50 . . .
```

Programul următor scrie la mijlocul ecranului textul ABC și îl șterge la acționarea alternativă a unor taste :

```
10 IF INKEY$="" THEN 10
20 PRINT AT (16, 15) "ABC"
30 IF INKEY$="" THEN 30
40 PRINT AT (16, 15) " "
50 GOTO 10
```

Formatul instrucțiunii ON este :

nr. linie ON expresie GOTO listă

sau

nr. linie ON expresie GOSUB listă

unde listă reprezintă un șir de numere de linie.

Fie N partea întreagă a valorii expresiei specificate în instrucțiunea ON, Execuția instrucțiunii constă în saltul la instrucțiunea cu al N-lea număr de linie din listă. În cazul lui ON-GOSUB, fiecare număr de linie, din listă reprezintă startul unei subrutine din program. Dacă N nu se încadrează între :

$1 \leq N \leq$ numărul de elemente din listă,

atunci execuția continuă cu instrucțiunea care urmează după ON.

Exemple :

```
10 ON M-5 GOTO 100, 500, 90, 75, 550
```

M-5 trebuie să aibă o valoare între 1 și 5 altfel, instrucțiunea nu are nici un efect.

```
20 ON X GOSUB 1000, 2000, 3000
```

În funcție de valoarea lui X se execută una din cele trei subrutine care încep la liniile 1000, 2000 sau 3000.

Instrucțiuni de ciclare. Instrucțiunile de ciclare sînt folosite pentru execuția repetată a unor instrucțiuni din program (numite cicluri sau bucle în program).

Pentru acest lucru se puteau utiliza instrucțiunile de transfer. Introducerea unor instrucțiuni speciale de ciclare s-a făcut în scopul simplificării muncii programatorului.

În BASIC, pentru realizarea ciclurilor, se utilizează instrucțiunile FOR și NEXT.

Formatul instrucțiunilor :

nr. linie FOR variabilă=exp1 TO exp2 STEP exp3

...

(instrucțiuni ce formează bucla)

...

nr. linie NEXT variabilă

unde: — variabilă reprezintă o variabilă simplă care este folosită pentru controlul numărului de repetări ale buclei. Buclea constă din instrucțiunile care se găsesc între instrucțiunea FOR și instrucțiunea NEXT, cu aceeași variabilă.

— exp1, exp2 și exp3 sînt expresii.

Semnificația acestor expresii este următoarea :

exp1 — este valoarea inițială care se atribuie variabilei din instrucțiunea FOR,

exp2 — este valoarea finală a variabilei,

exp3 — este incrementul (pasul) care se adună la valoarea variabilei FOR, de fiecare dată, cînd se execută instrucțiunile din buclă.

Observație :

Este posibil ca exp3 să nu se specifice, instrucțiunea FOR avînd forma : nr. linie FOR variabilă = exp1 TO exp2

În acest caz valoarea pasului (exp3) se consideră 1. Buclea se execută atîta timp cît valoarea variabilei FOR este mai mică sau egală cu exp2.

Execuția instrucțiunii NEXT constă în adunarea valorii pasului (exp3) la valoarea variabilei FOR și testul dacă noua valoare a variabilei nu depășește valoarea limită (exp2). Dacă valoarea limită este depășită execuția buclei ia sfîrșit, următoarea instrucțiune executată fiind cea de după NEXT.

În interiorul unei bucle FOR pot exista alte bucle cu condiția ca buclele să nu se intersecteze.

Exemplu corect

```
10 FOR X=
  50 FOR Y=
    100 FOR Z=
      . . .
    170 NEXT Z
  300 NEXT Y
  700 NEXT X
```

Exemplu incorect

```
10 FOR X=
  70 FOR Y=
  120 NEXT X
  300 NEXT Y
```

Sînt permise maximum trei bucle FOR incluse una în alta.

Exemplu :

```
100 FOR I=1 TO3
120 FOR J=1 TO 20 STEP 1
130 READ B (I, J)
140 NEXT J
150 NEXT I
```

Instrucțiunea 130 READ se va executa de $20 \times 3 = 60$ de ori.

9.4.10. Exerciții

1. Programul următor afișează setul complet de caractere.

```
10 FOR N=0 TO 127
20 PRINT CHR$( N)
30 NEXT N
40 STOP
```

Să se modifice programul, utilizând funcția AT în PRINT și afișând numai cifre, pentru a se obține un ceas electronic. (Temporizarea se poate realiza cu un ciclu FOR).

2. Pentru calculul sumei a N numere reale se poate utiliza programul :

```
10 PRINT "N=" ;
15 INPUT N
20 C=1
25 S=0
30 INPUT A
35 S=S+A
40 C=C+1
50 IF C<=N THEN 30
60 PRINT S
```

Să se descrie același algoritm de calcul folosind instrucțiunile de ciclare FOR/NEXT cu variabila contor C.

3. Următorul program afișează numărul cu valoarea maximă dintr-un șir de 5 numere introduse :

```
10 INPUT M
20 FOR I=2 TO 5
30 INPUT A
40 IF M>=A THEN 60
50 M=A
60 NEXT I
70 PRINT "MAXIMUL=" ; M
```

Programul poate fi utilizat pentru aflarea maximumului dintr-un șir de 10 sau 100 de valori dacă modificăm limita 5 din instrucțiunea 20FOR. Ce trebuie modificat în program pentru a calcula minimumul.

4. Să se modifice programul de calcul al sumei (din exercițiul 2) astfel încât să calculeze produsul numerelor nenule din cele N numere (pentru simplificare se va folosi ciclul FOR/NEXT).

5. Pentru calculul factorialului dintr-un număr natural dat poate fi utilizat programul :

```
10 PRINT "INTRODUCETI N=" ;
20 INPUT N
25 P=1
30 FOR I=2TO N
40 P=P*I
50 NEXT I
60 PRINT "N!=" ; P
```

Să se găsească o altă soluție pentru această problemă.

6. Executați programul :

```
10 FOR N=10 TO 1 STEP-1]
20 PRINT N
30 NEXT N
```

Transformați acest program în unul ce nu conține ciclul FOR-NEXT (procedând invers exercițiul 2).

7. Fie dat un vector A de zece elemente. Programul de mai jos, ordonează crescător elementele acestui vector, deci, în final va fi satisfăcută relația $A(1) \leq A(2) \leq \dots \leq A(10)$.

```
10 FOR I=1 TO 10
15 READ A (I)
20 NEXT I
25 FOR I=1 TO 9
30 FOR J=1 TO 10-I
```

```

40 IF A (J) <= A (J+1) THEN 70
50 T=A (J)
55 A (J)=A (J+1)
60 A (J+1)=T
70 NEXT J
80 NEXT I
85 REM "AFISAREA REZULTATU-
LUI"
90 FOR I=1 TO 10
100 PRINT A (I).
110 NEXT I
120 END

```

De remarcat că, aceeași variabilă I poate apare în mai multe cicluri FOR-NEXT, fără conflict, dacă ciclurile respective nu se intersectează (nu au instrucțiuni comune). De ce a fost necesară utilizarea variabilei T în instrucțiunile 50 și 60 ?.

Cum poate fi accelerat acest algoritm ? Să se indice un alt algoritm (program) pentru această problemă ? Ciclurile (10—20) pentru citire și (90—110) pentru tipărire pot fi înlocuite prin câte o singură instrucțiune matriceală (vezi capitolul : instrucțiuni de calcul cu matricei). Să se modifice programul astfel încât să ordoneze un vector A cu N elemente, $2 \leq N \leq 254$.

8. Similar cu exercițiul 7, se prezintă un program ce ordonează crescător (sortează alfabetic) o listă de nume, care sînt depuse într-o matrice de șiruri de caractere. Programul se deosebește de cel precedent prin faptul că utilizează instrucțiuni IF pentru ciclare, iar ordonarea se face descrescător, însă, afișarea făcîndu-se începînd cu ultimul șir către primul (maxim), rezultatele vor fi afișate în ordine alfabetică (crescătoare).

```

10 REM "SORTARE ALFABETICĂ"
20 DIM W$(5,10)
30 LET B=0
40 LET G=5
50 FOR A=1 TO 5
60 INPUT W$(A)
70 PRINT W$(A)
80 NEXT A
85 PRINT
90 LET Z=1
100 B=Z+1
110 IF B>G THEN 190
120 IF W$(B)>W$(Z) THEN 150
130 Z=Z+1
140 GOTO 100
150 Q$=W$(Z)
160 W$(Z)=W$(B)
170 W$(B)=Q$
180 GOTO 130
190 PRINT W$(G)
200 G=G-1
210 IF G>0 THEN 90
220 END

```

Programul folosește tabloul W\$(5,10) pentru păstrarea a 5 șiruri de maximum 10 caractere fiecare. Pentru extinderea la un număr mai mare de șiruri, trebuie modificate instrucțiunile 20 DIM, 40 LET și 50 FOR, scriindu-se în locul cifrei 5 un număr dorit (maximum 254). Se observă că, afișarea rezultatelor se face rînd pe rînd, imediat după obținerea, pe ultima poziție în W\$, a șirului mai mic. Cum poate fi modificat programul pentru a afișa rezultatul, din W\$(5,10), după ordonarea sa integrală (ca în exercițiul precedent) ?.

9.4.11. Utilizarea subrutinelor. Cînd este necesară efectuarea de mai multe ori într-un program a acelorași calcule (instrucțiuni) pentru date eventual diferite, se poate folosi conceptul de subrutină. Utilizarea subrutinelor conduce la o diminuare a dimensiunii programului, deoarece prelucrările se descriu o singură dată (în cadrul subrutinei) și pot fi executate de cîte ori este nevoie, prin apelarea subrutinei, eventual cu alte date. Folosirea funcțiilor (SIN, COS,

LOG, GET, PUT etc.) în alcătuirea expresiilor, constituie un exemplu în acest sens, deoarece funcțiile sînt definite o singură dată, în interpretor, și sînt apelate cu diferite argumente de către programator.

Pentru definirea unor subrutine mai puternice (ce descriu prelucrări complexe asupra datelor), în limbajul BASIC sînt disponibile instrucțiunile GOSUB, RETURN și CALL care vor fi descrise în continuare.

Instrucțiunile GOSUB și RETURN. Aceste instrucțiuni permit utilizarea subrutinelor în BASIC.

Atunci cînd o succesiune dată de instrucțiuni, apare de mai multe ori într-un program, în locuri diferite, ea poate fi scrisă ca subrutină.

GOSUB

Format :

nr. linie GOSUB n1

Execuția instrucțiunii constă în transferul controlului la instrucțiunea cu numărul n1.

Instrucțiunea n1 poate fi oricare dintre instrucțiunile ce alcătuiesc o subrutină (în general prima).

RETURN

Format :

nr. linie RETURN

Execuția instrucțiunii constă în transferul controlului la instrucțiunea ce urmează după instrucțiunea GOSUB, care a apelat subrutina.

Exemplu :

100 LET X=5

110 GOSUB 500

120 X=7

130 GOSUB 500

140 X=11

150 GOSUB 500

160 STOP

500 Y=3*X

510 LET Z=1.2*EXP(Y)

520 LET Y=SQR(Z+2)

530 IF Y<100 THEN 550

540 RETURN

550 PRINT X, Y

560 RETURN

Variabilele în BASIC sînt globale, deci cele utilizate într-o subrutină pot fi apelate și în altă parte a programului.

Apelarea subrutinelor scrise în limbaj mașină. Pentru a apela, dintr-un program scris în limbaj BASIC, subrutine scrise în limbaj mașină, se utilizează instrucțiunea CALL

Formatul instrucțiunii este următorul :

nr. linie CALL (M, P1, P2, ..., PN)

unde :

— M este numărul subrutinei (de la 0 la 254)

— P1, ..., PN sînt parametrii (constante, variabile sau expresii).

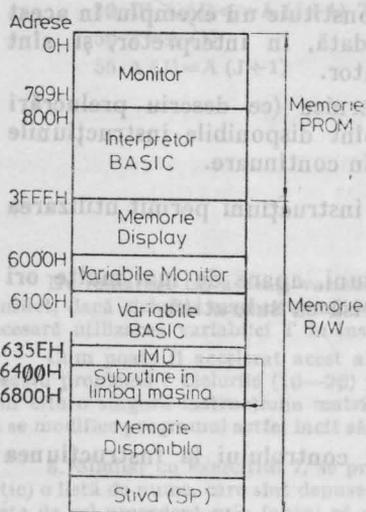


Fig. 9.1. Harta ocupării memoriei.

Legătura dintre numărul subrutinei și adresa din memorie, unde se află subrutina, se stabilește prin intermediul unei tablele care se află la o adresă prestabilită (fig. 9.1, harta ocupării memoriei). O intrare în tabelă conține trei octeți. În primul octet se află numărul rutinei iar în următorii doi adresa. Sfârșitul tablei este detectat prin întâlnirea unei intrări cu numărul 255. În cazul când nu se folosesc subrutine în limbaj mașină, apelate dintr-un program BASIC, tabela se reduce la un singur octet cu valoarea 255. În acest caz, inițializarea tablei (octetului) se face automat, de către interpretorul BASIC, la lansarea sa în execuție, prin comenzile B sau G0800 (vezi paragraful 9.3.1).

Transferul parametrilor se asigură prin referință. Adresele parametrilor (pe doi octeți) sînt depuse în stivă, indicată de registrul SP,

în ordinea : adresă de întoarcere în programul BASIC, adresa P1, adresa P2, . . . , adresa PN.

Deci subrutinele în limbaj mașină, în cazul în care folosesc parametrii (primesc și/sau returnează), vor trebui să facă uz de instrucțiuni POP, pentru obținerea adreselor parametrilor și să se termine cu instrucțiunea RET.

Observații :

1. Subrutinele în limbaj mașină trebuie să descarce din stivă adresele tuturor parametrilor înainte de terminare (RET), pentru ca adresa luată din stivă, la execuția instrucțiunii RET, să fie cea depusă de interpretor. Interpretorul nu face nici un control în acest sens.

2. Parametrii au valori reale, reprezentate pe patru octeți în formatul cu virgulă mobilă. În subrutina scrisă în limbaj mașină, trebuie să se țină seama de această reprezentare, pentru ca prelucrarea să fie corectă.

3. În cazul când parametrii sînt nume de tablou (vector sau matrice) elementele tabloului sînt depuse în memorie liniar, pe coloane (în cazul matricilor), fiecare element ocupînd patru octeți. La subrutină se transmite adresa primului element de pe prima coloană. Știind acest lucru, se poate avea acces în cadrul subrutinei la oricare element al tabloului.

4. Parametrii variabile simple, nedefinite în prealabil (care vor primi valori rezultate din subrutină), nu trebuie să fie intercalați cu parametrii expresii.

Exemplu :

În continuare se arată cum trebuie actualizat indicatorul la memoria disponibilă (IMD)* și definită tabela de legături, pentru utilizarea a trei subrutine cu numerele 1, 2 și 4.

* IMD este inițializat cu valoarea 6800H, deci indiferent dacă se utilizează subrutine, se rezervă o zonă de 1Ke (400H) pentru subrutine.

	ORG	635EH	; adresa lui IMD *
IMD ;	DW	MDISP	; actualizare IMD
TSUB :	DB	1	; intrare pentru
	DW	SUB1	; subrutina nr. 1
	DB	2	
	DW	SUB2	; adresa subrutinei 2
	DB	4	; intrare pentru
	DW	SUB3	; subrutina nr. 4
	DB	255	; sfârșit tabelă
SUB1 :	.	.	; cod pentru
	.	.	; subrutina nr. 1
	RET		
SUB2 :	.	.	; cod pentru
	.	.	; subrutina nr. 2
	RET		
SUB3 :	.	.	; cod pentru
	.	.	; subrutina nr. 4
	RET		
MDISP	EQU	\$; început memorie
	END		; disponibilă

Codul rezultat în urma asamblării programului de mai sus, scris în limbaj de asamblare, va trebui să fie introdus la adresa specificată, cu ajutorul comenzilor MONITOR, înainte de lansarea în execuție a interpretorului BASIC. După introducerea subrutinelor în limbaj mașină interpretorul BASIC se lansează în execuție cu comanda GØ815 (pentru a nu se face inițializarea implicită a lui IMD, ca în cazul absenței subrutinelor).

9.4.12. Exerciții

1. Unele aplicații necesită accesul la memoria calculatorului pentru scrierea sau citirea valorii unui octet de la o anumită adresă. După cum se știe unitatea de memorie adresabilă este octetul, iar procesorul poate adresa 65536 octeți (64 Ko). Pentru realizarea acestor funcții, unele versiuni ale limbajului BASIC conțin instrucțiuni speciale, de exemplu : PEEK A — funcție a cărei valoare este conținutul octetului de la adresa A, cu $0 \leq A \leq 65535$; iar POKE A, V este o instrucțiune ce înscrie în octetul de la adresa A valoarea V, cu $0 \leq V \leq 255$. Se vor simula aceste două instrucțiuni utilizând două subrutine în limbaj de asamblare apelate cu CALL din BASIC. Astfel, pentru PEEK A, se definește subrutina numărul 1, cu parametrii A și B; A va conține adresa iar în B se va depune valoarea octetului de la adresa A. Pentru POKE A, V se definește a doua subrutină cu parametrii A și V care va înscrie la adresa A valoarea V ($0 \leq V \leq 255$).

Subrutinele se vor apela, dintr-un program scris în BASIC, prin CALL (1, A, B) pentru PEEK A și CALL (2, A, V) pentru POKE A, V.

Subrutinele în limbaj de asamblare sînt precedate de tabela de legătură :

	ORG	635EH	; adresa IMD
IMD :	DW	SFUB	; actualizare IMD
	DB	1	; tabela de legătură
	DW	PEEK	; adresa subrutinei PEEK
	DB	2	; intrare pentru a
	DW	POKE	; 2-a subrutină
	DB	255	; sfârșitul tabeli
PEEK :	POP	B	; în reg. B, C adresa celui
			; de-al 2-lea parametru

* În cazul cînd subrutinele nu depășesc 1Ko, se poate lăsa valoarea implicită pentru IMD (6800H), începîndu-se cu ORG 6400H și definirea tabeli TSUB

POP	D	; în D, E adresa variabilei ; A (primul parametru)
PUSH	B	; salvare reg. B, C
CALL	ADRDE	; în reg. D, E adresa de la care citim
POP	B	; în reg. B, C adresa la care depunem ; valoarea citită

; valoarea va trebui memorată în formatul cu virgulă mobilă

LDAX	D	; în reg. A octetul citit
MVI	L, 8	; normalizare

NORM :	ORA	A	
	JZ	NULFL	; valoarea este zero
	JM	GATA	

DCR	L	
JMP	NORM	

NULFL :	MVI	L, 40H	; exponentul lui zero
GATA :	STAX	B	; scrierea rezultatului în

	INX	B	; virgulă mobilă
--	-----	---	------------------

	XRA	A	
--	-----	---	--

	STAX	B	
--	------	---	--

	INX	B	
--	-----	---	--

	STAX	B	
--	------	---	--

	MOV	A, L	; exponentul
--	-----	------	--------------

	INX	B	
--	-----	---	--

	STAX	B	
--	------	---	--

	RET		
--	-----	--	--

POKE : ; subrutină care scrie valoarea celui de-al

; doilea parametru la adresa dată de primul

POP	B	; în B, C adresa valorii
-----	---	--------------------------

LDAX	B	; conversie în întreg
------	---	-----------------------

ORA	A	
-----	---	--

JZ	CONT	
----	------	--

MOV	D, A	; salvare în reg. D
-----	------	---------------------

INX	B	
-----	---	--

INX	B	
-----	---	--

INX	B	
-----	---	--

LDAX	B	; citire exponent
------	---	-------------------

ANI	OFH	
-----	-----	--

MOV	E, A	
-----	------	--

MOV	A, D	
-----	------	--

RLC		
-----	--	--

DCR	E	
-----	---	--

JNZ	\$-2	
-----	------	--

; în reg. A se află valoarea $0 \leq V \leq 255$, convertită în întreg

POP	D	; adresa primului parametru
-----	---	-----------------------------

MOV	B, A	; salvare valoare
-----	------	-------------------

CALL	ADRDE	
------	-------	--

MOV	A, B	; depunerea valorii la
-----	------	------------------------

STAX	D	; adresa din reg. D, E
------	---	------------------------

RET		
-----	--	--

ADRDE : ; subrutină ce primește în

; D, E adresa unui număr în

; virgulă mobilă și întoarce în

; D, E valoarea sa (ca număr întreg)

LDAX	D	; în reg. A primul octet al
------	---	-----------------------------

ORA	A	; mantisei. Este 0 ?
-----	---	----------------------

JZ	ZERO	; numărul este zero
----	------	---------------------

	MOV	H, A	
	INX	D	
	LDAX	D	
	MOV	L, A	; în (H, L) primii 2 octeți ai numărului
	INX	D	
	INX	D	
	LDAX	D	; în reg. A exponentul
	ANI	1FH	; se păstrează ultimii
	MOV	C, A	; 5 biți, salvare în reg. C
	LXI	D, 0	; D, E=0
CONV :	DAD	H	
	XCHG		
	ADC	HL, HL	; HL=HL+HL+CY (Z80)
	DCR	C	
	XCHG		
	RZ		
	JMP	CONV	
ZERO :	LXI	D, 0	
	RET		
\$FSUB	EQU	\$	
	END		

Codul obiect rezultat în urma asamblării subrutinelor, se va depune în memoria calculatorului (cu comanda Substitute (S) a monitorului). Apoi, se lansează în execuție interpretorul BASIC, cu comanda GO800. În continuare, se poate introduce un program BASIC care utilizează subrutinele în limbaj mașină :

```

10 PRINT "INTRODUCETI ADRESA A=" ;
20 INPUT A
25 PRINT "INTRODUCETI VALOAREA V=" ;
30 INPUT V
40 REM "ÎN OCTETUL DE LA ADRESA A"
45 REM "VOM DEPUNE VALOAREA V"
50 CALL (2, A, V)
60 REM "PENTRU TEST VOM CITI"
65 REM "VALOAREA SCRISA SI O VOM AFIȘA"
70 CALL (1, A, C)
80 PRINT C
90 GOTO 10
    
```

Programul următor realizează aceeași funcție ca și comanda Fill a monitorului

```

10 INPUT A1, A2, V
20 FOR A=A1 TO A2
30 CALL (2, A, V)
40 NEXT A
50 END
    
```

Pentru ca programele să funcționeze corect, trebuie ca adresele introduse să corespundă zonei de memorie R/W și să nu altereze programul BASIC (să nu se autodistrugă).

În cazul utilizării subrutinelor în limbaj mașină, comanda de ștergere a programului : SCR, va șterge și subrutinele în limbaj mașină. Pentru a nu introduce din nou subrutinele mașină de la tastatură, ele pot fi salvate pe casetă, cu comanda SAVE, imediat după ce au fost introduse și s-a intrat în BASIC. În

acest caz, ele vor putea fi încărcate de pe casetă cu comanda LOAD înainte de introducerea unui program BASIC, de la tastatură, care le utilizează.

2. Calculatorul dispune de un difuzor care este utilizat ca „martor sonor“ la apăsarea unei taste. Dacă se asociază tastelor sunete corespunzătoare notelor muzicale, se va transforma calculatorul într-un instrument muzical.

Difuzorul este conectat prin portul de ieșire 22H (34 zecimal) pe bitul 3. Pentru a obține frecvența unei note dorite, se va transmite pe acest port șiruri de 1 și 0 de durate corespunzătoare. Pentru a se transmite o valoare pe un port de ieșire poate fi utilizată funcția PUT (nr. port) din BASIC, de exemplu :

```
10 PUT (34)=0
20 PUT (34)=8 (1 în bitul 3)
30 GOTO 10
```

Pentru a obține frecvențe mai mari, trebuie să se utilizeze o subrutină în limbaj de asamblare. Astfel, se va defini o subrutină în limbaj de asamblare care va primi ca parametrii : frecvența notei dorite și durata și va genera un sunet corespunzător. Subrutina se va apela cu instrucțiunea CALL (1, F, D), după ce, în F s-a încărcat frecvența iar în variabila D durata. Valorile lui F și D depind de modul în care s-a scris subrutina de generare și de frecvența impulsurilor de ceas ale calculatorului.

Se va folosi următoarea subrutină în limbaj mașină :

```

ORG      635EH
DW      MDISP      ; adresa memoriei libere
DB      1           ; Tabela de legătură
DW      SUNET      ; adresa subrutinei
DB      255        ; sfârșitul tabelui
SUNET : POP        H           ; adresa celui de al doilea parametru (P2)
CALL    CVINT      ; conversie în întreg
MOV     E, A       ; valoarea P2 (durata) o păstrăm în reg. A
POP     H           ; adresa P1 (frecvența)
CALL    CVINT      ; conversie în întreg
MOV     B, A       ; salvare P1 în reg. B
LOOP1  MOV     D, B ; în D frecvența
LOOP2 : MVI     A, 8 ; transmite 1 pe bitul 3
        OUT    22H ; al portului 22H
        DCR    D
        JNZ   LOOP2
        MOV   D, B ; în D frecvența
LOOP3 : XRA    A ; transmite 0 pe bitul 3
        OUT  22H ; al portului 22H
        DCR  D
        JNZ  LOOP3
        DCR  E ; decrementează durata
        JNZ  LOOP1
        RET

CVINT : ; subrutină ce primește în reg. H, L adresa unui număr reprezentat
        ; în formatul virgulă mobilă pe 4 octeți și întoarce
        ; valoarea sa (întregă) în reg. A (se presupune că valoarea
        ; numărului este cuprinsă între 0 și 255).
        MOV  A, M ; primul octet al numărului
        ORA A ; este 0 ?
        RZ
        MOV  D, A ; salvarea primului octet
        INX H ; în reg. D

```

INX	H	
INX	H	
MOV	A, M	; exponentul
ANI	OFH	; păstrează ultimii 4 biți
MOV	C, A	
MOV	A, D	; conversie în întreg
RLC		; (aliniere la dreapta)
DCR	C	
JNZ	\$-2	
RET		
MDISP 1	EQU	\$
	END	

După introducerea codului subrutinei cu comanda Substitute a Monitorului, se va lansa în execuție interpretorul BASIC cu comanda GOSUB. Subrutina se va apela, așa cum s-a arătat, cu instrucțiunea CALL din BASIC (de exemplu CALL (1, F, D)).

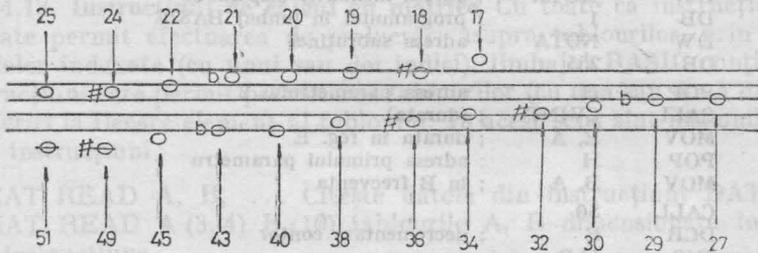


Fig. 9.2. Parametri de frecvență ai notelor.

Pentru a obține (genera) notele dorite, parametrul de frecvență F, va avea valorile din figura 9.2. Programul următor asociază tastelor numerice 1, 2, 3, 4 notele Do, Re, Mi, Fa.

```

5 D=50
7 F=51
10 A$=INKEY$
15 IF A$="" THEN 25
20 ON VAL (A$) GOSUB 30, 40, 50, 60
25 CALL (1, F, D)
27 GOTO 10
30 F=51
35 RETURN
40 F=45
45 RETURN
50 F=40
55 RETURN
60 F=38
70 RETURN
    
```

O notă va dura pînă la acționarea unei taste (1—4), corespunzătoare altei note.

Încercați să extindeți programul, încît să asociați și celelalte note unor taste.

Programul următor generează note folosind generatorul de numere aleatoare pentru frecvență și durată :

```

10 CALL (1, INT (RND (0)*90+10), INT (RND (0)*50+5))
20 GO TO 10
    
```

Generarea de note cu frecvențe din ce în ce mai mari se poate realiza cu programul :

```

10 FOR I=1000 TO 10 STEP-1
20 CALL (1, I, 50)
30 NEXT I
    
```

Observație : Ștergerea programelor de mai sus, în vederea introducerii altora ce utilizează subrutina în limbaj de asamblare, nu se poate face cu SCR pentru că se va șterge și subrutina. Pentru a nu șterge programele linie cu linie, se va ieși de sub controlul interpretorului BASIC acționînd RESET, intrînd sub controlul Monitorului, iar apoi se va reintra în BASIC cu comanda GØ815. Astfel, subrutina în limbaj mașină va rămîne și se va șterge doar programul BASIC.

3. Se va utiliza o subrutină în limbaj mașină ce permite generarea de sunete de durată mai mare, folosindu-se pentru durată un contor pe doi octeți. Subrutina va primi tot doi parametrii, primul reprezentînd frecvența iar cel de-al doilea durată.

	ORG	635EH	
	DW	MDISP	; adresa memoriei disponibile
	DB	1	; programului în limbaj BASIC
	DW	NOTA	; adresa subrutinei
	DB	255	
NOTA :	POP	H	; adresa parametrului 2
	CALL	CVINT	; (durata)
	MOV	E, A	; durată în reg. E
	POP	H	; adresa primului parametru
	MOV	B, A	; în B frecvența
IAR :	CALL	SØ	
	DCR	E	; decrementare contor
	JNZ	IAR	
	RET		
SØ :	LXI	H,35FFH	
S1 :	MOV	D, B	; în D frecvența
	MVI	A, 8	; 1 în bitul 3
	OUT	22H	
S2 :	DCX	H	; buclă în care se
	MOV	A, H	; generează 1 pe durată
	ANA	A	; dată de reg. D.
	RZ		
	DCR	D	
	JNZ	S2	
	MOV	D, B	
	MVI	A, 0	; 0 în bitul 3
	OUT	22H	
S3 :	DCX	H	; buclă în care
	MOV	A, H	; se generează 0
	ANA	A	; pe durată dată de
	RZ		
	DCR	D	; reg. D
	JNZ	S3	
	JMP	S1	

Subrutina CVINT este identică cu cea din exemplul precedent.

Programul următor va apela subrutina în limbaj de asamblare descrisă mai sus pentru interpretarea unei melodii. Frecvențele și duratele sînt date în instrucțiuni DATA, fiind citite cu instrucțiunea READ.

```
1Ø READ A, B
2Ø CALL (1, A, B)
```

```

30 GO TO 10
100 DATA 51 3, 45, 1, 40, 3, 51, 1, 40, 2
110 DATA 51, 2, 40, 4, 45, 3, 40, 1, 38, 2, 40, 1
120 DATA 45, 1, 38, 8, 40, 3, 38, 1, 34, 3
130 DATA 40, 1, 34, 2, 40, 2, 34, 4, 38, 3
140 DATA 34, 1, 30, 2, 34, 1, 38, 30, 8, 34, 3
150 DATA 51, 1, 45, 1, 40, 1, 38, 1, 34, 1
160 DATA 30, 8, 30, 3, 45, 1, 40, 1, 38, 1
170 DATA 34, 1, 30, 1, 27, 8, 27, 3, 40, 1
180 DATA 38, 1, 34, 1, 30, 1, 27, 1, 25, 7
190 DATA 27, 1, 30, 2, 38, 2, 27, 2, 34, 2, 25, 6
200 END

```

Execuția programului se va termina prin apariția erorii 21, deoarece au fost epuizate toate constantele din instrucțiunile DATA. Modificați programul utilizând instrucțiunea RESTORE, reluând interpretarea melodiei.

9.4.13. Instrucțiuni de calcul cu matrice. Cu toate că instrucțiunile deja prezentate permit efectuarea de prelucrări asupra tablourilor, prin utilizarea variabilelor indexate (cu unul sau doi indici), limbajul BASIC conține un set de instrucțiuni care permit prelucrarea tablourilor (cu una sau două dimensiuni) fără referiri la fiecare element al tabloului. În acest sens sînt disponibile următoarele instrucțiuni :

MAT READ A, B, ... Citește datele din instrucțiuni DATA pentru

MAT READ A (3, 4), B (10) tablourile A, B dimensionate în prealabil sau în instrucțiune.

Observație : Datorită prefixului MAT, utilizat în instrucțiuni, tablourile vor fi numite matrice (indiferent dacă au una sau două dimensiuni).

MAT INPUT A, B, ... Citește datele pentru matricile A, B de la consolă.
MAT INPUT A (2, 4), B (3, 3), ... Datele introduse sînt memorate linie cu linie, în matrice.

MAT PRINT A, B, ...
MAT PRINT A (4, 4), B (3, 2), ... Tipărește linie cu linie valorile curente ale matricilor A, B dimensionate în prealabil sau redimensionate în instrucțiune.

MAT A=B Matricea A primește dimensiunile lui B și apoi B este copiat în A.

MAT A=B+C Adună sau scade matricile B și C. Matricile B și C trebuie să aibă aceleași dimensiuni. Matricea A are dimensiunile matricii rezultat.

MAT A=B*C Înmulțește matricile B și C și depune rezultatul în matricea A, care va primi dimensiunile rezultatului. Dimensiunile matricilor B și C trebuie să fie compatibile (produs de matrici).

MAT A=(expresie)*B Realizează produsul matricii B cu un scalar egal cu valoarea expresiei dintre paranteze. Rezultatul produsului este depus în matricea A, care este dimensionată corespunzător.

MAT A=INV (B) Inversează matricea pătrată B.

MAT A=INV (B), D Inversa este memorată în matricea A care va avea dimensiunea lui B. Valoarea determinantului va fi atribuită variabilei D.

MAT A=TRN (B) Calculează transpusa matricii B și depune valoarea în matricea A, care va avea dimensiunile matricii rezultat. Tablourile A și B trebuie să fie distincte.

MAT A=ZER
MAT A=ZER (3, 4)
MAT A=ZER (7)
MAT A=CON
MAT A=CON (3, 10)
MAT A=CON (8)
MAT A=IDN
MAT A=IDN (2, 5)
MAT A=IDN (7)

Atribuie tuturor elementelor matricei A valoarea zero. Matricea A poate fi redimensionată conform specificațiilor din instrucțiune.
 Atribuie tuturor elementelor matricei A valoarea 1. Matricea A poate fi redimensionată conform specificațiilor din instrucțiune.
 Atribuie elementelor diagonalei principale valoarea 1, celorlalte elemente li se atribuie valoarea zero. Dacă A este matrice pătrată ea va deveni matrice unitate.

Observație :

Instrucțiunile matriciale pot fi împărțite în două categorii :

— instrucțiuni de intrare/ieșire

MAT READ
MAT INPUT
MAT PRINT

— instrucțiuni de atribuire — în care matricei din membrul stîng i se atribuie rezultatul unei operații matriciale.

Matricile introduse prin instrucțiunile de intrare/ieșire sau matricea din membrul stîng al unei instrucțiuni de atribuire, pot fi alocate la execuția instrucțiunii MAT respective, nefiind necesară declararea lor în instrucțiunea DIM. În cazul în care matricile au fost declarate în prealabil, într-o instrucțiune DIM, sau au fost introduse printr-o instrucțiune MAT anterioară, ele pot fi redimensionate cu respectarea condițiilor :

- numărul de dimensiuni ale tabloului să fie păstrat (un vector nu poate deveni matrice și nici invers),
- numărul de elemente al matricei redimensionate trebuie să nu depășească numărul de elemente al matricei inițiale.

Dimensiunile specificate în instrucțiunile matriciale pot fi constante, variabile sau expresii.

Exemplu :

MAT READ A (M+N, N+1), B

Citirea matricelor. Citirea matricelor se realizează cu instrucțiunile **MAT READ** și **MAT INPUT**.

```

20 MAT READ B (2, 3), A (3)
:
:
30 DATA 5, 11, -17, 1, 2, 3, 1E7, 0, 1
  
```

După execuția instrucțiunii 20 matricile A și B vor conține :

```

B (1, 1)=5 ; B (1, 2)=11 ; B (1, 3)=-17
B (2, 1)=1 ; B (2, 2)=2 ; B (2, 3)=3
A (1)=107 ; A (2)=0 ; A (3)=1.
  
```

Matricile A și B puteau fi declarate și în instrucțiunea DIM caz în care, în instrucțiunea 20, nu mai trebuiau specificate dimensiunile

```

10 DIM A (3), B (2, 3)
20 MAT READ B, A
:
:
  
```

Aceleași observații sînt valabile și pentru instrucțiunea **MAT INPUT**. În acest caz, datele sînt citite de la consolă (tastatură)

```
10 DIM A (10), B (3, 3)
20 MAT INPUT A (3), B (2, 3)
```

Matricile **A**, **B** vor fi alocate la execuția instrucțiunii **DIM**. Instrucțiunea **MAT INPUT** va redimensiona matricile **A** și **B** și apoi va citi de la consolă valorile elementelor (pe linii).

Se observă că redimensionarea satisface cele două cerințe :

- păstrarea tipului (vector sau matrice),
- noul număr de elemente este mai mic decît cel alocat inițial.

Observație : Instrucțiunea **10 DIM** nu era absolut necesară, matricile puteau fi alocate în instrucțiunea **MAT INPUT**.

Tipărirea matricelor. Pentru tipărirea matricelor se utilizează instrucțiunea **MAT PRINT**. Matricile se tipăresc linie cu linie. În cadrul unei linii, spațierea între elemente se face conform separatorului utilizat în lista de matrici din **MAT PRINT** (separatori pot fi „,” sau „;”). După tipărirea unei linii a matricii se lasă o linie liberă, pentru ca liniile să apară mai clar. Dacă lista din **MAT PRINT** conține mai multe matrici, între liniile unei matrici și ale următoarei din listă, se lasă două linii libere.

```
10 DIM A (3, 2)
20 MAT READ A, B (3)
30 MAT PRINT A, B
40 DATA 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9
50 END
```

Instrucțiunea **MAT READ** va citi tablourile **A** și **B**.

La execuția instrucțiunii **30** se vor tipări următoarele valori la consolă (display) :

```
1          2
3          4          ; Matricea A (3, 2)
5          6
7          ; Vectorul B (3) va fi tipărit ca
8          ; matrice coloană B (3, 1)
9
```

Elementele matricii **A** pot fi tipărite comasat, dacă se folosește separatorul „,”. În acest caz, instrucțiunea **30** va fi :

```
[30 MAT PRINT[A ; B]
```

B va fi tipărit la fel ca mai sus.

În cazul cînd în **MAT PRINT**, se specifică dimensiuni pentru un tablou din listă, tabloul va fi mai întîi redimensionat și apoi tipărit cu noile dimensiuni. De exemplu, dacă instrucțiunea **30** de mai sus ar fi fost :

```
30 MAT PRINT A (2, 2), B (2)
```

atunci s-ar fi tipărit :

```

1           5           ; matricea A (2, 2)
3           2
7           ; vectorul B (2)
8

```

Observație : La redimensionarea unei matrice, trebuie avut în vedere faptul că elementele matricei sînt memorate liniar, formînd un vector din coloane puse cap la cap. Deci, elementele de pe aceeași poziție, în matrice nu vor fi mereu aceleași după redimensionare. De exemplu, matricea :

$$A(4, 3) = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \\ 10 & 11 & 12 \end{bmatrix}$$

redimensionată ca A(3, 3) va fi :

$$A(3, 3) = \begin{bmatrix} 1 & 10 & 8 \\ 4 & 2 & 11 \\ 7 & 5 & 3 \end{bmatrix}$$

Calculul inversei unei matrice. O matrice pătrată, nesingulară poate fi inversată. De remarcat că, o matrice poate fi inversată în ea însăși, adică, matricea din membrul stîng al instrucțiunii poate fi aceeași cu cea din membrul drept.

Exemplu : 10 MAT A=INV (A) este corectă.

Dacă se dorește și calculul determinantului matricei A (sau numai determinantul) se va folosi instrucțiunea : 10 MAT A=INV (A), V1.

La execuția instrucțiunii 10, variabilei V1 i se va atribui valoarea determinantului matricei A.

```

10 MAT READ A(2, 2)
20 MAT B=INV(A), D
30 MAT C=A*B
40 MAT PRINT A, B, C
50 PRINT D
60 DATA 1, 2, 3, 4
70 END

```

Execuția acestui program va determina tipărirea matricelor :

$$[A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix}, \quad B = A^{-1} = \begin{bmatrix} -2 & 1 \\ 1.5 & -0.5 \end{bmatrix}]$$

$$[C = A*B = A*A^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ -- matrice unitate}]$$

Se va tipări și valoarea determinantului matricei A

$$D = \det(A) = (1*4) - (2*3) = -2$$

Observație : Pentru calculul inversei unei matrice, se scrie transpusa matricei, se înlocuiește fiecare element cu complementul sau algebric (minorul cu semnul corespunzător) împărțit la valoarea determinantului matricei. Inversa se poate calcula mai eficient prin alte metode.

Transpusa unei matrice. Transpusa unei matrice $A (M, N)$ va avea dimensiunile (N, M) . Un vector fiind tratat ca matrice coloană, transpusa sa va fi o matrice linie.

```
10 MAT INPUT V (10)
20 MAT A=TRN (V)
30 END
```

Instrucțiunea 10 va citi de la consolă vectorul V , de 10 elemente. Instrucțiunea 20 va alocă matricea $A (1, 10)$ și-i va atribui valorile elementelor vectorului V . Transpusa unei matrice linie este o matrice coloană.

```
10 DIM V (10)
20 MAT INPUT A (1, 10)
30 MAT V=TRN (A)
40 END
```

În acest program transpusa matricei linie A va fi memorată în vectorul V . Observații :

1. În instrucțiunile matriceale se poate lucra cu vectori atîta timp cît operațiile efectuate nu necesită transformarea vectorilor (tablouri cu o dimensiune) în matrice (tablouri cu două dimensiuni). Acest lucru (permiterea utilizării vectorilor în instrucțiunile matriceale) este util în descrierea majorității problemelor în care se prelucrează matrici (ex. : sisteme de ecuații liniare — termenii liberi și necunoscutele sînt notați ca vectori $B (N)$, $X (N)$ nu ca matrice $B (N, 1)$, $X (N, 1)$)

2. O matrice nu poate fi transpusă în ea însăși. Instrucțiunea :

```
10 MAT A=TRN (A) este incorectă.
```

Produsul a două matrice. Pentru a putea înmulți două matrice numărul de coloane al primei matrice trebuie să fie egal cu numărul de linii al celei de-a doua.

Se consideră instrucțiunea :

```
50 MAT A=B*C
```

Dacă B are dimensiunile (P, N) , iar $C (N, Q)$, matricea A va avea dimensiunile (P, Q) .

În cazul în care matricea A nu a fost în prealabil alocată, ea va fi alocată la execuția instrucțiunii 50, cu dimensiunile (P, Q) . Dacă matricea A a fost alocată ea va căpăta dimensiunile (P, Q) .

Observație : Matricea rezultat nu poate figura ca matrice factor. Deci instrucțiunile :

```
10 MAT B=B*C
sau
10 MAT C=B*C
```

sînt incorecte.

Adunarea și scăderea matricelor. Pentru a putea aduna sau scădea două matrice, ele trebuie să aibă aceleași dimensiuni. Aceleași dimensiuni vor fi atribuite și matricei rezultat.

Într-o instrucțiune nu se poate executa decît o singură operație. Instrucțiunea :

10 MAT A=B+C-D este greșită.

Matricea din membrul stîng al atribuirii, poate figura și în membrul drept.

10 MAT A=A+B este corectă

Înmulțirea unei matrice cu un scalar

10 MAT A=(expresie)*B

Matricea A va primi dimensiunile lui B și va avea ca elemente, elementele matricei B, înmulțite cu valoarea expresiei. Expresia trebuie să fie inclusă între paranteze

Exemplu : 30 MAT A=(COS (X)+SIN (X))*B

Inițializarea unei matrice. Generarea unei matrice cu toate elementele zero se poate realiza cu instrucțiunea :

50 MAT A=ZER (3, 2)

Dacă matricea A a fost alocată înainte de execuția instrucțiunii 50 va primi dimensiunile (3, 2), dacă nu, va fi alocată cu aceleași dimensiuni.

În cazul în care se urmărește inițializarea matricei, fără alterarea dimensiunilor, nu se vor mai specifica dimensiunile, în instrucțiunea MAT

10 DIM A (5, 5)

50 MAT A=ZER

Pentru tablouri cu o singură dimensiune se poate utiliza :

10 MAT V=ZER (10)

Pentru a genera o matrice cu toate elementele 1, se pot folosi, de exemplu, instrucțiunile :

60 MAT B=CON (3, 3)

sau

70 MAT B=CON

Instrucțiunea 70 va fi utilizată în cazul în care B este alocat în prealabil.

Pentru a genera o matrice unitate (cu unu pe diagonala principală și zero în rest) se va folosi funcția IDN. Exemplu :

10 MAT A=IDN (3, 3)

Dacă matricea nu este pătrată (sau nu se specifică dimensiuni egale în funcția IDN), prin diagonala principală se va înțelege, diagonala ce pleacă din

elementul cu poziția (1, 1) și merge diagonal pînă la epuizarea numărului de linii sau de coloane.

De exemplu :

10 MAT A=IDN(2,3)

va genera :

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

9.4.14. Instrucțiuni de prelucrare grafică. Soluțiile multor probleme constau din șiruri lungi de numere a căror interpretare este destul de dificilă. Reprezentarea sub formă grafică a acestor șiruri de valori numerice facilitează aprecierea cantitativă și calitativă a soluțiilor.

Problemele în care se utilizează facilitățile grafice impun reprezentarea grafică a unor valori numerice (tablouri, valori ale unor funcții etc.) sau realizarea unor desene, hărți etc.

În primul caz utilizatorul este interesat de forma graficului și de încadrarea lui pe ecranul dispozitivului de afișare. În cel de-al doilea caz, pentru utilizator va fi importantă specificarea explicită a scării de reprezentare, pentru a efectua, eventual, măsurători pe desene etc.

Una din soluțiile de realizare a graficelor folosind limbajul BASIC poate consta în scrierea unor subrutine în limbaj de asamblare, care utilizează un anumit display, și utilizarea lor, în BASIC, cu ajutorul instrucțiunii CALL. Această soluție este puțin flexibilă (nu este independentă de tipul perifericului grafic) și destul de greoaie pentru un începător.

De aceea au fost introduse instrucțiuni speciale pentru prelucrări grafice.

Instrucțiunea MOVE. Formatul instrucțiunii :

nr. linie MOVE X, Y

unde : X, Y pot fi constante, variabile sau expresii.

Instrucțiunea MOVE este folosită pentru a poziționa spotul în punctul de coordonate (X, Y). De menționat că instrucțiunea MOVE execută numai poziționarea în punctul de coordonate (X, Y) nu marchează punctul respectiv.

Instrucțiunea DRAW. Formatul instrucțiunii este :

nr. linie DRAW X, Y

unde : X, Y pot fi constante, variabile sau expresii.

Instrucțiunea DRAW este folosită pentru a trage o linie între punctul în care se află spotul la întâlnirea instrucțiunii și punctul de coordonate X, Y specificate în instrucțiune.

De exemplu dacă se dorește reprezentarea datelor conținute în vectorul V (N) se poate folosi secvența

```

100 MOVE 1, V (1)
110 FOR J=1TO N
120 DRAW J, V (J)
130 NEXT J

```

Instrucțiunea 100 execută o poziționare în punctul de coordonate (1, V (1)), apoi în ciclul FOR se unesc prin linii elementele vectorului V. Se observă că instrucțiunile MOVE și DRAW sînt suficiente pentru a face reprezentări grafice.

Instrucțiunile WINDOW și VIEWPORT. Coordonatele X, Y specificate în instrucțiunile MOVE și DRAW sînt exprimate în unitățile de măsură în care sînt exprimate mărimile de reprezentat (metri, kg, volți etc.).

Acest sistem de coordonate definește „spațiul utilizatorului” sau spațiul virtual. Spațiul virtual este limitat practic de precizia aritmeticii mașinii ($\pm 10_{18}$). Acest „spațiu utilizator” va fi reprezentat la o anumită scară pe suprafața display-ului.

După cum s-a arătat la începutul paragrafului, în problemele de reprezentare grafică a unor date, utilizatorul preferă să definească limitele spațiului în care sînt cuprinse valorile de prezentat și să accepte scara și originea implicit determinate, fără a mai specifica o scară de reprezentare și o origine.

Instrucțiunea prin care utilizatorul specifică limitele „spațiului utilizator” în care sînt cuprinse datele de reprezentat este :

nr. linie WINDOW A, B, C, D

unde : A, B, C, D sînt variabile, constante sau expresii care reprezintă limitele spațiului utilizator, în ordinea :

A = limita stîngă

C = limita inferioară

B = limita dreaptă

D = limita superioară

Cele patru limite definesc un spațiu dreptunghiular. Orice punct de coordonate (X, Y) pentru care :

$A \leq X \leq B$

$C \leq Y \leq D$

va fi reprezentat grafic. Punctele care cad în afara dreptunghiului nu vor avea imagine pe suprafața display-ului. Din linia trasă cu instrucțiunile :

10 MOVE X1, Y1

20 DRAW X2, Y2

va fi reprezentată numai porțiunea interioară dreptunghiului (ferestrei), definite mai sus, de limitele A, B, C, D.

Observație : De remarcat că poate fi luat implicit spațiul utilizator maxim posibil (impus de aritmetică)

10 WINDOW -10 ↑ 18, 10 ↑ 18, -10 ↑ 18, 10 ↑ 18

În acest caz toate valorile numerice cu care se poate lucra într-un program sînt reprezentate grafic. Dezavantajul constă în aceea că scara implicată este extrem de mare, și un domeniu de valori destul de mare ($\approx 10^6$) se va reprezenta printr-un singur punct (pe un display cu latura de 1000 puncte).

Laturile ferestrei (dreptunghiului) declarate în instrucțiunea WINDOW trebuie să fie cît mai apropiate de domeniul de valori de reprezentat, pentru ca graficul obținut să fie cît mai fin.

Pînă acum s-a considerat că spațiul utilizator, definit prin instrucțiunea WINDOW, va fi reprezentat pe toată suprafața display-ului. În unele aplicații se va dori scrierea unor comentarii alături de grafic sau realizarea mai multor grafice pe aceeași suprafață.

Pentru a descrie porțiunea din suprafața display-ului pe care va fi realizat graficul (va fi proiectat spațiul utilizator) se folosește instrucțiunea :

nr. linie VIEWPORT A, B, C, D

unde : A, B, C, D sînt variabile, constante sau expresii și reprezintă limitele zonei din suprafața display-ului, în aceeași ordine ca pentru WINDOW : stîngă, dreaptă, inferioară, superioară.

Șpre deosebire de WINDOW unitățile în care se exprimă limitele A, B, C, D sînt unități fizice.

Alegerea unității fizice în care să se exprime limitele A, B, C, D trebuie să satisfacă cerințele de independență față de tipul perifericului grafic, (unele display-uri au suprafața pătrată, altele dreptunghiulare etc.). Independența de tipul perifericului, asigură ca un program scris pentru un anumit display să se poată folosi și pentru alte tipuri de echipamente de afișare.

Unitatea în care se exprimă limitele A, B, C, D s-a ales ca fiind un procent din latura pătratului cel mai mare, care poate fi înscris în suprafața display-ului. Aceasta se va numi unitate grafică (UG). Originea suprafeței display-ului se consideră în colțul din stînga jos. În aceste condiții instrucțiunea :

10 VIEWPORT 0, 100, 0, 100

va specifica dimensiunile celui mai mare pătrat înscris în suprafața display-ului (dacă suprafața display-ului este pătrată, va reprezenta întreaga suprafață).

Această instrucțiune este executată implicit de sistem.

De asemenea implicit este executată și instrucțiunea :

WINDOW 0, 100, 0, 100

Aceste două instrucțiuni realizează o corespondență unu la unu între unitățile utilizator (pe orizontală și pe verticală) și unitatea grafică (UG).

unde : S1, S2 sînt constante, variabile sau expresii care reprezintă factorii de scară pe orizontală și pe verticală. Factorul de scară indică numărul unităților utilizator reprezentate pe o unitate grafică

$$S_i = \frac{\text{unități utilizator}}{\text{unități grafice (UG)}}$$

Observație : În cazul în care se dorește efectuarea de măsurători pe grafic, utilizatorul va trebui să știe câți milimetri (de exemplu) reprezintă o unitate grafică (UG) pentru perifericul respectiv (se reamintește că 1UG reprezintă a suta parte din latura pătratului maxim inscriptibil în suprafața display-ului).

Originea sistemului de coordonate se consideră în punctul în care se află spotul (punctul grafic) la execuția instrucțiunii SCALE. Pentru aceasta se va folosi, eventual, instrucțiunea MOVE înaintea instrucțiunii SCALE. Punctul specificat ca origine va fi reprezentat pe grafic în colțul din stînga jos.

Se poate remarca faptul că instrucțiunea WINDOW este echivalentă cu SCALE, avînd în plus specificarea originii. Coordonatele originii vor lua locul parametrilor A, C din instrucțiunea WINDOW, iar factorii de scară vor determina limitele B și D din WINDOW.

Instrucțiunea ROTATE. Formatul instrucțiunii ROTATE este următorul :

nr. linie ROTATE U

unde : U este o constantă, variabilă sau expresie.

Instrucțiunea ROTATE are efect numai asupra instrucțiunilor RMOVE și RDRAW, realizînd rotația cu unghiul U a vectorilor generați cu RDRAW sau a poziționării realizate cu RMOVE.

Dacă instrucțiunea ROTATE este utilizată înainte de apelul unei rutine care generează o figură cu ajutorul instrucțiunilor RMOVE și RDRAW, figura generată va apărea rotită cu unghiul specificat (în radiani). Rotația figurii respective va fi realizată față de punctul în care s-a început generarea figurii, punctul unde se află spotul la începutul secvenței de program (rutinei) ce desenează figura. Instrucțiunile MOVE și DRAW nu sînt afectate de ROTATE, deoarece coordonatele absolute, specificate în aceste instrucțiuni trebuie să rămînă nealterate, pentru a se putea executa poziționări în punctele dorite înainte de generarea unor figuri cu RMOVE și RDRAW. Astfel, se permite utilizarea simultană și independentă a translației și rotației figurilor.

Exemplu : Următorul program va trasa un pătrat cu latura de 10 unități (Se consideră inițializările implicite deci nu se vor folosi WINDOW și VIEWPORT)

```

90 MOVE 0, 0
100 RDRAW 10, 0
110 RDRAW 0, 10
120 RDRAW -10, 0
130 RDRAW 0, -10
140 END

```

Pătratul va fi trasat începînd din origine. Instrucțiunea 90 poziționează spotul în originea spațiului utilizator care pentru inițializările implicite, coincide cu originea suprafeței grafice (colțul din stînga jos).

Pătratul poate fi micșorat, mărit sau transformat în dreptunghi cu ajutorul instrucțiunii SCALE S1, S2. Dacă S1=S2≠1 pătratul va fi micșorat sau mărit, dar laturile vor rămîne egale între ele. Pentru S1=S2=1 pătratul va fi

trasat neschimbat față de cel din exemplul de mai sus. În cazul în care $S1 \neq S2$ laturile trasate pe display nu vor mai fi egale, iar pătratul va fi reprezentat ca dreptunghi.

Următorul program va desena pătratul de două ori mai mare decât cel trasat de programul precedent.

10 MOVE 0, 0	110 RDRAW 0, 10
20 SCALE 1/2, 1/2	120 RDRAW -10, 0
30 GOSUB 100	130 RDRAW 0, -10
40 STOP	140 RETURN
100 RDRAW 10, 0	150 END

Se observă că secvența de program care desena pătratul a fost scrisă ca subrutină. Dacă se dorește ca pătratul să fie desenat în alt loc pe suprafața display-ului se va schimba instrucțiunea 10. De exemplu, punind :

```
10 MOVE 50, 50
```

pătratul va fi trasat (în sens trigonometric) începând din punctul de coordonate (50, 50).

Observație : Latura pătratului va avea tot 10 unități utilizator (s-a folosit aceeași secvență de instrucțiuni pentru generarea pătratului), însă datorită indicării scării de 1/2, dimensiunea laturii pătratului desenat va fi 20 unități grafice (UG), deci dublă față de latura pătratului trasat de programul precedent.

Pătratul generat de subrutina care începe cu instrucțiunea 100 poate fi trasat începând din punctul de coordonate (50, 50) și rotit cu unghiul $\text{PI}/4$ cu ajutorul programului :

10 MOVE 50, 50	30 GOSUB 100
20 ROTATE $\text{PI}/4$	40 STOP

În cazul în care se dorește ca pătratul să fie micșorat și rotit, în sens invers trigonometric, se va putea folosi programul :

10 MOVE 20, 30	40 GOSUB 100
20 SCALE 2, 2	50 STOP
30 ROTATE $-\text{PI}/3$	

Pătratul va fi trasat începând din punctul de coordonate (20, 30), micșorat la jumătate (latura de 5UG) și rotit în sens orar cu unghiul $\text{PI}/3$.

La instrucțiunea 100 începe aceeași subrutină de generare a pătratului ca și în programele precedente.

Instrucțiunea INIT. Formatul instrucțiunii este următorul :

```
nr. linie INIT [P]
```

Execuția instrucțiunii INIT constă în ștergerea ecranului display-ului și efectuarea inițializărilor grafice implicite, anume :

```
WINDOW 0, 100, 0, 100
```

și

```
VIEWPORT 0, 100, 0, 100
```

Deci instrucțiunile grafice SCALE, WINDOW, VIEWPORT și ROTATE executate înainte de INIT își pierd valabilitatea.

Dacă parametrul P este prezent, atunci display-ul trece în mod pagină, altfel rămîne în mod defilare.

Instrucțiunea GSINPUT. Formatul instrucțiunii GSINPUT este următorul:

nr. linie GSINPUT V1, V2

unde : V1, V2 sînt variabile.

Instrucțiunea GSINPUT este utilizată pentru a realiza independența totală față de tipul perifericului grafic. Execuția instrucțiunii constă în atribuirea variabilelor V1, V2 a dimensiunilor exprimate în unități grafice (UG) ale suprafeței display-ului. De exemplu, un display poate avea suprafața dreptunghiulară cu latura orizontală mai mare sau cu cea verticală mai mare (fig. 9.3 a, b).

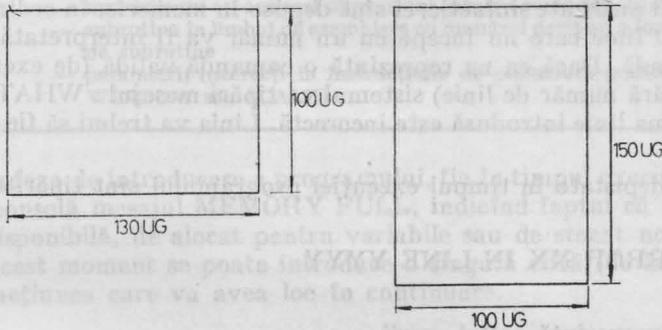


Fig. 9.3. Stabilirea unităților grafice pe suprafața ecranului de afișare : a) $V1=130$ UG ; $V2=100$ UG ; b) $V1=100$ UG ; $V2=150$ UG.

Executînd instrucțiunea GSINPUT V1, V2 pentru display-ul din figura 9.3. a, variabilele V1, V2 vor primi valorile $V1=130$, $V2=100$, iar pentru display-ul din figura 9.3 b, $V1=100$, $V2=150$.

Utilizînd variabilele V1, V2 în instrucțiunea VIEWPORT se vor obține programe care utilizează întreaga suprafață a display-ului, indiferent de forma ei :

```
100 GSINPUT A, B
110 VIEWPORT Ø, A, Ø, B
```

Instrucțiunile PLOT și UNPLOT. Instrucțiunile PLOT și UNPLOT împreună cu caracterele speciale (semigrafice), utilizabile în instrucțiunea PRINT, oferă facilități semigrafice limbajului BASIC. Formatul instrucțiunilor este :

```
nr. linie PLOT X, Y
și
nr. linie UNPLOT X, Y
```

uned : X, Y pot fi constante, variabile sau expresii.

Execuția instrucțiunilor constă în a aprinde sau stinge pătrățelul de coordonate X, Y de pe suprafața display-ului. Suprafața display-ului este formată din 64×64 pătrățele, un pătrățel conținând $4 \times 4 = 16$ puncte grafice. Originea suprafeței, (pătrățelul de coordonate 0, 0) se consideră în colțul din stînga, jos al suprafeței display-ului. Prin urmare, valorile expresiilor X și Y vor fi cuprinse între 0 și 63. Următorul program, trasează două linii, una orizontală, cealaltă verticală, care se intersectează în mijlocul ecranului

```

10 INIT                      40 PLOT I, 32
20 FOR I=0 TO 63            50 NEXT I
30 PLOT 32, I                60 END

```

9.5. Mesajele de eroare ale interpretorului BASIC

În timpul introducerii programului, instrucțiunile (liniile ce încep cu un număr) nu sînt analizate sintactic, ci sînt depuse în memorie, în ordinea numerelor de linie. O linie care nu începe cu un număr va fi interpretată de sistem drept o comandă. Dacă ea nu reprezintă o comandă validă (de exemplu este o instrucțiune fără număr de linie) sistemul va tipări mesajul : WHAT ?, indicînd faptul că ultima linie introdusă este incorectă. Linia va trebui să fie reintrodusă corect.

Erorile depistate în timpul execuției programului sînt tipărite la consolă sub forma :

ERROR XX IN LINE YYYY

unde :

- XX reprezintă codul erorii
- YYYY reprezintă numărul liniei în care a fost depistată eroarea

Semnificațiile codurilor de eroare (XX) posibile, sînt date în continuare :

Codul erorii	Semnificație
1	— programul nu se termină cu instrucțiunile END sau STOP
2	— tip de instrucțiunea nerecunoscut (cuvînt cheie incorect)
3	— există instrucțiuni sursă după instrucțiunea END
4	— numărul liniei destinație este incorect (în instrucțiunile IF, GOTO, GOSUB, ON)
5	— numărul liniei destinație este inexistent (în instrucțiunile IF, GOTO, GOSUB, ON)
6	— caracter ilegal
7	— instrucțiune neterminată
8	— expresie incorectă
9	— eroare la conversia în virgulă mobilă
10	— utilizare incorectă a funcțiilor GET sau PUT
11	— tentativă de redimensionare (prin DIM) a unui tablou
12	— tablou utilizat înainte de a fi definit (stocat)
13	— argumentul funcțiilor SIN, COS sau TAN prea mare ($> 10^6$)
14	— relație incorectă în instrucțiunea IF
15	— depășirea stivelor în evaluator — expresie prea complicată

10	— eroare în ridicarea la putere (\emptyset la puterea \emptyset sau număr negativ la putere reală)
17	— instrucțiune FOR utilizată fără instrucțiunea NEXT corespunzătoare (buclă FOR neînchisă)
18	— instrucțiune NEXT utilizată fără instrucțiunea FOR corespunzătoare
19	— depășire stivă FOR (peste 3 cicluri cuprinse unul într-altul)
20	— indice mai mare de 254 sau egal cu 0
21	— se dorește citirea mai multor constante decât au fost definite în instrucțiunile DATA
22	— depășirea valorilor declarate ale indicilor
23	— radical din număr negativ
24	— logaritm din număr negativ
25	— dimensiuni incompatibile pentru produs de matrici
26	— matricea din membrul stâng al egalității nu poate apărea în membrul drept (pentru transpusă sau produs de matrici)
27	— matrice singulară — nu poate fi inversată
28	— redimensionare incorectă — noile dimensiuni depășesc pe cele maxime
29	— prin redimensionare nu poate fi schimbat numărul de dimensiuni al unui tablou
30	— matricea nu este patrată — nu poate fi inversată
31	— matricile nu au aceleași dimensiuni (pentru sumă sau diferență)
32	— subrutina în limbaj de asamblare cu numărul dorit nu a fost găsită în tabela de subrutine
33	— parametrii incorecți în instrucțiune de prelucrare grafică (VIEWPORT, WINDOW sau SCALE)

Fie în faza de introducere a programului, fie în timpul execuției sale poate apărea la consolă mesajul MEMORY FULL, indicând faptul că nu mai există memorie disponibilă, de alocat pentru variabile sau de stocat noi linii de program. În acest moment se poate introduce o singură cifră (de la consolă) care va indica acțiunea care va avea loc în continuare.

Număr introdus

Semnificație

0	RUN	— execută programul din memorie
1	SAVE	— copiază programul din memorie pe casetă
2	LIST	— listează programul din memorie
3	SCR	— șterge programul din memorie

Dar, mai întâi, o vedere de ansamblu a programării „personale” pe aMIC.

Utilizarea echipamentelor de calcul într-o serie de activități economico-sociale a fost mult timp frînăată de regimul de lucru specific puterii de calcul centralizate : prelucrarea lucrărilor pe loturi. Timpul de răspuns, adică durata între momentul predării spre execuție a unei lucrări și momentul primirii rezultatului prelucrării, poate fi de ordinul orelor sau chiar zilelor, funcție de o serie de factori specifici exploataării pe loturi la centrele de calcul. Valoarea mare a timpului de răspuns implică două inconveniente majore :

a) apariția de discontinuități mari în activitatea de elaborare, testare și depanare a programelor, avînd ca rezultat o eficiență scăzută a activității de programare.

b) imposibilitatea utilizării puterii de calcul în activități care solicită o colaborare permanentă om-calculator pe durata execuției programelor.

Regimul de lucru cu acces direct al utilizatorilor la echipamentul de calcul, fie că este vorba de acces local sau de la distanță, rezolvă în cea mai mare parte inconvenientele de mai sus, însă această rezolvare nu este în beneficiul unui număr mare de utilizatori. Principalul obstacol în răspîndirea acestui mod de lucru îl constituie costul ridicat al unui sistem de calcul interactiv și numărul limitat de terminale ce pot fi gestionate simultan în cadrul unui asemenea sistem.

Apariția microcalculatoarelor, considerate ca fiind sisteme total interactive, permite diseminarea puterii de calcul pentru orice tip de aplicații, prin avantajele specifice pe care le posedă : preț de cost scăzut, programare în limbaje conversaționale de nivel înalt, posibilitatea conectării prin linii de teletransmisie la sisteme de calcul de capacitate medie-mare, interfață simplă cu operatorul uman etc.

Microcalculatorul personal aMIC pune la dispoziția utilizatorilor săi o serie de facilități destinate implementării cît mai simple a puterii de calcul într-un domeniu vast de aplicații.

Interfața cu operatorul este concepută pe două niveluri : nivelul monitor și nivelul BASIC. Ambele au făcut obiectul unei tratări detaliate în capitolele precedente. Reliefăm doar faptul că această ierarhizare, neobișnuită la microcalculatoarele personale, permite dezvoltarea de aplicații în două direcții : cea a domeniilor specializate, necesitînd elaborarea de programe în limbaj de asamblare, și cea a domeniilor de larg interes, scrierea aplicațiilor făcîndu-se în limbajul BASIC-aMIC, al căror obiect îl constituie prezentul capitol.

Limbajul BASIC implementat pe microcalculatorul aMIC este simplu și ușor de învățat, fiind accesibil unei categorii largi de utilizatori, chiar nespecialiști în informatică. Crearea, modificarea și testarea programelor se desfășoară rapid, datorită modului de lucru conversațional al interpretorului BASIC; numărul de erori posibile semnalate la execuția programelor este relativ redus, depanarea programelor neridicînd astfel probleme deosebite. Corectarea liniilor de program eronate se poate executa imediat, programul fiind disponibil pentru o nouă rulare, ciclul modificare-testare fiind foarte scurt. Acest mod de lucru, gen „încearcă să vezi ce se întîmplă” nu este cel mai indicat, dar prezintă nete avantaje pentru nespecialiști, eliminînd o bună parte din bariera psihologică ridicată de utilizarea unui instrument nou de lucru în cadrul activității clasice a acestora.

Domeniile de utilizare includ cu preponderență calcule matematice complexe, prelucrării de tip gestiune economică cu un volum mic-mediu de date, aplicații tehnico-științifice, învățămînt, aplicații grafice etc. Toate exemplele date în continuare au mai mult un caracter demonstrativ, didactic, încercîndu-se acoperirea unui număr cît mai mare de domenii diferite.

Pe măsură ce programarea în BASIC este însușită, utilizatorul își poate defini propriile sale aplicații plecînd de la exemplele demonstrative; partea cea mai dificilă o constituie abordarea algoritmică a aplicației ce se dorește a fi transpusă pe aMIC. Scopul acestui capitol este și acela de a demonstra că un număr surprinzător de activități pot fi abordate prin prisma transpunerii lor pe microcalculator, și că aceasta este practic la îndemîna tuturor.

10.1. Rezolvarea ecuației de gradul II :

$AX^2+BX+C=0$, unde A, B, C sînt numere reale. RE (X), IM (X) sînt partea reală și partea imaginară ale rădăcinilor complexe conjugate.

Programul se bazează pe organigrama dată în figura 10.1

```

10 PRINT"AX*X+BX+C=0"
15 PRINT"INTRODUCETI COEFICIENTII:."
25 INPUT A,B,C
30 IF A<>0 THEN 45
35 PRINT"ECUATIA NU ESTE DE GR.2"
40 GO TO 95
45 H=B*B-4*A*C
50 IF H<0 THEN 80
55 PRINT"ECUATIA ARE RADACINI COMPLEXE"
60 PRINT"PARTEA REALA",B/A/2
70 PRINT"PARTEA IMAGINARA",-SQR(-H)/A/2
72 GO TO 95
80 PRINT"RADACINI REALE"
85 Z=SQR(H)
86 U=2*A
90 PRINT"(-B+Z)/U,(-B-Z)/U"
95 END

```

```

REZOLVAREA ECUATIEI
AX*X+BX+C=0
CU A,B,C NUMERE REALE
INTRODUCETI COEFICIENTII:
3 4 45.6
ECUATIA ARE RADACINI COMPLEXE
PARTEA REALA .666667
PARTEA IMAGINARA -3.8413

```

```

REZOLVAREA ECUATIEI
AX*X+BX+C=0
CU A,B,C NUMERE REALE
INTRODUCETI COEFICIENTII:
0 23 1.1
ECUATIA NU ESTE DE GR.2

```

```

REZOLVAREA ECUATIEI
AX*X+BX+C=0
CU A,B,C NUMERE REALE
INTRODUCETI COEFICIENTII:
12 13.12 -45
RADACINI REALE
1.46551 -2.55884

```

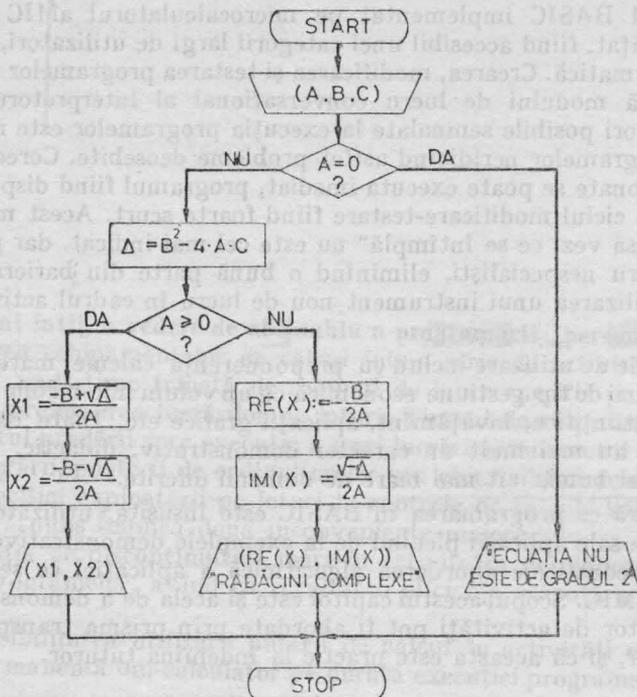


Fig. 10.1. Organigrama rezolvării ecuației de gradul II.

10.2. Rezolvarea inecuației

$$AX^2 + BX + C < 0.$$

Programul se bazează pe organigrama din figura 10.2.

```

5 PRINT"SA SE REZOLVE"
10 PRINT"AX²+BX+C < 0"
15 PRINT"INTRODUCETI COEFICIENTII,"
20 INPUT A,B,C
25 IF A=0 THEN 55
30 M=B*B-4*A*C
35 IF M>=0 THEN 70
40 PRINT"ECUAȚIA NU ARE"
45 PRINT"SOLUTIE IN R"
50 GO TO 170
55 PRINT"INECUAȚIA NU ESTE"
60 PRINT"DE GRADUL 2"
65 GO TO 170
70 V=SQR(M)
75 U=2*A
80 T=(-B+V)/U
85 V=(-B-V)/U
90 IF T < V THEN 110
95 U=V
100 V=T
105 T=U
110 GO#UB 140
115 GO TO 170
140 PRINT"<< ",T," SAU"
150 GO TO 170
160 PRINT T,"<< X << ",V
165 RETURN
170 END
  
```

```

SA SE REZOLVE
AX²+BX+C < 0
INTRODUCETI COEFICIENTII:
2.2      4.1      78.9
ECUAȚIA ARE
SOLUTIE IN R
  
```

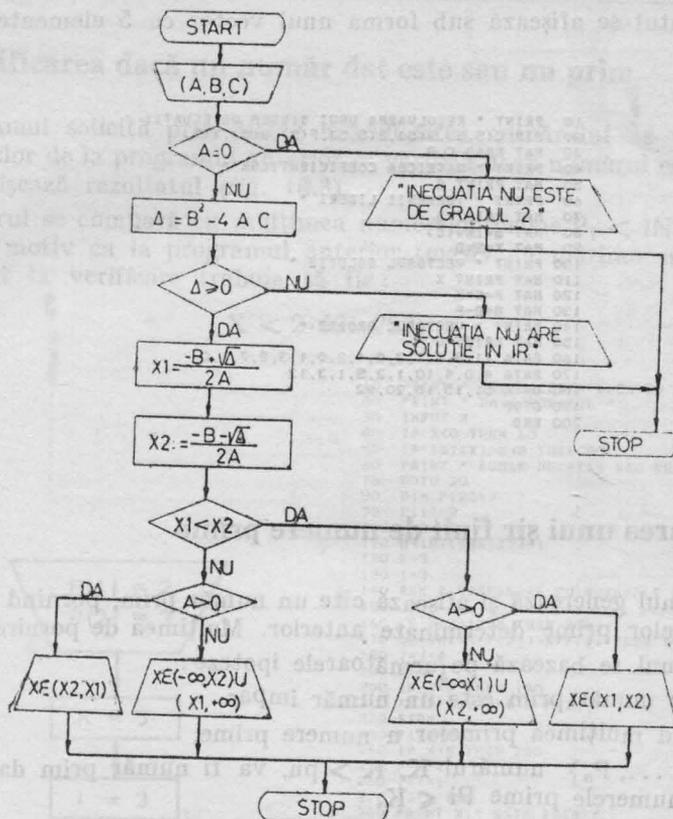


Fig. 10.2. Organigrama rezolvării inecuației $AX^2 + BX + C < 0$.

10.3. Rezolvarea unui sistem (Cramer) de 5 ecuații cu 5 necunoscute

Programul rezolvă un sistem de forma :

$$C \cdot X = D$$

unde :

- C este matrice de 5×5 elemente
- X este vector coloană de 5 elemente
- D este vector coloană de 5 elemente.

Elementele matricilor C și D nu sînt solicitate prin dialog, ele sînt prefixate în program la liniile 160, 170 și 180. Dacă se doresc alte valori, se vor modifica aceste linii.

Rezultatul se afișează sub forma unui vector cu 5 elemente.

```

10 PRINT " REZOLVAREA UNUI SISTEM DE ECUATII "
20 DIM C(5,5),D(5),E(5,5),F(5),G(5),X(5)
30 MAT READ C,D
40 PRINT " MATRICEA COEFICIENTILOR "
50 MAT PRINT C
60 PRINT " TERMENII LIBERI "
70 MAT PRINT D
80 MAT E=INV(C)
90 MAT X=E*D
100 PRINT " VECTORUL SOLUTIE "
110 MAT PRINT X
120 MAT F=C*X
130 MAT G=D-F
140 PRINT " VECTORUL EROARE "
150 MAT PRINT G
160 DATA 11,3,0,1,2,0,4,2,0,1,3,2,7,1,0
170 DATA 4,0,4,10,1,2,5,1,3,13
180 DATA 51,15,15,20,92
190 STOP
200 END

```

10.4. Afișarea unui șir finit de numere prime

Programul generează și afișează câte un număr prim, pornind de la mulțimea numerelor prime determinate anterior. Mulțimea de pornire este 2,3.

Programul se bazează pe următoarele ipoteze :

- 1) orice număr prim este un număr impar
- 2) avînd mulțimea primelor n numere prime,

$\{P_1, P_2, \dots, P_n\}$ numărul K , $K > p_n$, va fi număr prim dacă nu este divizibil cu numerele prime $P_i \leq K$.

Intrucît prin BASIC se poate rezerva un masiv cu dimensiunea maximă de 254, se pot reține maximum 254 numere prime. Din acest motiv afișarea se oprește la tipărirea numărului prim $K=P_{255}$, adică la $1613^2=2.601.769$.

```

10 PRINT " LISTARE NUMERE PRIME "
20 DIM P(254)
30 P(1)=2
40 P(2)=3
50 PRINT P(1)
60 PRINT P(2)
70 K=5
80 I=3
90 J=2
100 IF P(J)*2 > K THEN 180
110 IF INT(K/P(J))=K/P(J) THEN 160
120 J=J+1
130 IF J<=254 THEN 100
140 STOP
150 REM " K NU ESTE PRIM "
160 K=K*2
170 GOTO 90
180 REM " K ESTE PRIM "
190 IF I>254 THEN 210
200 P(I)=K
210 PRINT K
220 K=K*2
230 I=I+1
240 GOTO 90
250 END

```

10.5. Verificarea dacă un număr dat este sau nu prim

Programul solicită prin dialog introducerea numărului de verificat. În baza ipotezelor de la programul anterior se verifică dacă numărul este prim sau nu și se afișează rezultatul (fig. 10.3).

Numărul se compară cu mulțimea numerelor prime $P_i < \text{INT}(\sqrt{X}) + 1$. Din același motiv ca la programul anterior (masiv cu mărime maximă 254) numărul dat la verificare trebuie să fie:

$$X < 2 \cdot 601 \cdot 769$$

```

10 PRINT " VERIFICAREA DACA UN NUMAR E PRIM "
20 PRINT " DATI NUMARUL "
30 INPUT X
40 IF X<0 THEN 60
50 IF INT(X)-X=0 THEN 80
60 PRINT " NUMAR NEGATIV SAU REAL "
70 GOTO 30
80 DIM P(254)
90 P(1)=2
100 P(2)=3
110 M=INT(SQR(X))+1
120 K=5
130 I=3
140 REM " COMPARARE CU NUMERELE PRIME "
150 J=2
160 IF P(J)*2>K THEN 230
170 IF INT(K/P(J))-K/P(J) THEN 190
180 J=J+1
190 K=K+2
200 IF K<X THEN 150
210 PRINT X;" NU E PRIM "
220 STOP
230 P(I)=K
240 IF X=K THEN 280
250 K=K+2
260 I=I+1
270 GOTO 150
280 PRINT X;" ESTE PRIM "
290 STOP
300 END

```

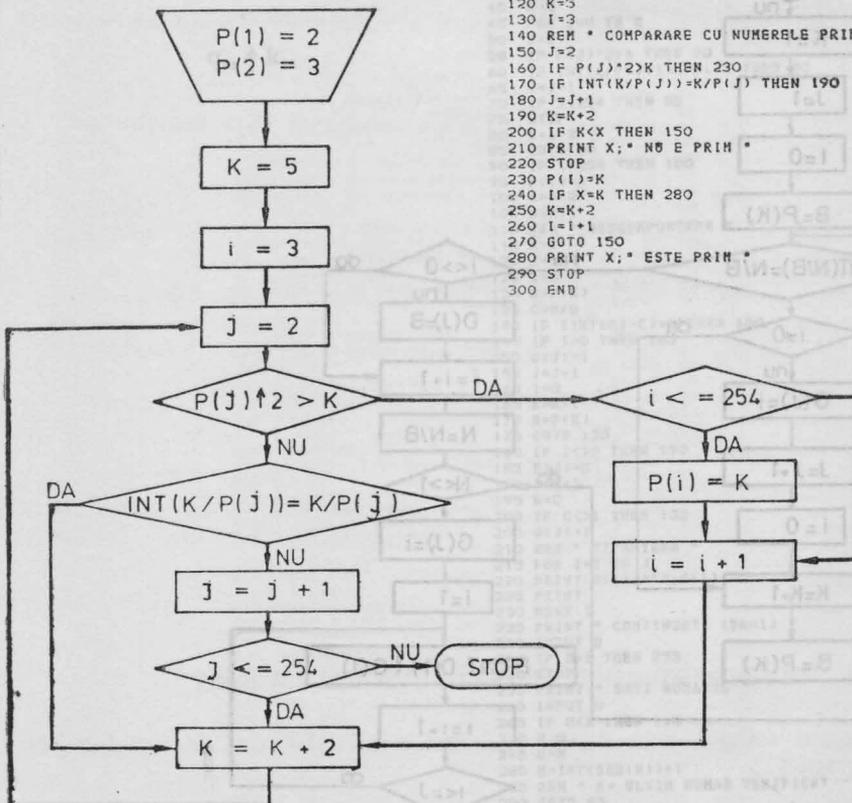
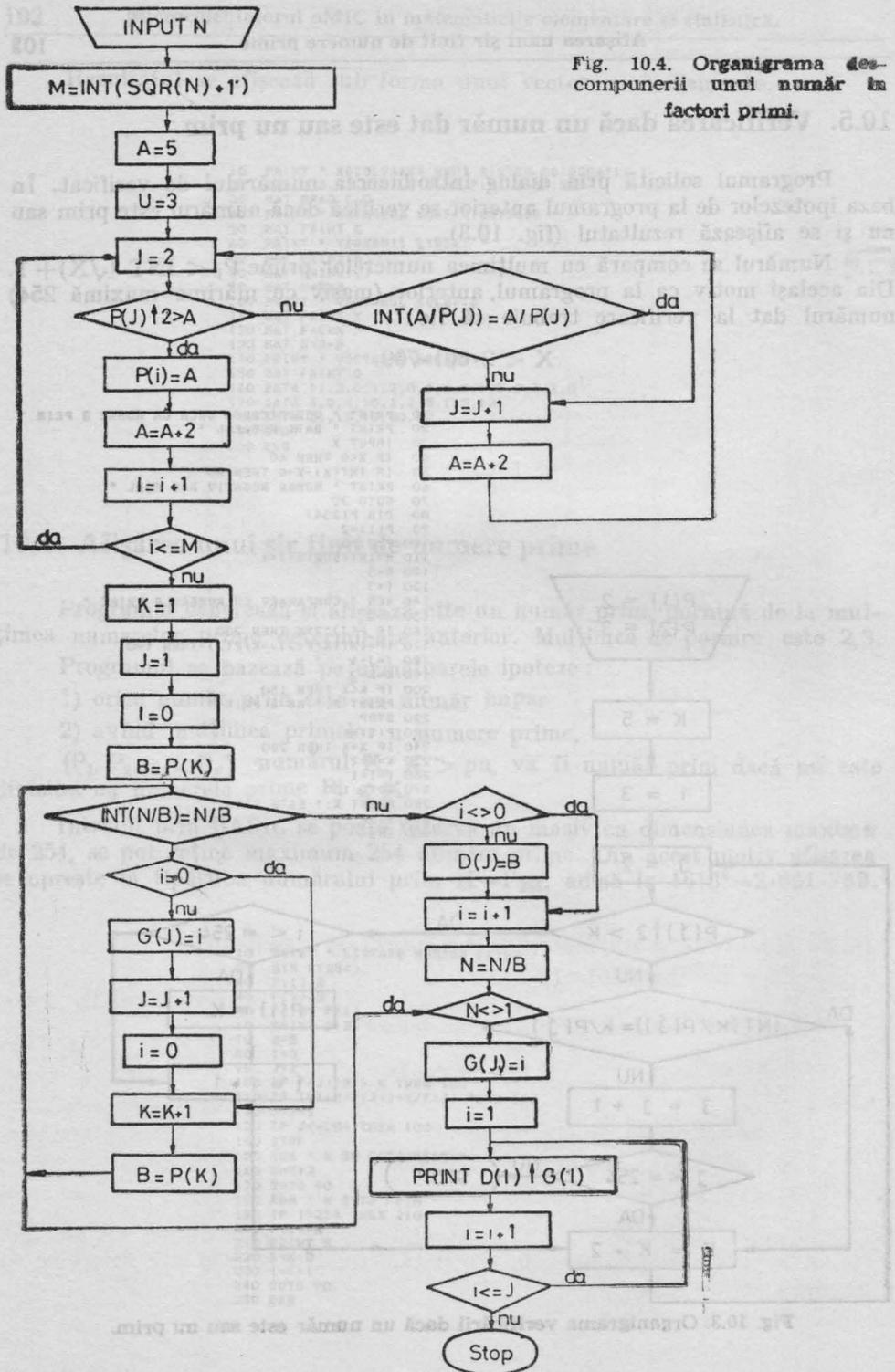


Fig. 10.3. Organigrama verificării dacă un număr este sau nu prim.

Fig. 10.4. Organigrama decompunerii unui număr în factori primi.



10.6. Descompunerea unui număr în factori primi

Programul solicită prin dialog numărul de descompus în factori primi. Se aplică ipotezele de la 10.4 și 10.5 pentru a obține șirul de numere prime până la \sqrt{N} , N fiind numărul dat. Se contorizează apoi de câte ori se cuprinde fiecare număr prim în numărul dat.

Considerând descompunerea de forma :

$$N = q_1^{k_1} \cdot q_2^{k_2} \cdot \dots \cdot q_m^{k_m}$$

se afișează :

$q_1 \uparrow k_1$

$q_2 \uparrow k_2$

.

.

.

$q_m \uparrow k_m$

```

5  PRINT " DESCOMPUNEREA IN FACTORI PRIMI "
10 DIM P(254),D(20),G(20)
15  PRINT " DATI NUMARUL "
20  INPUT N
25  H=INT(SQR(N))+1
30  P(1)=2
35  P(2)=3
37  U=3
40  A=5
45  FOR I=U TO H
50  J=2
55  IF P(J)*2>A THEN 90
60  IF INT(A/P(J))=A/P(J) THEN 80
65  J=J+1
70  IF J<254 THEN 55
75  STOP
80  A=A+2
85  GOTO 50
90  IF I>254 THEN 100
95  P(I)=A
100 A=A+2
105 NEXT I
110 REM " DESCOMPUNEREA "
115 K=1
120 J=1
125 I=0
130 B=P(K)
135 C=N/B
140 IF (INT(C)-C)=0 THEN 180
145 IF I=0 THEN 165
150 G(J)=I
155 J=J+1
160 I=0
165 K=K+1
170 B=P(K)
175 GOTO 135
180 IF I<>0 THEN 190
185 D(J)=B
190 I=I+1
195 N=C
200 IF C<>1 THEN 135
205 G(J)=I
210 REM " TIPARIREA "
215 FOR I=1 TO J
220 PRINT D(I);";";G(I)
225 PRINT
230 NEXT I
235 PRINT " CONTINUATI (DA=1) "
240 INPUT D
245 IF D=1 THEN 255
250 STOP
255 PRINT " DATI NUMARUL "
260 INPUT U
265 IF U<N THEN 115
270 N=U
275 U=U
280 M=INT(SQR(N))+1
285 REM " A= ULTIM NUMAR VERIFICAT "
290 GOTO 45
300 END

```

10.7. Determinarea celui mai mare divizor comun

Programul solicită prin dialog cele două numere întregi și afișează cel mai mare divizor comun al lor.

```

5 PRINT " CEL MAI MARE DIVIZOR COMUN "
10 PRINT " DATI CELE DOUA NUMERE "
15 INPUT A,B
20 IF A=B THEN 50
25 IF A>B THEN 40
30 B=B-A
35 GOTO 20
40 A=A-B
45 GOTO 20
50 PRINT A
55 GOTO 10
60 END

```

10.8. Simplificarea unei fracții

Programul solicită prin dialog numărătorul și monitorul fracției. Se afișează un vector cu toate valorile cu care se poate simplifica fracția, inclusiv fracția simplificată.

```

5 PRINT " SIMPLIFICAREA FRACTIILOR "
10 PRINT " DATI NUMARATORUL "
15 INPUT A
20 PRINT " DATI NUMITORUL "
25 INPUT B
30 DIM S(100)
35 I=0
40 D=2
45 MF D<=B THEN 95
50 IF I=0 THEN 80
55 PRINT " SE POATE SIMPLIFICA CU:
60 MAT PRINT S(I)
65 PRINT " FRACTIA SIMPLIFICATA: ";
70 PRINT A;" / ";B
75 STOP
80 PRINT " NU SE POATE SIMPLIFICA "
85 PRINT " FUNCTIA DATA: ";
90 GOTO 70
95 C=B/D
100 IF INT(C)=C THEN 115
105 D=D+1
110 GOTO 45
115 E=A/D
120 IF INT(E)=E THEN 130
125 GOTO 105
130 A=A-E
135 B=B-C
140 I=I+1
145 S(I)=D
150 GOTO 40
155 END

```

10.9. Calculul aproximativ al factorialului unui număr

Programul solicită prin dialog numărul n și determină factorialul [sau pe baza formulei :

$$n! \approx \sqrt{2\pi n} (n/e)^n$$

Formula este indicată pentru valori mari ale lui n , deoarece nu există înmulțiri succesive, mari consumatoare de timp.

```

5 PRINT " FACTORIAL "
10 PRINT " DATI NUHARUL "
15 INPUT N
20 IF N>0 THEN 35
25 PRINT " NUHAR NEGATIV SAU ZERO "
30 STOP
35 F=(SQR(2*PI*N))*(N/EE)^N
40 PRINT N;"! = ";F
45 STOP
50 END

```

10.10. Permutări, aranjamente, combinații

Programul solicită mai întâi tipul operației, și corespunzător acesteia, parametrii necesari. Calculele se execută după formulele:

a) permutări de n elemente:

$$P_n = n!$$

b) combinații de n elemente luate câte r :

$$C_n^r = \frac{n!}{(n-r)!r!}$$

c) aranjamente de n elemente luate câte r :

$$A_n^r = \frac{n!}{(n-r)!}$$

Se afișează apoi rezultatul operației.

```

10 PRINT " P - PERMUTARE A N ELEMENTE
20 PRINT " A - ARANJAMENTE A R ELEMENTE DIN N
30 PRINT " C - COMBINARE A N ELEMENTE LUATE CITE R
40 A$=INKEY$
50 IFA$="" THEN 40
60 IFA$="P" THEN 100.
70 IFA$="A" THEN 100
80 IFA$="C" THEN 100
90 GOTO 10
100 PRINT " INTRODUCETI PE N
110 INPUT N
115 IFA$="P" THEN 170
120 PRINT " INTRODUCETI PE R
130 INPUT R
140 IF RC=N THEN 170
150 PRINT " R > N
160 GOTO 120
170 Z = N
180 GOSUB 400
190 IFA$="P" THEN 340
200 B = A
210 Z = N-R
220 GOSUB 400
230 C = A
240 IFA$="A" THEN 280
250 Z = R
260 GOSUB 400
270 C = C*A
280 PRINT "N";A$;"R = ";B/C
290 PRINT "CONTINUATI (D/N) "
300 A$=INKEY$
310 IFA$="" THEN 300
320 IFA$="D" THEN 10
330 STOP
340 PRINT "NP " ; " : A
350 GOTO 290
400 A = 1
410 FOR X=1 TO Z
420 A = A*X
430 NEXT X
440 RETURN
450 END

```

Subprogramul de la linia 400 calculează exact valoarea factorului $Z!$. Se apelează cu valorile Z egale cu n , $n-r$, r de care avem nevoie în formulele anterioare.

10.11. Ordonarea unui șir de numere

Programul solicită mai întâi câte numere se ordonează, apoi șirul de numere efective. Se execută ordonarea în ordine crescătoare sau desocrescătoare, afișând șirul ordonat.

```

5 PRINT " ORDONAREA UNUI SIR DE NUMERE
10 PRINT " IN ORDINE CRESCATOARE/DESCRECATOARE
15 PRINT " CITE NUMERE INTRODUCETI ? "
20 INPUT N
25 DIM A(N)
30 PRINT " DATI SIRUL DE NUMERE "
35 MAT INPUT A
40 PRINT " IN ORDINE CRESCATOARE (DA=1)
45 INPUT D
55 FOR I=1 TO N-1
60 FOR J=I+1 TO N
65 IF D=1 THEN 80
70 IF A(I)>A(J) THEN 110
75 GOTO 85
80 IF A(I)<A(J) THEN 110
85 B=A(J)
90 FOR K=J TO I+1 STEP -1
95 A(K)=A(K-1)
100 NEXT K
105 A(I)=B
110 NEXT J
115 NEXT I
120 MAT PRINT A
125 STOP
130 END

```

10.12. Calculul sumei celor mai mari numere dintr-un șir de numere date

```

10 PRINT " ADUNAREA A N NUMERE DIN M
20 PRINT " AVIND VALOAREA CEA MAI MARE
30 PRINT " CITE NUMERE INTRODUCETI ? "
40 INPUT M
50 DIM A(M)
60 PRINT " DATI NUMERELG
70 MAT INPUT A
80 PRINT " CITE NUMERE SE ADUNA
90 INPUT N
100 IF N<=M THEN 130
110 PRINT " N > M SE ADUNA TOATE NUMERELG
120 N=M
130 DIM B(N)
140 FOR I=1 TO N
150 B(I)=A(I)
160 FOR J=I+1 TO M
170 IF B(I)>=A(J) THEN 210
180 C=B(I)
190 B(I)=A(J)
200 A(J)=C
210 NEXT J
220 NEXT I
230 B=0
240 FOR I=1 TO N
250 B=B+B(I)
260 NEXT I
270 PRINT " SUMA CELOR "M;" NUMERE "
275 PRINT " CU VALOAREA CEA MAI MARE "
280 PRINT B
290 STOP
300 END

```

Programul solicită prin dialog numărul total de elemente și valorile lor, apoi solicită valoarea m .

Se afișează suma celor m numere.

10.13. Calculul valorii medii ponderate a unei variabile aleatoare

Se efectuează calculul valorii medii ponderate după formula :

$$V = \frac{\sum_{i=1}^n a_i \cdot x_i}{\sum_{i=1}^n a_i} .$$

Se introduc prin dialog numărul total de măsurători, valorile fiecărei măsurători și ponderile cu care se efectuează calculul.

Se afișează valoarea V.

```

5 PRINT " VALOAREA MEDIE MATEMATICA CU PONDERE "
10 PRINT " DATI NUMARUL DE MASURATORI "
15 INPUT N
20 DIM H(N),X(N)
25 PRINT " DATI VALORILE MASURATORILOR "
30 MAT INPUT H
35 PRINT " DATI PONDERILE "
40 MAT INPUT X
45 A=0
50 B=0
55 REM " CALCULUL "
60 FOR I=1 TO N
65 A=A+H(I)*X(I)
70 B=B+X(I)
75 NEXT I
80 PRINT " V = ";A/B
85 STOP
90 END

```

10.14. Calculul valorii medii și abaterii standard a unei variabile aleatoare

Se determină valoarea medie și abaterea standard după formulele :

$$V = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$$

$$S^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (X_i - V)^2 .$$

Se introduc prin dialog numărul total de măsurători și valorile lor. Se afișează valoarea medie și abaterea standard determinată.

```

5 PRINT " CALCULUL VALORII MEDII SI A ABATERII "
10 PRINT " STANDARD "
15 PRINT " CITE MASURATORI ATI EFECTUAT "
20 INPUT N
25 PRINT " DATI VALORILE MASURATORILOR "
30 MAT INPUT M(N)
35 S=0
45 FOR X=1 TO N
50 S=S+M(X)
55 NEXT X
60 V=S/N
65 S=0
75 FOR X=1 TO N
80 S=S+(M(X)-V)*2
85 NEXT X
90 Z=SQR(S/(N-1))
95 PRINT " VALOAREA MEDIE: ";V
100 PRINT " ABATEREA STANDARD: ";Z
105 STOP
110 END

```

10.15. Tabela valorilor unei funcții definite pe intervale

Programul solicită prin dialog trei intervale ce vor alcătui domeniul de definiție, de forma :

[A, B], (B, C), [C, D]

Funcția este definită astfel :

- pe intervalul [A, B] în linia 35
- pe intervalul (B, C) în linia 45
- pe intervalul [C, D] în linia 55

```

5 PRINT " FUNCTIA VARIABILA IN INTERVALE "
10 PRINT " DATI INTERVALELE A,B,C,D "
15 INPUT A,B,C,D
20 FOR X=A TO D STEP 0.25
25 K = 4*SGN(X-A)+SGN(X-B)+SGN(X-C)+SGN(X-D)
30 ON K GOTO 35,35,45,45,45,55,55
35 F=0
40 GOTO 60
45 F = SQR(X-B)
50 GOTO 60
55 F = SQR(C-B)+C.X
60 PRINT "X=";X;"F(X)=";F
65 NEXT X
70 STOP
75 END

```

Definițiile pot fi modificate în cadrul programului. Linia 20 definește pasul cu care se efectuează tabelarea valorilor funcției. Ca rezultat, se afișează valorile funcției și ale argumentului pe intervalele date.

10.16. Calculul volumului butoiului

Se determină volumul butoiului pe baza formulei aproximative :

$$V \approx \pi \left(\frac{2D+d}{G} \right)^2 \cdot L.$$

unde :

D este diametrul secțiunii prin vrană

d este diametrul fundului butoiului

L este înălțimea butoiului.

Se solicită prin dialog circumferința la vrană și la fund și înălțimea, afișând ca rezultat volumul butoiului.

```

10 PRINT " VOLUMUL BUTOIULUI "
20 PRINT " DATI CIRCUMFERINTA LA VRANA "
30 INPUT C1
40 PRINT " DATI CIRCUMFERINTA LA FUND "
50 INPUT C2
60 PRINT " DATI INALTIMEA "
70 INPUT L
80 D1=C1/PI
90 D2=C2/PI
100 V=PI*L*((2*D1+D2)/6)*2
110 PRINT " VOLUMUL BUTOIULUI: ";V
120 STOP
130 END

```

10.17. Calculul volumului și suprafeței torului

Se determină volumul și suprafața torului pe baza formulelor :

$$V=2\pi^2Rr^2$$

$$A=4\pi^2Rr$$

unde :

R este raza torului

r este raza secțiunii torului

Se solicită prin dialog valorile R și r, și se afișează suprafața și volumul determinate.

```

10 PRINT " VOLUMUL SI SUPRAPATA TORULUI "
20 PRINT " DATI RAZA TORULUI "
30 INPUT R1
40 PRINT " DATI RAZA SECTIUNII "
50 INPUT R2
60 D1=2*R1
70 D2=2*R2
80 F=PI*2*D1*D2
90 V=F*D2/4
100 PRINT " SUPRAPATA: ";F
110 PRINT " VOLUMUL: ";V
120 STOP
130 END

```

10.18. Calculul perimetrului și suprafeței unui triunghi

Programul permite calcularea perimetrului și ariei unui triunghi în două cazuri : fie prin introducerea lungimilor celor trei laturi, fie prin introducerea lungimii unei laturi și a mărimii celor două unghiuri adiacente. Se afișează perimetrul și suprafața determinată.

```

10 PRINT " CALCULUL PERIMETRULUI SI "
15 PRINT " SUPRAFETEI TRIUNGHIULUI "
20 PRINT " SE CUNOSC LUNGHIILE LATURILOR "
30 PRINT " DATI LUNGHIILE LATURILOR "
40 INPUT X,Y,Z
50 P=X+Y+Z
60 Q=P/2
70 S=SGR(Q*(Q-X)*(Q-Y)*(Q-Z))
80 PRINT " PERIMETRUL: ";P
90 PRINT " SUPRAFATA: ";S
100 STOP
110 END

```

```

10 PRINT " INTR-UN TRIUNGHI SE CUNOSC: "
20 PRINT " LUNGIMEA UNEI LATURI SI "
30 PRINT " UNGHURILE PE ACEASTA LATURA "
40 PRINT " DATI LUNGIMEA LATURII "
50 INPUT Y
60 PRINT " DATI UNGHURILE "
70 INPUT U
80 INPUT V
90 V=360-(U+V)
100 X=Y*SIN(U*PI/180)/SIN(V*PI/180)
110 Z=Y*SIN(U*PI/180)/SIN(V*PI/180)
120 P=X+Y+Z
130 Q=P/2
140 S=SGR(Q*(Q-X)*(Q-Y)*(Q-Z))
150 PRINT " LATURILE: ";X,Y,Z
160 PRINT " UNGHURILE: ";U,V,U
170 PRINT " PERIMETRUL: ";P
180 PRINT " SUPRAFATA: ";S
190 STOP
200 END

```

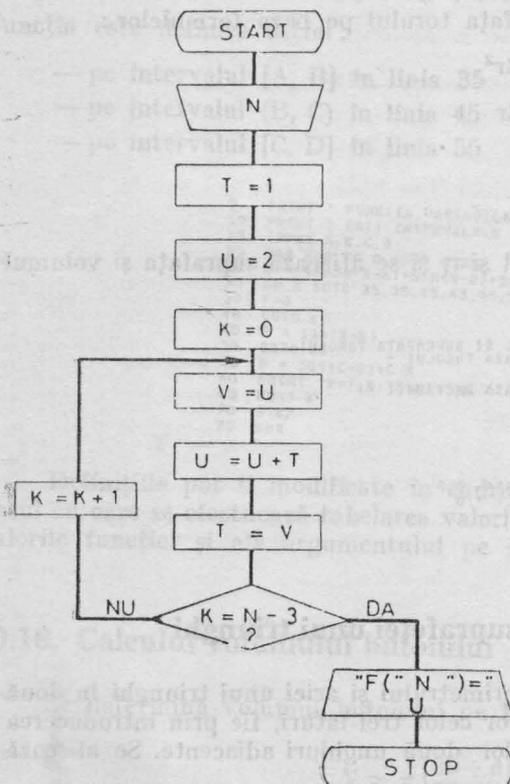
10.19. Calculul celui de-al N-lea număr din șirul lui Fibonacci.

S-a plecat de la relația de recurență :

$$F(N) = F(N-1) + F(N-2), \quad (\forall) N \geq 3$$

$$F(1) = 1; \quad F(2) = 2.$$

Programul se bazează pe organigrama dată în figura 10.5.



10.20. Calculul aproximativ al rădăcinii

$$\sqrt[n]{X} = Z, n \geq 2, X > 0$$

S-a folosit relația de recurență :

$$Z_{k+1} = \frac{1}{n} \left[(n-1) Z_k + \frac{x}{Z_k^{n-1}} \right] \quad (\forall) K \geq 0$$

$$Z_0 = \begin{cases} x, & \text{dacă } x > 1, \\ 1, & \text{dacă } x \leq 1. \end{cases}$$

Programul se bazează pe organigrama dată în figura 10.6.

Procesul de calcul se oprește când este satisfăcută relația :

$$|Z_{k+1} - Z_k| < \varepsilon$$

```

5 PRINT"CALCULUL RADICALULUI"
10 PRINT"DE ORDIN N>=2 DINTR-UN"
15 PRINT"NUMAR POZITIV X"
20 PRINT"N="
25 INPUT N
30 IF N>=2 THEN 45
35 PRINT"EROARE"
40 GOTO 20
45 PRINT"X="
50 INPUT X
55 IF X>0 THEN 65
60 IF X=0 THEN 75
65 PRINT"EROARE"
70 GOTO 45
75 PRINT"REZULTATUL ESTE 0."
80 GOTO 130
85 IF X>1 THEN 100
90 Y=1
95 GOTO 105
100 Y=X
105 Z=((N-1)*Y+X/Y^(N-1))/N
110 IF ABS(Z-Y)<=10^(-5) THEN 125
115 Y=Z
120 GOTO 105
125 PRINT"RADICALUL PİN ",X," ÈȘTE:".Z
130 END
    
```

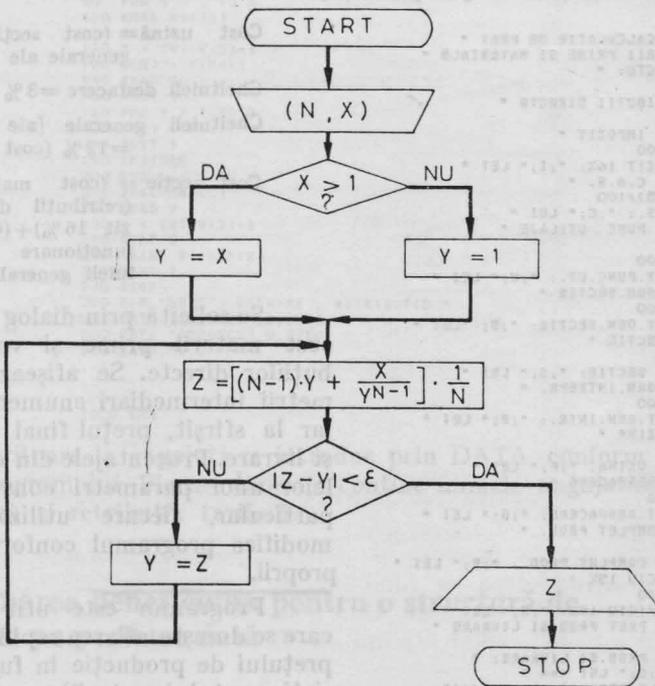


Fig. 10.6. Organigrama calculului aproximativ al rădăcinii $\sqrt[n]{X} = Z, n \geq 2, X > 0$.

11.1. Antecalculația de preț pentru un produs

Programul efectuează calculul prețului de producție și livrare a unui produs, în baza formulei:

Preț producție și livrare = (cost complet prod.) + (beneficiu)

Cost complet prod. = (cost uzină) + (cheltuieli desfacere)

Beneficiu = 15% (cost complet producție).

```

9 PRINT " ANTECALCULATIE DE PRET "
10 PRINT " MATERII PRIME SI MATERIALE "
15 PRINT " DIRECTE: "
20 INPUT A
25 PRINT " RETRIBUTII DIRECTE "
30 INPUT B
35 REM " CALCUL IMPOZIT "
40 I = (B*16)/100
45 PRINT " IMPOZIT 16%: ";I;" LEI "
50 REM " CALCUL C.A.S. "
55 C = ((B+I)*15)/100
60 PRINT " C.A.S.: ";C;" LEI "
70 REM " CHELT. FUNC. UTILAJE "
75 K = B+I+C
80 U = (K*18)/100
85 PRINT " CHELT.FUNC.UT.: ";U;" LEI "
90 D = (K*80)/100
95 PRINT " CHELT.GEN.SECTIE: ";D;" LEI "
100 REM " COST SECTIE "
105 S = A+K+U+D
110 PRINT " COST SECTIE: ";S;" LEI "
115 REM " CHELT.GEN.INTREPR. "
120 E = (S*12)/100
125 PRINT " CHELT.GEN.INTR.: ";E;" LEI "
130 REM " COST UZINA "
135 F = S+E
140 PRINT " COST UZINA: ";F;" LEI "
145 REM " CHELT.DESFACERE "
150 G = (F*3)/100
155 PRINT " CHELT.DESFACERE: ";G;" LEI "
160 REM " COST COMPLET PROD. "
165 P = F+G
170 PRINT " COST COMPLET PROD.: ";P;" LEI "
175 REM " BENEFICIU 15% "
180 N = (P*15)/100
185 PRINT " BENEFICIU 15%: ";N;" LEI "
190 REM " CALCUL PRET PROD.SI LIVRARE "
195 Q = P+N
200 PRINT " PRET PROD.SI LIVRARE: "
205 PRINT " *** ";Q;" LEI *** "
210 PRINT ">>> ALT PRODUS? (DA=1) <<<"
215 INPUT D
220 IF D = 1 THEN 10
225 STOP
230 END

```

Cost uzină = (cost secție) + (cheltuieli generale ale întreprinderii).

Cheltuieli desfacere = 3% (cost uzină).

Cheltuieli generale [ale întreprinderii] = 12% (cost secție)

Cost secție = (cost materii prime) + (retribuții directe) + (impozit 16%) + (C.A.S.) + (chelt. funcționare utilaje) + (cheltuieli generale secție).

Se solicită prin dialog variabilele: cost materii prime și valoarea retribuițiilor directe. Se afișează toți parametri intermediari enumerați mai sus, iar la sfârșit, prețul final de producție și livrare. Procentajele din cadrul calculelor unor parametri constituie un caz particular, fiecare utilizator putând modifica programul conform cerințelor proprii.

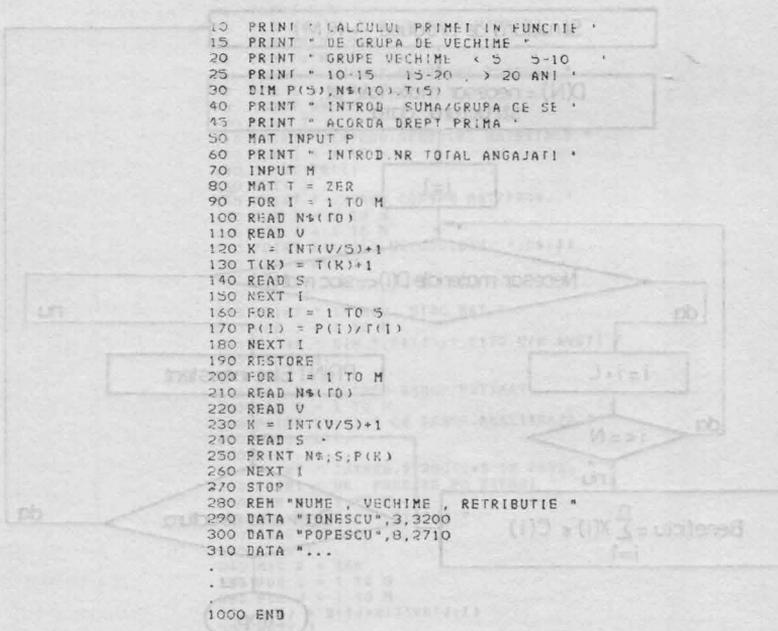
Programul este util în cazul în care se dorește aflarea rapidă a variației prețului de producție în funcție de variația costului materiilor prime ce intră în componența produsului și a valorii retribuțiilor necesare la executarea sa.

11.2. Calculul primei acordate după grupa de vechime

Se consideră următoarele grupe de vechime :

- I. < 5 ani
- II. 5—10 ani
- III. 10—15 ani
- IV. 15—20 ani
- V. > 20 ani

Programul solicită prin dialog totalul sumei ce se va acorda drept prime pentru fiecare grupă de vechime. Se determină suma ce revine fiecărui angajat conform cu grupa din care face parte, și afișează lista tuturor angajaților, însoțită de retribuiția tarifară și prima acordată.



Datele referitoare la angajați se introduc prin DATA conform cu liniile de la sfârșitul programului. Fiecare linie va conține numele angajatului, vechimea sa în muncă și retribuiția tarifară.

11.3. Determinarea beneficiului pentru o structură de fabricație pe produse dată

Programul poate fi utilizat ca mijloc de determinare a celei mai avantajoase structuri de fabricație pe grupe de produse. Se solicită prin dialog următoarele date :

- numărul și numele produselor de fabricație ;
- numărul și numele materialelor (materii prime) necesare fabricării tuturor produselor ;
- pentru fiecare produs, cantitatea de materii prime ce intră în fabricația sa ;
- pentru fiecare materie primă, cantitatea existentă în stoc ;
- pentru fiecare produs, beneficiul estimat ;
- structura de fabricație (câte bucăți se vor fabrica din fiecare produs).

Se verifică mai întâi dacă în baza datelor introduse, se poate realiza structura de fabricație cerută (nedepășirea stocului de materii prime), iar dacă rezultatul verificării este pozitiv, se afișează beneficiul total pentru această structură. Se poate repeta întregul proces, modificând doar structura de fabricație, pînă la determinarea unei structuri optimizate (fig. 11.1).

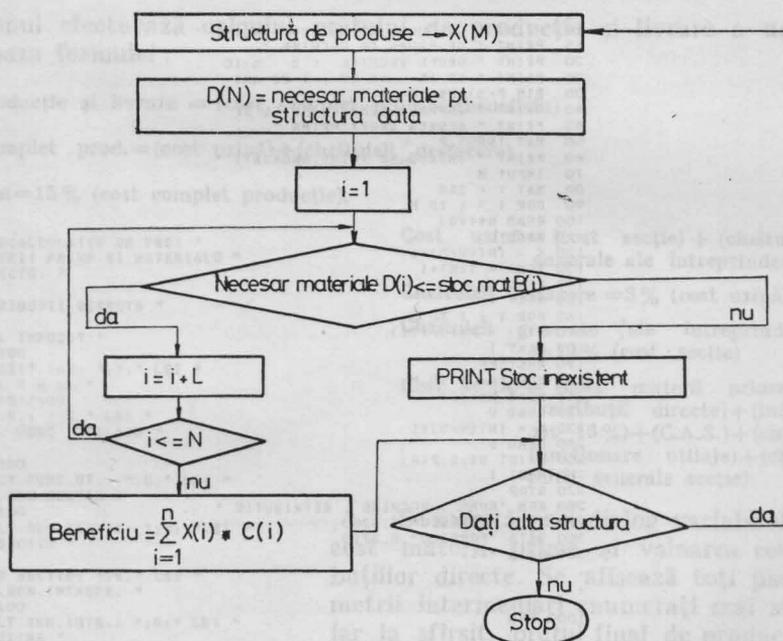


Fig. 11.1. Organigramă a programului pentru determinarea beneficiului pentru o structură de fabricație pe produse date.

Datele despre produse și materiale rămân nemodificate pe parcursul iterațiilor, introducerea lor fiind necesară numai în faza inițială, de creare a tabelor de date din program. Odată salvat pe casetă cu aceste date introduse, programul poate fi reluat oricând direct de la dialogul de stabilire a structurii de fabricație.

Variabilele M , N conțin numărul de produse respectiv de materiale. Matricile utilizate conțin următoarele date:

$D \$(M)$ — denumirile produselor

P\$(N) — denumirile materialelor

A(M, N) — câte unități din materialul N necesită produsul M

B(N) — stocul de materiale existente

C(M) — beneficiul estimat pe produse

Ciclul de verificare începe de la linia 300 :

```

10 PRINT " DETERMINAREA BENEFICIULUI "
12 PRINT " IN FUNCTIE DE O STRUCTURA "
15 PRINT " DE FABRICATIE ALEASA "
20 PRINT " INTROD.NR.TOTAL PRODUSE "
25 PRINT " SI NR.TOTAL MATERIALE "
30 INPUT M,N
40 DIM A(M,N),X(N),B(N),C(N),D(N)
50 DIM D$(M,10)
60 DIM P$(N,10)
70 PRINT " INTROD.DENUMIRI PRODUSE "
80 FOR I = 1 TO M
90 INPUT D$(I)
100 NEXT I
110 PRINT " INTROD.DENUMIRI MATERIALE "
120 FOR I = 1 TO N
130 INPUT P$(I)
140 NEXT I
145 PRINT " INTROD.CONSUM MAT/PROD. "
150 FOR I = 1 TO M
160 FOR J = 1 TO N
170 PRINT D$(I); " NR.BUC.DIN: ";P$(J)
180 INPUT A(I,J)
190 NEXT J
200 NEXT I
205 PRINT " INTROD. STOC MAT "
210 FOR J = 1 TO N
220 PRINT " DIN ";P$(J); " CITE U/M AVETI "
230 INPUT B(J)
240 NEXT J
245 PRINT " INTROD.BENEF.ESTI LAAT
250 FOR I = 1 TO M
260 PRINT D$(I); " CE BENEF.REALIZEAZA "
270 INPUT C(I)
280 NEXT I
290 PRINT " INTROD.STRUCTURA DE FABR. "
295 PRINT " NR. PRODUSE PE TIPURI "
300 FOR I = 1 TO M
310 PRINT D$(I); " PRODUS "
320 INPUT X(I)
330 NEXT I
340 MAT D = ZER
350 FOR I = 1 TO N
360 FOR J = 1 TO M
370 D(I) = D(I)+X(J)*A(J,I)
380 NEXT J
390 NEXT I
400 J = 0
410 FOR I = 1 TO M
420 IF J <> 0 THEN 460
430 IF D(I) <= B(I) THEN 460
440 J = 1
450 PRINT " STRUCTURA DATA NU SE POATE "
455 PRINT " REALIZA "
460 NEXT I
470 IF J = 0 THEN 520
480 PRINT " ALTA STRUCTURA? (DA=1) "
490 INPUT E
500 IF E = 1 THEN 290
510 STOP
520 S = 0
530 FOR I = 1 TO M
540 S = S+X(I)*C(I)
550 NEXT I
560 PRINT " BENEFICIUL ESTE: ";S
570 GOTO 480
580 END
    
```

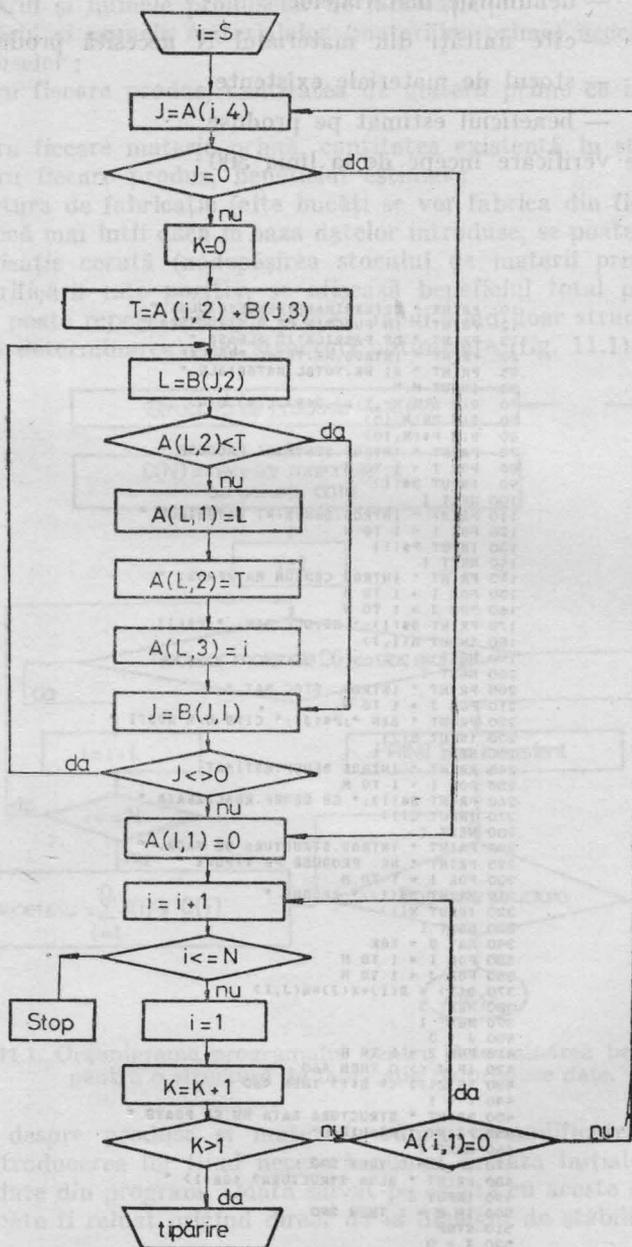


Fig. 11.2. Organigrama programului pentru determinarea drumului minim între două noduri ale unui graf dat.

11.4. Determinarea drumului minim între două noduri ale unui graf dat

Programul consideră un graf ca fiind definit prin noduri și arce, fiecare nod fiind etichetat cu un număr întreg pozitiv. Se solicită prin dialog :

- numărul total de noduri = N
- numărul total de arce = E
- eticheta (numărul) nodului de pornire (primul nod din drumul de minimizat) = S
- eticheta (numărul) nodului de sosire (ultimul nod din drum) = M
- pentru fiecare arc :
 - nodul inițial
 - nodul final
 - lungimea sa.

Din datele introduse se completează masivul $A(N, 4)$ în care $A(L, 2) = 1000000$ considerat un timp foarte mare respectiv $A(S, 2) = 0$ pentru nodul de pornire. Masivul $B(E, 3)$ se completează cu numărul nodurilor pe arce și cu timpii necesari parcurgerii arcelor. Conectorul $A(L, 4)$ va conține legătura către liniile din masivul B .

În $A(L, 2)$ se totalizează timpii necesari parcurgerii grafului, conform schemei din figura 11.2.

Se afișează sub forma unui șir de etichete (numere) drumul minim între cele două noduri specificate. Afișarea se face în ordinea inversă parcurgerii sale (de la nodul de destinație la nodul de pornire).

Programul poate fi utilizat într-o serie de domenii unde este necesară optimizarea distanțelor parcurse, planificarea activităților de producție etc. Se va considera lungimea unui arc drept măsură pentru distanțe de parcurs, timpii necesari în efectuarea unor operații tehnologice etc.

```

10 PRINT " DRUMUL CRITIC "
20 PRINT " NUMAR DE NODURI "
30 INPUT N
40 PRINT " NUMAR DE ARCE "
50 INPUT E
60 DIM A(N,4),B(E,3)
70 PRINT " NR.-UL NODULUI DE PORNIRE "
80 INPUT S
90 PRINT " NR.-UL NODULUI DE SOSIRE "
100 INPUT H
110 FOR I = 1 TO N
120 A(I,1) = 1
130 A(I,2) = 1000000
140 A(I,3) = 0
150 A(I,4) = 0
160 NEXT I
165 REM " TIMPUL DE PORNIRE = 0 "
170 A(S,2) = 0
180 PRINT " NOD 1 . NOD 2 LUNGIME "
190 FOR P = 1 TO E
200 INPUT A,B,R
210 B(P,2) = B
220 B(P,3) = R
225 REM " INLANTUIRE TABLOU A SI B
230 B(P,1) = A(A,4)
240 A(A,4) = P
250 NEXT P
260 I = S
270 J = A(I,4)
280 IF J = 0 THEN 380
290 K = 0
300 T = A(I,2)+B(J,3)
310 L = B(J,2)
320 IF A(L,2) < T THEN 360
330 A(L,1) = 1
340 A(L,2) = T
350 A(L,3) = I
360 J = B(J,1)
370 IF J <> 0 THEN 300
380 A(I,1) = 0
390 I = I+1
400 IF I <= N THEN 450
420 I = 1
430 K = K+1
440 IF K > 1 THEN 470
450 IF A(I,1) = 0 THEN 390
460 GOTO 270
470 PRINT "DIN ";S;" IN ";H;" DRUMUL "
480 PRINT " CEL MAI SCURT ESTE : "
490 PRINT " PRIN NODURILE : ";H;
500 X = A(H,3)
510 IF X = 0 THEN 550
520 PRINT " , ";X;
530 X = A(X,3)
540 GOTO 510
550 STOP
560 END

```

11.5. Gestiunea unui stoc de magazine de tehnică dentară

Se consideră că există o magazie care primește materiale specifice dentare, și le distribuie la mesele de lucru.

Fiecare masă de lucru elaborează o anumită lucrare, pentru care se consumă o anumită cantitate de materiale.

Fiecărei lucrări îi este asociat un barem de consumuri utilizat pentru verificarea încadrării în normele stabilite.

Programul oferă următoarele opțiuni de lucru :

- punerea la zi a magaziei centrale (primire/eliberare materiale) ;
- vizualizarea stocului existent în magazia centrală ;
- punerea la zi a stocului de materiale la mesele de lucru, cu verificarea consumului de materiale ;
- vizualizarea stocului de materiale existent la mesele de lucru.

```

10 PRINT " MAGAZIA DE TEHNICA DENTARA "
20 PRINT " 1= SE TINE LA ZI MAGAZIA CENTRALA "
30 PRINT " 2= VIZUALIZARE STOC MAGAZIE CENTRALA "
40 PRINT " 3= VIZUALIZARE STOC LA MESE "
50 PRINT " 4= SE TINE LA ZI STOCUL LA MESE "
55 PRINT " 5= STOP "
60 PRINT " DATI NUMARUL PRELUCRARII "
70 INPUT X
30 ON X GOTO 90,400,780,980,1540
70 PRINT " SE TINE LA ZI MAGAZIA CENTRALA "
100 PRINT " PRIMITI SAU ELIBERATI MAT.(P/E) "
110 INPUT A$
120 IF A$ = "E" THEN 450
130 IF A$ <> "P" THEN 90
140 PRINT " DATI MATERIALUL SI CANTITATEA "
150 INPUT B$(TO),X
160 Y = 0
170 FOR I = 1 TO N
180 IF B$ <> M$(I) THEN 220
190 O(I) = O(I)+X
200 Y = 1
210 I = N
220 NEXT I
230 IF Y <> 0 THEN 340
240 PRINT " MATERIAL NOU? (D/N) "
250 INPUT A$
260 IF A$ = "D" THEN 280
270 GOTO 340
275 REM " SE ADAUGA UN MATERIAL NOU "
280 N = N+1
290 O(N) = X
300 M$(N) = B$
310 FOR I = 1 TO M
320 PRINT " CONSUM SPECIFIC PRODUS " ;P$(I) ;
325 PRINT " DIN MATERIAL " ;B$
330 INPUT P(I,N)
335 NEXT I
340 PRINT " MAI PRIMITI MATERIAL (D/N) "
350 INPUT A$
360 IF A$ = "D" THEN 140
370 PRINT " DORITI VIZUALIZARE STOC (D/N) "
380 INPUT A$
390 IF A$ <> "D" THEN 10
400 PRINT " VIZUALIZARE STOC MAGAZIE CENTRALA "
410 FOR I = 1 TO N
420 PRINT M$(I), " .D(I) "
430 NEXT I
440 GOTO 10
450 PRINT " SE ELIBEREAZA MATERIAL LA MESE "
460 PRINT " DATI NUMARUL MUSEI "
470 INPUT S
480 IF S <= 0 THEN 460
490 IF S > 0 THEN 460
500 PRINT " DATI MATERIALUL SI CANTITATEA "
510 INPUT B$(TO),X
520 Y = 0
530 FOR I = 1 TO N
540 IF B$ <> M$(I) THEN 570

```

```

550 Y = 1
560 I = N
570 NEXT I
580 IF Y <> 0 THEN 610
590 PRINT " NU EXISTA MATERIALUL IN MAGAZIE "
600 GOTO 680
610 O(Y) = O(Y)-X
620 IF O(Y) >= 0 THEN 660
630 PRINT " NU EXISTA CANTITATEA IN MAGAZIE "
640 O(Y) = O(Y)+X
650 GOTO 680
660 REM " SE ADUNA LA STOCUL MESEI "
670 A(S,Y) = A(S,Y)+X
680 PRINT " MAI ELIBERATI LA MASA *S;* (D/N) "
690 INPUT A$
700 IF A$ = "D" THEN 500
710 PRINT " ELIBERATI LA ALTA MASA? (D/N) "
720 INPUT A$
730 IF A$ = "D" THEN 460
740 PRINT " VRETI VIZUALIZARE STOC MASA (D/N) "
750 INPUT A$
760 IF A$ = "D" THEN 780
770 GOTO 10
780 PRINT " VIZUALIZARE STOC MASA "
790 PRINT " DATI NUMARUL MESEI "
800 INPUT S
810 IF S <= 0 THEN 790
820 IF S > 0 THEN 790
830 FOR I = 1 TO N
840 PRINT " M$(I), " " .A(S,I)
850 NEXT I
860 PRINT " MAI VIZUALIZATI STOC LA MASA (D/N) "
870 GOTO 750
880 PRINT " SE DAU REALIZARILE LA MESE "
890 PRINT " DATI NUMARUL MESEI "
900 INPUT S
910 IF S <= 0 THEN 890
920 IF S > 0 THEN 890
925 MAT B(N) = ZER
930 PRINT " DATI PRODUSUL SI NR.PROD.REALIZATE "
940 INPUT B$(TO),X
950 Y = 0
960 FOR I = 1 TO N
970 IF B$(I) <> P$(I) THEN W010
980 Y = 1
990 B(I) = X
1000 I = N
1010 NEXT I
1020 IF Y <> 0 THEN 1130
1030 PRINT " PRODUS NOU? (D/N) "
1040 INPUT A$
1050 IF A$ <> "D" THEN 1130
1055 REM " SE ADAUGA UN PRODUS NOU "
1060 N = N+1
1070 P$(N) = B$
1080 PRINT " DATI CONSUMURILE SPECIFICE PROD.NOU "
1090 FOR I = 1 TO N
1100 PRINT M$(I),

```

```

1110 INPUT P(M,I)
1120 NEXT I
1130 PRINT " MAI DATI REALIZARE? (D/N) "
1140 INPUT A$
1150 IF A$ = "D" THEN 930
1155 MAT C(N) = ZER
1160 PRINT " DATI CONSUM MATERIALE LA MASA *;S
1180 INPUT B$(TO),X
1190 Y = 0
1200 FOR I = 1 TO N
1210 IF B$ <> M$(I) THEN 1270
1220 Y = 1
1230 IF A(P,I) < X THEN 1260
1240 Y = 2
1250 C(I) = X
1260 I = N
1270 NEXT I
1280 IF Y = 2 THEN 1340
1290 IF Y = 1 THEN 1320
1300 PRINT " MATERIAL INEXISTENT "
1310 GOTO 1340
1320 PRINT " STOC INSUFICIENT "
1340 PRINT " MAI DATI CONSUM? (D/N) "
1350 INPUT A$
1360 IF A$ = "D" THEN 1170
1370 FOR I = 1 TO N
1380 A(S,I) = A(S,I)-C(I)
1390 NEXT I
1400 MAT D = ZER
1410 FOR I = 1 TO M
1420 FOR J = 1 TO N
1430 D(J) = D(J)+B(I)*P(J,I)
1440 NEXT J
1450 NEXT I
1460 Y = 0
1470 FOR I = 1 TO N
1475 IF D(I) <= C(I) THEN 1500
1480 PRINT " S-A DEPASIT CONSUMUL LA ";M$(I);
1485 PRINT " MATERIAL CU ";C(I)-D(I)
1490 Y = 1
1500 NEXT I
1510 IF Y = 1 THEN 10
1520 PRINT " VATI INCADRAT IN CONSUM SPECIFIC "
1530 GOTO 10
1540 STOP
1600 REM " CREARE FISIER STOC "
1610 REM " SE CREEAZA LA MAXIM 100 MATERIALE "
1615 REM " 20 PRODUSE SI 5 MESE "
1620 DIM O(100),B(20),C(100),D(100)
1630 DIM A(5,100),P(20,100)
1640 DIM M$(20,10),M$(100,10)
1650 REM " SE INTRODUC 5 MATERIALE 2 PRODUSE "
1655 REM " RESTUL SH INTRODUC PRIN PROGRAM "
1660 N = 5
1670 M = 2
1680 O = 5
1690 MAT O = ZER
1700 P$(1) = "PLAN INCL."

1710 P$(2) = "MONOBLOC"
1720 M$(1) = "CEARA"
1730 M$(2) = "MASA AMBL."
1740 M$(3) = "ALIAJ INOX"
1750 M$(4) = "GIPS"
1760 MAT A = ZER
1770 MAT P = ZER
1780 REM " CONSUMURILE SPECIFICE "
1790 FOR I = 1 TO M
1800 FOR J = 1 TO N
1810 READ P(I,J)
1820 NEXT J
1830 NEXT I
1835 REM " CONSUM SPECIFIC DUPA BAREM "
1840 DATA 5,10,14,600,60
1850 DATA 15,0,0,200,60
1900 GOTO 10
2000 END

```

Programul poate fi utilizat ca model de referință pentru gestiunea stocurilor la magazine mici-medii, spațiul de memorie ocupat de datele referitoare la magazine depinzând în mare măsură de modul în care sint codificate materialele din stoc. Asocierea unui număr mare de date unui material dat va reduce numărul total de materiale ce pot fi cuprinse în tabelele de descriere a magaziei. Implicit, numărul maxim de materiale diferite nu poate fi mai mare de 254, deoarece interpretorul BASIC nu admite tablouri a căror dimensiune să fie mai mare de 254.

Pentru prima lansare se utilizează comanda RUN 1600 care dimensionează matricile utilizate. Prin inițializare s-au introdus 5 materiale, 2 produse și consumurile specifice aferente. Prin program se mai introduc restul de materiale și produse. După inițializare programul se lansează cu comanda GOTO10 pentru a nu inițializa masivele completate cu stocul magaziei centrale, respectiv cu stocul meselor de lucru.

11.6. Balanța de verificare debit-credit

Programul constituie un exemplu simplu de realizare a unei balanțe de verificare. La prima rulare, programul solicită introducerea numărului total de conturi și a numerelor de cont pentru care se vor face operațiile de debit/credit. Se introduc apoi, pentru fiecare număr de cont, debitele și creditele pe luna în curs. Se afișează apoi balanța de verificare pe subconturi; la umplerea ecranului, afișajul se oprește, putând fi reluat prin apăsarea unei taste oarecare. După afișarea balanței pe subconturi, se afișează balanța de verificare pe conturi, împreună cu totalurile debitoare, creditoare și pe conturi.

Rulările următoare nu mai solicită introducerea numerelor de cont, ci doar debitul și creditul pe luna curentă. Verificările se fac începând cu soldul lunii precedente. Pentru a nu distruge masivul cu soldul lunii precedente, lansarea ulterioară a programului se realizează cu comanda GOTO 100.

```

10 PRINT " BALANTA DE VERIFICARE "
20 PRINT " DATI NR.TOTAL DE CONTURI "
30 INPUT N
40 DIM K(N),C(N),D(N)
50 DIM R(N),B(N),S(N)
60 MAT C = ZER
70 MAT D = ZER
80 PRINT " INTRODUCETI CONTURILE "
90 MAT INPUT K
100 PRINT " INTRODUCETI CREDIT/DEBIT "
105 PRINT " LUNA CURENTA "
110 FOR I = 1 TO N
120 PRINT K(I);"? "
130 PRINT "DB:";
140 INPUT B(I)
150 PRINT "CR:";
160 INPUT R(I)
170 NEXT I

```

```

180 FOR I = 1 TO M
190 C(I) = C(I)+R(I)
200 D(I) = D(I)+B(I)
210 S(I) = D(I)-C(I)
220 NEXT I
230 INIT P
240 PRINT AT(1,1); " BALANTA DE VERIFICARE
245 B% = INKEY%
250 U = 3
260 FOR I = 1 TO N
270 PRINT AT(U,1);K(I),S(I)
280 U = U+1
290 IF U < 31 THEN 350
300 A% = INKEY%
310 IF A% = B% THEN 300
320 U = 3
330 INIT P
340 PRINT AT(1,1); " BALANTA DE VERIFICARE
350 NEXT I
360 A% = INKEY%
370 IF A% = B% THEN 360
380 T = S(1)
390 M = INT(K(1)/1000)
400 INIT P
410 PRINT AT(1,1); " TOTAL CONT
420 U = 3
430 FOR I = 2 TO N
440 IF M <> INT(K(I)/1000) THEN 470
450 T = T+S(I)
460 GOTO 570
470 PRINT AT(U,1);M,T
480 M = INT(K(I)/1000)
490 T = S(I)
500 U = U + 1
510 IF U < 31 THEN 570
520 A% = INKEY%
530 IF A% = B% THEN 520
540 U = 3
550 INIT P
560 PRINT AT(1,1); " TOTAL CONT
570 NEXT I
580 PRINT AT(U,1);M,T
610 A% = INKEY%
620 IF A% = B% THEN 610
630 INIT P
640 PRINT AT(1,1); " TOTAL BALANTA
650 M = 0
660 U = 0
670 O = 0
680 FOR I = 1 TO M
690 M = M+C(I)
700 U = U+D(I)
710 O = O+S(I)
720 NEXT I
730 PRINT AT(3,1); "TOTAL OB: ";U
740 PRINT AT(5,1); "TOTAL CR: ";M
750 PRINT AT(7,1); "BALANTA : ";O
760 STOP

```

11.7. Transformarea stea-triunghi și reciproc

Programul determină rezistențele echivalente celor două transformări după formulele :

$$a) \begin{cases} R_{12} = R_1 + R_2 + \frac{R_1 \cdot R_3}{R_3} \\ R_{23} = R_2 + R_3 + \frac{R_3 \cdot R_1}{R_1} \\ R_{31} = R_3 + R_1 + \frac{R_1 \cdot R_2}{R_2} \end{cases} \quad (\text{transformarea stea-triunghi})$$

$$b) \quad r_i = \frac{r_{ik} - r_{ji}}{r_{ij} + r_{jk} + r_{ki}} \quad (\text{transformarea triunghi-stea})$$

```

10 PRINT " CALCUL REZISTENTE ECHIVALENTE "
20 PRINT " 1= SCHEMA ELECTRICA STEA IN TRIUNGI "
25 PRINT " 2= SCHEMA ELECTRICA TRIUNGI IN STEA "
30 INPUT X
40 IF X = 1 THEN 210
50 PRINT " SCHEMA ELECTRICA TRIUNGI IN STEA "
60 PRINT " DATI REZISTENTELE IN TRIUNGI "
70 PRINT " R12 = ";
80 INPUT A
90 PRINT " R23 = ";
100 INPUT B
110 PRINT " R31 = ";
120 INPUT C
130 S = A+B+C
140 D = (A*B*C)/S
150 E = (B*A)/S
160 F = (C*B)/S
170 PRINT " R1 = ";D
180 PRINT " R2 = ";E
190 PRINT " R3 = ";F
200 STOP
210 PRINT " SHEMA ELECTRICA STEA IN TRIUNGI "
215 PRINT " DATI REZISTENTELE IN STEA "
220 PRINT " R1 = ";
230 INPUT D
240 PRINT " R2 = ";
250 INPUT E
260 PRINT " R3 = ";
270 INPUT F
280 A = D+E+(D*E)/F
290 B = E+F+(E*F)/D
300 C = F+D+(F*D)/E
310 PRINT " R12 = ";A
320 PRINT " R23 = ";B
330 PRINT " R31 = ";C
340 STOP
350 END

```

Se solicită prin dialog tipul transformării și valorile rezistențelor corespunzătoare. Se afișează valorile rezistențelor echivalente.

11.8. Dimensionarea liniilor de alimentare în curent continuu

Se consideră un conductor de cupru cuplat la o sursă de curent continuu. De la acest conductor sînt alimentați mai mulți consumatori, fiecare avînd un consum P_i și o distanță L_i de la sursa de alimentare. Secțiunea conductorului se deduce pe baza formulei :

$$S = \frac{2 \cdot 100}{\gamma \Delta U \% U^2} \sum PL,$$

unde :

$\gamma = \frac{1}{\rho}$ este conductivitatea conductorului

$\Delta U \%$ este căderea de tensiune maxim admisă

U este tensiunea nominală

P este puterea absorbită de fiecare consumator

L este distanța consumatorului față de sursa de alimentare.

```

10 PRINT " CALCULUL LINIEI CONDUCTOARE "
15 PRINT " DE CURENT CONTINUU SUB "
20 PRINT " TENSIUNE DE 220 V, DIN CUPRU "
30 PRINT " DATI NUMARUL DE CONSUMATORI "
40 INPUT N
50 PRINT " DATI DISTANTELE DE LA SURSA "
55 PRINT " IN METRI "
60 DIM L(N)
70 MAT INPUT L
80 PRINT " DATI CONSUMURILE "
85 PRINT " IN WATI "
90 DIM C(N)
100 MAT INPUT C
110 S = 0
120 FOR I = 1 TO N
130 S = S+C(I)*L(I)
140 NEXT I
150 S = S*2*100/(53*5*220*2)
160 PRINT " S = ";S;" MM*2 "
170 STOP
180 END

```

Se solicită prin dialog numărul de consumatori, distanțele de sursă și consumurile fiecăruia. Se afișează valoarea secțiunii, considerînd sursa de alimentare de 220 V.c.c. și prinderea maximă de tensiune $\leq 3\%$ din tensiunea nominală.

11.9. Determinarea greutății materialelor ce intră în componența unui corp eterogen

Se consideră un corp compus din două materiale. Fie G greutatea acestui corp, cîntărit în aer, și G_a greutatea sa, cîntărit în apă. Fie ρ_a densitatea apei, ρ_1 densitatea primului material și ρ_2 densitatea celui de-al doilea material. Rezultă:

$$G_1 = \frac{\rho_1 \rho_2 (G - G_a) - G \rho_a \rho_1}{\rho_a (\rho_2 - \rho_1)} \text{ greutatea primului material}$$

$$G_2 = \frac{\rho_1 \rho_2 (G - G_a) - G \rho_a \rho_2}{\rho_a (\rho_1 - \rho_2)} \text{ greutatea celui de-al doilea material.}$$

Se introduce prin dialog valorile celor două greutăți, precum și densitățile fiecărei componente. Se afișează ca rezultat greutatea fiecărei componente.

```

10 PRINT " GREUTATEA MATERIALELOR COMPONENTE "
20 PRINT " ALE UNUI CORP HETEROGEN "
30 PRINT " DATI GREUTATEA CORPULUI IN AER "
40 INPUT G1
50 PRINT " DATI GREUTATEA CORPULUI IN APA "
60 INPUT G2
70 PRINT " DATI DENSITATEA MAT. COMPONENTE "
80 INPUT R1,R2
90 REM " DENSITATEA APEI = 1 "
100 R3 = 1
110 V1 = (R1*R2*(G1-G2)-G1*R3*R1)/(R3*(R2-R1))
120 V2 = (R1*R2*(G1-G2)-G1*R3*R2)/(R3*(R1-R2))
130 PRINT " CORPUL DE ";G1;" GREUTATE "
140 PRINT " CONTINE ";V1;" DIN MATERIAL ";R1;"
145 PRINT " DENSITATE "
150 PRINT " CONTINE ";V2;" DIN MATERIAL ";R2;"
155 PRINT " DENSITATE "
160 STOP
170 END

```

11.10. Dimensionarea grinzilor de beton armat

Programul determină înălțimea utilă și aria armăturii unei grinzi de beton armat, pe baza formulelor :

$$h_0 = \frac{\sqrt{\frac{m}{1 \cdot r_b}}}{\sqrt{\zeta \left(1 - \frac{\zeta}{2}\right)}}$$

$$a = \frac{m}{r_a \cdot h_0 \cdot \left(1 - \frac{\zeta}{2}\right)}$$

unde :

- h_0 este înălțimea utilă ;
- a este aria armăturii ;
- m este momentul de încovoiere
- l este lățimea grinzii
- r_a este rezistența armăturii
- r_b este rezistența betonului
- ζ este factor limită = 0,6

Se introduc prin dialog valorile pantru r_a , r_b , l și m . Se afișează valorile înălțimii utile și ale ariei armăturii.

```

10 PRINT " DIMENSIONARE GRINDA DE BETON ARMAT "
20 REM " SE CONSIDERA C S I LIMITA " 0.6 "
30 P = 0.6
40 PRINT " REZISTENȚA ARMATURII IN KGF/CM^2 "
50 INPUT A
60 PRINT " REZISTENȚA BETONULUI IN KGF/CM^2 "
70 INPUT C
80 PRINT " LATIMEA GRINZII IN CM "
90 INPUT B
100 PRINT " MOMENTUL INCOVOIETOR IN KGF.CM "
110 INPUT M
120 T = 1-P/2
130 S = P*T
140 R = 1/SQR(S)
150 H = R*SQR(M/(B*C))
160 Z = M/(A*H*T)
170 REM " INALTIMEA UTILA "
180 PRINT "H0 = ";H;" CM "
190 PRINT "ARIA ARMATURII " ";Z;" CM^2 "
200 STOP
210 END

```

11.11. Calculul secțiunii elementelor de construcție

Programul determină caracteristicile principale ale diafragmelor utilizate în construcții, pornind de la descompunerea secțiunii diafragmei în dreptunghiuri elementare. Se solicită ca date inițiale numărul de dreptunghiuri elementare ce compun secțiunea, precum și dimensiunile unui asemenea dreptunghi. Se afișează drept rezultat :

- aria secțiunii diafragmei ;
- momentul de inerție ;
- coordonatele centrului de greutate.

```

10 PRINT " CALCULUL SECTIUNII ELEMENTELOR "
15 PRINT " DE CONSTRUCTII "
20 PRINT " DATI NR.DREPTUNGHIIURI ELEMENTARE "
30 INPUT N
40 DIM B(N),H(N)
50 PRINT " DATI LATIMEA,INALTIMEA IN CM "
60 FOR J = 1 TO N
70 INPUT B(J)
80 INPUT H(J)
90 NEXT J
100 D = 0
110 H = 0
120 A = 0
130 I = 0
140 FOR J = 1 TO N
150 K = B(J)*H(J)
160 L = H+H(J)/2
170 D = (A*D+K*L)/(A+K)
180 A = A+K
190 I = I+(H(J)*3*B(J))/12
200 H = H(J)+H
210 NEXT J
220 H = 0
230 FOR J = 1 TO N
240 L = H+H(J)/2
250 I = I+B(J)*H(J)*(L-D)*2
260 H = H+H(J)
270 NEXT J
280 PRINT "ARIA = ";A;" CM^2 "
290 PRINT "MOMENT,INERTIE = ";I;" CM^4 "
300 PRINT "HS = ";D;" CM "
310 PRINT "HD = ";H-D;" CM "
320 STOP
330 END

```

11.12. Determinarea momentelor de încadrare perfectă ale unei grinzi de beton armat

Se consideră o grindă de beton supusă atât unei forțe uniform distribuite, cât și unui număr oarecare de forțe concentrate. Se determină valoarea momentului de încadrare stînga și dreapta. Programul solicită ca date inițiale : lungimea grinzii, valoarea forței uniform distribuite, numărul total de forțe concentrate iar pentru fiecare forță concentrată, valoarea ei și distanța față de limita stîngă a grinzii. Se determină valorile celor 2 momente de încadrare și se afișează.

```

10 PRINT " MOMENT DE INCASTRARE PERFECTA "
20 PRINT " LUNGIMEA GRINZII IN M "
30 INPUT L
40 PRINT " FORTA UNIFORM DISTRIBUITA IN KGF/M "
50 INPUT P
60 T = P*L^2/12
70 R = T
80 PRINT " NR.-UL FORTELOR CONCENTRATE "
90 INPUT N
100 IF N = 0 THEN 280
110 DIM F(N),X(N)
120 PRINT " MARILE SI DISTANTELE FORTELOR "
125 PRINT " CONCENTRATE FATA DE STINGA GRINZII "
130 FOR J = 1 TO N
140 INPUT F(J)
150 INPUT X(J)
160 IF X(J) > L THEN 290
170 NEXT J
180 FOR J = 1 TO N
190 A1 = X(J)/L
200 A2 = 1-A1
210 V = A1*A2^2*F(J)*L
220 T = T+V
230 V = A1^2*A2*F(J)*L
240 R = R+V
250 NEXT J
260 PRINT "MST = ";T;" KGF.M "
270 PRINT "MDR = ";R;" KGF.M "
280 STOP
290 PRINT " ABSCISA GRESITA "
300 STOP
310 END

```

11.13. Optimizarea consumului de îngrășăminte chimice în agricultură

Se pornește de la funcțiile de producție pentru terenuri irigate și neirigate :

$$Y_{IRIG} = K_0 a_0 + K_1 a_1 dN - K_2 a_2 dN^2$$

$$Y_{NEIRIG} = a_0 + a_1 dN - a_2 dN^2$$

unde :

dN este doza de îngrășămint la hectar

a_i sînt parametrii funcției de producție

K_i sînt coeficienți de multiplicare

```

10 PRINT " CONSUMUL DE INGRASAMINTE
20 PRINT " CHIMICE IN AGRONOMIE "
30 PRINT " DATI PARAMETRII A0,A1,A2 "
35 PRINT " A FUNCTIEI DE PRODUCTIE "
40 INPUT A0,A1,A2
50 PRINT " DATI COEFICIENTII KO,K1,K2 "
55 PRINT " DE MULTIPLICARE "
60 INPUT KO,K1,K2
70 N1 = A1/(2*ABS(A2))
80 N2 = K1*A1/(2*K2*ABS(A2))
90 N = N2-N1
100 INITP
110 PRINT AT(1,1); " FUNCTIA DE PRODUCTIE
120 PRINT AT(5,1); " Y(NEIRIG) = "
125 PRINT A0;"+";A1;"*DN";A2;"*DN^2 "
130 PRINT AT(7,1); " Y(IRIGAT) = "
135 PRINT KO*A0;"+";K1*A1;"*DN";K2*A2;"*DN^2 "
140 PRINT AT(9,1); " DOZA MAXIMA DE NEIRIG = "
145 PRINT N1
150 PRINT AT(11,1); " DOZA MAXIMA IRIGAT = "
155 PRINT N2
160 PRINT AT(13,1); " DIFERENTA = ";N
170 Y1 = A0+A1*N1-A2*(N1^2)
180 Y2 = KO*A0+K1*A1*N2-K2*A2*(N2^2)
190 Y = Y2-Y1
200 PRINT AT(15,1); " MAXIM TEHNIC NEIRIG = "
205 PRINT Y1
210 PRINT AT(17,1); " MAXIM TEHNIC IRIGAT = "
215 PRINT Y2
220 PRINT AT(19,1); " DIFERENTA = ";Y
230 X1 = Y1-A0
240 X2 = Y2-KO*A0
250 X = X2-X1
260 PRINT AT(22,1); " SPORUL MAXIM NEIRIG = "
265 PRINT X1
270 PRINT AT(23,1); " SPORUL MAXIM IRIGAT = "
275 PRINT X2
280 A$ = INKEY $
290 IF A$ = " " THEN 280
300 INITP
310 WINDOW -10,N2+30,-10,Y2+10
320 MOVE -10,0
330 DRAW N2+30,0
340 MOVE 0,10
350 DRAW 0,Y2+10
360 FOR I=25 TO 25*INT((N2+30)/25) STEP 25
370 MOVE I,-50
380 DRAW I,50
390 NEXT I
400 D = INT((Y2+10)/1000)
405 FOR I=100 TO 1000*INT((D+2)/INT(D+2)) STEP 1000
410 MOVE -50,-1
420 DRAW 50,1
430 NEXT I
440 A = A0
450 B = A1
460 C = A2
480 FOR K = 1 TO 2

```

```

490 MOVE 0,0
500 FOR I=10 TO 10*INT((N2+30)/10) STEP 10
510 Y = A+B*I-C*I^2
520 DRAW I, Y
530 NEXT I
540 A = K0*AO
550 B = K1*A1
560 C = K2*A2
570 NEXT K
580 MOVE N1,0
590 DRAW N1,Y1
600 MOVE N2,0
610 DRAW N2,Y2
630 A* = INKEY$
640 IF A* = " " THEN 630
650 REM * CITIRE CONSTANTE *
660 READ A,B,C,D,E,F
670 INITP
680 DIM H(10,2)
690 MAT H = ZER
700 Z = 10
800 X = 0
810 WINDOW -10,300,-30,10000
820 MOVE -10,0
830 DRAW 300,0
840 MOVE 0,-10
850 DRAW 0,10000
860 FOR I = 1 TO 180 STEP 25
870 MOVE I, -50
880 DRAW I,50
890 NEXT I
900 FOR I=1000 TO 8000 STEP 1000
910 MOVE -50,I
920 DRAW 50,I
930 NEXT I
940 FOR Z = 10 TO 100 STEP 10
950 X = 0
960 GOSUB 2000
970 U = Z/10
980 MOVE X,Y
990 H(U,1) = X
1000 H(U,2) = Y
1010 FOR X = 10 TO 180 STEP 10
1020 GOSUB 2000
1030 DRAW X,Y
1040 IF Y < H(U,2) THEN 1070
1050 H(U,1) = X
1060 H(U,2) = Y
1070 NEXT X
1080 H(Z,10) = N
1090 NEXT Z
1100 MOVE H(1,1),H(1,2)
1110 FOR I = 2 TO 10
1120 DRAW H(I,1),H(I,2)
1130 NEXT I
1140 STOP
2000 Q = A*(Z^D)
2010 V = B*(Z^E)*X
2020 U = C*(Z^F)*X^2
2030 Y = Q+V-U
2040 RETURN
2050 DATA 36.1,17.11,0.796
2060 DATA 1.1087,0.11858,-0.60889
2070 END

```

Se determină doza maximă de îngrășămînt pentru teren neirigat și teren irigat. Se determină apoi maximul tehnic de producție și sporul maximi în cele două condiții de lucru.

Se vizualizează graficul funcțiilor de producție în condițiile de irigare și neirigare (coord. x=doze de îngrășămînt în kg/ha; coord. y=producția medie în kg/ha). Particularizînd pentru funcțiile de producție caracteristice culturilor de grîu, avem (vezi liniile 2050 și 2060 din program):

$$Y = 36,1 NB^{1,1087} + 17,11 NB^{0,11858} dN - 0,796 NB^{-0,60889} dN^2$$

În baza acestei formule se trasează graficul producțiilor medii de grîu, în funcție de notele de bonitare ale terenului agricol.

Modificarea liniilor 2050, 2060 permite calculul funcției de producție pentru alte tipuri de culturi.

11.14. Calculul volumului rezervorului de compensație pentru rețeaua de apă potabilă

Variația consumului de apă pe parcursul unei zile se determină în baza debitului înregistrat la fiecare oră. Considerăm că alimentarea de la rețeaua de apă se face cu un debit mediu constant ; în acest caz, rezervorul de compensație va trebui să acumuleze apa necesară consumului în orele de vîrf.

Programul solicită mai întîi introducerea valorilor celor 24 de debite orare. Se determină apoi debitul mediu, pe baza formulei :

$$D_m = \frac{1}{24} \sum_{i=1}^{24} D_i$$

Rezultă volumul rezervorului de compensație :

$$V_r = \sum_{i=1}^{24} (D_i - D_m) * ((SGN (D_i - D_m) + 1) / 2)$$

Se afișează consumul mediu și volumul rezervorului de compensație.

```

10 PRINT " REZERVORUL DE COMPENSATIE "
20 DIM D(24)
30 PRINT " DATI CONSUMURILE PE ORE "
40 MAT INPUT D
50 X = 0
60 FOR I = 1 TO 24
70 X = X+D(I)
80 NEXT I
90 X = X/24
100 V = 0
110 FOR I = 1 TO 24
120 IF (D(I)-X) <= 0 THEN 140
130 V = V+(D(I)-X)
140 NEXT I
150 PRINT " CONSUM MEDIU *;X
160 PRINT " VOLUMUL REZERVORULUI *;V
170 STOP
180 END
    
```

11.15. Studiul unui filtru „trece-jos“

Fiind dat filtrul RC „trece-jos“ din figura 11.3, ecuația va fi

$$U_1(t) = U_2(t) + RC \frac{dU_2}{dt}$$

Ecuatia poate fi aproximată cu :

$$U_1(n) = U_2(n) + \frac{RC}{\Delta t} [U_2(n) - U_2(n-1)]$$

unde $RC/\Delta t = T$ este constanta de timp normală a filtrului. Rezultă relația de recurență :

$$U_2(n) = \frac{U_1(n)}{1+T} + \frac{T}{1+T} U_2(n-1)$$

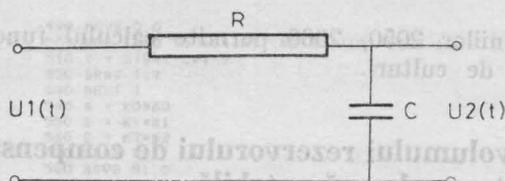


Fig. 11.3. Filtru RC „trece-jos“.

Forma semnalului de intrare este definită în cadrul programului în liniile 150—180, obținându-se la ieșire un semnal ca în figura 11.4. Programul solicită introducerea constantei de timp normate și a valorii inițiale a semnalului de ieșire U_2 . Se trasează graficul suprapus a celor două semnale, obținându-se diferite forme ale semnalului U_2 în funcție de constanta de timp T ; regimul tranzitoriu poate fi observat cu ușurință pe grafic.

```

10 PRINT " STUDIUL FILTRULUI "
20 PRINT " DATI CARACTERISTICA T "
30 INPUT T
40 PRINT " DATI VALOAREA INITIALA U2 "
50 INPUT U2
60 INITP
70 WINDOW -10, 50, -1.2
80 MOVE -10, 0
90 DRAW 50, 0
100 MOVE 0, -1
110 DRAW 0, 2
120 U1 = 1
130 MOVE 0, U1
140 FOR X = 1 TO 50
150 IF SGN(X-INT(X/10))*10-5 <= 0 THEN 190
160 U1 = 0
170 GOTO 190
180 U1 = 1
190 DRAW X, U1
200 MOVE X-1, U2
210 U2 = U1/(1+T)+(T/(1+T))*U2
220 DRAW X, U2
230 MOVE X, U1
240 NEXT X
250 STOP
260 END

```

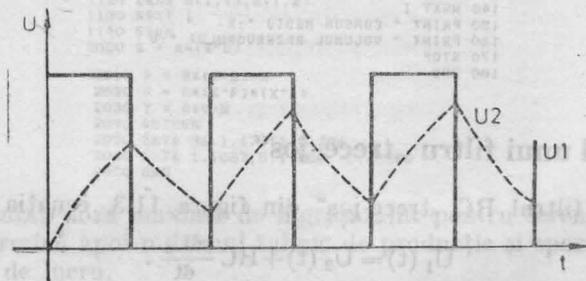


Fig. 11.4. Semnalul la ieșirea filtrului „trece-jos“.

11.16. Calculul salinității unui canal de ecluză

Programele rezolvă determinarea salinității apei într-un canal de ecluză ce leagă două ape cu salinități diferite. Se introduc datele inițiale și în diferite ipoteze de lucru se obține numărul de ecluzări necesare.

```

5 PRINT " P R G R M 1 "
10 REM "CALCULUL SALINITATII CANALULUI"
15 REM "IPOTEZA 1 = DIFERENTA V = 0"
20 REM "CITIRE DATE INITIALE"
30 READ C1,C2,C3,D,H1,H2,A,V,E
35 REM "CALCUL COEFICIENTI"
40 D1=D/V
50 D2=D/(A*H1)
60 D3=D/(A*(H1+H2))
65 REM "CGNSTANTE"
70 X=1-D3
80 Y=1-D2
90 Z=1/(X*Y)
95 REM "SALINITATE ADMISA S A S = S"
100 A=C1*(1+Z)+C2/X+C3*(1-D3*Y)*Z
110 B=(C3*C2-C1*(D2*C2+D3*Y*C3))*Z
120 K=A/2
130 O=K*K-B
140 S=K-SQR(O)
225 REM "SALINITATE INITIALA S A S = S"
230 K=D2*C2+S*X*Y+D3*Y*C3
235 REM "ADINCIMEA REMANENTA"
240 H=X*(S-C1)/(C2-C1)
245 REM "VARIATIA SALINITATII"
250 N=0
260 I=C1
270 W=C1
280 N=N+1
290 V=H*(1-W)/X+W
300 I=D2*C2-D3*Y*(V-W)+V*Y
310 W=D1*V+(1-D1)*W
315 REM "VERIFICARE LIMITE"
320 IF I>=M-E THEN 360
330 IF V>=S-E THEN 360
340 IF W>=C3-E THEN 360
350 GOTO200
360 PRINT " NUMARUL DE ECLUZARI ";N
370 STOP
375 REM "DATE INITIALE"
380 DATA 0.15,17,0.5
390 DATA 1.000,7,9
400 DATA 0.000,36.0E6
410 DATA 0.31
3600 END

5 PRINT " P R G R M 2 "
10 REM "CALCULUL SALINITATII CANALULUI"
15 REM "IPOIEZA 2 = DIFERENTA V > 0"
20 REM "CITIRE DATE INITIALE"
30 READ C1,C2,C3,D,H1,H2,A,V1,V2,E
35 REM "CALCUL COEFICIENTI"
40 D1=D/V1
50 D2=D/(A*H1)
60 D3=D/(A*(H1+H2))
65 D4=V2/V1
70 D5=(1-D4)*(1-D1)
72 REM "SALANITATE ADMISA S A S = S"
75 S=((1-D5)*C3-D4*C1)/(D1*(1-D4))
80 S1=D2*C2+S*(1-D2)*6*(1-D3)+D3*(1-D2)*C3
90 R=((1-D5)*(1-D3)*(C3-C1))/(D1*(1-D4)*(C2-C1))
95 REM "VARIATIA SALINITATII"
100 N=0
110 I=C2
120 W1=C1
125 W2=C1
130 N=N+1
140 R=W*(1-W2)/(1-D3+C*W2)
150 S1=V+V2*(1-D2)*D3*(1-D1)+D2*(1-D1)*W1+D4*(1-D1)*W2
160 W1=(1-D1)*D1*(1-D1)+D1*(1-D1)*W2
170 W1=D1*(1-D1)+D1*(1-D1)*W2
175 REM " VERIFICARE LIMITE "
180 IF N<10 THEN 130
185 IF I>=S1-E THEN 220
190 IF V<=S-E THEN 220
200 IF W2<=C3-E THEN 220
205 GOTO 150
210 REM "SALINITATE ADMISA"
220 PRINT N,1,1,V,W
230 STOP
235 REM "SALINITATE INIITIALE"
240 DATA 0.15,17,0.5
245 DATA 1.000,7,9
250 DATA 0.000,36.0E6
255 DATA 0.31
260 END

```

```

5 PRINT " P R G R M 3 "
10 REM "DISTRIBUTIA SALINITATII IN CANAL"
15 REM "IPOTEZA 1 = DIFERENTA V = 0"
20 REM "CITIRE DATE INITIALE"
30 READ C1,C2,C3,D,H1,H2,A,V,L,T,VI,E,N1,N2
35 REM "CALCUL COEFICIENTI"
40 D1=D/V
45 D2=D/(A*H1)
50 D3=D/(A*(H1+H2))
55 D4=L/V1
60 D5=D4/T
65 DIM K(250),L(250)
70 Y=1-D2
80 X=1-D3
90 Z=1/(X*Y)
95 REM "SALINITATEA ADMISA IN S A S = 9"
100 A=C1*(1+Z)+C2/X+C3*(1-D3*Y)*Z
110 B=(C3*C2-C1*(D2*C2+D3*Y*C3))*Z
120 U=A/Z
130 M=U-B
200 S=U-SQR(M)
220 REM "SALINITATEA INITIALA S A S = M"
230 M=D2*C2+S*X*Y+D3*Y*C3
235 REM "ADINCIMEA REMANENTA = H"
240 H=X*(S-C1)/(C2-C1)
245 REM "VARIATIA SALINITATII"
250 J=1
260 N=0
270 MAT K=ZER
280 MAT L=ZER
290 I=C2
300 W=C1
310 N=N+1
320 V=H*(I-W)/X+W
330 I=D2*C2-D3*Y*(V-W)+V*Y
340 W=D1*V+(1-D1)*W
350 IF N<N1 THEN 310
360 K(J)=V
370 L(J)=W
380 J=J+1
390 IF J<=D5 THEN 310
400 W=L(1)
410 U=W
420 FOR J=2 TO D5
430 W=L(J-1)+(D/(V*(D5-J+1)))*K(J)-W
440 IF M<U THEN 455
450 U=W
455 W=L(J)
460 NEXT J
465 REM "IPARIRE VARIATIA MAXIMA"
470 PRINT U
475 REM "VERIFICARE LIMITA"
480 IF U>C3-E THEN 510
490 N1=N1+N2
500 GOTO 250
510 STOP
590 REM "DATE INITIALE"
600 DATA 0,15,17,0,5
610 DATA 21000,7,9
620 DATA 8000,36,0E6
630 DATA 57000,3600,1
640 DATA 0,01,400,100
650 END

```

Fig. 11.4. Conținutul programului în limbaj BASIC

11.17. Calculul hidraulic al ecluzelor

11.16. Calculul salinității unui canal de evacuare a apelor

Programele determină caracteristicile hidraulice principale ale unei ecluze, funcție de condițiile de evacuare a apei.

```

5 PRINT " P P G R M S "
10 REM "CALCULUL HIDRAULIC AL ECLUZELOR"
15 REM "EVACUARE IN BIEF AVAL"
20 REM "CITIRE DATE INITIALE"
30 READ A3,H,A1,C1,M1,T1,A2,C2,R2,T2,V,E
35 D=H
40 I=0
45 T=0
50 T3=0
55 T5=0
60 J=20
65 L=0
70 Q=SQR(2*9,81)
75 U2=C2
80 N=(A1/A3)*B*J
85 U=(A2/A3)*B*J
90 Q1=0
95 P=0
100 Z=0
110 I=I+1
140 T=T+J
150 IF T>M1 THEN 210
160 M=I*J*C1/M1
170 U1=(L+M)/2
180 L=M
190 GOSUB 400
200 GOTO 130
210 IF T3<>0 THEN 250
220 U1=C1
230 GOSUB 400
240 GOTO 130
250 L=C2
260 T4=T3+T2
270 M=(T4-T*J)*C2/T4
280 U2=(L+M)/2
285 I=I+1
290 T=T+J
295 IF T>T4 THEN 320
300 L=M
305 GOSUB 400
310 GOTO 270
320 U=D
330 H=SQR(J)-C1+A1*B*(I*J-T4)/(2*A3)
340 Q3=C1*A1*B*SQR(H)
345 D=D-H
350 PRINT I,Q3,D
360 I=I+1
370 T=T+J
380 IF D>E THEN 330
390 STOP
395 REM "SUBPROGRAM CALCUL ITERATIV SARCINA"
400 R=N*U1*SQR(U-P/2)-Q*U2*SQR(H-(D+P/2))
410 IF ABS(R-P)<=E THEN 440
420 P=R
430 GOTO 400
440 P=R
445 REM "DIFERENTA DE SARCINA"
450 D=D-R
455 REM "DEBIT AFLUENT"
460 Q2=U2*A2*B*SQR(H-D)
465 REM "DEBIT EFLUENT"
470 Q3=U1*A1*B*SQR(D)
475 REM "VOLUMUL EVACUAT"
480 X=(Q1+Q2)/2
490 X=X*J
495 REM "SARCINA ECLUZA"
500 Z=Z+X
510 PRINT I,Z,Q2,Q3,C2,D
520 Q1=Q2
530 IF Z<= 0,9*V THEN 550
540 T3=T
550 RETURN
555 REM "DATE INITIALE"
600 DATA 2000,1,75
610 DATA 6,41,0,5,180,120
620 DATA 8,75,0,65,360,120
630 DATA 11000,0,01
640 END

```

```

5 PRINT " P R G R M 6 "
10 REM "CALCUL HIDRAULIC AL ECLUZEI"
15 REM "EVACUARE IN BIEF AVAL"
20 REM "CONDITIE STATIONARE S A"
25 REM "CITIRE DATE INITIALE"
30 READ A3,H,A1,C1,R1,T1,A2,C2,V,E
40 D=H
45 I=0
50 T=0
55 T3=0
60 T5=0
65 J=20
70 L=0
75 B=SGR(2*9,01)
80 U2=C2
85 N=(A1/A3)*B*J
90 O=(A2/A3)*B*J
95 O1=0
100 P=0
105 Z=0
130 I=I+1
140 T=T+J
150 IF T>K1 THEN 210
160 M=I*J*C1/R1
170 U1=(L+M)/2
180 L=M
190 GOSUB 400
200 GOTO130
210 U1=C1
215 U=D
220 C=Q3-Q2
230 T3=T
240 R=N*C1*SGR(U-P/2)-O*C2*SGR(H-(U-P/2))
250 D=D-R
260 Q3=C1*A1*H*SGR(D)
270 K=(Q3-C)/(A2*B*SGR(H-D))
280 C2=K
290 P=R
300 IF ABS(X-P)>E THEN 240
310 GOSUB 400
320 I=I+1
330 T=T+J
340 IF U2>E THEN 240
350 U=D
355 R=SGR(U)-C1*A1*B*(I+J-T3)/(2*A3)
360 Q3=C1*A1*H*SGR(R)
365 D=D-R
370 PRINT I,Q3,D
375 I=I+1
380 T=T+J
385 IF D>E THEN 355
390 STOP
395 REM "SUBPROGRAM CALCUL ITERATIV SARCINA"
400 R=N*U1*SGR(U-P/2)-D*U2*SGR(H-(D-P/2))
410 IF ABS(R-P)<=E THEN 440
420 P=R
430 GOTO400
440 P=R
445 REM "DIFERENTA DE SARCINA"
450 D=D-R
455 REM "DEBIT AFLUENT"
460 Q2=U2*A2*B*SGR(H-D)
465 REM "DEBIT EFLUENT"
470 Q3=U1*A1*B*SGR(D)
475 REM "VOLUMUL EVACUAT"
480 X=(Q1+Q2)/2
490 X=X*J
495 REM "SARCINA ECLUZA"
500 Z=Z+X
510 PRINT I,Z,Q2,Q3,C2,D
520 Q1=Q2
530 RETURN
590 REM "DATE INITIALE"
600 DATA 2000,1.75
610 DATA 6.41,0.5,180,120
620 DATA 8.75,0.65
630 DATA 11200,0.01
640 END

```

11.17. Calculul hidraulic

Programele determină caracteristicile hidraulice principale ale unei solu-
 20. funcție de condițiile de evacuare a apei.

```

5 PRINT " P R G R M 7 "
10 REM "CALCUL HIDRAULIC AL ECLUZEI"
20 REM "EVACUARE IN BAZIN SUBTERAN"
30 REM "CITIRE DATE INITIALE"
30 READ A3,H1,H2,Z,H,S,C,A1,C1,R1,T1,A2,C2,R2,T2,V,E
35 REM "INITIALIZARI"
40 D1=H1
41 I=0
45 T=0
50 T3=0
55 T5=0
60 J=20
65 L=0
70 B=SQR(2*9.81)
75 X=0
80 N=(A1/A3)*8*J
85 O=(A2/A3)*8*J
90 Q1=0
95 P=0
100 H1=H1+H2+Z
105 F=0
110 D2=H2
115 Z=0
120 I=I+1
125 T=T+J
130 IF T>R1 THEN 200
140 M=I*J*C1/R1
145 U1=(L+M)/2
155 L=M
160 IF T>R2 THEN 190
165 Y=I*J*C2/R2
170 U2=(X+Y)/2
175 X=Y
180 GOSUB 400
185 GOTD130
190 U2=C2
195 GOTD180
200 IF T3<=0 THEN 230
205 U1=C1
210 U2=C2
215 GOSUB 400
220 GOTD130
230 X=C2
235 T4=T3+T2
240 Y=(T4+I*J)*C2/T4
245 U2=(X+Y)/2
250 I=I+1
255 T=T+J
260 IF T>T4 THEN 280
265 X=Y
270 GOSUB 400
275 GOTD240
280 U=D1
290 R=SQR((U-C1*A1*B*(I+J-T4))/(2*A3))
300 Q3=C1*A1*B*SQR(R)
310 D1=D1-R
320 PRINT I,Q3,D1
330 I=I+1
340 T=T+J
350 IF D1>E THEN 290
360 STOP
390 REM "SUBPROGRAM CALCUL ITERATIV SARCINA"
400 R=N*U1*SQR((D1-P)/2)-U*U2*SQR(H1-(D1-P/2)-(D2-F/2))
405 W=(H*C*(2*D2+F))*(S+C*(2*D2+F))
410 G=U2*A2*B*SQR(H1-(D1-P/2)-(D2-F/2))*J/W
420 IF ABS(P-R)<=E THEN 460
430 P=R
440 F=G
450 GOTO 400
460 P=R
470 F=G
475 REM "DIFERENTE DE SARCINA"
480 D1=D1-R
490 D2=D2-G
492 REM "DEBIT EFLUENT"
495 Q3=U1*A1*B*SQR(D1)
497 REM "DEBIT AFLUENT"
500 Q2=U2*A2*B*SQR(H1-D1-D2)
505 REM "VOLUM EVACUAT"
510 K=(D1+U2)/2
520 K*K*J
525 REM "SARCINA ECLUZA"
530 Z=Z+K
540 PRINT I,Z,Q2,Q3,C2,D1
550 Q1=Q2
560 IF Z<=0.9*V THEN 580
570 T3=T
580 RETURN
600 DATA 2000,1,75
610 DATA 7,1,3
620 DATA 7,9,10
630 DATA 6,41,0,5,180,120
640 DATA 8,75,0,65,360,120
650 DATA 11000,0,01
660 END
4922

```

Microcalculatorul personal aMIC în procesul de învățămînt*

Încercările mai vechi de utilizare a calculatoarelor în procesul de învățămînt s-au bazat pe folosirea terminalelor de tip display, cuplate la un calculator central. Deși utile, sistemele nu s-au extins în învățămîntul liceal, chiar în țările avansate industrial, datorită costurilor lor ridicate.

Apariția calculatoarelor personale permite abordarea acestei probleme de pe noi poziții, deoarece aceste calculatoare pot fi folosite de către elevi, atît în școală, cît și la domiciliu. Facilitățile hardware și software de care dispun calculatoarele personale permit cuplarea lor la un calculator central, dotat cu o bază de date (cunoștințe). În acest context asistarea procesului de învățămînt de către calculator capătă noi dimensiuni.

12.1. Modalități de integrare a calculatorului în procesul de predare-învățare, locul și rolul acestuia în asistarea procesului de învățămînt

Asistarea procesului de învățămînt cu calculatorul. Această problemă este de dată recentă, dar de mare perspectivă și cu consecințe pozitive pentru optimizarea predării-învățării, pentru integrarea învățămîntului cu cercetarea, cu producția, cu viața.

Este cunoscut faptul că în ultimele două decenii, colaborarea dintre informaticieni, constructori de calculatoare și specialiști din domenii ale instrucției și educației a permis inițierea unor programe concrete privind folosirea calculatoarelor în procesul de învățămînt. Ca urmare, au fost concepute, realizate și perfecționate variate limbaje de programare, cu ajutorul cărora să se poată edifica autoinstruirea automată, să fie prezentate la clasă lecții, ori secvențe ale acestora, în sprijinul optimizării procesului de predare-învățare. În consecință, psihopedagogiei i-a revenit sarcina edificării unei metodologii care să asigure eficiența asistării procesului de învățămînt cu calculatorul.

Conceptul de asistare cu calculatorul a procesului de învățămînt include atît predarea cu calculatorul a unei lecții de comunicare a noilor cunoștințe, de aplicare, de consolidare ori de sistematizare a acestora, cît și verificarea

* Cu orientare spre învățămîntul mediu.

automată a unei lecții sau a unui grup de lecții, a unei anumite discipline școlare la finele unui trimestru sau an școlar, a unei anumite programe școlare în cadrul examenelor de absolvire sau de admitere. Tot în cadrul „asistării“ este inclusă și prezentarea sau verificarea cu calculatorul a unor secvențe ale lecțiilor desfășurate după metodologia clasică.

Calculatorul devine un auxiliar al procesului de învățămînt.

Tehnica instruirii cu calculatorul. Instruirea cu ajutorul calculatorului se realizează fie în cadrul așa-ziselor „clase automatizate“, în care lecția se derulează secvență cu secvență pe ecranul de la pupitrul fiecărui elev, fie în cadrul laboratoarelor de matematică — mai ales, pentru prezentarea de la catedră, prin intermediul ecranului, a unor secvențe ale lecției clasice. O clasă automatizată dispune de un calculator și mai multe terminale (în jur de 30) care recepționează mesajele pe ecranul individual.

Predarea lecției prin intermediul ecranului se realizează printr-o succesiune de imagini, numite „imagini-ecran“, care afișează lecția, derularea lor fiind dirijată de către profesor — în concordanță cu normele psihopedagogice ale procesului de instruire la vîrsta și în cadrul obiectului predat.

Instruirea cu ajutorul calculatorului se poate însă realiza și în afara schemei clasice a procesului de învățămînt. Elevul, studentul, sau orice altă persoană interesată poate beneficia, într-un anumit cadru, de posibilitatea autoinstruirii automatizate. Aceasta se realizează fără profesor, activitatea sa fiind însă materializată în lecțiile afișate pe ecran. Dialogul între mașină și cel care învață singur se realizează cu ajutorul unei console legate de calculator, aceasta fiind construită dintr-o claviatură alfanumerică și din ecranul semnalat mai sus.

Lecția, sau grupul de lecții, sînt stocate în memoria calculatorului și cu ajutorul software-ului sînt afișate treptat, imagine cu imagine, pe ecranul consolei, furnizînd astfel materialul de învățat.

În cadrul acestei instruirii elevul își poate regla singur ritmul de afișare a imaginilor pe ecran; el își poate întrerupe pregătirea în orice moment al lecției, reluînd-o de la secvența la care s-a oprit, pe baza „recunoașterii“ sale de către calculator. Această posibilitate de „recunoaștere“ permite folosirea în timp a aceleiași lecții de către mai mulți elevi.

În lecțiile predate cu ajutorul calculatorului sînt prevăzute și exerciții de control, răspunsurile putînd fi adeseori selectate dintr-o listă de variante afișată pe terminal. Metoda folosită în acest caz este, oarecum, similară *învățămîntului programat*. În cazul că lecția urmărește testarea cunoștințelor, atunci fiecărei imagini-ecran i se asociază una sau mai multe întrebări. Răspunsurile la întrebări sînt cotate cu un anumit punctaj, acesta depinzînd de calitatea răspunsului și de timpul în care a fost dat.

În dialogul dintre mașină și cel care învață se folosește și funcția de „help“ a calculatorului. Prin aceasta sînt puse la dispoziția utilizatorului, sub formă de imagini-ecran, comentariile și explicațiile necesare integrării și însușirii corecte a unor noțiuni — fără de care lecția nu poate continua. Evidențiem, cu acest prilej, „posibilitatea“ mașinii de a detecta imediat eroarea în însușirea unei secvențe a lecției și de a facilita remediarea acesteia prin comenta-

riul făcut și indicarea informațiilor suplimentare necesare continuării instruirii. Cel care învață poate trece la secvența următoare a lecției numai dacă a răspuns corect la întrebările sau exercițiile propuse, interacțiunea dintre utilizator și sistem realizîndu-se permanent pe bază de dialog.

Calculatorul didactic poate fi înzestrat și cu „posibilitatea“ de a memoriza performanțele celui ce învață: timpul necesar pentru răspuns, nota obținută, întrebările la care frecvența răspunsurilor slabe este mare etc. În acest mod sînt furnizate fie elevului, fie profesorului, o serie de date pedagogice individuale, sau caracteristice unei anumite populații școlare, care sînt necesare optimizării acestor programe și lecțiilor recapitulative sau de control curent ce se vor organiza.

Consecințe pedagogice ale asistării lecțiilor cu calculatorul. Folosirea calculatorului în școală oferă învățării lecției noi posibilități de dezvoltare și de evaluare. Așa, spre exemplu, prin intermediul consolei pot fi simulate pe ecran procese și fenomene în evoluția lor, unele experiențe greu accesibile laboratoarelor școlare fie datorită costului lor prea ridicat, fie pericolelor existente, protecției muncii și a mediului înconjurător, fie depărtării acestora în timp sau în spațiu etc.

Ca o nouă componentă a tehnologiei învățămîntului, folosirea calculatoarelor în munca instructiv-educativă va lărgi aria de posibilități și de funcționalitate a laboratoarelor școlare, în beneficiul tuturor disciplinelor de învățămînt care folosesc tehnică de calcul sau de reprezentare.

Cu ajutorul calculatorului poate fi optimizat randamentul predării prin prezentarea cu ajutorul ecranului a unei largi varietăți de exemple sau de modele asociate unor secvențe ale lecției. Toate acestea concură la adîncirea sau lărgirea orizontului noțiunilor predate, adeseori extrapolîndu-le dincolo de obiectul predat: în tehnică, în economie, în știință, în practică etc. În acest mod s-ar putea vorbi despre o „dilatare“ a sferei aplicative a noțiunilor predate, precum și de o „comprimare“ a timpului necesar însușirii și aplicării creatoare a noțiunilor științei. Acest aspect poate conduce la stimularea inventivității și aplicativității, a spiritului participativ și anticipativ al celui ce învață.

Folosirea calculatoarelor ca mijloace de învățămînt va avea, desigur, consecințe importante asupra formării intelectuale a tinerelor generații în spiritul autoeducației — și, prin aceasta, al educației permanente. În această activitate formativă vor fi stimulate toate componentele gîndirii logice în sens larg: gîndirea logico-deductivă, inductivă, analogică, ... cu accent pe gîndirea euristică. Va fi astfel stimulată mai bine și problema orientării profesionale a tineretului, capacitatea acestuia de reciclare rapidă pentru sectoare de muncă „înrudite“ profesional. Firește, pentru atingerea acestui țel, considerăm că nici disciplinele tehnologice și nici atelierele-școală, prin și în care elevii trebuie să învețe să producă la nivelul tehnicii contemporane, nu trebuie să rămîină în afa a folosirii calculatorului și a tehnicilor de calcul ale producției moderne. Prin aceasta s-ar putea realiza mai bine și componenta tehnică a educației multilaterale a personalității umane.

Desigur, progresele realizate astăzi pe linia dezvoltării și a ieftinirii circuitelor integrate, între care microprocesoarele ocupă un loc important, vor per-

mite construirea pe scară tot mai largă a unor echipamente așa-zise de "uz personal", numite și calculatoare personale (individuale). Acestea pot fi folosite și în procesul de învățămînt, intrînd — pentru început — în zestrea laboratoarelor de matematică (de ex.), în calitate de auxiliar al predării, al verificării cunoștințelor, ..., al învățării.

Dar pentru integrarea calculatorului în familia mijloacelor de învățămînt, profesorului i se cere să stăpînească, în afara specialității sale, un volum apreciabil de cunoștințe din domeniul informaticii, un limbaj de programare a lecțiilor sale, cum și o mare varietate de tehnici pentru realizarea desenelor și a exercițiilor din lecțiile sale curente, de sinteză sau de control etc. Se întrezărește de aci necesitatea acestor cunoștințe, cum și a unor deprinderi tehnice, în pregătirea generală a întregului personal didactic din învățămîntul secundar. Acestea se pot obține pe baza unor programe speciale, atît în pregătirea universitară a cadrelor cît și în perfecționarea postuniversitară. Mai mult, pentru folosirea calculatorului va fi necesară o pregătire generală a întregului tineret — în cadrul noilor programe ale învățămîntului liceal. Firește, este necesar ca — în perspectivă — să dispunem de limbaje de programare foarte simplificate, ameliorînd astfel eforturile utilizatorilor pentru însușirea lor.

Trebuie recunoscut că nici pentru elev nu este chiar atît de simplă și de ușoară pregătirea individuală cu ajutorul calculatorului. Și acestuia îi este mai ușor dacă poate primi cunoștințele în limba sa proprie, dacă poate "conversa" cu mașina într-un limbaj natural — nu artificial. În plus, mașina care servește autoeducației automatizate nu poate dispune de prea multe mijloace pedagogice, în afara celor ce decurg din evidențierea reușitei la învățatură, sau a semnalării insuccesului și trimiterea la întrebări și materiale ajutătoare.

Este de apreciat faptul că, însușindu-și cunoștințe în fața consolei, elevul învață singur și sigur, adeseori în ritm optim propriu, fără emoții și fără perturbări ale comportamentului de către diverșii factori legați de mediul său înconjurător. El este scutit de emoțiile care apar atunci cînd se vede "urmărit" de către profesor, sau de către colegii săi de clasă (deși, aceste emoții pot avea frecvent și un rol pozitiv asupra personalității sale).

De asemenea, în fața consolei elevul primește obiectiv și cu optimism „nota” acordată răspunsurilor și deci pregătirii sale; învață de aici să-și aprecieze calitatea și durata pregătirii, performanțele atinse și, mai ales, învață să-și mobilizeze resursele de energie și de voință pentru o nouă calitate a muncii sale.

După cum se vede, științei învățării i se circumscrie un nou domeniu în care cercetarea pedagogică interdisciplinară va fi solicitată foarte mult. Absența acesteia poate frîna accesul calculatoarelor în domeniul învățămîntului.

Încă de pe acum au apărut o serie de întrebări în legătură cu așa-zisa "înstrăinare" a individului ca urmare a unui învățămînt automatizat.

Noi considerăm că un învățămînt complet automatizat nu poate exista, problema "înstrăinării" pierzîndu-și astfel suportul pe baza căruia a fost lansată. Practica va fi, desigur, în favoarea folosirii tehnologiilor celor mai avansate și în domeniul învățămîntului, atît dezvoltarea tehnicii cît și a științei educației fiind strîns legate de dezvoltarea întregii societăți. Or, societatea contribuie

nu numai la umanizarea tot mai înaltă a personalității umane, ci și a tehnicii, a matematicii chiar, a mijloacelor de învățămînt și educație. Mai mult, există și o întoarcere "reflexivă": tehnica, matematica, ..., au la rîndul lor un rol tot mai mare în umanizarea omului.

12.2. Modele de lecții sau secvențe ale acestora pentru instruirea asistată de calculator (IAC) a matematicii în liceu

Tema. Rezolvarea sistemelor de două ecuații de gradul I cu două necunoscute (lecție de recapitulare ținută în laboratorul de matematică la începutul clasei a IX-a)

În această lecție se urmărește ca elevii să alcătuiască corect programul de rezolvare a unui sistem de două ecuații de gradul I cu două necunoscute și schema logică a rezolvării sistemului; de asemenea, ei trebuie să se convingă de necesitatea folosirii calculatorului la rezolvarea unor sisteme care necesită un volum mare de calcul.

1° Programul de rezolvare a sistemului.

Pe baza recapitulării cu clasa, a principalelor noțiuni și metode privind rezolvarea sistemelor de două ecuații de gradul I cu două necunoscute, se stabilește programul de rezolvare a sistemului

$$\begin{cases} A \cdot X + B \cdot Y = C \\ D \cdot X + E \cdot Y = F. \end{cases}$$

Astfel se notează: $M = A \cdot E - B \cdot D$, $M_1 = C \cdot E - F \cdot B$, $M_2 = A \cdot F - C \cdot D$ și se face discuția de mai jos:

dacă $M = 0$ și $M_1 \neq 0$, atunci sistemul este incompatibil;

dacă $M = 0$ și $M_1 = 0$, atunci sistemul este compatibil nedeterminat și are o infinitate de soluții;

dacă $M \neq 0$, atunci sistemul este compatibil determinat și are soluțiile

$$X = \frac{M_1}{M}, \quad Y = \frac{M_2}{M}.$$

2°. Schema logică

În perspectivă, noile programe de matematică vor beneficia — probabil de noțiunile privind schema logică, încă din clasele VII—VIII. În acest caz, ținînd seama de program, se va alcătui cu clasa schema logică a rezolvării sistemului.

Observație. În cazul că programa nu prevede noțiunea de schemă logică, se va trece la rezolvarea unor sisteme de ecuații, verificîndu-se soluțiile cu calculatorul. (fig. 12.1)

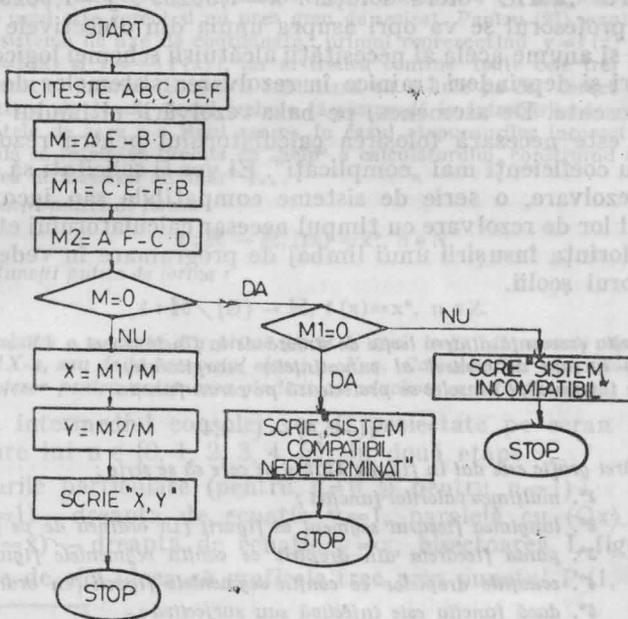


Fig. 12.1. Organigrama rezolvării unui sistem de două ecuații cu două necunoscute.

3°. Programul în BASIC

```

1 INTP
5 PRINT "REZOLVAREA UNUI SISTEM DE"
10 PRINT "DOUA ECUAȚII CU DOUA"
15 PRINT "NECUNOSUTE"
20 PRINT "A*X+B*Y=C; D*X+E*Y=F"
30 INPUT A,B,C,D,E,F
40 M=A*E-B*D
50 M1=C*E-F*B
60 M2=A*F-C*D
70 IF M=0 THEN 130
80 X=M1/M
90 Y=M2/M
100 PRINT "SOLUȚIILE SISTEMULUI"
110 PRINT "X=",X; "Y=",Y
120 GO TO 180
130 IF M1 < > 0 THEN 160
140 PRINT "SYSTEM COMPAT. NEDETERMINAT"
150 GO TO 180
160 PRINT "SYSTEM INCOMPATIBIL"
180 END.
  
```

4°. Aplicație pe calculator

Se cere rezolvarea sistemului :

$$\begin{cases} 5,625x + 375y = 721,851 \\ 105x + 3,25y = 163,9348 \end{cases}$$

Practic, o parte din elevi vor da soluții greșite în rezolvarea acestui sistem.

Soluția este : $x=1,5024$; $y=1,9024$

Se trece apoi la rezolvarea cu calculatorul a sistemului.

Calculatorul „aMIC” oferă soluția : $x=1,50239$; $y=1,90239$.

În final, profesorul se va opri asupra unuia din obiectivele acestei lecții de recapitulare și anume acela al necesității alcătuirii schemei logice—ca dovadă a unor priceperi și deprinderi trainice în rezolvarea sistemelor de două ecuații cu două necunoscute. De asemenea, pe baza rezolvării ultimului sistem, elevii se conving că este necesară folosirea calculatorului pentru rezolvarea unora din sistemele cu coeficienți mai „complicați”. Ei vor fi solicitați să ofere calculatorului, spre rezolvare, o serie de sisteme compatibile sau incompatibile, să compare timpul lor de rezolvare cu timpul necesar calculatorului etc. Pe această bază apare și dorința însușirii unui limbaj de programare în vederea accesului lor la calculatorul școlii.

Tema. Funcția (secvență dintr-o lecție de sinteză de la sfîrșitul clasei a IX-a — ea poate servi ca o lucrare de control al cunoștințelor recapitulate).

Prin intermediul consolei se proiectează pe ecran funcția

$$f : (-5,6] \rightarrow (-4,4]$$

al cărei grafic este dat în figura 12.2 și se cere să se scrie ;

- 1°. mulțimea valorilor funcției ;
- 2°. lungimea fiecărui segment al figurii (în ordinea de pe figură) ;
- 3°. panta fiecăreia din dreptele ce conțin segmentele figurii (în ordine) ;
- 4°. ecuațiile dreptelor ce conțin segmentele figurii (în ordine) ;
- 5°. dacă funcția este injectivă sau surjectivă ;
- 6°. mulțimea valorilor argumentelor pentru care se anulează funcția ;
- 7°. mulțimea valorilor argumentelor pentru care $f(x) > 0$ (respectiv $f(x) < 0$) ;
- 8°. mulțimea pentru care funcția este strict crescătoare (respectiv strict descrescătoare) ;
- 9°. reprezentarea în același sistem a funcțiilor date de $y = f'(x_0)$ și $y = -f''(x_0)$, unde f este funcția dată inițial.

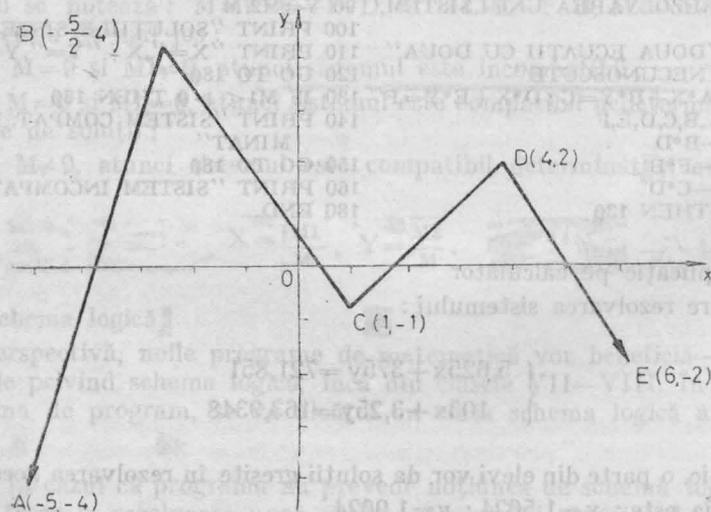


Fig. 12.2. Funcție dată sub forma grafică.

Observație. Pentru fiecare din întrebările puse (exceptând 9°) sînt atașate cîte două răs-punsuri din care unul este corect și nu prea greu de sesizat. Pentru (9°), explicațiile suplimentare conțin trei sisteme de axe de coordonate: primul reprezentînd $y=f(x)$ și $y=|f(x)|$, al doilea pentru $y=f(x)$ și $y=-|f(x)|$, iar al treilea conține toate cele trei grafice în ordine (linie plină, punctat și liniuțe). Elevul îl subliniază cu o linie pe cel corect și predă lucrarea profesorului. În tema de acasă, elevul trebuie să răspundă la întrebările de mai sus, motivînd care sînt elementele de care n-a ținut seama în cazul răspunsurilor incorecte. Acest mod de lucru îl va stimula să înțeleagă funcția de „help” a calculatorului, construind el însuși „comentariul și trimiterea la material auxiliar”

Tema. Funcții putere de forma

$$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, (fx) = x^n, n \in \mathbb{N}$$

și funcții putere de forma

$$f : \mathbb{R} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = x^n, n \in \mathbb{Z}$$

(Reluăm o secvență din prima parte a unei lecții de sinteză de la finele clasei a IX-a, sau de la începutul clasei a X-a. Calculatorul este folosit aici de către profesor pentru antrenarea gîndirii „productive” a întregii clase).

1°. Prin intermediul consolei vor fi proiectate pe ecran cîteva grafice corespunzătoare lui $n \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$, în două etape:

1°. Cazurile particulare (pentru $n \neq 0$ și pentru $n=1$):

- ($n=0 \Rightarrow f(x)=1$) — dreapta de ecuație $y=1$, paralelă cu (Ox) , figura 12.3 ;
- ($n=1 \Rightarrow f(x)=x$) — dreapta de ecuație $y=x$, bisectoarea I, figura 12.4 ;

Se reține de aici ideea că graficele trec prin punctul $P(1, 1)$.

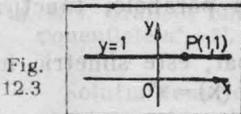


Fig. 12.3

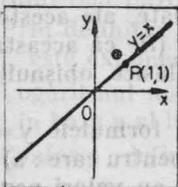


Fig. 12.4



Fig. 12.5

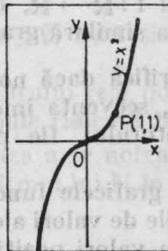


Fig. 12.6

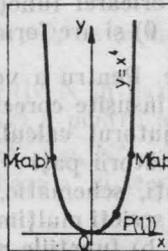


Fig. 12.7

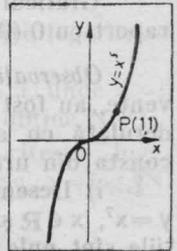


Fig. 12.8

Fig. 12.3. Funcția $y=1$.

Fig. 12.4. Funcția $y=x$.

Fig. 12.5. Funcția $y=x^2$.

Fig. 12.6. Funcția $y=x^3$.

Fig. 12.7. Funcția $y=x^4$.

Fig. 12.8. Funcția $y=x^5$.

- 2°. În cea de-a doua etapă se proiectează graficele următoarelor funcții :
- ($n=2 \Rightarrow f(x)=x^2$) — parabolă de ecuație $y=x^2$, figura 12.5
- ($n=3 \Rightarrow f(x)=x^3$) — parabola cubică de ecuație $y=x^3$, figura 12.6
- ($n=4 \Rightarrow f(x)=x^4$) — grafic de tip parabolă, avînd ecuația $y=x^4$, figura 12.7
- ($n=5 \Rightarrow f(x)=x^5$) — grafic de tip parabolă cubică, avînd ecuația $y=x^5$, figura 12.8

- ($(n=2p, p \in \mathbb{N}, p \geq 1) \Rightarrow f(x)=x^{2p}$) — grafic de tip parabolă, de ecuație $y=x^{2p}$;
- ($(n=2p+1, p \in \mathbb{N}, p \geq 1) \Rightarrow f(x)=x^{2p+1}$) — grafic de tip parabolă cubică, de ecuație $y=x^{2p+1}$.

2. Comentarii ce se pot desprinde din analiza graficelor de funcții $f(x) = x^n$, $x \in \mathbb{R}$, $n \in \mathbb{N}$.

1°. Pentru orice n , n -natural, graficul trece prin punctul $P(1, 1)$, și pentru orice n , $n \in \mathbb{N}^*$, graficul trece prin originea axelor, deoarece propozițiile „ $0 = 0^n$ ” și „ $1 = 1^n$ ” sînt adevărate.

2°. Dacă n este număr natural par ($n = 2p$, $p > 0$), graficul este simetric în raport cu axa (Oy) , deoarece: $f(-x) = (-x)^{2p} = x^{2p} = f(x)$, funcția f fiind pară. Dacă $M(a, b)$ aparține graficului funcției $f(x) = x^{2p}$, $x \in \mathbb{R}$, atunci este adevărată egalitatea $b = a^{2p}$. De asemenea, este adevărată și egalitatea $b = (-a)^{2p}$; adică, $M'(-a, b)$ aparține graficului funcției date. Fiecărui punct de pe grafic $M'(a, b)$ îi corespunde pe același grafic simetricul $M'(-a, b)$ în raport cu axa (Oy) .

3°. Dacă n este impar, $n = 2p + 1$, atunci graficul este simetric în raport cu originea axelor de coordonate $O(0, 0)$. Avem:

$$f(-x) = (-x)^{2p+1} = -x^{2p+1} = -f(x), \text{ funcția fiind impară.}$$

Dacă $M(a, b)$ aparține graficului, atunci este adevărată egalitatea $b = a^{2p+1}$ și, de asemenea, egalitatea $-b = (-a)^{2p+1}$; adică, $M'(-a, -b)$ aparține graficului. Fiecărui punct de pe grafic $M(a, b)$ îi corespunde pe grafic simetricul $M'(-a, -b)$ în raport cu $O(0, 0)$.

4°. Graficul oricărei funcții $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $f(x) = x^n$, n par, este simetric în raport cu axa (Oy) , iar pentru $n > 0$ are forma similară parabolei funcției $f(x) = x^4$, $x \in \mathbb{R}$ (spre exemplu).

Graficul oricărei funcții $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $f(x) = x^n$, n impar, este simetric în raport cu $O(0, 0)$ și are forma similară graficului funcției $f(x) = x^5$.

Observație. Pentru a verifica dacă noțiunile recapitulate, ale acestei secvențe, au fost însușite corect, secvența imediat următoare (fie că aceasta este derulată cu ajutorul calculatorului, fie prin metodele clasice obișnuite) ar consta din următorii pași:

i) Desenați, schematic, graficele funcțiilor date prin formulele $y = x^6$ și $y = x^7$, $x \in \mathbb{R}$ și scrieți mulțimile de valori ale argumentului pentru care: a) funcțiile sînt nule; b) funcțiile au valori pozitive; c) funcțiile au valori negative.

ii) Pentru funcția dată prin formula $f(x) = x^{16}$, $x \in \mathbb{R}$, comparați $f(2)$ și $f(-2)$; găsiți $f(-a)$ știind că $f(a) = 32$.

iii) Pentru funcția dată prin formula $f(x) = x^{19}$, $x \in \mathbb{R}$, comparați $f(3)$ și $f(-3)$ și găsiți $f(-a)$ știind că $f(a) = 52$.

IV) Fie punctul arbitrar $M(a, -b)$ aparținînd graficului unei funcții f . Dacă funcția este dată printr-una din formulele $y = x^5$ sau $y = x^6$ să se precizeze dacă punctele $N(-a, b)$ și $P(-a, -b)$ aparțin graficului lui f . Evident, pentru acest ultim punct este necesar un mic comentariu.

Tema. Logaritmi (definiție și proprietăți bazate pe definiție) — lecție de comunicare, realizată pentru autoinstruirea automatizată.

1. Noțiunea de logaritm. Să considerăm ecuația exponențială

$$a^x = N, N > 0, a > 0, a \neq 1. \quad (1)$$

Se observă că ecuația (1) nu are soluție pentru $N < 0$, deoarece

$$f: \mathbb{R} \rightarrow (0, \infty), f(x) = a^x$$

are valori pozitive.

Pentru $N > 0$, ecuația (1) are soluție unic determinată, aceasta decurgând din proprietatea de bijectivitate a funcției exponențiale. În figura 12.9 respectiv 12.10 este prezentată rezolvarea grafică a ecuației $a^x = N$, $a > 1$ (respectiv $0 < a < 1$).

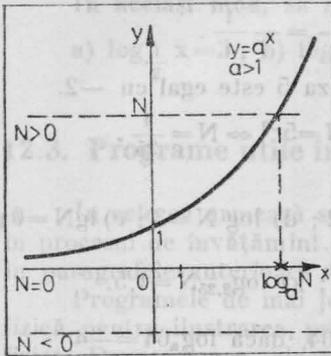


Fig. 12.9. Graficul funcției exponențiale $a^x = N$, $a > 1$.

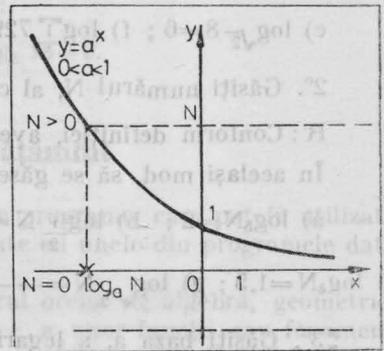


Fig. 12.10. Graficul funcției exponențiale $a^x = N$, $0 < a < 1$.

Soluția ecuației $a^x = N$, unde $a > 0$, $a \neq 1$ și $N > 0$, se numește logaritmul numărului real pozitiv N în baza a .

Prin definiție, logaritmul numărului real pozitiv N în baza a , unde $a > 0$ și $a \neq 1$, este exponentul la care trebuie ridicată baza a pentru a obține N .

Logaritmul numărului N în baza a se notează „ $\log_a N$ ”, se citește „logaritmul în baza a al lui N ” sau „logaritmul lui N în baza a ” și se scrie „ $x = \log_a N$ ”.

Conform definiției avem:

$$\log_2 16 = \log_2 2^4 = 4; \quad \log_3 \frac{1}{243} = \log_3 \left(\frac{1}{3}\right)^5 = \log_3 3^{-5} = -5.$$

Avem deci relația: $\log_a a^n = n$.

Din (1) și (2) rezultă egalitatea: $a^{\log_a N} = N$, $N > 0$.

Dacă în (1) punem $x = 1$, atunci $a^1 = a$ și conform cu (2) avem relația: $\log_a a = 1$.

Dacă baza a este 10 , atunci în loc de „ $\log_{10} N$ ” se scrie „ $\lg N$ ” și se citește „logaritmul lui N în baza 10 ” sau „logaritmul zecimal al lui N ”; iar dacă baza a este numărul irațional $e = 2,71828 \dots$, atunci în loc de $\log_e N$ se scrie „ $\ln N$ ” și se citește „logaritmul natural al numărului N ”.

2. Aplicații privind folosirea definiției și a proprietăților bazate pe ea. (Pentru a nu mai prezenta răspunsurile și comentariile corespunzătoare lor, fiecare grupă de exerciții începe cu un exercițiu model, rezolvarea celorlalte fiind analogă modelului).

1°. Dovediți că $\log_5 \frac{1}{125} = -3$.

R: Conform definiției, avem: $5^{-3} = \frac{1}{125}$ (egalitate adevărată)

În același mod, să se arate că egalitățile următoare sînt adevărate:

a) $\log_3 81 = 4$; b) $\log_4 2 = \frac{1}{2}$; c) $\lg \frac{1}{10} = -1$; d) $\log_2 \frac{1}{64} = -6$;

e) $\log_{\sqrt{2}} 8 = 6$; f) $\log_{\frac{1}{3}} 729 = -6$; g) $\log_{81} \frac{1}{3} = -\frac{1}{4}$.

2°. Găsiți numărul N, al cărui logaritm în baza 5 este egal cu -2 .

R: Conform definiției, avem $\log_5 N = -2 \Leftrightarrow N = 5^{-2} \Leftrightarrow N = \frac{1}{25}$.

În același mod, să se găsească N știind că:

a) $\log_5 N = 2$; b) $\log_{\frac{1}{2}} N = -1$; c) $\lg N = -2$; d) $\log N = 3$; e) $\lg N = 0$;

f) $\log_4 N = 1,5$; g) $\log_{\sqrt{2}} N = -\frac{2}{3}$; h) $\log_{64} N = \frac{5}{6}$; k) $\log_{2,25} N = 1,5$.

3°. Găsiți baza a, a logaritmului numărului 64, dacă $\log_a 64 = -4$

R: $\log_a 64 = -4 \Leftrightarrow a^{-4} = 64 \Leftrightarrow a = (64)^{-\frac{1}{4}} = (2^6)^{-\frac{1}{4}} = 2^{-\frac{3}{2}} = \frac{1}{\sqrt{2^3}} = \frac{1}{2\sqrt{2}}$.

În același mod, să se găsească baza a știind că:

a) $\log_a 27 = 3$; b) $\log_a 1000 = 1,5$; c) $\log_a 27 = -6$; d) $\log_a 64 = -\frac{6}{7}$;

e) $\log_a 4\sqrt{2} = -2,5$; f) $\log_a (27\sqrt[3]{3}) = \frac{5}{6}$; g) $\log_a \frac{1}{9} = -1$;

h) $\log_a \sqrt[3]{3} = \frac{1}{6}$.

4°. Găsiți logaritmul numărului 8 în baza $\sqrt{2}$.

R: $\log_{\sqrt{2}} 8 = x \Leftrightarrow (\sqrt{2})^x = 8 \Leftrightarrow 2^{\frac{x}{2}} = 2^3 \Leftrightarrow \frac{x}{2} = 3 \Leftrightarrow x = 6$. Deci $\log_{\sqrt{2}} 8 = 6$.

În același mod, să se determine numerele:

a) $\log_3 \frac{1}{9}$; b) $\lg 0,01$; c) $\log_{\frac{1}{5}} 25$; d) $\log_{\frac{1}{\sqrt{3}}} 27$; e) $\log_{0,2} 25$;

f) $\log_4 (8\sqrt{2})$; g) $\log_{27} \sqrt[3]{9}$.

5°. Găsiți valoarea expresiei $10^{\lg 12}$.

R: $10^{\lg 12} = 10^{\log_e 10^{\lg 12}} = 12$.

În același mod, să se găsească valorile expresiilor:

a) $10^{-\lg 5}$; b) $10^{\lg 100}$; c) $10^{\lg 0,1}$; d) $100^{\lg \frac{1}{4}}$.

6°. Care din expresii are sens ?

- a) $\log_4 0$; b) $\lg 0,01$; c) $\sqrt{\lg 0,9}$; d) $\lg (\lg 9,6)$; e) $\log_3 (-7)^2$;
 f) $\log_3 (-3)^3$; g) $\log_4 (-4)^{-4}$; h) $\sqrt{\lg 2,5}$.

7. Rezolvați ecuația $\log_3 x = -1$

$$R : \log_3 x = -1 \Leftrightarrow x = 3^{-1} \Leftrightarrow x = \frac{1}{3}.$$

În același mod, să se rezolve ecuațiile :

- a) $\log_{\frac{1}{2}} x = 3$; b) $\log_{0,3} x = 2$; c) $\log_3 (\log_5 x) = 0$.

12.3. Programe utile în procesul de învățămînt

În cele ce urmează se prezintă o serie de programe, care pot fi utilizate în procesul de învățămînt. Ele pot fi completate cu unele din programele date în paragrafele anterioare ale acestui capitol.

Programele de mai jos sînt utile în cadrul orelor de algebră, geometrie, fizică, pentru ilustrarea, prin reprezentări grafice, a unor funcții sau fenomene fizice. De asemenea, ele pot fi folosite pentru verificarea cunoștințelor unor grupuri de elevi, în privința despărțirii cuvintelor în silabe, a cunoașterii raședințelor de județe sau pe alte teme. La sfîrșitul examinării candidații sînt ordonați automat după mediile obținute.

12.4. Program pentru trasarea cercului trigonometric.

Programul trasează cercul trigonometric și calculează funcțiile sin, cos tg, pentru un unghi dat. Unghiul se dă sub forma unui multiplu k, de 5 grade — (P1/36).

```

5 INIT F
10 REM"CERC TRIGONOMETRIC
12 REM"K=MULTIPLU DE 5 GRADE
15 INPUT K
20 Q=K*PI/36
25 MOVE 50,50
30 FOR J=0 TO 2*PI STEP PI/36
40 DRAW 25*COS(J)+50,25*SIN(J)+50
50 NEXT J
60 MOVE 50,50
70 RDRAW -25,0
80 RMOVE 25,25
90 RDRAW 0,-25
100 MOVE 50,50
110 RDRAW 25*COS(Q),25*SIN(Q)
120 RDRAW 0,-25*SIN(Q)
125 P=Q*180/PI
130 PRINT AT(17,20)"A(1,0)"
140 PRINT AT(8,9)"B(0,1)"
150 PRINT AT(17,1)"C(-1,0)"
160 PRINT AT(25,9)"D(0,-1)"
165 PRINT AT(25,1)"U=";U
170 PRINT AT(27,1)"Q=";Q
180 PRINT AT(28,1)"SIN(Q)=";SIN(Q)
190 PRINT AT(29,1)"COS(Q)=";COS(Q)
200 PRINT AT(30,1)"TAN(Q)=";TAN(Q)
400 END
    
```

12.7. Graficul funcției

Programul reprezintă graficul funcției $y = \sin(x)$ pentru x în intervalul $[0, 2\pi]$. Programul calculează și afișează valoarea funcției pentru un unghi dat. Unghiul se dă sub forma unui multiplu k, de 5 grade — (P1/36).

12.5. Program pentru vizualizarea pozițiilor unor drepte care trec prin originea axelor de coordonate.

Programul are un caracter conversațional, solicitînd inițial numărul k de drepte, care urmează a fi reprezentate, coeficienții unghiulari, $M(k)$, ai acestor drepte și limitele pe orizontală ale ferestrei de afișare ($X1, X2$).

```

5 INIT P
10 REM"VIZUALIZAREA POZITIEI
20 REM"UNEI DREPTE CE TRECE
30 REM"PRIN O(0,0), IN FUNCTIE
40 REM"DE COEFICIENTUL UNGHIU-
50 REM"LAR M=TAN(U),UNDE
60 REM"Y=M*X
70 REM"VARIABLE UTILIZATE
80 REM"K = NUMAR DE DREPTE
90 REM"M(K) = VECTORUL ALE
100 REM"CARUI COMPONENTE SINT
110 REM"COEFICIENTII UNGHILARI
120 REM"LIMITELE FERESTREI
130 REM"AFISATE : X1=LIMITA
140 REM"STINGA,X2=LIMITA DREAP
150 REM"TA, Y1 = LIMITA JOS,Y2=
160 REM"LIMITA SUS
200 PRINT " INTRODUCETI K":
210 INPUT K
220 PRINT " INTRODUCETI COEFICIENTII "
225 DIM M(K)
230 FOR I=1 TO K
240 PRINT " M(I):";
250 INPUT M(I)
260 NRXT I
270 PRINT " INTRODUCETI LIMITELE X1,X2"
280 INPUT X1,X2
290 Y1=X1
300 Y2=X2
310 REM"AFISAREA GRAFICULUI
315 INIT P
320 VIEWPORT 40,120,20,100
330 WINDOW X1,X2,Y1,Y2
340 REM"TRASARE AXE SI CONTUR
350 MOVE X1,Y1
360 DRAW X2,Y1
370 DRAW X2,Y2
380 DRAW X1,Y2
390 DRAW X1,Y1
400 MOVE X1,0
410 DRAW X2,0
420 MOVE 0,Y1
430 DRAW 0,Y2
440 PRINT AT (1,20)"Y"
450 PRINT AT(15,30)"X"
500 R=(X2-X1)/20
510 FOR I=1 TO K
515 PRINT AT(2*I,15)"M":I;"=";M(I)
520 R1=I*M
530 MOVE X1,M(I)*X1
540 DRAW X2,M(I)*X2
550 MOVE R1,0
555 U=ATN(M(I))
556 IF U> THEN 600
557 IF U<0 THEN 560
558 U=PI+U
560 FOR J=0 TO U STEP U/10
570 DRAW R1*COS(J),R1*SIN(J)
580 NEXT J
600 NEXT I
700 END

```

12.6. Graficul funcției de gradul doi.

Programul afișează într-o fereastră dată ($X1, X2$) o familie de parabole de gradul doi ($Y=A*X^2 + B$) cu diferiți coeficienți. Limitele verticale ale ferestrei se calculează automat.

```

5 INIT P
10 REM"GRAFICUL FUNCTIEI
20 REM"DE GRADUL DOI
30 REM"Y=A*X^2
40 REM"VARIABLE UTILIZATE
50 REM"K=NUMAR DE PARABOLE
60 REM"A(K)=VECTORUL ALE
70 REM"CARUI ELEMENTE SINT
80 REM"COEFICIENTII LUI X^2
90 REM"LIMITELE FERESTEREI
100 REM"AFISATE : X1=LIMITA
110 REM"STINGA,X2=LIMITA
120 REM"DREAPTA,Y1=LIMITA JOS
130 REM"Y2=LIMITA SUS
140 REM"FEREAȘTRA SE CONSIDERA
150 REM"SIMETRICA, DECI:
110 REM"ABS(X1)=ABS(X2)=X ȘI
170 REM"ABS(Y1)=ABS(Y2)=X^2
200 PRINT "INTRODUCETI K";
210 INOUT K
220 PRINT "INTRODUCETI COEFICIENTII";
230 DIM A(K)
240 FOR I=1 TO K
250 PRINT "A";I;"=";
260 INPUT A(I)
270 NEXT I
280 PRINT "INTRODUCETI X";
290 INPUT X
300 X1=-X
310 X2=X
320 Y1=-X^2
320 Y2=X^2
340 REM"AFISARE GRAFICA
350 INIT P
360 VIEWPORT 40,120,20,100
370 WINDOW X1,X2,Y1,Y2
380 REM"TRASARE AXE SI CONTUR
400 MOVE X1,Y1
410 DRAW X2,Y1
420 DRAW X2,Y2
430 DRAW X1,Y2
440 DRAW X1,Y1
450 MOVE X1,0
460 DRAW X2,0
470 MOVE 0,Y1
480 DRAW 0,Y2
540 PRINT AT(1,20)"Y"
550 PRINT AT(15,30)"X"
560 PRINT AT(1,1);"Y=A*X^2"
600 P=X/20
610 FOR I=1 TO K
615 PRINT AT(2*I,1)"A";I;"=";A(I)
620 MOVE X1,A(I)*X1^2
630 FOR J=X1 TO X2 STEP P
640 DRAW J,A(I)*J^2
650 NEXT J
660 NEXT I
700 END

```

12.9. Program pentru studiul arcaștilor sub un unghi dat

12.7. Graficul funcției de gradul N

Programul reprezintă graficele unei familii de parabole ($Y=A(k) \cdot X^N$), unde $A(k)$ este coeficientul parabolei cu numărul k , iar $N \geq 0$. Programul solicită numărul k de parabole, coeficienții $A(k)$ și limitele orizontale $X1$, $X2$ ale ferestrei de afișare.

12.5. Program pentru vizualizarea pozițiilor unor drepte care trec prin originea sistemului de coordonate.

```

5 INIT P
10 REM"GRAFICUL FUNCTIEI
20 REM"DE GRADUL N
30 REM"Y=A*X^N
40 REM"VARIABLE UTILIZATE:
50 REM"K=NUMAR DE PARABOLE
60 REM"A(K)=VECTORUL ALE
70 REM"CARUI ELEMENTE SINT
80 REM"COEFICIENTII LUI X^N
90 REM"LIMITELE FERESTREI
100 REM"AFISATE: X1=LIMITA
110 REM"STINGA, X2=LIMITA
120 REM"DREAPTA, Y1=LIMITA JOS
130 REM"Y2=LIMITA SUS
140 REM"FEREASTRA SE CONSIDERA
150 REM"SIMETRICA, DECI
160 REM"ABS(X1)-ABS(X2)=X SI
170 REM"ABS(Y1)-ABS(Y2)=X^2
200 PRINT "INTRODUCETI K";
210 INPUT K
220 PRINT "INTRODUCETI COEFICIENTII";
230 DIM A(K)
235 DIM N(K)
240 FOR I= 1 TO K
250 PRINT "A(";I;")=";
260 INPUT A(I)
265 PRINT "N(";I;")=";
266 INPUT N(I)
270 NEXT I
280 PRINT "INTRODUCETI X";
290 INPUT X
300 X1=-X
310 X2=X
320 Y1=-X^2
330 Y2=X^2
340 REM"AFISARE GRAFICA
350 INIT P
360 VIEWPORT 40,120,20,100
370 WINDOW X1,X2,Y1,Y2
380 REM"AXE SI CONTUR
400 MOVE X1,Y1
410 DRAW X2,Y1
420 DRAW X2,Y2
430 DRAW X1,Y2
440 DRAW X1,Y1
450 MOVE X1,0
460 DRAW X2,0
470 MOVE 0,Y1
480 DRAW 0,Y2
540 PRINT AT(1,20)*Y"
550 PRINT AT(15,30)*X"
560 PRINT AT(1,1);"Y=A*X^N"
600 P=X/20
610 FOR I= 1 TO K
615 PRINT AT(2*I,1)"A";I;"=";A(I)
616 PRINT AT(2*I+1,1)"N";I;"=";N(I)
625 MOVE X1,A(I)*X1^N(I)
630 FOR J=1 TO X2 STEP P
640 DRAW J,A(I)*J^N(I)
650 NEXT J
660 NEXT I
670 PRINT "DORITI ALI X?. DA=1"
675 INPUT D
680 IF D=1 THEN 280
700 END

```

12.8. Graficul funcției logaritmice.

Programul afișează graficul funcției logaritmice în bazele 2, 3, 5 și 10. Inițial se solicită limitele orizontale de afișare.

```

5 INIT F
10 REM "GRAFICUL FUNCȚIEI
20 REM "LOGARITMICE, IN
30 REM "BAZELE : 2,3,5,10
35 REM "LIMITELE INTERVALULUI
40 REM "DE AFISARE
45 REM "X1 = LIMITA STINGA
50 REM "X2 = LIMITA DREAPTA
55 REM "Y1 = LIM. JOS, Y2 = LIM. SUS
60 REM "LIMITA X1 VA FI CALCULATA
75 REM "PENTRU Y = LOG(X1)/LOG(10)
80 REM "DACA Y >= 1 LIMITA Y2 SE
VA CALCULA
85 REM "PENTRU Y = LOG(X1)/LOG(2)
90 PRINT "INTRODUCETI LIMITELE:"
95 PRINT "X1 SI X2"
100 PRINT "X1 = "
110 INPUT X1
120 PRINT "X2 = "
130 INPUT X2
140 IF X1 <= 0 THEN 500
150 Y1 = LOG(X1)/LOG(2)
160 IF X2 < 1 THEN 190
170 Y2 = LOG(X2)/LOG(2)
180 GOTO 200
190 Y2 = LOG(X2)/LOG(10)
200 REM "AFISARE GRAFICA
210 INIT P
220 VIEWPORT 40,120,0,70
230 WINDOW X1,X2,Y1,Y2
240 REM "TRASARE AXE SI CINTUR
250 MOVE X1,Y1
260 DRAW X2,Y1
270 DRAW X2,Y2
280 DRAW X1,Y2
290 DRAW X1,Y1
300 MOVE X1,0
310 DRAW X2,0
320 MOVE 0,Y1
330 DRAW 0,Y2
340 PRINT AT(10,10)"Y"
350 PRINT AT(32,30)"X"
360 PRINT AT(1,1):"Y=-LOG(X)/LOG(2)"
370 PRINT AT(2,1):"Y=-LOG(X)/LOG(3)"
380 PRINT AT(3,1):"Y=-LOG(X)/LOG(5)"
390 PRINT AT(4,1):"Y=-LOG(X)/LOG(10)"
400 PRINT AT(5,1):"X1=":X1
402 PRINT AT(6,1):"X2=":X2
404 PRINT AT(7,1):"Y1=":Y1
406 PRINT AT(8,1):"Y2=":Y2
410 K = 2
415 GOSUB 600
420 K=3
425 GOSUB 600
430 K=5
435 GOSUB 600
440 K = 10
450 GOSUB 600
470 PRINT "DORITI ALTE LIMITE ? DA=1"
480 INPUT D
490 IF D=1 THEN 90
495 GOTO 700
500 PRINT "LIMITA X1 INCORECTA"
510 STOP
600 F=(X2-X1)/100
610 FOR J = X1 TO X2 STEP F
620 DRAW J,LOG(J)/LOG(K)
630 NEXT J
640 MOVE X1,Y1
650 RETURN
700 END

```

12.9. Program pentru studiul aruncării corpurilor sub un unghi dat

Programul solicită unghiul sub care are loc aruncarea, viteza inițială și viteza vântului.

Pentru încadrarea graficului în limitele ecranului, programul execută o scalare pe verticală, calculând inițial înălțimea maximă la care ajunge corpul. În acest scop solicită numărul de pași pentru a calcula valorile parabolei în punctele respective, reținând valoarea maximă.

Se afișează înălțimea maximă și bătaia.

```

1 INIT P
2 REM PROGRAM PENTRU STUDIUL ARUN-
  CARII CORPURILOR
3 PRINT "INTRODUCETI UNGHIIUL U , V.V. INIT:V.V. VINT;"
  W"
4 INPUT U,V,W
5 PRINT "INTRODUCETI NUMARUL DE PASI N="
7 INPUT N
30 INIT P
31 L=PI*U/180
32 K=V*COS(L)-W
33 B=(V*SIN(L))/K
34 A=-4.905/K^2
35 X2=K*V*SIN(L)*2/9.81
36 R2=(1/19.62)*(V*SIN(L))^2
37 PRINT AT(28,1)"H.MAX = ";R2
39 PRINT AT(29,1)"X.MAX =";X2
45 GOSUB 1000
50 STOP
60 END
1000 IF X1< X2 THEN 1030
1010 PRINT "LIMITE GRESITE"
1020 STOP
1030 H=(X2-X1)/N
1040 VIEWFOT 40,100,20,100
1050 X1=0
1070 R1=0
1100 IF X2>=R2 THEN 1140
1110 X2=R2
1120 GOTO 1190
1140 R2=X2
1190 WINDOW X1,X2,R1,R2
1200 MOVE X1,0
1201 DRAW X2,0
1207 MOVE 0,R1
1203 DRAW 0,R2
1210 X=X1
1220 GOSUB 1500
1230 MOVE X,F
1240 FOR I=1 TO N
1250 X=X+H
1260 GOSUB 1500
1270 DRAW X,F
1280 NEXT I
1290 RETURN
1500 P=A*X^2+B*X
1510 RETURN

```

12.10. Calculul punctului de intersecție a două drepte

O dreaptă poate fi definită prin specificarea coordonatelor unui punct $M(x, y)$ și a unghiului pe care îl face cu direcția pozitivă a axei Ox . Fie două drepte $D1$ și $D2$ de ecuații parametrice :

$$X = X_1 + L_1 \cos U_1$$

$D1 :$

$$Y = Y_1 + L_1 \sin U_1$$

$$X = X_2 + L_2 \cos U_2$$

$D2 :$

$$Y = Y_2 + L_2 \sin U_2$$

Fie (X_0, Y_0) coordonatele punctului de intersecție.

Înlocuind în ecuațiile parametrice, se obține sistemul

$$X_0 = X_1 + L_1 \cos U_1$$

$$Y_0 = Y_1 + L_1 \sin U_1$$

$$X_0 = X_2 + L_2 \cos U_2$$

$$Y_0 = Y_2 + L_2 \sin U_2$$

De aici rezultă :

$$L_1 \cos U_1 - L_2 \cos U_2 = X_2 - X_1$$

$$L_1 \sin U_1 - L_2 \sin U_2 = Y_2 - Y_1$$

De unde : $L_1 = ((X_1 - X_2) \sin U_2 - (Y_1 - Y_2) \cos U_2) / \sin (U_1 - U_2)$.

Avînd determinat L_1 , coordonatele punctului de intersecție vor fi :

$$X_0 = X_1 + L_1 \cos U_1$$

$$Y_0 = Y_1 + L_1 \sin U_1$$

```

1  REM "*****"
2  REM "  CALCULUL PUNCTULUI DE "
3  REM "  INTERSECȚIE A DOUA DREPTE "
4  REM "*****"
5  DIM D$(1)
6  REM "CITIREA DATELOR"
7  PRINT "INTRODUCETI PARAMETRII DREPTELOR"
10 PRINT "X1,Y1,U1(GRADE)"
15 INPUT X1,Y1,U1
20 PRINT "X2,Y2,U2(GRADE)"
25 INPUT X2,Y2,U2
27 REM "TESTARE PARALELISM DREPTE"
30 N=ABS((U1-U2)/180)
35 IF INT(N)<>N THEN 50
40 PRINT "DREPTILE SINT PARALELE"
45 STOP
47 REM "CALCULUL COORDONATELOR"
48 REM "PUNCTULUI DE INTERSECȚIE"
50 U1=U1*PI/180
55 U2=U2*PI/180
60 W1=(X1-X2)*SIN(U2)-(Y1-Y2)*COS(U2)
65 D=SIN(U1-U2)
70 L=W1/D
75 X0=X1+L*COS(U1)
80 Y0=Y1+L*SIN(U1)
85 PRINT "COORDONATELE PUNCTULUI"
86 PRINT "DE INTERSECȚIE SINT:"
90 PRINT "X0=";X0
95 PRINT "Y0=";Y0
100 PRINT "DORITI AFISARE GRAFICA? (DA,NU)"
105 INPUT D$(1)
110 IF D$(1)='D' THEN 120
115 STOP
118 REM "DEFINIREA SPATIULUI DE AFISAT"
120 T1=ABS(X0)
125 T2=ABS(Y0)
130 IF T1>T2 THEN 140
135 T1=T2
140 T1=2*T1
145 IF T1<>0 THEN 149
144 T1=20
149 INIT
150 VIEWPORT 10,90,10,90
155 WINDOW -T1,T1,-T1,T1
157 REM "TRASAREA AXELOR"
160 MOVE -T1,0
165 DRAW T1,0
170 MOVE 0,-T1
175 DRAW 0,T1
178 REM "TRASAREA DREPTELOR"
180 MOVE X1-2*T1*COS(U1),Y1-2*T1*SIN(U1)
185 DRAW X1+2*T1*COS(U1),Y1+2*T1*SIN(U1)
190 MOVE X2-2*T2*COS(U2),Y2-2*T2*SIN(U2)
195 DRAW X2+2*T2*COS(U2),Y2+2*T2*SIN(U2)
200 MOVE X0,Y0
205 DRAW X0,0
210 MOVE X0,Y0
215 DRAW 0,Y0
220 END
    
```

Dacă dreptele sînt paralele numitorul expresiei pentru calculul lui L_1 este nul. Deci se va testa condiția de neparalelism $U_1 - U_2 \neq K\pi$.

Programul funcționează astfel :

1. Citește parametrii celor două drepte ; X_1, Y_1, U_1 și X_2, Y_2, U_2 .
2. Testează dacă cele două drepte sînt paralele. Dacă dreptele sînt paralele se oprește execuția programului.
3. Calculează coordonatele punctului de intersecție și apoi le afișează.
4. Afișează grafic (eventual) rezultatul.

La definirea spațiului de afișat în linia 155, s-a avut în vedere ca originea și axele sistemului de coordonate să apară pe ecran.

12.11. Calculul punctelor de intersecție a două cercuri

Se consideră cercurile definite prin centru și rază : $C_1(X_1, Y_1, R_1)$ și $C_2(X_2, Y_2, R_2)$. Distanța dintre centrele celor două cercuri este :

$$D = \sqrt{(X_2 - X_1)^2 + (Y_2 - Y_1)^2}$$

Se va nota $G = X_2 - X_1$ și $H = Y_2 - Y_1$.

Pentru a se intersecta, distanța dintre cercuri trebuie să fie mai mică decît suma razelor și mai mare decît diferența lor : $|R_2 - R_1| \leq D \leq R_1 + R_2$.

În cazul egalității, cercurile vor fi tangente. Se notează cu U_1 unghiul format de dreapta ce unește centrele cercurilor cu orizontala și U_2 unghiul format de această dreaptă cu raza primului cerc dusă în punctul de intersecție dorit. Coordonatele punctului de intersecție vor fi :

$$X = X_1 + R_1 \cdot \cos(U_1 + F \cdot U_2)$$

$$Y = Y_1 + R_1 \cdot \sin(U_1 + F \cdot U_2)$$

Unde : $F = 1$ pentru punctul din stînga dreptei ce unește centrele (privit din C_1) și -1 pentru cel din dreapta.

Pentru calculul unghiurilor U_1 și U_2 folosim relațiile :

$$U_1 = \text{ATN}(G/H), \text{ sau } \pi/2 \text{ dacă } H = 0$$

și

$$U_2 = \arccos((R_1^2 + D^2 - R_2^2)/(2 \cdot R_1 \cdot D))$$

însă \arccos va fi calculat prin funcția ATN .

Programul funcționează în felul următor :

1. Citește coordonatele centrului și raza X_1, Y_1, R_1 pentru primul cerc.
2. Citește coordonatele centrului și raza X_2, Y_2, R_2 pentru al doilea cerc.

3. Citește valoarea lui F (1=punctul din stânga, -1=cel din dreapta)
4. Calculează valorile G, H și D. Dacă nu e verificată condiția: $|R_2 - R_1| \leq D \leq R_1 + R_2$ execuția se oprește.
5. Calculează unghiurile U1 și U2.
6. Calculează coordonatele X, Y ale punctului de intersecție dorit.
7. Afișare grafică (eventuală) a rezultatului.
8. Stop.

```

002 REM "*****"
005 REM "M CALCULUL PUNCTELOR DE INTERSECȚIE A DOUA CERCI"
010 REM "*****"
012
015 DIM R$(1)
017
020 PRINT "INTRODUCETI COORDONATELE CENTRULUI SI RAZA"
025 PRINT "PENTRU PRIMUL CERC(X1,Y1,R1)";
030
035 INPUT X1,Y1,R1
040 IF R1<=0 THEN 070
045
050 PRINT "PENTRU AL DOILEA CERC(X2,Y2,R2)";
055
060 INPUT X2,Y2,R2
065 IF R2<=0 THEN 095
070 PRINT "RAZA NEGATIVA SAU NULA!"
075 GO TO 590
080
085 REM "CALCULUL MARIMILOR G,H,D"
090
095 G=Y2-Y1
100 H=Y2-Y1
105 D=SQR(G*G+H*H)
110
115 REM "VERIFICAREA CONDIȚIILOR DE INTERSECȚIE"
120
125 IF D<=0 THEN 145
130 IF R1<>R2 THEN 155
135 PRINT "CERCURI IDENTICE!"
140 GO TO 320
145 IF D-R1<R2 THEN 155
150 IF D+R1<R2 THEN 180
155 PRINT "CERCURILE NU SE INTERSECTEAZA!"
160 GO TO 590
165
170 REM "CALCULUL UNGIULUI U1"
175
180 U1=PI/2
185 IF G<=0 THEN 205
190 IF H>=0 THEN 235
195 U1=-U1
200 GO TO 235
205 U1=ATN(H/G)
210 IF G<=0 THEN 235
215 U1=U1+PI
220
225 REM "CALCULUL UNGIULUI U2"
230
235 L1=(R1-R1+D*D-R2*R2)/(2*R1*D)
240 U2=PI/2
245 IF L1=0 THEN 275
250 L2=SQR(1-L1*L1)/L1
255 U2=ATN(L2)
260 IF L1>0 THEN 275
265 U2=U2+PI
270
275 PRINT "PUNCTELE DE INTERSECȚIE AU COORDONATELE:"
280
285 F=1

```

```

290 X=X1+R1*COS(U1+F#U2)
295 Y=Y1+R1*SIN(U1+F#U2)
300 PRINT "X=";X;"Y=";Y
305 F=F+1
310 IF F<>1 THEN 290
315
320 PRINT "DORITI AFISARE GRAFICA(D/N)?"
325
330 INPUT R#
335 IF R#<>"D" THEN 590
340
345 REM "STABILIREA CONDITIILOR DE AFISARE"
350
355 INIT
360 VIEWPORT 40,140,0,100
365 A=X1
370 B=X2
375 GO SUB 545
380 T1=T
385 A=Y1
390 B=Y2
395 GO SUB 545
400 IF T>=T1 THEN 410
405 T=T1
410 WINDOW -T,T,-T,T
411 MOVE -T,-T
412 DRAW T,-T
413 DRAW T,T
414 DRAW -T,T
415 DRAW -T,-T
416
420 REM "TRASAREA CEROURILOR"
425
430 J=2*PI/10
435 K=PI/10
440 MOVE X1+R1,Y1
445 FOR I=0 TO J STEP K
450 DRAW X1+R1*COS(I),Y1+R1*SIN(I)
455 NEXT I
460 MOVE X2+R2,Y2
465 FOR I=0 TO J STEP K
470 DRAW X2+R2*COS(I),Y2+R2*SIN(I)
475 NEXT I
480
485 REM "TRASAREA AXELOR"
490
495 MOVE -T,0
500 DRAW T,0
505 MOVE 0,-T
510 DRAW 0,T
515 MOVE -T,-T
520 GO TO 590
525
530 REM "SUBROUTINA DE CALCUL A COORDONATEI MAXIME"
535 REM "PE O DIRECTIE DATA"
540
545 T=ABS(A-R1)
550 IF T>=ABS(B-R2) THEN 560
555 T=ABS(B-R2)
560 IF T>=ABS(A+R1) THEN 570
565 T=ABS(A+R1)
570 IF T>=ABS(B+R2) THEN 580
575 T=ABS(B+R2)
580 RETURN
585
590 PRINT "DORITI ALTE CERURI(D/N)?"
595
600 INPUT R#
605 IF R#="D" THEN 020
610 END

```

12.12. Calculul tangențelor dintr-un punct la un cerc

Fie o dreaptă D de ecuații parametrice :

$$X = X_1 + L \cos T$$

$$Y = Y_1 + L \sin T$$

unde: X_1, Y_1 sînt coordonatele unui punct precizat al dreptei, T direcția dreptei, iar L este distanța de la punctul (X_1, Y_1) la punctul curent.

Fie un cerc C , de centru (X_0, Y_0) și rază R , de ecuație:

$$(X - X_0)^2 + (Y - Y_0)^2 = R^2$$

Pentru a se obține tangentele din punctul (X_1, Y_1) la cercul C , se vor înlocui X și Y dați de ecuația dreptei D în ecuația cercului. Se obține:

$$(1) \quad L^2 + 2L(H \cos T + V \sin T) + V^2 + H^2 - R^2 = 0$$

unde s-a notat: $H = X_1 - X_0$ și $V = Y_1 - Y_0$.

Se presupune că punctul (X_1, Y_1) [este exterior [cercului C , deci: $\sqrt{H^2 + V^2} > R$. Condiția ca dreapta D să fie tangentă la cerc este ca ecuația (1) de gradul doi în L , să aibă soluție unică. Pentru aceasta trebuie ca:

$$(2) \quad (H \cos T + V \sin T)^2 = V^2 + H^2 - R^2$$

În rezolvarea acestei ecuații se disting două cazuri

a) $H \neq 0$. Din (2) se obține:

$$\cos T + \frac{V}{H} \sin T = \pm \frac{\sqrt{V^2 + H^2 - R^2}}{H}$$

Fie $F = \arctg\left(\frac{V}{H}\right)$. Înlocuind mai sus se obține:

$$\cos(T - F) = \pm \sqrt{\frac{V^2 + H^2 - R^2}{V^2 + H^2}}$$

$$\tan(T - F) = \pm \frac{R}{\sqrt{V^2 + H^2 - R^2}}$$

și deci $T_{1,2} = \arctg \frac{V}{H} + \arctg \frac{\pm R}{\sqrt{V^2 + H^2 - R^2}}$.

b) $V \neq 0$. Din ecuația (2), împărțind cu V rezultă:

$$\sin(T + F) = \pm \sqrt{\frac{V^2 + H^2 - R^2}{H^2 + V^2}}$$

unde F este unghiul pentru care $\tan F = \frac{H}{V}$.

Procedînd ca la cazul precedent, se obține:

$$T_{1,2} = -\arctg \frac{H}{V} + \arctg\left(\pm \frac{\sqrt{V^2 + H^2 - R^2}}{R}\right).$$

Se observă că în ambele cazuri se obțin două unghiuri T , corespunzătoare celor două tangente la cerc. Avînd direcțiile tangențelor determinate printr-una din cele două metode, soluția ecuației (1) corespunzătoare unghiurilor

T_1 și T_2 va fi: $L_{1,2} = -(H \cos T_{1,2} + V \sin T_{1,2})$. Coordonatele punctelor de tangență se vor obține înlocuind valorile obținute pentru T și L în ecuația dreptei D . S-au prezentat cele două cazuri de rezolvare a ecuației (2), deoarece este posibil ca punctul (X_1, Y_1) să se afle pe aceeași verticală sau orizontală cu centrul cercului.

În aceste condiții va rezulta $H=0$ sau $V=0$. (Evident, H și V nu pot fi simultan nuli). Programul va testa dacă $H \neq 0$. În acest caz, direcțiile tangențelor vor fi determinate prin prima metodă; altfel se va alege cealaltă soluție.

Funcționarea programului:

1. Citirea datelor

a) centrul și raza cercului (X_0, Y_0, R)

b) punctul din care se duc tangentele (X_1, Y_1)

2. Testează dacă punctul dat este în interiorul sau pe conturul cercului. În caz afirmativ se va afișa un mesaj corespunzător și se va opri execuția.

3. Se determină direcțiile celor două tangente și coordonatele punctelor de tangență și se afișează rezultatele.

4. Afișează (după dorință) grafic soluția găsită.

```

1 REM "*****"
2 REM "  CALCULUL DREPTELOR DE TANGENTA  "
3 REM "  DINTR-UN PUNCT DAT LA UN CERC DAT  "
4 REM "*****"
5 REM "CITIREA DATELOR"
6 DIM D$(1)
7 PRINT "INTRODUCETI COORDONATELE CENTRULUI"
10 PRINT "SI RAZA CERCULUI (X0,Y0,R)"
15 INPUT X0,Y0,R
20 PRINT "INTRODUCETI COORDONATELE PUNCTULUI (X1,Y1)"
25 INPUT X1,Y1
30 LET H=X1-X0
35 LET V=Y1-Y0
40 LET D=SQR(V*V+H*H)
42 REM "SE TESTEAZA DACA PUNCTUL (X1,Y1)"
43 REM "ESTE IN INTERIORUL CERCULUI"
45 IF D>R THEN 75
50 IF D=R THEN 65
55 PRINT "PUNCTUL ESTE INTERIOR CERCULUI"
60 STOP
65 PRINT "PUNCTUL ESTE PE CERC"
70 STOP
72 REM "PUNCT EXTERIOR CERCULUI"
73 REM "CALCULUL PUNCTELOR DE TANGENTA"
75 LET R1=SQR(V*V+H*H-R*R)
80 IF H=0 THEN 100
85 LET T1=ATN(V/H)+ATN(R/R1)
90 LET T2=ATN(V/H)-ATN(R/R1)
95 GOTO 110
100 LET T1=-ATN(H/V)+ATN(R1/R)
105 LET T2=-ATN(H/V)-ATN(R1/R)
110 LET L1=-(H*COS(T1)+V*SIN(T1))
115 LET L2=-(H*COS(T2)+V*SIN(T2))
120 LET Z1=(X1+L1+I)*D
125 LET W1=(Y1+L1+I)*D
130 LET Z2=(X1+L2+I)*D
135 LET W2=(Y1+L2+I)*D
140 PRINT "COORDONATELE PUNCTELOR DE TANGENTA SINT:"
145 PRINT "XA=";Z1,"YA=";W1
150 PRINT "XB=";Z2,"YB=";W2
155 PRINT "DORITI AFISARE GRAFICA ? (DA,NU)"
160 INPUT D$(1)
165 IF D$(1)="D" THEN 290
167 REM "DEFINIREA SPATIULUI UTILIZATOR"
168 REM "SI A PORTIUNII DE ECRAN PENTRU AFISARE"
170 LET L1=ABS(X0)
175 IF L1>ABS(Y0) THEN 185
180 LET L1=ABS(Y0)
185 IF L1>ABS(X1) THEN 195
190 LET L1=ABS(X1)
195 IF L1>ABS(Y1) THEN 205
200 LET L1=ABS(Y1)
205 IF L1<0 THEN 215
210 L1=20
215 LET L1=2*L1
220 INIT
225 VIEWPORT 10,90,10,90
230 WINDOW -L1,L1,-L1,L1
232 REM "TRASAREA CERCULUI"
235 MOVE X0+R,Y0
240 FOR I=0 TO 2*PI+PI/60 STEP PI/60
245 DRAW X0+R*COS(I),Y0+R*SIN(I)
250 NEXT I
253 REM "TRASAREA TANGENTELOR"
255 MOVE Z1,W1
260 DRAW X1,Y1
265 DRAW Z2,W2
268 REM "TRASAREA AXELOR DE COORDONATE"
270 MOVE -L1,0
275 DRAW L1,0
280 MOVE 0,-L1
285 DRAW 0,L1
290 END

```

12.13. Calculul cu polinoame

Se va studia împărțirea unui polinom : $a_1x^n + a_2x^{n-1} + \dots + a_{n+1}$ printr-un polinom ireductibil și unitar peste R , anume cazul împărțirii prin $x^2 + px + q$ și $x^2 + px + q$. Coeficienții polinomului cit : $b_1x^n + b_2x^{n-1} + \dots + b_{n+1}$, vor fi determinați prin identificare în relația :

$$(b_1x^n + b_2x^{n-1} + \dots + b_{n+1})(x^2 + px + q) + b_{n+2} = a_1x^n + a_2x^{n-1} + \dots + a_{n+1}$$

unde cu b_{n+2} s-a notat restul. Rezultă :

$$b_1 = 0 \text{ și } b_{i+1} = a_i - ab_i, \text{ pentru } i = 1, 2, \dots, n+1.$$

Programul de calcul al coeficienților citului și restului este dat mai jos. Similar, se obține și programul ce determină citul și restul împărțirii polinomului $a_1x^n + a_2x^{n-1} + \dots + a_{n+1}$ prin polinomul $x^2 + px + q$ obținându-se citul și restul $rx + s$.

Programele de împărțire se pot utiliza în descompunerea în factori a polinoamelor în găsirea rădăcinilor unui polinom, în calculul valorii unui polinom.

```

5  REM *****
10 REM "IMPARTIREA UNUI POLINOM DE "
20 REM "GRAD N PRINTR-UN POLINOM "
30 REM "DE GRADUL 1 : X+A "
40 REM "*****"
60 PRINT "N=";
70 INPUT N
80 DIM A(N+1),B(N+2)
90 FOR I = 1 TO N+1
100 PRINT "A(";I;")=";
110 INPUT A(I)
120 NEXT I
130 PRINT "A=";
140 INPUT A
150 B(1)=0
160 FOR I = 2 TO N+2
170 B(I)=A(I-1)-A*B(I-1)
180 NEXT I
185 REM
190 REM "AFISAREA REZULTATULI"
200 REM
210 FOR I=2 TO N+1
220 PRINT "B(";I;")=";B(I)
230 NEXT I
240 PRINT "R=";B(N+2)
250 END
    
```

```

5  REM "*****"
10 REM " IMPARTIREA UNUI POLINOM DE "
15 REM " GRAD N PRINTR-UN POLINOM "
20 REM " DE GRADUL DOI "
25 REM "*****"
30 PRINT "N=";
40 INPUT N
45 DIM A(N+1),B(N+3)
50 PRINT "COEFICIENTII POLINOMULUI "
60 FOR I=1 TO N+1
70 PRINT "A(";I;")=";
80 INPUT A(I)
90 NEXT I
100 PRINT "COEF. DIVIZORULUI"
110 PRINT "X^2+P*X+Q"
120 PRINT "P=";
130 INPUT P
140 PRINT "Q=";
150 INPUT Q
200 B(1)=0
210 B(2)=0
220 FOR I=3 TO N+3
230 B(I)=A(I-2)-P*B(I-1)-Q*B(I-2)
240 NEXT I
250 REM "AFISAREA REZULTATELOR"
260 FOR I=3 TO N+1
270 PRINT "B(";I;")=";B(I)
280 NEXT I
290 PRINT "AFISARE REST: RX+S "
300 PRINT "R=";B(N+2)
310 PRINT "S=";B(N+3)+P*B(N+2)
320 END
    
```

12.14. Rezolvarea ecuațiilor algebrice prin metoda Bairstow

Ecuațiile algebrice, $f(x) = 0$, unde f este un polinom pot fi rezolvate prin metode aproximative. În continuare se va descrie o metodă care constă în descompunerea polinomului în produs de polinoame de gradul doi (metoda

Bairstow). Fie polinomul $f(x) = a_1x^n + a_2x^{n-1} + \dots + a_{n+1}$ și (p, q) două numere. Împărțind polinomul prin $x^2 + px + q$ obținem:

$$\sum_{i=1}^{n+1} a_i x^{n+1-i} = \left(\sum_{i=3}^{n+1} b_i x^{n+1-i} \right) (x^2 + px + q) + rx + s$$

Prin identificare se obțin coeficienții b_i, r și s în funcție de p și q : $b_1 = b_3 = 0$ și

$$(1) \quad b_i = a_{i-2} - pb_{i-1} - qb_{i-2}, \quad \text{pentru } 3 \leq i \leq n+3$$

$$(2) \quad \text{iar, } r = b_{n+2} \text{ și } s = b_{n+3} + pb_{n+2}$$

Va trebui să se găsească p și q astfel încît : $r(p, q) = s(p, q) = 0$. Acest lucru revine la rezolvarea sistemului:

$$r + \Delta p \frac{\partial r}{\partial p} + \Delta q \frac{\partial r}{\partial q} = 0$$

$$s + \Delta p \frac{\partial s}{\partial p} + \Delta q \frac{\partial s}{\partial q} = 0$$

Pentru calculul lui $\frac{\partial r}{\partial p}$, se vor calcula $\frac{\partial b_i}{\partial p}$ prin recurență din expresiile obținute prin identificare (1).

$$\frac{\partial b_i}{\partial p} = -b_{i-1} - p \frac{\partial b_{i-1}}{\partial p} - q \frac{\partial b_{i-2}}{\partial p}$$

Notînd $c_i = \frac{\partial b_i}{\partial p}$ pentru $1 \leq i \leq n+3$, șirul c_i va fi: $c_1 = c_2 = 0$ și $c_i = -b_{i-1} - pc_{i-1} - qc_{i-2}$, pentru $3 \leq i \leq n+3$.

Din formulele (2) se obține:

$$\frac{\partial r}{\partial p} = c_{n+2} \text{ și } \frac{\partial s}{\partial p} = -q c_{n+1}$$

Pe de altă parte, derivînd formulele (1) se obține:

$$\frac{\partial b_1}{\partial q} = c_{1-1}, \text{ deci } \frac{\partial r}{\partial q} = c_{n+1} \text{ și } \frac{\partial s}{\partial q} = c_{n+2} + pc_{n+1}$$

Sistemul (3) se va rezolva prin metoda Cramer:

$$d = c_{n+2}^2 + c_{n+1}(c_{n+3} + b_{n+2})$$

$$\Delta p = \frac{c_{n+1}b_{n+3} - b_{n+2}c_{n+3}}{d} \text{ și } \Delta q = \frac{-b_{n+1}(qc_{n+1} + pc_{n+2}) - b_{n+3}c_{n+2}}{d}$$

Se definește apoi un șir de puncte (p', q') care, în principiu, converge către un punct (p, q) încît : x^2+px+q divide pe $f(x)$. Practic, numărul de puncte (iterații) este limitat la $k=100$, în program, utilizîndu-se ca condiție de oprire :

$$\frac{|\Delta p| + |\Delta q|}{|p| + |q|} < \varepsilon$$

(ε fiind luat 10^{-3} în program).

Ecuația $x^2+px+q=0$ este apoi rezolvată în C folosind formulele uzuale.

Programul continuă cu polinomul cît $\sum_{i=3}^{n+1} b_i x^{n+1-i}$, dacă gradul său este mai mare decît 2.

```

60 REM *****
65 REM " REZOLVAREA ECUATIILOR ALGE- "
70 REM " BRICE-METODA BAIRSTOU- "
75 REM *****
80 PRINT "GRADUL N=";
90 INPUT N
95 DIM A(N+1),B(N+3),C(N+3)
100 FOR I=1 TO N+1
110 PRINT "A(";I;)"=";
120 INPUT A(I)
130 NEXT I
150 P=0
155 Q=0
160 K=100
165 E=.001
170 REM " TEST ASUPRA GRADULUI
180 REM
210 IF N <= 2 THEN S70
220 REM "CAUTARE P SI Q
230 REM
240 REM "INITIALIZARE CONTOR CILURI
260 J=0
280 IF J>K THEN 990
290 J=J+1
300 REM "CALCULUL COEFICIENTILOR
310 REM "B(I) SI C(I)"
320 B(1)=0
322 B(2)=0
324 C(1)=0
326 C(2)=0
330 FOR I=3 TO N+3
340 B(I)=A(I-2)-P*B(I-1)-Q*B(I-2)
350 C(I)=-B(I-1)-P*C(I-1)-Q*C(I-2)
360 NEXT I
370 REM "CALCUL DP SI DQ"
380 REM
390 X=B(N+2)
392 Y=B(N+3)
394 Z=C(N+1)
396 T=C(N+2)
398 U=C(N+3)
400 D=T*2-Z*(U+X)
410 IF D=0 THEN 990
420 A=(Z*Y-X*T)/D
430 B=(-X*(Q*Z+P*T)-Y*T)/D
440 REM "NOILE P SI Q"
450 P=P+A
455 Q=Q+B
460 F=(ABS(A)+ABS(B))/(ABS(P)+ABS(Q))
470 IF F>E THEN 280
480 REM "S-A GASIT POLIN. FACTOR"
485 REM
490 GOSUB 670
500 REM "INLOCUIREA POLINOMULUI "
510 REM
520 N=N-2
530 FOR I=1 TO N+1
540 A(I)=B(I+2)
550 NEXT I
560 GOTO 170

570 REM "ULTIMUL FACTOR"
580 REM
590 IF N=2 THEN 630
600 X=-A(2)/A(1)
605 Y=0
610 GOSUB 800
620 GOTO 650
630 P=A(2)/A(1)
635 Q=A(3)/A(1)
640 GOSUB 670
650 STOP
670 REM "REZOLVAREA EC.:X^2+P*X+Q=0"
680 REM
690 D=P*P-4*Q
700 IF D<0 THEN 750
710 D=SQR(D)
715 Y=0
720 X=(-P+D)/2
725 GOSUB 800
730 X=(-P-D)/2
735 GOSUB 800
740 RETURN
750 D=SQR(-D)/2
755 X=-P/2
760 Y=D
765 GOSUB 800
770 Y=-B
775 GOSUB 800
780 RETURN
800 REM "AFISAREA REZULTATULUI"
820 IF Y=0 THEN 850
830 PRINT X;"+(";"Y;*)"I"
840 RETURN
850 PRINT X
970 RETURN
990 PRINT "PROCES DIVERGENT"
999 END

```

12.15. Metoda celor mai mici pătrate

Metoda celor mai mici pătrate este o tehnică curentă de determinare a unei curbe $y=f(x)$ ce aproximează o mulțime de puncte date :

$$(Y_1, X_1), (Y_2, X_2), \dots, (Y_M, X_M).$$

Metoda constă în minimizarea sumei patratelor „distanțelor” : $d_1^2 + d_2^2 + \dots + d_M^2$, unde $d_i = y_i - f(x_i)$ este distanța între ordonata punctului dat și cea aproximată. Metoda este aplicată frecvent pentru funcții exponențiale sau polinomiale. În toate cazurile, metoda necesită rezolvarea unor sisteme de ecuații algebrice liniare, necunoscutele fiind coeficienții ecuației curbei. De exemplu, se dorește aproximarea a M puncte date prin curba $y=ax^b$. Pentru aceasta trebuie rezolvat un sistem de două ecuații cu necunoscutele a și b . Ecuațiile se obțin prin logaritmare a ecuației $y=ax^b$ și anularea derivatelor parțiale în raport cu $\log a$ și b :

$$M \cdot \log a + \sum_{i=1}^M (\log x_i) b = \sum_{i=1}^M \log y_i$$

$$\left(\sum_{i=1}^M \log x_i \right) \log a + \left(\sum_{i=1}^M (\log x_i)^2 \right) b = \sum_{i=1}^M (\log x_i) (\log y_i)$$

Aceste ecuații sînt liniare în $\log a$ și b .

Dacă se dorește aproximarea prin curba $y=ae^{bx}$, atunci trebuie să rezolve sistemul :

$$M \cdot \log a + \left(\sum_{i=1}^M x_i \right) b = \sum_{i=1}^M \log y_i$$

$$\left(\sum_{i=1}^M x_i \right) \log a + \left(\sum_{i=1}^M x_i^2 \right) b = \sum_{i=1}^M x_i \log y_i$$

Pentru aproximarea printr-o funcție polinom : $Y=C_1+C_2X+\dots+C_{n+1}x^n$, coeficienții C_i se vor obține prin rezolvarea sistemului :

$$M \cdot C_1 + \left(\sum_{i=1}^M x_i \right) C_2 + \dots + \left(\sum_{i=1}^M x_i^n \right) C_{n+1} = \sum_{i=1}^M y_i$$

$$\left(\sum_{i=1}^M x_i \right) C_1 + \left(\sum_{i=1}^M x_i^2 \right) C_2 + \dots + \left(\sum_{i=1}^M x_i^{n+1} \right) C_{n+1} = \sum_{i=1}^M x_i y_i$$

$$\left(\sum_{i=1}^M x_i^n \right) C_1 + \left(\sum_{i=1}^M x_i^{n+1} \right) C_2 + \dots + \left(\sum_{i=1}^M x_i^{2n} \right) C_{n+1} = \sum_{i=1}^M x_i^n y_i$$

Toate aceste exemple conduc la rezolvarea unor sisteme de ecuații liniare pentru care vom utiliza instrucțiunile matriceale disponibile în limbajul BASIC.

Exemplu de program

Se dorește găsirea unei funcții (putere, exponențială, sau un polinom de grad mai mic decât 5), care aproximează cel mai bine un număr de puncte date (maximum 100). Coordonatele x_i, y_i ale punctelor vor fi convertite în logaritmul lor de către program, dacă va fi necesar. Numărul de puncte date și tipul curbei de aproximare fiind variabile, se vor utiliza facilitățile de redimensionare a tablourilor.

Programul va imprima ecuația curbei de aproximare cu coeficienții calculați, lista coordonatelor punctelor date și lista valorilor funcției ($y(x_i)$) ce le aproximează, precum și eroarea comisă (suma pătratelor). Valoarea erorii va fi utilizată pentru alegerea tipului funcției de aproximare. Variabilele utilizate de program sînt următoarele:

- X = vector de 100 de elemente ce va conține valorile x_i introduse
- Y = vector de 100 de elemente care va conține valorile y_i introduse
- A = matrice de 10 linii și 10 coloane ce va conține coeficienții necunoscutelor sistemului de ecuații liniare
- B = inversa matricei A
- C = vector de 10 elemente conținînd necunoscutele sistemului.
- D = vector de 10 elemente ce conține al doilea membru al sistemului
- M = numărul de puncte
- N = variabilă ce indică metoda de aproximare dorită:

N=0 pentru funcție putere $y = ax^b$

N=1 pentru funcție exponențială $y = ae^{bx}$

N=2, 3 ..., 10 pentru funcție polinom $y = \sum_{i=1}^N C_i x^{i-1}$

M1 = numărul de ecuații simultane

M1=2 dacă N=0 sau 1

M1=N dacă N=2, 3, ..., 10

Programul funcționează astfel

1. Citește datele

a) Citește M valori pentru y_i și M valori pentru x_i

b) Citește valoarea lui N care dă tipul curbei de utilizat

2. Calculează $\log x_i$ și $\log y_i$ dacă N=0, sau $\log y_i$ dacă N=1, pentru $i=1, 2, \dots, M$.

3. Calculează elementele tablourilor A și D, utilizînd formulele corespunzătoare curbei alese

4. Rezolvă sistemul de ecuații.

5. Afișează ecuația curbei

6. Calculează valorile $y(x_i)$ pentru $i=1, 2, \dots, M$

7. Calculul erorii, suma pătratelor distanțelor $d_1^2 + d_2^2 + \dots + d_M^2$

8. Afișarea coordonatelor x_i, y_i și a valorii funcției $y(x_i)$, pentru $i=1, 2, \dots, M$, apoi afișarea erorii.

De notat că dacă N=0 sau 1, trebuie reconvertite valorile $\log y_i$ și $\log x_i$ în y_i și respectiv în x_i .

9. Se reprezintă grafic punctele (x_i, y_i) și apoi se trasează curba care unește punctele de interpolare calculate.
10. Dacă se dorește o nouă rulare cu aceleași date, se revine la punctul 1.b).

Instrucțiunile MAT ZER din liniile 200, 205 realizează redimensionarea matricei A și a vectorului D la fiecare nouă execuție a programului. În liniile 370 și 375 tablourile B și C sînt implicit redimensionate pentru a corespunde matricei A și vectorului D. Rezolvarea sistemului de ecuații este substanțial simplificată prin utilizarea instrucțiunilor matriceale (liniile 370 și 375).

```

1 REM "*****"
2 REM "M APROXIMARE PRIN METODA M"
3 REM "M CELOR MAI MICI PATRATE M"
4 REM "*****"
5 DIM X(100), Y(100), Z(100)
6 REM "CITIREA DATELOR"
7 PRINT "CITE PUNCTE DEFINITI ?"
8 PRINT "M="
9 INPUT M
10 PRINT "INTRODUCETI ORDONATELE Y"
11 MAT INPUT Y(M)
12 PRINT "INTRODUCETI ABCISELE X"
13 MAT INPUT X(M)
14 REM "CITIREA DATELOR"
15 PRINT "INTRODUCETI: N=0 PENTRU PUTERE"
16 PRINT "      N=1 PENTRU EXPONENTIALA"
17 PRINT "      N=NR. TERMENI POLINOM"
18 PRINT "N="
19 INPUT N
200 REM "CALCULUL LOG(X) SI LOG(Y)"
210 REM "DACA E NECESAR"
220 IF N>=2 THEN 170
230 FOR I=1 TO M
240   Y(I)=LOG(Y(I))
250 NEXT I
260 IF N=1 THEN 170
270 FOR I=1 TO M
280   X(I)=LOG(X(I))
290 NEXT I
300 REM "CALCULUL MATRICEI A"
310 REM "SI A VECTORULUI D"
320 N1=N
330 IF N1>=2 THEN 200
340 N1=2
350 MAT A=ZER(N1, N1)
360 MAT D=ZER(N1)
370 A(1, 1)=M
380 N2=2*N1-1
390 FOR D1=2 TO N2
400   S=0
410   FOR K=1 TO M
420     S=S+X(K)^(D1-1)
430   NEXT K
440   FOR J=1 TO D1
450     S2=D1-J+1
460     IF J=N1 THEN 265
470     IF S2>N1 THEN 265
480     A(S2, J)=S
490   NEXT J
500   IF D1=N1 THEN 265
510   FOR R=1 TO M
520     D(R)=D(R)+Y(K)^(D1-1)
530   NEXT K
540 NEXT D1
550 FOR K=1 TO M
560   D(K)=D(1)+Y(K)
570 NEXT K
370 REM "REZOLVAREA SISTEMULUI"
380 REM

```

```

370 MAT B=INV(A)
375 MAT C=B*D
380 REM
385 REM "TIPARIREA ECUATIEI"
390 REM
395 IF N>1 THEN 430
400 C1=EXP(C(1))
405 IF N=1 THEN 420
410 PRINT "PUTEREA Y=";C1;"*X";C(2)
415 GOTO 490
420 PRINT "EXPONENTIALĂ Y=";C1;"*EXP";C(2);"X"
425 GOTO 490
430 IF C(2)>=0 THEN 445
435 PRINT "POLINOM Y=";C(1);C(2);"X";
440 GOTO 450
445 PRINT "POLINOM Y=";C(1);"X";C(2);"X";
450 IF N=2 THEN 485
455 FOR I=3 TO N
460 IF C(I)>=0 THEN 475
465 PRINT C(I);"X";I-1;
470 GOTO 480
475 PRINT "+";C(I);"X";I-1;
480 NEXT I
485 PRINT
490 REM
495 REM "AFISAREA REZULTATELOR"
500 REM
505 IF N=2 THEN 545
510 FOR I=1 TO M
515 Y(I)=EXP(Y(I))
520 NEXT I
525 IF N=1 THEN 545
530 FOR I=1 TO M
535 X(I)=EXP(X(I))
540 NEXT I
545 PRINT
550 PRINT "Y(DAT)", "Y(CALCULAT)"
555 S=0
560 FOR I=1 TO M
565 IF N=2 THEN 595
570 IF N=1 THEN 585
575 Y1=C1*X(I)*C(2)
580 GOTO 615
585 Y1=C1*EXP(C(2)*X(I))
590 GOTO 615
595 Y1=C(1)
600 FOR J=2 TO N
605 Y1=Y1+C(J)*X(I)^(J-1)
610 NEXT J
615 S=S+(Y(I)-Y1)*2
620 PRINT Y(I),Y1
625 Z(I)=Y1
630 NEXT I
635 PRINT
640 PRINT "EROAREA=";S
645 REM "CALCULUL VALORILOR MAXIME"
650 REM "PENTRU CELE DOUA COORDONATE"
655 U1=ABS(X(1))
660 U2=ABS(Y(1))
665 FOR I=2 TO M
670 IF U1>ABS(X(I)) THEN 670
675 U1=ABS(X(I))
680 IF U2>ABS(Y(I)) THEN 680
685 U2=ABS(Y(I))
690 NEXT I
695 WINDOW -U1,U1,-U2,U2
700 T=U2/50
705 INIT
710 FOR I=1 TO M
715 MOVE X(I),Y(I)-T
720 DRAW X(I),Y(I)
725 NEXT I
730 MOVE X(1),Z(1)
735 FOR I=2 TO M
740 DRAW X(I),Z(I)
745 NEXT I
750 PRINT "INTRODUCETI VALOAREA 1 PENTRU"
755 PRINT "OPRIREA EXECUTIEI"
760 INPUT S
765 IF S<>1 THEN 15
770 END

```

10.10. Transformata Fourier rapidă

Transformata Fourier constituie de mai mulți ani un instrument matematic utilizat în numeroase domenii, ca de exemplu în optică, acustică, fizică cuantică, telecomunicații, teoria sistemelor și a proceselor aleatoare etc.

Fourier a demonstrat că orice semnal periodic poate fi considerat ca o combinație de oscilații sinusoidale de frecvențe $f_0, 2f_0, 3f_0 \dots$. Astfel, dacă $x(t)$ reprezintă amplitudinea semnalului în funcție de timp, $x(t)$ se poate scrie ca suma unui număr oarecare de funcții sinusoidale. Deoarece pentru fiecare semnal, fazele inițiale nu sînt identice, $\sin \omega t$ devine $\sin(\omega t + \varphi)$:

$$\sin(\omega t + \varphi) = \sin \omega t \cos \varphi + \sin \varphi \cos \omega t$$

unde $\cos \varphi$ și $\sin \varphi$ pot fi considerați coeficienți.

Astfel, toate funcțiile periodice se pot descrie în felul următor:

$$\begin{aligned} x(t) = & A_0 + a_1 \sin \omega t + b_1 \cos \omega t \\ & + a_2 \sin 2\omega t + b_2 \cos 2\omega t \\ & + a_3 \sin 3\omega t + b_3 \cos 3\omega t \\ & + \dots \end{aligned}$$

unde: $\omega = \frac{2\pi}{T} = 2\pi f$ (T este perioada și f frecvența semnalului);

$a_1, a_2, \dots, b_1, b_2, \dots$ sînt constante care reprezintă amplitudinea fiecăreia din componente;

A_0 este valoarea medie.

Această relație reprezintă descompunerea în serie Fourier a funcției periodice $x(t)$. În continuare, problema principală este calcularea coeficienților $A_0, a_1, b_1, a_2, b_2, \dots$, care se numesc coeficienții Fourier.

Deoarece A_0 este valoarea medie a semnalului periodic $x(t)$, acest coeficient se calculează imediat cu relația:

$$A_0 = \frac{1}{T} \int_0^T x(t) dt$$

Fourier a demonstrat că ceilalți coeficienți se obțin din formulele:

$$a_n = \frac{2}{T} \int_0^T x(t) \sin n\omega t dt$$

$$b_n = \frac{2}{T} \int_0^T x(t) \cos n\omega t dt$$

Se definește transformata Fourier a unui semnal continuu $x(t)$ prin integrala:

$$X(f) = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) e^{-2\pi i f t} dt$$

Parametrii t și f reprezintă în general timpul și frecvența, dar foarte bine acest calcul se poate aplica la o mare varietate de fenomene unde t și f pot reprezenta alți parametri.

Transformata Fourier inversă se definește prin relația :

$$x(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} X(f) e^{2\pi i f t} df$$

Prin utilizarea dispozitivelor numerice se obține adesea un semnal discret $x(n)$, printr-o eșantionare a semnalului inițial $x(t)$. În acest caz integrala Fourier definită mai sus poate fi înlocuită prin transformata Fourier discretă :

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-2i\pi n k / N}$$

unde $k=0, 1, \dots, N-1$.

Mulțimea celor N valori $x(n)$ constituie o reprezentare discretă a funcției $x(t)$, iar cele N valori $X(k)$ o reprezentare a spectrului $X(f)$:

$$x(n) \leftrightarrow X(k)$$

$$X(k) \leftrightarrow x(n)$$

Algoritmul transformatei Fourier rapide permite reducerea timpului de execuție a unei transformate Fourier discrete.

Transformata Fourier discretă a unei secvențe finite de valor $\{x(n)\}$, $0 \leq n \leq N-1$ poate fi prezentată într-o manieră mai practică :

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) \cdot W^{nk}$$

unde

$$W^{nk} = e^{-2i\pi n k / N}$$

Această relație arată că pentru o secvență de N numere o evaluare directă necesită $(N-1)^2$ înmulțiri și $N(N-1)$ adunări. Pentru valori ale lui N , de exemplu 1000, ca ordin de mărime, un calcul direct implică o cantitate foarte mare de calcule, chiar și pentru un sistem puternic.

Principiul transformatei Fourier rapide constă în separarea secvenței inițiale de N valori în două secvențe mai scurte ale căror transformate discrete pot fi combinate pentru a produce transformata discretă a secvenței de N puncte.

Astfel, dacă N este par și secvența originală a fost împărțită în două secvențe de $N/2$ puncte, este necesar un număr de înmulțiri de ordinul $N^2/2$ pentru a evalua transformata discretă pe N puncte. Dacă $N/2$ este la rândul său par, atunci secvența de $N/2$ valori se poate de asemenea împărți în două secvențe de câte $N/4$ valori fiecare, pentru care se calculează independent transformatele și procedeul poate continua, obținându-se de fiecare dată creșterea vitezei cu un factor de aproximativ 2. Dacă N este o putere a lui 2, procesul se poate repeta pînă la calcularea în final a transformatei pentru două puncte.

Programul BASIC prezentat efectuează calculul transformatei Fourier discrete pentru un semnal definit, introdus în liniile 170 la 200 :

$$x(n) = \sin(2\pi n \cdot 8,555/N)$$

unde $n=1, 2, \dots, N$

```

10 REM"TRANSFORMATA FOURIER RAPIDA"
40 INPUT N
45 PRINT"NUMAR DE VALORI DISCRETE : "N
50 M=LOG(N)/LOG(2)
60 DIM F(M+1)
70 DIM R(N)
80 DIM Q(N)
90 DIM X(N)
100 F(1)=2
105 P1=4*ATN(1)
110 FOR K=1 TO M*2
120   P(K+1)=2*P(K)
120 NEXT K
140 A=2*PI/N
150 HO=8.555
160 E=NOVA
170 FOR K=1 TO N
180   R(K)=SIN(BMK)
190   Q(K)=0
200 NEXT K
210 HO=N/2
241 M9=N+1
242 J=1
250 FOR I=1 TO M9
260   IF I=J THEN 300
270   T1=R(J)
271   T2=Q(J)
280   R(J)=R(I)
281   Q(J)=Q(I)
290   R(I)=T1
291   Q(I)=T2
300   K=M2
210   IF K=J THEN 320
311   J=J-K
312   K=K/2
313   GOTO 310
320   J=J+K
330 NEXT I
370 FOR K=1 TO M
380   L9=P(K)
381   L1=L9/2
390   U9=1
391   U8=0
400   U9=COS(P1/L1)
401   W8=SIN(P1/L1)
410   FOR J=1 TO L1
420     FOR I=J TO M STEP L9
430       B9=R(I)
431       B8=Q(I)
440       I9=I+L1
450       T1=R(I9)*U9-Q(I9)*U8
460       T2=R(I9)*U8+Q(I9)*U9
470       R(I9)=B9-T1
471       Q(I9)=B8-T2
480       R(I)=D9+T1
481       Q(I)=W8-B8-T2
490     NEXT I
500     U7=U9*W9-U8*W8
510     U8=U9*W8+U8*W9
520     U9=U7
530     NEXT J
540   NEXT K
580 FOR K=1 TO N
590   X(K)=-((R(K)*R(K))+I(Q(K)*Q(K)))
600 NEXT K
610 PRINT"K:" "
620 PRINT" K      REAL      IMAGINAR      AMPLITUDINE"

630 PRINT"-----"
640 FOR K=1 TO N
650   PRINT K;" "
660   PRINT INT(10000*R(K)), INT(10000*Q(K)), INT(10000*X(K))
670   PRINT
680 NEXT K
690 END

```

Pornind de la secvența de N valori $x(n)$, se generează două secvențe de $N/2$ puncte fiecare $x_1(n)$ și $x_2(n)$, prima conținând termenii de rang par din secvența inițială, iar a doua termenii de rang impar :

$$x_1(n) = x(2n)$$

$$x_2(n) = x(2n+1)$$

unde $n=0, 1, 2, \dots, N/2-1$

Se poate arăta că transformata Fourier discretă a secvenței inițiale se scrie făcând compunerea transformatorilor Fourier pentru cele două secvențe inițiale $x_1(n)$ și $x_2(n)$:

$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k)$$

unde $X(k)$, $X_1(k)$ și $X_2(k)$ sînt transformatele Fourier discrete ale secvențelor $x(n)$, $x_1(n)$ și $x_2(n)$ și :

$$W_N^k = e^{-i(2\pi/N)k}$$

Datorită proprietăților de periodicitate ale transformatei Fourier, relația precedentă se poate scrie de asemenea :

$$X(k) = X_1(k-N/2) - W_N^k X_2(k-N/2)$$

pentru k cuprins între $N/2$ și $N-1$, iar :

$$W_N^{k+N/2} = W_N^k \cdot W_N^{N/2} = -W_N^k$$

12.17. Simularea salturilor unei mingi

Se va descrie mișcarea unei mingi de cauciuc care sare sus-jos sub efectul greutateii proprii și în același timp se deplasează pe orizontală cu viteză constantă. Se presupun date : înălțimea inițială de la sol (H), viteza orizontală (V) și numărul de salturi ale mingii (N). Se dă de asemenea coeficientul de restituire (C) definit ca raportul vitezelor imediat după și înainte de salt.

Pentru a calcula poziția mingii în timp se dă un increment mic de timp (D) și se aplică legile fizicii pe acest interval :

$$T(I+1) = T(I) + D$$

$$X(I+1) = X(I) + V \cdot D$$

$$Z(I+1) = Z(I) - G \cdot D$$

$$Y(I+1) = Y(I) + 0.5 \cdot (Z(I) + Z(I+1)) \cdot D$$

Unde :

X este deplasarea pe orizontală (inițial nulă), Z este viteza pe verticală (de asemenea nulă la plecare), Y este înălțimea deasupra solului, G este accele-

rația gravitațională ($9,81 \text{ m/s}^2$). Indicii I și I+1 corespund valorilor diferitelor variabile la începutul și la sfîrșitul incrementului de timp.

Dacă are loc o ciocnire pe durata incrementului de timp, formulele ce se aplică sînt puțin modificate. Prezența unei ciocniri este semnalată printr-o valoare negativă a lui Y (I+1), ce ar fi imposibilă fizic. Cînd se produce aceasta, Z (I+1) și (I+1) se recalculează ca mai jos.

Mai întîii se calculează timpul necesar mingii pentru a atinge pămîntul, plecînd din poziția sa de la începutul incrementului de timp. Dacă se notează acest timp D_1 , atunci :

$$D_1 = D * Y(I) / (Y_L(I) - Y_L(I+1))$$

Se calculează apoi viteza pe verticală imediat înainte de ciocnire :

$$Z = Z(I) - G * D_1$$

Viteza pe verticală imediat după ciocnire va fi deci :

$$Z_1 = -C * (Z(I) - G * D_1)$$

Înălțimea deasupra solului la sfîrșitul incrementului de timp este :

$$Y(I+1) = 0.5 * (Z_1 + Z_L(I+1)) * (D - D_1)$$

iar viteza pe verticală la sfîrșitul incrementului de timp :

$$Z(I+1) = Z_1 - G * (D - D_1)$$

Programul funcționează astfel :

1. Citește valorile H, V, N, C și D și testează validitatea lor
2. Inițializează parametrii :

$$I = 1 \text{ (contor de incrementare)} \quad X(1) = 0$$

$$B = 0 \text{ (contor de salturi)} \quad Z(1) = 0$$

$$T(1) = 0 \quad Y(1) = H$$

3. Calculează deplasarea pe orizontală și pe verticală, și viteza pe verticală cu ajutorul formulelor de mai sus.

4. Dacă mingia lovește pămîntul pe parcursul incrementului de timp se testează dacă trebuie calculat saltul următor sau se termină programul.

a) Dacă $B < N$ se recalculează viteza pe verticală și deplasarea pe verticală cu formulele modificate, se incrementează contorul de salturi ($B = B + 1$) și se trece la incrementul de timp următor.

b) Dacă $B = N$ se calculează timpul și deplasarea pe orizontală în momentul ciocnirii.

5. Afișează valorile lui X și T urmate de o tabelare completă pentru T, X, Y și Z.

6. Trasează grafic Y funcție de T.

7. Se reîntoarce la pasul 1. Dacă se introduce $H=0$ se iese din program. Programul acceptă 100 de incrementări de timp. D trebuie ales astfel încît să existe între 8 și 20 de puncte de fiecare salt.

Calculul valorilor $T(I+1)$, $X(I+1)$, $Z(I+1)$ și $Y(I+1)$ este efectuat de un subprogram.

Se observă că de fapt programul integrează ecuația diferențială $d^2y/dt^2 = -g$ cu ajutorul metodei Euler modificată.

```

002 REM "*****"
005 REM "SIMULAREA SARITURII UNEI MINGI"
010 REM "*****"
015
020 REM "INTRODUCEREA DATELOR SI VERIFICAREA LOR"
025
030 DIM Y(100),Y(100),Z(100),T(100),D$(1)
035 PRINT "INALTIME INITIALA(M); (0=STOP)";
040 INPUT H
045 IF H>=0 THEN 060
050 PRINT "INALTIME NEGATIVA-EROARE!"
055 GO TO 005
060 IF H=0 THEN 600
065 PRINT "VITEZA ORIZONTALA(M/S)";
070 INPUT V
075 PRINT "NUMAR DE SALTURI";
080 INPUT N
085 IF N>=0 THEN 100
090 PRINT "NUMAR DE SALTURI NEGATIV-EROARE!"
095 GO TO 075
100 PRINT "COEFICIENT DE RESTITUIRE";
105 INPUT C
110 IF C<=1 THEN 125
115 PRINT "COEFICIENT SUPRAUNITAR-EROARE!"
120 GO TO 100
125 PRINT "INCREMENT DE TIMP(S)";
130 INPUT D
135 IF D>0 THEN 150
140 PRINT "INCREMENT NEGATIV SAU NUL-EROARE!"
145 GO TO 125
150 PRINT
155 REM "INITIALIZAREA PARAMETRILOR"
160
165 B=T(1)=X(1)=Z(1)=0
170 Y(1)=H
175 G=-9.81
180
185 REM "CALCULUL VITEZEI SI AL DEPLACARII"
190 REM "PENTRU FIECARE INCREMENT"
195
200 FOR I=1 TO 99
205 GOSUB 550
210 IF Y(I+1)>0 THEN 280
215 IF B=N THEN 310
225 D1=D*Y(I)/(Y(I)-Y(I+1))
230 D2=0
235 Z1=-C*(Z(I)-G*D1)
240 Z(I+1)=Z1-G*(D-D1-D2)
245 Y(I+1)=0.5*(Z1+Z(I+1))*(D-D1-D2)
250 B=B+1
255 IF Y(I+1)>0 THEN 280
260 IF B=N THEN 310
265 D2=D2+2*Z1/G
270 Z1=C*Z1
275 GO TO 240
280 NEXT I
285 I=99
285 GO TO 320
290
295 REM "ULTIMUL SALT"
300
310 D=D*Y(I)/(Y(I)-Y(I+1))
315 GO SUB 550
320 I=I+1
325 T1=T(I)
330 X1=X(I)
335
340 REM "AFISAREA REZULTATELOR NUMERIC"
345
350 PRINT "DISTANTA ORIZONTALA PARCURSA=";X1;" M"
355 PRINT "TIMPUI CERUT=";T1;" S"
360 PRINT
361 PRINT "TIMP", "DIST.ORIZ.", "INALTIME", "VIT. VERL."
362 PRINT "=====
365 FOR I=1 TO 11
370 PRINT "T=";T(I); "X=";X(I); "Y=";Y(I); "Z=";Z(I)
371 PRINT
375 NEXT I
380 PRINT
385
390 PRINT "SOLUTIA GRAFICA A PROBLEMEI(D/N)";
395
400 INPUT D#
405 IF D#<>"D" THEN 035
410 INIT
415 VIEWPORT 20,140,10,90
420 L=-11/10
425 R=11*11/10
430 B=-H/10
435 T=11*H/10
440 WINDOW L,R,B,T
441 MOVE L,B
442 DRAW R,B
443 DRAW R,T
444 DRAW L,T
445 DRAW L,B
446
450 REM "TRASAREA AXELOR"
455
460 MOVE L,0
465 DRAW R,0
470 MOVE 1,B
475 DRAW 1,T
480
485 REM "TRASAREA CURBEI"
490
495 MOVE 1,H
500 FOR I=2 TO 11
505 DRAW I,Y(I)
510 NEXT I
515 MOVE L,B
520 GO TO 035
525
530 REM "SUBPROGRAM DE CALCUL AL VITEZEI SI AL"
535 REM "DEPLASARII LA SFIRSITUL INCREMENTULUI"
540
550 T(I+1)=T(I)+D
555 X(I+1)=X(I)+V*D
560 Z(I+1)=Z(I)-G*D
565 Y(I+1)=Y(I)+0.5*(Z(I+1)+Z(I))*D
570 RETURN
600 END

```

12.18. Exerciții de despărțire a cuvintelor în silabe

Programul constituie un exemplu simplu de aplicare a învățării programate. Se afișează câte o regulă de despărțire în silabe, urmată de un exemplu. În continuare sînt date mai multe exerciții de verificare pentru regula respec-

tivă. Regulele și exercițiile sînt codificate prin DATA începînd cu linia 500 din program, putîndu-se adăuga noi reguli și exerciții.

```

10 DIM E$(32)
20 N = 1
30 INIT
40 PRINT "DESPARTIREA CUVINTELOR IN "
45 PRINT "-----"
50 PRINT "SILABE "
55 PRINT "-----"
60 PRINT "REGULA ";N
70 PRINT "-----"
80 GOSUB 340
90 READ E$(T0)
100 PRINT "EXEMPLU ";
110 PRINT E$
120 PRINT
130 PRINT "EXERCITII "
140 READ E$(T0)
150 IF E$(2T02) = "0" THEN 180
160 PRINT E$
170 GOTO 140
180 READ R
190 I = 0
200 PRINT "RASPUNS? "
210 INPUT E
220 IF E = R THEN 260
230 I = 1
240 PRINT "REVEDETI REGULA "
250 GOTO 200
260 IF I <> 0 THEN 280
270 PRINT "FELICITARI "
280 READ E$(T0)
290 IF E$(2T02) = "1" THEN 140
300 IF E$(2T02) = "3" THEN 400
310 N = N+1
320 IF N < 4 THEN 30
330 STOP
340 READ M
350 FOR I = 1 TO M
360 READ F$(T0)
370 PRINT E$
380 NEXT I
390 RETURN
400 READ E$(T0)
410 PRINT E$
420 GOTO 80
500 DATA 3
510 DATA "DACA VOCALA E URMATA DE O "
520 DATA "SINGURA CONSOANA ACEASTA "
530 DATA "TRECE LA SILABA URMATOARE "
540 DATA "LE - GE ; O - RA "
550 DATA "DU - NA - RE = 1 "
560 DATA "DUN - A - RE = 2 "
570 DATA "DUN - AR - E = 3 "
580 DATA "D - UN - A - RE = 4 "
590 DATA "0",1,"1"
600 DATA "HOT - A - RI - RE = 1 "
610 DATA "HO - TAR - IRE = 2 "
620 DATA "HOT - AR - IRE = 3 "
630 DATA "HO - TA - RI - RE = 4 "
640 DATA "0",4,"2"
650 DATA 4
660 DATA "DINTRE DOUA VOCALE SUCCESIVE "
670 DATA "CARE NU FORMEAZA DIFTONG "
680 DATA "PRIMA APARTINE SILABEI DINAINTE "
690 DATA "A DOUA CELEI URMATOARE "
700 DATA "CE - RE - A - LE ; LU - A "
710 DATA "IN - DI - VI - DUA - LI - TA - TE = 1 "
720 DATA "IN - DI - VI - DU -A - LI - TA - TG = 2 "
730 DATA "0",2,"1"
740 DATA "PO - DE - A - UA = 1 "
750 DATA "PO - DEA - UA = 2 "
760 DATA "0",2,"2"
770 DATA 5
780 DATA "DACA E URMATA DE DOUA "
790 DATA "SAU MAI MULTE CONSOANE "
800 DATA "PRIMA CONSOANA TRECE LA SILABA "
810 DATA "DINAINTEI CEALALTA (CELELALTE) "
820 DATA "LA SILABA URMATOARE "
830 DATA "E - XIS - TA ; CO - REC - TA "
840 DATA "MU - NTE - NI - A = 1 "
850 DATA "MUNT - E - N - TA = 2 "
860 DATA "MUN - TE - H - IA = 3 "
870 DATA "MUN - TE - NI - A = 4 "
880 DATA "0",4,"1"
890 DATA "PER - SON - A - LI - TA - TE = 1 "
900 DATA "PERS - ON - A - LI - TA - TE = 2 "
910 DATA "PER - SON - AL - I - TA - TE = 3 "
920 DATA "PER - SO - NA - LI - TA - TE = 4 "
930 DATA "0",4,"3"
940 DATA "EXISTA EXCEPTII LA ACEASTA REGULA "
950 DATA 3
960 DATA "CIND PRIMA CONSOANA ESTE "
970 DATA "B,C,D,G,P,T,K,F IAR A DOUA L,R "
980 DATA "AMINDOUA TRECE LA SILABA URMATOARE "
990 DATA "A - BRE - VI - A ; A - CRU "
1000 DATA "COD - RU = 1 "
1010 DATA "CO - DRU = 2 "
1020 DATA "0",2,"1"
1030 DATA "SUP - LU = 1 "
1040 DATA "SU - PLU = 2 "
1050 DATA "0",2,"1"
1060 DATA "DE - MOC - RAT = 1 "
1070 DATA "DE - MO - CRAT = 2 "
1080 DATA "0",2,"1"
1090 DATA "NI - SET - RU = 1 "
1100 DATA "NI - SE - TRU = 2 "
1110 DATA "0",2,"2"
2000 END

```

12.19. Verificarea cunoștințelor de geografie

Exemplul ales în cadrul programului este axat pe verificarea cunoașterii reședințelor de județ. Examinatului i se solicită să răspundă la 10 întrebări, afișînd un număr de 10 județe alese aleator și cerînd să se introducă numele reședinței județului respectiv. După parcurgerea celor 10 întrebări, se afișează numărul de răspunsuri corecte. Dacă se răspunde greșit la o întrebare, se indică și răspunsul corect.

Programul poate fi extins fără dificultăți pentru orice gen de teste asemănătoare (verificarea cunoașterii regulilor de circulație, formule, definiții etc.)

```

10 PRINT " VERIFICAREA CUNOSTINTELOR "
15 PRINT " LA GEOGRAFIE "
20 PRINT " DENUMIRE JUDET - RESEDINTA "
25 DIM M$(50),S$(50),V$(50).
30 N = 0
35 T = 39
40 FOR I = 1 TO 10
45 FOR J = 1 TO INT(RND(X)*T+1)
50 READ M$(TO),S$(TO)
55 NEXT J
60 PRINT " DATI RESEDINTA JUDETULUI ",M$
65 INPUT V$(TO)
70 IF V$ = S$ THEN 85
75 H = H+1
80 GOTO 90
85 PRINT " RASPUNS CORECT AR FI ";S$
90 RESTORE
95 NEXT I
100 PRINT " DIN 10 INTREBARI ";H;" ATI STIUT "
110 STOP
120 DATA " JUDET 1 "; " RESEDINTA 1 "
130 DATA .

```

```

400 DATA " JUDET N "; " RESEDINTA N
410 END

```

12.20. Verificarea cunoștințelor unui grup de candidați

Inițial, programul solicită prin dialog crearea tabelului cu întrebări. Fiecărei întrebări, operatorul îi asociază 3 răspunsuri posibile cu indicarea răspunsului corect. Se cere apoi numărul total de persoane de examinat. Pentru

```

2 DIM B(20)
3 DIM U(100,50),T(50),S(50)
4 MAT B = ZER.
5 INIT
6 PRINT " INTRODUCETI INTREBARIL? (DA/NU) "
7 INPUT A$
8 IF A$ = "DA" THEN 1000
11 INPUT A$
12 IF A$ = "DA" THEN 1170
15 IF B(1) <> 0 THEN 20
16 PRINT " FARA RASPUNSURI INTRODUSE "
18 STOP
20 PRINT " VERIFICARE DE CUNOSTINTE
30 PRINT " CITE PERSOANE EXAMINATI
40 INPUT N
50 MAT U = ZER
60 MAT T = ZER
70 REM " INCEPE VERIFICAREA "
80 FOR I = 1 TO M
90 FOR J = 0 TO N-1
95 IF U = 0 THEN 140
100 PRINT R$(J+1)
110 PRINT R$(J*3+1)
120 PRINT R$(J*3+2)
130 PRINT R$(J*3+3)
140 PRINT " DATI RASPUNSUL (1,2,3)
150 INPUT R
160 IF B(J+1) = R THEN 210
170 PRINT " RASPUNS ERONAT "
180 PRINT " RASPUNS CORECT ESTE ";
185 IF U = 0 THEN 195
190 PRINTR$(J*3+B(J+1))(3TO))
192 GOTO 230
195 PRINT B(J+1)
200 GOTO 230
210 PRINT " RASPUNS CORECT "
220 U(I,J+1) = 1
230 NEXT J
240 Q = 0
250 FOR K = 1 TO N
260 Q = Q+U(I,K)
270 NEXT K
280 T(I) = Q
290 PRINT " DIN ";N;" INTREBARI CUNOASTE ";
295 PRINT Q
300 NEXT I
310 J = 0
320 FOR I = 1 TO M
330 J = J+T(I)
350 NEXT I
360 K = J/M
370 PRINT " IN MEDIE CUNOSC ";K;" INTREBARI "

```

```

380 FOR J = 1 TO M
390 S(I) = (T(I)*100)/N
400 NEXT I
405 REM " GRAFICUL; X=NR. INTREBARI, Y=CITI STIU "
410 INITP
420 WINDOW -10,N*10,-10,110
430 MOVE -10,0
440 DRAU N*10,0
450 MOVE 0,-10
460 DRAU 0,110
470 MOVE -1,25
480 DRAU 1,25
490 MOVE -2,50
500 DRAU 2,50
510 MOVE -1,75
520 DRAU 1,75
530 MOVE -2,100
540 DRAU 2,100
550 FOR I = 1 TO N
560 MOVE I,0
570 DRAU I,S(I)
580 NEXT I
590 STOP
1000 REM " INITIALIZARE "
1005 U = 1
1010 DIM G$(20,50),R$(3*20,30),B(20)
1020 PRINT " CITE INTREBARI INTRODUCETI ? "
1030 INPUT N
1050 PRINT " DATI INTREBAREA SI CELE "
1055 PRINT " TREI RASPUNSURI "
1060 FOR I = 0 TO N-1
1070 PRINT " INTREBAREA ";I+1
1080 INPUT G$(I+1)
1090 FOR J = 1 TO 3
1100 PRINT " RASPUNSUL ";J
1110 INPUT R$(I*3+J)
1120 NEXT J
1130 PRINT " DATI NUMARUL RASPUNSULUI "
1135 PRINT " CORECT "
1140 INPUT B(I+1)
1150 NEXT I
1160 GOTO 20
1170 PRINT " CITE INTREBARI AVETI ? "
1172 INPUT N
1175 FOR I = 0 TO N-1
1176 PRINT " RASPUNSUL LA INTREBAREA ";I+1
1180 INPUT B(I+1)
1190 NEXT I
1200 GOTO 20

```

fiecare persoană în parte, se parcurge tot setul de întrebări, cel examinat indicînd de fiecare dată răspunsul pe care îl consideră ca fiind corect. La răspuns incorect, programul afișează pe cel corect, în vederea însușirii lui. După parcurgerea setului de întrebări, se afișează totalul răspunsurilor corecte date de examinat.

La epuizarea examinării tuturor persoanelor, se afișează numărul mediu de răspunsuri corecte, caracteristic grupului examinat, și se trasează graficul cu numărul de răspunsuri corecte pentru fiecare persoană în parte.

12.21. Ordonarea candidaților după mediile obținute

Exemplul de față realizează ordonarea candidaților după mediile obținute la 5 probe. Se introduce numărul total al candidaților, urmat de numele fiecărui candidat și calificativele obținute la cele 5 probe. Se afișează numele candidaților și media obținută, în ordinea descrescătoare a mediilor.

Prin modificarea liniei 17 se poate modifica numărul de probe.

13.2. Trasarea ciclei

Programul trasă

```

9 PRINT "ORDONAREA CANDIDATILOR DUPA MEDIE"
10 PRINT "DATI NUMARUL CANDIDATILOR"
15 INPUT N
17 P = 5
20 DIM A$(N,20),M(N),C(P)
22 MAT M = ZER
25 PRINT "DATI NUMELE SI CALIFICATIVUL"
30 FOR I = 1 TO N
35 INPUT A$(I:TO1)
40 M(I) = 0
45 PAT INPUT C
50 FOR J = 1 TO P
60 M(I) = M(I)+C(J)
65 NEXT J
70 M(I) = M(I)/P
75 NEXT I
80 I = 1
85 C = M(I)
90 J = I+1
95 K = I
100 IF M(J) <= C THEN 115
105 C = M(J)
110 K = J
115 IF J = N THEN 130
120 J = J+1
125 GOTO 100
130 REM "INVERSAREA ORDINEI"
135 B$ = A$(I:TO1)
140 A$(I) = A$(K:TO1)
145 A$(K) = B$
150 S = M(I)
155 M(I) = M(K)
160 M(K) = S
165 I = I+1
170 IF I < N THEN 95
175 REM "TIPARIREA"
180 PRINT "NUMELE"
185 FOR I = 1 TO N
190 PRINT A$(I),M(I)
195 NEXT I
200 STOP
210 END
    
```

unde: (fig. 13.2)

r este raza cercului

t este unghiul

λ este parametrul

λ este 1

λ > 1 punctul

λ < 1 punctul

Se solicită prin

scrieri de trasat:

```

5 PRINT "CICLUL"
10 PRINT "DATI RAZA CERCULUI"
15 INPUT R
17 P = 5
20 DIM A$(N,20),M(N),C(P)
22 MAT M = ZER
25 PRINT "DATI NUMELE SI CALIFICATIVUL"
30 FOR I = 1 TO N
35 INPUT A$(I:TO1)
40 M(I) = 0
45 PAT INPUT C
50 FOR J = 1 TO P
60 M(I) = M(I)+C(J)
65 NEXT J
70 M(I) = M(I)/P
75 NEXT I
80 I = 1
85 C = M(I)
90 J = I+1
95 K = I
100 IF M(J) <= C THEN 115
105 C = M(J)
110 K = J
115 IF J = N THEN 130
120 J = J+1
125 GOTO 100
130 REM "INVERSAREA ORDINEI"
135 B$ = A$(I:TO1)
140 A$(I) = A$(K:TO1)
145 A$(K) = B$
150 S = M(I)
155 M(I) = M(K)
160 M(K) = S
165 I = I+1
170 IF I < N THEN 95
175 REM "TIPARIREA"
180 PRINT "NUMELE"
185 FOR I = 1 TO N
190 PRINT A$(I),M(I)
195 NEXT I
200 STOP
210 END
    
```

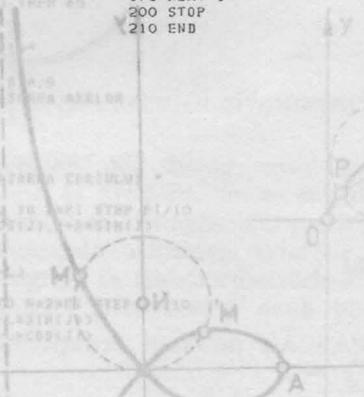


Fig. 13.2. Ciclul

13.3. Trasarea epicloidei

Programul trasă epicloida, după ecuațiile:

$$X = -(R+r) \cos \frac{t}{R} - r \cos \frac{R+r}{R} t$$

$$Y = (R+r) \sin \frac{t}{R} - r \sin \frac{R+r}{R} t$$

13.1. Trasarea strofoidei

Programul trasează strofoida, conform ecuației:

$$Y^2 = \frac{X^2(X+a)}{a-X}$$

Se solicită prin dialog distanța punctului A față de origine. (fig. 13.1)

```

5 PRINT " STROFOIDA "
10 PRINT " DATI VALOAREA A "
15 INPUT A
20 X = A/3
25 Y = SQR(X*2*(X+A)/(A-X))
30 INITP
35 WINDOW -Y,Y,-Y,Y
40 MOVE -Y,0
45 DRAW Y,0
50 MOVE 0,-Y
55 DRAW 0,Y
60 MOVE X,Y
65 FOR X = A/3 TO -A STEP -1
70 Y = SQR(X*2*(X+A)/(A-X))
75 IF X <= 0 THEN 90
80 DRAW X,Y
85 GOTO 95
90 DRAW X,-Y
95 NEXT X
100 FOR X = -A TO A/3
105 Y = SQR(X*2*(X+A)/(A-X))
110 IF X >= 0 THEN 125
115 DRAW X,Y
120 GOTO 130
125 DRAW X,-Y
130 NEXT X
135 STOP
140 END
    
```

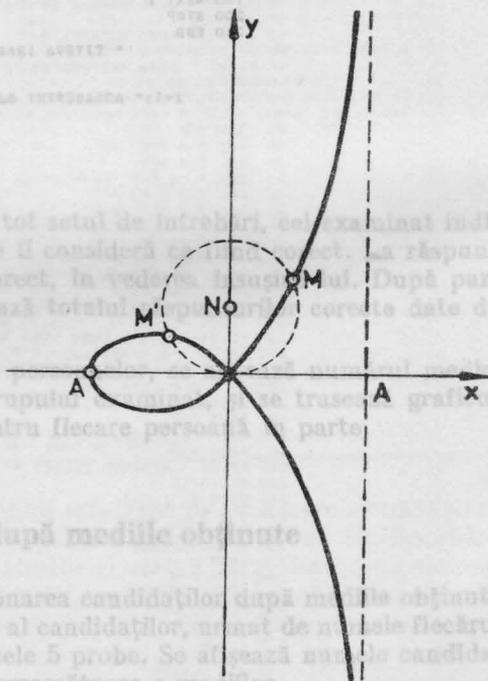


Fig. 13.1. Strofoida.

unde : (fig. 13.3)

R — raza cercului fix

r — raza cercului mobil

t — unghiul format de dreapta care unește centrala celor 2 cercuri cu axa x.

Forma curbei depinde de raportul r/R ; dacă $r=R$ se obține graficul cardioidiei.

Se solicită prin dialog valorile pentru r și R și se trasează epicycloida.

```

5 PRINT " EPICYCLOIDA "
10 PRINT " DATI RAZA CERCULUI FIX "
15 INPUT R
20 PRINT " DATI RAZA CERCULUI MOBIL "
25 INPUT L
30 INITP
35 A = R+2*L
40 WINDOW -A,A,-A,A
45 MOVE -A,0
50 DRAW A,0
55 MOVE 0,-A
60 DRAW 0,A
65 MOVE R,0
70 FOR X = 0 TO 2*PI STEP PI/10
75 DRAW R*COS(X),R*SIN(X)
80 NEXT X
85 MOVE R,0
90 A = R+L
95 B = L/R
100 C = A/R
105 H = 2*PI*R/L
110 FOR X = 0 TO H STEP PI/10
115 Z = A*COS(B*X)-L*COS(C*X)
120 Y = A*SIN(B*X)-L*SIN(C*X)
125 DRAW Z,Y
130 NEXT X
135 STOP
140 END

```

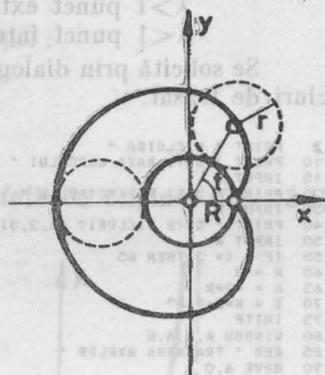


Fig. 13.3. Epicycloida.

13.4. Trasarea melcului lui Pascal

Programul trasează melcul lui PASCAL pe baza ecuațiilor :

$$X = 2R \cos^2 \varphi + a \cos \varphi$$

$$Y = 2R \cos \varphi \sin \varphi + a \sin \varphi$$

unde (fig. 13.4) :

R este raza cercului

φ este unghiul dreptei care se rotește față de axa X

a este parametrul de care depinde forma curbei
(dacă $a/R=2$ se obține graficul cardioidiei)

Se solicită prin dialog valorile pentru R și pentru raportul a/R (nu se dă valoarea direct pentru a).

```

5 * PRINT " MELCUL LUI PASCAL "
10 PRINT " CONC OIDA CERCULUI "
15 PRINT " DATI RAZA CERCULUI "
20 INPUT R
25 PRINT " DATI RAPORTUL A/R "
30 PRINT " FORMA CURBEI DEPINDE DE A/R "
35 PRINT " A/R < 2 CU BUGLA "
40 PRINT " A/R = 2 CARDIOIDA "
45 PRINT " 2 < A/R < 4 FARA BUGLA "
50 PRINT " A/R > 4 CURBA CONVEXA "
55 INPUT N
60 IF N <= 6 THEN 70
65 N = 6
70 A = N*R
75 INITP
80 WINDOW -4*R,2*R+A,-4*R,2*R+A
85 MOVE -4*R,0
90 DRAW 2*R+A,0
95 MOVE 0,-4*R
100 DRAW 0,2*R+A
105 MOVE 2*R,0
110 FOR I = 0 TO 2*PI STEP PI/10
115 DRAW R+R*COS(I),R*SIN(I)
120 NEXT I
122 REM " TRASAREA CURBEI "
125 FOR I = 1 TO 2*PI STEP PI/10
130 Z = COS(I)
135 U = SIN(I)
140 X = 2*R*Z^2+AMZ
145 Y = 2*R*Z*U+AMU
150 DRAW X,Y
155 NEXT I
160 PRINT " MAI VRETI PT. ALT RAPORT?";
165 PRINT " (DA/NU ) "
170 INPUT D$
175 IF D$ = "DA" THEN 25
180 STOP
185 END

```

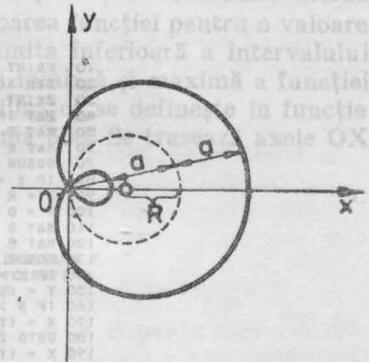


Fig. 13.4. Melcul lui Pascal.

13.5. Trasarea cercului circumscris unui triunghi

Se solicită prin dialog coordonatele vîrfurilor triunghiului.

Întrucît în program nu se calculează WINDOW-ul în funcție de coordonatele vîrfurilor triunghiului, pentru a nu ieși cu triunghiul din ecranul TV se recomandă utilizarea valorilor de la -100 la 100 .

În program se iau coordonatele a cîte două vîrfuri, se determină direcția dreptei definite prin aceste două puncte:

$$m = \frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$$

Se determină coordonatele punctului median al laturii Prin acest punct trece mediatoarea triunghiului cu direcția:

$$R = -\frac{1}{m}$$

Ecuția ei (dacă punctul median are coordonatele X, Y) este:

$$y - Y = R(x - X)$$

Dacă intersectăm două mediatore obținem coordonatele centrului cercului (B, C) circumscris triunghiului.

Din coordonatele centrului cercului și coordonatele unui vîrf al triunghiului se poate determina raza cercului.

$$R = \sqrt{|B - X_1|^2 + |C - Y_1|^2}$$

Se inițializează ecranul și se determină spațiul utilizator: —100, 100—
—100, 100. Se trasează triunghiul și cercului circumscris. Se afișează coordonatele centrului cercului și mărimea razei.

```

10 PRINT " CERCUL CIRCUMSCRIS "
20 DIM A(2), B(2), C(2)
30 PRINT " DATI COORDONATELE VIRFURILOR "
40 HAT INPUT A, B, C
50 HAT D = A
60 HAT E = B
70 GOSUB 600
80 IF Y = 0 THEN 400
90 S = R
100 T = B
110 HAT D = C
120 HAT E = B
130 GOSUB 600
140 IF Y = 0 THEN 460
150 Y = (S*B-R*T)/(S-R)
160 IF S > 0 THEN 190
170 X = (Y-B)/R
180 GOTO 200
190 X = (Y-T)/S
200 B = ABS(X-A(1))
210 C = ABS(Y-A(2))
220 R = SQR(B^2+C^2)
230 INITP
240 WINDOW -100,100,-100,100
250 MOVE -100,0
260 DRAW 100,0
270 MOVE 0,-100
280 DRAW 0,100
290 MOVE A(1),A(2)
300 DRAW B(1),B(2)
310 DRAW C(1),C(2)
320 DRAW A(1),A(2)
330 MOVE X,R,Y
340 FOR I = 0 TO 2*PI STEP PI/10
350 DRAW X+R*COS(I),Y+R*SIN(I)
360 NEXT I
370 PRINT AT(1,1);"RAZA = ";R;R
380 PRINT AT(2,1);"X = ";X;"Y = ";Y
390 STOP
400 HAT D = C
410 HAT E = B
420 GOSUB 600
430 IF Y = 0 THEN 510
440 S = R
450 T = B
460 HAT D = A
470 HAT E = C
480 GOSUB 600
490 IF Y = 0 THEN 510
500 GOTO 150
510 PRINT " PUNCTE COLINIARE "
520 GOTO 30
600 Y = 0
610 I = (2)-E(2)
620 IF I = I THEN 700
630 R = I/(1)-E(1)
640 X = E(1)
650 IF (1) < D(1) THEN 670
660 D(1) = X
670 X = X+ABS(1-D(1)-E(1))/2
680 Y = (2)
690 IF E(2) < D(2) THEN 710
700 Y = E(2)
710 Y = Y+ABS(2)-E(2))/2
720 B = (X-O)*R
730 RETURN
740 END

```

13.6. Graficul funcției polinomiale

Se introduce gradul polinomului și valorile tuturor coeficienților (zero pentru coeficienții care lipsesc). Se introduce apoi intervalul de definiție al funcției și numărului de pași în care se face trasarea graficului. Un număr mai mare de pași face trasarea mai exactă, dar mai lentă. Se va corela acest număr cu mărimea intervalului de definiție.

Subprogramul de la linia 500 calculează valoarea funcției pentru o valoare dată a variabilei. La linia 170 se apelează cu limita inferioară a intervalului de definiție. În bucla 200—280 se reține valoarea minimă și maximă a funcției (în P și R) pe intervalul de definiție. Spațiul utilizator se definește în funcție de limitele de definiție și de valorile P și R în linia 330. Se trasează axele OX și OY și forma funcției pe acest interval.

```

10 PRINT " GRAFICUL FUNCȚIEI POLINOMIALE "
15 PRINT " DAT PRIN GRAD SI COEFICIENTI "
20 PRINT " DATI GRADUL FUNCȚIEI "
30 INPUT G
40 DIM C(G+1)
50 PRINT " DATI COEFICIENTII "
60 MAT INPUT C
70 DIM L(2)
80 PRINT " DATI DOMENIUL DE DEFINITIE "
90 MAT INPUT L
100 PRINT " DATI NUMARUL DE PASI "
110 INPUT H
120 IF L(1) < L(2) THEN 150
130 PRINT " LIMITE ERONATE "
140 GOTO 80
150 H = (L(2)-L(1))/N
160 X = L(1)
170 GOSUB 500
180 P = F
190 R = F
200 FOR K = 1 TO N
210 X = X+H
220 GOSUB 500
230 IF F >= P THEN 260
240 P = F
250 GOTO 280
260 IF F <= R THEN 280
270 R = F
280 NEXT K
290 IF R > P THEN 320
300 PRINT " FUNCȚIE CU VALOARE CONSTANTA "
305 PRINT " IN INTERVALUL DAT = " ; R
310 STOP
320 INITP
330 WINDOW L(1),L(2),P,R
340 MOVE L(1),O
350 DRAW L(2),O
360 MOVE O,P
370 DRAW O,R
380 X = L(1)
390 GOSUB 500
400 MOVE X,P
410 FOR K = 1 TO N
420 X = X+H
430 GOSUB 500
440 DRAW X,P
450 NEXT K
460 STOP
500 REM " CALCULUL VALORII FUNCȚIEI "
510 F = C(1)
520 FOR I = 2 TO G
530 F = F*X+C(I)
540 NEXT I
550 RETURN
560 END

```

13.7. Suma grafică a mai multor vectori

Se solicită prin dialog numărul total N al vectorilor de însumat, mărimea fiecăruia, și unghiul lor față de orizontală.

Masivul $L(N)$ conține lungimile, iar $A(N)$ unghiurile în grade.

Pentru fiecare vector se calculează coordonatele vârfului vectorului considerind vectorul din originea axelor:

$$X(I) = L(I) \cdot \cos(A(I) \cdot \pi / 180)$$

$$Y(I) = L(I) \cdot \sin(A(I) \cdot \pi / 180)$$

Coordonata vârfului vectorului sumă se obține din formulele

$$A = \sum_{i=1}^N X(I)$$

$$B = \sum_{i=1}^N Y(I)$$

iar lungimea vectorului sumă și unghiul cu orizontală:

$$L = \sqrt{A^2 + B^2}$$

$$C = (\arctg(B/A)) \cdot 180 / \pi$$

```

10 PRINT " ADUNAREA VECTORILOR "
20 PRINT " NR. VECTORI DE ADUNAT "
30 INPUT N
40 DIM L(N),A(N),X(N),Y(N)
50 PRINT " DATI MARIMEA SI UNGIUL "
55 PRINT " CU AXA X A VECTORILOR "
60 FOR I = 1 TO N
70 INPUT L(I),A(I)
80 NEXT I
90 FOR I = 1 TO N
100 X(I) = L(I)*COS(A(I)*PI/180)
110 Y(I) = L(I)*SIN(A(I)*PI/180)
120 NEXT I
130 A = X(1)
140 B = Y(1)
150 FOR I = 2 TO N
160 A = A+X(I)
170 B = B+Y(I)
180 NEXT I
185 INITP
190 L = SQR(A^2+B^2)
200 C = ATN(B/A)
210 PRINT AT(1,1)," LUNGIMEA ";L
220 PRINT AT(2,1)," UNGIUL ";C*180/PI
230 WINDOW -1,A+1,-1,B+1
240 MOVE -1,0
250 DRAW A+1,0
260 MOVE 0,-1
270 DRAW 0,B+1
280 MOVE 0,0
290 FOR I = 1 TO N
300 RDRAW X(I),Y(I)
310 NEXT I
320 MOVE 0,0
330 DRAW A,B
340 STOP
350 END

```

După inițializarea ecranului, spațiul utilizator se stabilește în funcție de coordonatele A, B, se trasează axele și prin bucla 290—310 utilizând instrucțiunea RMOVE vectorii de adunat având coordonatele relative X(I), Y(I).

Se trasează și vectorul sumă.

13.8. Mișcarea unui punct material într-un câmp gravitațional

Se consideră un punct material care pleacă cu viteza inițială V_0 dintr-un punct A și trebuie să atingă un punct B aflat la o distanță D față de A. Mișcarea punctului este dată de ecuația:

$$Y = X \operatorname{tg} \omega - X^2 \frac{g}{2V_0^2 \cos^2 \omega}$$

unde:

V_0 este viteza inițială

ω este unghiul de aruncare față de orizontală.

Se consideră de asemenea că între punctele A și B poate exista o diferență de nivel N (punctele nu se află obligatoriu ambele pe axa orizontală).

Programul solicită prin dialog distanța între cele două puncte, diferența de nivel între cele două puncte, viteza inițială a mobilului și unghiul său de aruncare.

```

10 PRINT " BALLISTIC "
20 PRINT " DISTANTA DE TRAGERE "
30 INPUT D
40 PRINT " DIFERENTA DE NIVEL "
45 PRINT " POZITIV SAU NEGATIV "
50 INPUT N
60 N = N*44/D
70 INITP
80 X = 10
90 Y = 10
100 V = 54
110 Z = 10
120 IF N >= 0 THEN 150
130 Y = Y*ABS(N)
140 GOTO 160
150 Z = Z+H
160 WINDOW 0,64,0,64
170 PLOT X,Y
180 PLOT V,Z
190 MOVE X,Y
200 PRINT AT(29,2); " VITEZA INICIALA "
210 INPUT W
220 PRINT AT(30,2); " UNGHIU IN GRADE "
230 INPUT U
240 U = PI*U/180
250 T = TAN(U)
260 C = 5/(U*W*COS(U)**2)
270 I = 0
280 FOR K = 0 TO 44
290 A = (K*T-C*W**2)
300 DRAW X+K,Y+A
310 IF K < 44 THEN 350
320 IF ABS(2-A) < 1 THEN 350
330 PRINT AT(1,2); " LVL1 "
340 I = I+1
350 NEXT K
360 IF I = 0 THEN 370
370 GOTO 190
380 END

```

```

30 Y = X*2
40 X = X+2
50 Y = Y+2
60 X = X-2
70 Y = Y-2
80 X = X*3
90 Y = Y*3
100 X = X/3
110 Y = Y/3
120 X = X**2
130 Y = Y**2
140 X = X**3
150 Y = Y**3
160 X = X**4
170 Y = Y**4
180 X = X**5
190 Y = Y**5
200 X = X**6
210 Y = Y**6
220 X = X**7
230 Y = Y**7
240 X = X**8
250 Y = Y**8
260 X = X**9
270 Y = Y**9
280 X = X**10
290 Y = Y**10
300 X = X**11
310 Y = Y**11
320 X = X**12
330 Y = Y**12
340 X = X**13
350 Y = Y**13
360 X = X**14
370 Y = Y**14
380 X = X**15
390 Y = Y**15
400 X = X**16
410 Y = Y**16
420 X = X**17
430 Y = Y**17
440 X = X**18
450 Y = Y**18
460 X = X**19
470 Y = Y**19
480 X = X**20
490 Y = Y**20
500 X = X**21
510 Y = Y**21
520 X = X**22
530 Y = Y**22
540 X = X**23
550 Y = Y**23
560 X = X**24
570 Y = Y**24
580 X = X**25
590 Y = Y**25
600 X = X**26
610 Y = Y**26
620 X = X**27
630 Y = Y**27
640 X = X**28
650 Y = Y**28
660 X = X**29
670 Y = Y**29
680 X = X**30
690 Y = Y**30
700 X = X**31
710 Y = Y**31
720 X = X**32
730 Y = Y**32
740 X = X**33
750 Y = Y**33
760 X = X**34
770 Y = Y**34
780 X = X**35
790 Y = Y**35
800 X = X**36
810 Y = Y**36
820 X = X**37
830 Y = Y**37
840 X = X**38
850 Y = Y**38
860 X = X**39
870 Y = Y**39
880 X = X**40
890 Y = Y**40
900 X = X**41
910 Y = Y**41
920 X = X**42
930 Y = Y**42
940 X = X**43
950 Y = Y**43
960 X = X**44
970 Y = Y**44
980 X = X**45
990 Y = Y**45

```

Fig. 13.8. Lentila convergentă în perspectivă.

13.10. Generarea de figuri tridimensionale
 Programul iese din sfera exemplilor de mai sus și este un instrument util pentru proiectarea asistată de calculator. Acest program permite generarea conform legilor perspectivei de obiecte ca muchii drepte în spațiul tridimensional marcat de axele OX,

Se trasează graficul traiectoriei punctului, specificându-se la sfârșit dacă s-a atins sau nu punctul B.

(1) Dacă nu a fost atins punctul B se cere introducerea noilor valori de viteză inițială a mobilului și a unghiului de aruncare pînă se găsește combinația adecvată.

13.9. Generarea și modificarea unei figuri

Programul generează desenul unui scaun văzut în perspectivă (fig. 13.5), solicitînd prin dialog dimensiunile l_1 , l_2 , l_3 și l_4 . După generare figura poate fi modificată succesiv, schimbînd una sau mai multe dimensiuni. Se pot obține astfel o serie de reprezentări ale aceluiași obiect, cu diferite proporții între dimensiunile principale.

Programul poate fi extins cu ușurință pentru generarea de figuri mai complicate, generarea mai multor figuri la diferite distanțe între ele, permutarea lor etc. ajutînd la proiectarea corpului respectiv.

```

5 PRINT " PROIECTARE ASISTATA "
10 PRINT " DATI LUNGIME, LATIME SEZUT SCAUN "
15 INPUT L1,L2
20 PRINT " DATI INALTIME SPATAR "
25 INPUT L3
30 PRINT " DATI INALTIME PICIOR "
35 INPUT L4
40 X1 = SQR(L1*2/2)
50 Y1 = X1
60 X2 = SQR(4*L2*2/5)
70 Y2 = X2/2
80 X3 = SQR(L3*2/4)
90 Y3 = X3
100 A = X2+X1+X3+20
110 B = L4+Y2+Y1+Y3+20
120 INITP
130 WINDOW 0,A,0,B
140 MOVE 10,10
150 RMOVE 0,Y2
160 RDRAW 0,L4
170 RDRAW X1,Y1
180 RDRAW X2,-Y2
190 RDRAW -X1,-Y1
200 RDRAW 0,-L4
210 RDRAW 0,L4
220 RDRAW -X2,Y2
230 RDRAW X1,Y1
240 RDRAW X3,Y3
250 RDRAW X2,-Y2
260 RDRAW -X3,-Y3
270 RDRAW 0,-L4
280 PRINT " CONTINUATI (DA=1) "
290 INPUT C
300 IF C = 1 THEN 20
310 STOP
320 END

```

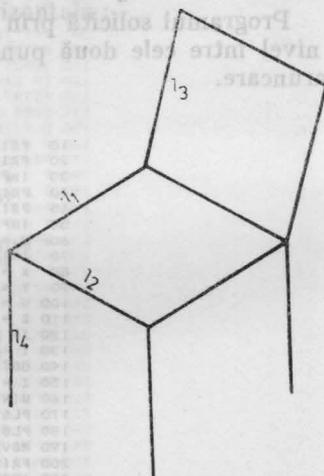


Fig. 13.5. Scaun văzut în perspectivă.

13.10. Generarea de figuri tridimensionale conform legilor perspectivei

Programul iese din sfera exemplilor demonstrative, fiind un instrument util pentru proiectarea asistată de calculator. Programul permite generarea de obiecte cu muchii drepte în spațiul tridimensional marcat de axele OX,

OY, OZ. Obiectele se compun prin asocierea așa-numitor segmente de dreaptă unitare. Lungimea unui segment unitar poate fi modificată pe parcurs. Indicaarea direcției de trasare se face prin tastele asociate deplasărilor pe cele 3 axe de coordonate. Odată încheiată faza de generare a obiectului, acesta poate fi privit din orice punct din exteriorul său (ca și cum privitorul s-ar roti în jurul obiectului). După dorință, obiectele generate pot fi completate sau modificate ulterior.

Imaginea în perspectivă a unui obiect a fost creată simulind (aproximativ) fenomenul de creare a unei imagini pe retina ochiului. S-au luat în considerare următoarele ipoteze simplificatoare :

- a) privirea este îndreptată totdeauna spre originea axelor de coordonate
- b) cristalinul este o lentilă subțire convergentă, iar retina un plan ortogonal pe direcția privirii, la distanța de 3 cm față de centrul cristalinului.

S-a utilizat formula lentilelor convergente :

$$\frac{1}{o} + \frac{1}{i} = \frac{1}{f}$$

unde (fig. 13.6) :

O este distanța între obiect și lentilă (OB)

i este distanța între obiect și imagine (OB')

f este distanța focală (OF)

A este punctul de proiectat

P este proiecția punctului A pe planul retinei

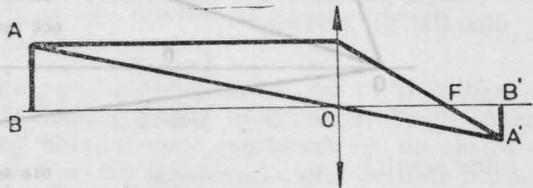
\vec{i}, \vec{j} sînt versorii axelor de coordonate în planul retinei :

$$\vec{i} = \frac{\vec{n} \times \vec{e}_3}{\|\vec{n} \times \vec{e}_3\|}; \quad \vec{e}_3 = (0,0,1)$$

$$\vec{j} = \frac{\vec{n} \times \vec{i}}{\|\vec{n} \times \vec{i}\|}$$

Imaginea obținută prin lentilă fiind răsturnată, la proiecția pe ecran ea va fi din nou răsturnată pentru obținerea imaginii corecte.

Fig. 13.6. Lentile convergente.



Poziția punctului P în spațiu se obține intersectînd planul retinei cu dreapta AP :

$$\begin{cases} \vec{b} = t_b \cdot \vec{n} + \vec{a} \\ \vec{n} \cdot \vec{b} - \|\vec{n}\|^2 = 0 \end{cases}$$

Iar poziția sa în plan :

$$\vec{p} = \vec{b} - \vec{n} = p^1 \vec{i} + p^2 \vec{j}; \text{ rezultă}$$

$$p^1 = -t \cdot \vec{c} \cdot \vec{i}; \quad p^2 = -t \cdot \vec{c} \cdot \vec{j}$$

Se obțin astfel formulele pentru calculul coordonatelor punctului pe planul retinei :

$$\vec{e}_3 = (0, 0, 1)$$

$$\vec{i} = \frac{\vec{n} \times \vec{e}_3}{\|\vec{n} \times \vec{e}_3\|},$$

$$\vec{j} = \frac{\vec{n} \times \vec{i}}{\|\vec{n} \times \vec{i}\|},$$

$$t = \frac{3 \|\vec{n}\|}{\|\vec{n}\|^2 - \left(\frac{3}{\|\vec{n}\|} + 1 \right) \vec{n} \cdot \vec{c}}$$

$$p^1 = -t \cdot \vec{c} \cdot \vec{i}$$

$$p^2 = -t \cdot \vec{c} \cdot \vec{j}$$

Subrutina de la linia 2 000 din program aplică aceste formule la determinarea coordonatelor unui punct pe planul retinei.

Crearea imaginii unui punct oarecare notat cu C se va efectua conform figurii 13.7

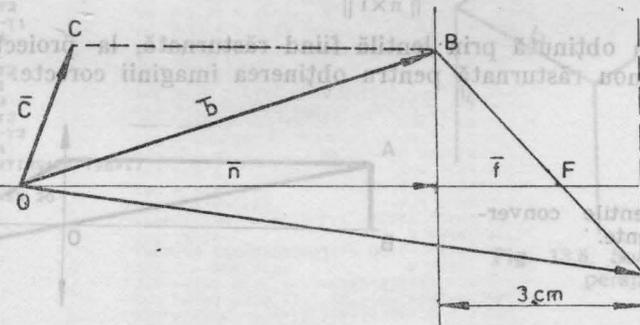


Fig. 13.7. Crearea imaginii unui punct.

Din formula lentilei rezultă :

$$\frac{1}{\|\vec{n}\|} + \frac{1}{3} = \frac{1}{\|\vec{n} - \vec{f}\|}$$

Punctul B se află la intersecția planului lentilei cu raza de lumină paralelă cu direcția privirii ce pornește din C. Vom avea :

$$\begin{cases} \bar{b} = t_b \cdot \bar{n} + \bar{c} \\ \bar{n} \cdot \bar{b} - \|\bar{n}\|^2 = 0 \end{cases}$$

de unde rezultă :

$$\bar{b} = \frac{\|\bar{n}\|^2 - \bar{n} \cdot \bar{c}}{\|\bar{n}\|^2} \cdot \bar{n} + \bar{c}.$$

```

9  INITF
10 DIM G*(254,12),R(254)

```

```

30 PRINT AT(2,1):" N = FIGURA NOUA "
40 PRINT AT(3,1):" V = FIGURA VECHIE NEMODIFICATA "
50 PRINT AT(4,1):" M = FIGURA VECHIE MODIFICATA "

```

```

60 INPUT F#
70 J = 1
75 E = 1
80 I = 0
82 U = 0
84 V = 0
86 U = 0

```

```

90 GOSUB 5000
100 GOSUB 700
110 GOSUB 9000
120 GOSUB 500
130 GOSUB 3000
140 GOSUB 2000
150 MOVE C+50,D+50
160 GOSUB 9000
165 GOSUB 500

```

```

166 K# = G*(I,JOJ)
170 IF K# = "A" THEN 160
180 IF K# = "D" THEN 110
190 IF K# = "S" THEN 250
200 IF K# = "L" THEN 300
210 GOSUB 3000
220 GOSUB 2000

```

```

230 DRAW C+50,D+50
240 GOTO 160
250 PRINT AT(1,1):" R = RELUATI
260 PRINT AT(2,1):" S = STOP
270 INPUT F#
280 IF F# = "R" THEN 20
290 STOP
300 IF F# = "N" THEN 330

```

```

310 G = R(E)
320 GOTO 370
330 PRINT AT(1,1):"
340 PRINT AT(1,1):"
350 INPUT G
360 R(E) = G
370 E = E+1
380 GOTO 160

```

```

500 IF F# <> M THEN 610
510 PRINT AT(1,1):"
520 PRINT AT(1,1):"
530 A# = INKEY$
540 IF A# = " " THEN 530
550 IF A# = "C" THEN 610
560 IF A# = "I" THEN 600
570 IF A# = "A" THEN 620
580 IF A# = "D" THEN 640

```

```

590 GOTO 530
600 GOSUB 9040
610 RETURN
620 G*(I,JOJ+2) = "AAA"
630 RETURN

```

```

640 F# = "N"
650 RETURN
700 INITP
710 PRINT AT(27,26); "5=Z+"
720 PRINT AT(28,26); "6=Z-"
730 PRINT AT(29,26); "7=X+"
740 PRINT AT(30,26); "8=X-"
750 PRINT AT(31,26); "9=Y+"
760 PRINT AT(32,26); "0=Y-"
770 IF F# <> "M" THEN GOTO 820
780 PRINT AT(22,26); "C=CON"
790 PRINT AT(23,26); "I=INL"
800 PRINT AT(24,26); "A=ABN"
810 PRINT AT(25,26); "D=DEZ"
820 RETURN
2000 REM " CALCULE
2010 J3 = L*L+M*M
2020 IF J3 = 0 THEN 2080
2030 I1 = -M
2040 I2 = L
2050 J1 = -L*M
2060 J2 = -M*M
2070 GOTO 2120
2080 I1 = 0
2090 I2 = -1
2100 J1 = -1
2110 J2 = 0
2120 N1 = L*L+M*M+N*N
2130 IF N1 = 0 THEN 2290
2140 N1 = SQR(N1)
2150 N2 = I1^2+I2^2
2160 N2 = SQR(N2)
2170 N3 = J1^2+J2^2+J3^2
2180 N3 = SQR(N3)
2190 N4 = L*U+M*V+N*U
2200 N5 = N1^2-N4
2210 IF N5 = 0 THEN 2260
2220 T = 3*N1^2/N5
2230 C = -T*(U*N1+V*I2)/N2
2240 D = T*(U*J1+V*J2+U*J3)/N3
2250 RETURN
2260 C = 0
2270 D = 0
2280 RETURN
2290 PRINT " EROARE
2300 STOP
3000 FOR K = 0 TO 2
3010 K# = G$(1, J, K TO J+K)
3020 IF K# = "5" THEN 3090
3030 IF K# = "6" THEN 3110
3040 IF K# = "7" THEN 3130
3050 IF K# = "8" THEN 3150
3060 IF K# = "9" THEN 3170
3070 IF K# = "0" THEN 3190
3080 GOTO 3200
3090 U = U+G
3100 GOTO 3200
3110 U = U-G
3120 GOTO 3200
3130 U = U+G
3140 GOTO 3200
3150 U = U-G
3160 GOTO 3200
3170 V = V+G
3180 GOTO 3200
3190 V = V-G
3200 NEXT K
3210 RETURN
5000 IF F# = "N" THEN 5030
5010 G = R(E)
5020 GOTO 5060
5030 PRINT AT(8,1); " HARIMEA ";
5040 INPUT G
5050 R(E) = G
5060 E = E+1
5070 PRINT AT(10,1); " COORDONATELE ";
5080 INPUT L, M, N
5090 RETURN
9000 I = I+1
9010 IF F# = "N" THEN 9040
9020 REM " LA U SI M EXISTA IN MEMORIE "
9030 GOTO 9070
9040 PRINT AT (1,1); "
9050 PRINT AT(1,1); "
9060 INPUT G$(1, J TO J+2)
9070 IF I < 254 THEN 9130
9080 I = 0
9090 J = J+3
9100 IF J <= 9 THEN 9130
9110 PRINT " MEMMORY FULL "
9120 STOP
9130 RETURN
9140 END

```

Poziția punctului F o aflăm din formula lentilei și din faptul că F se află pe direcția de privire:

$$\bar{f} = t_r \cdot \bar{n}$$

$$\| \bar{n} - \bar{f} \| = \frac{3 \| \bar{n} \|}{3 + \| \bar{n} \|}$$

de unde rezultă:

$$f = \left(1 + \frac{3}{3 + \| \bar{n} \|} \right) \cdot \bar{n}.$$

Imaginea punctului C (punctul A) se obține intersectând cele două raze de lumină:

$$\begin{cases} \bar{a} = t_a (\bar{f} - \bar{b}) + \bar{f} \\ \bar{a} = t_a (\bar{n} - \bar{c}) + \bar{n} \end{cases}$$

modifică coordonatele de pornire a trasării. Aceeași comandă poate fi utilizată pentru părăsirea coordonatelor curente de trasare și începerea trasării dintr-un alt punct. Coordonatele indicate în comanda D se raportează totdeauna relativ la coordonatele ultimului punct de trasare anterior.

Trasarea efectivă a cîte unui segment unitar se execută cu ajutorul următoarelor taste :

5— pentru deplasare (trasare) pe axa OZ în sens pozitiv

6— pentru deplasare (trasare) pe axa OZ în sens negativ

7— pentru deplasare (trasare) pe axa OX în sens pozitiv

8— pentru deplasare (trasare) pe axa OX în sens negativ

9— pentru deplasare (trasare) pe axa OY în sens pozitiv

0— pentru deplasare (trasare) pe axa OY în sens negativ

La apăsarea tastei, se trasează un segment unitar în direcția specificată. În afară de trasare simplă (apăsarea unei singure taste de „direcție“) se permit și trasări combinate din maxim 3 direcții de deplasare. Combinația de direcții indică poziția punctului care va fi unit printr-o linie cu ultimul punct unde s-a oprit anterior trasarea. Astfel, dacă se indică o deplasare XYZ combinată, se va trasa direct diagonala cubului cu lungimea laturii egală cu segmentul unitar. De remarcat faptul că prin opțiunea de trasare combinată se pot face trasări în orice direcții, nu numai paralele cu cele 3 axe de coordonate.

Dacă se dorește modificarea lungimii segmentului unitar se utilizează comanda L. Trasarea va continua cu noua lungime.

Sfârșitul trasării figurii se indică prin comanda S.

Opțiunea V Permite schimbarea poziției privitorului față de obiectul generat. Se introduce coordonatele noului punct de vedere, apoi programul trasează fără întrerupere imaginea vechiului obiect, văzut din noul punct dat.

Opțiunea M Permite modificarea facilă a imaginii unui obiect deja generat. Trasarea figurii se face pas cu pas, iar după fiecare pas se așteaptă o comandă, care poate fi :

C — se trece la pasul următor ;

I — se înlocuiește comanda de trasare următoare cu ceea ce dorește operatorul ;

A — se abandonează comanda de trasare următoare (salt peste un pas) ;

D — dezvoltarea figurii — se consideră din acest moment trasarea ca și la opțiunea N.

La terminarea trasării, operatorul poate relua ciclul celor trei opțiuni.

Domeniile de aplicație pot fi multiple, începînd cu exersarea vederii în spațiu a diferitelor obiecte, și terminînd cu activități de design în arhitectură, interioare de locuințe, construcții de mașini etc.

13.11. Trasare de labirint

Se trasează un labirint de lătime și lungime dată. Generarea se face utilizând caracterele I, —, :, .. Astfel se poate genera labirintul fără utilizarea de instrucțiuni grafice. Labirintul are doar o singură intrare și ieșire și un singur drum de trecere. Fiind trasat pe baza generării de numere aleatoare se obțin forme diferite de labirint.

```

70 PRINT " LABIRINT "
80 DIM W(30,30),V(30,30)
90 PRINT " LATIMEA , LUNGIMEA "
100 INPUT H , V
102 IF H < 1 THEN 108
103 IF H < 30 THEN 140
104 IF V < 1 THEN 108
105 IF V < 30 THEN 140
106 PRINT " DIMENSIUNJ ERONATE "
108 GOTO 90
140 Q = 0
150 Z = 0
160 X = INT ( RND(X) * H + 1 )
165 FOR I = 1 TO H
170 IF I = X THEN 173
171 PRINT "-,-":
172 GOTO 190
173 PRINT ". " :
180 NEXT I
190 PRINT ". "
195 C = 1
196 W(X,1) = C
198 C = C+1
200 R = X
202 S = 1
205 GOTO 260
210 IF R <> H THEN 240
215 IF S <> V THEN 230
220 R = 1
222 S = 1
225 GOTO 250
230 R = 1
232 S = S+1
235 GOTO 250
240 R = R+1
250 IF W(R,S) = 0 THEN 210
260 IF R-1 = 0 THEN 530
265 IF W(R-1,S) <> 0 THEN 530
270 IF S-1 = 0 THEN 390
280 IF W(R,S-1) <> 0 THEN 390
290 IF R = H THEN 330
300 IF W(R+1,S) <> 0 THEN 330
310 X = INT ( RND(X) * 3 + 1 )
320 ON X GOTO 790 , 820 , 860
330 IF S <> V THEN 340
334 IF Z = 1 THEN 370
338 Q = 1
339 GOTO 350
340 IF W(R,S+1) <> 0 THEN 370
350 X = INT ( RND(X) * 3 + 1 )
360 ON X GOTO 790 , 820 , 910
370 X = INT ( RND(X) * 2 + 1 )
380 ON X GOTO 790 , 820
390 IF R = H THEN 470
400 IF W(R+1,S) <> 0 THEN 470
405 IF S <> V THEN 420
410 IF Z = 1 THEN 450
415 Q = 1
416 GOTO 430
420 IF W(R,S+1) <> 0 THEN 450
430 X = INT ( RND(X) * 3 + 1 )
440 ON X GOTO 790 , 860 , 910
450 X = INT ( RND(X) * 2 + 1 )
460 ON X GOTO 790 , 860
470 IF S <> V THEN 490
480 IF Z = 1 THEN 520
485 Q = 1
486 GOTO 500
490 IF W(R,S+1) <> 0 THEN 520
500 X = INT ( RND(X) * 2 + 1 )
510 ON X GOTO 790 , 910
520 GOTO 790
530 IF S-1 = 0 THEN 670
540 IF W(R,S-1) <> 0 THEN 670
545 IF R = H THEN 610
547 IF W(R+1,S) <> 0 THEN 610
550 IF S <> V THEN 560
552 IF Z = 1 THEN 590
554 Q = 1
556 GOTO 570
560 IF W(R,S+1) <> 0 THEN 590
570 X = INT ( RND(X) * 3 + 1 )
580 ON X GOTO 820 , 860 , 910
590 X = INT ( RND(X) * 2 + 1 )
600 ON X GOTO 820 , 860
610 IF S <> V THEN 630
620 IF Z = 1 THEN 660
625 Q = 1
627 GOTO 640
630 IF W(R,S+1) <> 0 THEN 660
640 X = INT ( RND(X) * 2 + 1 )
650 ON X GOTO 820 , 910
660 GOTO 820
670 IF R = H THEN 740
680 IF W(R+1,S) <> 0 THEN 740
685 IF S <> V THEN 700
690 IF Z = 1 THEN 730
695 Q = 1
697 GOTO 830
700 IF W(R,S+1) <> 0 THEN 730
710 X = INT ( RND(X) * 2 + 1 )
720 ON X GOTO 860 , 910
730 GOTO 860
740 IF S <> V THEN 760
750 IF Z = 1 THEN 780
755 Q = 1
757 GOTO 770
760 IF W(R,S+1) <> 0 THEN 780
770 GOTO 910
780 GOTO 1000
790 W(R-1,S) = C
800 C = C+1
802 V(R-1,S) = 2
804 R = R-1
810 IF C = H*V + 1 THEN 1010
815 Q = 0
816 GOTO 260
820 W(R,S-1) = C
830 C = C+1
840 V(R,S-1) = 1
842 S = S-1
844 IF C = H*V + 1 THEN 1010
850 Q = 0
854 GOTO 260
860 W(R+1,S) = C
870 C = C+1
872 IF V(R,S) = 0 THEN 880
875 V(R,S) = 3
877 GOTO 890
880 V(R,S) = 2
890 R = R+1
900 IF C = H*V + 1 THEN 1010
905 GOTO 530
910 IF Q = 1 THEN 960
920 W(R,S+1) = C
922 C = C+1
924 IF V(R,S) = 0 THEN 940
930 V(R,S) = 3
935 GOTO 950
940 V(R,S) = 1
950 S = S+1
952 IF C = H*V + 1 THEN 1010
955 GOTO 260
960 Z = 1
970 IF V(R,S) = 0 THEN 980
972 V(R,S) = 3
974 Q = 0
976 GOTO 1000
980 V(R,S) = 1
982 Q = 0
984 R = 1
986 S = 1
988 GOTO 250
1000 GOTO 210
1010 FOR J = 1 TO V
1011 PRINT "I " :
1012 FOR I = 1 TO H
1013 IF V(I,J) < 2 THEN 1030
1020 PRINT " " :
1021 GOTO 1040
1030 PRINT "1 " :
1040 NEXT I
1041 PRINT
1043 FOR I = 1 TO H
1045 IF V(I,J) = 0 THEN 1060
1050 IF V(I,J) = 2 THEN 1060
1051 PRINT " " :
1052 GOTO 1070
1060 PRINT ":-":
1070 NEXT I
1071 PRINT " "
1072 NEXT J
1073 STOP

```

13.12. Mastermind

Jocul este o variantă adaptată a celebrului MASTERMIND, care solicită determinarea unei combinații de 4 culori într-o ordine anumită, din 6 culori posibile. Adaptarea s-a făcut pentru determinarea unei combinații de 4 cifre din 6 posibile. Setul de cifre posibile este :

0, 1, 2, 3, 4, 5. Se introduce o combinație de 4 cifre ; programul compară această combinație cu propria sa combinație stabilită prin randomizare la începutul jocului. Se afișează un "*" pentru cifră corectă în poziție corectă, și un "+" pentru cifră corectă în poziție incorectă. Se admite ca aceeași cifră să apară de mai multe ori în cadrul combinației de 4 cifre. Scopul jocului este de a determina combinația corectă din cât mai puține încercări. Se afișează la sfârșit numărul total de încercări.

```

5  INITP
10  PRINT " M A S T E R M I N D "
15  PRINT " GASITI PATRU CIFRE DIN "
20  PRINT " SASE POSIBILE 0,1,2,3,4,5 "
25  PRINT " RASPUNSUL LA O INCERCARE: "
30  PRINT " * = NR. BUN LA LOC BUN "
35  PRINT " + = NR. BUN LA ALT LOC "
40  L = 0
45  DIM A(4), B(4)
50  FOR Z = 1 TO 4
55  Y = INT(RND(X)*6)
60  B(Z) = Y
65  NEXT Z
70  L = 0
75  PRINT " DATI O INCERCARE "
80  L = L+1
95  MAT INPUT A
98  K = 0
99  J = 0
100 FOR Z = 1 TO 4
105 IF A(Z) <= 5 THEN 115
110 J = 1
115 NEXT Z
120 IF J = 0 THEN 135
125 PRINT " COMBINATIE ERONATA "
130 GOTO 95
135 FOR Z = 1 TO 4
140 B(Z) = ABS(B(Z))
145 IF A(Z) <> B(Z) THEN 165
150 K = K+1
155 A(Z) = 7
160 B(Z) = -B(Z)
165 NEXT Z
170 FOR Z = 1 TO 4
175 G = 0
180 FOR H = 1 TO 4
185 IF A(H) = 7 THEN 215
190 IF A(H) <> B(Z) THEN 215
195 IF G <> 0 THEN 215
200 J = J+1
205 A(H) = 7
210 G = 1
215 NEXT H
220 NEXT Z
230 IF K = 0 THEN 250
235 FOR Z = 1 TO K
240 PRINT "+"; " ";
245 NEXT Z
250 IF J = 0 THEN 270
255 FOR Z = 1 TO J
260 PRINT "+*"; " ";
265 NEXT Z
270 PRINT
275 IF K < 4 THEN 80
280 PRINT " ATI GASIT DIN ";L;
285 PRINT " INCERCARI "
290 PRINT " DORITI ALT JOC (DA/NU) "
300 INPUT D$
305 IF D$ = "DA" THEN 50
310 STOP
320 END

```

13.13. Vinătoarea de vulpi

Programul trasează un careiaj de $N \times N$ dimensiuni ($N=10-30$) în care plasează în mod aleator 3 vulpi. Scopul jocului este de a determina coordonatele vulpilor din cât mai puține încercări. O încercare se specifică prin coordonatele punctului (X, Y), după care programul afișează un "/" pentru punct liber, sau un "X" pentru vulpe găsită. Se totalizează la sfârșit numărul de încercări.

```

5 DIM A(6),C(3)
10 INITP
20 N = INT(RND(X)*30)
30 IF N >= 10 THEN 50
40 N = 10
50 FOR I = 1 TO 6
60 A(I) = INT(RND(X)*30)+10
70 IF A(I) < N THEN 100
80 A(I) = A(I)-5
90 GOTO 70
100 M = 0
110 IF I <= 2 THEN 170
120 FOR J = 1 TO I-1 STEP 2
130 IF A(I) <> A(J) THEN 150
140 M = 1
150 NEXT J
160 IF N <> 0 THEN 60
170 NEXT I
180 MAT C = ZER
190 M = 0
200 U = 0
205 V = 0
210 INITP
220 WINDOW -10,N+10,-10,N+10
230 PRINT AT(1,1);" VINATOARE DE VULPI "
240 PRINT AT(2,1);" GASITI TREI VULPI "
245 PRINT "INTR-O ZONA DE ";N;"/";N
250 FOR I = 0 TO N
260 MOVE 0,I
270 DRAW N,I
280 MOVE I,0
290 DRAW I,N
300 NEXT I
310 PRINT AT(28,1);"
320 PRINT AT(28,1);" COORDONATA ";
330 MAT INPUT B(2)
340 V = V+1
350 FOR J = 1 TO 5 STEP 2
360 IF A(J) <> B(1) THEN 530
370 IF A(J+1) <> B(2) THEN 530
380 I = INT(J/2)+1
390 IF C(I) = 0 THEN 420
400 PRINT AT(28,1);" VULPE DEJA GASITA "
410 GOTO 520
420 PRINT AT(28,1);" ATI GASIT O VULPE "
430 C(I) = 1
440 MOVE B(1),B(2)
450 DRAW B(1)+1,B(2)+1
460 MOVE B(1),B(2)+1
470 DRAW B(1)+1,B(2)
480 U = U+1
490 IF U <> 3 THEN 520
500 PRINT " ATI GASIT DIN ";V;
505 PRINT " INCERCARI "
510 M = 1
520 J = 5
530 NEXT J
540 IF M <> 0 THEN 20
550 MOVE B(1),B(2)
560 DRAW B(1)+1,B(2)+1
570 GOTO 310
580 END

```

13.14. Verificarea vitezei de reacție

Programul afișează într-o poziție aleatoare pe ecran o cifră (0—9) și așteaptă un timp determinat introducerea aceleiași cifre de către operator.

Se solicită inițial viteza de joc (1—5), viteza 1 fiind cea mai mare. Se afișează permanent scorul pe ecran. Din start, jucătorul primește 5 puncte. Pe parcurs, modificarea scorului decurge astfel:

- pentru o cifră introdusă corect, se adaugă un punct;
 - pentru o cifră incorectă, se scade un punct;
 - pentru nici o cifră introdusă în intervalul de așteptare, se scad 2 puncte.
- Oprirea programului are loc la atingerea scorului nul.

```

5 INITP
10 PRINT "R E F L E X U L "
15 PRINT " SE AFISEAZA ALEATOR O CIFRA " ;
20 PRINT "PE ECRAN "
25 PRINT " BATETI CIT MAI REPEDE TASTA " ;
30 PRINT "RESPECTIVA "
35 PRINT " DIN START PRIMITI 5 PUNCTE "
40 PRINT " +1 PUNCT LA TASTA BUNA "
42 PRINT " -1 PUNCT LA TASTA ERONATA "
44 PRINT " -2 PUNCTE DACA NU TASTATI "
45 L = 5
50 PRINT " DATI VITEZA DE JOC (1,2,3,4,5) "
55 INPUT N
60 INITP
65 PRINT AT(1,1);" R E F L E X U L "
70 PRINT AT(2,1);" SCORUL: ";L
75 IF L < 1 THEN 220
80 A = INT(RND(X)*9)+48
85 B$ = INKEY$
90 X = INT(RND(X)*26+4)
95 Y = INT(RND(X)*29+1)
100 PRINT AT(X,Y);CHR$(A)
105 A$ = INKEY$
110 FOR I = 1 TO 100*N
115 IF A$ <> B$ THEN 125
120 B$ = INKEY$
125 NEXT I
130 IF B$ = A$ THEN 195
135 G = 0
140 FOR I = 0 TO 9
145 IF B$ = STR$(I) THEN 153
150 GOTO 165
155 IF I <> A-48 THEN 165
160 G = 1
165 NEXT I
170 IF G = 1 THEN 185
175 L = L-1
180 GOTO 200
185 L = L+1
190 GOTO 200
195 L = L-2
200 FOR I = 1 TO N*100
205 REM " PAUSE "
210 NEXT I
215 GOTO 70
220 STOP
225 END

```

13.15. Perspico

Jocul constă în alinierea a trei 0-uri în linie sau diagonală, în eadrul unui careu de 3×3 . Fiecare căsuță din careu primește un număr (1—9), utilizat pentru indicarea locului în care se plasează 0-ul jucătorului. Ca răspuns, programul plasează un X într-o poziție defavorabilă pentru jucător, căutând la rândul său să alinieze trei X-uri. La sfârșit se afișează câștigătorul.

```

5 PRINT " P E R S P I C O "
10 DIM B(9),P(9)
15 INITP
20 FOR A = 1 TO 9
25 B(A) = A
30 NEXT A
25 MAT P = ZER
40 E = 0
45 Q = 0
50 N = 0
55 X = 4
60 PRINT AT(X,3);
65 FOR A = 1 TO 9
70 IF A = X THEN 90
75 IF B(A) = 0 THEN 110
80 IF B(A) = 10 THEN 120
85 GOTO 130
90 X = X+3
95 PRINT
100 PRINT AT(X,3)+
105 GOTO 75
110 PRINT "0"; " ";
115 GOTO 135
120 PRINT "X"; " ";
125 GOTO 135
130 PRINT B(A); " ";
135 NEXT A
140 IF N = 1 THEN 210
145 IF E <> 8 THEN 160
150 PRINT AT(15,1); " AM CISTIGAT "
155 GOTO 445
160 PRINT AT(15,1); " MUTAREA "
165 INPUT Z
170 IF B(Z) <> Z THEN 165
175 N = 1
180 Q = Q+1
185 B(Z) = 0
190 P(Z) = 1
195 IF Q <= 0 THEN 55
200 PRINT AT(15,1); " REMIZA "
205 GOTO 475
210 G = 0
215 C = 1
220 D = 7
225 F = 3
230 GOSUB 360
235 C = 2
240 D = 8
245 GOSUB 360
250 C = 3
255 D = 9
260 GOSUB 360
265 C = 1
270 F = 4
275 GOSUB 360
280 D = 3
285 F = 1
290 GOSUB 360
295 C = 4
300 D = 6
305 GOSUB 360
310 C = 7
315 D = 9
320 GOSUB 360
325 C = 3
330 D = 7
335 F = 2
340 GOSUB 360
345 G = G+1
350 IF G = 5 THEN 50
355 GOTO 215
360 E = 0
365 U = 1
370 FOR A = C TO D STEP F
375 E = E+P(A)
380 NEXT A
385 IF E = 3 THEN 440
390 IF G = 0 THEN 435
395 IF E = 8 THEN 470
400 IF G = 1 THEN 435
405 IF E = 2 THEN 470
410 IF G = 2 THEN 435
415 IF E = 5 THEN 470
420 IF G = 3 THEN 435
425 IF E = 1 THEN 470
430 IF E = 4 THEN 470
435 RETURN
440 PRINT AT(15,1); " ATI CISTIGAT "
445 PRINT AT(17,1); " DORITI ALT JOC (DA=1) "
450 INPUT D
455 IF D = 1 THEN 15
460 STOP
470 FOR A = C TO D STEP F
475 IF B(A) <> A THEN 500
480 IF U = 0 THEN 500
485 B(A) = 10
490 P(A) = 4
495 U = 0
500 NEXT A
505 GOTO 50
510 END

```

13.16. Cursa de obstacole

Se conduce un mobil printr-o configurație de obstacole generată aleator pe ecran. Deplasarea mobilului are loc de la dreapta la stînga ; jucătorul are posibilitatea de a muta cu un rînd mai sus sau mai jos direcția de înaintare, apăsînd tasta S, respectiv J. Dacă nu se apasă nici o tastă, mobilul își continuă deplasarea în linie dreaptă. La lovirea unui obstacol, se oprește înaintarea și se afișează scorul. Valoarea scorului indică distanța parcursă pînă la lovirea obstacolului. După parcurgerea unui ecran complet, se reia mișcarea mobilului, modificînd locul de apariție al acestuia și combinația de obstacole.

```

10 PRINT " CONDUCTETI VEHICOLUL PRINTRE ";
15 PRINT "OBSTACOLE "
20 PRINT " VEHICOLUL SE DIRIGEAZA CU ";
25 PRINT "TASTELE "
30 PRINT " S= S U S , J= J O S "
40 DIM D(30,30)
50 S = 0
60 MAT D = ZER
70 INITP
80 FOR A = 1 TO 50
90 X = INT(RND(X)*29)+1
100 Y = INT(RND(X)*29)+1
110 PRINT AT(X,Y);"#"
120 D(X,Y) = 1
130 NEXT A
140 P = INT(RND(X)*29)+1
150 FOR A = 30 TO 1 STEP -1
160 PRINT AT(P,A);"<"
170 IF D(P,A) = 1 THEN 310
180 PRINT AT(P,A);"#"
190 Z# = INKEY$
200 IF Z# = " " THEN 280
210 IF Z# = "J" THEN 260
220 IF Z# <> "S" THEN 280
230 IF P = 1 THEN 280
240 P = P-1
250 GOTO 280
260 IF P = 30 THEN 280
270 P = P+1
280 S = S+1
290 NEXT A
300 GOTO 40
310 FOR Z = 1 TO 20
320 PRINT AT(P,A);"#"
330 PRINT AT(P,A);" "
340 NEXT Z
350 PRINT AT(29,1);" SCORUL ";S
360 FOR I = 1 TO 100
370 REN " TIME "
380 NEXT I
390 GOTO 50
400 END

```

13.17. Tragerea la țintă

Pe ecran se afișează o țintă, considerată ca fiind în fața privitorului. Se introduce viteza inițială a proiectilului și unghiul înălțătorului. Programul consideră ținta ca fiind la o distanță aleatoare față de trăgător. Din datele introduse, pe baza formulei:

$$S = V_0^2 \sin \omega / g$$

unde :

S este distanța parcursă de proiectil;

V_0 este viteza inițială;

ω este unghiul înălțătorului;

g este accelerația gravitațională.

Se determină dacă s-a atins sau nu ținta.

Dacă ținta nu a fost atinsă, se afișează distanța la care a căzut proiectilul față de țintă („+” pentru lovitură prea lungă, „-” pentru lovitură prea scurtă). Se caută lovirea țintei din cît mai puține încercări, pe baza coroborării datelor făcute pentru loviturile în gol.

```

10 INITP
20 PRINT AT(1,10); " T I N T A "
30 PRINT AT(3,15); " "
40 PRINT AT(4,10); " "
50 PRINT AT(5,10); " "
60 PRINT AT(6,10); " "
70 PRINT AT(8,1); " VITEZA UNGHIU I ";
75 PRINT " DISTANTA "
80 PRINT AT(9,1); "-----";
85 PRINT "-----"
90 K = 0
100 G = 1
110 X = INT(RND(X)*15000+50)
120 K = K+1
122 IF K <= 32 THEN 130
125 K = 32
130 PRINT AT(5,22); " > "; G; " < "
140 PRINT AT(10+K,1); " * 7 ";
150 INPUT V
160 IF V < 10 THEN 140
170 PRINT AT(10+K,10); " > ";
180 INPUT U
190 IF U < 3 THEN 170
200 IF U > 89 THEN 170
210 Z = INT(U*2*SIN(PI*U/90)/9.81)
220 E = Z-X
230 PRINT AT(10+K,20); E
240 IF Z = X THEN 270
250 G = G+1
260 GOTO 120
270 PRINT AT(13,1); " NIMERIT "
280 PRINT AT(15,1); " DORITI ALT JOC (DA=1) "
290 INPUT D
300 IF D = 1 THEN 10
310 STOP
320 END

```

13.18. Ecranul magic

Programul permite trasarea oricăror figuri compuse din drepte orizontale și verticale, pornind dintr-un punct dat inițial. Deplasarea punctului este coordonată de tastele :

1— dreapta	3— jos
2— stînga	4— sus

Punctul se deplasează continuu, oprirea trasării făcîndu-se prin apăsarea oricărei taste în afara celor de mai sus. Reluarea trasării se face prin apăsarea oricărei taste de comandă a direcției de deplasare.

Direcția de deplasare poate fi completată, pentru a avea posibilitatea trasării sub un unghi oarecare față de orizontală. Dacă se dorește o trasare la un unghi de 45° în direcția dreapta-sus, se introduce linia 105 de recunoaștere a tastei "5":

```
105 IF A$ = "5" THEN 500
```

La linia 500 se introduce secvența de trasare :

```
500 REM "DEPLASARE 45 DREAPTA SUS"
```

```
510 B$ = INKEY $
```

```
520 IF Y=100 THEN 570
```

```
530 IF X=100 THEN 570
```

```
540 X=X+1
```

```
550 Y=Y+1
```

```
560 DRAW X, Y
```

```
570 A $ = INKEY $
```

```
580 IF A $ = B $ THEN 520
```

```
590 GOTO 60
```

Programul poate fi generalizat pentru trasări pe alte direcții, trasări de linii curbe etc.

```

5 INITP
10 PRINT AT(1,1); " ECRAN MAGIC "
15 PRINT AT(2,1); " 1= DREAPTA "
20 PRINT AT(3,1); " 2= STINGA "
25 PRINT AT(4,1); " 3= JOS "
30 PRINT AT(5,1); " 4= SUS "
35 PRINT AT(6,1); " COORD. DE ÎNCEPUT ";
40 INPUT X,Y
45 MOVE X,Y
50 A$ = INKEY$
60 IF A$ = " " THEN 50
70 IF A$ = "1" THEN 120
80 IF A$ = "2" THEN 200
90 IF A$ = "3" THEN 280
100 IF A$ = "4" THEN 360
110 GOTO 50
120 REM " DEPL. DREAPTA "
130 B$ = INKEY$
140 IF X = 100 THEN 170
150 X = X+1
160 DRAW X,Y
170 A$ = INKEY$
180 IF A$ = B$ THEN 140
190 GOTO 50
200 REM " DEPL. STINGA "
210 B$ = INKEY$
220 IF X = 0 THEN 250
230 X = X-1
240 DRAW X,Y
250 A$ = INKEY$
260 IF A$ = B$ THEN 220
270 GOTO 50
280 REM " DEPL. JOS "
290 B$ = INKEY$
300 IF Y = 0 THEN 330
310 Y = Y-1
320 DRAW X,Y
330 A$ = INKEY$
340 IF A$ = B$ THEN 300
350 GOTO 50
360 REM " DEPL. SUS "
370 B$ = INKEY$
380 IF Y = 100 THEN 410
390 Y = Y+1
400 DRAW X,Y
410 A$ = INKEY$
420 IF A$ = B$ THEN 360
430 GOTO 50
490 END

```

13.19. Nim

Jocul Nim — originar din China antică — este cunoscut și sub numele de Fan-Tan.

Se generează într-un număr oarecare de grămezi un număr aleator de obiecte. Jucătorii (în cazul de față operatorul și calculatorul) elimină cu schimbul obiecte din grămezi, și anume cel puțin un obiect (cel mult toată grămadă), dar la un moment dat numai dintr-o singură grămadă.

Cîștigă cine scoate ultimii sau ultimele obiecte din ultima grămadă rămasă.

O grămadă de obiecte se reprezintă printr-o linie de asteriscuri (un asterisc reprezintă un obiect). Numărul total de grămezi se stabilește de operator la începutul fiecărui joc. Numărul obiectelor din fiecare grămadă se generează aleator la începutul jocului.

```

10 DIM A(10),B(10,5),O(5),V(10)
15 PRINT " N - I - M "
20 PRINT " CU CITE GRAMEZI JUCATI? "
30 INPUT N
40 IF N <= 0 THEN 20
50 IF N > 9 THEN 20
55 MAT V = ZER
60 REM " GENERAREA GRAMEZILOR "
70 FOR I = 1 TO N
80 A(I) = INT( RND(X) * 30 )
85 IF A(I) = 0 THEN 80
90 NEXT I
95 GOSUB 2050
100 PRINT " DIN CARE GRAMADA SI CITE "
105 PRINT " OBIECTE LUATI? "
110 INPUT I , K
120 IF I > N THEN 230
130 IF I < 0 THEN 230
140 IF K > A(I) THEN 230
150 IF K < 1 THEN 230
160 V(I) = K
170 GOSUB 650
180 REM " JOACA CALCULATORUL "
190 GOSUB 1300
200 GOSUB 650
210 IF C <> 0 THEN 290
220 GOTO 95
230 PRINT " EROARE "
240 GOTO 95
290 IF C = -1 THEN 320
300 PRINT " AM CISTIGAT "
310 STOP
320 PRINT " AI CISTIGAT "
330 STOP
650 FOR I = 1 TO N
660 A(I) = A(I) - V(I)
670 V(I) = 0
680 NEXT I
690 RETURN
1300 MAT B = ZER
1350 MAT O = ZER
1360 FOR U = 1 TO N
1390 M = A(U)
1400 FOR I = 1 TO 5
1410 B(U,I) = M - INT( M/2 ) * 2
1420 M = INT( M/2 )
1430 O(I) = B(U,I) + O(I)
1440 IF O(I) > 1 THEN 1460
1450 GOTO 1470
1460 O(I) = 0
1470 NEXT I
1475 NEXT U
1480 W = 0
1485 FOR U = 5 TO 1 STEP -1
1490 IF O(U) <> 0 THEN 1510
1500 GOTO 1530
1510 W = U
1520 U = 1
1530 NEXT U
1540 IF W <> 0 THEN 1570
1550 GOSUB 1600
1560 RETURN
1570 GOSUB 1730
1580 RETURN
1600 W = 0
1610 FOR J = N TO 1 STEP -1
1630 IF A(J) <> 0 THEN 1640
1630 GOTO 1660
1640 W = J
1650 J = 1
1660 NEXT J
1670 IF W <> 0 THEN 1700
1680 C = -1
1690 RETURN
1700 C = 0
1705 J = W
1710 V(J) = A(J) - INT((A(J)-1)*RND(X))
1720 RETURN
1730 U = 0
1740 FOR I = 1 TO N
1745 IF B(I,W) <> 1 THEN 1760
1750 B(I,W) = 0
1752 U = 1
1755 I = N
1760 NEXT I
1770 FOR J = W-1 TO 1 STEP -1
1775 IF O(J) = 0 THEN 1790
1780 B(U,J) = 1 - B(U,J)
1790 NEXT J
1795 I = U
1800 FOR J = 5 TO 1 STEP -1
1810 V(I) = 2 * V(I) + B(I,J)
1820 NEXT J
1830 V(I) = A(I) - V(I)
1840 S = 0
1850 FOR J = 1 TO N
1860 S = S + A(J) - V(J)
1870 NEXT J
1880 IF S = 0 THEN 1910
1890 C = 0
1900 RETURN
1910 C = 1
1920 RETURN
2050 FOR I = 1 TO N
2060 IF A(I) = 0 THEN 2100
2070 FOR J = 1 TO A(I)
2080 PRINT "n";
2090 NEXT J
2100 PRINT
2110 V(I) = 0
2120 NEXT I
2130 RETURN

```

13.20. Turnurile din Hanoi

Jocul este cunoscut și sub numele Acele Faraonului și constă în a transfera un set de discuri aranjate în ordine descrescătoare a mărimii lor de pe primul ac pe al treilea ac, utilizând ca element ajutător acul din mijloc. Regula

```

100 REM " TURNURILE DIN HANOI "
110 DIM T(10,3)
120 E = 0
130 MAT Y = ZER
140 PRINT " TURNURILE DIN HANOI "
150 PRINT " DISCURILE SE MUTA DIN STINGA "
155 PRINT " IN DREAPTA SI NU SE PUNE DISC "
160 PRINT " CAI MARE PE DISC MAI MIC "
200 PRINT " CU CITE DISCURI JUCATI? (MAX 10) "
210 INPUT S
230 M = 0
240 IF S > 0 THEN 260
250 GOTO 270
260 IF S <= 10 THEN 350
270 E = E+1
280 IF E > 2 THEN 310
290 PRINT " DATI NUMAR CORECT 1 - 10 "
300 GOTO 200
310 PRINT " NU JUCATI CORECT "
320 STOP
350 PRINT " IN PROGRAM DISCURILE SINT BOTEZATE "
360 PRINT " PRIN NUMERE ZECIMALE 1 LA 10 "
370 PRINT " DACA JUCATI CU MAI PUTIN DECIT 10 "
380 PRINT " VEI JUCA CU DISCURI DE NUMERE CELE "
385 PRINT " MAI MARI "
390 PRINT " MUTATI DE PE ACUL 1 PE ACUL 3 "
400 Y = 10
410 D = 10
420 FOR X = S TO 1 STEP -1
430 T(Y,1) = D
440 D = D-1
450 Y = Y-1
460 NEXT X
470 GOSUB 1240
480 PRINT AT(27,1):" CARE DISC IL MUTATI? ";
490 E = 0
500 INPUT D
510 IF D > 10-S THEN 530
520 GOTO 540
530 IF D <= 10 THEN 580
540 PRINT " DISC INEXISTENT "
550 E = E+1
560 IF E > 1 THEN 310
570 GOTO 480
580 REM " VERIFICA DACA DISCUL E SUB ALT DISC "
585 A = 10
590 B = 3
595 FOR R = 1 TO 10
600 FOR C = 1 TO 3
605 IF T(R,C) <> D THEN 630
610 A = R
615 B = C
620 R = 10
625 C = 3
630 NEXT C
635 NEXT R
640 IF T(A-1,B) <> 0 THEN 670
645 GOTO 700
670 PRINT " DISCUL E SUB ALT DISC "
690 GOTO 480
700 E = 0
710 PRINT " PE CARE AC IL MUTATI? ";
720 INPUT N
730 IF (N-1)*(N-2)*(N-3) = 0 THEN 800
740 E = E+1
750 IF E > 1 THEN 310
760 PRINT " DATI NUMAR CORECT 1 , 2 , 3 "
770 GOTO 710
800 A = 0
805 FOR R = 1 TO 10

```

```

810 IF T(R,N) = 0 THEN 825
815 A = R
820 R = 10
825 NEXT R
830 IF A = 0 THEN 870
835 REM " VERIFICA SA NU SE PUNA DISC MAI "
836 REM " MARE PE MAI MIC "
840 IF D < T(A,N) THEN 870
850 PRINT " DISC MAI MARE PE MAI MIC NU SE POATE "
860 GOTO 480
870 FOR V = 1 TO 10
875 FOR W = 1 TO 3
880 IF T(V,W) = D THEN 890
885 GOTO 910
890 A = V
895 B = W
900 V = 10
905 W = 3
910 NEXT W
915 NEXT V
920 FOR U = 1 TO 10
925 IF T(U,N) = 0 THEN 950
930 X = U-1
935 U = 10
940 GOTO 960
950 X = 10
960 NEXT U
970 T(X,N) = T(A,B)
980 T(A,B) = 0
990 REM " TIPARESTE STAREA ACTUALA "
1000 GOSUB 1240
1010 M = M+1
1015 A = 0
1020 FOR R = 1 TO 10
1030 FOR C = 1 TO 2
1040 IF T(R,C) = 0 THEN 1060
1050 A = 1
1060 NEXT C
1070 NEXT R
1080 IF A = 0 THEN 1120
1090 IF M <= 2*S THEN 480
1100 PRINT " ATI DEPASIT NUMARUL DE PASI MINIM "
1105 PRINT " NECESARI "
1110 STOP
1120 PRINT " ATI REZOLVAT IN "M:" PASI "
1140 PRINT " MAI JUCATI? (DA/NU) "
1150 INPUT A$
1160 IF A$ = "DA" THEN 120
1170 STOP
1240 INITP
1250 A = 26
1260 FOR K = 10 TO 1 STEP -1
1270 Z = 5
1280 FOR J = 1 TO 3
1290 IF T(K,J) = 0 THEN 1340
1300 PRINT AT(A,Z-INT(T(K,J)/2)+1);
1310 FOR V = 1 TO T(K,J)
1320 PRINT "*";
1330 NEXT V
1340 Z = Z+10
1350 NEXT J
1360 A = A-3
1375 PRINT
1380 RETURN

```

de bază a transferului specifică obligativitatea mutării unui disc mai mic peste unul mai mare, niciodată invers.

În jocul realizat pe calculator se permit maxim 10 discuri. Discurile sînt reprezentate prin asteriscuri. Numărul de asteriscuri care formează discul reprezintă mărimea discului. Pașii necesari pentru a termina jocul sînt $2^n - 1$, unde n reprezintă numărul de discuri în joc. Dacă jucătorul nu termină în număr de pași necesari, se oprește jocul.

13.21. Jocul cu trei grămezi

Se generează trei grămezi cu diferite numere de obiecte în fiecare grămadă. Jucătorul mută dintr-o grămadă oarecare într-o altă grămadă un obiect în contul unui obiect din a treia grămadă care se elimină din joc. Inițial cel puțin

```

5 INITP
10 PRINT " JOCUL CU TREI GRAMEZI "
12 PRINT " ----- "
15 PRINT " SE DAU TREI GRAMEZI PRIN "
20 PRINT " NUMERELE DE OBIECTE DIN ELE "
25 PRINT " JOCUL CONSTA IN A MUTA UN OBIECT "
30 PRINT " DINTR-O GRAMADA IN ALTA IN "
35 PRINT " CONTUL UNUI OBIECT DIN A TREIA "
40 PRINT " CARE SE ELIMINA DIN JOC "
45 PRINT " SCOPUL ESTE DE A AJUNGE LA DOUA "
50 PRINT " GRAMEZI GOALE SI IN A TREIA "
55 PRINT " SA RAMINE UN SINGUR OBIECT "
60 PRINT " GRAMEZILE SE INDICA PRIN 1 , 2 , 3 "
85 DIM T(3)
90 T(1) = INT( RND(X) * 19 + 1 )
95 T(2) = INT( RND(X) * 19 + 1 )
100 T(3) = INT( RND(X) * 19 + 1 )
105 N = INT( RND(X) * 2 + 1 )
110 M = INT( RND(X) * 2 + 1 )
115 IF N = M THEN 110
120 P = 1
125 IF P = N THEN 140
130 IF P = M THEN 140
135 GOTO 150
140 P = P + 1
145 GOTO 125
150 IF INT(T(N)/2) = T(N)/2 THEN 165
155 IF INT(T(M)/2) = T(M)/2 THEN 190
160 GOTO 205
165 IF INT(T(M)/2) = T(M)/2 THEN 175
170 GOTO 205
175 IF INT(T(P)/2) <> T(P)/2 THEN 205
180 T(P) = INT( RND(X) * 19 + 1 )
185 GOTO 175
190 IF INT(T(P)/2) = T(P)/2 THEN 205
195 T(P) = INT( RND(X) * 19 + 1 )
200 GOTO 190
205 PRINT " INCEPEM UN JOC (DA = 1) "
210 INPUT D
215 IF D = 1 THEN 225
220 GOTO 210
225 INITP
230 I = 1
235 PRINT AT(I,5);T(1);" : ";T(2);" : ";T(3)
240 I = I + 1
245 IF I < 30 THEN 255
250 GOTO 225
255 PRINT AT(31,2);"
260 PRINT AT(30,2);" DIN CARE - IN CARE "
265 PRINT AT(31,2);
270 INPUT D,E
272 IF D = E THEN 255
275 IF D > 3 THEN 255
280 IF E > 3 THEN 255
282 Q = 0
285 FOR J = 1 TO 3
290 IF D = J THEN 310
295 IF E <> J THEN 310
300 T(J) = T(J) + 1
305 GOTO 315
310 T(J) = T(J) - 1
312 IF T(J) = -1 THEN 390
315 NEXT J
316 IF Q = 1 THEN 410
320 K = 0
325 L = 0
330 FOR J = 1 TO 3
335 IF T(J) <> 0 THEN 350
340 K = K + 1
345 GOTO 355

```

```

350 L = T(J)
355 NEXT J
360 IF K <> 2 THEN 235
365 IF L = 1 THEN 380
370 PRINT AT(30,1); " NU ATI AJUNS LA REZULTAT BUN "
375 GOTO 90
380 PRINT AT(30,1); " ATI AJUNS LA REZULTAT BUN "
385 GOTO 90
390 END

```

În două grămezi trebuie să existe obiecte. Scopul este ca în final să rămână un singur obiect într-o grămadă, celelalte să fie goale.

Se poate demonstra că dacă în toate trei grămezi există inițial obiecte în număr par sau impar (deci sînt de aceeași paritate) atunci jocul nu are soluție. Dacă la două grămezi paritatea este aceeași și a treia are altă paritate, jocul are soluție și în final acele grămezi vor fi goale care au avut aceeași paritate, rămînînd un obiect în grămada cu paritate diferită.

13.22. Ruleta

Un joc clasic de noroc este ruleta. Simularea pe calculator scoate în evidență doar țelul ca jucătorul cu suma de bani inițială să rămână cît mai mult în joc, nu latura de noroc.

În cazul de față se generează aleator numărul și culoarea cîștigătoare. Jucătorul poate miza prin numere între 1 și 50 cu 5 pînă la 500 de unități de bani cu mai multe mize. Inițial jucătorul are la dispoziție 1 000 de unități de bani.

Mizele sînt după cum urmează.

— pe un număr se poate miza cu numărul respectiv (1 pînă la 36), pe 0 sau 00 se mizează cu numerele 49 respectiv 50. Cîștigul este de 35 de ori miza.

— pe numere între 1 și 12; 13 și 24; 25 și 36 se mizează cu codurile 37; 38 respectiv 39, cîștigul fiind dublu.

— pe numere în prima coloană (1, 4, 7, 10...) în a doua coloană (2, 5, 8, 11...) și în a treia coloană (3, 6, 9, 12...) se poate miza cu codurile 40; 41 respectiv 42, cîștigul fiind tot dublu.

— pe numere între 1 și 18; 19 și 36 se mizează cu codurile 43 respectiv 44 cîștigul fiind doar miza

— pe număr par sau impar se mizează cu codurile 45 respectiv 46; pe roșu sau negru cu codurile 47 respectiv 48, cîștigul fiind simplu.

Pentru fiecare miză făcută de jucător trebuie să se indice două numere:

— prima reprezintă codul (număr între 1 și 50)

— a doua reprezintă valoarea mizei).

```

10 DIM B(100),C(100),T(100),X(39),A(50)
20 MAT X = ZER
30 P = 1000
40 D = 100000
50 PRINT " CITE MIZE FACETI? "
60 INPUT Y
70 IF Y < 1 THEN 50
80 IF Y <> INT(Y) THEN 50
85 IF Y > 50 THEN 50
90 MAT A = ZER
100 FOR C = 1 TO Y
110 PRINT " M I Z A ";C;
120 INPUT X,Z
130 B(C) = Z
140 T(C) = X
150 IF X < 1 THEN 110
160 IF X > 38 THEN 110
170 IF X <> INT(X) THEN 110
180 IF Z < 5 THEN 110
190 IF Z <> INT(Z) THEN 110
210 IF Z > 500 THEN 110
220 IF A(X) = 0 THEN 250
230 PRINT " ACEST COD A MAI FOST "
240 GOTO 110
250 A(X) = 1
260 NEXT C
270 PRINT
275 PRINT "***** SE INVIRTE ROATA *****"
276 PRINT
280 S = 1 + INT(38*RND(X))
290 X(S) = X(S)+1
300 IF S < 37 THEN 340
310 IF S = 37 THEN 340
320 PRINT " CISTIGA 00 "
330 GOTO 490
340 PRINT " CISTIGA 0 "
350 GOTO 490
360 RESTORE
370 K = 0
380 FOR I = 1 TO 18
390 READ R
400 IF R <> S THEN 420
410 K = 1
420 NEXT I
430 IF K = 1 THEN 470
440 AS = "NEGRU"
450 PRINT " CISTIGA ";S;" , ";A;
460 GOTO 490
470 AS = " ALB "
480 GOTO 450
490 PRINT
500 FOR C = 1 TO Y
510 IF T(C) < 37 THEN 1400
*520 ON T(C)-36 GOTO 560,660,710,760,840
525 ON T(C)-41 GOTO 920,1000,1070,1110
530 ON T(C)-45 GOTO 1150,1190,1290
540 GOTO 1400
560 REM " 1 - 12 (COD 37) 2:1 "
570 IF S <= 12 THEN 620
580 PRINT " PIERDERE ";B(C);" BANI CU MIZA "
590 D = D + B(C)
600 P = P - B(C)
610 GOTO 1540
620 PRINT " CISTIG ";B(C)*2;" BANI CU MIZA "
630 D = D - B(C)*2
640 P = P + B(C)*2
650 GOTO 1540
660 REM " 13 -24 (COD 38) 2:1 "
670 IF S >12 THEN 690
680 GOTO 580
690 IF S < 25 THEN 620
700 GOTO 580
710 REM " 25 - 36 (COD 39) 2:1 "
720 IF S > 24 THEN 740
730 GOTO 580
740 IF S < 37 THEN 620
750 GOTO 580
760 REM " PRIMA COLOANA (COD 40) 2:1 "
770 K = 0
780 FOR I = 1 TO 34 STEP 3
790 IF S <> I THEN 810
800 K = 1
810 NEXT I
820 IF K = 1 THEN 620
830 GOTO 580
840 REM " COLOANA A DOUA (COD 41) 2:1 "
850 K = 0
860 FOR I = 2 TO 35 STEP 3
870 IF S <> I THEN 890
880 K = 1
890 NEXT I
900 IF K = 1 THEN 620
910 GOTO 580
920 REM " COLOANA A TREIA (COD 42) 2:1 "
930 K = 0
940 FOR I = 3 TO 36 STEP 3
950 IF S <> I THEN 970
960 K = 1
970 NEXT I
980 IF K = 1 THEN 620
990 GOTO 580
1000 REM " 1 - 18 (COD 43) 1:1 "
1010 IF S < 19 THEN 1030
1020 GOTO 580
1030 PRINT " CISTIG ";B(C);" BANI CU MIZA ";C
1040 D = D - B(C)
1050 P = P + B(C)
1060 GOTO 1540
1070 REM " 19 - 36 (COD 44) 1:1 "
1080 IF S < 19 THEN 580
1090 IF S < 37 THEN 1030
1100 GOTO 580
1110 REM " NR. PAR (COD 44) 1:1 "
1120 IF S/2 <> INT(S/2) THEN 580
1130 IF S < 37 THEN 1030
1140 GOTO 580
1150 REM " NR. IMPAR (COD 45) 1:1 "
1160 IF S/2 = INT(S/2) THEN 580
1170 IF S < 37 THEN 1030
1180 GOTO 580
1190 REM " ROSU (COD 47) 1:1 "
1200 RESTORE
1210 K = 0
1220 FOR I = 1 TO 19
1230 READ R
1240 IF S <> R THEN 1260
1250 K = 1
1260 NEXT I
1270 IF K = 1 THEN 1030
1280 GOTO 580
1290 REM " NEGRU (COD 48) 1:1 "
1300 RESTORE
1310 K = 0
1320 FOR I = 1 TO 18
1330 READ R
1340 IF S <> R THEN 1360
1350 K = 1
1360 NEXT I
1370 IF K = 1 THEN 580
1380 IF S > 36 THEN 580

```

```

1390 GOTO 1030
1400 REM " O SI 00 (COD 49 SI 50) 1:1 "
1410 IF T(C) < 49 THEN 1490
1420 IF T(C) = 49 THEN 1450
1430 IF T(C) = 50 THEN 1470
1440 GOTO 580
1450 IF S = 37 THEN 1510
1460 GOTO 580
1470 IF S = 38 THEN 1510
1480 GOTO 580
1490 IF T(C) = S THEN 1510
1500 GOTO 580
1510 PRINT " CISTIGUL ";B(C)*35;" BANI CU MIZA ";C
1520 D = D - B(C) * 35
1530 P = P + B(C) * 35
1540 NEXT C
1550 PRINT " BANCA ";D;" BANI "
1560 PRINT " AVETI ";P;" BANI "
1570 IF P > 0 THEN 1600
1580 PRINT " NU MAI AVETI BANI "
1590 GOTO 1630
1600 IF D > 0 THEN 1630
1610 PRINT " S-A GOLIT BANCA "
1620 D = 101000
1630 PRINT " CONTINUAM? (DA/NU) "
1650 INPUT Y$
1660 IF Y$ = "DA" THEN 50
1660 STOP
1670 DATA 1,3,5,7,9,12,14,16,18,19,21,23,25,27
1675 DATA 30,32,34,36
1680 END
    
```

13.23. Trasarea bioritmului

Programul solicită pentru persoana căreia i se trasează bioritmul următoarele date :

- data nașterii ;
- data de la care se dorește începerea trasării.

Se verifică dacă anul, luna și ziua de naștere sînt corecte, dacă nu, se reia întrebarea. La fel se verifică data trasării și dacă data trasării este după data nașterii.

Se calculează numărul de zile trecute de la data nașterii pînă la data trasării. Diferența de ani (U-A) între trasare și naștere ; diferența de zile (X-Z) între zilele de trasare și naștere ; anii bisecți pentru care se adună cîte o zi (B) ; lunile între naștere și trasare $\Sigma (Zi)$ se iau în considerare la calculul zilelor. Formula de calcul este

$$N=(U-A)*365 \pm \Sigma(Zi)+(X-Z)+B$$

Se trasează pe o perioadă de 15 zile, începînd cu data solicitată, bioritmul persoanei în cauză. Intervalul de 15 zile a fost ales pentru a avea o imagine suficient de bună (neînghesuită) pe ecran.

După inițializarea ecranului se trasează axa pe care se marchează cele 15 zile. Subprogramul 1000 calculează valoarea curbei sinus în funcție de variabila I cu care se apelează. Pentru variația intelectului periodicitatea este 33 zile, pentru psihic 23 zile iar pentru fizic 28 zile. Curba intelect se marchează cu "+", cea pentru psihic cu "*" iar cea pentru fizic cu ".". Dacă cele 15 zile trec dintr-o lună în luna următoare se apelează subprogramul 1300. Pe ecran se trasează 3 sinusoida cu caracterele de mai sus.

Programul poate fi reluat pentru altă dată de lansare a trasării bioritmului.

```

3 PRINT "BIORITH"
10 DIM T(12)
15 T(1) = 31
20 T(2) = 28
25 T(3) = 31
30 T(4) = 30
35 T(5) = 31
40 T(6) = 30
45 T(7) = 31
50 T(8) = 31
55 T(9) = 30
60 T(10) = 31
65 T(11) = 30
70 T(12) = 31
75 PRINT "DATA MASTERII"
80 PRINT "ANUL"
85 INPUT A
90 PRINT "ZIUA"
95 INPUT Z
100 PRINT "LUNA"
105 INPUT L
110 IF A > 1999 THEN 75
115 IF A < 1900 THEN 75
120 IF Z < 1 THEN 75
125 IF Z > 31 THEN 75
130 IF L < 1 THEN 75
135 IF L > 12 THEN 75
140 PRINT "DATA LANSARII ANALIZEI"
145 PRINT "ANUL"
150 INPUT U
155 PRINT "ZIUA"
160 INPUT X
165 PRINT "LUNA"
170 INPUT Y
175 IF U < A THEN 140
180 IF U > 1999 THEN 140
185 IF X < 1 THEN 140
190 IF X > 31 THEN 140
195 IF Y < 1 THEN 140
200 IF Y > 12 THEN 140
205 B = 0
210 C = A
215 IF INT(C/4) <> C/4 THEN 225
220 B = B+1
225 C = C+1
230 IF C <= U THEN 215
235 IF INT(A/4) <> A/4 THEN 250
240 IF L <= 2 THEN 250
245 B = B-1
250 IF INT(U/4) <> U/4 THEN 265
255 IF Y > 2 THEN 265
260 B = B-1
265 N = (U-A)*365+(X-Z)+B
270 IF Y > L THEN 295
275 FOR I = Y-1 TO L+1
280 N = N-T(I)
285 NEXT I
290 GOTO 310
295 FOR I = L+1 TO Y-1
300 N = N+T(I)
305 NEXT I
310 INITP
320 PRINT AT(15,1);"-----";
325 PRINT "-----";
330 FOR J = 2 TO 30 STEP 2
340 PRINT AT(15,J);"I"
350 NEXT J
360 ON Y GOTO 370,380,390,400,410,420
362 H = Y-6
365 ON H GOTO 430,440,450,460,470,480
370 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"FEBRUARIE"
375 GOTO 490
380 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"MARTIE"
385 GOTO 490
390 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"APRILIE"
395 GOTO 490
400 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"MAY"
405 GOTO 490
410 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"JUNIE"
415 GOTO 490
420 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"IULIE"
425 GOTO 490
430 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"AUGUST"
435 GOTO 490
440 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"SEPTEMBRIE"
445 GOTO 490
450 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"OCTOMBRIE"
455 GOTO 490
460 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"NOEMBRIE"
465 GOTO 490
470 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";"DECEMBRIE"
475 GOTO 490
480 PRINT AT(2,2);U;"X";"X";" "
490 FOR K = 1 TO 21 STEP 10
500 IF X < 10 THEN 530
510 PRINT AT(16,K);X
520 GOTO 540
530 PRINT AT(16,K+1);X
540 X = X+5
550 IF X <= 28 THEN 700
560 IF Y <> 2 THEN 610
570 H = 29
580 IF INT(U/4) = U/4 THEN 690
590 H = 28
600 GOTO 690
610 IF X <= 30 THEN 700
620 H = 30
630 IF Y = 4 THEN 690
640 IF Y = 6 THEN 690
650 IF Y = 9 THEN 690
660 IF Y = 11 THEN 690
670 IF X = 31 THEN 700
680 H = 31
690 X = X-H
700 NEXT K

```

```

710 FOR E = 2 TO 30 STEP 2
720 J = 33
730 GOSUB 1000
740 PRINT AT(H,E);" "
750 J = 23
760 GOSUB 1000
770 PRINT AT(H,E);" "
780 J = 28
790 GOSUB 1000
800 PRINT AT(H,E);" "
810 M = N+1
820 X = X+1
830 IF INT(Y/2) < 0 THEN 850
840 GOTO 860
850 GOSUB 1300
860 NEXT E
870 PRINT AT(27,2);"INTELECT" = " "
880 PRINT AT(28,2);"PSIHIC" = " "
890 PRINT AT(29,2);"FIZIC" = " "
900 STOP
1000 F = INT(N-INT(N/J)*J)
1005 F = (F/J)*PI*2
1010 F = SIN(F)
1015 H = INT(F*10)
1020 RETURN
1300 IF Y <> 2 THEN 1340
1305 IF INT(U/4) <> U/4 THEN 1340
1310 IF X <> 29 THEN 1340
1315 X = X+1
1320 Y = Y+1
1325 IF Y <= 12 THEN 1340
1330 Y = 1
1335 U = U+1
1340 RETURN

```

13.24. Dicționar de sinonime

Programul permite crearea unui dicționar de sinonime în două sau trei limbi.

La creare (lansare program prin RUN) se stabilește dacă se creează în 2 sau 3 limbi și limbile în care se creează. La lansare cu GOTO 10 se utilizează dicționarul creat. În acest caz se poate căuta după oricare limbă (sau după oricare rubrică) un cuvânt obținând celelalte cuvinte (rubrici).

La lansare cu GOTO 10 mai există posibilitatea de completare a dicționarului (fișierului) creat cu cuvinte noi.

Dacă la căutare nu se găsește cuvântul cerut, se revine la secvența de căutare sau de completare a dicționarului.

Programul poate fi utilizat și ca bloc-notes, cele 3 rubrici corespunzătoare celor 3 limbi putând conține orice informație (de ex. numele unei persoane, adresa și numărul de telefon asociate).

```

10 PRINT " DICTIONAR DE SINONIME "
20 IF N = 0 THEN 400
30 REM " DICTIONAR CREAT "
40 PRINT " DATI CUVINTE NOI (DA=1) "
50 INPUT G
60 IF G = 1 THEN 400
70 REM " CAUTARE IN DICTIONAR "
80 PRINT " *DUPA CARE LIMBA CAUTATI? *
90 INPUT B$(TO)
100 A = 0
110 IF B$ = X$ THEN 180
120 A = I
130 IF B$ = Y$ THEN 180
140 IF M = 2 THEN 80
150 A = 2*M
160 IF B$ = Z$ THEN 180
170 GOTO 80
180 PRINT " DATI CUVINTUL IN LIMBA ";B$
190 INPUT C$(TO)
200 I = 1
210 IF C$ = D$(I,A+1TOA+L) THEN 260
220 I = I+1
230 IF I <= N THEN 210
240 PRINT " NU EXISTA CUVINTUL ";C$
250 GOTO 80
260 PRINT D$(I,TOL);";";
270 IF M = 2 THEN 290
280 PRINT D$(I,L+1TO2*L);";";
290 PRINT D$(I,1+(M-1)*LTOH*L)
300 GOTO 80
400 REM " CREARE SI COMPLETARE DICTIONAR "
410 IF N <> 0 THEN 520
420 PRINT " IN 2 SAU 3 LIMBI CREATI? "
430 INPUT H
440 DIM D$(40,M*15)
450 DIM C$(15)
460 PRINT " DATI LIMBILE DICTIONARULUI "
470 INPUT X$
480 INPUT Y$
490 IF M = 2 THEN 510
500 INPUT Z$
510 L = 15
520 IF N > 40 THEN 620
530 PRINT " DATI CUVINTUL IN LIMBA ";X$
540 INPUT D$(N,TO15)
550 PRINT " DATI CUVINTUL IN LIMBA ";Y$
560 INPUT D$(N,16TO30)
570 IF M = 2 THEN 600
580 PRINT " DATI CUVINTUL IN LIMBA ";Z$
590 INPUT D$(N,31TO45)
600 N = N+1
610 GOTO 520
620 STOP
630 END

```

13.25. Ordonarea unui set de informații

Programul posedă un set de date (în cazul de față datele constau din numele, greutatea și înălțimea unui grup de persoane) pe care le poate ordona după un criteriu dat.

În exemplul de față, ordonarea se face pentru ordinea alfabetică, după greutate sau după înălțime. După ordonare, se afișează lista de date ordonată.

```

5 PRINT " ORDONAREA DUPA ALFABET "
7 PRINT " GREUTATE SAU INALTIME "
10 DIM A$(20,10),S(20),M(20)
15 N = 0
20 N = N+1
25 READ A$(N,T0)
30 READ M(N)
35 READ S(N)
40 IF A$(N) <> "STOP" THEN 20
45 PRINT " DATI CRITERIUL DE ORDONARE "
50 PRINT " 1 = ALFABET "
55 PRINT " 2 = GREUTATE "
60 PRINT " 3 = INALTIME "
65 INPUT 0
70 REM " ORDONAREA "
75 C = 0
80 FOR K = 1 TO N-1
85 ON 0 GOTO 90,100,110
90 IF A$(K) > A$(K+1) THEN 120
95 GOTO 170
100 IF S(K) > S(K+1) THEN 120
105 GOTO 170
110 IF M(K) > M(K+1) THEN 120
115 GOTO 170
120 S = S(K)
125 S(K) = S(K+1)
130 S(K+1) = S
135 B$ = A$(K,T0)
140 A$(K) = A$(K+1,T0)
145 A$(K+1) = B$(T0)
150 M = M(K)
155 M(K) = M(K+1)
160 M(K+1) = M
165 C = C+1
170 NEXT K
175 IF C > 0 THEN 75
180 ON 0 GOTO 185,195,205
185 PRINT " NUME "; " INALTIME "; " GREUTATE "
190 GOTO 210
195 PRINT " NUME "; " GREUTATE "
200 GOTO 210
205 PRINT " NUME "; " INALTIME "
210 FOR I = 1 TO N
215 ON 0 GOTO 220,230,240
220 PRINT A$(I); " "; M(I); " "; S(I)
225 GOTO 245
230 PRINT A$(I); " "; S(I)
235 GOTO 245
240 PRINT A$(I); " "; G(I)
245 NEXT I
250 STOP
260 DATA "POPESCU",200,80
265 DATA "CONSTANTIN",175,65.4
270 DATA "BARNA",180,70
275 DATA "HARESCU",185,71
280 DATA "MICUTU",205,91
285 DATA "STOP",0,0
300 END

```

13.26. Decodificarea numerelor romane

Programul servește la transformarea numerelor romane în numere zecimale. Se introduce numărul roman sub forma unui șir de litere. Decodificarea se face în baza regulilor definite prin DATA în liniile 440—550 din program. Regulile specifică succesiunea corectă de cifre romane; o succesiune eronată este semnalată printr-un mesaj. Numărul decodificat este apoi afișat pe ecran.

După introducerea numărului roman în șirul T\$ și a lungimii numărului (din câte litere se compune) în L, se citește prima literă și se verifică dacă e din setul de litere permise într-un număr roman (M, D, C, L, X, V, I). Prima literă poate fi oricare dintre aceste litere. Aceasta e specificată în prima linie de DATA unde de exemplu 100002 înseamnă că dacă litera e M valoarea este de 1000 iar după M pot să apară litere după regula (02) care se găsește în linia următoare de DATA. Valoarea-1 în DATA înseamnă că numărul respectiv nu poate apare, deci se semnalează succesiunea eronată.

```

10 REM DECODIFICAREA NUMERELOR ROMANE *
20 DIM A(10,7),C$(7,1)
30 MAT READ A(11,7)
40 C$(1) = "M"
50 C$(2) = "D"
60 C$(3) = "C"
70 C$(4) = "L"
80 C$(5) = "X"
90 C$(6) = "V"
100 C$(7) = "I"
110 DIM T$(20)
120 R = 1
130 M = 0
140 C = 0
150 P = 0
160 PRINT " DATI NUMARUL ROMAN
170 INPUT T$(TO)
180 L = 0
190 FOR I = 1 TO 20
200 IF T$(ITOI) = " THEN 220
210 L = L+1
220 NEXT I
230 FOR I = 1 TO L
240 K = 0
250 FOR J = 1 TO 7
260 IF T$(ITOI) <> C$(J) THEN 280
270 K = J
280 NEXT J
290 IF K <> 0 THEN 320
300 PRINT " NUHA ROMAN ERONAT
310 GOTO 120
320 X = A(R,K)
330 IF X < 0 THEN 300
340 C = (1-ABS(SGN(K-P)))*C+1)
350 IF C > 2 THEN 300
360 P = K
370 M = M+INT(X/100)
380 R = X-100*INT(X/100)
390 IF R <> 0 THEN 410
400 I = L
410 NEXT I
420 PRINT M
430 GOTO 120
440 REM * DECODIFICAREA CONDITIILOR P1
450 REM * M D C L X V I
460 DATA 100002,50003,10008,5005,1009,507,110
470 DATA 100002,50003,10008,5005,1009,507,110
480 DATA -1, -1, 10008,5005,1009,507,110
490 DATA -1, -1, 10004,5005,1009,507,110
500 DATA -1, -1, -1, 5006,1009,507,110
510 DATA -1, -1, -1, -1, 1006,507,110
520 DATA -1, -1, -1, -1, -1, -1, 107
530 DATA 80005,30005,10004,5006,1009,507,110
540 DATA -1, -1, 8007,3007,1006,507,110
550 DATA -1, -1, -1, -1, 800,300,107
560 END

```

13.27. Mira de control AMIC

Programul generează o imagine de control asemănătoare mirei TV, cuprinzând trasări de drepte orizontale și verticale, a unui cerc circumscris unui pătrat, și a setului de caractere, inclusiv cele semigrafice. Mira obținută poate fi utilizată la reglajul calității imaginii TV.

```

10 REM " IMAGINE DE CONTROL "
20 INIT P
30 PRINT AT(2,1);"#### IMAGINE DE CONTROL ####"
40 WINDOW 0,150,0,160
50 MOVE 152,75
60 FOR I = 0 TO 2*PI STEP PI/10
70 DRAW 75+67*COS(I),75+67*SIN(I)
80 NEXT I
90 MOVE 0,142
100 DRAW 160,142
110 MOVE 0,132
120 DRAW 160,132
130 PRINT AT(5,1);"###"
140 PRINT AT(5,23);"###"
150 PRINT AT(6,1);"###"
160 PRINT AT(6,23);"###"
170 PRINT AT(29,1);"###"
180 PRINT AT(29,23);"###"
190 PRINT AT(30,1);"###"
200 PRINT AT(39,23);"###"
210 MOVE 0,117
220 DRAW 160,117
230 MOVE 0,35
240 DRAW 160,35
250 MOVE 0,20
260 DRAW 160,20
270 MOVE 0,9
280 DRAW 160,9
290 PRINT AT(7,7);"#####"
300 PRINT AT(8,7);"#####"
310 PRINT AT(9,7);"#####"
320 PRINT AT(26,7);"#####"
330 PRINT AT(27,7);"#####"
340 PRINT AT(28,7);"#####"
350 MOVE 0,100
360 DRAW 160,100
370 MOVE 0,50
380 DRAW 160,50
390 MOVE 0,75
400 DRAW 25,75
410 MOVE 128,75
420 DRAW 160,75
430 MOVE 17,0
440 DRAW 17,140
450 MOVE 25,0
460 DRAW 25,140
470 MOVE 128,0
480 DRAW 128,140
490 MOVE 137,0
500 DRAW 137,140
510 PRINT AT(14,6);"!""#%&'()*+,-./"
520 PRINT AT(16,5);"0123456789.;<=>?"
530 PRINT AT(18,5);"ABCDEFGHIJKLMN0P"
540 PRINT AT(20,5);"RSTUVWZ \]"
550 MOVE 41,0
560 DRAW 41,50
570 MOVE 41,100
580 DRAW 41,140
590 MOVE 107,0
600 DRAW 107,50
610 MOVE 107,100
620 DRAW 107,140
630 REM "STOP"
640 GOT0630
650 END

```

13.28. Ceas electronic

Programul solicită prin dialog ora exactă, după care afișează imaginea unui ceas cu arătătoarele în mișcare. În dreapta-jos a ecranului se afișează și ora sub forma HHMM. Reglajul avansului se face în linia 250 din program. Constanta T are valoarea de aprox. 11 000, o valoare mai mare ducând la "întîrzierea" ceasului.

```

10 PRINT " C E A S U L "
20 PRINT " DATI ORA DE PORNIRE "
30 INPUT H
40 PRINT " MINUTUL "
50 INPUT M
60 INITP
70 PRINT AT(6,13);"M"
80 PRINT AT(16,21);"M"
90 PRINT AT(26,13);"M"
100 PRINT AT(16,5);"M"
110 MOVE 52,52
120 G = (M*PI/30)
130 DRAW 52+30*SIN(G),52+30*COS(G)
140 MOVE 52,52
150 G = (H-M/60)*PI/6
160 DRAW 52+30*SIN(G),52+30*COS(G)
170 PRINT AT(30,24);H;" ":"M"
180 M = M+1
190 IF M = 60 THEN 210
200 GOTO 250
210 M = 0
220 H = H+1
230 IF H <> 24 THEN 250
240 H = 0
250 T = 11000
260 FOR I = 1 TO T
27C NEXT I
280 GOTO 60
290 END

```

13.29. Anagrame

Programul solicită introducerea unui șir de max. 20 de caractere, afișând apoi combinații aleatoare ale șirului.

Cuvîntul se introduce în variabila șir A\$, iar lungimea șirului în N. În masivul A (N) se alege aleator cifre între 1 și N care determină litera a A (I)-a din cuvînt. După completarea lui A (N) se afișează literele cuvîntului în ordinea din A (N). După afișare se reia ciclul. Programul se continuă pînă la oprire cu CTRL/C, după care se poate relansa cu alt cuvînt (șir).

```

5   REM " A N A G R A M A "
10  DIM A$(30)
20  PRINT " DATI UN CUVINT "
30  INPUT A$(TO)
40  N = 0
50  FOR I = 1 TO 20
40  IF AS(ITOI) = " " THEN GO
70  M = M+1
80  NEXT I
90  DIM A(N)
100 FOR I = 1 TO 7
130 A(I) = INT(RND(X)*N)+1
140 U = 0
150 FOR J = 1 TO Z
160 IF A(J) <> A(I) THEN 180
170 U = J
180 NEXT J
190 IF U <> 0 THEN 130
200 NEXT I
210 B$ = " "
220 FOR B = 1 TO N
230 B$ = B$+A(A(B))
240 NEXT B
250 PRINT B$
260 NEXT X
270 GOTO 100
280 END

```

13.30. Bugetul cheltuielilor zilnice într-o familie

Programul solicită introducerea cheltuielilor efectuate pe zile; noile cheltuieli se introduc după ultima zi completată într-o rulare anterioară. La cerere, se afișează totalul cheltuielilor și histograma cheltuielilor pe zile.

Dacă se introduc cheltuielile pentru primele zile se lansează programul cu RUN. Pentru completare de cheltuieli se lansează cu GOTO 20. Histograma cheltuielilor se dă la cerere.

```

10 DIM A(31)
15 I = 1
20 PRINT " CITE ZILE INTRODUCETI? "
25 INPUT N
30 FOR J = 1 TO N
40 INPUT A(I)
50 I = I+1
60 NEXT J
70 PRINT " VRETI HISTOGRAMA DA/NU "
80 INPUT D%
90 IF D% <> "DA" THEN 310
100 C = A(1)
110 T = A(1)
120 FOR J = 2 TO I
130 D = C-A(J)
140 IF D >= 0 THEN 160
150 C = A(J)
160 T = T+A(J)
170 NEXT J
180 INITP
190 PRINT AT(1,1): " HISTOGRAMA CHELTUIELILOR "
195 PRINT AT(2,1): " PE ";I: " ZILE "
200 PRINT AT(3,1): " TOTAL CHELTUIELI ";T
210 UINDOW -10,-110,-10,110
220 MOVE 0,-10
230 DRAW 0,100
240 MOVE -10,0
250 DRAW 100,0
260 FOR J = 1 TO I
270 A(J) = 100*A(J)/C
280 MOVE J*3,0
290 DRAW J*3,A(J)
300 NEXT J
310 STOP
320 END

```

13.31. Microfișier

Programul permite crearea și exploatarea unei microbaze de date generată sub forma unui tabel de articole. Fiecare articol poate conține mai multe câmpuri de lungimi diferite.

La creare se definește baza de date, prin următorii parametri:

- nume;
- număr maxim de articole (max. 254);
- număr câmpuri/articol;
- denumirile și lungimile fiecărui câmp.

În funcție de parametrii dați, se dimensionează tabelul ce va conține baza de date. Se verifică dubbele definiții pentru numele asociate câmpurilor.

Exploatarea bazei de date se execută cu ajutorul următoarelor comenzi:

a) introducere articol — se caută o linie (articol) vidă din tabel și se introduc valorile asociate fiecărui câmp din articol. Introducerea unui articol

se execută prin afișarea numelui fiecărui câmp și introducerea conținutului câmpului de către operator.

Dacă numai există loc pentru un nou articol (tabel plin) se emite mesajul FIȘIER PLIN, după care se poate utiliza comanda de ștergere articol și introducerea celui solicitat.

b) ștergere articole după conținut — se șterg articolele care conțin informații identice într-un câmp dat. Se solicită denumirea câmpului și conținutul său. Se caută fiecare articol care conține în câmpul respectiv informația dată și se șterge articolul respectiv.

c) listare articole — se listează articolele din cadrul fișierului.

d) modificare câmpuri după conținut — se solicită numele câmpului, vechiul conținut și noul conținut. Se listează fiecare articol ce conține câmpul cu informația identică cu „conținut vechi” și se întreabă operatorul dacă dorește sau nu modificarea articolului.

```

5 PRINT " MICROFIȘIER "
10 IF P <> 0 THEN 215
15 REM " SE CREEAZĂ FIȘIER NOU "
20 PRINT " DATI NUME FIȘIER "
25 INPUT P$
30 P = 1
35 PRINT " DATI NUMAR MAXIM ARTICOLE "
40 INPUT T
45 PRINT " DATI NUMAR CÂMPURI/ARTICOL "
50 INPUT N
55 DIM C$(N,10),L(N),S(T),S$(3,10),X$(10)
60 MAT S = ZER
65 PRINT " DATI DENUMIRE SI LUNGIME CÂMP "
70 D = 0
75 FOR I = 1 TO N
80 INPUT C$(I,10)
85 INPUT L(I)
90 D = D+L(I)
95 NEXT I
100 D = 1
105 FOR I = 1 TO N-1
115 X$ = C$(I)
120 FOR C = I+1 TO N
125 IF X$ <> C$(C) THEN 135
130 D = -1
135 NEXT C
140 NEXT I
145 IF D = 1 THEN 160
150 PRINT " CÂMPURI CU ACELAȘI NUME "
155 STOP
160 L = 0
165 PRINT " INTRODUCETI COMANDA "
170 PRINT " 1 = INTRODUCERE ARTICOL "
175 PRINT " 2 = ȘTERGERE ART. DUPĂ CONTINUT "
180 PRINT " 3 = LISTARE ARTICOLE "
185 PRINT " 4 = MODIF.CÂMPURI DUPĂ CONTINUT "
190 PRINT " 5 = LISTARE PT. MODIFICARI "
195 PRINT " 6 = TERMINARE SESIUNE "
200 INPUT C
205 ON C GOTO 215,325,395,450,540,155
210 GOTO 165
215 PRINT " SE LUCREAZĂ CU FIȘIERUL ";P$
220 REM " INTRODUCERE ARTICOLE "
225 IF L < T THEN 240
230 PRINT " FIȘIER PLIN "
235 GOTO 165
240 D = 1
245 IF D > T THEN 230
250 IF S(D) = 0 THEN 265
255 D = D+1
260 GOTO 245
265 A = 0
270 FOR I = 1 TO N
275 PRINT C$(I)
280 INPUT F$(D,A+1TOA+L(I))
285 A = A+L(I)
290 NEXT I
295 S(D) = 2
300 L = L+1
305 PRINT " MAI INTRODUCETI (DA=1) "
310 INPUT C
315 IF C = 1 THEN 245
320 GOTO 165
325 PRINT " SE LUCREAZĂ CU FIȘIERUL ";P$
330 REM " ȘTERGERE ARTICOLE DUPĂ CONTINUT "
335 PRINT " DATI NUME SI CONTINUT CÂMP "
340 PRINT " DUPĂ CARE SE ȘTERG ARTICOLELE "
345 INPUT S$(1,10)
350 INPUT S$(2,10)
355 GOSUB 1000
360 IF I < 0 THEN 165
365 D = 1
370 GOSUB 1100
375 IF D > T THEN 165
380 S(D) = 0
385 L = L-1
390 GOTO 370
395 PRINT " SE LUCREAZĂ CU FIȘIERUL ";P$
400 REM " LISTARE FIȘIER "
405 FOR I = 1 TO N
410 PRINT C$(I);";"
415 NEXT I
420 PRINT
425 FOR I = 1 TO T
430 IF S(I) = 0 THEN 440
435 GOSUB 1200
440 NEXT I
445 GOTO 165
450 PRINT " SE LUCREAZĂ CU FIȘIERUL ";P$
455 REM " MODIF.CÂMPURI DUPĂ CONTINUT "
460 PRINT " DATI NUME CÂMP SI CONTINUT "
465 PRINT " VECHI SI NOU "
470 INPUT S$(1,10)
475 INPUT S$(2,10)
480 INPUT S$(3,10)
485 GOSUB 1000
490 IF I < 1 THEN 165
495 D = 1
500 GOSUB 1100
510 IF D > T THEN 165
515 GOSUB 1200
520 PRINT " SE MODIFICA (DA=1) "
520 INPUT C
525 IF C = 1 THEN 535
530 F$(D,A+1TOA+L(I)) = S$(3)
535 GOTO 500
540 PRINT " SE LUCREAZĂ CU FIȘIERUL ";P$
545 REM " LISTARE FIȘIER PT. MODIFICARE "
550 D = 1
555 GOSUB 1200
560 IF D > T THEN 165
565 GOSUB 1300

```

```

570 D = D+1
575 GOTO 165
1000 REM " CAUTARE NUME CIMP "
1005 I = 1
1010 A = 0
1015 IF I > N THEN 1040
1020 IF C*(I) = S*(1) THEN 1050
1025 A = A+L(I)
1030 I = I+1
1035 GOTO 1015
1040 PRINT " NU EXISTA CIMP ";S*(1)
1045 I = -1
1050 RETURN
1100 REM " CAUTARE CONTINUT "
1105 IF D > T THEN 1130
1110 IF S(D) <> 2 THEN 1120
1115 IF F*(D,A+10A+L(I)) = S*(2) THEN 1130
1120 D = D+1
1125 GOTO 1105
1130 RETURN
1200 REM " TIPARIRE ARTICOL "
1205 B = 0
1210 FOR J = 1 TO N
1215 PRINT F*(D,B+10B+L(J))","
1220 B = B+L(J)
1230 NEXT J
1235 PRINT
1240 RETURN
1300 REM " MODIFICAREA "
1305 PRINT " AL CITELEA CIMP SE MODIF "
1306 PRINT " O = NU SE MODIFICA "
1310 INPUT C
1315 IF C = 0 THEN 1360
1320 PRINT " DATI CONTINUT NOU "
1325 INPUT S*(3,10)
1330 B = 0
1332 IF C = 1 THEN 1305
1335 FOR J = 1 TO C-1
1340 B = B+L(J)
1345 NEXT J
1355 GOTO 1305
1360 RETURN
1365 END

```

e) Listare articole și modificare — se listează pe rînd fiecare articol. Se întreabă dacă se dorește modificarea unuia sau mai multor cîmpuri din articol.

Procedura continuă pînă la sfîrșitul fișierului.

13.32. Universul Conway

Se poate studia prin aceasta creșterea, modificarea, înmulțirea și moartea celulelor dintr-o colonie. Viața celei este influențată de celulele înconjurătoare.

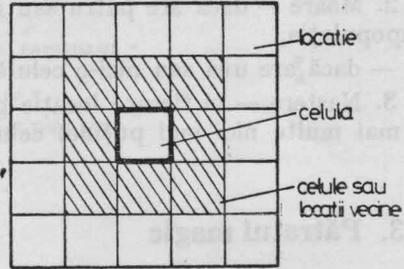
La început pe o zonă de $N \times M$ locații se generează celule vii conform coordonatelor date de utilizator. O locație poate avea două situații: conține sau nu o celulă vie. Din starea inițială în baza legilor geneticii se ajunge la generații următoare. Starea locațiilor în următoarea generație poate fi:

- 1 — celula vie supraviețuiește;
- 2 — celula vie moare;
- 3 — s-a generat o nouă celulă vie.

Cele trei stări se determină după următoarele reguli:

1. Supraviețuiește fiecare celulă dacă are două sau trei celule vii vecine.

Fig. 13.9. Organizarea ecranului pentru universul lui Conway.



```

5 PRINT " UNIVERSUL CONWAY "
7 PRINT "-----"
10 PRINT " DATI CIMPUL "
15 INPUT N,M
20 IF N > 30 THEN 10
25 IF M > 30 THEN 10
30 DIM U(N,M)
40 MAT U = ZER
50 PRINT " CITE CELULE VII INTRODUCETI? "
60 INPUT C
70 IF C <= N*M/2 THEN 100
90 GOTO 50
100 PRINT " DATI COORDONATELE CELULELOR VII "
110 FOR I = 1 TO C
120 INPUT X,Y
130 IF X > N THEN 120
140 IF Y > M THEN 120
150 IF X < 1 THEN 120
160 IF Y < 1 THEN 120
170 U(X,Y) = 1
180 NEXT I
185 INITP
190 PRINT AT(1,2); " STAREA INITIALA "
195 GOTO 220
200 INITP
210 PRINT AT(1,2); " GENERATIA URMATOARE "
220 FOR I = 1 TO N
230 PRINT AT(I+2,1);
240 FOR J = 1 TO M
250 IF U(I,J) = 0 THEN 280
260 PRINT "#";
270 GOTO 290
280 PRINT " ";
290 NEXT J
300 NEXT I
500 I = 1
510 FOR J = 1 TO N
520 C = 0
530 K = I + 1
540 IF K <= M THEN 560
550 K = M
560 L = I - 1
570 IF L >= 1 THEN 590
580 L = 1
590 FOR X = L TO K
600 O = J + 1
610 IF O <= N THEN 630
620 O = N
630 P = J - 1
640 IF P >= 1 THEN 660
650 P = 1
660 FOR Y = P TO O
670 IF INT( U(Y,X)/2 ) = U(Y,K)/2 THEN 690
680 C = C + 1
690 NEXT Y
700 NEXT X
710 D = 0
720 IF INT( U(J,I)/2 ) = U(J,O)/2 THEN 740
730 D = 1
740 C = C - D
750 IF C = 3 THEN 810
760 IF C <> 2 THEN 790
770 GOTO 830
790 D = D + 4
800 GOTO 820
810 D = D + 2
820 U(J,I) = D
830 NEXT J
840 I = I + 1
850 IF I <= M THEN 510
    
```

```

2000 FOR J = 1 TO M
2005 FOR I = 1 TO N
2010 IF U(I,J) > 3 THEN 2025
2015 IF U(I,J) > 1 THEN 2035
2020 GOTO 2045
2025 G = 0
2030 GOTO 2040
2035 G = 1
2040 U(I,J) = G
2045 NEXT I
2050 NEXT J
2055 GOTO 200
2060 END
    
```



2. Moare — dacă are patru sau mai multe celule vii vecine, motivul este suprapopulația,

— dacă are una sau nici-o celulă vie vecină, motivul fiind izolarea.

3. Naștere — în fiecare locație goală se naște o celulă vie dacă are trei (nici mai multe nici mai puține) celule vii vecine.

13.33. Pătratul magic

Într-un pătrat de mărime dată se așază numere în așa fel încît pe orizontală pe verticală și în diagonală suma numerelor să fie aceeași. Există diferite metode de a genera pătratele magice de diferite mărimi.

Primul exemplu generează pătrate magice de grad impar utilizînd o generare bazîndu-se de următorul algoritm :

			5				
		4		10			
	3		9		15		
2		8		14		20	
1		7		13		19	25
	6		12		18		24
		11		17		23	
			16		22		
				21			

3	16	9	22	15
20	8	21	14	2
7	25	13	1	19
24	12	5	18	6
11	4	17	10	23

b

Fig. 13.10. Pătratul magic : (a) exemplu, (b) generale.

Pe pătratul de gradul dat se desenează piramide de pătrățele și în diagonalele astfel formate se trec cifrele în ordine crescătoare după care cifrele în afara pătratului se mută cu atîtea poziții cît este gradul pătratului.

Al doilea exemplu generează mai multe pătrate de gradul impar utilizînd următorul algoritm :

Din șirul de numere 1, 2, 3, 4, 5 ... pînă la gradul pătratului și $0, n, 2*n, 3*n \dots$ (unde n e gradul) pînă la $(n-1)*n$ aleator se generează două pătrate de gradul dat sub forma :

— se alege din primul șir un șir aleator și se pune în primul rînd al pătratului ;

15	8	3	1	2
4	9	7	13	23
12	5	6	10	16
8	13	4	22	5
21	10	2	18	19

```

5 PRINT " PATRAT MAGIC "
7 PRINT " ----- "
10 PRINT " DATI GRADUL PATRATULUI * "
20 INPUT N
30 IF N > 0 THEN 70
40 PRINT " GRAD NEGATIV "
50 GOTO 20
70 IF INT( N/2 ) <> N/2 THEN 100
80 PRINT " GRAD PAR "
85 GOTO 20
90 IF N <= 9 THEN 100
95 PRINT " GRAD MARE "
97 GOTO 20
100 DIM M(N,N)
110 MAT M = ZER
120 J = (N+1)/2
130 I = J + 1
140 V = 1
150 IF M(I,J) = 0 THEN 210
160 IF V = N^2 + 1 THEN 460
170 I = I + 1
180 J = J - 1
190 IF I <= N THEN 150
200 GOTO 310
210 M(I,J) = V
220 IF V = N^2 THEN 400
230 V = V + 1
240 I = I + 1
250 J = J + 1
260 IF I > N THEN 300
270 IF J <= N THEN 290
280 J = 1
290 GOTO 150
300 IF J > N THEN 320
310 I = 1
315 GOTO 150
320 I = 2
330 J = N
340 GOTO 150
400 A = (30 - N^2)/2
402 A = A-3
410 FOR I = 1 TO N
415 B = A + I - 1
417 GOSUB 500
418 PRINT AT(B,B-(I-1)*3);"I"
420 FOR J = 1 TO N
425 C = B+(J-1)*3-(I-1)*3
426 IF M(I,J) >= 10 THEN 430
427 C = C + 1
430 PRINT AT(B,C);M(I,J);"I"
440 NEXT J
445 A = A + 2
450 B = A + I - 1
460 GOSUB 600
465 PRINT
470 STOP
500 FOR K = 0 TO N
504 GOSUB 600
505 PRINT AT(B-1,B-1+3*K-(I-1)*3);"I"
510 NEXT K
515 RETURN
600 PRINT AT(B-2,B-(I-1)*3-1);
605 FOR L = 0 TO 3*N
610 PRINT "-";
615 NEXT L
620 RETURN
630 END

```

15	8	3	1	2
4	9	7	13	23
12	5	6	10	16
8	13	4	22	5
21	10	2	18	19

- restul liniilor se completează pornind cu numărul din pătratul de după mijlocul liniei și continuând cu primele;
- din șirul al doilea de asemenea se alege o combinație aleatoare;
- restul liniilor se completează din acest șir dar acum pornind din mijlocul liniei.

Adunând cele două pătrate se obține un pătrat magic :

2	1	4	3	5
3	5	2	1	4
1	4	3	5	2
5	2	1	4	3
4	3	5	2	1

Fig. 13.11. Primul pătrat.

5	0	20	10	15
20	10	15	5	0
15	5	0	20	10
0	20	10	15	5
10	15	5	0	20

Fig. 13.12. Al doilea pătrat.

7	1	24	13	20
23	15	17	6	4
16	9	3	25	12
5	22	11	19	8
14	18	10	2	21

Fig. 13.13. Pătratul rezultat.

```

10 PRINT " PATRAT MAGIC "
12 PRINT "-----"
20 DIM A(5),B(5),M(5),N(5),O(5),P(5)
30 DIM C(5,5),D(5,5),E(5,5)
40 MAT READ O
50 MAT READ P
60 FOR X = 1 TO 5
70 M(X) = INT( RND(X) * 5 ) + 1
80 FOR Z = 2 TO 5
90 M(Z) = INT( RND(X) * 5 ) + 1
100 U = 0
110 FOR J = 1 TO Z - 1
120 IF M(J) <> M(Z) THEN 140
130 U = J
140 NEXT J
150 IF U <> 0 THEN 90
160 NEXT Z
165 NEXT X
170 FOR X = 1 TO 5
180 N(X) = INT( RND(X) * 5 ) + 1
190 FOR Z = 2 TO 5
200 N(Z) = INT( RND(X) * 5 ) + 1
210 U = 0
220 FOR J = 1 TO Z - 1
230 IF N(J) <> N(Z) THEN 250
240 U = J
250 NEXT J
260 IF U <> 0 THEN 200
270 NEXT Z
280 FOR J = 1 TO 5
290 A(J) = O(M(J))
300 B(J) = P(N(J))
310 NEXT J
315 NEXT X
320 FOR I = 1 TO 5
330 FOR J = 1 TO 5
340 C(I,J) = A(J)
350 D(I,J) = B(J)
360 NEXT J
370 M(1) = A(4)
380 M(2) = A(5)
390 M(3) = A(1)
400 M(4) = A(2)
410 M(5) = A(3)
420 N(1) = B(3)
430 N(2) = B(4)
440 N(3) = B(5)
450 N(4) = B(1)
460 N(5) = B(2)
470 MAT A = M
480 MAT B = N
490 NEXT I
500 MAT E = C + D
510 INITP
520 PRINT ATX(2,2):" PATRAT MAGIC "
525 PRINT,AT(3,3):"-----"
530 X = 0
540 FOR I = 1 TO 5
550 Y = 0
560 X = X + 4
570 FOR J = 1 TO 5
580 Y = Y + 4
590 G = Y
590 IF E(I,J) > 9 THEN 610
600 G = G + 1
610 PRINT AT(3,3),G;C(I,J)
620 NEXT J
630 NEXT I
640 ODTO*60
670 DATA 1,2,3,4,5

```

```

680 DATA 0,5,10,15,20
690 END

```

3	10	9	22	5
21	15	17	6	4
7	25	11	19	8
24	12	5	4	6
11	4	9	10	23

Procedura de punere la punct a microcalculatorului urmează următoarea înlanțuire de faze distincte :

- pe placheta implantată cu componente electronice nealimentată se verifică — ohmic — magistrala de adrese, date, comenzi ; scurtcircuite între alimentări (respectiv masă), cum și restul pinilor de circuite ;

- pe placheta alimentată, dar fără circuitele ISI se verifică prezența tensiunilor, nivelul lor, cum și modulele funcționale, în următoarea ordine : prezența și corectitudinea semnalelor delivrate de sincrogenerator, corectitudinea tastării RESET și INI ;

- pe placheta alimentată cu circuitele LSI prezentate și cu un EPROM de test programat cu NOP (de la adresa 0) se verifică magistrala de adrese și date ;

- se verifică corectitudinea semnalelor microprocesorului de comandă a memoriei, de selecție etc. în conformitate cu diagrama de timp, înlocuind EPROM-ul de test cu un altul care asigură un program de scriere/citire în memoria RAM și selecția circuitelor EPROM de pe plachetă ;

- cu EPROM-ul monitor implantat se verifică corectitudinea tastării, se reglează interfața cu receptorul TV și casetofonul audio ;

- se trec testele hardware, se verifică comenzile de monitor și setul de instrucțiuni BASIC.

14.1. Prezentare generală a setului de programe de test

Setul de programe realizat urmărește testarea logic-funcțională a modulelor harda microcalculatorului aMIC.

Programul TEST aMIC are următoarele module, corespunzătoare modulelor funcționale pe care le testează :

R-RAM	Testarea zonei de memorie RAM
E-EPROM	Testarea zonei de memorie EPROM
D-DISPLAY	Testarea afișării pe ecran
K-TASTATURA	Testarea preluării de caractere de la tastatură.

Aceste programe pot fi executate în regim automat, ciclînd, fără intervenția operatorului, sau în regim manual în care operatorul poate selecta testul dorit.

În afară de aceste teste există proceduri de testare a interpretorului BASIC și a transferului de informații dinspre/spre casetofon.

Programul TEST AMIC este disponibil pe caseta magnetică, într-o variantă simplificată, sau este înscris pe EPROM. Completat cu câteva subrutine modificate din monitor, formează conținutul unei capsule 2716 de 2 Ko. Acest cip este amplasat în locul primului cip din EPROM-ul suport al programului BASIC. Programul utilizează generatorul de caractere, tabela de simboluri pentru tastatură și câteva subrutine din monitor.

Lansarea programului TEST AMIC se face prin intermediul monitorului, cu comanda

G0 800 (CR)

Această comandă cedează controlul monitorului de comenzi al programului de test. După ce se face inițializarea stivei și a variabilelor program (în zona de memorie RAM 5F00H 5FFFH, corespunzătoare ultimei linii de caractere) se afișează mesajul:

TEST AMIC
MOD DE LUCRU : A SAU M.

Apăsarea unei alte taste decât A sau M va produce menținerea mesajului de mai sus.

Următorul mesaj :

IN 2 CIP1 SAU 2 ?

care număru cipului de memorie EPROM plasat în poziția 2. Această mențiune este necesară pentru textul EPROM, deoarece cipul care conține TEST AMIC este plasat în poziția 1. În funcție de răspunsul la acest mesaj se va lua în considerare CHECKSUM-ul cipului 1 sau 2 la testarea poziției 2. din cele 8 EPROM-uri.

În funcție de modul de lucru, tratarea se ramifică în continuare.

REGIMUL AUTOMAT : Se cere :

ORDINEA TESTELOR

care vor fi executate în regimul AUTOMAT.

În acest regim pot fi executate testele RAM, EPROM și DISPLAY.

Ca răspuns la acest mesaj se introduce combinația dorită a testelor, permițându-se și repetarea unor teste cu condiția ca numărul total să nu depășească 10. Dacă succesiunea de caractere R, E și respectiv D se termină cu C, atunci programul va cicla pe succesiunea de teste anterior introdusă. Comanda S intercalată în succesiunea de comenzi va avea ca efect terminarea testelor și revenirea în monitorul microcalculatorului.

După introducerea celei de-a zecea comenzi, apare mesajul :

ZONE RAM TEST :

Acestea pot fi în funcție de varianta microcalculatorului, următoarele : 60-00 ; 60-C0 ; 60-80 ; 40-80, A0-00 (memoria RAM alocată DISPLAY-

ului poate fi în zona 40—60 sau 80—A0). În continuare vor fi executate testele înscrise în listă, în același ordine. Dacă în lista testelor nu figurează comanda C atunci, după execuție, se trece controlul monitorului de bază.

Regimul manual :

Pe ecran apare mesajul :

SIMBOL TEST ; așteptându-se una dintre comenzile R, E, D sau K, care să lanseze programul test corespunzător. Comanda S trece controlul monitorului de bază iar orice tastă apărată reafișează mesajul de mai sus. De asemenea, după execuția unui test se revine cu același mesaj (la dispoziția operatorului).

14.2. Comanda E — testarea zonei de memorie EPROM

Testul se execută în mod identic în ambele regimuri de lucru. Acest test constă în calcularea sumei de control pentru fiecare cip de memorie EPROM-2716 și compararea ei cu suma corespunzătoare anterior calculată și înscrise într-o listă de „semnături” în programul TEST aMIC.

Programul care urmează calculează sumele de control ale celor opt cipuri 2716 existente și afișează valorile respective. Acest program se utilizează la fiecare modificare a informației în memoria EPROM, valorile obținute pentru sumele de control trebuind să fie introduse în tabelul de „semnături” din EPROM-ul de test.

```

CSMART : MVI E,00          ; Se încarcă în E nr. cipului
CS1 :    MOV B,E           ; de început
        CALL CSC          ; Calcul suma de control a cipului respectiv
        MOV D,A           ; Se încarcă în D suma de control
        CALL CRLF        ; Se afișează nr. cipului
        MOV A,B
        CALL BINASC
        CALL AF20H       ; Se afișează suma de control
        MOV A,D
        CALL BINASC
        INR E             ; Increment nr. cipului
        CALL KEYIN      ; Așteaptă comanda „continuă”
        CPI 43
        JZ CS1
        JMP MONIT.

```

Subrutina CSC calculează suma de control a cipului adresat

Intrare : B = nr. cipului adresat

Ieșire : A = suma de control

```

CSC :   PUSH B
        MOV A,B          ; calculul adresei de început
        RLC
        RLC
        RLC

```

```

MOV H, A           ; (H, L) conține adresa de început a cipului
MVI L, 00
ADI 08
MOV B, A           ; B conține adresa H de sfârșit a cipului
XRA A
CSC1: ADD M        ; calculul sumei de control
      MOV C, A
      INX H
      MOV A, H
      CMP B
      MOV A, C
      JNZ CSC1
      POP B
      RET

```

Deoarece cipul care conține programele de test reamplasează în poziția 1 (primul cip de BASIC), cipurile 1 și 2 se testează pe rînd, amplasîndu-se în poziția 2. Eventualele erori care apar se afișează sub forma: număr cip, sumă de control din tabel (martor), sumă de control calculată și o tratare a cauzei apariției erorii respective.

Pentru testarea logicii de citire a memoriei EPROM se face, citirea și calculul repetat al sumei de control pentru cipul care conține monitorul. O primă măsură care se poate lua în cazul apariției de erori este mișcarea cipurilor în soclu, după care se va executa din nou testul EPROM în regim manual.

14.3. Comanda K — testarea preluării de caractere de la tastatură

Deoarece în cadrul acestui test este necesară intervenția operatorului, testul se execută doar în regim manual. După afișarea mesajului de start test se așteaptă acționarea unei taste. Caracterul activat va fi pe o linie sau pe tot ecranul, funcție de comanda precedentă.

CTRL-L — rămîne memorată și este activată prin start test. Caracterul corespunzător tastei apăsate va fi afișat pe o linie, apăsarea tastei DEL are ca efect ștergerea ultimului rînd, iar tasta BS repetă ultimul caracter tastat.

CTRL-C — rămîne memorată pînă la acționarea CTRL-L și implică afișarea caracterului selectat pe întregul ecran. Tasta DEL șterge ecranul, iar tastele BS și BLANK au același efect ca în regimul CTRL-L.

În ambele regimuri, acționarea tastei CR transferă controlul monitorului TEST aMIC. Testul se bazează pe observațiile operatorului. Se poate utiliza testul, prin menținerea pe ecran a caracterului H sau a caracterelor semigrafice pentru reglarea calității imaginii ecranului monitorului (dimensiunile rastrului, liniarizate, focalizare, afișare video-invers stabilă).

14.4. Comanda D — testarea afișării pe ecran

Acest test verifică funcționarea circuitelor de ceas și formatoare a semnalului video-complex, cît și a memoriei RAM din zona 4000-5FFFH rezervată afișării.

În primele 2 faze se afișează pe întregul ecran „table de șah“ avînd dimensiunea pătratului elementar de una, respectiv patru, linii TV. Prima rețea se realizează prin înscrierea în RAM a octeților AAH și, respectiv, 55H iar a doua prin afișarea caracterelor semigrafice avînd codurile 68H și, respectiv, 6EH.

După durate egale de timp imaginile sînt negativate, ceea ce se realizează prin complementarea informației din RAM. Eventualele erori de înscriere în RAM la complementarea informației sînt sesizate ușor pe DISPLAY de către operator. O caracteristică a „tablei de șah“ este egalitatea între nivelul de alb și de negru din imagine. Pentru testarea modulatorului s-au realizat succesiuni de imagini care conțin cantități diferite de alb și de negru.

Astfel, în a treia fază se afișează pătrățelele negre pe fond alb, utilizînd caracterele semigrafice (dimensiunea pătratului fiind de 8 linii TV), iar în a patra fază ecranul este șters (nivelul maxim de negru). Complementînd succesiv aceste imagini, nivelul de alb comută între 25% și 75% în primul caz și între 0% și 100% în al doilea caz. Pentru a obține stabilitatea imaginilor se fac reglaje asupra modulatorului, prin modificarea punctelor de funcționare a etajului modulator și modificarea raportului între semnalele de sincronizare și cel de imagine care concură la realizarea semnalului video-complex (SVC).

Pentru a testa adresarea intercalată a memoriei RAM-DISPLAY se afișează benzi verticale de contrast, de grosime echivalentă cu 8 linii TV. Benzile se afișează de la stînga la dreapta și succesiv imaginea este complementată.

Pentru tastarea îndelungată a funcționării microcalculatorului, cu afișarea pe ecran, s-au realizat programe în limbaj mașină sau BASIC de trasare a unor figuri geometrice (pătrate și romburi înscrise, cercuri concentrice sau spirale). În continuare vor fi prezentate cîteva subprograme folosite pentru trasarea de figuri geometrice.

Considerîndu-se ecranul TV ca un pătrat cu latura de 256 linii TV și notînd axa orizontală cu Ox iar cea verticală cu Oy, subprogramele testează, ștergă sau șterg orice punct TV de coordonate A (X, Y).

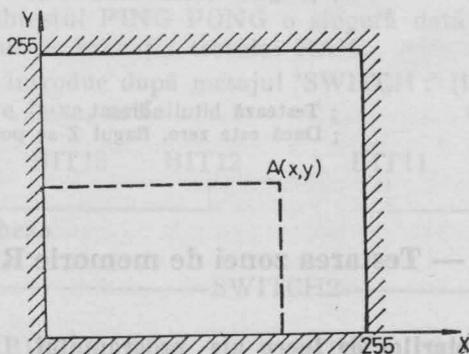


Fig. 14.1. Ecranul TV.

Subrutina ADR precizează poziția bitului în memoria RAM-DISPLAY, corespunzător punctului A (X, Y).

Ca intrări se dau în registrele B și C respectiv coordonatele X și Y iar ca ieșiri se primește în registrul HL — adresa octetului și în acumulator poziția bitului căutat, codificată binar. Cunoscând poziția bitului în memoria RAM se pot opera asupra lui diferite acțiuni:

testare (TESTP), ștergere (RESETP) și punere pe „1” (SETP)

```

ADR :   PUSH DE           ; Salvarea registrelor BC și DE
        PUSH BC
        LD HL,3FE0H       ; Adresa început zonă RAM-DISPLAY
        LD DE,0020H       ; minus 20H
        INC C             ; DE= numărul de octeți corespunzător unei linii TV
A1 :   ADD HL, DE
        DEC C
        IP NZ, A1         ; HL= adresa primului octet din rindul TV căutat
        DEC HL.
A2 :   INC HL
        LD A,B
        SUB A,08H
        LD B,A
        JP NC A2          ; HL conține adresa octetului căutat
        ADD A,08H ;       ; A= conține nr. de ordine a bitului căutat în octet
        LD C,A
        INC C
        SCF               ; CY='1'
        XOR A             ; A=00;
A3 :   RLA
        DEC C
        JR NZ,A3         ; A= conține un singur '1' în poziția corespunzătoare
        POP BC           ; bitului căutat
        POP DE
        RET
SETP :  CALL ADR         ; Punerea pe '1' a bitului adresat de registrele B și C.
        OR (HL)
        LD (HL),A
        RET
RESETP : CALL ADR       ; Ștergerea bitului adresat de registrele B și C
        CPL
        AND (HL)
        LD (HL),A
        RET
TESP :  CALL ADR         ; Testează bitul adresat
        AND (HL)        ; Dacă este zero, flagul Z se poziționează pe 1.
        RET

```

14.5. Comanda R — Testarea zonei de memorie RAM

14.5.1. Descrierea modurilor de lucru ale programului. După lansare calculatorul afișează mesajul:

TEST RAM

SWITCH: cerându-se 2 octeți pentru precizarea modului de lucru. În regim automat cei doi octeți care reprezintă SWITCH SOFT vor fi înscrși

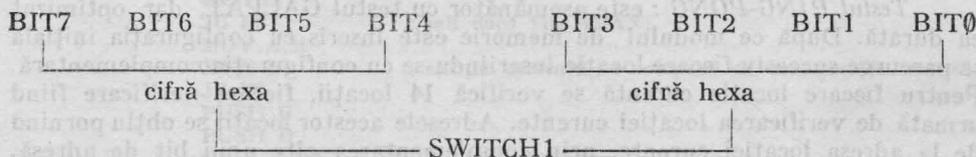
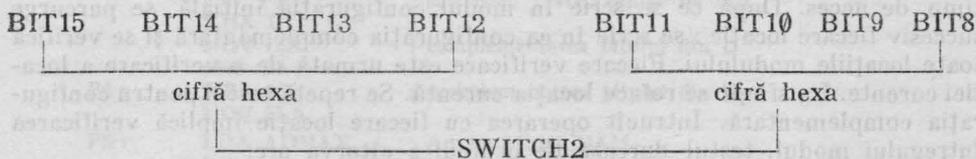
automat cu valorile : SWC1=01 ; SWC2=22 și vor fi tipăriți pe ecran. În regimul MANUAL vor fi preluați de la tastatură, biții lor având următoarea semnificație :

- BIT0 — 0 —
1 execută și testul complementar (subtestul adresare)
- BIT1 — 0 —
1 Oprire la eroare ; continuă cu comanda Z.
- BIT2 — 0 —
1 Ciclează pe locația unde a apărut o eroare în textul SCGIT
- BIT3 — 0 — (BIT 10 inefectiv)
1 — Inhibă tipărirea erorilor
- BIT4 — 0 —
1 — Ciclu pe subtestul definit de biții 6,7
- BIT5 — 0 —
1 — Inhibă tipărirea listei de erori după fiecare execuție a subtestului.
- BIT6,7 — Cod subtest
- BIT8 — 0 — Scrie la începutul fiecărui subtest numărul corespunzător.
— 1 Oprire după fiecare subtest.
- BIT9 — 0 —
1 Inhibă execuția testului GALPAT
- BIT10 — 0 —
— 1 Tipărește numai prima eroare din modul când BIT3=1.
- BIT11 — 0 —
— 1 Execută subtestul PING PONG de 25 de ori
- BIT12 — 0 —
— 1 Inhibă tipărirea lui, END PASS **'
- BIT13 — 0 —
— 1 Inhibă ciclul pe execuția testului RAM

Deci testul automat este caracterizat de următoarele :

- execuția nu se oprește la apariția unei erori ;
- execută subtestele în ordinea crescătoare a codului ;
- tipărește erorile și lista de erori ;
- inhibă erorile și lista de erori ;
- inhibă subtestul GALPAT ;
- execută subtestul PING PONG o singură dată ;
- inhibă ciclul pe execuția testului RAM

Cei 14 biți se introduc după mesajul 'SWITCH : ' (în regimul MANUAL) sub forma a 4 cifre hexa, astfel :



Ordinea de introducere este :

SWC2 (CR) SWC1 (CR).

Codificarea și ordinea de execuție în regim AUTOMAT sînt următoarele :

00— Adresare (ADR)
01— Scriere-citire (SCCIT)
02— PING PONG
03— GALPAT

14.5.1. Descrierea modurilor de lucru ale programului roșu

Testul adresare : (ADR) constă în scrierea succesivă în pagini de memorie de cîte 256 de octeți a unui contor cu valoarea 0-FFH. La începutul fiecărei pagini contorul este dublu incrementat astfel încît se poate identifica ușor fiecare pagină de memorie. Informația înscrisă arată astfel :

C000	00	01	02	...	FF
C100	01	02	03	...	FE
C200	02	03	04	...	FD
:					

Testul se aplică pe zone compacte de memorie.

Facultativ se poate repeta testul, inversînd la scriere în memorie cei doi cuarțeți ai contorului.

Testul scriere-citire (SCCIT) detectează biții de memorie blocați la zero/unu.

Se scrie succesiv în fiecare locație configurația inițială (de exemplu AA), apoi complementul ei și din nou configurația inițială, verificîndu-se de fiecare dată corectitudinea operației. Se aplică pe zone compacte de memorie.

Testele PING PONG și GALPAT operează la nivel de modul de 16 Ko (0, 4000H, 8000H, C000H). Aceste teste necesită o subrutină (SGP) care delimitează din zona compactă de memorie RAM limitele modulului de testat (ADINF respectiv ADSUP).

Testul GALPAT : detectează defecte de adresare, selecție multiplă, timp de acces. După ce se scrie în modul configurația inițială, se parcurge succesiv fiecare locație : se scrie în ea configurația complementară și se verifică toate locațiile modulului. Fiecare verificare este urmată de o verificare a locației curente. La sfîrșit se reface locația curentă. Se repetă testul pentru configurația complementară. Întrucît operarea cu fiecare locație implică verificarea întregului modul, testul durează de ordinul a cîtorva ore.

Testul PING-PONG : este asemănător cu testul GALPAT, dar optimizat ca durată. După ce modulul de memorie este înscris cu configurația inițială se parcurge succesiv fiecare locație înscriindu-se cu configurația complementară. Pentru fiecare locație curentă se verifică 14 locații, fiecare verificare fiind urmată de verificarea locației curente. Adresele acestor locații se obțin pornind de la adresa locației curente, prin complementarea cîte unui bit de adresă.

În continuare se prezintă programul care execută acest test. Subrutina SGP apelată anterior a pregătit adresele limită (ADINF, ADSVP) pentru modulele testabile.

```

PING PONG : CAL INIT ; inițializare
P1 : CALL CYBR ; copiază cuvînt inițial între (ADINF, ADSUP)
LDA ADINF
MOV D,A ; (D,E) — adresa cuvîntului test
MVI E,00
P2 : LDAX D
XRA B ; Se verifică dacă la adresarea cuvîntului de test s-a
JZ P2 ; înscris configurația inițială.
PUSH B
PUSH D
CALL RWERR ; subrutina de contorizare și tratare a erorilor
POP D
POP B
P21 : MOV A,C ; Se înscrie în locația test configurația complementară
STAX D
LDA ADINF
CPI A0
JZ P7 ; Se stabilește numărul de biți care vor fi complemen-
M VI H,15H ; tați din adresa cuvîntului test (pentru un modul întreg
JMP P8 ; se completează 14 biți)
P7 : MVI H,14
P8 : MOV A,H
SUI 09H
STA PNG
MVI L,80 ; L — masca pentru complementarea unui bit din
PUSH H ; adresă
MOV H,D
P3 : MOV L,E ; Adresa cuvîntului test în stivă iar în H și L contorul
XT HL ; și masca pentru complementare.
DCRH
JZ P6
MOV A,L
RLC ; masca devine L=01H
MOV L,A
LDA PNG
CMP H
MOV A,L
HTHLL ; Masca și contorul în stivă
JNC P4 ; salt dacă PNG ≥ contor de biți
XRA L
MOV L,A ; complementarea bitului din L
JMP P5
P4 : XRA H ; complementarea bitului din H
MOV H,A
P5 : LDA ADMAX ; Adresa sfîrșit RAM
DCR A
CMP H
JC P9 ; salt dacă H > HMAX.
MOV A,M
XRA B ; locația derivată se compară cu configurația inițială.
JZ P9
PUSH B
PUSH D
CALL RWERR.

```

	POP D	
	POP B	
P9 :	LDAX D	; se compară cuvîntul test cu configurația complementată
	XRA C	
	JZ P3	; dacă nu este eroare salt la complementarea următorului
	PUSH B	bit de adresă
	PUSH D	
	MOV B,C	
	CALL RWERR	
	POP D	
	POP B	
	JMP P3	
P6	POP H	; S-a terminat un cilu de verificare
	MOV A,B	
	STAX D	; Rescriere cuvînt inițial la adresa
	INX D	cuvîntului de test
	LDA ADSUP	
	CMP D	
	JNZ P2	; Dacă adresa următoare \neq ADSUP se închide bucla
	MOV A,B	externă
	MOV B,C	; schimbă cuvîntul inițial cu cuplementarul său
	MOV C,A	
	LDA VARPR1	
	XRI 20	; Se testează și modifică INTEST
	STA VARPR1	
	ANI 20	; Dacă INTEST=1 se execută testul și pentru configura-
	JNZ P1	ția complementară
	RET	

14.5.2. **Organizarea testului RAM.** În figura 14.2 este reprezentată schematic organigrama testului RAM. După inițializări și mesaje de început test, se cere precizarea octeților SWC2, SWC1 în regimul manual, iar în regimul automat ei sînt afișați, fiind determinați interior.

În regimul automat zonele de test RAM au fost precizate la intrarea în programul TEST aMIC. În funcție de SWC4, se execută testele în ordinea crescătoare a codurilor sau se ciclează pe testul dat de SWC67.

Codul testului curent este memorat și, pe baza lui, se crează adresa de salt la subtest și codul eventualelor erori. Dacă SWC8=0 atunci la începerea unui subtest se afișează codul subtestului curent, informînd prin aceasta că testul anterior s-a terminat (în acest regim programul nu se oprește după subtest). După execuția subtestului, dacă SWC8=1 se dă mesaj: END** și se pune la dispoziția operatorului. Comanda CTRL-G va executa listarea erorilor și predă controlul monitorului TEST aMIC. Dacă SWC5=1 se îmbibă listarea erorilor și continuă testul. În cazul în care subtestul terminat a fost GALPAT, se afișează sau nu END PASS**—funcție de SWC12. Afișarea este utilă în cazul în care se ciclează pe testul RAM. Bitul SWC11 decide dacă subtestul PING PONG se face o singură dată sau de 25 de ori. Se observă din organigramă complexitatea regimurilor de lucru a programului TEST RAM.

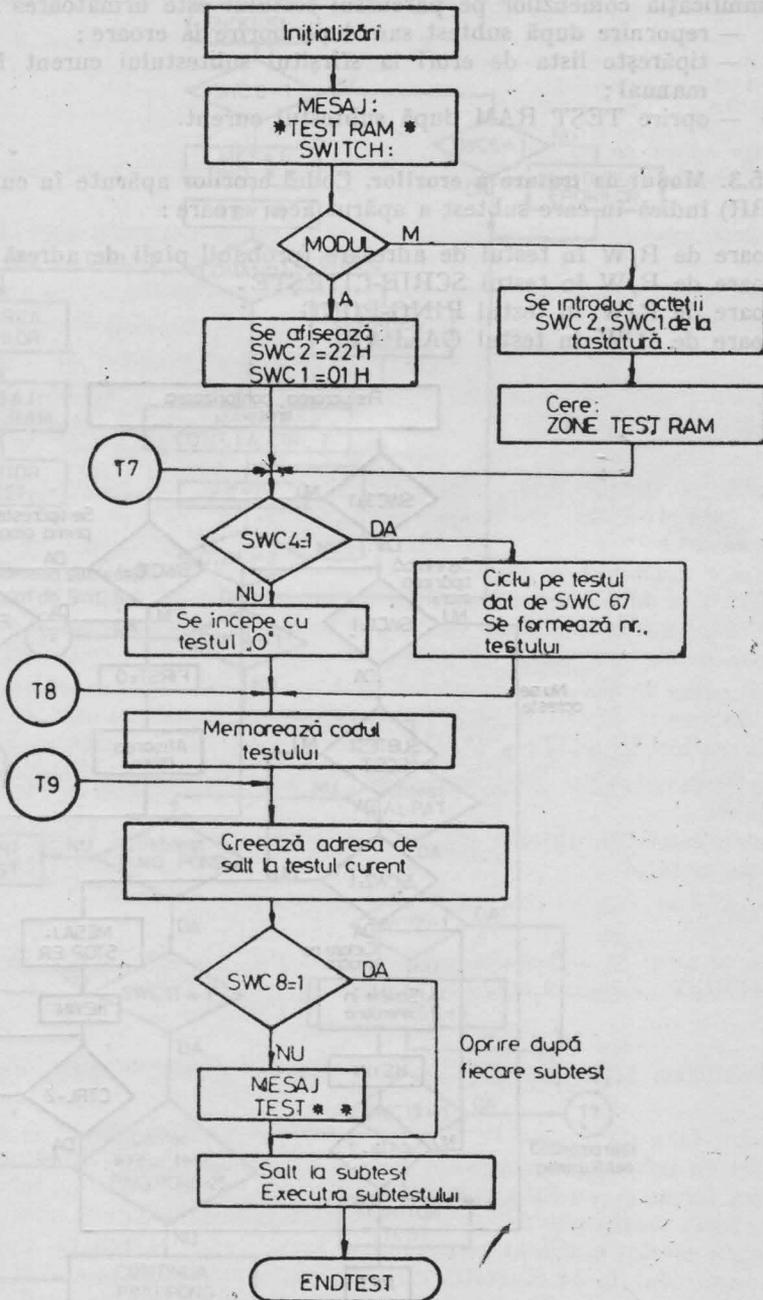


Fig. 14.2. Organigrama testului RAM.

Semnificația comenzilor pe parcursul testului este următoarea :

- CTRL-Z — repornire după subtest sau după oprire la eroare ;
- CTRL-C — tipărește lista de erori la sfârșitul subtestului curent în regim manual ;
- CTRL-G — oprire TEST RAM după subtestul curent.

14.5.3. Modul de tratare a erorilor. Codul erorilor apărute în cursul testelor (ERR) indică în care subtest a apărut acea eroare :

- 01 — Eroare de R/W în testul de adresare (probabil pinii de adresă defecti)
- 02 — Eroare de R/W în testul SCRIE-CITEȘTE
- 03 — Eroare de R/W în testul PING-PONG
- 04 — Eroare de R/W în testul GALPAT

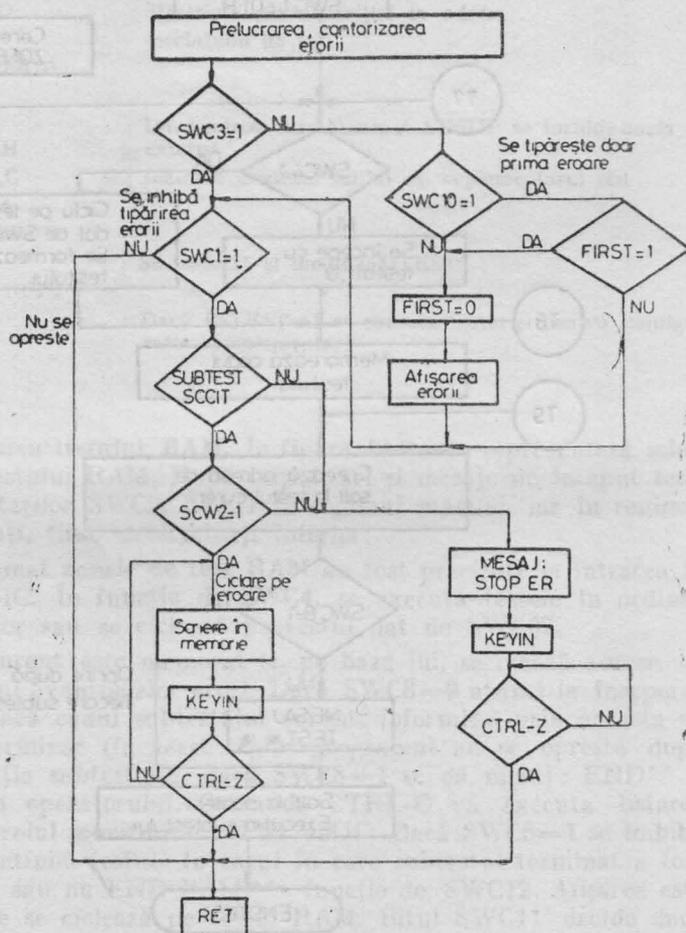


Fig. 14.3. Organigrama

Mesajul tipărit la apariția unei erori are următoarea semnificație :

ERR : — Codul erorii apărute
 RDATA : — Data citită
 WDATA : — Data scrisă
 PC : — Valoarea PC la apelul rutinei de eroare
 ADR : Adresa de memorie unde a apărut eroarea
 MODUL : Numărul modulului

Fiecare modul de memorie RAM (16K) are o zonă contoare distinctă, cuprinzînd :

- un octet în care este înscris numărul modulului ;
- 8 contoare pentru erorile de R/W, cite unul pentru fiecare bit ;
- un octet de depășire, indicînd biți pentru care numărul de erori > 256.

Fiecare contor ocupă un octet, deci pot fi memorate distinct 256 erori. Pentru un număr mai mare de erori se afișează caracterul "*" în dreapta ecranului respectiv. Memoria RAM utilizată pentru DISPLAY nu este testată de către acest program, deoarece ea este testată în cadrul testului DISPLAY.

În figura 14.3 este prezentată organigrama de tratare a erorilor și de oprire la eroare.

După contorizarea erorii și completarea bufferului de afișare, este testat bitul SWC3 care dacă este poziționat pe „1” permite afișarea erorii. Dacă bitul SWC10=„1”, eroarea va fi afișată numai dacă este la prima apariție. Înainte de afișarea erorii, variabila FTRST este anulată.

În funcție de valoarea bitului SWC1, programul de testare va fi oprit sau nu. Subtestul SCRIERE-GITIRE permite buclarea pe locația eronată, dacă valoarea bitului SGW2=„1”. După retestarea locației, programul așteaptă comandă de la operator. Dacă aceasta este CTRL-Z, testarea locației eronate este reluată.

Pentru celelalte subteste și pentru subtestul SCCIT cu bitul SGW2=0, se va afișa mesajul

STOP_{ER}.

după care se pune la dispoziția operatorului. Se poate continua textul cu comanda CTRL-Z, încheind sub rutina de tratare a erorilor.

14.6. Testarea transferului de informații dinspre/spre casetofon

Pentru faza de punere la punct a interfeței cu casetofonul se comandă înregistrări cu informație constantă 00H, FFH și apoi AAH urmărindu-se cu osciloscopul forma și nivelul semnalului la intrarea în casetofon. La fel se urmărește și redarea semnalului la intrarea în interfața programabilă internă. După ce se fixează nivelul optim al volumului la înregistrare și redare, se fac înregistrări lungi (pînă la 44 Kocteți), cu informație constantă sau aleatoare, sau cu blocuri de date în care fiecare octet este identic cu octetul mai puțin semnificativ de adresă, corespunzător. Se execută de cîteva ori încărcarea acestor

fișiere în memoria calculatorului și se verifică încărcarea atât prin suma de control a fișierului cât și prin programe de verificare a conținutului fișierului încărcat. Aceleași încercări se fac și sub controlul interpretorului BASIC, cu ajutorul instrucțiunilor LOAD și SAVE.

14.7. Procedura de test a interpretorului BASIC

Procedura de test a interpretorului BASIC constă în reluarea unui set de programe în care apar toate instrucțiunile specifice acestuia.

Aceste programe de test, scurte, trebuie alese astfel încît să solicite toate posibilitățile limbajului. Procedura de verificare a bunei funcționări a interpretorului BASIC 14 K, constă în rularea de programe de test scrise în limbajul BASIC. Aceste programe utilizează pe cît posibil cîte o instrucțiune sau o funcție BASIC în așa fel încît se cunoaște aprioric rezultatul, sau domeniul de rezultate. După rulare se verifică prin comparare dacă s-a ajuns la rezultatul așteptat.

În continuare se prezintă cîteva programe de acest tip (v. și cap. 9).

14.7.1. Verificarea funcțiilor standard

Funcțiile standard rezolvate în interpretorul BASIC sînt : sinus, cosinus, tangenta, arctangenta, logaritm, funcția exponențială, radical, ridicare la putere.

Se știe că :

$$\operatorname{tg} x = \frac{\sin x}{\cos x}$$

Se verifică dacă pentru un X dat, funcțiile BASIC satisfac această egalitate.

```
10 X=0
20 Y=TAN (X)
30 Z=SIN (X)/COS (X)
40 PRINT Y ; "=" ; Z
50 STOP
```

Se verifică egalitățile următoare :

$$\sin^2 x + \cos^2 x = 1$$

$$\operatorname{tg} (\operatorname{arc} \operatorname{tg} (x)) = x$$

$$e^{\ln x} = x$$

```
10 FOR X=0 TO 10
20 PRINT X, SIN (X)^2 + COS (X)^2
30 NEXT X
40 STOP
```

```
10 FOR X=-10 TO 10
20 PRINT X, TAN (ATN (X))
30 NEXT X
40 STOP
```

```

10 FOR X=1 TO 10
20 PRINT X, EXP (LOG (X))
30 NEXT X
40 STOP

```

Se calculează rădăcina pătrată dintr-un număr dat de utilizator prin formula interactivă :

$$y_{i+1} = \frac{1}{2} \left(y_i + \frac{A}{y_i} \right)$$

unde A este numărul introdus ;

y_i este o valoare arbitrară inițială

Iterația se oprește când $(y_{i+1} - y_i) = 0$. Se tipărește valoarea astfel obținută. Se tipărește apoi și valoarea obținută prin funcția BASIC de rădăcină pătrată (SQR) și se compară cele două rezultate astfel obținute.

```

10 REM "RADACINA PATRATA"
20 PRINT "DATI NUMARUL"
30 INPUT A
40 B=INT (RND (X)*A)+1
50 REM "B=Y ARBITRAR ALES"
55 REM "IN FUNCTIE DE A"
60 Y=0.5*(B+A/B)
70 IF B=Y THEN 100
80 B=Y
90 GOTO 60
100 PRINT "RADACINA PATRATA" ;
105 PRINT "PRIN ITERATIE:" ; Y
110 X=SQR (A)
120 PRINT "RADACINA PATRATA" ;
125 PRINT "PRIN FUNCTIE SQR:" ; X
130 Z=ABS (X-Y)
140 PRINT "DIFERENTA:" ; Z
150 STOP

```

Funcția internă de generare numere aleatoare (RANDOM), pune la dispoziția utilizatorului câte un număr aleator în domeniul (0, 1). Se generează tabele de câte 10 numere variabile în diferite domenii, înmulțind numărul aleator cu diferite constante și/sau luând valoarea întregă cu funcția INTEGER.

```

10 REM "VERIFICARE RANDOM"
20 PRINT "VALORI REALE ÎNTRE 0 SI 1"
30 FOR I=1 TO 10
40 PRINT RND (X),
50 NEXT I
60 PRINT "VALORI REALE ÎNTRE 0, 10 SI 0, 100"
70 FOR I=1 TO 10
80 PRINT RND (X)*10 ; RND (X)*100
90 NEXT I
100 PRINT "VALORI INTREGI ÎNTRE 0, 10 SI 0, 100"
110 FOR I=1 TO 10
120 PRINT INT (RND (X)*10) ; INT (RND (X)*100)
130 NEXT I

```

```

140 PRINT "VALORI INTREGI INTRE 0, 6 ŞI 10, 20"
150 FOR I=1 TO 10
160 PRINT INT (RND (X)*6) ; INT (RND (X) * 10+10)
170 NEXT I
180 STOP

```

Prin funcția PLOT se poate aprinde un punct pe ecranul TV, considerînd ecranul de 64*64 puncte. Se trasează curba sinus cu funcția PLOT și se șterge cu funcția UNPLOT.

```

10 INIT P
20 FOR N=1 TO 64
30 PLOT N, 22+20*SIN (N/32*PI)
40 NEXT N
50 FOR N=1 TO 64
60 UNPLOT N, 22+20*SIN (N/32*PI)
70 NEXT N
80 STOP

```

Funcția RANDOM se poate verifica și cu funcția PLOT. Se umple ecranul aleator prin funcțiile RANDOM și PLOT cu puncte aprinse. Dacă această variație aleatoare umple relativ uniform ecranul, funcția RANDOM este aleatoare.

```

10 INIT P
20 PLOT INT (RND (X)*64)+1, INT (RND (X)*64+1)
30 GOTO 20
40 ENC

```

Funcția PLOT aprinde un punct pe ecran și UNPLOT stinge punctul pe ecran. Se poate astfel aprinde și stinge același punct obținînd astfel o pulsație a unui punct.

```

10 INIT P
20 X=RND (X)
30 Y=RND (Y)
40 FOR I=1 TO 10
50 PLOT INT (X*64)+1, INT (Y*64)+1
60 UNPLOT INT (X*64)+1, INT (Y*64)+1
70 NEXT I
80 STOP

```

Funcția PRINT AT (X, Y) permite afișarea pe ecran, la coordonate date, a unei informații. Ecranul este văzut ca formînd 32 de linii a câte 30 de caractere. În instrucțiune, X este linia și Y coloana de unde se va începe afișarea.

Se afișează pe ecran un tabel de formă cunoscută.

```

10 INIT P
20 PRINT AT (2, 2) ; "TABEL CU NUMERE" ;
25 PRINT "DE TELEFOANE"
30 PRINT AT (3, 2) ; $$

```

```

40 PRINT AT (6, 5); "NUME I PREFIX I";
45 PRINT "NR. TEL."
50 PRINT AT (7, 2); S$
60 FOR I=8 TO 16 STEP 2
70 READ N$(10)
80 READ N
100 PRINT AT (I, 2); N$; "I"; P; "I"; N
110 PRINT AT (I+1, 2); S$
120 NEXT I
130 STOP
140 DATA "NUME 1", 971, 12345
150 DATA "NUME 2", 90, 457321
160 DATA ....
.
.
.
200 DATA ...
210 S$="_____";
220 END

```

Aprinderea și stingerea unei zone prin instrucția PRINT AT (X, Y)

```

10 INIT P
20 X=INT (RND (X)*64)÷1
30 Y=INT (RND (Y)*64)÷1
40 FOR I=1 TO 20
50 PRINT AT (X, Y); " . "
60 PRINT AT (X, Y); " | "
70 NEXT I
80 STOP

```

Caracterul care aparține la o valoare A se obține prin CHR\$(A). Setul de caractere se afișează prin următorul program.

```

10 PRINT "SETUL DE CARACTERE"
20 FOR A=0 TO 256
30 PRINT A, CHR$(A)
40 NEXT A
50 STOP

```

Funcția INKEY\$ permite utilizatorului să dea unei variabile șir valoarea tastei apășate. Următorul program permite utilizarea aMIC-ului ca mașină de scris. Apăsarea tastei RETURN poziționează pe linie nouă.

```

10 INITP
20 A$=INKEY$
30 B$=INKEY$
40 IF A$=B$ THEN 30
50 REM "S-A TASTAT UN CARACTER"
60 PRINT B$
70 GOTO 20
80 END

```

Valoarea variabilei șir se obține prin funcția VAL.

Dacă la linia 20 schimbăm expresia și la linia 30 valoarea lui X, putem efectua verificări pentru diferite expresii și valori ale lui X.

```

10 PRINT "VALOAREA EXPRESIEI"
20 F$ ="2X + 2-X+1"
30 FOR X=1 TO 5
40 T=VAL(F$ )
50 PRINT "EXPRESIA :"; F$.
60 PRINT "PENTRU X="; X;
70 PRINT "ARE VALOAREA "; T
80 NEXT X
90 STOP

```

Se permit în Interpretorul BASIC trei bucle suprapuse. În următorul program există trei bucle K, J și I. Totodată se lucrează cu instrucțiuni matriciale.

```

10 PRINT "ORDONAREA UNUI SIR"
20 READ N
30 DIM A(N)
40 MAT READ A
50 FOR I=1 TO N-1
60 FOR J=I+1 TO N
70 IF A(I)<A(J) THEN 130
80 B=A(J)
90 FOR K=J TO I+1 STEP -1
100 A(K)=A(K-1)
110 NEXT K
120 A(I)=B
130 NEXT J
140 NEXT I
150 PRINT "ȘIRUL ORDONAT"
160 MAT PRINT A
170 STOP
180 DATA 5
190 DATA 10, 30, 5, 15, 5
200 END

```

În funcție de valoarea unui număr se pot executa diferite secvențe de program cu instrucțiunea ON. Pentru a verifica această instrucțiune se tastează un număr X de utilizator și dacă pe ecran apare „ați bătut X” atunci funcționează corect.

```

10 REM "VERIFICARE ON — GOTO"
20 PRINT "TASTATI UN NUMĂR"
30 INPUT M
40 ON M GOTO 80, 100, 120, 140, 160, 180, 200, 220, 240
50 PRINT "ATI TASTAT 0"
60 GOTO 20
80 PRINT "ATI TASTAT 1"
90 GOTO 20
100 PRINT "ATI TASTAT 2"
110 GOTO 20
120 PRINT "ATI TASTAT 3"
130 GOTO 20

```

```

140 PRINT "ATI TASTAT 4"
150 GOTO 20
160 PRINT "ATI TASTAT 5"
170 GOTO 20
180 PRINT "ATI TASTAT 6"
190 GOTO 20
200 PRINT "ATI TASTAT 7"
210 GOTO 20
220 PRINT "ATI TASTAT 8"
230 GOTO 20
240 PRINT "ATI TASTAT 9"
250 GOTO 20
260 END

```

Utilizarea instrucțiunilor READ, MATREAD, RESTORE se exemplifică în următorul program. A se observa că nu se ajunge niciodată la citirea valorilor 3 din blocul de date.

```

10 REM "DATA, READ, MAT READ"
20 READ A, B, C
30 PRINT A, B, C
40 READ A, B, C
50 PRINT A, B, C
60 RESTORE
70 MAT READ D (6)
80 MAT PRINT D
90 STOP
100 DATA 1, 1, 1, 2, 2, 2, 3, 3, 3
110 END

```

Următorul program utilizează instrucțiunile cu șiruri de caractere.

```

10 PRINT "SUPRAFATA"
15 PRINT "DREPTUNGHI, TRIUNGHI, CERC"
20 INPUT S$
30 IF S$ = "DREPTUNGHI" THEN 70
40 IF S$ = "TRIUNGHI" THEN 110
50 IF S$ = "CERC" THEN 160
60 GOTO 20
70 PRINT "DATI LUNGIMEA SI LATIMEA"
80 INPUT B, C
90 Z=B*C
100 GOTO 190
110 PRINT "DATI LUNGIMILE LATURILOR"
120 INPUT A, B, C
130 S=(A+B+C)/2
140 Z=SQR(S*(S-A)*(S-B)*(S-C))
150 GOTO 190
160 PRINT "DATI RAZA"
170 INPUT R
180 Z=PI*R^2
190 PRINT "SUPRAFATA"; S$; "="; Z
200 GOTO 10
210 END

```

Apelul de subprogram scris în limbaj BASIC se face prin GOSUB nr. Prima instrucțiune RETURN înfîlînită provoacă revenirea la instrucțiunea

următoare instrucțiunii GOSUB executate ultima dată. În următorul program se verifică unele posibilități de salturi la subprograme în BASIC. Primul RETURN întâlnește la care nu există pereche GOSUB provoacă oprirea execuției în continuare a programului.

```

20 REM "UTILIZĂRI GOSUB ȘI RETURN"
25 REM "APEL SPR. LA PRIMA INTRARE"
30 GOSUB 200
35 PRINT "REVINE DIN SPR 200"
40 REM "APEL SPR. INTERIOR"
50 GOSUB 210
60 PRINT "REVINE DIN SPR 210"
55 REM "APEL SPR. 300 REVINE CU GOTO"
60 GOSUB 300
65 PRINT "REVINE AICI PRIN RETURN URMĂTOR"
70 PRINT "REVINE PRIN GOTO DIN SPR 300"
75 REM "URM. RETURN E PRIMUL ÎNTILNIT"
80 REM "DUPĂ GOSUB 300, REVINE DUPĂ EL"
85 RETURN
90 REM "AICI NU SE AJUNGE"
95 STOP
200 PRINT "INTRARE SPR. 200"
210 PRINT "CORPUL SPR. 200"
220 RETURN
300 PRINT "INTRARE SPR. 300"
310 GOTO 70
400 END

```

Pe ecran apare deci :

```

Intrare spr. 200
Corpul spr. 200
Revine din spr. 200
Corpul spr. 200
Revine din spr. 210
Intrare spr. 300
Revine prin GOTO din spr. 300
Revine aici prin RETURN următor.

```

Utilizarea subprogramelor scrise în limbaj mașină e posibilă prin instrucțiunea CALL. Următorul program în limbaj BASIC cheamă primul subprogram în eod mașină

```

10 REM "CALL"
20 CALL (1)
30 STOP

```

Subprogramul scris în limbaj mașină se introduce în memoria calculatorului decodificat în hexazecimal, prin funcția S (substituție) din monitor.

Se dorește introducerea unui subprogram care să genereze în mijlocul ecranului caracterul A, diferit de caracterul A dat de generatorul de caractere al monitorului. Se cheamă subprogramul de inițializare ecran al monitorului și subprogramul de scriere caracter.

```

CALL INITV
LXI H, (ADR MIJLOC ECRAN TV)

```

```

LXI D, (ADR GENERATOR A PROPRIU)
MVI A, 6
CALL WR26
RET
CARGEN DB 6, 9, 9, F, 9, 9,

```

Se va folosi următoarea secvență de substituire S :

```

6400      01          ; NR. SUBPROGRAM
          FF 66      ;ADR SPR 1
          FF        ; SFIRSIT TABEL SPR
66FF      CD A4 02   ; CALL INITV
          21 0A 50   ; LX1 H, 500A
          11 OE 67   ; LXI D, CARGEN
          3E 06      ; MVI A, 6
          CD 05 02   ; CALL WR26
          C9        ; RET
670E      06 09 09   ; CARGEN PT. A
          0F 09 09

```

Pentru verificarea funcțiilor grafice MOVE, DRAW se dau în continuare câteva curbe specifice :

a) O serie de curbe sinusoidale

```

20 INIT P
30 X=0
40 Y=50
50 Z=X
60 MOVE X, Y
70 FOR I=0 TO 3*PI STEP PI/10
80 DRAW Z, SIN(I)*25+Y
90 Z=Z+2
100 NEXT I
110 X=X+2
120 Y=Y+2
130 IF X <= 26 THEN 50
140 STOP

```

b) O serie de cercuri care formează un con. A, B — coordonatele centrului primului cerc.

```

20 READ A, B
30 READ X, Y
40 INIT P
50 FOR T=1 TO 25
60 MOVE A+T, B
70 FOR I=1 TO 2*PI STEP PI/10
80 DRAW A+T*COS(I), B+T*SIN(I)
90 NEXT I
100 A=A+X
110 B=B+Y
120 NEXT T
130 STOP
140 DATA 10, 10, 5, 5
150 END

```

c) Linii de lungimi variabile din cele patru colțuri ale ecranului

```

10 INIT P
20 MOVE 0, 0
30 DRAW RND (X)*100, RND (X)*100
40 MOVE 100, 100
50 DRAW 100—RND (X)*100, 100—RND (X)*100
60 MOVE 0, 100
70 DRAW RND (X)*100, 100—RND (X)*100
80 MOVE 100, 0
90 DRAW 100—RND (X)*100, RND (X)*100
100 GOTO 20
110 END

```

Trasarea unei figuri cu instrucțiunile BASIC RMOVE și RDRAW și rotirea figurii cu ROTATE. Se trasează un triunghi și se rotește acest triunghi.

```

10 INIT P
20 WINDOW —50, 50, —50, 50
25 MOVE 0, 0
30 FOR U=0 TO 2*PI STEP PI/10
35 ROTATE U
40 RDRAW 10, 0
45 RDRAW 10, 10
50 RDRAW —20, —10
55 NEXT U
60 STOP

```

Verificarea funcției WINDOW și VIEWPORT. Se trasează un cerc de o mărime dată la diferite valori pentru WINDOW și VIEWPORT. Se observă că trebuie aleasă mărimea și zona ecranului în funcție de mărimea figurii.

```

10 INIT P
20 REM "WINDOW SI VIEWPORT IMPLICIT"
25 REM "0, 100, 0, 100"
30 REM "APARE PE ECRAN 1/4 CERC"
40 GOSUB 200
50 INIT P
60 WINDOW —50, 50, —50, 50
70 REM "VIEWPORT IMPLICIT"
75 REM "0, 100, 0, 100"
80 REM "APARE TOT CERCUL IN MIJLOC ECRAN"
90 GOSUB 200
100 INIT P
110 WINDOW —50, 50, —50, 50
120 VIEWPORT 50, 100, 50, 100
130 REM "APARE CERCUL IN DREAPTA SUS"
140 GOSUB 200
150 STOP
200 MOVE 25, 0
210 FOR I=0 TO 2*PI STEP PI/10
220 DRAW 25*COS (I), 25*SIN (I)
230 NEXT I
240 FOR I=1 TO 50
250 REM "TEMPORIZARE"

```

```

260 NEXT I
270 RETURN
280 END

```

Trasări de pătrate care se măresc ; în video normal și video invers.

```

20 INIT P
30 PUT (34)=128
40 GOSUB 100
50 INIT P
60 PUT (34)=160
70 GOSUB 100
80 GOTO 20
100 MOVE 50, 50
110 FOR L=10 TO 100 STEP 10
120 MOVE 50-L/2, 50-L/2
130 RDRAW L, 0
140 RDRAW 0, L
150 RDRAW -L, 0
160 RDRAW 0, -L
170 NEXT L
180 RETURN
190 END

```

Bateria de teste, odată trecută, ne dă posibilitatea de a opera cu încredere cu exemplarul de aMIG.

COLECȚIE DE PROGRAME PENTRU REZOLVAREA UNOR PROBLEME DE MATEMATICĂ DIN MATERIA CLASELOR A IX-A ȘI A X-A

Proiectarea și realizarea microcalculatoarelor individuale în țara noastră creează premisele necesare introducerii lor în învățământul liceal, în cadrul laboratoarelor de matematică, fizică, biologie, etc.

Trebuie amintit faptul că în acest an a intrat în fabricație de serie, la Întreprinderea de memorii electronice din Timișoara, microcalculatorul aMIC.

Ministerul Educației și Învățământului a comandat circa o sută exemplare, care vor intra în acest an în dotarea unor instituții de învățământ superior. Se prevede ca acțiunea de dotare să se extindă și la nivelul liceelor.

Între timp, specialiștii în tehnica de calcul din țara noastră au proiectat noi tipuri de microcalculatoare individuale, dintre care se amintesc: HC-85, PRAE și DEGA-299.

Interesant este microsistemul HC-85, care a fost proiectat la Catedra de calculatoare din Institutul Politehnic București și care va intra în curând în fabricație de serie la Întreprinderea de Calculatoare Electronice.

A vînd în vedere performanțele acestor calculatoare legate, de implementarea unor limbaje evoluate (BASIC, PASCAL, FORTRAN, MICROPROLOG, FORTH, etc.), posibilitatea de folosire a unui ecran color pentru vizualizare, cit și faptul că ele vor putea intra în dotarea liceelor, în cele ce urmează se va prezenta o colecție de programe în BASIC, pentru asistarea studiului unor capitole de matematică din materia claselor a IX-a și a X-a.

1. PROGRAME PENTRU CALCULE CU POLINOAME

Se prezintă programe pentru :

- împărțirea unui polinom de un grad oarecare n cu polinoame de gradul întâi și doi, ireductibile și unitare în R , adică de forma $x+a$ și x^2+px+q ,
- calculul valorii unui polinom,
- calculul rădăcinii reale a unui polinom într-un interval dat, știind că la capetele intervalului $[a, b]$, polinomul ia valori de semne contrare și că în acest interval funcția polinomială este strict monotonă.

1.1. PROGRAM PENTRU ÎMPĂRȚIREA UNUI POLINOM CU UN BINOM

Fie polinomul :

$$\sum_{i=0}^n a_i x^{n-i} \text{ și binomul : } x+a.$$

Considerînd cîtlul de forma : $\sum_{i=1}^n b_i x^{n-i}$ și restul de forma : b_{n+1} rezultă următoarele :

$$\sum_{i=0}^n a_i x^{n-i} = \left(\sum_{i=1}^n b_i x^{n-i} \right) \cdot (x+a) + b_{n+1} \quad \text{sau}$$

$$\sum_{i=0}^n a_i x^{n-1} = b_0 x^{n+1} + \sum_{i=0}^n (b_{i+1} + ab_i) \cdot x^{n-i}.$$

Prin identificare se obțin următoarele relații :

$$b_0 = 0$$

$$a_i = b_{i+1} + a \cdot b_i, \text{ pentru } i=0, 1, 2, \dots, n$$

sau :

$$b_{i+1} = a_i - a \cdot b_i$$

și restul :

$$b_{n+1} = a_n - a \cdot b_n$$

```

20 PRINT "introduceți gradul n al polinomului"
30 INPUT n
40 PRINT "n="; n
50 PRINT "introduceți coeficienții polinomului SUMA"
(a(i)*x^(n-1))
60 DIM a (2*n)
65 DIM b (2*n)
70 FOR i=0 TO n
80 PRINT "a (" ; i ; ")="
85 INPUT a (i+1)
90 PRINT a (i+1)
100 NEXT i
110 PRINT "introduceți termenul liber a al divizorului"
120 INPUT a
130 PRINT "a="; a
200 REM calculul citului
210 b (1)=0
220 FOR I=1 TO n+1
230 LET b (i+1)=a (i)-a*b (i)
240 NEXT i
300 REM afisare rezultate
310 FOR i=1 TO n
320 PRINT "b (" ; i ; ")="; b (i+1)
330 NEXT i
340 PRINT "r="; b (n+2)
350 END

```

1.2. PROGRAM PENTRU ÎMPĂRȚIREA UNUI POLINOM DE GRADUL n CU TRINOMUL $x^2 + px + q$.

Se consideră :

— polinomul de forma : $\sum_{i=0}^n a_i x^{n-i}$

— citul de forma : $\sum_{i=0}^n b_i x^{n-i}$

— restul de forma $rx + s$,

prin identificare, din relația :

$$\sum_{i=0}^n a_i x^{n-i} = \left(\sum_{i=0}^n b_i x^{n-i} \right) \cdot (x^2 + px + q) + rx + s$$

se obțin următoarele rezultate :

$$b_0 = 0$$

$$r = b_{n+1}$$

$$b_1 = 1$$

$$s = b_{n+2} + pb_{n+1}$$

$$b_{i+2} = a_i - pb_{i+1} - qb_i$$

```

10 REM împărțirea unui polinom de gradul n cu un trinom
20 PRINT "introduceți gradul n al polinomului"
30 INPUT n
40 PRINT "n="; n
50 PRINT "introduceți coeficienții polinomului SUMA (a (i) * x^(n-1))"
60 DIMA (2*n)
65 DIMB (2*n)
70 FOR i=0 TO n
80 INPUT a (i+1)
90 PRINT "a (" ; i ; ")="; a (i+1)
100 NEXT i
200 PRINT "introduceți coeficienții divizorului x^2+p.x+q"
210 PRINT "introduceți p"
220 INPUT P
225 PRINT "p="; P
230 PRINT "introduceți q"
240 INPUT q
250 PRINT "q="; q
300 REM calculul coeficienților citului

```

```

310 LET b(1)=0
320 LET b(2)=0
330 FOR i=1 TO n+1
340 LET b(i+2)=a(i)-p*b(i+1)-q*b(i)
350 NEXT i
400 REM afișare rezultate
410 FOR i=2 TO n
420 PRINT "b (" ; i ; ")=" ; b(i+1)
430 NEXT i
440 PRINT "r=" ; b(n+2)
450 PRINT "s=" ; b(n+3)+p*b(n+2)
500 END

```

1.3. PROGRAM PENTRU CALCULUL VALORII UNUI POLINOM DE GRADUL n

Programul folosește algoritmul lui Horner pentru calculul valorii polinomului:

$$P(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^{n-i}$$

Polinomul $P(x)$ poate fi scris și sub următoarea formă:

$$P(x) = a_n + x(\dots + x(a_2 + x(a_1 + x(a_0)))) \dots$$

Calculul începe cu produsul cu cel mai mare grad de imbricare $x \cdot a$.

```

10 REM calculul valorii unui polinom de gradul n
20 PRINT "introduceți gradul n al polinomului"
30 INIT n
40 PRINT "n=" ; n
50 PRINT "introduceți coeficienții polinomului SUMA (a(i)*x^(n-i))"
60 DIM a(2*n)
70 FOR i=0 TO n
80 INPUT a(i+1)
90 PRINT "a (" ; i ; ")=" ; a(i+1)
100 NEXT i
110 PRINT "introduceți valoarea lui x"
120 INPUT x
130 PRINT "x=" ; x
200 REM calculul valorii polinomului prin metoda Horner
210 LET p=a(1)
220 FOR i=1 TO n
230 LET p=p*x+a(i+1)
240 NEXT i
300 REM afișarea rezultatului
310 PRINT "p (" ; x ; ")=" ; p
320 END

```

1.4. STABILIREA SOLUȚIEI UNEI ECUAȚII PRIN METODA DIHOTOMIEI

Se știe că dacă funcția f este continuă și strict monotonă în intervalul $[a, b]$ și dacă $f(a) \cdot f(b) < 0$, atunci ecuația $f(x) = 0$ are o rădăcină unică în $[a, b]$.

Dacă e este un număr pozitiv și dacă $x_0 \in [a, b]$, iar $f(x_0 - e) \cdot f(x_0 + e) < 0$, atunci x_0 este o rădăcină a ecuației date cu o precizie e .

Calculul numeric al produsului $f(x_0 - e) \cdot f(x_0 + e)$ este în general aproximativ. Se impune ca precizia să fie suficientă pentru ca

$$f(x_0 - e) \cdot f(x_0 + e) < 0.$$

Se consideră jumătatea intervalului $[a, b]$: $c = (a + b)/2$ și se testează semnul lui $f(a) \cdot f(c)$. Dacă $f(a) \cdot f(c) < 0$, rădăcina aparține lui $[a, c]$, în caz contrar aparține lui $[c, b]$.

Se construiesc următoarele intervale:

$$[a_0, b_0] = [a, b]$$

$$[a_1, b_1] = \begin{cases} [a, c], & \text{dacă } f(a) \cdot f(c) < 0 \\ [c, b], & \text{dacă } f(a) \cdot f(c) > 0 \end{cases}$$

$$[a_n, b_n] = \dots$$

Lungimea intervalului $[a_n, b_n]$ este $(b-a)/2 \uparrow n$. Dacă se dorește o precizie e , atunci este suficient să se construiască $[a_n, b_n]$ pentru un n astfel încît $(b-a)/2 \uparrow n < e$.

```

10 REM stabilirea soluției unei ecuații folosind metoda dihotomiei
20 PRINT "introduceți datele: a=lim. stînga; b=lim. dreapta; e=precizia"
30 INPUT a
35 PRINT "a="; a
40 INPUT b
45 PRINT "b="; b
40 INPUT e
50 PRINT "e="; e
51 PRINT "introduceți gradul n al polinomului"
52 INPUT n
56 PRINT "n="; n
58 PRINT "introduceți coeficienții"
60 DIM a(2*n)
62 FOR i=0 TO n
64 INPUT a(i+1)
66 PRINT "a(" ; i ; ")=" ; a(i+1)
68 NEXT i
80 REM calculul lui f(a) și f(b)
90 LET c=a
92 GO SUB 1210
94 LET x=z
96 LET c=b
98 GO SUB 1210
99 LET y=z
100 LET c=(a+b)/2
110 GO SUB 1210
120 LET d=x*z
130 IF d=0 THEN 200
140 IF d < 0 THEN 160
150 LET a=c
153 LET x=z
155 GO TO 170
160 LET b=c
165 LET y=z
170 IF b-a > e THEN 100
200 PRINT "c="; c
210 STOP
1210 LET p=a(1)
1220 FOR i=1 TO n
1230 LET p=p*c+a(i+1)
1240 NEXT i
1250 LET z=p
1260 RETURN

```

2. CALCULUL INTEGRALEI DEFINITE PRIN METODA SIMPSON

Pentru calculul integralei definite se folosește formula:

$$S = \int_{x_0}^{x_{2p}} f(x) \cdot dx = (h/3) \cdot [(y_0 + y_{2p}) + 4(y_1 + y_3 + \dots + y_{2p-1}) + 2(y_2 + y_4 + \dots + y_{2p-2})]$$

unde:

$h = (x_{2p} - x_0) / 2 \cdot p$ este pasul,
 $p =$ numărul de diviziuni,
 $y = f(x)$ se dă la linia 500 din program; în cazul de față
 $y = ((x-2) \cdot x - 1) \cdot x + 2$.

```

10 REM CALCULUL INTEGRALEI DEFINITE
20 PRINT "X0=";
30 INPUT D
40 PRINT "X2P="
50 INPUT E
60 PRINT "P=";
70 INPUT P
80 B=(E-D)/2/P
90 A=0
100 X=D
110 GOSUB 500
120 A=Y+A
130 X=X+B
140 GOSUB 500
150 X=4*Y+A
160 X=X+B
170 GOSUB 500
180 A=Y+A
190 F=F-1
200 IF F=0 THEN 220
210 GO TO 40
220 C=A*B/3
230 PRINT "REZ="; C
240 STOP
500 Y=((X-2)*X-1)*X+2
510 RETURN

```