

--

୩୮

A decorative border consisting of a repeating pattern of small black dots arranged in a grid-like structure. The pattern is composed of several small squares, each containing four dots. The border is approximately 10 units wide and 8 units high.

四百一十五
五
六
七
八
九
十
十一
十二
十三
十四
十五
十六
十七
十八
十九
二十
二十一
二十二
二十三
二十四
二十五
二十六
二十七
二十八
二十九
三十
三十一
三十二
三十三
三十四
三十五
三十六
三十七
三十八
三十九
四十
四十一
四十二
四十三
四十四
四十五
四十六
四十七
四十八
四十九
五十
五十一
五十二
五十三
五十四
五十五
五十六
五十七
五十八
五十九
六十
六十一
六十二
六十三
六十四
六十五
六十六
六十七
六十八
六十九
七十
七十一
七十二
七十三
七十四
七十五
七十六
七十七
七十八
七十九
八十
八十一
八十二
八十三
八十四
八十五
八十六
八十七
八十八
八十九
九十
九十一
九十二
九十三
九十四
九十五
九十六
九十七
九十八
九十九
一百





**MINISTERUL
EDUCATIEI SI
INVĂȚĂMINTULUI**

*Casa Universitarilor
Timisoara*

*Buletin al
Clubului Programatorilor*

INF

Nr. 1/1989

COLECTIVUL

**conf. dr. ing. CRİSAN
s. l. dr. ing. STEFAN
s. l. dr. ing. IONEL
ing. CONSTANTIN**

TEHNOREDACTAREA

**EWELINE
CRISTIAN**

DE REDACTIE:

**STRUGARU
HOLBAN
JIAN
COZMIUC**

**BELMUSTAȚĂ
BIRLONCEA**

SUMAR

CALCULATORUL IN SPRIJINUL DUMNEAVOASTRĂ

Insemnarile unor aventurieri

- Tiberiu Onu
- Miodrag Puterity 3

Modificarea setului de caractere la microcalculatoarele compatibile cu SIN- CLAIR ZX SPECTRUM

- Dan Magiaru 37

Limbajul MICRO-PROLOG in aplicatii

- Kecskemeti Nicolae 43

Sisteme de interruperi la 280 CPU

- Harald Schrimpf 43

MANUAL DE UTILIZARE

- Limbajul de programare PASCAL pentru
calculatorul TIM-S 75

PROGRAME

- Program CAD (grafic) pentru simularea de
aparate, instalatii si flux tehnologic
la calculatorul TIM-S

- C. Drugarin
- S. Raduly 75

- Program in limbaj PASCAL pentru rezolva-
rea sistemului de ecuatii liniare

- Voicu Mesaros Anghel
- Miodrag Puterity 79

- Program de rezolvare a ecuatiei $F(x)=0$
prin metoda diferenței de semn

- Simon Horatiu 82

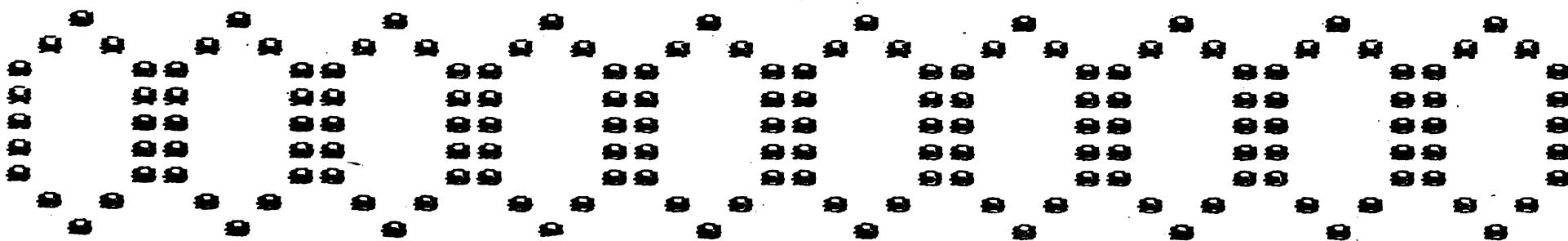
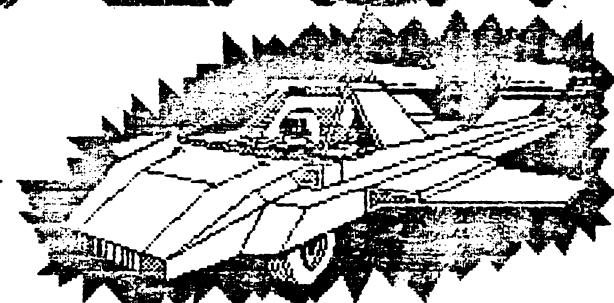
- Program de rezolvare in perspectiva a
suprafetelor

- Simon Horatiu 84

DIVERSE

ATARI ST	
-Dragomir Radu	91
Virusurile calculatoarelor	
-Sirbu Mihai	96
Tema de casa	99

XENON



INSEMNARIILE UNOR AVENTURIERI

- ING TIBERIU ONU
- ING MIODRAG PUTERITY



Unii le numesc scenarii interactive. Altii , refeferindu-se la ele , folosesc termenul de jocuri de rol. Dar denumirea lor consacrată este cea de AVENTURI (adventures). Au apărut odată cu explozia microcalculatoarelor , atunci fiind în salile de jocuri video , jucătorii cu nervi de otel și reflexe sincronizate la microsecundă se încagătinau să manevreze joystick-urile consolelor de joc , incapabile de a suporta dezvoltarea unui alt tip de software decit jocurile de acțiune.

Se poate spune , pe drept cuvint , ca aventurile au provocat o revoluție în domeniul jocurilor computerizate , adăugind o nouă dimensiune software-ului de divertisment.

Dar ce reprezinta de fapt aceste aventuri ? Pentru a nu fi nevoiți să dam o definiție rigida , sa ne imaginam un experiment de parapsihologie :

Sa presupunem că subiectul experimentului doresc să ia parte la o acțiune care are loc în alt univers decit universul propriu - de exemplu într-un univers decalat temporar sau într-o lume paralela. Evident , experiența subiectului într-un astfel de univers , reprezintă o cumulare de informații și sensații legate de universul cu pricina . Cu alte cuvinte , subiectul nu va participa niciodată fizic la acțiunile care se petrec în universul destinație , ci își va imagina doar acest lucru. În fine , subiectul nu va putea nici macar să percepă universul destinație , decit în prezența unui mediu (perceputa realitate).

In cazul aventurilor , jucătorul este subiectul unui experiment similar. Universul destinație este implementat soft , iar calculatorul joacă rolul de mediu. Din pacate , calculatorul nu poate să transmită sensații (în sensul propriu al cuvintului) asa că experiența unui jucător de aventuri se va rezuma doar la un schimb de informații privind universul implementat și acțiun-

nile care se desuleaza in el. Este de la sine intelese ca proprietatile de lucru ale calculatorului , adica multitudinea informatiilor pe care acesta le poate vehicula , depind puternic de memoria disponibila.

Vom fi poate critici ca intr-un buletin ca si INF sfera jocurilor nu isi are locul.. Anticipind astfel de critici , raspundem ca intenția noastră nu este nici pe departe aceea de a discuta doar pe marginea jocurilor computerizate. Aventurile reprezinta insa dezvoltari software deosebit de pretentioase care necesita tehnici de virf in programare. Daca doriti , puteti sa considerati ca vom folosi aventurile ca un pretext agreeabil pentru a descrie unele din aceste tehnici expert , fara a fi siguri ca le veti gasi aplicarea atit in sfera iudicului cit si in sfera utilitară.

Lucrarea de fata se adreseaza tuturor acelora care poseda cunostinte elementare in programare. Exemplificarile au fost realizate pentru calculatoare compatibile SPECTRUM si ne exprimam convingerea ca dupa intelegerarea algoritmilor care stau la baza programelor si subrutinelor prezентate , eventualele conversii nu vor ridica probleme. In unele cazuri au fost prezентate si exemple in limbaj BASIC , desi noi optam pentru limbajul de asamblare , din motive lesne de intelese.

Dar sa incepem acum cu

UN SCURT ISTORIC

Primele aventuri aparute pe piata SINCLAIR erau simpliste din punct de vedere tehnic si in general neatraactive. Este vorba de aventurile pur textuale , la care calculatorul descria in cuvinte diverse locatii si actiuni dupa care tiparea prompterul stereotip :

Tell me what to do >
(Spune-mi ce sa fac >)

Jucatorul introducea comenzi in limbajul natural , in forma impusa VERB - SUBSTANTIV , dar datorita vocabularului redus , putine dintre acestea erau recunoscute de catre interpretorul de sintaxa , iar comenziile mai complicate erau pur si simplu ignoreate (Pardon?).

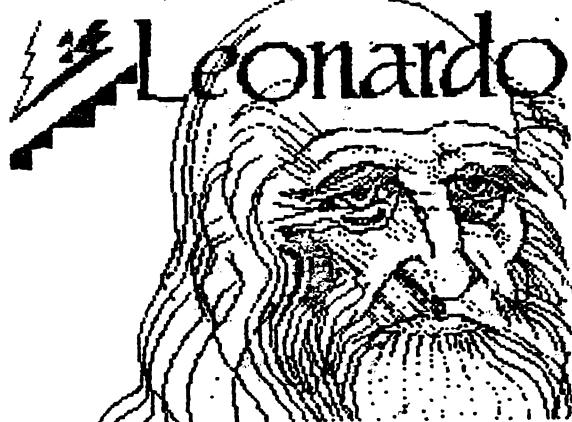
Treptat , treptat , tehniciile de programare au fost imbunatatite , vocabularele au devenit din ce in ce mai cuprinzatoare iar locatiile din ce in ce mai numeroase. Au aparut aventurile grafice , la care descrierile textuale erau completate de afisarea (uneori optionala) a unor imagini sintetice.

Un nou drum a fost deschis de catre aventurile inteligente (THE HOBBIT , SHERLOCK , ID , THE PAWN) , despre care vom vorbi ceva mai tarziu.

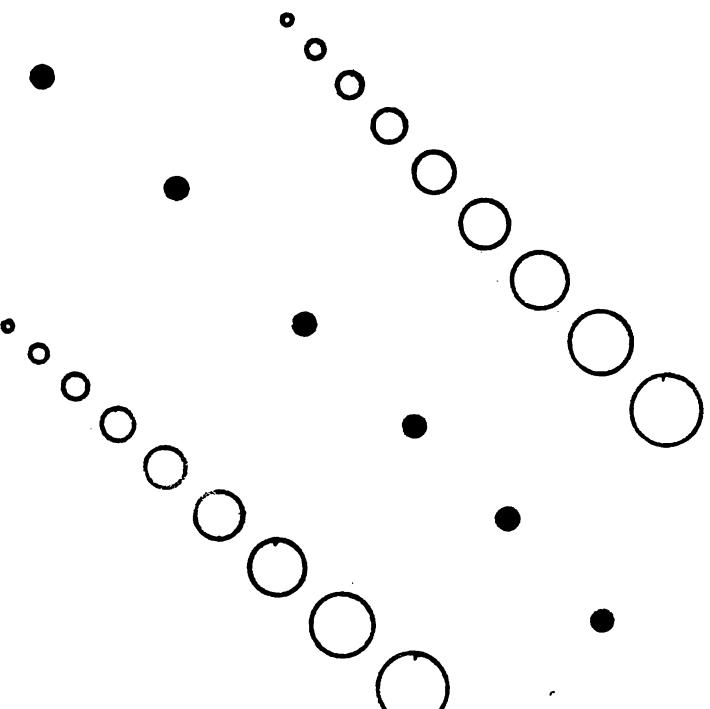
Interpretoarele si colectoarele de sintaxa au fost perfec-

CREATIVE SPARKS

PRESENTS



Chequered Flag



litionate , remarcabil fiind interpretorul lui THE PAWN , o bijuterie soft care permite evaluarea unor propozitii cum ar fi :

Throw the rope over the chasm , then pull it firmly
(Arunca fringhia peste prapastie , apoi trage de ea cu hotarire)

Amintim insa ca in cazul acestui program s-a renuntat la descrierea grafica , din lipsa de memorie.

Unii programatori vizind eliberarea de vocabular au inceput sa utilizeze comanda prin meniuri (Melbourne House-DOC THE DESTROYER sau si mai reprezentativ sistemul WINDIMATION al firmei Mastertronics , utilizat in gama MAD) sau prin iconograme (Electronic Pencil-THE FOURTH PROTOCOL).

Raspunzind dorintei de a imbina elementele de aventura cu cele proprii jocurilor de actiune , a aparut chiar o categorie noua de jocuri , asa numitele arcade adventures (aventuri cu element de actiune).

Majoritatea aventurilor care circula la noi in tara sunt de origine britanica , fiind total inaccesibile celor ce nu cunosc limba engleza si greu accesibile celor ce nu cunosc aceasta limba la perfectie. Din acest motiv , anuntam pe aceasta cale ca odata cu cea de-a doua parte a articolului nostru , vom pune la dispozitie si prima aventura in limba romana.

SIMPLU CA BUNA ZIUA !

Dupa cum credem ca ati intelese deja , scrierea aventurilor implica doua activitati complet diferite in esenta : punerea in scena si programarea - si in acest sens , amintim ca marile firme de software lucreaza cu persoane specializate in scriere de scenarii , grafica pe calculator , programare , muzica digitala si respectiv emulare (in vederea conversiilor).

Este drept ca BASIC este un limbaj familiar majoritatii celor care poseda calculatoare personale , dar un utilizator care ar dori sa dezvolte o aventura in acest limbaj , dupa depunerea unui efort deloc neglijabil , ar ramane cu siguranta dezamagit constatind ca produsul sau final este un program lent si care consuma in mod inutil o cantitate insemnata de memorie (sa nu uitam ca un indicator de conditie ocupa 5 octeti in BASIC si un singur bit in limbaj masina). Ce diferența fata de aventurile profesionale , care sunt suple si incoporabili mai rapide !

Se pare deci ca unui scenarist talentat , dar care nu excelleaza in arta programarii nu ii ramine altceva de facut decit sa renunte la ideea de a scrie de unul singur o aventura competitiva. Ei bine , nu ! Firmele de software s-au gindit si la aceasta

Astfel au aparut programele specializate in scrierea aventurilor , dintre care mai demne de luat in seama sunt THE QUILL si GRAPHIC ADVENTURE CREATOR (G.A.C.). Reclamele declară ca folosind aceste produse , pot fi scrise aventuri in cod masina simplu ca buna ziua. Dupa cum veti vedea insa , utilizarea eficienta a acestor programe necesita totusi stapanirea unor noțiuni si artificii de programare de loc comun.

Vom face în continuare o scurta descriere a lui G.A.C. , cu specificarea că THE QUILL , mai simplist și greci în utilizare , manipulează noțiuni asemănătoare.

G.A.C. este de fapt un compilator al unui metalimbaj specializat în scrierea aventurilor. Fisierul sursă al acestui compilator reprezintă o descriere a entitatilor care intervin în aventura și a modului în care sunt tratate acestea. Fisierul obiect va fi, desigur, o aventura rulabilă în cod masina.

Entitatile care intervin în aventura sunt :

- ENTITATI SINTACTICE - substantive
- adverbe
- verbe
- MESAJE
- OBIECTE
- LOCATII

Fiecare dintre aceste entitati este codificata numeric conform unei corespondente definite de utilizator.

Prima fază a programării unei aventuri în G.A.C. (se presupune că scenariul există deja) , o reprezintă chiar definirea entitatilor și a modului de codificare a lor. Si , de regulă , se începe cu entitatile sintactice :

- [A]dverbes - adverbe
- [N]ouns - substantive
- [V]erbes - verbe

Modul de definire a entitatilor este parecum similar introducerii liniilor de program BASIC. Se introduce numarul de ordine al entitatii , urmat de un spatiu (separator) și de entitatea in sine , definită la nivel alfanumeric.

Gasindu-ne de exemplu la capitolul [N]ouns , în urma definirii :

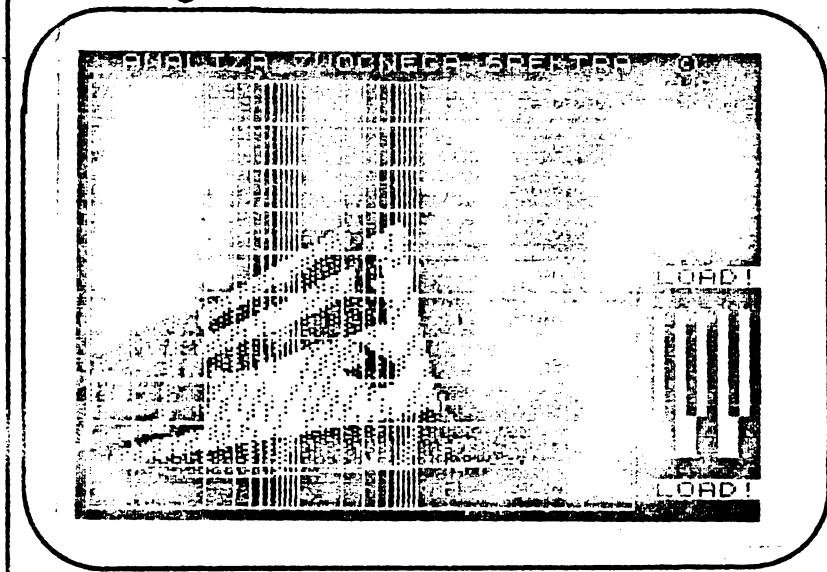
5 SABIE

vom obtine substantivul SABIE , cu numarul de ordine 5 conform codificării dorite. În continuare , referirile la acest substantiv vor fi facute prin intermediul numarului sau de ordine. Problema sinonimelor se rezolvă asociind două descrieri alfanumerice aceluiași număr de ordine. Aplicatia COLECTIE DE SUBSTANTIVE -> CODURI nu va fi deci în mod neapărat injectivă. Definind :

5 SPADA

vom obtine un același efect introducind următoarele două comenzi

IA SPADA
IA SABIA



Aceleasi consideratii sint valabile atit pentru adverbe cit si pentru verbe.

In urma definirii entitatilor sintactice se obtine vocabularul aventurii. Interpretorul de sintaxa nu va recunoaste cuvinte care nu fac parte din acest vocabular.

Mesajele se codifica in mod analog , cu diferenta ca ele reprezinta de fapt propozitii sau paragrafe si ca nu sunt evaluate niciodata, fiind folosite doar la afisare.

Obiectele reprezinta entitati de sine statatoare. Ele nu trebuie sa fie confundate cu substantivale. Substantivale intervin doar in analiza sintactica. Obiectele sint , daca vreti imaginea implementata a entitatilor descrise prin substantive. Un obiect este caracterizat print-o descriere , o constanta numérica , reprezentind greutatea obiectului si o serie de indicatori de conditie predefiniti. Acesti indicatori de conditie stabilesc daca obiectul este sau nu present , disponibil sau face parte din inventarul eroului. In faza de initializare se stabileste si numarul camerei in care obiectul cu pricina se gaseste la inceputul unui nou joc. Un obiect inexistent se considera a fi initial in camera 0 , camera care de fapt nu exista. Sa mai punctam aici o idee : o luminare stinsa reprezinta un cu totul alt obiect decat aceeasi luminare aprinsa. Aceasta deoarece parametrii unui obiect pot varia la trecerea sa dintr-o stare in alta si cu siguranta se va modifica si descrierea aferenta. La aprinderea luminarii va trebui asadar sa distrugem luminarea stinsa (mutind-o in locatia 0 = obiect inexistent) si sa cream un obiect nou : luminare aprinsa.

Locatiile sau camerele ([R]ooms) reprezinta teatrul de actiune al aventurii. Fiecare camera este determinata de o descriere (analog mesajelor) si de o lista de conexiuni. Lista de conexiuni determina harta aventurii si trebuie construita in mod logic (este absurd ca urcind o scara sa ajungem din camera 1 in camera 2 si continuind urcusul sa ajungem din nou in camera 1 - bug sesizat si in aventuri 'serioase' - vezi THE CODE). Aceasta lista de conexiuni se defineste ca o succesiune de verbe si numere de locatii , separate prin spatii , cu specificarea ca atit verbele cit si locatiile cu pricina trebuie sa fie descrise la optiunile corespunzatoare. Sa consideram un exemplu (fig.1):

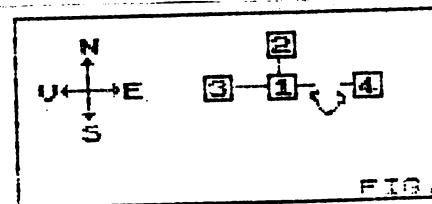


FIG.1

Lista de conexiuni pentru locatia 1 va fi :

NORD 2 VEST 3 SARI 4

iar pentru locatia 2 :

SUD 1

Se recomanda celui care scrie scenariul sa deseneze initial o astfel de harta pe hirtie.

In continuare vom descrie metalimbajul G.A.C. , un exemplu excelent de dezvoltare a unui sistem dedicat acestei laturi a inteligentei artificiale. Dar inainte de aceasta sa studiem putin modul in care are loc tratarea in faza de exercutie a aventurilor G.A.C. (fig.2):

Initializare

Tratare conditii de prioritate inalta (H)igh

Introducerea unei comenzi

Analiza sintactica

Identificarea entitatilor

Tratare conditii de prioritate scazuta (L)ow

Tratare conditii locale

FIG.2

Se observa ca tratarea conditiilor se face pe trei nivele de prioritat : inalta, scazuta si locala si nu este lipsit de importanta faptul ca prima tratare are loc inainte da introducerea comenzilor de la tastatura.

Pentru fiecare dintre cele 3 nivele , se elaboreaza linii de program care vor fi executate secvential.

Metalimbajul G.A.C. cuprinde comenzi , functii , operatori logici si relationali si variabile ale utilizatorului , toate proprii.

COMENZILE

IF (exp) lista de comenzi - alternativa conditionala comună majoritatii limbajelor de programare. In cazul in care expresia booleana da rezultatul 'fals' , se trece la tratarea urmatoarei linii.

END - produce inhibarea tratarii curente. Tratarea se continua de la nivelul imediat inferior.

LF - produce transmiterea unui caracter de line-feed.

TEXT - inhibă afisarea imaginilor create la opțiunea [G]raphics.

PICT - reactualizează descrierea grafică.

WAIT - așteaptă introducerea de la tastatura a unei noi comenzi.

HOLD (x)- produce o întirzire egală ca și durata cu x cadre TV.

SAVE - salvează baza de date a aventurii (status) , pentru a putea fi continuată din aceeași pozitie.

LOAD - încarcă baza de date a aventurii.

PRIN (x)- produce scrierea valorii numerice x.

LIST (x)- produce afisarea listei x.

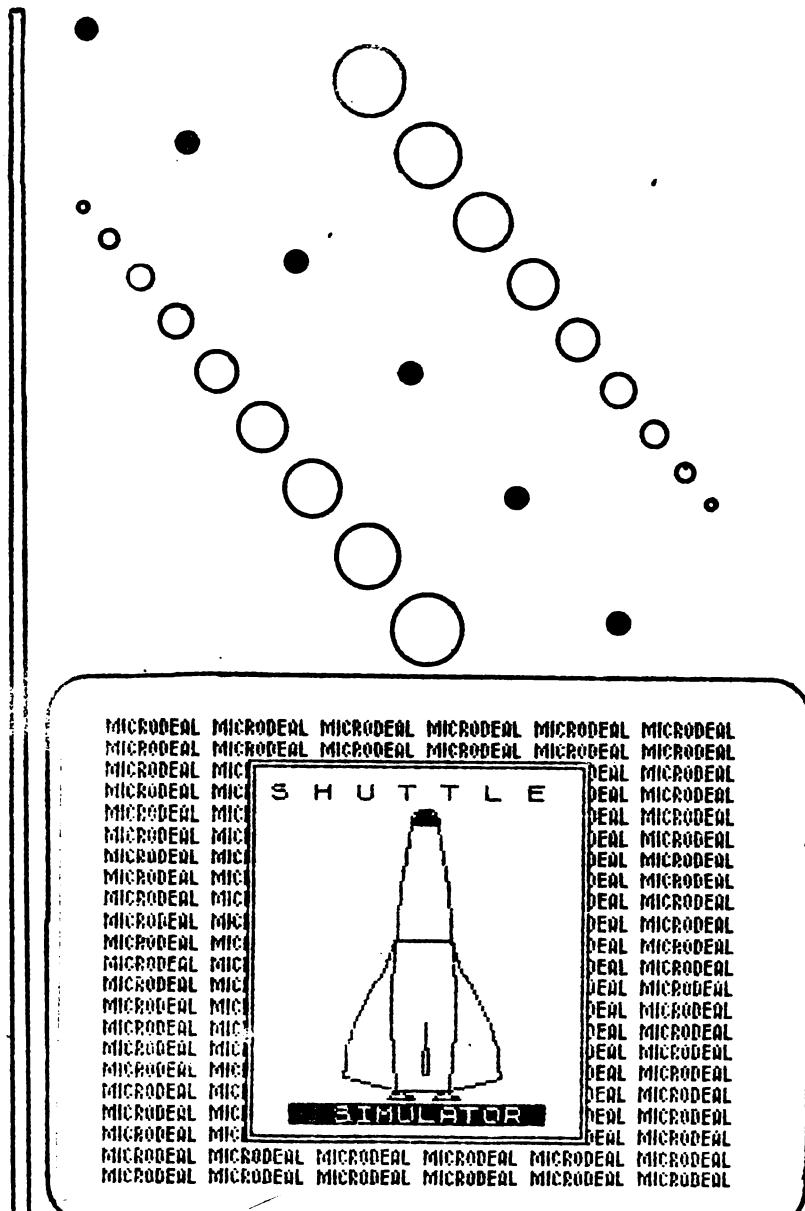
MESS (x)- produce afisarea mesajului cu numarul de ordine x

DESC (x)- produce afisarea descrierii camerei x.

LOOK - produce descrierea locatiei curente (echivalent cu DESC (ROOM)).

GET (x) - produce setarea indicatorului de inventar pentru obiectul numarul x. Acest obiect va fi la portator.

DROP (x)- produce resetarea indicatorului de inventar pent-



tru obiectul numarul x. Acest obiect nu va mai fi in posesia eroului.

x SWAP y - schimba obiectele x si y intre ele.

GOTO (x) - face ca locatia curenta sa fie locatia x.

FIND (x) - face ca locatia curenta sa fie locatia in care se gaseste obiectul cu numarul x.

BRIN (x) - aduce obiectul numarul x in locatia curenta.

x TO y - duce obiectul numarul x in locatia y. Utilizata frecvent pentru a distruge obiectele prin x TO 0.

STRE (x) - stabileste forta eroului (greutatea maxima pe care o poate cara) la valoarea expresiei x.

SET (x) - seteaza indicatorul de conditie cu numarul x.

RESE (x) - reseteaza indicatorul de conditie cu numarul x.

x CSET y - asigneaza variabilei y valoarea expresiei x.

DECR (x) - decrementeaza valoarea variabilei cu numarul x.

INCR (x) - incrementeaza valoarea variabilei cu numarul x.

OKAY - trimite spre ecran mesajul 254 (predefinit : Okay dar poate fi modificat). Echivalent cu MESS (254)

EXIT - inchide aventura. Afiseaza mesajul 243 (predefinit : Press a key for another game), asteapta apasarea unei taste si reincepe un joc nou.

QUIT - afiseaza mesajul 244 (predefinit : Are you sure ? (Y/N)). Daca se apasa tasta N se revine la joc. Daca se apasa Y se executa EXIT.

FUNCTII

OBJ (x) - are ca rezultat descrierea obiectului x.

RAND (x) - are ca rezultat un numar aleator din plaja 0..x.

SET? (x) - functie booleana cu rezultatul adevarat daca indicatorul de conditie numarul x este setat.

RES? (x) - functie booleana cu rezultatul adevarat daca indicatorul de conditie numarul x este resetat.

x EQU? y - functie booleana cu rezultatul adevarat daca va-

riabila numarul y are aceeasi valoare ca si expresia de test x.

ROOM - da ca rezultat numarul locatiei curente.

WITH - da ca rezultat lista obiectelor din inventar.

WEIG (x) - da ca rezultat greutatea obiectului cu numarul x.

CONN (x) - da ca rezultat numarul locatiei cu care locatia curenta are conexiune (conform hartii) prin intermediul verbului cu numarul x. In cazul in care locatia curenta nu are legaturi cu alte camere prin verbul specificat, intoarce rezultatul 0. Pentru exemplul anterior, gasindu-ne in locatia 1 si avind in baza de date a verbelor valorile asociate :

NORD	1
SUD	13
EST	200
VEST	27
SARI	50

vom avea :

CONN (1) = 2
CONN (50) = 4
CONN (13) = 0

AT (x) - functie booleana cu rezultatul adevarat daca locatia curenta este locatia numarul x.

HERE (x) - functie booleana cu rezultatul adevarat daca obiectul numarul x este prezent in locatia curenta

CARR (x) - functie booleana cu rezultatul adevarat daca obiectul x face parte din inventarul eroului.

AVAI (x) - functie booleana cu rezultatul adevarat daca obiectul numarul x este disponibil. Echivalenta cu HERE (x) OR CARR (x).

TURN - are ca rezultat numarul actiunilor executate. Utila in determinarea procentajelor de eficienta.

NOUN (x) - functie booleana cu valoarea adevarat daca ultimul substantiv introdus a fost substantivul cu numarul x.

VERB (x) - analog pentru verbe.

ADVE (x) - analog pentru adverbe.

VBNO - are ca rezultat numarul de ordine al ultimului

verb introdus. In cazul in care verbul cu pricina nu este gasit in vocabular , intoarce valoarea 0.

N01,N02 - analog pentru substantivul 1 si substantivul 2. Analizorul de sintaxa deosebeaza doua substantive pentru a putea detecta entitatatile sintactice ale unor propozitii de forma: DA-I VRAJITORULUI SABIA

OPERATORI LOGICI

AND - SI logic

OR - SAU logic

NOT - negatie

XOR - SAU EXCLUSIV

OPERATORI RELATIONALI

< , > , = , <= , >= , <>

CONTOARE :

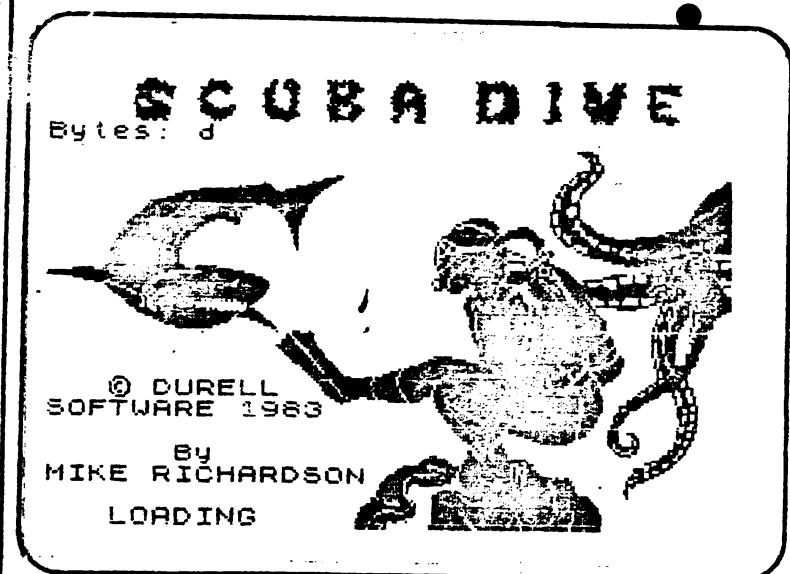
Sunt disponibile 127 de variabile contor , adresabile prin CTR (x) si care pot suferi crestere sau scaderi. De exemplu :

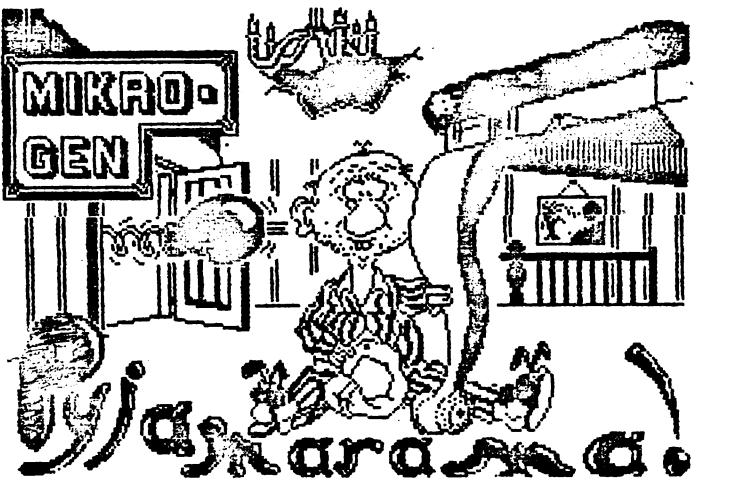
CTR (5) + 15 sau
CTR (7) - 3

CTR (0) este rezervat procentajului de eficienta , iar CTR (126) numarului de actiuni care au avut loc in aventura.
Toti indicatorii de conditie si toate variabilele sunt initializate la valori nule.

Optiunea [G]raphics permite definirea unor imagini grafice. Iata in continuare si comenziile disponibile in cadrul acestiei optiuni :

P - miscarea cursorului (impreuna cu CAPS - rapid)
I - PAPER (0..9)
T - INK (0..9)
B - BORDER (0..7)
V - BRIGHT (0..1 sau 8)
C - FLASH (0..1 sau 8)
Z - marcheaza pozitia cursorului prin aplicarea temporara a unui atribut in starea FLASH 1
G - sterge ecranul , dar editarea grafica se continua. (zero)
- rastru de BRIGHT. (grid)





M - amesteca o imagine cu o alta imagine. (merge)
 N - repeta succesiunea operatiilor , pina la ope-
 ratia curenta. (draw all)
 S - fill rapid. (special fill)
 A - insereaza atributul curent la pozitia cursoru-
 lui. (attribute)
 D - PLOT in modul OVER 1.
 F - PLOT in modul OVER 0.
 L - linii. (lines)
 R - dreptunghiuri. (rectangles)
 E - elipse. (ellipses)

L,R si E se executa in modul elastic (asemanator cu ART STUDIO).

Grafica obtinuta este simplista , dar ocupa foarte putina memorie , datorita faptului ca in baza de date grafica nu se re-
 tiene imaginea in sine , ci algoritmul prin care ea a fost creata
 (dupa cum veti vedea si intr-unul din paragrafele urmatoare).

G.A.C. permite si testarea aventurilor , punind la dispozi-
 tie o modalitate de diagnosticare prin afisarea starii celor 255
 de indicatori de conditie , respectiv 128 de variabile CTR.

Va sfatuim sa urmariti cu atentie continutul fisierului e-
 exemplu - ADVINMAN , pentru ca acesta va poate edifica asupra
 stilului de programare in G.A.C.

PRO SI CONTRA

De ce sa mai continuam discutia ? Exista asadar un program
 specializat cu ajutorul caruia putem sa scriem fara bataie de
 cap , aventuri in cod masina.

Dar...

Ei totusi exista un "dar". In primul rind , de la o vreme
 incalzito , autorii acestui articol va pot spune aruncind o singu-
 ra privire daca o anume aventura a fost scrisa in CUIIL , G.A.C.
 sau daca este o aventura originala. Intradevar , aventurile
 scrise in metalimbaje specializate sunt scoase parca de sub ace-
 lasi sablon. Le lipseste originalitatea tehnica si conceptuala ,
 ceea ce se resimte imediat in interesul fata de joc.

In al doilea rind , trecind peste latura tehnica a proble-
 mei , gasim ca aventurile pot reprezenta terenul unor incercari
 mai serioase de introducere a inteligentei artificiale. Iar ob-
 tinerea unei aventuri mai inteligente , care eventual sa se pro-
 duca si in timp real , sa posede o grafica cu adevarat atractive
 , sunet si chiar voce sintetica , nu este posibila decit prin
 generarea unui sistem propriu de operare. Asadar , noi am ales

MODALITATEA MAI DIFICILA

dar care ne va da in final satisfactii depline , fiindca vom ob-
 tine cea ce ne dorim.

Scrierea unui sistem de operare nu este o joaca de copil.
 Va trebui sa uitam complet de primii 16 K de memorie (ROM) , de-

barece in ce tinuare nu vom folosi aproape nimic din PI.

Sa recaditulam : ne gasim in fata unui calculator cu care vom sa comunicam prin introducere de comenzi de la tastatura si receptiune de mesaje coerente pe ecran , ca efect ai comenziilor introduse.

Simplificind problema si ignorind deocamdata elementele de grafica si sunet putem considera ca dialogul nostru se realizeaza la nivel alfanumeric. Ne vom referi deci in cele ce urmeaza la

PRELUCRAREA INFORMATIEI ALFANUMERICE

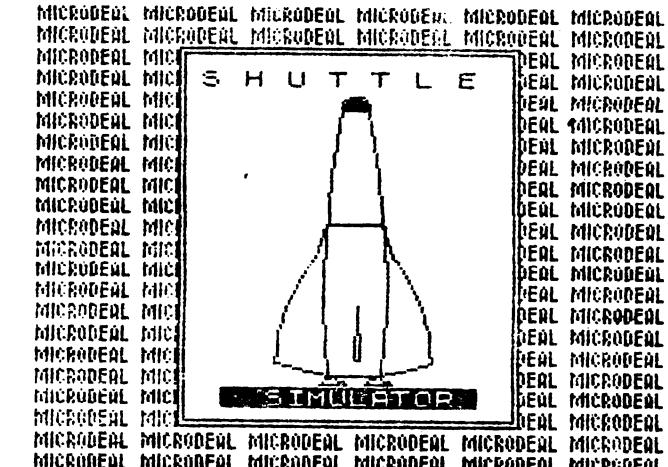
Calculatorul electronic este un instrument care prin natura sa lucreaza cu informatie binara. Pentru a putea manipula informatie alfanumerica (caractere , cifre si simboluri speciale) vom avea nevoie deci de o codificare numerică a acestora , adica o aplicatie bijectiva care sa proiecteze multimea simbolurilor alfanumerice in domeniul valorilor numerice pe care calculatorul le poate prelucra. Este cunoscut faptul ca SPECTRUM lucreaza in jurul unui microprocesor Z80 , care poate efectua uzuale operatii pe 8 biti de informatie. Aceste 8 biti permit realizarea a $2^8 = 256$ de combinatii din plaja zecimala [0..255]. Pe 8 biti vom putea retine asadar un simbol alfanumeric, dintr-o multitudine de 256 de simboluri.

Eforturile pentru codificarea alfanumerica dateaza inca dinaintea aparitiei calculatoarelor electronice. Codurile alfanumerice MORSE si BAUDOT erau frecvent utilizate in teletransmisie. Ambele coduri foloseau pentru codificarea simbolurilor 5 biti de informatie , ceea ce permitea existenta unei colectii de $2^5 = 32$ caractere sau chiar 62 de caractere , in ideea folosirii unei anumite combinatii binare ca si caracter de schimbare a sechentei.

Dupa aparitia primelor calculatoare au fost create codurile dedicate (Hollerith , EBCDIC) , dintre care s-a afirmat , mai alles in ultima perioada , ASCII (American Standard Code For Informations Interchange). Acest cod este utilizat si de sistemul de operare BASIC al calculatorului SPECTRUM si este prezentat in detaliu la sfirsitul manualului sau de utilizare.

Studiind acest cod , observam ca simbolurile propriu zise au valori corespondente intre 32 (SPACE) si 127 (Ø) , fiind deci in numar de 96. Valorile mai mici decit 32 corespund unor caractere de control speciale , iar valorile mai mari decit 127 , cu vintelor cheie ale sistemului de operare BASIC. Aceasta inseamna ca , simbolurile alfanumerice sunt caracterizate in binar prin faptul ca au bitul 7 resetat ($2^7 = 128$). Aceasta proprietate este speculata de unii programatori (printre care si maestri de la Sinclair Research) , pentru a detecta sfirsitul unei entitati sintactice. Ultimului caracter al unei astfel de entitati i se seteaza bitul 7 , ceilalți biti fiind lasati nemodificati. La tipare , calculatorul face urmatorul rationament :

- 1) Se ia un octet de la adresa curenta.



2) Daca bitul 7 al acestui octet este resetat , atunci se tipareste caracterul corespondent prin codul ASCII , se trece la urmatoarea adresa si se sare din nou la punctul 1).
 3) Daca bitul 7 al octetului este setat , se reseteaza acest bit , se tipareste caracterul corespunzator noii valori si se inchide tiparirea.

Pe baza acestui rationament , autorii au creat un program destinat cautarilor ASCII. Aceasta este o facilitate comună multor monitoare , dar atu-urile principale ale programului nostru sunt faptul ca rezida în memoria video lăsând liberă tota zona de RAM începând de la bufferul de imprimantă și faptul că permite încarcarea oricărui fel de fișier , indiferent de existența header-ului și de valoarea octetului de flag.

Prezentăm în continuare acest program , pe care l-am numit ASCII SEEKER (cautator ASCII) :

```

10 REMxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxx
xxxxxxxxxxxx
20 REM in linia anterioara sin-
t 35 de caractere "x" dupa REM
30 FOR a=23760 TO 23760+34
      READ x
      POKE a,x
      NEXT a
40 DATA 33,0,88,84,93,19,1,0,1,
,54,0,237,176,1,0,2,54,7,237,176
,221,33,0,64,17,48,3,175,55,205,
86,5,195,3,64

```

```

5 ;*****THE ASCII SEEKER - VBS 1988*****
; THE ASCII SEEKER - VBS 1988
;*****-*****-*****-*****-*****-*****-
```

```

10 ORG 16324
11 PUT 23329
20 ;local system variables :
30 curadd:
      DFFW 23296
      bit.7:DFFB 0
40 ;main program sequence
main :DI
      LD SP,18431
      CALL ch.cons
      CALL panel
      LD HL,23296
      LD (curadd),HL
      CALL ndec.16
      XOR A
      OUT (#FE),A

```

```

LD (bit.7),A
CALL status
CALL memory
CALL print.256
JP delete
main.loop:
CALL delay
LD A,$DF
IN A,(#FE)
RRA
JP NC,one.byte.f
RRA
JP NC,one.byte.b
LD A,$FB
IN A,(#FE)
RRA
JP NC,one.line.b
RRA
JP NC,one.page.b
LD A,#FF

```

```

IN A,(#FE)
RRA
JP NC,one.line.f
RRA
JP NC,one.page.f
RRA
JP NC,delete
LD A,$7F
IN A,(#FE)
RRA
JP NC,flip.7
RRA
RRA
RPA
JP NC,B
LD A,$BF
IN A,(#FE)
RRA
RRA
JP NC,load
RRA
RRA
JP NC,home
JP main.loop

```

50 ;optional branches from main program

```

one.byte.f:
LD HL,(curadd)
INC HL
common.1:
LD (curadd),HL
CALL ndec.16
CALL memory
CALL print.256
JP main.loop

```

```

one.byte.b:
LD HL,(curadd)
DEC HL
JP common.1

```

```

one.line.b:
LD HL,(curadd)
LD BC,-JZ
ADD HL,BC
JP common.1

```

```

one.line.f:
LD HL,(curadd)
LD BC,32

```

```

ADD HL,BC
JP common.1
; one.page.b:
LD HL,(curadd)
LD BC,-256
ADD HL,BC
JP common.1
; one.page.f:
LD HL,(curadd)
LD BC,256
ADD HL,BC
JP common.1
; flip.7:
LD A,(bit.7)
XOR I
LD (bit.7),A
CALL status
CALL print.256
JP main.loop
load :LD DE,(curadd)
LD HL,0
OR A
SBC HL,DE
LD IX,(curadd)
LD D,B
LD E,I
CALL load.bytes
loaded:
CALL print.256
XOR A
OUT (#FE),A
DI
JP main.loop
; status:
LD A,(bit.7)
OR A
JP Z,ignore.1
LD A,(bit.7),A
JP ignore.1
common.2:
LD HL,22465
LD (A),HL
LD A,10000000
LD (attribute),A
JP C,I
newchar:
LD A,(IX+0)
CALL print.1
LD HL,V,V,C

```

```

INC (HL)
INC IX
DEC C
JP "Z,message.2
RET
ignore.1:
LD IX,message.2
JP common.2
message.1:
DEFM "RESET"
message.2:
DEFM "IGNORE"
70 load.bytes:
XOR A
SCF
EX AF,AF'
LD A,AF
OUT (FE),A
IN A,(FE)
RRA
AND #20
OR #4
LD C,A
CP A
JP #55B
;
80 memory:
LD IX,string
LD HL,2051
LD (df.cc),HL
LD HL,(curadd)
LD A,R
CP #53
LD A,X1000010
JP C,warning
LD A,X1000011
warning:
LD (attribute),A
LD C,5
newdigit:
LD A,(IX+0)
CALL print.1
LD HL,df.cc
INC (HL)
INC IX
DEC C
JP NZ,newdigit
RET
100 division:
LD A,830
repeat:
ADD HL,BC
;
END (HL)
JP Cy-repeat
SRC HL,26
DEC A
LD (DE),A
INC DE
RET
;
1ndec.16:
LD HL,(curadd)
LD DE,string
LD BC,-10000
CALL division
LD BC,-1000
CALL division
LD BC,-100
CALL division
LD BC,-10
CALL division
LD A,L
ADD A,#30
LD (DE),A
RET
;
string:
DEFS 5
;
118 df.cc:DEFW 18432
attribute:
DEFB #38
;
print.1:
PUSH HL
LD L,A
LD H,0
ADD HL,HL
ADD HL,HL
ADD HL,HL
LD DE,character.set-256
ADD HL,DE
LD DE,(df.cc)
LD B,8
next.row:
LD A,(HL)
LD (DE),A
INC HL
INC D
DJNZ next.row
LD A,D
RRCA
RRCA
RPCA
DEC A
AND 3
;
230 print.256:
LD HL,18432
LD (df.cc),HL
LD HL,(curadd)
print.loop:
LD A,71000010
LD (attribute),A
LD A,(HL)
CP 129
JP NC,test.bit.7
CP 32
JP C,invalid.char
entry.point:
CALL print.1
PUSH HL
LD HL,df.cc
INC (HL)
POP HL
RET Z
INC HL
JP print.loop
invalid.char:
XOR A
LD (attribute),A
JP entry.point
test.bit.7:
PUSH AF
LD A,(bit.7)
OR A
JP Z,bit.7.ignored
LD A,X1000010
LD (attribute),A
POP AF
RES 7,A
CP 32
JP C,invalid.char
JP entry.point
bit.7.ignored:
POP AF
JP invalid.char
500 delay: LD B,230
delay.loop.1:
LD A,90
delay.loop.2:
DEC A
;
510 panel.1:
JR NZ,delay.loop.2
DJNZ delay.loop.1
RET
panel.1:
LD A,40C
LD HL,20480
EX AF,AF'
LD A,437
LD B,S
panel.loop.1:
PUSH BC
EX AF,AF'
LD B,B
panel.loop.2:
LD (HL),A
INC HL
DJNZ panel.loop.2
POP BC
DJNZ panel.loop.1
LD HL,20514
LD (df.cc),HL
LD A,52
LD (attribute),A
LD C,11
LD IX,message.3
CALL newchar
LD HL,20525
LD (df.cc),HL
LD A,57
LD (attribute),A
LD C,18
LD IX,message.4
CALL newchar
LD HL,20546
LD (df.cc),HL
LD A,42
LD (attribute),A
LD C,29
LD IX,message.5
CALL newchar
LD HL,20542
LD (df.cc),HL
LD A,47
LD (attribute),A
LD C,12
LD IX,message.6
CALL newchar
LD HL,20557
LD (df.cc),HL
LD C,13
LD IX,message.7
JP newchar

```

message.3:	DEFM "Artwork by "	
message.4:	DEFM "VIDEO BYTE STUDIOS"	
message.5:	DEFM "Designed September 1988	
message.6:	DEFM "Memory	
message.7:	DEFM "Bit 7	
;		
528 delete:		
	LD HL,0	
	LD DE,(curadd)	
	OR A	
	SBC HL,DE	
	LD B,A	
	LD C,L	
	LD H,D	
	LD L,E	
	INC DE	599 ;
	LD (HL),32	e
	LDIR	
	CALL print,256	
	JP main.loop	600 ;
;		c
530 ch.cons:		
	LD HL,83000	610 ;
	LD DE,character.set	s
	LD BC,768	
	LDIR	
	LD HL,character.set	
	LD BC,96	628 ;
ch.cons.loop:		s
	SLA (HL)	
	INC HL	
	SLA (HL)	
	INC HL	
	SLA (HL)	
	INC HL	
	INC HL	
	SLA (HL)	
	INC HL	
	SLA (HL)	
	INC HL	
	SLA (HL)	
	INC HL	
	DEC BC	
	LD A,B	
	RR C	
	JR NZ,ch.cons.loop	
	RET	

Pentru instalare , introduceti intii scurtul program BASIC si rulati-l. Stergeti apoi liniile 20,30 si 40 si introduceti linia :

20 RANDOMIZE USR 23760

Introduceti ca si comanda directa CLEAR , apoi salvati programul BASIC pe banda cu :

SAVE CHR\$ 22+CHR\$ 1+CHR\$ 0+"SEEKER" LINE 0

Incarcati un asamblor (va recomandam LASER GENIUS) si inserati programul in limbaj de asamblare. Salvati fisierul sursa pe o alta caseta , apoi asamblati (ATENTIE ! Asamblare cu disponere deplasata a codului obiect !). Reveniti in BASIC , pregatiti in casetofon caseta cu "SEEKER" si porniti inregistrarea. Abia dupa aceasta introduceti RANDOMIZE USR 27085 (din GENIUS puteti face acelasi lucru direct prin EXECUTE save).

ASCII SEEKER este acum disponibil si va pune la dispozitie urmatoarele comenzi :

Q , A	- cautare linie cu linie
W , S	- cautare pagina cu pagina .
O , P	- cautare caracter cu caracter
[D]elete	- sterge spatiul de stocare ASCII , de la adresa MEMORY pina la capatul RAM-ului.
[L]oad	- incarca un fisier de pe banda incepind de la adresa MEMORY.
[H]ome	- MEMORY la inceputul spatiului de stocare (23296).
SPACE	- schimba modul de lucru : <ul style="list-style-type: none">- in modul RESET pentru toti octetii de valoare mai mare decit 127 , se reseteaza bitul 7 si daca valoarea obtinuta este mai mare decit 31 , se tipareste caracterul ASCII corespunzator (in culoare diferita).- in modul IGNORE , nu se ia in considerare valurile mai mari de 127.
[B]asic	- reseteaza sistemul si revine in BASIC.

Programul descris mai sus va ajuta sa gasiti fara probleme vocabularele multor aventuri si , nu in ultimul rind , comentariile majoritatii programelor utilizatelor la care nu aveti documentatie (astfel au fost depistate si comenzi si functiile G.A.C.).

Spectrum retine in ROM structura binara a celor 96 de simboluri alfanumerice , alocind cate 8 octetti fiecarui simbol. Fiecare octet contine 8 biti , astfel ca fiecare caracter poate fi privit ca o matrice de 8×8 biti , construita ca si in cazul exemplului din (fig.3).



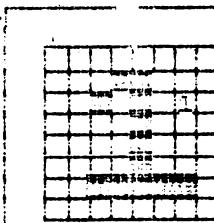


FIG. 3

Modelul binar al setului de caractere contine o codificare pe 8 biti , fiecare bit specificind cte o anumita prelucrare efectuata asupra setului standard , dupa cum se arata in (fig.4):

Pot fi efectuate si combinatii pentru a obtine diferite tipuri de caractere.

Iata in continuare procesorul de tiparire , pe care l-am numit POWER PRINT , completat de o demonstratie (DEMO) :

Bit 0	> Right Slant italic
Bit 1	> Left Slant italic
Bit 2	> Buttter
Bit 3	> Diagonalized
Bit 4	> Thick
Bit 5	> Fat
Bit 6	> Fancy
Bit 7	> Curved

FIG. 4

```

10 ;*****;
;* POWER PRINT > High Speed Print *;
;* Video Byte Studios 1989 *;
;*****;

20 :ENTRYS : A = ASCII code
      ; B = line (y coord)
      ; C = column (x coord)
      ; (font.pattern) = binary selector
      ; (attribute) = video colour

30 attribute:
      DEFB 0
font.pattern:
      DEFB 0
workspace:
      DEFS 8

40 POWER:PRINT:
      LD L,A
      LD H,0 ;HL=ASCII code
      ADD HL,HL
      ADD HL,HL
      ADD HL,HL
      EX DE,HL ;DE=8 x CODE
      LD HL,$3C08 ;HL=CHARS (ROM)
      ADD HL,DE
      EX DE,HL ;DE=character address

50 ; LD A,I
      AND #F8

```

Pentru intregul set de caractere rezulta un total de $96 \times 8 = 768$ octeti. Dei 768 octeti continind setul de caractere standard din ROM sunt stocati incepand de la adresa hexa 3D00.

Lucrind sub sistemul de operare BASIC , putem modifica setul de caractere , construind un nou set in RAM si modificand valoarea variabilei de sistem CHARS , definita ca si continind cu 256 mai putin decit adresa setului de caractere. Aceasta definitie pare ciudata , daca nu observam ca primul caracter din set , SPACE , are codul ASCII 32. Avem $32 \times 8 = 256$, deci putem gasi foarte simplu adresa la care sunt stocate datele binare ale unui caracter particular , inmultind codul caracterului cu 8 si ridenindu-l la valoarea continua in CHARS.

Rutina de tiparire din ROM poate fi apelata incarcind codul ASCII al caracterului de tiparat in acumulator (registrator A) si executand un RST #10. Aceasta rutina este insa foarte inceata si greoala in utilizare. Odata apelata , ea trebuie sa decida printre alttele daca se tiparaeste la consola , in partea de sus a ecranului sau la imprimanta , daca se incearca utilizarea unor coduri speciale de control , daca se tiparaeste un caracter normal sau un UDG.

Vom folosi asadar o rutina proprie de tiparire , mult mai rapida si potrivita scopurilor noastre. Dar inainte de a o descrie , sa mai luam in considerare un aspect : pentru a modifica setul de caractere trebuie sa renuntam benevol la 768 de octeti de memorie , iar in cazul in care vrem sa folosim mai multe seturi de caractere , cantitatea de memorie pierduta devine importanta. Nu ne permitem risipa de memorie , pentru a ne ramane un spatiu cat mai mare pentru bazele de date ale aventurii.

Rutina de tiparire pe care o vom prezenta in continuare permite utilizarea a 256 de seturi de caractere distincte , construite sintetic plecind de la setul de caractere din ROM si ocupand un spatiu de memorie mai mic decit un set de caractere obisnuit.

Parametrii de intrare ai rutinei sunt :

A = codul ASCII al caracterului.

C = pozitia de tiparire dupa axa x.

B = pozitia de tiparire dupa axa y.

(font.pattern) = model binar care defineste setul de caractere

(attribute) = atributul video curent.

A&D A,838

LD H,A

LD A,2

AND 7

RRCA

RRCA

RRCA

ADD A,C

LD L,A ;HL=display file address

PUSH HL

EX DE,HL ;HL=character address

LD DE,workspace

LD BC,8

LDIR ;moves the char pattern in workspace

LD A,(font.pattern)

SRA A

CALL C,right.italics

SRA A

CALL C,left.italics

SRA A

CALL C,rotten

SRA A

CALL C,doubled

SRA A

CALL C,thick

SRA A

CALL C,fat

SRA A

CALL C,fancy

SRA A

CALL C,curved

POP HL ;HL=display file address

78 ;The actual printing--

LD DE,workspace ;data in workspace

LD B,C ; 8 rows

next.row:

LD A,(DE)

LD (PL),A

INC DE

INC H

DJNZ next.row

89

LD A,H

RRCA

RRCA

RRCA

DEC A

AND 3

OR #58

LD H,A ;HL=video attribute address

LD A,(attribute)

LD (HL),A

RET

90 Specific modification routines

right.italics:

```

LD HL,workspace
SRA (HL)
INC HL
SRA (HL)
INC HL
SRA (HL)
INC HL
INC HL
SLA (HL)
INC HL
SLA (HL)
INC HL
SLA (HL)
RET

```

left.italics:

```

LD HL,workspace
SLA (HL)
INC HL
SLA (HL)
INC HL
SLA (HL)
INC HL
INC HL
SLA (HL)
INC HL
INC HL
INC HL
SRA (HL)
INC HL
SRA (HL)
RET

```

rotten:

```

PUSH AF
LD HL,workspace
LD B,4
loop.r:
LD A,(HL)
AND $AA
LD (HL),A
INC HL
LD A,(HL)
AND #$55
LD (HL),A
INC HL
DJNZ loop.r
POP AF
RET

```

loop.r:

```

LD A,(HL)
LD HL,workspace
LD B,4

```

100 doubleds

```

PUSH AF
LD HL,workspace
LD B,8
loop.d:
LD A,(HL)
LD C,A
LD A,(HL)
SLA A
LD (HL),A
LD A,C
SRA A
OR (HL)
LD (HL),A
INC HL
DJNZ loop.d
POP AF
RET

```

thick:

```

LD HL,workspace
PUSH AF
LD B,8
loop.t:
LD A,(HL)
SRA A
OR (HL)
LD (HL),A
INC HL
DJNZ loop.t
POP AF
RET

```

fat:

```

PUSH AF
LD B,8
LD HL,workspace

```

loop.f.1:

```

LD A,(HL)
SRA A
OR (HL)
LD (HL),A
INC HL
DJNZ loop.f.1
LD HL,workspace
LD B,4

```

loop.f.2:

```

LD A,(HL)
DEC HL
OR (HL)
LD (HL),A
INC HL
DJNZ loop.f.2

```

POP AF

RET

110 fancy:

```

LD HL,workspace
LD B,4
loop.f:
SRA (HL)
INC PL
INC HL
DJNZ loop.f
RET

```

curved:

```

LD HL,workspace
SLA (HL)
INC HL
SLA (HL)
RET

```

120

* DEMONSTRATION ROUTINE *

```

DEMO :LD IX,messages
LD HL,16384

```

```

LD D,H
LD E,I
LD BC,6143
LD (HL),C
LDIR
LD B,9

```

```

demo.loop:
PUSH BC
CALL demo.print
POP BC
DJNZ demo.loop
RET

```

demo.print:

```

LD A,(IX+0)
LD (attribute),A
INC IX

```

```

LD A (IX+0)
LD (tent.patt=rn),A
INC IX
LD B (IX+0)
INC IX
LD C (IX+0)
INC IX
dprint.loop:
LD A (IX+0)
BIT 7,A
JR NZ,exit
PUSH BC
CALL POWER.PRINT
POP BC
INC IX
INC C
LD A,C
CP 7A
JR NZ,dprint.loop
LD C,0
INC B
LD A,B
CP 24
RET Z
JR .dprint.loop

exit :RES 7,A
INC IX
CALL POWER.PRINT
RET

messages:
DEFB $79,1,1,10,"I am italic","c":128
DEFB $79,1,2,2,"I am italic to","o":128
DEFB $7A,4,5,7,"I am really rotta","n":128
DEFB $3A,8,7,10,"I am double","j":128
DEFB $7B,10,9,11,"I am thick","t":128
DEFB $7C,32,11,12,"I am fat","k":128
DEFB $7C,64,13,11,"I am fand","v":128
DEFB $7C,128,15,10,"I am curve","d":128
DEFB #F8,36,9,4,"And I am fat and rotte","n":128

```

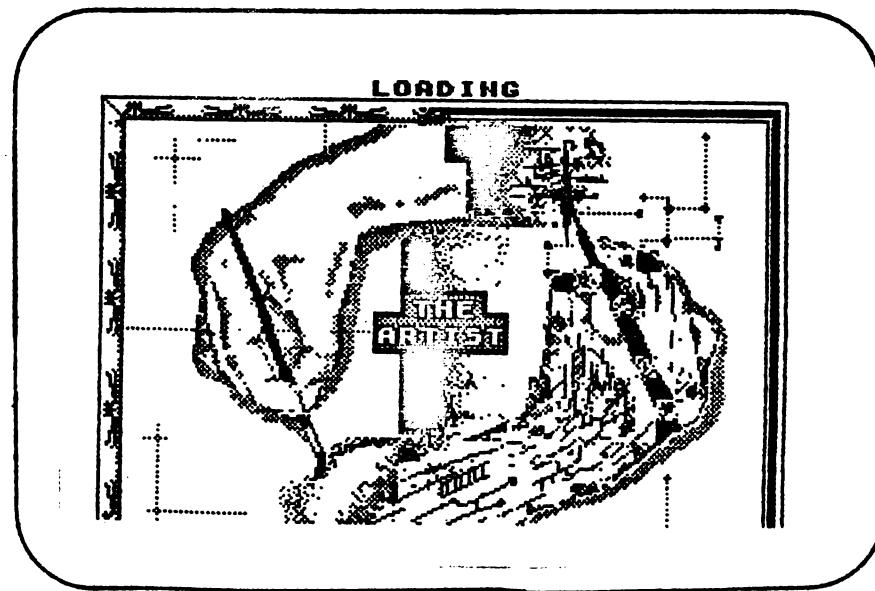
Intr-un paragraf ulterior , care se va referi la modul de realizare a editorului , vom prezenta si o rutina alternativa de tiparire (monocolor) , cu caractere avind latimea mai mica decit 8 pixeli , care permite cresterea cantitatii de informatie care poate fi afisata pe ecran la un moment dat.

Pina atunci insa , sa reluam o idee mai veche : observind ca in aventura noastră vom tipari in special litere mici , mai rare majusculle si chiar foarte rare semne speciale si cifre , ne-am gindit ca am putea mari numarul mesajelor stocate in memorie , abatindu-ne de la codul ASCII si generind un cod propriu pentru stocarea caracterelor pe 5 biti , ceva in genul anticului cod Baudot.

Aceasta tehnica de compresie este foarte utila in cazul nostru particular. Daca in schimb ar trebui sa tiparim multe majuscuile sau simboluri speciale , am inregistra o pierdere de memorie , deoarece aceste caractere se retin pe 10 biti.

Daca vom dori ca la tiparire sa folosim rutina POWER. PRINT va trebui sa asiguram la nivelul secventei decomprimante o conversie de la codul nostru propriu la codul ASCII (setul de caractere din ROM , utilizat de POWER PRINT la generarea automata a noilor seturi de caractere corespunde codului ASCII).

Am creat deci un cod alfanumeric nou , pe care l-am numit VBS_5 , cod complet definit de urmatorul tabel :

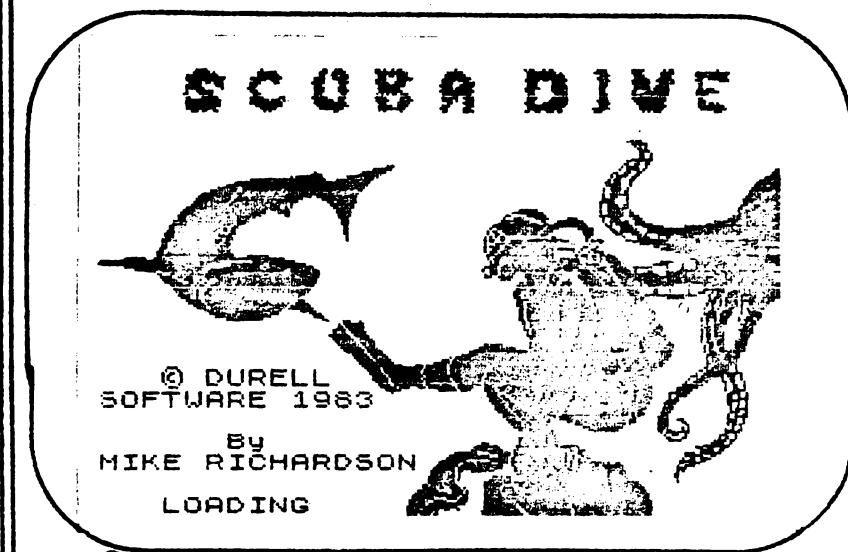


CODUL VBS_5	SECVENTA 1		SECVENTA 2		SECVENTA 3		
zecimal	binar	simbol	ASCII	simbol	ASCII	simbol	ASCII
0	00000	NEFOLOSIT		NEFOLOSIT		NEFOLOSIT	
1	00001	NEFOLOSIT		NEFOLOSIT		NEFOLOSIT	
2	00010	salt la secv	2	.	33	^	94
3	00011	salt la secv	3	:	34	:	96
4	00100	SPACE	32	#	35	?	63
5	00101	@	127	\$	36	@	64
6	00110	a	97	%	37	5	65
7	00111	b	98	&	38	6	66
8	01000	c	99	-	39	7	67
9	01001	d	100	(40	8	68
10	01010	e	101)	41	9	69
11	01011	f	102	*	42	0	70
12	01100	g	103	+	43	1	71
13	01101	h	104	-	44	2	72
14	01110	i	105	=	45	3	73
15	01111	j	106	/	46	4	74
16	10000	k	107	0	47	5	75
17	10001	l	108	1	48	6	76
18	10010	m	109	2	49	7	77
19	10011	n	110	3	50	8	78
20	10100	o	111	4	51	9	79
21	10101	p	112	5	52	0	80
22	10110	q	113	6	53	1	81
23	10111	r	114	7	54	2	82
24	11000	s	115	8	55	3	83
25	11001	t	116	9	56	4	84
26	11010	u	117	:	57	5	85
27	11011	v	118	,	58	6	86
28	11100	w	119	<	59	7	87
29	11101	x	120	>	60	X	88
30	11110	y	121	=	61	Y	89
31	11111	z	122	>	62	Z	90

Intrucit insa locatiile de memorie sint organizate la nivel de octet , codul nostru va trebui stocat in modul urmator :

bit 7	bit 0	pozitia
b22 : b43	b12 : b33	octetul 7
b04 : b25	b23 : b13	octetul (2)
b35 : b17	b95 : b44	octetul (3)
b48 : b07	b36 : b34	octetul (4)
b38 : b28	b18 : b08	octetul (5)
b27 : b47	b06 : b45	

in care bxy reprezinta bitul cu ordinul x din caracterul cu numarul y. Dupa 5 octeti (pozitii) , respectiv dupa 8 caractere ,



modelul de stocare se repeta identic.

Studiind definitia codului VBS-5 , se observa ca exista de fapt 3 coduri alternative. Trecerea de la codul de baza (1) , la oricare alta secventa se face utilizind caracterele de escape (2,respectiv 3). Tranzitia inversa se realizeaza automat. Pentru a retine de exemplu simbolul '?' , vom folosi secventa binara :

00011 : 00100 ,

folosind 10 biti in loc de 5 , dupa care ne vom gasi in codul de baza.

Se mai observa ca valorile 0 (% 00000) si 1 (% 00001) nu sunt folosite. Aceasta este imperios necesar , deoarece vom testa sfirsitul unei descrieri sau al unui mesaj prin intermediul unui octet de valoare 0. Fiecare din pozitiile 1,2,4 si 5 contin cte un caracter VBS-5 complet si fragmente din cel putin inca un caracter VBS-5. Intrucat caracterele VBS-5 nu pot lua valoarea 0 , putem fi siguri ca un octet nul situat pe una din aceste pozitii semnifica 'sfirsit de mesaj' si nu altceva. Singura posibilitate de ambiguitate ar fi pe pozitia 3 , unde se gasesc fragmente a doua caractere VBS-5. Din acest motiv am interzis si folosirea valorii 1 , pentru a lua masuri de precautie impotriva secventei particulare :

1 0000 : 0000 1

Avind in vedere cele enunata mai sus , am scris un program utilitar , pe care l-am denumit TEXT COMPRESSOR si care realizeaza comprimarea unor mesaje introduse de la tastatura , conform noului cod VBS-5.

```
10 REM #####VIDEO BYTE STUDIOS#####
20 REM # TEXT COMPRESSOR #
30 REM #
40 REM #####
50 REM
60 INK 5
    BRIGHT 1
    PAPER 0
    BORDER 0
    CLEAR 64999
    LOAD ""CODE 65000
    CLS
    PRINT AT 4,9; INVERSE 1;"TE
    XT COMPRESSOR", INVERSE 0," the
    VBS-5 code conversion kit";AT 21
    ,18;"VBS 1988"
    70 LET real1=0
    DIM v(3)
    POKE 65000,232
    POKE 65001,128
    REM ?current address=33000?
```

```
80 LET mem=32000
    REM ?input buffer?
    90 PAUSE 0
    LET message=0
    100 CLS
        PRINT AT 0,0;"MESSAGE NUMBE
R           ";message;"MEMORY USED
           ";PEEK 65000+256*PEE
K 65001-33000
        GO SUB 280
    110 IF (PEEK 65000+256*PEEK 650
01-33000)>=30000 THEN PRINT AT 1
0,6; FLASH 1;"MEMORY FULL"; FLAS
H 0
    120 IF PEEK 65000+256*PEEK 6500
1<>33000 THEN PRINT AT 0,28;100-
INT (100*(PEEK 65000+256*PEEK 65
001-33000)/real1); " "
    130 LET a$=INKEY$
        IF a$="i" OR a$="I" THEN CL
S
        PRINT AT 0,0;"MESSAGE ";m
essage;
        INPUT LINE m$
        PRINT m$
        IF LEN m$<=480 THEN GO SU
B 280
    140 IF a$="s" OR a$="S" THEN LE
T v(3)=real1
        LET v(1)=PEEK 65000+256*P
EEK 65001
        LET v(2)=message
        INPUT "Filename : ";n$
        LET n$=n$+
        LET n$=n$( TO 10)
        SAVE n$ DATA v()
        SAVE n$( TO 10) CODE 33000
,PEEK 65000+256*PEEK 65001-33000
        CLS
        GO SUB 280
        GO TO 100
    150 IF a$="1" OR a$="L" THEN IN
PUT "Filename : ";n$
        PRINT AT 5,0;
        LOAD n$ DATA v()
        LOAD ""CODE
        POKE 65000,v(1)-256*INT (
v(1)/256)
        POKE 65001,INT (v(1)/256)
        LET real1=v(3)
        LET message=v(2)
        LET mem=32000
        GO TO 100
```

```

160 IF a$="W" OR a$="w" THEN CL
S
    INPUT "MESSAGE ? ";x
    IF x<message THEN POKE 65
143,x-256*INT (x/256)
        POKE 65144,INT (x/256)
        CLS
        PRINT AT 0,0;
        RANDOMIZE USR 65167
        PAUSE 0
        GO TO 100
170 IF a$="w" OR a$="W" THEN G
O TO 160
180 IF a$<>"c" AND a$<>"C" THEN
GO TO 130
190 LET reall=reall+LEN m$
    FOR a=1 TO LEN m$
200 IF m$(a)="" THEN POKE me
m,4
    LET mem=mem+1
210 IF m$(a)="/" THEN POKE me
m,5
    LET mem=mem+1
220 IF CODE m$(a)>=97 AND COD
E m$(a)<=122 THEN POKE mem,(CODE
m$(a)-91)
    LET mem=mem+1
230 IF CODE m$(a)>=33 AND COD
E m$(a)<=62 THEN POKE mem,2
    POKE mem+1,(CODE m$(a)-
31)
    LET mem=mem+2
240 IF m$(a)="#" THEN POKE me
m,3
    POKE mem+1,2
    LET mem=mem+2
250 IF m$(a)="\\" THEN POKE me
m,3
    POKE mem+1,3
    LET mem=mem+2
260 IF CODE m$(a)>=63 AND COD
E m$(a)<=90 THEN POKE mem,3
    POKE mem+1,(CODE m$(a)-
59)
    LET mem=mem+2
270 NEXT a
    POKE mem,0
    LET mem=mem+1
    RANDOMIZE USR 65002
    LET message=message+1
    LET mem=32000
    GO TO 100

```

```

280 REM ?HELP LINE?
290 PRINT AT 17,0;"I > Input cu
rrent message";"C > Compress mes
sage";"W > Write desired message
";"S > Save database";"L > Load
database"
300 RETURN
1 ELLIST ON
13
** SUPER ADVENTURE SYSTEM **
(c) VIDEO BYTE SYSTEM (SOFTWARE)
dec. 1988 to xxx. 1989
by DRAGHI & TEES
29 dec. 1988 h:00:01:00 >working hard
TEXT COMPRESSING ROUTINES FOR GENERAL
PURPOSES
20 - ORG 65000
      FUT 25500
30 mem.pointer:
      DEFW comp.Dbase
40 text.compressor:
      LD HL,input.buff
      LD DE,(mem.pointer)
;
comp.loop:
      LD A,(HL)
      OR A; end of buffer entrys
      JR Z,exit.1; marked by a zero
      AND #1F ; % 00001111
      LD B,A
      INC HL
      LD A,(HL)
      OR A
      JR Z,exit.2
      AND #7 ; % 00000111
      RRCA
      RRCA
      RRCA ; positioning
      DE B
      LD (DE),A
      INC DE ; next DBase address
      LD A,(HL)
      AND #18 ; % 00011000
      RRCA
      RRCA
      RRCA

```

```

LD B,A
INC HL
LD A,(HL)
OR A
JR Z,exit.2
AND #FF ; Z 00011111
RLCA
RLCA
OR B
LD B,A
INC HL
LD A,(HL)
OR A
JR Z,exit.2
AND #FF ; Z 00000001
RRCA
OR B
LD (DE),A
INC DE
LD A,(HL)
AND #FE ; Z 00011110
RRCA
LD B,A
INC HL
LD A,(HL)
OR A
JR Z,exit.2
AND #FF ; Z 00001111
RRCA
RRCA
RRCA
RRCA
OR B
LD (DE),A
INC DE
LD A,(HL)
AND #FO ; Z 00010000
RRCA
RRCA
RRCA
RRCA
LD B,A
INC HL
LD A,(HL)
OR A
JR Z,exit.2
AND #FF ; Z 00011111
RLCA
OR B
LD B,A
INC HL
LD A,(HL)
OR A

```

```

    JR 7,exit.2
    AND #3 ; Z 00000011
    RLCA
    OR B
    LD A,(DE),A
    INC DE
    LD A,(HL)
    AND #1C ; Z 00011100
    RRCA
    RLCA
    LD B,A
    INC HL
    LD A,(HL)
    OR A
    JR Z,exit.2
    AND #1F ; Z 00011111
    RLCA
    RLCA
    RLCA
    OR B
    LD (DE),A
    INC DE
    INC HL
    JR comp.loop

52 : exit.2:
    LD A,B
    LD (DE),A
    OR A
    JR Z,exit.3
    INC DE

exit.1:
    XOR A
    LD (DE),A

exit.3:
    INC DE
    LD (mem.pointer),DE
    RET

comp.Dbase:
    EQU 33000 ; assuring 1000 bytes for the input buffer
input.buffer:
    EQU 32000

60 : mess.no:
    DEFW 1 ; message number... Now you see the use of CAFC

```

```

    ; 0 & EXPORT " "
    ;
    ; point.to.message:
    ;   LD HL,(mess.no) ; pretty name
    ;   EX DE,HL
    ;   LD HL,comp.Dbase
    ;   LD A,1
    ;   OR E
    ;   RET Z ; return if message zero
    scan.loop:
    ; INC HL
    ; LD A,(HL)
    ; OR A ; one 'end.of.message'
    ; JR NZ,scan.loop ; is pointed by a zero
    ; DEC DE
    ; LD A,D
    ; OR E
    ; JR NZ,scan.loop ; scan (mess.no) messages
    ; INC HL ; however skip the ending zero
    RET

70 : MESSAGE:
    ;push hl
    ;push de
    ;push bc
    ;push af
    CALL point.to.message
    CALL txt.decomp
    ;pop af
    ;pop bc
    ;pop de
    ;pop hl
    ;**** EH .... ????? ^^^^
    RET

80 : txt.decomp:
    LD A,(HL)
    OR A
    RET Z
    AND #1F ; Z 00011111
    CALL ASCII.converter ; convert & print
    LD A,(HL)
    AND #E8 ; Z 11100000
    RLCA
    RLCA
    RLCA
    LD B,A
    INC HL
    LD A,(HL)
    OR A
    JR Z,ret.point
    AND #1 ; Z 00000001
    RLCA
    RLCA
    RLCA
    RLCA
    OR B
    CALL ASCII.converter
    LD A,(HL)
    AND #3E ; Z 00111110
    RRCA
    CALL ASCII.converter
    LD A,(HL)
    AND #C8 ; Z 11000000
    RLCA
    RLCA
    LD B,A
    INC HL
    LD A,(HL)

```

```

    ; 0
    ; Z,ret.point
    AND #3 ; Z 00000011
    RLCA
    RLCA
    RLCA
    OR B
    CALL ASCII.converter
    LD A,(HL)
    AND #7C ; Z 01111100
    RRCA
    RRCA
    CALL ASCII.converter
    LD A,(HL)
    AND #80 ; Z 10000000
    RLCA
    LD B,A
    INC HL
    LD A,(HL)
    OR A
    JR Z,ret.point
    AND #1F ; Z 00021111
    RLCA
    OR B
    CALL ASCII.converter
    LD A,(HL)
    AND #F0 ; Z 11110000
    RRCA
    RRCA
    RRCA
    RRCA
    LD B,A
    INC HL
    LD A,(HL)
    OR A
    JR Z,ret.point
    AND #1 ; Z 00000001
    RLCA
    RLCA
    RLCA
    RLCA
    OR B
    CALL ASCII.converter
    LD A,(HL)
    AND #3E ; Z 00111110
    RRCA
    CALL ASCII.converter
    LD A,(HL)
    AND #C8 ; Z 11000000
    RLCA
    RLCA
    LD B,A
    INC HL

```

```

    LD  A,(HL)
    OR  A
    JR  Z,ret.point
    AND #7 ; Z 00000011
    RLCA
    RLCA
    OR  B
    CALL ASCII.converter
    LD  A,(HL)
    AND #FE ; Z 11111000
    RRCA
    RRCA
    RRCA
    CALL ASCII.converter
    INC HL
    JR  txt.decomp

85 ; ret.point:
    LD  A,B ; try to print the partial character
    CALL ASCII.converter
    RET  ; and then return

98 ; shift:DEFB 0 ;shift marker = 0 for set.1,2 for set.2 and 3
for set.3
;
ASCII.converter:
    OR  A
    RET  Z ; ignore the illegal characters
    CP  1
    RET  Z
    LD  B,A ; hold the VBS-5 code
    LD  A,(shift)
    CP  2
    JR  Z,set.2
    CP  3
    JR  Z,set.3 ; select the chars.set
    LD  A,B ; recall the VBS-5 code
    CP  4 ; is it less then four ?
    JR  NZ,next.1
    LD  (shift),A ; if yes then it is a shift
    RET  ; and nothing else
set.1:
    JR  NZ,next.2 ; if it isn't four, skip forward
    LD  A,32 ; but if it is four then is a SPACE
    CALL print ; so print it
    RET
next.2:
    CP  5
    JR  NZ,next.3
    LD  A,127 ; the (c) symbol

```

```

CALL print
RET
next.3:
    LD  B,91 ; displacement till small letters
    ADD A,B
    CALL print
    RET
;
set.2:LD  A,B ; recall code
    LD  B,31 ; displacement till symbols
    ADD A,B
    CALL print
clear.shift:
    XOR A
    LD  (shift),A
    RET
;
set.3:LD  A,B
    CP  2
    JR  NZ,next.4
    LD  A,94 ; the ^ symbol
    CALL print
    JR  clear.shift
next.4:
    CP  3
    JR  NZ,next.5
    LD  A,96 ; the ` symbol
    CALL print
    JR  clear.shift
next.5:
    LD  B,59 ; displacement till capitals
    ADD A,B
    CALL print
    JR  clear.shift
108 ;
print:PUSH HL
    RST  16
    POP  HL
    RET  ; and it is only for test
110 ;
end.of.file:

```

In urma folosirii acestui utilitar se obtine un fisier text comprimat (fisierul Bytes) , pe care il vom putea utiliza in aventura noastră (sau in alte programe care solicita mult text , cum ar fi de exemplu editoarele de text) , dar trebuie sa avem grija sa adaugam si rutina de decomprimare si conversie ASCII (liniile 70..100 - in linia 100 se poate apela bineintele si POWER PRINT in loc de RST #10). Tabloul numeric ajuta la conservarea starii programului , atunci cind vrem sa oprim lucrul si sa continuam editarea aceluiasi fisier cu alta ocazie.

Pentru instalarea programului se introduce intii sectiunea BASIC care se salveaza pe caseta cu :

SAVE CHR\$ 22+ CHR\$ 1+CHR\$ 0+"TXTCOM" LINE 0

apoi se incarca un asamblor si se insereaza programul in limbaj de asamblare. Se asambleaza si se salveaza pe caseta codul obiect , cu :

SAVE CHR\$ 22+CHR\$ 3+CHR\$ 0+"TXTOBJ" CODE 25500,392

Procentajul din coltul din dreapta sus caracterizeaza eficienta compresiei.

Acestea fiind spuse , consideram ca am rezolvat in mare măsura problema comunicarii CALCULATOR -> UTILIZATOR prin intermediul ecranului si ne vom referi in continuare la comunicarea inversa UTILIZATOR -> CALCULATOR , care se face prin intermediul tastaturii.

Tastatura calculatorului SPECTRUM are 40 de taste. Acestea par a fi aranjate in 4 rinduri a cite 10 taste , dar de fapt , calculatorul le vede ca fiind 8 semirinduri a cite 5 taste. Tastatura este legata de circuit prin doua legaturi cu film carbonic. Una dintre ele are 8 linii iar cealalta 5. Cele 8 liniile primei legaturi sunt conectate la bitii 8..15 ai magistralei de adrese , in timp ce cele 5 liniile ale legaturii mai mici sunt conectate la bitii 0..4 ai magistralei de adrese.

Atunci cind este selectata tastatura ca si periferic , pentru decodificare calculatorul realizeaza (intr-o descriere nava) urmatorul test (testele se realizeaza pentru fiecare semirind in parte) :

- la linia de adresa in cauza aplica un "current" ;
- fiecare din cele 5 taste din semirindul testat poate fi considerata ca fiind un intrerupator conectat intre una din cele 5 lini de date si linia de adrese corespunzatoare semirindului , permitind la apasare trecerea "currentului" ;
- calculatorul citeste cele 5 lini de date si daca una dintre ele este strabatuta de "current" , el stie ca tasta aferenta a fost apasata.

Puteam eticheta prin conventie liniile de adrese cu A8-A15 iar liniile de date cu D0-D4. Liniile de adrese sunt alocate semirindurilor dupa cum se vede in (fig.5):

De fiecare data cind vrem sa citim un semirind , punem linia sa de adrese pe nivel scazut (zero). Similar , cind o tasta a unui semirind este apasata , linia sa de date trece pe nivel scazut , in caz contrar fiind pe nivel ridicat (unu).

In cadrul unui semirind , liniile de date sunt atasate tastelor ca in (fig.6):

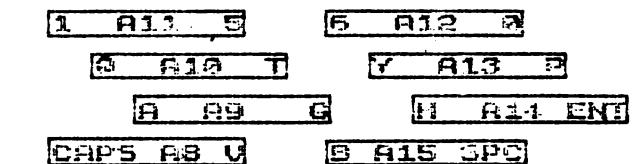


FIG.5

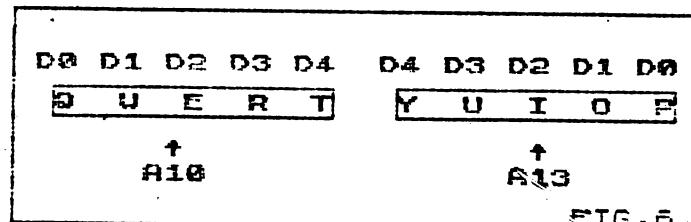


FIG.6

Tastatura incasă este selectată ca și periferic punind linia de adresa A0 pe nivel scazut. Rezulta că octetul cel mai semnificativ al adresei portului de intrare pentru tastatura este #FE și la selectarea tastaturii ca și periferic vom folosi instrucțiunea

IN A, (#FE)

Initial A va trebui să conțină octetul cel mai semnificativ al adresei portului de intrare asociat semirindului pe care îl testăm (A8-A15). De exemplu, pentru a citi semirindul A-G, căruia îi corespunde linia de adresa A9, vom utiliza secvența :

LD A, #FD
IN A, (#FE)

Pentru usurință, prezentăm în continuare o tabelă cu valoările octetului cel mai semnificativ pentru fiecare semirind :

SEMIRINDUL	LINIA	BIT	OCTETUL C.M.S.
CAPS - V	A8	0	# FF = % 11111110
A - G	A9	1	# FD = % 11111101
Q - T	A10	2	# FB = % 11111101
I - S	A11	3	# F7 = % 11110111
E - 0	A12	4	# EF = % 11101111
Y - P	A13	5	# DF = % 11011111
H - ENTER	A14	6	# BF = % 10111111
B - SPACE	A15	7	# 7F = % 01111111

Puteam scrie acum un exemplu de program care testează tastă SPACE :

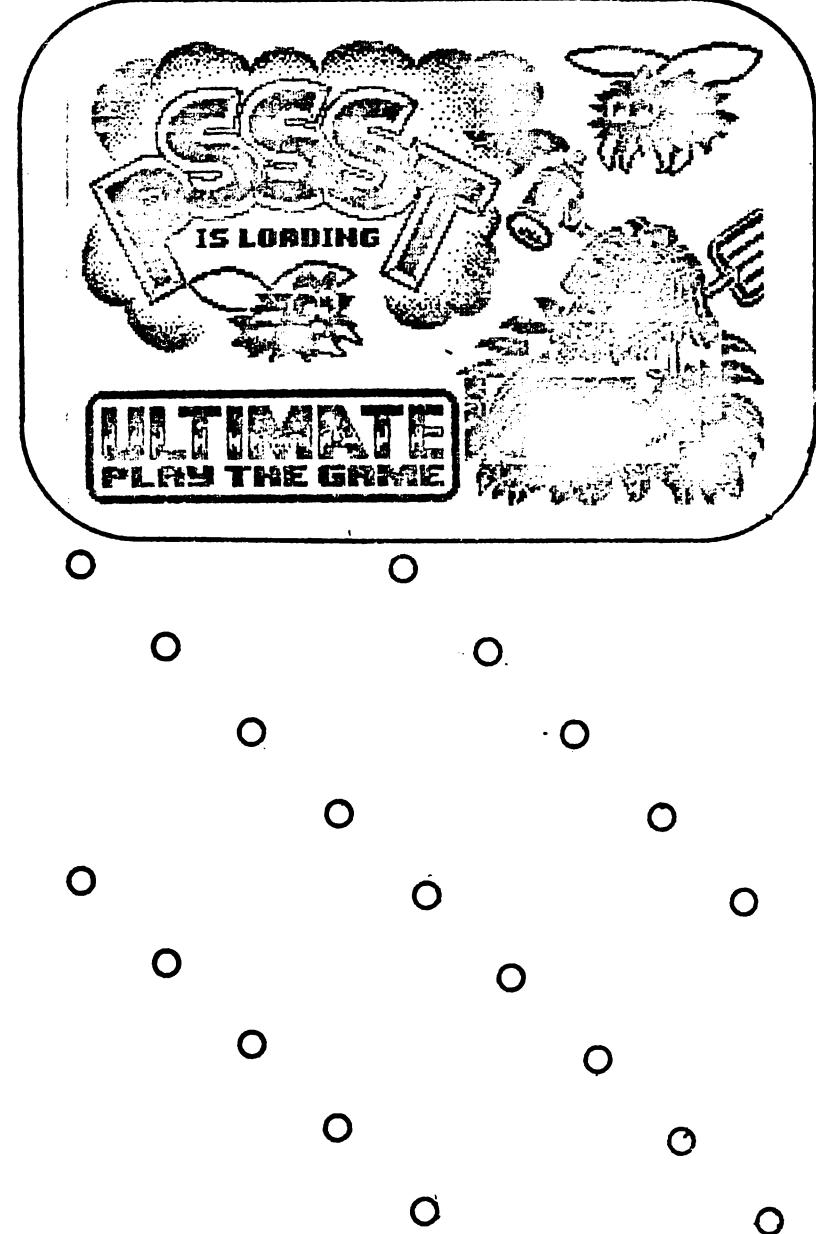
```
LD A, #7f
IN A, (#FE)
RRA ; D0 în indicatorul CY
JP NC,SPACE ; Dacă DM=0 -> s-a apăsat SPACE
```

Este posibil să citim chiar mai mult de un semirind la o trecere, rezultând mai mulți biti ai octetului cel mai semnificativ al magistralei de adrese. Pentru a testa întregul rind de jos, folosim secvența :

```
LD A, % 01111110
IN A, (#FE)
AND % 00011111
XOR % F0011111
JR NZ, APASAT
```

Iata și un exemplu pentru secvența care urmează mesajului : 'Apasati orice tastă pentru a continua' :

XOR A ; toate semirindurile



```

PAUZA:III A, (#FE) ;citim intreaga tastatura
CPL ;setam bitii fastelor apasate
AND % 00011111 ;pastram doar D0-D5 complementat
JP NZ,START
JR PAUZA

```

Acum disponem de cunoștințele necesare pentru a aborda o portiune fundamentală a sistemului nostru de operare :

E D I T O R U L

Este vorba despre un editor orientat spre programele de tip aventura. Particularitățile sale sint următoarele:

- este un editor pe o singura linie.
- permite scrierea cu orice marime de caractere.
- pozitionarea caracterelor se face la nivel de pixel.
- admite ca și coduri de control doar DEL(ete) și CR.
- prezintă funcția de AUTOREPEAT în stilul SINCLAIR.
- scroll automat la depasirea inferioară a ecranului.
- dezvoltare foarte simplă spre orice alt tip de editor.

Desi listingul programului în limbaj de asamblare este comentat pe larg ne permitem sa revenim cu explicatii in „catare puncte considerate esentiale.

Bucala principala a editorului (linia 20) are intr-o descriere comună următoarea structură:

- tipareste cursorul pentru primul caracter.
- sterge buferul (buff) (subrutina clear.buffer).
- baleeaza tastatura (subrutina get.key.code).
- converteste rezultatul baleerii într-un cod ASCII tiparibil sau un cod de control (subrutina code.to.ASCII).

```

10 ; **** THE VBS ONE LINE EDITOR ***
; **** THE VBS ONE LINE EDITOR ***
; **** THE VBS ONE LINE EDITOR ***
20 editor:
; PUSH BC
; PUSH DE
; PUSH HL
; print an initial cursor
XOR A
LD (x.car),A ;tab 0
LD A,CURCH
CALL print.char
; enter the editor
LD Z,BULEN ;counter
LD HL,buff ;pointer
CALL clear.buffer
Ed: LD DE,REPER

```

```

JR Z,autorepeat
DJNZ ed1
ed.end:
POP HL
POP DE
POP BC
RET
; autorepeat:
LD DE,REPER
DJNZ ed2
JR ed.end
; delete:
LD A,B ;do nothing if
CP BULEN ;start of buffer
JR Z,deli
DEC HL ;back 1 position
INC B ;correct counter
LD A,? ;space
LD (HL),A ;delete caracter
delli: DEC HL ;previous char
INC B ;in buffer
CALL click
CALL print.in.screen
INC HL ;restore pointer
DEC B ;and counter
CALL depress.key
LD A,B
OR E
JR NZ,edi
INC B
JR autorepeat
; 20 clear.buffer:
;
PUSH BC
PUSH HL
LD B,BULEN
LD A,?
clbi: LD (HL),A
INC HL
DJNZ clbi
POP HL
POP BC
RET
; 40 print.char:
;
PUSH BC
PUSH DE
PUSH HL

```

```

EXX
PUSH BC
PUSH DE
PUSH HL
LD HL,char.set ;base of char.set
SUB 32 ;begins with space
LD E,A
LD E,B
LD B,3 ;multiply by 8
pch1 :SLA E
RL D
DJNZ pch1
ADD HL,DE
;hl' pointer to char pattern
EXX
LD C,DYCAR
LD A,(y.car)
pch2 :CP 192 ;is y=192 ?
CALL NC scroll.one.row ; yes
LD E,A ; y
LD A,(x.car)
LD E,B ;x
CALL adr.1
;hl' address in d.f.
;0 target bit
;clear area to print
PUSH BC
LD DE,255
LD A,0
OR A
JR Z,pch6
SCF
pch5 :RR B
RR E
DJNZ pch5
pch6 :LD A,B
AND (HL)
LD (HL),A
INC L
LD E,E
AND (HL)
LD (HL),A
DEC L
POP BC
;the actual printing
EXX
LD A,(HL) ;get pattern
INC HL ;next pattern byte
EXX
LD D,A
LD E,B
LD A,B ;if b=0
OR A ;no need for

```

```

JR Z,pch4 ;rotation
pch2 :SRL D
RR E
DJNZ pch2
pch4 :LD A,D
OR (AL)
LD (HL),A ;print left
INC L
LD A,E
OR (AL)
LD (HL),A ;print right
LD A,(y.car)
INC A ;next row
LD (y.car),A
DEC C ;last row ?
JR NZ,pch3
SUB DYCAR ;restore y
LD (y.car),A
EXX
POP HL
POP DE
POP BC
EXX
POP HL
POP DE
POP BC
RET
;50 adr.1:
;PUSH AF
LD L,D
SRL L
SRL L
SRL L
LD A,E
SLA A
SLA A
AND Z11100000
OR L
LD L,A
LD A,E
SRL A
SRL A
SRL A
AND Z11000
OR Z10000000
LD H,A
LD A,F
AND Z111
OR B
LD H,A
LD A,B

```

```

AND Z111
LD B,A
POP AF
RET
;60 scroll.one.row:
;PUSH HL
LD HL,64 ;1'st row 2'nd 2/3
LD (yscr1),HL
LD HL,#207F ;32*127
LD (dscr),HL
CALL scroll.up
POP HL
LD A,(y.car)
DEC A
LD (y.car),A ;correct coordinates
RET
;scroll.up:
PUSH BC
PUSH DE
PUSH HL
LD DE,(yscr1)
LD A,(dscr)
LD B,A ;rows to scroll
scrl: PUSH BC
CALL adr.1
PUSH HL
INC E
CALL adr.1
POP DE
LD A,(dscr)
LD C,A
LD B,B
LTR
LD DE,(yscr1)
INC E ;y=y+1
LD (yscr1),DE
POP BC
DJNZ scrl1
POP HL
POP DE
POP BC
RET
;70 get.key.codes:
;fills kcode with keyboard states
PUSH BC
PUSH DE
PUSH HL
LD B,Z11111110 ;first row

```

```

LD C,B
LD E,8 ;cc after
LD HL,kcode
LD A,(DE)
AND Z,11111
LD HL,A
INC HL
DEC E
JR Z,gk.end ;last row
RLC B;next row
JR gk1
gk.end:
POP HL
POP DE
POP BC
RET
;
; wait.a.key:
;
LD A,Z11111110
IN A,(254)
AND Z,11110 ;ignore CS alone
CP Z11110
RET NZ
LD A,Z11111111
IN A,(254)
AND Z,11101 ;ignore SS alone
CP X11101
RET NZ
LD A,X10000001 ;the remaining 6 rows
TN A,(254)
AND Z,11111
XOR Z11111
JR Z,wait.a.key
RET
;
Depress.key:
PUSH BC
dep1 :LD A,X10000001
IN A,(254)
AND Z,11111
XOR Z11111
LD C,A
LD A,Z11111110
IN A,(254)
AND Z,11110
XOR Z11110
OR C
LD C,A
LD A,Z11111111
IN A,(254)
AND Z,11101
XOR Z11101

```

```

DR C
LD C,A
DEC DE
LD A,D
OR E
JR Z,dep.ret
LD A,C
RR A
JR NZ,dep1
dep.ret:
POP BC
RET ;returns only if all keys are depressed ignoring CS and SS or time-out
;
90 click:
;
keybnd click
PUSH AF
PUSH BC
LD B,CLOCK
LD A,a
OUT (254),A
LD A,255
OUT (254),A
DJNZ :
LD A,b
OUT (254),A
POP BC
POP AF
RET
;
100 code.to.ASCII:
;
PUSH BC
PUSH DE
PUSH HL
;
LD A,(kcode)
BIT 0,A
JR Z,plus.caps ;caps pressed
LD A,(kcode+7)
BIT 1,A
JR Z,plus.symb ;symb pressed
;
simple keys
LD B,8
LD HL,kcode
cta1 :LD A,(HL)
CP Z,11111
JR NZ,the.row
INC HL
DJNZ cta1
XOR A ;very unlikely

```

```

cta.ret:
POP HL
POP DE
POP BC
RET
;
the.row:
LD HL,ktable ;base of table
tr1 :LD DE,5 ;5 keys/row
LD C,A ;save key code
LD A,8
SUB 8
JR Z,pointer.ok
LD B,B
cta2 :ADD HL,DE
DJNZ cta2
pointer.ok:
LD B,5
LD A,C ;restore key code
LD E,Z11110 ;for comparing
cta3 :CP E
JR Z,the.key
INC HL
RL E
SET B,E
RES 5,E
DJNZ cta3
XOR A ;2 or more keys/row
JR cta.ret
;
the.key:
LD A,(HL) ;the ASCII code
JR cta.ret
;
plus.caps:
;
LD HL,kcode
SET B,(HL) ;clear CS pressed
LD HL,kcode+7
LD B,B
cta4 :LD A,(HL)
CP Z,11111
JR NZ,the.caps
DEC HL
DJNZ cta4
XOR A
JR cta.ret
;
the.caps:
LD HL,cstable
JR tr1
;
plus.symb:
;

```

```

LD HL,kodec
SET 1,(HL) ;clear SS pressed
LD A,(HL)
CP Z:1111
JR NZ,the.sym
DEC HL
DJNZ cta5
XOR A
JR cta.ret
;
the.sym:
LD HL,sstable
JR tr1

118 ;TABLES DECODING THE KEYBOARD
;
ktable:
DB 0,"zxcvasdfgqwert1234567876poiuy",CR,"lkjh ",0,
"nb"
cstable:
DB 32,0,"MNB",CR,"LKJHPOIUY",DEL,0,0,0,0,0,0,0
,"QWERTASDFG",0,"ZXCV"
sstable:
DB 32,0,".",0,"-",0,"+-~"34,59,8,93,91,95,"("2108$2
",0,0,0,"<>",126,124,92,123,125,0,:1?/4
120 print.buffer:
;
;prints the whole buffer in the edit area
PUSH BC
PUSH HL
XOR A
LD (x.car),A ;1'st column
LD HL,buffer
LD B,BULEN
prbf :LD A,(HL)
CALL print.char
INC HL ;next in buffer
LD A,(x.car) ;adjust
ADD A,DXCAR ;character
LD (x.car),A ;position
DJNZ prbf
POP HL
POP BC
RET
;
print.in.screen:
;
;prints the last char in buffer followed by the cursor and
a space
PUSH BC
LD A,BULEN
CP B ;if the 1'st char in

```

```

JR C,pis2 ;buff was deleted
SUB B
LD B,DXCAR ;multiply by
DEC B ;DXCAR to obtain the
LD C,A ;pixel position
pis1 :ADD A,C
DJNZ pis1
LD (x.car),A ;tab x
LD A,(HL) ;get current char
CALL print.char
LD A,(x.car)
ADD A,DXCAR
pis3 :LD (x.car),A ;tab x+1
;print the cursor and a space
LD A,CURCH ;get the cursor
CALL print.char
LD A,(x.car)
ADD A,DXCAR
LD (x.car),A ;tab x+2
LD A," " ;space
CALL print.char
POP BC
RET
;
pis2 :XOR A
JR pis3
;
```

130 | SYMBOLS DEFINITION

```

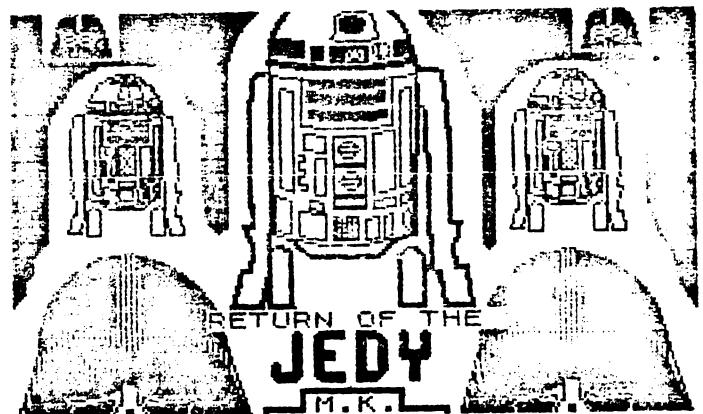
DXCAR:EQU 7 ;width of char
DYCAR:EQU 8 ;height of char
BULEN:EQU 32 ;length of inp. buf.
CR :EQU 13 ;caridge return code
DEL :EQU 10 ;delete code
CURCH:EQU 95 ;cursor character
REPEL:EQU 10240 ;delay before autorepeat
REPER:EQU 512 ;autorepeat period
CLK :EQU #88 ;length of keyboard click
;
x.car:DB 0 ;character x (pix)
y.car:DB 0 ;character y
kodec:DW 0,0,0,0 ;key(s) pressed
yscr1:DB 0 ;"natural" coordinates
xscr1:DB 0 ;for the
dyscr:DB 0 ;scroll
dxscr:DB 0 ;routine
buff :DS BULEN
;
```

140 | CHARACTER SET:

```

char.set:
EQU #23686+256
;
```





- separa codurile de control de caracterele tiparibile si de codurile nepermise (0).
- actioneaza adevarat conform ramificarii de mai sus.
- asteapta depresarea tuturor tastelor cu exceptia celor de CAPS SHIFT si SYMBOL SHIFT pe o perioada stabilita de REDEL (interval dupa care tasta apasata initiaza functia de AUTOREPEAT).
- repeta ultimele cinci aliniate pina la umplerea bufferului.

Stergerea bufferului consta in umplerea lui cu caracterul SPACE (ASCII 32 sau #20) (linia 30).

In baleerea tastaturii imaginea celor 5 biti ce decodifica tastele apasate pe fiecare dintre cele 8 rinduri este retinuta in variabilele kcode .. kcode+7 (linia 130).

Pentru convertirea in cod ASCII (inclusiv coduri de control si coduri nepermise) se folosesc tabelele:

ktable - pentru taste simple

cstable - pentru taste apasate impreuna cu CAPS SHIFT

sstable - pentru taste apasate impreuna cu SYMBOL SHIFT

Ordinea in care a fost facuta decodificarea a fost schimbată în ultimele două tabele pentru a evita un bug necontrolat (sau o slabiciune a HARD-ului de SPECTRUM). De asemenea este cunoscută (si inca neexplicată) comportarea caracterului ("") impreuna cu functia de AUTOREPEAT.

Mai notati ca la sparsarea a două taste simultan se obtine codul tastei care s-a convertit primul. O solutie ar fi includerea in bucla principala a editorului a subroutines wait.a.key (prezenta in listing) dar s-a observat ca nu e necesara.

Alaturi de variabila REDEL, a fost prevazut si variabila REFER care da o temporizare intre doua repetari succesive dupa initializarea procesului de AUTOREPEAT. Evident, aceste variabile pot fi modificate cu acelasi efect ca la omونимите lor din variabilele sistemului de operare BASIC.

Tiparirea unui caracter sau stergerea lui e insotita de o confirmare sonora creata de subrutina click. Variabila CLICK actioneaza asupra perioadei sunetului emis.

Pentru acest editor expresia "actioneaza adevarat" are doar trei semnificatii:

- DACA caracterul obtinut este tiparibil, el va fi inscris in buffer si tiparat pe ecran (subrutina print.in.screen). Pointerul din buffer va avansa si contorul lungime ramase disponibile in buffer se va decrementa.

- DACA caracterul obtinut este DEL (prin conventia noastră ASCII 10 sau #0A) se inlocuieste ultimul caracter din buffer cu SPACE (ASCII 32 sau #20), caracterul se sterge de pe ecran (tot cu print.in.screen) iar pointerul in buffer este decrementat si contorul se da spatial disponibil incrementat.

- DACA caracterul obtinut este CR (ASCII 13 sau #0D) sau

30

contorul spatiului disponibil a ajuns la zero seiese din editor cu bufferul pregatit pentru prelucrari ulterioare.

In acest moment ar trebui sa fie clar ca asignarea unor coduri de control si altor combinatii de taste (de ex. cursoarele, TRUE VIDEO, EDIT sau SS+I, SS+U etc.) si tratarea lor adevarata conduce la realizarea altor tipuri de editoare de exemplu pentru tratarea textelor, editoare de programe pe intreg ecranul etc.

Nu vom insista prea mult asupra subrutinei print,char decit prin a spune ca stie sa tiparesca la coordonatele x.car si y.car un caracter de marimea DXCAR pe DYCAR a carui cod ASCII este transmis in acumulator. Este o subrutina foarte puternica, si o puteti folosi in multe alte aplicatii.

In listing, la linia 140 se poate defini setul de caractere ca un model binar de pixeli. Caracterele mai mici de 8 pixeli latime trebuie aliniate la stanga. In listing se arata cum poate fi folosit setul de caractere din ROM dar cu o latime de doar 7 pixeli.

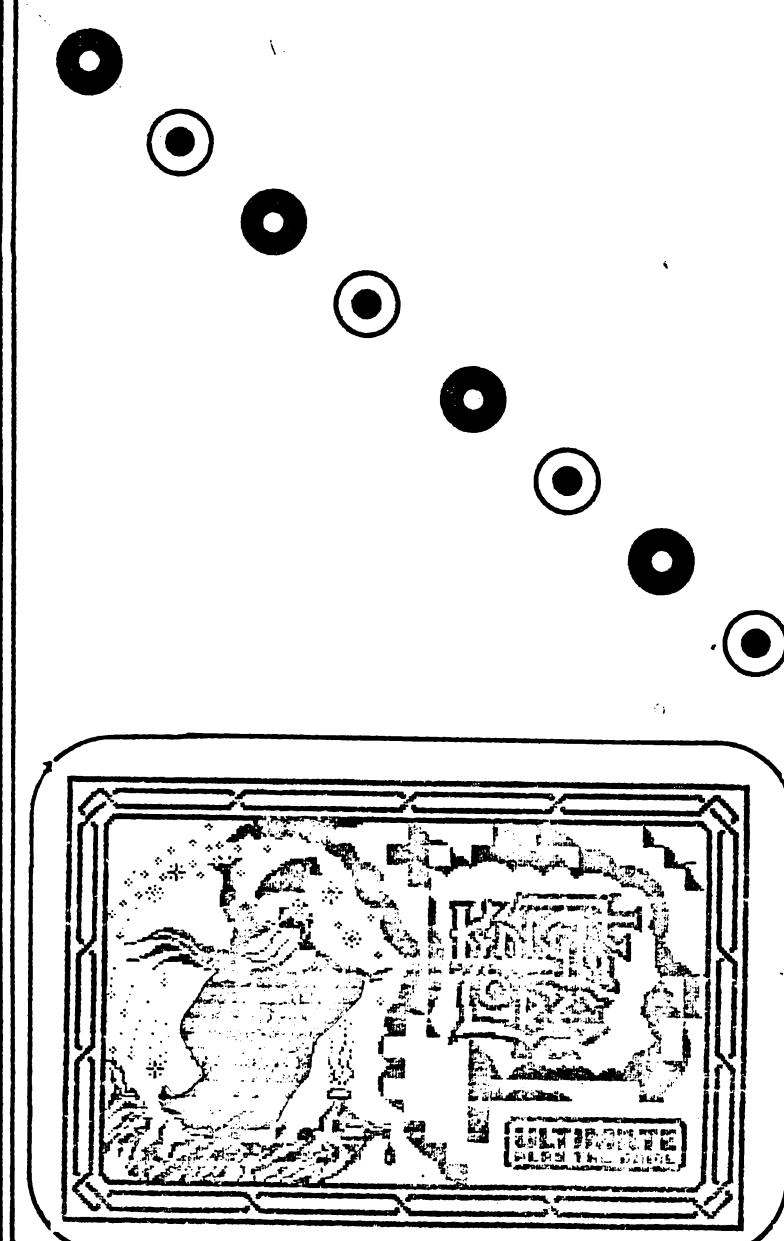
La linia 120, subrutina print.buffer va fi folosita pentru dezvoltarea ulterioara a sistemului de operare SAS (SUPER ADVENTURE SYSTEM). De asemenea, subrutina scroll.up impreuna cu variabilele xscr1, yscr1, dxscr si dyscr are o utilitate mult mai generala decit simpla apelare din scroll.one.row (linia 60).

Speram ca aceasta descriere tehnica a editorului nu a reusit sa va plictiseasca. In numarul urmator vom vorbi, printre altele, de ce trebuie facut cu bufferul astfel obtinut si vom propune o prima varianta de analizor sintactic. Dar pina atunci sa continuam cu:

O SCLIPIRE DE INTELIGENTA

A venit timpul sa discutam despre o problema amintita anterior : spuneam ca aventurile ar trebui sa se orienteze in direcția perfectionarii elementelor de intelligența artificială. Mai precis , nu ne referim acum la imbunatatirea interpretorului , desi si acesta este un element de IA care concura la realizarea aventurilor. Cind vorbim despre IA , ne referim la un aspect mult mai subtil si deosebit de interesant.

Si vom arunca inca odata o privire retrospectiva. Majoritatea aventurilor , inclusiv toate cele generate in programele specializate QUILL si G.A.C. , se caracterizeaza printr-o oarecare pasivitate a personajelor , in sensul ca acestea nu dau dovada de "discernamint" si in plus au psihologii absolute. Eroii pozitivi sunt intotdeauna buni , iar eroii negativi nu au alt scop decit de a pune piedici eroilor pozitivi , indiferent de situatii si interese. Mai mult , toate personajele se comporta fara "personalitate". Eroul este manipulat de catre jucator dupa bunul plac al acestuia , iar celalalte personaje care participa la actiune nu sunt capabile de decisiuni si de regula ramane neclintite in aceiasi locatie. Aventurile din aceasta categorie





Written by Philip Mitchell
Published September 1982

devin in scurta vreme plictisitoare , putind fi comparate cu un joc de sah la care adversarul muta intotdeauna identic.

Implementarea IA in aventuri (SPECTRUM) a inceput de la programul firmei LEGEND - VALHALLA. Desi era doar o incercare timida , VALHALLA a adus o serie de inovatii interesante. In primul rind , a fost prima aventura multi-personaj . In al doilea rind , personajelor (impartite in prieteni , inamici si monstri) li-s-au conferit atribute de bunatate , magie , forta si curaj , insuficient corelate insa.

Ideile testate in VALHALLA au fost imbunatatite in programele firmei MELBOURNE HOUSE - THE HOBBIT si SHERLOCK. In THE HOBBIT , personajele incep sa capete un gen de independenta. Pe baza unor algoritmi elaborati , ele se "misca" prin labirintul locatiilor , conform interesului lor , avid chiar si un anumit domeniu de autonomie. De exemplu , spiridusii arareori se vor aventura pina in zona padurilor. In acest program apar si primele atribute psihico-fizice coerente. Magicianul Gandalf , disponind de o forta psihica deosebita , il poate domina pe micutul hobbit fiind capabil de exemplu de a-l deposeda pe acesta de unele obiecte. Unele personaje sunt "prietenele" micului Bilbo , iar altele sunt "dusmanele" sale. Bricum , aceste atribute nu sunt absolute. Bilbo , incercand de exemplu sa il omoare pe prietenul sau , viteazul Thorin , il transforma pe acesta intr-un redutabil inamic , care nu va scapa nici o ocazie pentru a-si lua revansa. O alta inovatie a programului este "comunicarea" intre personaje (ANIMTALK). Bilbo il poate cere lui Elrond sa ii deschifeze harta , data se afla cu acesta intr-un raport psihic favorabil. O scena tipica este cea a intemnitarii lui Bilbo de catre spiridusi. Pe calea mic pentru a ajunge la fereastra , el poate parasi temnita intr-un singur mod : cerindu-i unui prieten (Thorin) sa il ia pe umar si apoi sa iasa pe fereastra (sunt siguri ca aceasta scena a pus mari probleme celor ce au jucat acest joc).

SHERLOCK continua ideile lui THE HOBBIT si aduce o imbunatatire in plus : evenimentele se produc in timp real. Exista un Mers al trenurilor , trenurile opresc in statie la orale fixate (!!) si cerebralul Holmes nu va putea rezolva cazul dublei crime daca nu va participa la intilniri care au loc la ore dinainte stabilite.

Vom descrie in continuare tehniciile prin care vom putea atribui personajelor reactii asemanatoare celor ale fiintelor vii : teama , ura , durere , etc.

Sa apelam din nou la un exemplu : presupunem ca eroii nostri sunt doi exploratori ai adincurilor , Kagan si Marla , care in cercetarile efectuate asupra unui vas scufundat , intilnesc doi monstri : Genghis si Boreel. Acesti monstri sunt inceti , dar poseda capacitatii mentale excelente. Ei nu se vor angaja in lupta decat daca vor avea mari sanse de reusita. In plus Genghis poseda o sabie gasita pe vas , ceea ce il face foarte periculos.

In descrierea fiecarui personaj pot fi fi folosite unele atribute primare , care definesc starea fizico-psihica a perso-

lui la un moment dat. Să presupunem că atributele pe care dorim să le folosim sunt :

ATRIBUTUL	MODIFICABIL	DOMENIUL (+10/-10)
Emotional	Da	SESTII/INSTASII
Stres	Da	singe rece/panica
Forta	Da	puternic/slab
Inteligenta	Nu	geniu/idiot,
Ego	Da	dezvoltat/nedezvoltat

Bineînțeles că aceste atrbute nu sunt general valabile. Unele aventuri vor considera inutile unele dintre ele, în schimb vor considera necesare altele, cum ar fi : Dexteritate, Capacitate de stat (pe care o putem defini ca fiind numarul maxim de lovitură pe care personajul le poate primi fără a fi ranit), Magie, etc.

Discutind de exemplu despre stres, să remarcam că dacă un personaj ar avea atributul de stres la valoarea -5, urmatoarea situație în care intervine stresul ar decurge negativ pentru acest personaj. El va face greseli și îi vor fi afectate atrbutele de forță, ego și emotional.

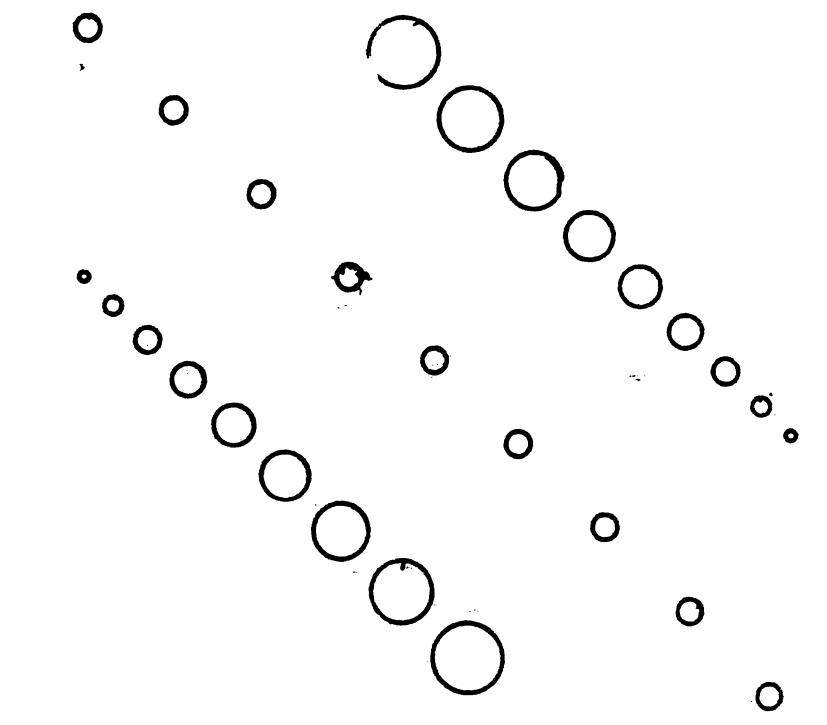
Secretul IA folosind atrbutele ca și senzori ai abilității personajelor sta în felul în care fiecare atrbut este corelat cu celalalte. Folosind acest sistem, nici un personaj nu va fi bun sau rau în mod inherent. Devine posibilă chiar reușitarea unor inamici sau transformarea unor prieteni în inamici.

Să presupunem exemplul nostru și o serie de atrbute predefinite :

ATRIBUTUL	KAGAN	MARLA	BOREEL	GENGHIS
Emotional	-5	-2	2	-3
Stres	4	-1	-3	6
Forta	3	2	4	4
Inteligenta	7	6	6	6
Ego	6	-5	4	7

Pe baza atrbutorilor primari pot fi create atrbute noi, mult mai complexe, pe baza unor simple formule de calcul.

ATRIBUT COMPLEX	ATRIBUTE PRIMARE IMPLICATE
Furie	Stres/Inteligenta/Ego
Curaj	Stres/Forta/Ego
Fericire	Stres/Forta/Ego
Multumire	Stres/Inteligenta/Ego



Personajel r li se poate conferi si o anumita doza de autonomie , in sensul de a decide singure asupra unor actiuni. In acest fel , eroul poate devine rebel , ceea ce provoaca o modificare radicala a tacticii de joc.

Sa incercam acum o implementare BASIC a celor expuse mai sus.

```
10 REM
20 REM PROGRAMUL BASIC 1
30 REM
40 LET c$=""
LET p$=""
LET n$=""
50 REM BANCA DE ATRIBUTE
60 DIM a(4,6)
REM (indice personaj, indic
e atribut)
70 RESTORE 130
80 FOR k=1 TO 4
90   FOR n=1 TO 6
100    READ a(k,n)
110    NEXT n
120 NEXT k
130 DATA 5,4,3,7,6,6
REM Kagan
140 DATA -2,-1,2,6,-5,-6
REM Maria
150 DATA -5,6,4,6,7,3
REM Genghis
160 DATA 2,-3,4,6,4,6
REM Boreel
170 REM SCENARIU EXEMPLIFICATIV
180 CLS
190 PRINT " Apa devine din ce i
n ce mai clara pe masura ce Kaga
n si Marla se avinta in adincur
i catre umbrele intunecate car
e mascheaza iahtul."
200 REM INITIALIZARE MONSTRI
210 IF a(3,2) OR a(3,3) OR a(3,
5)<-1 THEN LET c$="Boreel"
GO TO 240
220 IF a(4,2) OR a(4,3) OR a(4,
5)<-1 THEN LET c$="Genghis"
GO TO 240
230 IF c$="" THEN PRINT "Iahtul
se gaseste inaintea exploratoril
or si nimic nu ii impiedica sa i
l cerceteze. Fara a pierde timpu
l, ei pasesc in intunericul de n
epatruns."
STOP
240 REM TIPARIRE MONSTRII
```

```
250 PRINT " Dupa scurt timp, si
iahtul se desprinde din
intuneric."c$;" pazeste intrar
ea."
260 REM DECIZIE DE LUPTA
270 IF a(1,2) AND a(1,3) AND a(
1,5)<-8 THEN LET p$="Marla"
LET n$="Kagan"
GO TO 300
280 IF a(2,2) AND a(2,3) AND a(
2,5)<-8 THEN LET p$="Kagan"
LET n$="Marla"
GO TO 300
290 LET p$=" Kagan si Marla se
hotaresc sa lupte."
PRINT p$
STOP
300 REM UNUL DIN TREI EROI FUGE
310 PRINT " Eventualitatea lupt
ei ii ingheata lui ";n$;" singel
e in vine. El inoata spre supraf
ata, lasindu-l pe ";p$;" sa faca
fata singur monstrilor."
STOP
```

Presupunind ca unul dintre monstri are puternice resurse fizice si psihice , in mod inevitabil se va ajunge la lupta.

Lupta este o problema delicata , intrucat simularea ei ne
cesita stansinirea unor tehnici speciale. Folosind IA putem face
ca interacțiunea dintre personaje sa fie mai realista , iar re
zultatul luptei sa fie dependent de personaje si nu de circum
stante.

Primul lucru care trebuie testat este daca lupta e sau nu
dezirabila. Apoi trebuie stabilita conditiile interacțiunii :
cine este implicat in lupta si daca unul sau mai multe personaje
sunt avantajate (poseda arme sau obiecte magice). Abia dupa ar
ceste verificari poate incepe lupta. Fiecare fază a luptei este
dependentă de fazele anterioare. Există două aspecte de la IA de
care trebuie tinut cont înainte de fiecare secvență de luptă :
primul este Modelul Evenimentelor Limitate (MEL) , un aspect legat de psihologie. Cel de-al doilea îl reprezintă construirea unei formule care să asigure o luptă corectă.

MEL pleaca de la psihologia anticipării. În cadrul unei a
venturi se estepta ca jucătorul să ia ANUMITE decizii. Subr
utina de luptă va lua în considerare urmatorii factori :

- 1) Eroul (eroii) s-a angajat în luptă ?

- 2) Citi invamici sunt angajati in lupta?
- 3) Raportul fortelor intre personaje.
- 4) Este cineva inarmat?
- 5) Modalitatile de a abandona lupta.
- 6) Consecintele victoriei.

Raportul fortelor depinde puternic de atributele personajelor. Dupa cum spuneam, pe baza atributelor primare pot fi create atribut noi, complexe:

ATRIBUTUL	KAGAN	MARLA	BOREEL	GENGHIS
Ego	5	9	9	8
Purie	3	2	7	7
Curaj	7	-4	-2	-3
Inteligenta	9	9	-7	-7
Forta	4	-3	7	5
Agilitate	5	9	-3	-3

Kagan este un bun luptator, neavind atribut negative. Marla, in schimb, nu va face fata deoarece este infricosat si extenuat.

Continuam cu un nou program exemplificativ care va simula o scena de lupta.

```

10 REM
20 REM PROGRAMUL BASIC 2
30 REM
40 REM SCENA LUPTEI. CADRUL 1.
50 LET n$=""
60 RESTORE 130
70 BTM c(4,6)
80 FOR k=1 TO 4
90   FOR n=1 TO 6
100    READ c(k,n)
110    NEXT n
120 NEXT k
130 DATA 5,3,7,9,4,3
140 DATA 9,2,-4,9,-3,4
150 DATA 9,7,-2,-7,7,-3
160 DATA 6,7,-3,-7,5,-3
170 IF c(1,5)<-9 THEN PRINT " K
agan nu mai poate continua."
      LET n$="Kagan"
      GO SUB 270
      REM KAGAN E MORT?
180 IF c(2,5)<-9 THEN PRINT " M
arla nu mai poate continua."
      LET n$="Marla"

```

```

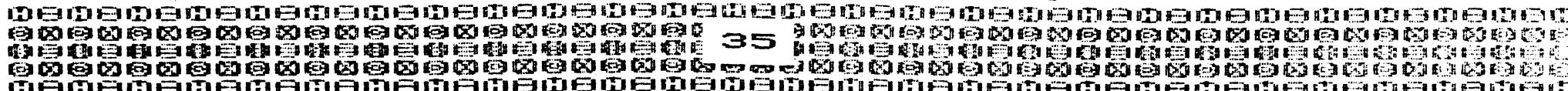
      GO SUB 270
      REM MARLA E MORT?
190 LET g$=""
200 IF c(3,5)<-9 OR c(4,5)<-9 T
HEN GO SUB 330
      REM MONSTRU UCIS
210 IF g$="STOP" THEN STOP
220 IF c(1,2)< c(3,2) AND c(1,3)
> c(3,3) AND c(1,5) < c(3,5) A
ND c(1,6) < c(3,6) THEN LET c(1,
2)=c(1,2)+INT (RND*2)
      LET c(1,5)=c(1,5)-INT (RN
D*2)
      GO TO 170
230 LET c(3,2)=c(3,2)+INT (RND*
2)
      LET c(1,5)=c(1,5)-INT (RND*
2)
240 IF c(2,2)< c(4,2) AND c(2,3)
> c(4,3) AND c(2,5)< c(4,5) AND
c(2,6)< c(3,6) THEN LET c(2,2)=
c(2,2)+INT (RND*2)
      LET c(2,5)=c(2,5)-INT (RN
D*2)
      LET c(2,6)=c(2,6)-INT (RN
D*2)
      GO TO 170
250 LET c(4,2)=c(4,2)+INT (RND*
2)

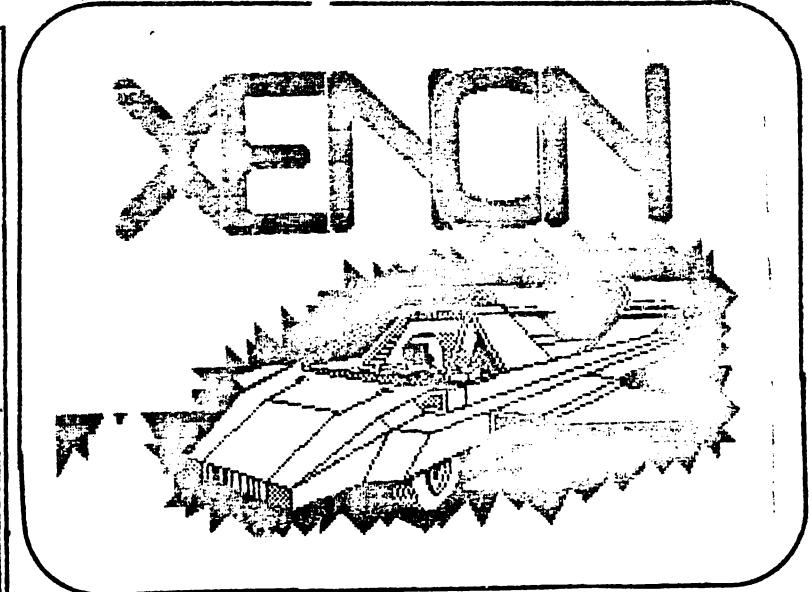
```

```

2) LET c(4,5)=c(4,5)-INT (RND*)
2) LET c(4,6)=c(4,6)-INT (RND*)
2) 260 GO TO 170
270 REM MONSTRUL UCIDE UN ERDOU
280 IF c(3,5)> 4 AND c(3,6)> 5
AND c(3,3)> 4 THEN PRINT " Boree
l il ucide pe ";n$
      LET n$=n$+"x"
290 IF c(4,3)>4 AND c(4,6)>4 AN
D c(4,5)>6 THEN PRINT " Genghis
il omoara pe ";n$
      LET n$=n$+"x"
300 IF n$="Kaganx" THEN LET c(2,
1)=c(2,1)-2
      LET c(2,2)=c(2,2)+2
      REM Atributele lui Marla
se modifica la moartea lui Kagan
310 IF n$="Marlax" THEN LET c(1,
1)=c(1,1)-2
      LET c(1,2)=c(1,2)+2
320 RETURN
330 REM ERDII AU UCIS UN MONSTR
U
340 IF c(3,5)<-9 THEN PRINT " C
u un geamant prelung, Boreel se n
rabuseste secerat. Boreel e mort
"
350 IF c(4,5)<-9 THEN PRINT " C
u o lovitura puternica, cei doi
cercetatori il ucid pe Genghis"
      LET g$="STOP"
360 RETURN

```





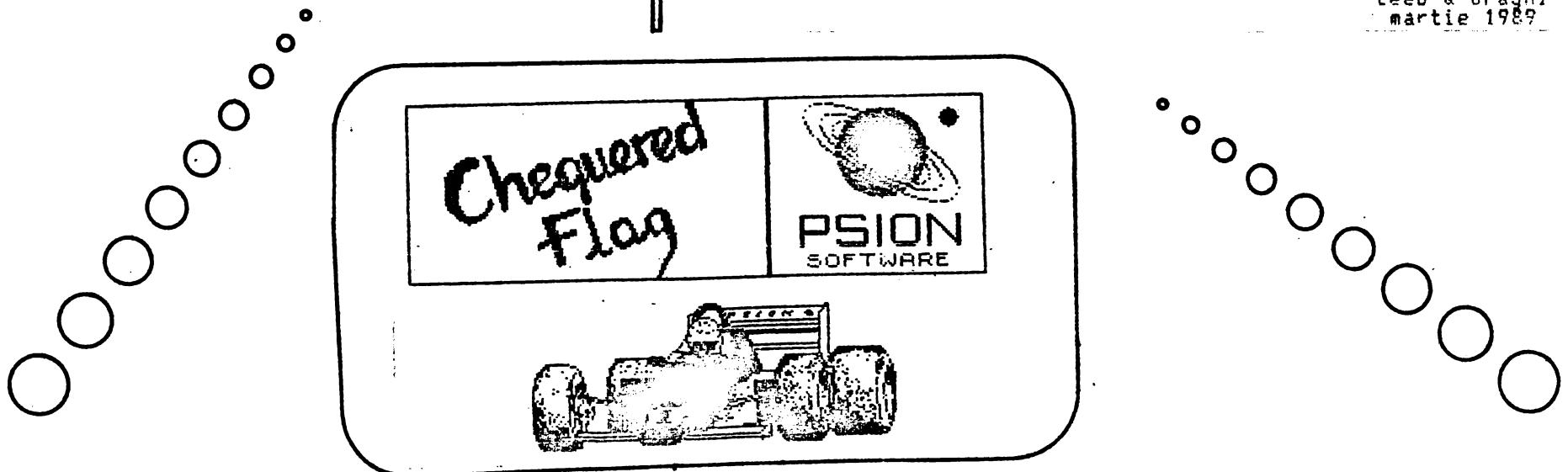
Mai exista un aspect al problemelor pe care l-am amintit, dar pe care nu l-am luat inca in considerare. Este vorba despre sabia din posesia lui Genghis. Conform MEL, exista doar doua posibilitati de a procura acest obiect. O posibilitate este de a ucide amindoi monstrii, dupa care sabia devine disponibila. Cea de-a doua posibilitate este ca unul dintre eroi sa creeze o diversiune, timp in care celalalt sa profite de confuzia creata si sa ii subtilizeze monstrului sabia.

Problema sabiei poate fi simulata foarte usor in exemplul anterior, adaugind in program cteva linii care sa testeze agilitatea si forta eroilor pozitivi. Daca unul dintre ei are valori crescute (peste +5) pentru aceste atribute, el va incerca o diversiune, timp in care celalalt erou va fura sabia. Evident ca avind in posesie aceastaarma, monstrii vor fi mult mai usor de invins.

Nu vom mai insista acum asupra IA, subiectul fiind foarte larg. Lasam pe fiecare cititor sa isi imagineze noi mijloace de imbunatatire a tehnicilor prezentate, noi atribute definitoare si mai ales relatii intre ele.

In numarul urmator al buletinului vom continua articolul nostru, prezentind principala sectiune a sistemului nostru: evaluatorul, impreuna cu modul de construire a bazelor de date ale personajelor, considerente privind executia unui sistem care sa functioneze in timp real, precum si mijloace atractive de imbunatatire a graficii si sunetului.

teeb & draghi
martie 1989



MODIFICAREA SETULUI DE CARACTERE LA MICROCALCU- LATOARELE COMPATIBILE CU SINCLAIR ZX SPECTRUM

• Dan Magiariu •

CUPRINS :

1. INTRODUCERE
 2. STOCAREA SETULUI DE CARACTERE
 3. INREGISTRAREA DE PE BANDA MAGNETICA
 4. OBTINEREA UNUI SET DE CARACTERE
 5. BIBLIOGRAFIE
- a) UNDE SE FACE
b) CUM SE FACE
a) PRIN GENERARE
b) DIN JOCURI

1. INTRODUCERE

Probabil ati vazut jocuri sau programe utilitare la care mesajele sunt afisate cu niste caractere diferite de cele pe care le afisaza calculatorul in mod obisnuit. In cele ce urmeaza, veti vedea cum puteti realiza acest lucru. Desi s-ar putea sa va pară complicat, de fapt, lucrurile sunt simple, iar după ce reușiti să alegetiți pe o banda o "biblioteca" de seturi de caractere, folosirea lor este cît se poate de usoară.

Acest articol, destinat în primul rînd începătorilor, își propune să prezinte cum se pot extrage, genera și folosi seturi de caractere diferite, care să se potrivească mai bine la

programele pe care le-ati scris sau pe care le veti scrie, pentru a le face cit mai interesante si atragatoare. Dorinta autorului a fost ca prezentarea problemei sa fie cit mai explicita, iar nivelul cititorilor poate fi foarte variat. De aceea, autorul isi cere scuze pentru repetarea unor lucruri bine cunoscute de unii. Cuprinsul de la inceput ii va ajuta sa sara peste ceea ce ii intereseaza mai putin. In caz ca anumite probleme mai necesita lamuriri, autorul va sta cu placere la dispozitie.

2. STOCAREA SETULUI DE CARACTERE

a) UNDE SE FACE STOCAREA SETULUI DE CARACTERE

Setul de caractere al calculatorului se afla inscris in ROM, astfel incit el este utilizabil imediat cand punem calculatorul in functie, fara nici o pregatire prealabila.

Adresa la care incepe setul de caractere este indicata de variabila de sistem CHARS (a se vedea [1]), in partea a cincea a acestui articol, la bibliografie), aflata in RAM, la adresele 23606 si 23607. In fiecare din aceste adrese se afla inscris un byte (un numar intre 0 si 255 sau, in hexazecimal, intre # 00 si # FF - semnul " # " se numeste diez si se foloseste in muzica; aici va indica un numar hexazecimal, adica in baza de numeratie 16). Cei 2 bytes, ne dau prin alaturare un numar cuprins intre 0 si 65535, sau # 0000 si # FFFF. In locatia 23606 se scrie byte-ul cel mai putin semnificativ (LSB - Least Significant Byte) iar in locatia 23607 se scrie byte-ul cel mai semnificativ (MSB - Most Significant Byte). Numarul inscris in CHARS este cu 256 mai mic decit adresa unde incepe setul de caractere. De ce ? Deoarece setul de caractere care ne intereseaza incepe cu spatiu - sau blanc - (CHR\$ 32) si se termina cu " @ " (CHR\$ 127). Dupa cum vom vedea mai jos, un caracter este format din 8 bytes. Primele 32 de caractere (de la 0 la 31), care nu ne intereseaza aici, ocupă 32 * 8 bytes, deci 256 bytes.

La pornirea calculatorului, in locatia 23606 este inscris 0 iar in locatia 23607 este inscris 60.

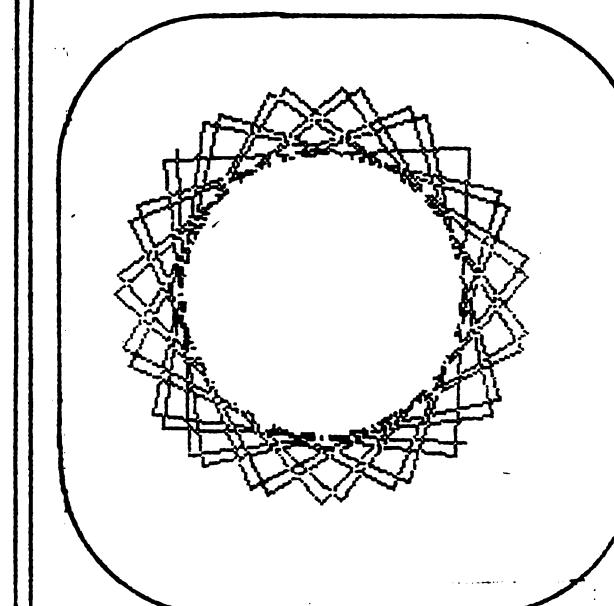
Astfel, pentru a afla valoarea variabilei de sistem CHARS, introducem comanda :

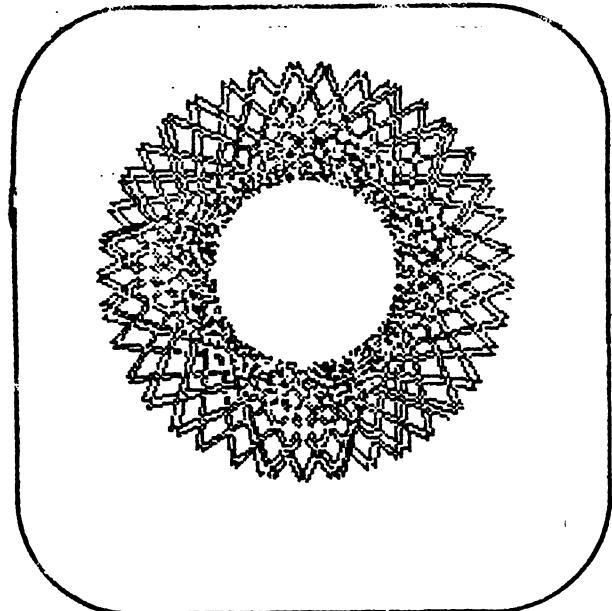
```
PRINT PEEK 23606 + 256 * PEEK 23607
```

adica (0) + (256 * (60))

Vom obtine rezultatul 15360. Adaugind 256, obtinem 15616, care reprezinta adresa de inceput a setului de caractere.

Setul de caractere are o lungime de 768 (# 0300) bytes, adica 96 caractere * 8 bytes.





?

●

●

b) CUM SE FACE STOCAREA SETULUI DE CARACTERE

In mod normal, deci cind se scrie cu caractere de dimensiuni obisnuite, adica pe 22 / 24 de linii si 32 de coloane, fiecare caracter este reprezentat printr-o matrice de 8 * 8 pixeli. In aceasta matrice, fiecare linie este reprezentata printr-un byte, in care fiecare bit reprezinta un pixel. Daca un anumit bit are valoarea 1, pixel-ul respectiv va avea culoarea INK; daca bit-ul este 0, pixel-ul va avea culoarea PAPER. Cei 8 bytes reprezinta cele 8 linii ale matricii de sus in jos.

De exemplu, caracterul " A " se reprezinta prin urmatorii 8 bytes: 0 60 66 66 126 66 66 0 . Iata cum:

prima linie =	0	()	0	0	0	0	0	0	0	0
a doua linie =	60	(32+16+8+4)	0	0	1	1	1	1	0
a treia linie =	66	(64+	2)	0	1	0	0	0	0
a patra linie =	66	(64+	2)	0	1	0	0	0	1
a cincea linie =	126	(64+32+16+8+4+2)	0	1	1	1	1	1	0
a sasea linie =	66	(64+	2)	0	1	0	0	0	1
a saptea linie =	66	(64+	2)	0	1	0	0	0	0
a opta linie =	0	()	0	0	0	0	0	0	0	0

Dupa cei 8 bytes, urmeaza altii 8, care definesc un alt caracter, (in cazul de fata " B "), si asa mai departe.

3. INREGISTRAREA DE PE BANDA MAGNETICA

Pe banda magnetica, un set de caractere poate fi stocat sub forma unui fisier de tip " Byte ", salvat la adresa " adr " si lung de 768 bytes.

Sa presupunem ca avem deja pe banda un fisier cu un set de caractere diferit de cel uzual. Inca nu am discutat cum il putem obtine; o vom face mai tzieu, in partea a patra a acestui articol; acest salt l-am facut pentru o mai usoara intelegerere a problemei.

Putem inregistra in RAM noul set de caractere efectuind urmatoarele operatii:

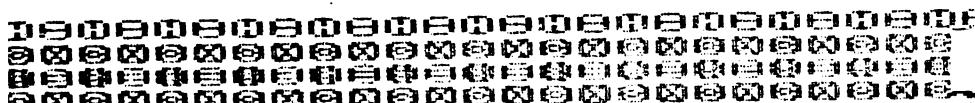
1. Alegem un numar de locatie in RAM; il vom numi " adr " .
2. Pentru a proteja noul set de caractere, de stergerea prin " NEW ", vom cobori RAMTOP-UL la (adr - 1), cu

CLEAR adr - 1

3. Incarcam noul set de caractere in memorie cu:

LOAD "" CODE adr,768

Adr poate fi diferit de adresa la care a fost salvat



fisierul pe banda. Astfel, nu trebuie sa ne îngrijoreze faptul ca nu cunoaștem sau că nu ne convine adresa la care a fost salvat fisierul. Aceasta este relocabil.

Dupa ce am efectuat aceste operații, avem noul set in RAM. Totusi, calculatorul scrie in continuare cu caracterele din ROM. Aceasta deoarece CHAR\$ a ramas la valoarea initiala.

Pentru a scrie cu noile caractere, trebuie sa modificam valoarea variabilei de sistem CHAR\$, pentru ca aceasta sa indice adresa nouului set.

Trebuie sa aflam valoarea zecimala a celor 2 bytes. Vom proceda astfel:

```
LET nn = adr - 256 : REM nn = noua valoare a lui CHAR$  
LET MSB = INT ( nn / 256 )  
LET LSB = nn - 256 * MSB
```

Inscriem acum aceste valori la adresele 23606 si 23607:

```
POKE 23606 , LSB  
POKE 23607 , MSB
```

De acum calculatorul va folosi noul set de caractere in locul celui obosnuit si asta fara sa intram in modul grafic.

Revenirea la caracterele originale se face foarte simplu:

```
POKE 23606 , 0  
POKE 23607 , 60
```

Setul de caractere original fiind in ROM, se pastreaza tot timpul, putind fi astfel apelat oricind. Aceasta revenire nu afecteaza cu nimic setul de caractere introdus de noi. Cu:

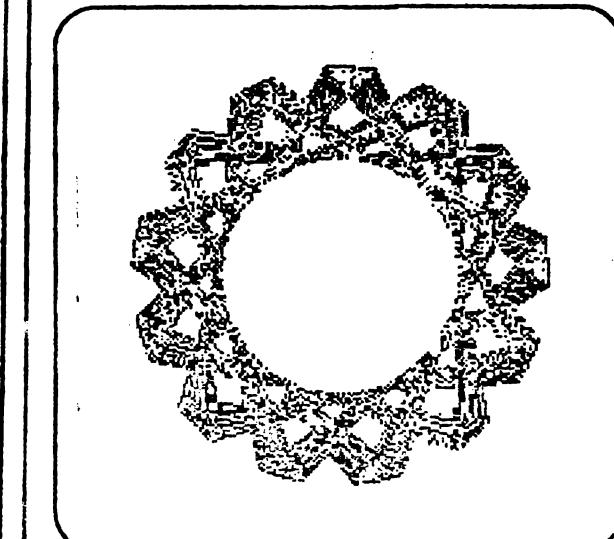
```
POKE 23606 , LSB : POKE 23607 , MSB
```

si vom obtine din nou pe acesta din urma.

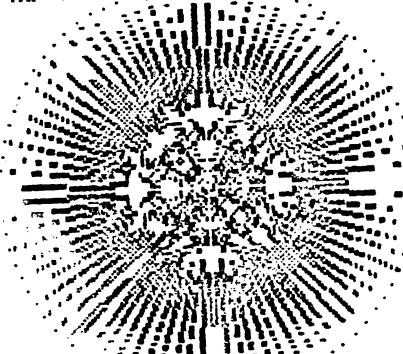
Iata cum ar putea arata un exemplu, presupunind (din nou) ca avem banda pregatita.

```
10 INPUT "adr = " ; adr : REM adr = adresa noului set  
20 CLEAR adr - 1 : REM coborim RAMTOP-UL  
30 LET nn = adr - 256 : REM nn = noua valoare a lui  
CHAR$  
40 LET MSB = INT ( nn / 256 )  
50 LET LSB = nn - 256 * MSB  
60 PRINT " LSB " ; LSB  
70 PRINT " MSB " ; MSB  
80 LOAD "" CODE adr,768 : REM putem, eventual, scrie  
intre ghilimele numele fisierului (setului de  
caractere) de pe banda  
90 POKE 23607 , MSB  
100 POKE 23606 , LSB
```

Asta este tot ! Notam LSB si MSB, deoarece, dupa NEW, ele trebuie reintroduse prin POKE.



AS REM



Valoarea lui adr o vom lua destul de sus, pentru a lasa cit mai mult loc pentru programul BASIC sau in Cod-Masina.

O valoare convenabila este 64256, deoarece :

- inscrie in CHARS numarul nn = 64000, deci:
- LSB = 0
- MSB = 250

Ori, LSB = 0 si in cazul setului de caractere original, iar MSB are o valoare usor de retinut (250).

Un ultim sfat:

Putem incarca mai multe seturi de caractere in acelasi program, la adrese diferite si sa le apelam apoi dupa dorinta. In acest caz, evident ca vom cobori RAMTOP-ul sub valoarea cea mai mica a lui adr.

4. OBTINEREA UNUI SET DE CARACTERE

a) OBTINEREA UNUI SET DE CARACTERE PRIN GENERARE

Pentru a genera un set de caractere, putem folosi un program specializat, cum ar fi " CARASET ", program scris in BASIC, care genereaza 9 seturi de caractere, pe care le salveaza apoi la adresa 64256. Modificindu-l, vom putea obtine si alte seturi.

Putem, de asemenea scrie un program care sa creeze automat un set de caractere modificand setul din ROM si sa-l stocheze apoi in RAM. Asa am scris " Gen. it. CHR\$ ", program care genereaza caractere italicice (inclinate). Acesta are la baza urmatorul principiu:

- ia valorile continute la adresele incepind cu 15616 si terminind cu (15616 + 768), pe grupuri de cte 8 bytes (ia cte un caracter);
- imparte primii bytes la 2 (muta pixelii la dreapta);
- inmulteste ultimii bytes cu 2 (muta pixelii la stanga);
- ii lasa neschimbat pe cei din mijloc;
- ii stocheaza in locul ales din RAM;
- continua cu urmatorul caracter, pina termina intregul set.

Mai convenabila este, insa, utilizarea unui program grafic, cum ar fi " The Artist II ", " LIGHTMAGIC ", " artstudio ", etc.

Recomandam cu caldura " artstudio ", scris de James Hutchby, OCP, 1985, autor al excelentului program de biliard " Video Pool ". " artstudio ", scris intr-o maniera moderna este foarte usor de folosit datorita existentei unui numar mic de taste de comanda (singa, dreapta, sus, jos si " foc "), marele numar de comenzi posibile fiind apelate prin controlarea unui cursor-sageata pe meniul afisat permanent in partea superioara a ecranului. Pentru a genera cu ajutorul sau un set de caractere, intrati in modul " Text ", apoi, din acesta, in modul " Font ". In final, fara a iesi din modul " Font ", intrati in modul " File " si salvati setul de caractere nou creat.

b) OBTINEREA SETURILOR DE CARACTERE DIN JOCURI

Pentru a obtine pe banda setul de caractere dintr-un program (de obicei dintr-un joc), trebuie doar sa interrumem rularea acestuia cu "BREAK", pentru a afla adresa unde incepe setul de caractere. Apoi, cu :

```
PRINT PEEK 23606  afiam LSB  
iar cu PRINT PEEK 23607  afiam MSB  
CHARS = 256 * MSB + LSB  
iar adr = 256 + CHARS
```

Astfel se pot obtine seturile de caractere " FONT_1 " si " FONT_2 " din MEGA BASIC [2].

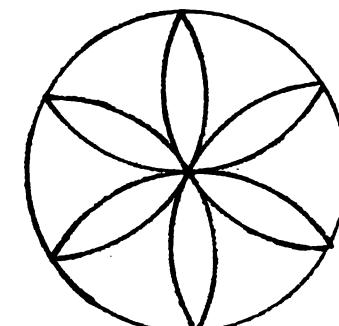
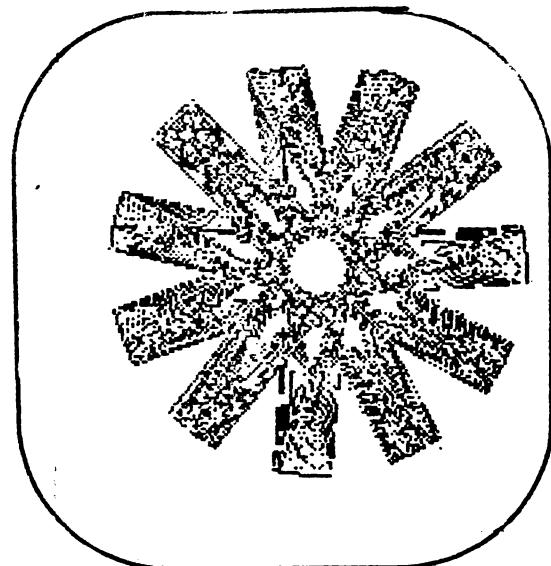
Din pacate, lucrurile nu sunt intotdeauna atit de simple ! Majoritatea programelor scrise in Cod-Masina nu se pot BREAK-a, fiind protejate. Unele pot fi "pacalite", de obicei utilizind optiunile de salvare / incarcare a scorului. Astfel se poate obtine setul de caractere din programul muzical "WHAM!" .

Daca protectia este mai " puternica " decit noi, va trebui sa folosim un program utilitar specializat. Un program foarte util este " SPRITE BUSTER ", scris de ing. Miodrag Puterity [3]. In acest articol este listat programul in cod-masina, loader-ul BASIC, precum si manualul de utilizare al acestui program.

Pentru afisarea cu caractere mai mari decit 8 * 8 pixeli, recomandam articolul semnat de cercet. Ion Diamandi, ITDI, in revista " Stiinta si tehnica " [4], in care este folosit setul de caractere din ROM. Modificind corespunzator valoarea atribuita variabilei A in linia 10, se poate folosi un alt set de caractere.

S. BIBLIOGRAFIE

- [1] Steven Vickers - " Sinclair ZX Spectrum BASIC Programming " 1982 Sinclair Research Ltd.
25, Willis Rd, Cambridge
editia a treia, 1983, cap. 25
- [2] Mike Leaman - " MEGABASIC - Your Spectrum 1985 " in INF nr. 1 - 2 / 1987, pag. 53
Buletin ai Clubului Programatorilor
Casa Universitarilor Timisoara
Str. Paris nr. 1
1900 Timisoara
- [3] ing. Miodrag Puterity - " Program pentru vizualizat sprite-uri, seturi de caractere si u.d.g.-uri " in INF nr. 1/88, pag. 82 - 92
- [4] Ion Diamandi - " O subrutina pentru marirea caracterelor afisate " in " Stiinta si tehnica " nr. 2 / 1989, pag.26



LIMBAJUL MICRO-PROLOG

IN APLICATII

• Kecskemeti Nicolae •

Programul de fata, scris in limajul micro-PROLOG, este un microsistem bazat pe cunostinte, destinat identificarii unor animale pe baza intrebarilor puse utilizatorilor. Microsistemul este dotat si cu un mecanism de invatare din exemple. Nu se pretinde a fi un sistem expert propriu-zis, ci ilustreaza doar principiile de baza dupa care se reprezinta si se gestioneaza cunoasterea in sistemele expert.

Programul se imparte in:

1. Baza de cunostinte, reprezentata de clauzele este animal si este.
2. Mecanismul de generare al intrebarilor si de retinere al raspunsurilor, format din clauzele pozitiv, negativ, intreba si retine.
3. Mecanismul de invatare, format din clauzele deosebeste, modifica, stabileste clasa, stabileste categoria, cere date, cere, completeaza, completin si genereaza.

Lansarea programului se face tastind

start a. Din acest moment, sistemul pune intrebari privind animalul la care s-a gindit utilizatorul, la care utilizatorul raspunde cu da sau nu. Cind ansamblul raspunsurilor corespunde unui animal din baza de cunostinte, calculatorul indica acest animal, cerind apoi confirmarea utilizatorului (da/nu). La raspuns afirmativ, programul se opreste. La raspuns negativ, sistemul cere un element distinctiv al animalului indicat, fata de cel la care s-a gindit utilizatorul. Aceasta trebuie introdus sub forma de lista: intre paranteze, doua siruri de caractere separate prin spatiu, eventual precedate de nu urmat de spatiu. Exemple: (cinta frumos) (nu se_hraneste_cu carne). Calculatorul adauga aceasta proprietate la regula referitoare la animalul pe care l-a identificat, apoi cere numele animalului la care s-a gindit utilizatorul. Genereaza o noua regula pentru acest animal si de acum inainte va putea recu-

noaste si acest animal (si-a imbogatit baza de cunostinte).

Analog creste baza de cunostinte in cazul in care din raspunsurile date, calculatorul nu poate identifica nici un animal.

Bibliografie:

[1] Turbo PROLOG Owners Handbook, Borland International, 1986

[2] Revista INF nr.1, Casa Universitarilor Timisoara, 1988, pag.61-70.

```
((genereaza X)
  /* Genereaza clauza)
  (ADDCL X))
((retine X Y da)
  /* Retine caracteristici din
  raspuns)
  (ADDCL ((apozitiv X Y))))
((retine X Y nu)
  (ADDCL ((anegativ X Y))))
((completin X Y Z)
  /* Completeaza raspunsuri neg
  ative)           ""
  (EQ x anegativ)
  (CL ((x\y)\z))
  (EQ X1 (x))
  (adauga X1 y Y1)
  (NOT membru Y1 Y)
  (EQ Z1 negativ)
  (EQ x1 (Z1))
  (adauga x1 y y1)
  (adauga X (y1) Z)
  (adauga (Y1) Y z1)
  (completin Z z1 X2))
((completin X Y X)
  (genereaza X))
((membru X (X\Y)))
((membru X (Y\Z)))
```

```
(/* Apartenenta la o lista)
(membru X Z))
((intreaba X Y da)
  /* Formuleaza intrebarea)
  (P "@M" X Y "?@M")
  (R Z)
  (EQ Z da)
()
  (retine X Y da))
((intreaba X Y da)
  (retine X Y nu)
  FAIL)
((intreaba X Y nu)
  (P "@M" X Y "?@M")
  (R Z)
  (EQ Z nu)
()
  (retine X Y nu))
((intreaba X Y nu)
  (retine X Y da)
  FAIL)
((completeaza X Y Z x)
  (EQ y apozitiv)
  (CL ((y\z)\X1))
  (EQ Y1 (y))
  (adauga Y1 z Z1)
  (NOT membru Z1 Y)
  (EQ x1 pozitiv)
  (EQ y1 (x1))
  (adauga y1 z z1)
  (adauga X (z1) x)
  (adauga (Z1) Y X2)
  (completeaza x X2 Z Y2))
((completeaza X Y Z x)
  (completin X Z x))
((cere X altceva altceva Y Z x)
  (completeaza Y Z x y))
((cere X altceva Y Z x y)
  (EQ z (este Y)))
```

```

(adauga Z (z) X1)
(completeaza X1 x y Y1))
((cere X Y altceva Z x y)
 (EQ z (este Y))
 (adauga Z (z) X1)
 (completeaza X1 x y Y1))
((cere X Y Z x y z)
 /* Adauga clasa si categoria
in clauza)
 (EQ X1 (este Y))
 (adauga x (X1) Y1)
 (EQ Z1 (este Z))
 (adauga Y1 (Z1) x1)
 (completeaza x1 y z y1))
((start a)
 /* Se pun intrebarile)
 (este_animal X)
 (/)
 (P "@M Probabil ca v-ati gindi
+ la @M" X "@M")
 (PP Am dreptate ?)
 (R Y)
 (deosebeste X Y)
 (sterge_fapte))
((start a)
 (P "@M Nu pot determina animal
ul dv.")
 (P "@M Rog dati numele animalu
lui dv. @M")
 (R X)
 (stabileste_clasa X)
 (/)
 (sterge_fapte))
((este_animal pinguin)
 /* Animalul este pinguin daca
este pasare , nu stie sa zboare
stie sa inoate si are culoare a
lba si neagra)
 (este_pasare)

```

```

(negativ stie_sa zboare)
(pozitiv stie_sa inoate)
(pozitiv are culoare_alba_si_n
eagra)
((este_animal strut)
 (este pasare))
(negativ stie_sa zboare)
(pozitiv are picioare_lungi)
(pozitiv are culoare_alba_si_n
eagra)
((este_animal tigru)
 (este mamifer)
 (este carnivor)
 (pozitiv are culoare_maro_desc
his)
 (pozitiv are dungi_negre))
((este_animal girafa)
 (este copitat)
 (pozitiv are git_lung)
 (pozitiv are picioare_lungi)
 (pozitiv are pete_negre))
((este_animal zebra)
 (este copitat)
 (pozitiv are dungi_negre))
((este_animal leopard)
 (este mamifer)
 (este carnivor)
 (pozitiv are culoare_maro_desc
his)
 (pozitiv are pete_negre))
((este_animal albatros)
 (este pasare)
 (pozitiv zboara bine))
((deosebeste X da)
 (sterge_fapte))
((deosebeste X nu)
 (PP Dati ceva sub forma de lis
ta de 2 elemente distinctiv pt .
 X))

```

```

(R Y)
(EQ Z (este_animal X))
(CL (Z!x))
/* Modifica vechea clauza)
(modifica Y Z x)
(PP Dati animalul dv ..)
(R y)
(stabileste_clasa y)
(/)
(sterge_fapte))
((sterge_fapte)
 /* Anuleaza raspunsurile pt .
reluarea programului)
(KILL apozitiv)
FAIL)
((sterge_fapte)
 (KILL anegativ)
FAIL)
((sterge_fapte)
 (/))
(stabileste_clasa X)
(EQ Y apozitiv)
(EQ Z (are blana))
(EQ x ())
(CL ((Y!Z)!x))
/* Daca are blana atunci este
mamifer)
(stabileste_categoria X mamife
r))
(stabileste_clasa X)
(EQ Y apozitiv)
(EQ Z (da lapte))
(EQ x ())
(CL ((Y!Z)!x))
(stabileste_categoria X mamife
r))
(stabileste_clasa X)
(EQ Y apozitiv)
(EQ Z (are pene))

```

```

(EQ x ())
(CL ((Y;Z);x))
(stabileste_categoria X pasare)
)
(stabileste_clasa X)
(EQ Y apozitiv)
(EQ Z (stie_sa zboare))
(EQ x ())
(CL ((Y;Z);x))
(EQ y (depune oua))
(CL ((Y;y);x))
(stabileste_categoria X pasare)
)
(stabileste_clasa X)
(stabileste_categoria X altceva)
)
(pozitiv X Y)
(EQ Z apozitiv)
(EQ x (X Y))
(EQ y ())
(CL ((Z;x);y))
())
(pozitiv X Y)
(EQ Z anegativ)
(EQ x (X Y))
(EQ y ())
(NOT CL ((Z;x);y))
/* Numai daca nu s-a mai intrebat
(intreaba X Y da))
(negativ X Y)
(EQ Z anegativ)
(EQ x (X Y))
(EQ y ())
(CL ((Z;x);y))
/* S-a mai intrebat)
())
(negativ X Y)
(EQ Z apozitiv)
(EQ x (X Y))

```

```

(EQ y ())
(NOT CL ((Z;x);y))
(intreaba X Y nu))
((adauga (X;Y) Z (X;x))
 /* Concateneaza 2 liste)
(adauga Y Z x))
((adauga () X X)
())
(modifica (nu;X) Y Z)
/* Adauga in clauza elementul precizat)
(adauga (negativ) X x)
(adauga Z (x) y)
(ADDCL (Y;y))
(DELCL (Y;Z)))
(modifica X Y Z)
(adauga (pozitiv) X x)
(adauga Z (x) y)
(ADDCL (Y;y))
(DELCL (Y;Z)))
(cere_date X Y Z)
(EQ x ((este_animal X)))
(EQ y ((apozitiv are blana) (apozitiv da lapte) (apozitiv are pene) (apozitiv stie_sa zboare) (apozitiv depune oua) (apozitiv se_hraneste_cu carne) (apozitiv are dinti_ascutiti) (apozitiv are ochi_ageri) (apozitiv are copite) (apozitiv rumega iarba)))
(EQ Y mamifer)
(EQ z ((anegativ are pene) (anegativ stie_sa zboare) (anegativ depune oua)))
(cere X Y Z x y z))
(cere_date X Y Z)
(EQ x ((este_animal X)))
(EQ y ((apozitiv are blana) (apozitiv da lapte) (apozitiv are pene) (apozitiv stie_sa zboare)))

```

```

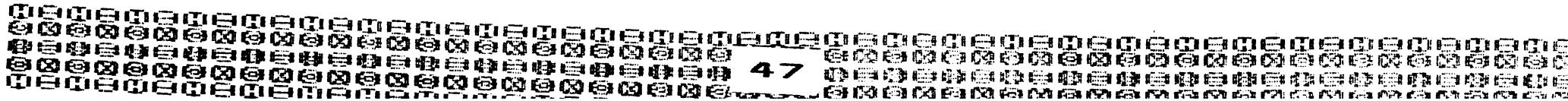
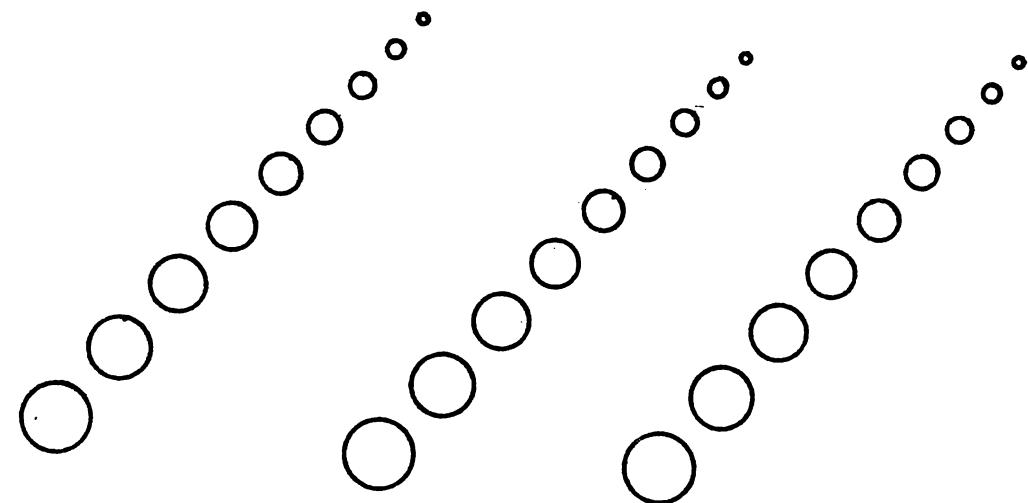
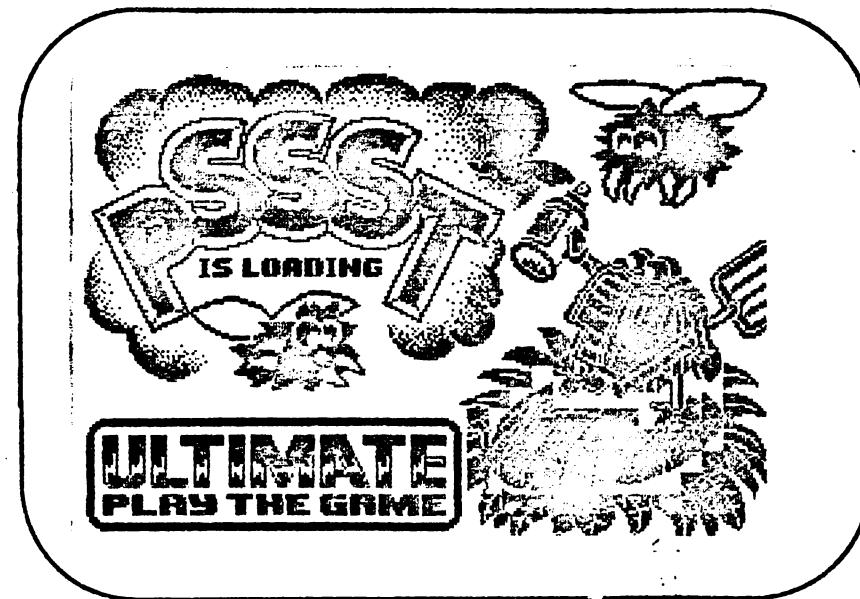
(apozitiv depune oua) (apozitiv se_hraneste_cu carne) (apozitiv are dinti_ascutiti) (apozitiv are ochi_ageri) (apozitiv are copite) (apozitiv rumega iarba)))
(EQ Y pasare)
(EQ z ((anegativ are blana) (anegativ da lapte)))
(cere X Y Z x y z))
(cere_date X Y Z)
(EQ x ((este_animal X)))
(EQ y ((apozitiv are blana) (apozitiv da lapte) (apozitiv are pene) (apozitiv stie_sa zboare) (apozitiv depune oua) (apozitiv se_hraneste_cu carne) (apozitiv are dinti_ascutiti) (apozitiv are ochi_ageri) (apozitiv are copite) (apozitiv rumega iarba)))
(EQ z ())
(cere X Y Z x y z))
(este mamifer)
/* Este mamifer daca are blana)
(pozitiv are blana))
(este mamifer)
(pozitiv da lapte))
(este pasare)
(pozitiv are pene))
(este pasare)
(pozitiv stie_sa_zboare)
(pozitiv depune oua))
(este carnivor)
(pozitiv se_hraneste_cu carne))
(este carnivor)
(pozitiv are dinti_ascutiti)
(pozitiv are ochi_ageri))
(este copitat)
(este mamifer)

```

```

(poziiv are copite))
((este copitat)
(este mamifer)
(poziiv rumega iarba))
((stabileste_categoria X Y)
(EQ Z apozitiv)
(EQ x (se_hraneste_cu_carne))
(EQ y ())
(CL ((Z|x){y}))
/* Daca se hraneste cu carne
atunci este carnivor)
(cere_date X Y carnivor))
((stabileste_categoria X Y)
(EQ Z apozitiv)
(EQ x (are dinti_ascutiti))
(EQ y ())
(CL ((Z|z){y}))
(EQ z (are ochi_ageri))
(CL ((Z|z){y}))
(cere_date X Y carnivor))
((stabileste_categoria X Y)
(EQ Z apozitiv)
(EQ x (are copite))
(EQ y ())
(CL ((Z|x){y}))
(cere_date X Y copitat))
((stabileste_categoria X Y)
(EQ Z apozitiv)
(EQ x (rumega iarba))
(EQ y ())
(CL ((Z|x){y}))
(cere_date X Y copitat))
((stabileste_categoria X Y)
(cere_date X Y altceva))

```



SISTEMUL DE INTRERUPERI

LA Z80 CPU

• HARALD SCHRIMPF •

Microprocesorul Z80 accepta doua semnale de intrerupere: NMI, intrerupere nemascabila, si INT, intrerupere masca-

bila prin program.

La intreruperea nemascabila Z80 raspunde intr-un singur mod: executia rutinei aflate la adresa #0066.

Pentru intreruperea masca-

bila exista trei moduri de tratare stabilite prin program cu ajutorul instructiunilor IM 0, IM 1 sau IM 2. Modul de tratare este memorat in doi bistabili de mod de intrerupere interni IMF_a si IMF_b.

Z80 mai este inzestrat cu doi bistabili interni de validare intreruperi, IFF1 si IFF2. Acestei doi bistabili sunt setati de instructiunea EI respectiv resetati de instructiunea DI. IFF2 mai are rolul de a memora starea lui IFF1 pe timpul tratarii unei intreruperi nemascabile. NMI este prioritara fata de INT si pe durata tratarii ei IFF1 este fortat pe "0" (invalidare INT). Prin

memorarea starii lui IFF1 in IFF2 la sfirsitul rutinei de tratare a intreruperii nemascabile se poate reface starea lui IFF1 in doua moduri:

1. Prin executia instructiunii de revenire din intreruperea nemascabila RETN starea lui IFF2 se scrie in IFF1.

2. La ecuatia instructiunilor LD A,I sau LD A,R starea lui IFF2 este scrisa in indicatorul de paritate si dupa testarea acestuia se poate reface starea lui IFF1 prin executia, dupa caz, a uneia din instructiunile EI sau DI.

Aceasta a doua solutie poate fi aplicata insa si in alt context. Sa presupunem ca pentru un anume motiv un sir de instructiuni trebuie executate cu intreruperile dezactivate (sau activate) nestiindu-se daca intreruperile masca-

bile sunt validate sau invalidate, dar este necesara refacerea starii de vali-

dare sau invalidare.

Iata in continuare o rutina exemplu care ar putea rezolva aceasta problema:

```

LD    A,R
PUSH AF
DI
CALL RUTDI
POP AF
JP    P0,AFOSTDI
EI
AFOSTDI etc.
.
.
```

unde RUTDI este rutina care trebuie executata cu intreruperile dezactivate.

Aparent aceasta rutina este scrisa corect si dupa executia rutinei RUTDI cu intreruperile dezactivate reface starea lui IFF1 (starea de validare a intreruperilor mascabile); dar nu este asa. Pentru a va convinge incercati urmatorul program:

```

EI
LDAR LD A,R
JP    P0,STOP
JR    LDAR
STOP   punct de intrerupere soft
```

Ei ar trebui sa ruleze la infinit dar dupa un timp se va opri in punctul de intrerupere soft, denotind o functionare incorrecta a instructiunii LD A,R (incarcarea gresita a lui IFF2 in indicatorul de paritate). La acelasi rezultat se ajunge inlocuind LD A,R cu LD A,I. Trebuie amintit ca s-a presupus tot timpul present a unui dispozitiv care declanseaza ciclic semnale de intrerupere.

Dupa inca ale citeya texte s-a putut trage concluzia ca daca semnalul

INT devine activ in timpul executiei instructiunilor LD A,R sau LD A,I si intreruperile sunt activate indicatorul P/V se incarca eronat.

Pentru calculatoarele ZX Spectrum si compatibile aceasta eroare poate fi evitata prin urmatoarea rutina:

```

LD    A,R
JP    PE,AFOSTEI
LD    A,R
DI
PUSH AF
CALL RUTDI
POP AF
JP    P0,AFOSTDI
EI
AFOSTDI etc.
.
.
```

Cazul pus in discutie este urmatorul: daca sistemul a lucrat cu intreruperile activate prima instructiune LD A,R ar putea incarca indicatorul P/V gresit in cazul sosirii unui semnal de intrerupere in timpul executiei acestia. Semnalele de intrerupere la ZX Spectrum avind o perioada de 20 ms a doua instructiune LD A,R sigur nu va fi deranjata de aparitia unei intreruperi si se va executa corect.

Constatarile de mai sus s-au facut la realizarea sistemului de operare TIM-S V2 iar solutiile adoptate pot fi urmarite in rutinele SETRAM si READMEMST.



LIMBAJUL DE PROGRAMARE PASCAL PENTRU CALCULATORUL TIM-S

Materialul de fata se refera la implementarea limbajului PASCAL realizat de firma HISOFIT, versiunea HP4TM1.6

HISOFIT-PASCAL corespunde in liniile mari limbajului de referinta, definit de N.Wirth. Avind in vedere spatiul disponibil, precum si faptul ca in literatura noastra se gasesc lucrari cu privire la limbajul PASCAL, vor fi tratate in continuare doar aspectele specifice implementarii HISOFIT, a caror cunoastere este necesara folosirii cu succes a limbajului pe calculatoarele de tip SPECTRUM. Problemele tratate sunt grupate in trei categorii:

- Aspecte particulare ale limbajului (fata de versiunea de referinta);
- Facilitati grafice;
- Facilitati de editare a programelor si de lucru cu caseta magnetica.

1. Particularitati ale limbajului HISOFIT-PASCAL

1.1. Particularitati semantice si de sintaxa

Fata de limbajul PASCAL de referinta, se evidențiaza urmatoarele trei restricții mai importante:

- s-a eliminat tipul FILE;
- nu se accepta articole cu variante (RECORD cu CASE);
- nu se accepta proceduri si functii cu parametru.

In plus sunt remarcate, in acest paragraf, urmatoarele caracteristici:

- In declaratii de constante este permisa notatia CHR(i), introdusa in scopul de a desemna caracterele de control; astfel prin

CONST pg=CHR(12)

se introduce constanta pg, care are valoarea corespunzatoare caracterului de ordin 12 din

tabela ASCII. (Se observa ca in acest caz CHR nu desemneaza o functie standard, ca atunci cand apare in cadrul unei expresii dintr-un corp de instructiuni).

- Nu se accepta declararea unui pointer catre un tip inca nedefinit. Prin urmare se intampla de mai jos, prin care, de obicei, se descriu tipuri recursive (noduri ale unor liste sau arbori), este interzisa:

```
TYPE ref='nod
    nod=RECORD
        cheie:INTEGER;
        urm:ref
    END;
```

In schimb, este permis ca definitia unui tip sa contine pointeri la el insusi. Astfel, un nod ca cel de mai sus se descrie sub forma:

```
TYPE nod=RECORD
    cheie:INTEGER;
    urm:'nod
    END;
```

- Instructiunea CASE permite specificarea unei clauze ELSE care se executa in cazul in care valoarea expresiei selectoare nu corespunde nici uneia dintre etichete; in acest caz forma instructiunii este urmatoarea:

```
CASE 1 OF
    et_1:lista_instr_1
    .
    .
ELSE:lista_instr;
```

- Avind in vedere ca nu se utilizeaza

fisiere, nu au sens nici parametrii INPUT, OUTPUT in declaratia de program.

1.2. Marimi standard

1.2.1. Constante si tipuri standard.

Alaturi de constantele standard booleene TRUE si FALSE si constanta NIL, s-a introdus constanta de tip intreg MAXINT; ea are valoarea 32667 corespunzatoare celei mai mari valori intregi disponibile.

1.2.2. Proceduri si functii standard

1.2.2.1. Operatii de intrare/iesire

Procedura standard WRITE provoaca afisarea unor date la terminal sau tiparirea lor la imprimanta (o comanda de scriere de forma WRITE(CHR(16)) redirectioneaza iesirea pe imprimanta, daca iesirea curenta e la terminal, sau invers).

Forma generala este:

WRITE(p1,p2,...,pn);
echivalenta cu:

```
BEGIN WRITE (p1); WRITE(p2);...;WRITE(pn)
```

```
END;
```

unde argumentele p1, p2,..., pn pot fi de una din urmatoarele forme:

d sau d:i sau d:i:j sau d:i:H,
unde d este expresia a carei valoare se tipara-
ste, i si j sint expresii intregi si H este o
constanta.

-d este de tip INTEGER

WRITE(d)

se tiparaeste valoarea lui d, pe o lungime cores-
punzatoare numarului de cifre (la care se adauga
eventual semnul), lasindu-se un spatiu in coada.

WRITE(d:i)

se tipareste valoarea lui d pe i pozitii; daca este cazul (i mai mare decit numarul de cifre) se adauga spatii in fata numarului.

WRITE(d:i:H)

valoarea d se tipareste in forma hexazecimala; daca i=1 sau 2, se tiparesc i caractere; daca i=3 sau 4 se tipareste numarul complet hexazecimal pe patru caractere; daca i > 4 se adauga spatii in numar corespunzator in fata numarului hexazecimal.

- d este de tip real

WRITE(d)

WRITE(d:i)

valoarea se tipareste in forma cu mantisa si exponent; daca i lipseste sau i < 8, numarul se tipareste pe 12 pozitii; daca 8 <= i <= 12, numarul se tipareste pe i pozitii, cu una sau mai multe (maxim 5) zecimale in mantisa. Daca i > 12 se adauga spatii in fata numarului.

WRITE(d:i:j)

numarul se tipareste in forma cu virgula fixa, cu j zecimale; i reprezinta dimensiunea totala a cimpului (numarul de pozitii); daca este cazul se adauga spatii in fata numarului; daca i este prea mic pentru numarul de zecimale specificat, se tipareste in forma cu mantisa si exponent, conform specificarii WRITE(d:i)

- d este de tip CHAR sau tablou (sir) de caractere

WRITE(d)

se tipareste caracterul sau tabloul (sirul) de caractere;

WRITE(d:i)

se tipareste caracterul sau tabloul (sirul) de caractere pe i pozitii; daca este cazul, se completeaza cu spatii in fata.

- d este de tip booleean

WRITE(d)

se tipareste TRUE si FALSE, in functie de valoarea lui d;

WRITE(d:i)

daca i > 4 respectiv 5, se adauga spatii in fata valorii tiparite.

Procedura standard WRITELN are ca efect inchiderea liniei curente si trecerea la o linie noua.

WRITELN(p1, p2, ..., pn);

este echivalent cu

```
BEGIN WRITE(p1); WRITE(p2); ...; WRITE(pn)
WRITELN
END;
```

Procedura standard PAGE provoaca stergerea ecranului, respectiv saltul la inceputul unei noi pagini la imprimanta.

Procedura standard READ se foloseste pentru introducerea unor date de la tastatura. Accesul la aceste date se realizeaza prin intermediul unui tampon, care initial este gol (mai precis contine un indicator de sfarsit linie - CHR(13)). Continutul acestui tampon este parcurs in ordine si la intilnirea indicatorului sfarsit linie se aduce o noua linie de la tastatura.

Forma generala este:

READ(v1, v2, ..., vn);

este echivalent cu:

```
BEGIN READ(v1); READ(v2); ...; READ(vn)
END;
```

unde v1, v2, ..., vn pot fi de tip caracter,

tablicu de caractere, intreg sau real.

-v este de tip caracter;

urmatorul caracter din tamponul de la intrare este atribuit lui v; daca acest caracter este CHR(13), functia EOLN obtine valoarea TRUE, si se introduce o noua linie de la tastatura; urmatorul READ se obtine primul caracter al acestei noi linii; ca o consecinta, daca primul READ din program citeste un caracter, acesta va fi intotdeauna CHR(13), si urmatoarea citire va trata primul caracter de pe linia introdusa; pentru a evita efectele neplacute ale acestui mod de lucru, se va folosi procedura READLN, prezentata mai jos.

-v este de tip tablou de caractere;

se citeste o succesiune de caractere, ceea ce urmatorul pentru fiecare element de tablou. Daca se ajunge la sfirsit liniiei (CHR(13)), restul tabloului se umple cu caracterul CHR(0). In continuare ramane valabile observatiile de mai sus privind citirea la inceput de program.

-v este de tip intreg;

se citeste o valoare intreaga; se ignora spatiile si indicatoarele de sfirsit linie care precede prima cifra (sau semn).

-v este de tip real;

se citeste o valoare in forma cu sau fara exponent, ca la valori intregi; se ignora spatiile si indicatoarele de sfirsit linie care precede prima linie (sau semn).

Procedura standard READLN.

Preia o noua linie de la tastatura; poate fi utilizata pentru eliminarea liniei vide prezente in tampon la lansarea in executie a programului, si introducerea primei linii de la tastatura; urmatorul READ va citi in acest caz primul caracter al liniei introduse.

READLN(v1, v2,...,vn);

este echivalent cu:

```
BEGIN READ(v1); READ(v2); ...; READ(vn);
READLN END;
```

Functia standard EOLN.

Este de tip boolean si furnizeaza valoarea TRUE daca urmatorul caracter de citit este CHR(13); in caz contrar are valoarea FALSE.

Functia standard INCH.

Este de tip CHAR, baleaza tastatura si daca gaseste o cheie apasata, returneaza valoarea corespunzatoare caracterului respectiv; in caz contrar furnizeaza valoarea CHR(0).

1.2.2.2. Functii aritmice si de conversie.

Functiile care se regasesc si in limba-jul standard sunt prezentate mai summar.

- TRUNC(x) conversie real-intreg, prin trunchiere
- ROUND(x) conversie real-intreg, prin rotunjire
- ENTIER(x) conversie real-intreg; returneaza cel mai mare numar intreg, mai mic decit x
ENTIER(-4.3) returneaza -5
ENTIER(8.8) returneaza 8
- ORD returneaza valoarea intreaga reprezentind numarul ordinal al valorii x de tip scalar.
- CHR(x) returneaza caracterul de ordinul x in tabelul ASCII
- ABS(x) returneaza valoarea absoluta a lui x
- SQR(x) returneaza valoarea xxx

- SORT(x) returneaza radicalul lui x
- FRAC(x) returneaza partea fractionara a lui x
FRAC(x)=x-ENTIER(x)
- SIN(x) sinus
- COS(X) cosinus
- TAN(x) tangenta
- ARCTAN(x) arctangenta
- EXP(x) returneaza valoarea lui e^x
- LN(x) logaritm natural

1.2.2.3. Alte proceduri si functii standard.

- NEW(p) - aloca spatii pentru o variabila dinamica; referinta la acesta variabila se returneaza prin variabila pointer p.
- MARK(v) - memoreaza starea zonei de alocare, in variabila pointer v.
- RELEASE(v) - eliberaaza zone de memorie alocate dinamic; reface starea zonei de alocare dinamica existenta in momentul in care s-a executat MARK(v).
- INLINE(c1, c2, ..., cn) - permite inserarea in programul PASCAL a unor sechente in cod masina; valoarea constantelor intregi c1, c2, ..., cn este introdusa in codul obiect, pe pozitia corespunzatoare din textul sursa.
- USER(x) - provoaca apelul unei proceduri la adresa de memorie x.
- HALT - opreste executia programului.
- POKE(x, v) - memoreaza valoarea expresiei v (de orice tip) in locatii successive incepind cu cea de adresa x.

- TOUT(numel, adresa, dim)
 - permite memorarea unor valori pe caseta magnetica; fisierul care este asociat valorilor memorate, obtine numele transmis prin parametrul nume (sir de caractere); se salveaza un numar de octeti corespunzator valorii transmise prin dim, incepind cu octetul de la adresa transmisa prin cel de-al doilea parametru. TOUT('DATE', ADDR(v), SIZE(v)) memoreaza valoarea variabilei v intr-un fisier cu numerele DATE (a se vedea mai jos functiile standard ADDR si SIZE)
- TIN(ume, adresa)
 - permite incarcarea in memorie a unor valori de pe caseta magnetica; valorile se extrag din fisierul cu numele transmis prin parametrul nume (sir de caractere) si se memoreaza in locatii succesive, incepind cu cea de adresa transmisa prin cel de-al doilea parametru. TIN('DATA', ADDR(v)) incarca in fisierul numit DATE (creat anterior prin TOUT) in variabila v.
- OUT(p,c)
 - permite accesul direct la porturile de iesire ale microprocesorului Z80; valoarea intreaga transmisa prin p se incarca in registrul BC, caracterul transmis prin c se incarca in registrul A si se executa OUT(c), A.
- RANDOM - functie intreaga, care returneaza un numar aleator intre 0...255.
- SUCC(v) - functie care returneaza succesorul marimii scalare x.

- PRED(x) - functie care returneaza predecesorul marimii scalare x.
- ODD(x) - functie booleana cu valoarea TRUE daca valoarea intreaga x este par si FALSE in caz contrar.
- ADDR(v) - functie intreaga care returneaza adresa variabilei v.
- SIZE(v) - functie intreaga care returneaza numarul de octeti alocati variabiei v.
- PEEK(x,t) - functie de tip t (al doilea parametru desemneaza tipul functiei); functia returneaza valoarea de la adresa de memorie x.

1.3. Comentarii si optiuni de compilare.

Comentariile se includ intre "/* si */" sau intre "(/* si */)". Caracterele intre cele doua semne se ignora, cu exceptia cazului in care primul caracter este "\$". In acest caz semnul \$ este urmat de o lista de optiuni de compilare, despartite intre ele prin caracterul ";".

Programatorul are la dispozitie urmatoarele optiuni de compilare mai importante:

- optiunea L, controleaza listarea programului sursa:
 - L+ programul se listeaza
 - L- se listeaza numai liniile in care a aparut o eroare.
- Implicit: L+.
- optiunea O, controleaza efectuarea unor verificari de depasire in calcule aritmetice;
 - O+ se verifica depasirea, la adunarea si scaderea intreaga

O- verificările de mai sus nu se execută.

Implicit: O+.

- optiunea A, controleaza efectuarea verificilor de incadrare a indicilor de tablou intre limitele impuse
 - A+ se verifica incarcarea indicei intre limite
 - A- nu se verifica.

Implicit: A+

- optiunea P, controleaza dispozitivul la care se stocă listingul de compilare; la intilnirea optiunii se modifica dispozitivul la care se listează textul sursa, mai precis, daca pînă atunci textul se afisează la terminal, în continuare se va lista la imprimanta și invers.

Implicit: textul sursa se afisează la terminal.

- optiunea F, se va trata în paragraful 4.

2. Facilitati grafice pentru HISoft-PASCAL

Impreuna cu compilatorul PASCAL, firma HISoft furnizează și un pachet de programe, în format sursă, numit TURTLE. Acest pachet poate fi inclus de pe caseta în orice program PASCAL și folosit prin apelul procedurilor respective.

Ecranul este privit ca un cimp de 256x176 puncte, cu originea în colțul din stînga jos.

Prezentăm mai jos cele mai importante facilitati puse la dispozitie prin procedurile pachetului TURTLE:

TURTLE -procedura de initializare, care trebuie apelata inainte de utilizarea rutinelor pachetului TURTLE;
 ARCR(x,y) -procedura pentru trasarea unor arce; penita inainteaza de y ori cite x puncte, dupa care directia ei se roteste cu 1 grad;
 LEFT(x) -directia de miscare a penitei se roteste cu x grade la stanga;
 RIGHT(x) -directia de miscare a penitei se roteste cu x grade la dreapta;
 BACK(x) -penita se intoarce cu x puncte;
 VECTOR(x,y)
 -direcția de miscare a penitei se roteste cu x grade, după care inaintează cu y puncte;
 FWD (x) -penita inaintează cu x puncte;
 SET(x,y) -stabilește coordonate de plecare noi pentru penita;
 PENUP -ridică penita; în această stare, miscările nu lasă urme;
 PENDOWN(culoare)
 -lasă penita în jos și stabileste culoarea conform convenției:
 culoare=0 -negru; 1 -albastru;
 2 -rosu; 3 -violet; 4 -verde;
 5 -bleu; 6 -galben; 7 -alb;
 COPY -copiază ecranul la imprimanta;
 PAPER(culoare) -stabilește culoarea ecranului conform convenientei de la PENDOWN;
 INK(culoare) -stabilește culoarea penitei conform convenției de la PENDOWN;
 LINE(x,y) -trasează o linie între punctul curent S(X,Y) și punctul P(X+x,Y+y)
 PLOT(x,y) -desenează punctul P(x,y).

3. Editarea programului în HISOFT-PASCAL

Sistemul HISOFT-PASCAL îl este atașat un editor de texte, încarcat în mod automat, împreună cu compilatorul și executivul. În continuare se prezintă comenziile care permit introducerea și modificarea unui program. Acestea se introduc ca răspuns la prompterul sistemului ">".
 In,m -trece sistemul în regim de introducere liniilor; liniile se numerotează începând cu n, cu pasul m; ieșirea din regimul de introducere se face tastind CAPS SHIFT și 1;
 Dn,m -se sterg liniile între cele de numar n și m (inclusiv limitele); dacă m lipsese sau are aceeași valoare cu n, se sterge linia cu numarul n;
 Fn,m,f,s - se cauta în liniile începând de la cea de numar n pîna la m, secvența de caractere f; prin apasarea tastei S, se poate cere înlocuirea acestei secvențe cu sirul s; dacă nu se dorește înlocuirea, se tastează F;
 Mn,m -se copiază linia n în linia m;
 Nn,m -se renumeratează textul programului, începînd cu linia n și pasul m;
 Ln,m -dacă n și m lipsesc, se listează toate liniile; n și m reprezintă numărul primei, respectiv a ultimei liniî de listat;
 En -urmează să fie editată linia n; în acest scop se folosesc urmatoarele comenzi:
 SPACE
 mută cursorul în cadrul liniei la dreapta
 DELETE
 mută cursorul în cadrul liniei la stînga

ENTER

incheie editarea liniei si o
memoreaza in noua forma

Q

incheie editarea liniei si o
memoreaza in vechea forma

K

sterge caracterul indicat de cursor

I

insereaza caracterul pe pozitia indica-
ta de cursor; dupa ultimul caracter
se tasteaza ENTER;

X

salt la sfirsitul liniei

C

inlocuirea caracterului indicat de
cursor prin caracterul tastat; dupa
ultima modificar se tasteaza ENTER.

4. Comenzi de lucru cu cassetă magnetică.

Alte comenzi sistem.

Comenzile de mai jos se introduc ca
raspunse la prompterul sistem ">".

Cn -se compileaza textul incepind cu linia n;
daca n lipseste, se compileaza incepind
cu prima linie;

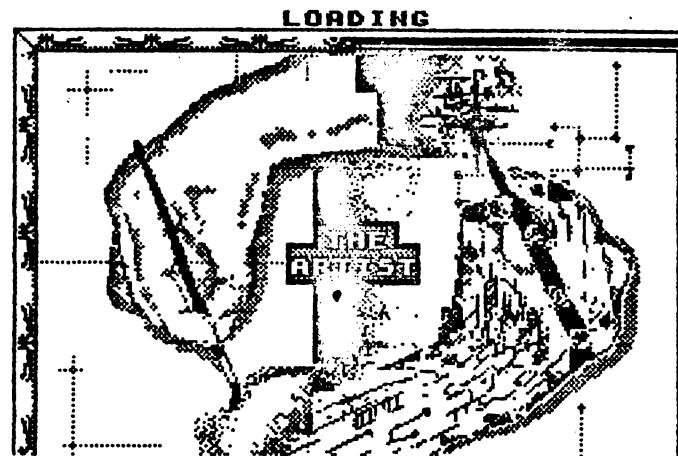
B -se paraseste sistemul PASCAL si se re-
vive in BASIC; trecerea din BASIC in
PASCAL se realizeaza prin comanda RANDO-
MIZE USR 24603;

Pn,m,s -se salveaza textul, intre liniile n si m
pe cassetă, intr-un fisier caruia i se
asociază numele s;

G,,s -se incarca un program de pe cassetă (pro-
gram salvat anterior printre comanda P);
textul incarcat este cel din fisierul cu
numele s; daca s lipseste din comanda, se
incarca urmatorul program de pe cassetă;
daca exista un text deja introdus, atunci

programul incarcat se atasăza în con-
tinuarea celui existent;

Wn,m,s -are același efect ca și P, cu deosebirea
ca textul salvat se poate incarca în
interiorul unui program, prin opțiunea de



incarcare F:

{\$Fst} - la compilare se incarca pe locul
respectiv, din fisierul s, un text salvat
anterior cu W.

-are ca efect compilarea programului,
incepind cu linia n (daca n lipseste, se
compileaza incepind cu prima linie),
salvarea codului obiect (impreuna cu rutinele
executivului) executabil pe cassetă
magnetică. Incarcarea si lansarea in
executie a programului se face prin co-
mando LOAD din BASIC.

5. Aplicatii in limbajul HISoft-PASCAL

Programul EXIF realizeaza transformarea orei
exprimate intre 0 si 24 in ora exprimata de la 0
la 12 AM si PM.

```

PROGRAM EXIF;
VAR
  ORA,MIN:INTEGER;
BEGIN
  WRITELN('ORA?');
  READ(ORA);
  WRITELN('MIN');
  READ(MIN);
  IF (ORA<0) OR (ORA>23) OR
    (MIN<0) OR (MIN>59) THEN
  BEGIN
    ORA:=0;MIN:=0;
  END;

  IF ORA<=11 THEN
    WRITELN('ORA:',ORA,':',MIN,' AM')
  ELSE
  BEGIN
    ORA:=ORA-12;
    IF ORA=0 THEN ORA:=12;
    WRITELN('ORA:',ORA,':',MIN,' PM');
  END;
END.

```

Programul EXWHILE tipareste puterile lui 2 si media aritmetica a unui sir de numere reale pozitive citite de la tastatura. Programul se termina la introducerea primului numar negativ.

```

PROGRAM EXWHILE;
VAR
  N,P:INTEGER;
  INNUM,SUM:REAL;
BEGIN
  N:=0;P:=1;
  WHILE P<MAXINT DIV 2 DO
  BEGIN
    WRITELN(N:2,P:4);N:=N+1;
    P:=P*2;
  END;

```

```

WRITELN(N:2,P:4);
SUM:=0;N:=0;
WRITELN('INTRODUCETI NR.>0');READ(INNUM);
WHILE INNUM>=0 DO
BEGIN
  SUM:=SUM+INNUM;
  N:=N+1;
  WRITELN(' ',INNUM);
  READ(INNUM);
END;
IF N>0 THEN WRITELN('MEDIA ARITM:',SUM/N:5:2);
END.

```

Programul EXREPEAT tipareste puterile lui 2 si citeste de la tastatura o secventa de numere intregi, terminindu-se la introducerea unui 0.

```

PROGRAM EXREPEAT;
VAR
  N,P:INTEGER;
  INCHAR:CHAR;
BEGIN
  N:=0;P:=1;
  REPEAT
    N:=N+1;P:=P*2;
    WRITELN(N:3,' ',P:6);
  UNTIL P>MAXINT DIV 2;
  REPEAT
    READ(N);WRITE(':',N);WRITELN;
  UNTIL N = 0;
END.

```

Programul EXFOR calculeaza patratele numerelor naturale si puterile lui 2. De asemenea se citesc de la tastatura 2 caractere si apoi se tiparesc toate caracterele cuprinse intre ele.

```

PROGRAM EXFOR;
VAR
  I,P,N,M,NSUM:INTEGER;
  CHAR1,CHAR2,PCHAR,FICTIV:CHAR;
  INNUM,SUM:REAL;

```

```

BEGIN
FOR I:=1 TO 10 DO
  WRITELN(I:2,I*I:4);
P:=1;
FOR I:=1 TO 10 DO
  BEGIN
    WRITELN(I:2,P:4);P:=P*2;
  END;
WRITELN('INTRODUCETI 2 CARACTERE SI <ENTER>');
READ(FICTIV);
READ(CHAR1,CHAR2);
IF CHAR1<CHAR2 THEN
  FOR PCHAR:=CHAR1 TO CHAR2 DO WRITELN(PCHAR)
ELSE
  FOR PCHAR:=CHAR1 DOWNTO CHAR2 DO WRITELN(PCHAR);
END.

```

Programul EXCASE citeste de la tastatura
cete un caracter si recunoaste daca acesta este
o litera corespunzatoare unei vocale sau o cifra.
Se termina prin introducerea unui "..".

```

PROGRAM EXCASE;
VAR V:CHAR;
BEGIN
READ(V);
WHILE V <> '..' DO
  BEGIN
    CASE V OF
      'A','E','I','O','U':WRITELN('VOCALA');
      '0','1','2','3','4','5','6','7','8','9':WRITELN('CIFRA')
    END;
    READ(V);
  END;
END.

```

Programul EXSET reprezinta o aplicatie a
tipului multime. Se citeste de la tastatura un
sir de caractere care se grupeaza cete 4. Pro-
gramul verifica daca intr-un grup dat, toate
caracterele reprezinta cifre pare sau impare.

Atunci cind grupul se incadreaza in una din
aceste situatii se tipareste un mesaj corespun-
zator, suma cifrelor si cifrele respective. Daca
intre cele 4 cifre una se repeta de mai multe
ori, ea se tipareste doar o singura data.

```

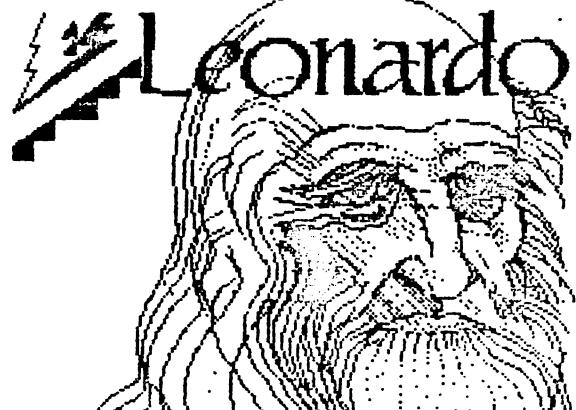
PROGRAM EXSET;
TYPE BAZA=0..9;
VAR
  MAN,MULT,IMP,PAR:
    SET OF 0..9;
  NUMAR: SET OF CHAR;
  C:CHAR;
  I,SUM:INTEGER;
  CONTO:INTEGER;
  SF:BOOLEAN;

PROCEDURE CARNOU;
  BEGIN
    REPEAT
      BEGIN
        READ(C);
        IF EOLN THEN BEGIN WRITELN(C,' ',ORD(C)) END;ID
      END;
      UNTIL (C IN NUMAR) OR
        SF:=C='X';
    END;

```

CREATIVE SPARKS

PRESENTS



```

BEGIN
WRITELN('INTRODUCETI UN SIR DE CARACTEKR TERMINAT CU X'); READLN;
IMP:=[1,3,5,7,9];
PAR:=[0,2,4,6,8];
NUMAR:='0','1','2','3','4','5','6','7','8','9';
MULT:=[];
CONTOR:=0;
CARNOU;
WHILE NOT SF DO
BEGIN
SUM:=0;
CONTOR:=CONTOR+1;
FOR I:=1 TO 4 DO
BEGIN
IF NOT SF THEN
BEGIN
MAN:=[ORD(C)-
      ORD('0')];
MULT:=MULT + MAN;
SUM:=SUM+ORD(C)-
      ORD('0');
CARNOU;
END;
END;
IF MULT<=IMP THEN
BEGIN
WRITELN;
WRITELN('GR:',CONTOR,' IMPAR,SUMA=',SUM); I$M_4
I:=1;
REPEAT
BEGIN
IF I IN MULT THEN
WRITE(I,' ');
I:=I+2;
END;
UNTIL I>9;
WRITELN;
END
ELSE
BEGIN
IF MULT<=PAR THEN

```

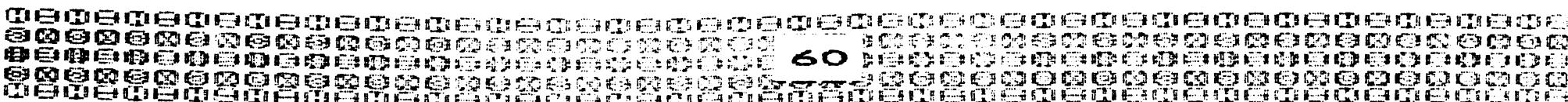


Copyright Mastertronic™ by Smiling Assassin 1988

```

BEGIN
WRITELN;
WRITELN('GR:',CONTOR,' PAR,SUMA=',SUM);
I:=0;
REPEAT
BEGIN
IF I IN MULT THEN
WRITE(I,' ');
I:=I+2;
END;
UNTIL I>9;
WRITELN;
END;
MULT:=[];
END;
END.

```



Programul EXARRAY calculeaza pentru patru examene in cazul a cel mult 20 de studenti, media studentului, media pe examen si media pe examen si student. Notele sunt pastrate in tabloul NOTA si mediile pe student in tabloul MSTUD. Mediile pe examene si media generala se pastreaza in variabile simple.

```

PROGRAM EXARRAY;
CONST
  MAXSTUD=20;
  NEXAM=4;
TYPE
  S=1..MAXSTUD;
  E=1..NEXAM;
VAR
  IS,NRSTUD:S;
  IE:E;
  NOTA:ARRAY[S,E] OF REAL;
  MSTUD:ARRAY[S] OF REAL;
  SUM1,SUM2,MEDIA:REAL;
BEGIN
  WRITELN('NR. STUD.=?');
  READ(NRSTUD);
  SUM1:=0;
  FOR IS:=1 TO NRSTUD DO
    BEGIN
      MSTUD[IS]:=0;
      WRITELN('NOTE PT. STUD. ',IS);
      FOR IE:=1 TO NEXAM DO
        BEGIN
          READ(NOTA[IS,IE]);
          SUM1:=SUM1+NOTA[IS,IE];
          MSTUD[IS]:=MSTUD[IS]+NOTA[IS,IE];
        END;
      WRITELN('MEDIA STUD ',IS,' ',MSTUD[IS]/NEXAM);
      WRITELN(' ');
    END;
  FOR IE:=1 TO NEXAM DO
    BEGIN

```

```

    SUM2:=0;
    FOR IS:=1 TO NRSTUD DO
      SUM2:=SUM2+NOTA[IS,IE];
    WRITELN('MEDIA EXAM ',IE,' ',SUM2/NRSTUD);
  END;
  WRITELN('MEDIA GENERALA:',SUM1/(NEXAM*NRSTUD));
END.

```

Programele EXP1, EXP2, EXP3 si EXP4 exemplifica posibilitatile de transfer a parametrilor constanti si varabili spre procedura S (care calculeaza $A=B+C$) si notiunea de domeniu de vizibilitate a unui identificator. In EXP1 si EXP2 variabilele A, B, C sunt globale, deci lista parametrilor formali poate fi vida (definirea ei in EXP2 nefiind necesara). In EXP3 variabilele A, B, C sunt globale si de asemenea locale procedurii S. In acest caz rezultatul este incorrect intrucit B si C fiind parametrii formali constanti (de intrare) nu au valoarea dorita in procedura. In EXP4, B si C sunt de asemenea variabile locale procedurii S, carorile se atribue valoarea parametrilor formali Y si Z calculindu-se corect suma A. Aceasta in final se atribuie lui Z care este un parametru variabil (de iesire) al procedurii S.

```

PROGRAM EXP1;
VAR A,B,C:INTEGER;
PROCEDURE S;
BEGIN
  WRITELN('IN PROCEDURA');
  WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
  A:=B+C;
  WRITELN('A=',A);
END;

BEGIN
  A:=0;
  C:=1;B:=2;

```

```
WRITELN('P. R. INAINTE DE APEL PROCEDURA');
WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
S;WRITELN('P. PR. DUPA APEL PROCEDURA ');WRITELN('A=',A);
END.
```

```
PROGRAM EXP2;
VAR A,B,C:INTEGER;
PROCEDURE S(VAR A:INTEGER);
BEGIN
WRITELN('IN PROCEDURA');
WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
A:=B+C;
WRITELN('A=',A);
END;

BEGIN
A:=0;
C:=1;B:=2;
WRITELN('P. PR. INAINTE DE APEL PROCEDURA');
WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
S(A);WRITELN('P. PR. DUPA APEL PROCEDURA ');WRITELN('A=',A);
END.

PROGRAM EXP3;
VAR A,B,C:INTEGER;
PROCEDURE S(VAR A:INTEGER;B,C:INTEGER);
VAR A,B,C:INTEGER;

BEGIN
WRITELN('IN PROCEDURA');
WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
A:=B+C;
WRITELN('A=',A);
END;

BEGIN
A:=0;
C:=1;B:=2;
WRITELN('P. PR. INAINTE DE APEL PROCEDURA');
WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
```

```
S(A,B,C);
WRITELN('P. PR. DUPA APEL PROCEDURA ');WRITELN('A=',A);
END.
```

```
PROGRAM EXP4;
VAR A,B,C:INTEGER;
PROCEDURE S(VAR X:INTEGER;Y,Z:INTEGER);
VAR A,B,C:INTEGER;
BEGIN
A:=X;B:=Y;C:=Z;
WRITELN('IN PROCEDURA');
WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
A:=B+C;
WRITELN('A=',A);
X:=A;
END;
```

```

BEGIN
A:=0;
C:=1;B:=2;
WRITELN('P. PR. INAINTE DE APEL PROCEDURA:');
WRITELN('A=',A,'B=',B,'C=',C);
S(A,B,C);
WRITELN('P. PR. DUPA APEL PROCEDURA');WRITELN('A=',A)
END.

```

Programul EXSORT prezinta cautarea unui anumit element intr-un tablou prin metoda cautarii binare aplicata unui sir de elemente ordonate. Pentru aceasta se sorteaza crescator elementele tabloului A cu 5 elemente, care in stare initiala contin valorile: ART5, ART4, ..., ART1. Pentru sortare se foloseste algoritmul lui Hoare, numit Quicksort. Aceasta sortare, prin partitionare porneste de la urmatorul algoritm. Fie X un element care este din tabloul de sortat A1An. Se parcurge tabloul de la stinga pina ce gaseste primul element Ai>X. Acum se parcurge tabloul de la dreapta pina se gaseste primul element Aj<X. Se schimba intre ele elementele Ai si Aj, apoi se continua parcurgerea tabloului de la stinga si de la dreapta (din punctele in care s-a ajuns anterior) pina se gasesc alte 2 elemente care se schimba intre ele s.a.m.d.. Procesul se termina cind cele 2 parcurgeri "se intilnesc" undeva in interiorul tabloului. Efectul final este ca acum sirul initial este partitionat intr-o parte stinga cu chei < X si o parte dreapta cu chei > X. Dupa o prima partitionare a sechetei de elemente se aplica aceeasi procedura celor doua partitii rezultante, apoi celor patru partitii ale acestora, s.a.m.d. pina cind fiecare partitie se reduce la un singur element. Procedura SORTARE se apeleaza recursiv pe ea insasi. In urma sortarii tabloul A contine informatiile: ART1, ART2, ..., ART5. Mai departe

programul va determina pe ce pozitie in tabloul A se gaseste elementul ce contine informatia "ART3".

In cazul unui tablou sortat, principiul de cautare cel mai des folosit este metoda injumatatirii intervalui numita si cautarea binara. La fiecare repetare intervalul inspectat situat intre indicii i si j este injumatatit.

```

PROGRAM EXSORT;
CONST
  N=5;
  ART='ART';
TYPE
  INDICE=0..N;
  ELEMENT=RECORD
    CIMP:ARRAY[1..3] OF CHAR;
    CHEIE:INTEGER;
  END;
VAR
  I:INTEGER;
  A:ARRAY[1..N] OF ELEMENT;
  X:ELEMENT;
  M,NN,K:INDICE;

PROCEDURE SORTARE(VAR S,D:INDICE);

VAR
  I,J:INDICE;
  X,W:ELEMENT;
BEGIN
  I:=S;J:=D;
  X:=A[(S+D) DIV 2];
  REPEAT
    WHILE A[I].CHEIE<X.CHEIE DO I:=I+1;
    WHILE X.CHEIE<A[J].CHEIE DO J:=J-1;
    IF I<=J THEN
      BEGIN
        W:=A[I];A[I]:=A[J];A[J]:=W;
      END;
  UNTIL I>J;
END;

```

```

I:=I+1;J:= I-1
END
UNTIL I>J;
IF S<J THEN SORTARE(S,J);
IF I<D THEN SORTARE(I,D);
END;
BEGIN
WRITELN('TABLOUL NESORTAT');
FOR I:=1 TO N DO
BEGIN
A[I].CIMP:=ART;
A[I].CHEIE:=N+1-I;WRITE(A[I].CIMP,A[I].CHEIE,' ');
END;
M:=1;NN:=N;
SORTARE(M,NN);
WRITELN;WRITELN; WRITELN('TABLOUL SORTAT');
FOR I:=1 TO N DO
  WRITE(A[I].CIMP,A[I].CHEIE,' ');
WRITELN;WRITELN; WRITELN('SE CAUTA EL.=ART3');
M:=1;NN:=N;X.CIMP:=ART;X.CHEIE:=3;
REPEAT
BEGIN
K:=(M+NN) DIV 2;
IF X.CHEIE>ACK.J.CHEIE THEN M:=K+1 ELSE NN:=K-1
END
UNTIL (ACK.J.CHEIE=X.CHEIE) OR (M>NN);
IF M<=NN THEN WRITELN('ART. CAUTAT E PE POZ. ',K)
END.

```

In programul EXHANOI se prezinta rezolvarea problemei cunoscuta sub numele de "Turnurile din Hanoi" avind urmatorul enunt:

-Se dau trei bare identice de lemn fixate pe o masa si un numar oarecare de discuri de lemn avind un orificiu la mijloc astfel incit sa poata fi introduse pe una din bare. Discurile au diametre diferite, neexistind doua la fel. Stiind ca discurile sunt asezate pe prima bara (stinga) in ordinea marimilor de jos in sus se cere, sa

se transfere toate discurile pe ultima bara (dreapta), in final avind aceeasi ordine ca in starea initiala. Rezolvarea problemei se face stiind ca la un moment dat se poate muta un singur disc de pe o bara pe alta, mutare in urma careia pe fiecare bara discurile trebuie sa fie asezate astfel incit sa se respecte restrictia initiala cu privire la ordonarea in functie de marimea lor.

Algoritmul pentru mutarea celor n discuri este prezentat schematic in fig. 1 In prima operatie se transfera (n-1) discuri pe bara din mijloc. A doua operatie muta discul n de pe bara din stanga pe bara din dreapta, iar operatia a treia realizeaza mutarea celor (n-1) discuri din mijloc din bara din dreapta. Dupa cum se observa operatia "a doua" si "a treia" sint de fapt sechete de operatii.

Programul implementeaza in mod recursiv acest algoritm. In programul principal se cere prin dialog numarul de discuri n si se apeleaza procedura recursiva MOVE, transmitindu-i-se starea initiala:

--numarul de discuri si

--identitatea din starea initiala a barelor

Procedura MOVE (N:INTEGER, SCE, AUX, DEST:B) verifica daca N=1 situatie in care se mut discul si algoritmul este inchis. In caz contrar se apeleaza procedura MOVE pentru (n-1) discuri si noua identitate a barelor, pentru a face mutarea de la stanga la mijloc a celor (n-1) discuri. La revenirea din procedura MOVE se apeleaza procedura MOVEDISK, pentru a muta discul n de pe bara stanga pe bara dreapta. Mai departe se apeleaza din nou MOVE cu parametrii corespunzatori realizarii mutarii celor (n-1) discuri de pe bara din mijloc pe bara din dreapta.

Procedura MOVEDISK realizeaza transferul discului din stanga (SCE) pe bara din dreapta

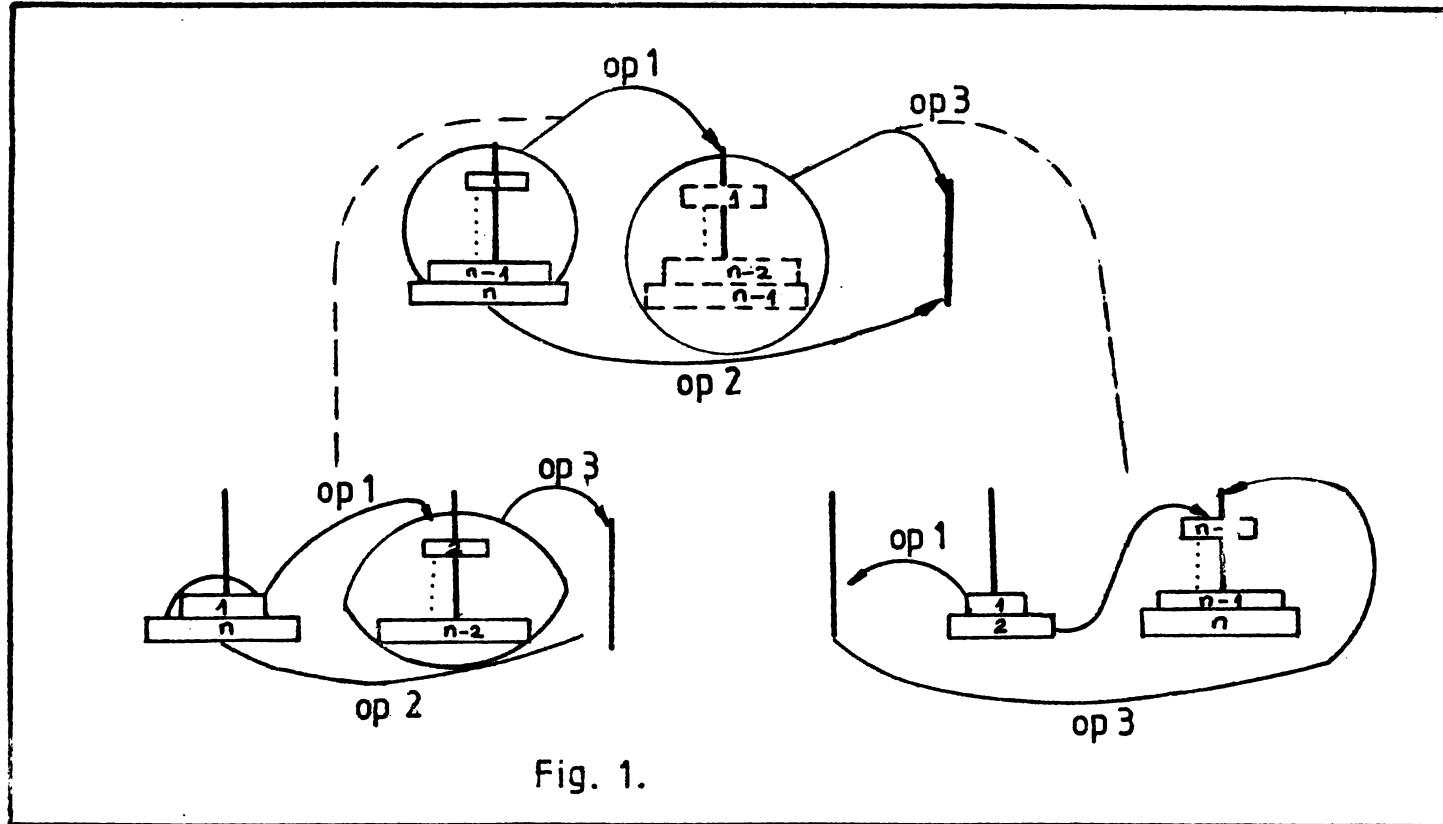


Fig. 1.

(DEST), tiparind mesajul respectiv.

Seventa de solutii a problemei este generata in momentul revenirii din apelul procedurilor recursive.

Rulind programul pentru N=3 pe ecran se obtine urmatoarea solutie:

```
1: STINGA -> DREAPTA
2: STINGA -> MIJLOC
3: DREAPTA -> MIJLOC
4: STINGA -> DREAPTA
5: MIJLOC -> STINGA
6: MIJLOC -> DREAPTA
7: STINGA -> DREAPTA
```

```
PROGRAM HANOI;
TYPE B=ARRAY[1..7] OF CHAR;
VAR N,NUM:INTEGER;
    SCE,AUX,DEST:B;
PROCEDURE MOVEDISK(SCE,DEST:B);
BEGIN
  NUM:=NUM+1;
  WRITELN(NUM:4,' : ',SCE,'->',DEST);
END;
PROCEDURE MOVE(N:INTEGER;SCE,AUX,DEST:B);
BEGIN
  IF N=1 THEN MOVEDISK(SCE,DEST)
  ELSE
  BEGIN
    MOVE(N-1,SCE,DEST,AUX);
    MOVEDISK(SCE,DEST);
    MOVE(N-1,AUX,SCE,DEST);
  END;
  BEGIN
    WRITE('CITE DISCURI SINT?');
    READ(N);WRITELN;
    NUM:=0;
    MOVE(N,'STINGA ','MIJLOC ','DREAPTA');
  END.
END.
```

In programul EXPOINTER se construieste o structura de date recursiva. Procedura INIT genereaza dinamic prin procedura standard NEW variabila VP^, care reprezinta in final o lista liniara avind un numar de noduri ce depinde de valoarea parametrului N. Un nod al listei este descris prin tipul ART. Componentele LEG si LEG1 de tip pointer la ART, asigura inlantuirea ordonata a nodurilor listei si posibilitatea parcurgerii ei de la primul nod creat spre ultimul si invers. Procedura TIP tipareste lista creata, accesul la ea fiind asigurat prin variabila de tip pointer VPL.

```
PROGRAM EXPOINTER;
TYPE
  ART=RECORD
    CIMP:INTEGER;
    LEG:^ART;
    LEG1:^ART;
  END;
  PT:^ART;
  IND=1..10;
VAR
  VPI,VPF,VPD,VPL:PT;
  I:INTEGER;
  SENS:ARRAY[1..23] OF CHAR;

PROCEDURE INIT(N:IND);
BEGIN
  NEW(VPI);VPD:=VPI;
  VPF:=NIL;
  FOR `I:=`N TO N+3 DO
  BEGIN
    VPI^.CIMP:=I;
    VPI^.LEG:=VPF;
    VPF:=VPI;
    NEW(VPI);
    VPI^.LEG1:=VPI;
```

```

END;
VPF^.LEG1:=NIL;
END;

PROCEDURE TIP;
BEGIN
WRITELN;
  WHILE VPL<>NIL DO
    BEGIN
      WRITE(VPL^.CIMP);
      IF SENS='DR' THEN
        VPL:=VPL^.LEG
      ELSE
        IF SENS='ST'
          THEN
            VPL:=VPL^.LEG1;
      END;
    END;

```

```

BEGIN
  INIT(2);
  VPL:=VPF;SENS:='DR';
  TIP:=INIT(1);
  VPL:=VPD;SENS:='ST';
  TIP;
END.

```

Programul EXMARK ilustreaza posibilitatea alocarii si eliberarii dinamice a zonelor de memorie. Prin procedura standard MARK se indica in variabila de tip pointer VPM adresa la care se reduce stiva variabilelor dinamice in momentul in care se va executa eliberarea, prin procedura standard RELEASE, a zonelor alocate dinamic pina in acel moment prin procedura standard NEW. In urma executarii unei eliberari a zonelor de memorie alocate dinamic noile alocari dinamice prin NEW vor crea variabile incepind cu adresele marcate initial prin executarea lui MARK(VPM). Rulind programul se observa ca in

urma executarii RELEASE-ului noile variabile VP2^ vor fi create incepind cu adresa de la care sa creat initial variabila VP1^, adresa care a fost retinuta la inceputul programului prin MARK(VPM).

```

PROGRAM EXMARK;
TYPE
  EX= INTEGER ;
VAR VP1,VP2,VPM:^EX;
BEGIN
  MARK(VPM);{!!}
  NEW(VP1);VP1^:=1;
  NEW(VP2);VP2^:=2;
  WRITELN(VP1^,VP2^);
  VP2^:=VP1^+100;
  WRITELN(VP2^);
  WRITELN(ADDR(VP1^),ADDR(VP1),PEEK(ADDR(VP1^),INTEGER));
  WRITELN(ADDR(VP2^),ADDR(VP2),PEEK(ADDR(VP2^),INTEGER));
  NEW(VP2);VP2^:=3;
  WRITELN(ADDR(VP2^),ADDR(VP2),PEEK(ADDR(VP2^),INTEGER));
  RELEASE(VPM);{!!}
  NEW(VP2);VP2^:=4;
  WRITELN(ADDR(VP2^),ADDR(VP2),PEEK(ADDR(VP2^),INTEGER));
  NEW(VP2);VP2^:=5;
  WRITELN(ADDR(VP2^),ADDR(VP2),PEEK(ADDR(VP2^),INTEGER));
  NEW(VP2);VP2^:=6;
  WRITELN(ADDR(VP2^),ADDR(VP2),PEEK(ADDR(VP2^),INTEGER));
END.

```

Programul GRAFIC este o aplicatie a procedurilor pentru prelucrari grafice din pachetul de programe TURTLE furnizat de firma HISOFT.

```

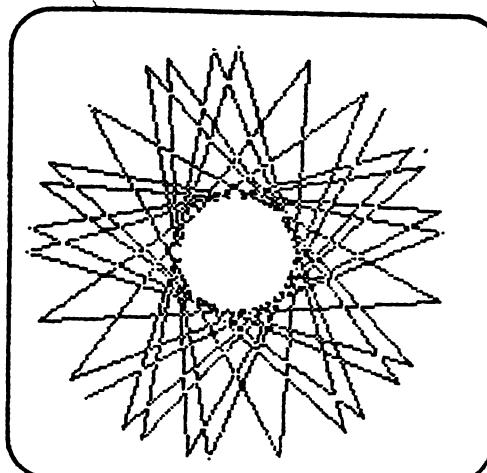
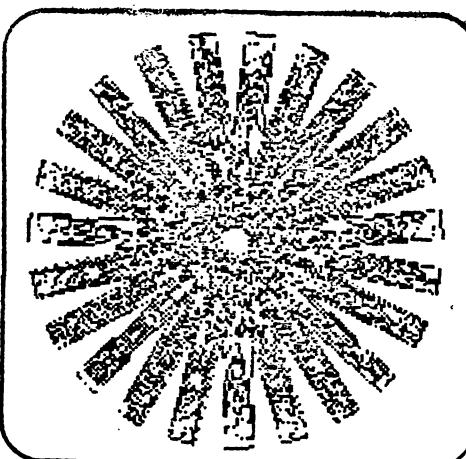
PROGRAM GRAFIC;
VAR I:INTEGER;
XCOR,YCOR,HEADING:REAL;
PENSTATUS:INTEGER;
PROCEDURE SPOUT(C:CHAR);
BEGIN
  INLINE($FD,$21,$3A,$5C,$DD,$7E,2,$07)

```

```

END;
PROCEDURE CHECK(X,Y:INTEGER);
BEGIN
  IF (X>255) OR (X<0) OR (Y>175) OR (Y<0) THEN
  BEGIN
    WRITE('Out of limits');
    HALT
  END;
  XCOR:=X; YCOR:=Y;
END;
PROCEDURE PLOT(X,Y:INTEGER);
BEGIN
  CHECK(X,Y);
  SPOUT(CHR(20)); SPOUT(CHR(PENSTATUS)); SPOUT(CHR(21)); SPOUT(CHR(PENSTAT.US));
  INLINE(#FD,#21,#3A,#5C,#DD,#46,2,#DD,#4E,4,#CD,#E5,#22)
END;
PROCEDURE LINE1(X,Y,SX,SY:INTEGER);
BEGIN
  INLINE(#FD,#21,#3A,#5C,#DD,#56,2,#DD,#5E,4,#DD,#46,6,#DD,#4E,8,#CD,#B,A,#24)
END;
PROCEDURE LINE(ON:BOOLEAN;X,Y:INTEGER);
VAR SGNX,SGNY:INTEGER;
BEGIN
  CHECK(ROUND(X+XCOR),ROUND(Y+YCOR));
  SPOUT(CHR(20)); SPOUT(CHR(PENSTATUS)); SPOUT(CHR(21)); SPOUT(CHR(PENSTAT.US));
  IF X<0 THEN SGNX:=-1 ELSE SGNX:=1;
  IF Y<0 THEN SGNY:=-1 ELSE SGNY:=1;
  LINE1(ABS(X),ABS(Y),SGNX,SGNY)
END;
PROCEDURE INK(C:INTEGER);
BEGIN
  IF (C>=0) AND (C<8) THEN
    SPOUT(CHR(16)); SPOUT(CHR(C))
END;
PROCEDURE PAPER(C:INTEGER);
BEGIN
  IF (C>=0) AND (C<8) THEN
    INLINE(1,0,3,#21,0,#58,#DD,#7E,2,7,7,7,#5F,#7E,#E6,#C7,#B3,#77,#23,#0,B,#78,

```



```

*B1,*20,*EE)*
SPOUT(CHR(17));SPOUT(CHR(8));
END;
PROCEDURE COPY;
BEGIN
  INLINE(#FD,#21,#3A,#5C,
         #FD,#CB,#01,#CE,
         #CD,#AC,#0E,#FD,
         #CB,#01,#8E,#F3,#C9)

END;
PROCEDURE PENDOWN(C:INTEGER);
BEGIN
  PENSTATUS:=0;
  INK(C)
END;
PROCEDURE PENUP;
BEGIN
  PENSTATUS:=1
END;
PROCEDURE SETHD(A:REAL);
BEGIN
  HEADING:=A
END;
PROCEDURE SETXY(X,Y:REAL);
BEGIN
  XCOR:=X;
  YCOR:=Y
END;
PROCEDURE FWD(L:REAL);
VAR NEWX,NEWY:REAL;
BEGIN
  PLOT(ROUND(XCOR),ROUND(YCOR));
  NEWX:=XCOR+L*COS(HEADING*3.1415926/180);
  NEWY:=YCOR+L*SIN(HEADING*3.1415926/180);
  LINE(TRUE,ROUND(NEWX)-ROUND(XCOR),ROUND(NEWY)-ROUND(YCOR));
  XCOR:=NEWX;
  YCOR:=NEWY
END;

```

```

PROCEDURE TURN(A:REAL);
BEGIN
  HEADING:=HEADING+A
END;
PROCEDURE TURTLE;
BEGIN
  PAGE;
  SETXY(127,87);
  SETHD(0);
  PAPER(1);
  PENDOWN(6)
END;
PROCEDURE BACK(L:REAL);
BEGIN
  FWD(-L)
END;
PROCEDURE VECTOR(A,L:REAL);
BEGIN
  SETHD(A);
  FWD(L)
END;
PROCEDURE RIGHT(A:REAL);
BEGIN
  TURN(-A)
END;
PROCEDURE LEFT(A:REAL);
BEGIN
  TURN(A)
END;
PROCEDURE ARCR(R:REAL;A:INTEGER);
VAR I:INTEGER;
BEGIN
  FOR I:=1 TO A DO
    BEGIN
      FWD(R);TURN(1)
    END
END;
PROCEDURE SEITE(L,W,Z,MAX:INTEGER);

```

```

BEGIN
  IF L<MAX THEN BEGIN
    FWD(L);
    TURN(W);
    L:=L+Z;
    SEITE(L,W,Z,MAX)
  END
END;
PROCEDURE FIG(G,X,Y,L:INTEGER);
VAR I:INTEGER;
BEGIN
  IF G=1 THEN BEGIN
    SETXY(X,Y);
    SETHD(90);
    FOR I:=1 TO 5 DO BEGIN
      FWD(L);
      SETXY(X,Y);
      TURN(72)
    END
  END ELSE BEGIN
    SETHD(0);
    FOR I:=1 TO 5 DO BEGIN
      FWD(L);
      FIG(G-1,TRUNC(XCOR),TRUNC(YCOR),L DIV 2);
      SETXY(X,Y);
      SETHD(I*72)
    END;
  END
END;
PROCEDURE ROTPOL;
VAR L,W,Z,MAX:INTEGER;
BEGIN
  WRITE('SEG INITIAL= ');
  READ(L);
  WRITE('UNGHIUL= ');
  READ(W);
  WRITE('INC SEG= ');
  READ(Z);
  WRITE('MAX SEG= ');
  READ(MAX);

```

```

PAGE;
TURTLE;
SEITE(L,W,Z,MAX)
END;
PROCEDURE FULGI;
VAR ORDN,X,Y,DIM:INTEGER;
BEGIN
  WRITELN('FULGI');
  X:=127;Y:=87;
  WRITE('ORDIN= ');
  READ(ORDN);
  WRITE('LUNGIME= ');
  READ(DIM);
  TURTLE;
  FIG(ORDN,X,Y,DIM);
END;
BEGIN
  WRITELN('1=ROTPOL');
  WRITELN('2=FULGI');
  WRITE('I= ');
  READ(I);
  IF I=1 THEN ROTPOL
  ELSE
    IF I=2 THEN FULGI
    ELSE WRITE('EROARE')
END.

```

Bibliografie:

- L.D.Serbaniti, V.Cristea, F.Moldoveanu, V.Iorga:
 Programarea sistemelor in limbajele PASCAL si
 FORTRAN, Ed. Tehnica, Bucuresti 1984.
- V.I.Cretu: Structuri de date si tehnici de
 programare, Lit. I.P.T. 1986
- H.Ciocirlie, P. Eles, I. Balla: Limbajele de
 programare PASCAL si PASCAL concurrent, Ed.
 Facla, Timisoara 1985.

1 COMENZI DE EDITARE

- * I n,m * -inserare de text sursa
 - n - numarul liniei
 - m - pasul de numerotare
 - după fiecare linie se tastează **<enter>**, moment în care apare numarul liniei următoare
 - iesirea din inserare se face cu **<caps-1>**

- * L n,m * -listare program
 - n-numarul primei liniilor listate
 - m-numarul ultimei liniilor listate

- * D n,m * -stergere linii
 - n-numarul primei linii sterasse
 - m-numarul ultimei linii sterasse

- * N n,m * -renumerotare a programului
 - n-noua etichetei a primei linii
 - m-noul pas de numerotare

- * E n * -editarea liniei n
 - Caractere de control ale editorului-

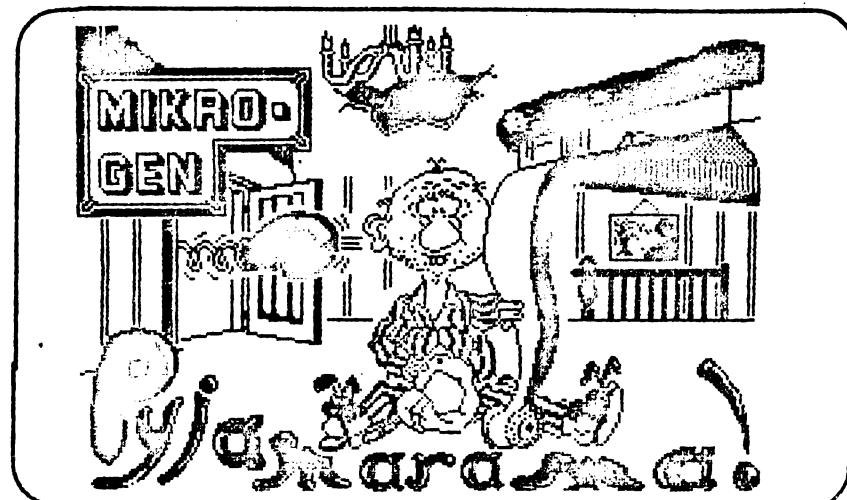
- <space> -cursor la dreapta
- <caps-0> -cursor la stanga

- <enter> -sfîrșitul editării cu validarea modificărilor
- < Q > -sfîrșitul editării fără validarea modificărilor
- < K > -sterge caracterul de sub cursor
- < I > -inserare de caractere (se ieșe cu <enter>)
- < X > -salt la sfîrșitul liniei
- < C > -scrie peste caracterele existente; se ieșe cu <enter>

- * F x,y, siri,sir2
 - * cauta și substituie *
 - intre liniile x și y se cauta siri și se înlocuiește cu sir2

2 MEMORAREA, INCARCAREA SI TIPARIREA PROGRAMILOR

- * P n,m;s * --salvare program



- textul sursa cuprins intre linile n si m inclusiv va fi plasat pe caseta sub numele s

- * G ,,s * -incarcare program cu numele s de pe caseta

- * W,n,m,s * -salvarea unor portiuni de program
 - portiunile astfel salvate pot fi inserate in programe folosind optiunea de compilare \$F

- Optiuni de compilare -
 - Acstea pot sa apară in liniile programului la fel ca si comentariile incadrante de accolade. In momentul intilnirii lor la compilare se schimba conditiile de compilare, intrind in vigoare cele specificate de utilizator.

- * {\$F s } -aparitia acestor comenzi in textul programului are efect in momentul compilarii introducerea in acel punct a unei proceduri salvate cu W sub numele s

- * {\$L -- } -se sistazeaza tiparirea textului sursa pe ecran (rezulta cresterea vitezei de compilare)

- * {\$P } -comuta canalul de iesire de la TV la imprimanta sau invers

3. OPTIUNI PENTRU MODUL DE COMANDA

- * CAPS-1 -reviniere in modul de comanda
- * B --return in BASIC (reviniere cu RANDOMIZE USR 24608)
- * C n -compilare incepind cu linia n
- * D n,m -stergere liniilor
- * E n -editarea liniei n
- * F n,m,f,s, -cautare cu optiunile <s> -substituire <f>-fara substituire
- * I n,m -inserare liniilor
- * G ,, s -incarcare program
- * K n -fixeaza numarul de liniile afisate simultan pe ecran
- * L n,m -listare pe ecran
- * M n,m,, -copierea liniei n de la pozitia m
- * N n,m -renumerotare
- * P n,m,s -salvare program
- * R -lansare program (RUN)
- * T -compilare si salvarea textului compilat. Se lanseaza cu RANDOMIZE USR 24608
- Atentie!! Salvarea distruge compilatorul
- * V -indica forma comenzii F n,m,f,s
- * W n,m,s -salvare subprograme
- * X -furnizeaza adresa de sfarsit a compilatorului in hexa

4. OPTIUNE DE EDITARE

- <space> -cursor dreapta
- <caps-0> -cursor stanga
- <caps-5> -stergere liniei inclusiv eticheta

```

<caps-Q> -salt la urmatorul TAB
<enter> -iesire din editare cu valida-
          rea modificarilor
<C>     -overwrite
<F>     -cautare
<I>     -inserare
<K>     -stergere
<L>     -listarea liniei cu modifica-
          rile facute
<Q>     -iesirea din editare fara va-
          lidarea modificarilor
<R>     -reincarcarea liniei fara mo-
          dificari
<S>     -substitutie
<X>     -salt la sfirsitul liniei

```

5. MESAJE DE EROARE

```

-1- numar prea mare
-2- lipseste " ; "
-3- identificator nedeclarat
-4- lipseste un identificator
-5- s-a folosit " := " in loc de " = "
   in declararea constantelor
-6- lipseste " = "
-7- identificator ce nu poate aparea in
   membrul sting al unei atribuirii
-8- lipseste " := "
-9- lipseste " ) "
-10- tip eronat
-11- lipseste " . "
-12- lipseste un factor
-13- lipseste o constanta
-14- acest identificator nu este o con-
          stanta
-15- lipseste THEN
-16- lipseste DO
-17- lipseste TO sau DOWNTO

```

```

-18- lipseste " ( "
-19- incompatibilitate de tip
-20- lipseste OF
-21- lipseste " , "
-22- lipseste " : "
-23- lipseste PROGRAM
-24- lipsa variabila deoarece paramete-
          rul este de tip variabila
-25- lipseste BEGIN
-26- lipseste o variabila la utilizarea
          lui READ
-27- acest tip de expresii nu pot fi
          comparate
-28- tipul utilizat trebuie sa fie
          INTEGER sau REAL
-29- acest tip de variabila nu poate fi
          introdus (?)
-30- acest identificator nu este un tip
-31- exponentul trebuie sa fie un numar
          real
-32- lipseste o expresie scalara (nenu-
          merica)
-33- nu sunt permise siruri vide; folo-
          siti CHR(0)
-34- lipseste " [ "
-35- lipseste " ] "
-36- indicii de tablou trebuie sa fie de
          tip scalar
-37- lipseste " .. "
-38- lipseste " , " sau " ] " intr-o
          declaratie de tablou
-39- limita inferioara > limita super-
          ioara
-40- multime mai mare de 256 de elemente
-41- identificatorul de dupa FUNCTION ()
          trebuie sa fie de tip
-42- lipseste " , " sau " ] " intr-o
          multime
-43- lipseste " .. " sau " ] " intr-o

```

multim
-44- tipul parametrului trebuie sa fie un identificator de tip
-45- nu se folosi o multime vida ca prim factor in afara unei atribuirii
-46- lipseste un tip scalar inclusiv REAL
-47- lipseste un tip scalar exclusiv REAL
-48- multimile nu sunt compatibile
-49- " < " si " > " nu pot aparea in comparatii de multimii
-50- lipseste FORWARD, LABEL, CONST, VAR, TYPE sau BEGIN
-51- lipseste un numar hexa
-52- comanda POKE nu poate fi folosita pentru multimii
-53- matrice prea mare (>64)
-54- lipseste END sau " ; " intr-o declaratie de articol
-55- lipseste un identificator de cimp
-56- lipseste variabila de dupa WITH
-57- variabila de dupa WITH trebuie sa fie de tip articol
-58- identificatorul de cimp nu e precedat de WITH
-59- lipseste valoara intreaga de dupa LABEL
-60- lipseste valoarea intreaga de dupa GOTO
-61- pointer indicind un cimp eronat (?)
-62- pointer nedefinit
-63- parametrul pentru SIZE trebuie sa fie variabila
-64- se pot face doar teste de egalitate pentru pointeri
-67- singura forma de extragere a interilor cu 2 caractere este e:m:H
-68- sirurile de caractere nu trebuie sa contina EOLN

- 69- parametrii instructiunilor NEW, MARK si RELEASE trebuie sa fie variabile de tip pointer
- 70- parametrii instructiei ADDR trebuie sa fie variabile

6. ERORI DE EXECUTIE

- 1 oprire
- 2 depasire
- 4 impartire la zero
- 5 indice prea mare
- 6 indice prea mic
- 7 eroare intr-o rutina matematica
- 8 numar prea mare
- 9 lipseste un numar
- 10 linie prea lunga
- 11 lipseste un exponent



Program CAD (grafic) pentru simularea de aparate, instalatii si flux tehnologic pe calculatorul Tim-S

• C.DRUGĂRIN •
• S.RADULY •

Programul scris pentru calculatorul TIM-s, avind un numar dat de elemente standard (reactoare, coloane etc.), permite formarea de scheme tehnologice. Componentele standard pot fi pozitionate pe orice parte a schemei tehnologice la o scara dorita, cu posibilitatea realizarii conexiunilor dintre acestea. Eventualele erori se pot corecta, desenul obtinut se poate copia la imprimanta si se poate salva pe caseta. Programul este destinat pentru scopuri didactice, proiectari si inginerie chimica.

Prin generalizarea calculatoarelor de tip TIM-s, s-a pus la indemana invatamintului si cercetarii din tara noastra un mijloc de calcul cu calitati deosebite, care pe linga puterea de calcul apreciabila permite proiectarea si executia de desene de complexitate ridicata. Capito-

lul de informatica cu aplicatii de acest gen: "Grafica pe calculator" ("Computer Aided Design" - CAD) s-a dezvoltat intens in ultimii ani, aparitiile recente 1, 2 reflectind acest proces.

Prezenta lucrare intenteaza sa puna la indemana chimistilor, inginerilor chimici, proiectanti, studenti etc. Preocupati de tehnologie chimica, un program care reduce efortul de proiectare/desenare a schemelor de tehnologie chimica.

In mod obisnuit, executia unui desen pe ecranul calculatorului implica scrierea unui program unic, cu cite un rind (instructiune) pentru fiecare element grafic (linie, cerc etc.) de pe figura. Astfel, o schema tehnologica nu prea complicata (coloana de rectificare), necesita un program de 50-70 de instructiuni, iar o instalatie mai complexa pina la 400-500 de instructiuni. Un program astfel scris este greu de adaptat daca se cer modifi-

care in dimensiunile relative ale elementelor constitutive sau in pozitia absoluta sau relativa a elementelor schemei.

Prezentul program usureaza efortul de desenare-proiectare, inlaturind necesitatea cunoasterii limbajului de programare, desenul solicitat fiind usor de definit iar ulterior usor de modificat.

Elementele de desen mai frecvent utilizate (reactoare, coloane, pompe, filtre etc.) se gasesc definite de la inceput, si utilizatorul - daca se multumeste cu elementele existente - nici nu trebuie sa cunoasca modul de desenare de catre calculator a elementelor respective. (Dupa lansarea programului sunt prezentate elementele predefinite in program cu denumirea si desenul corespunzator. Daca utilizatorul necesita si alte elemente, poate defini el insusi componente noi, extinzind astfel posibilitatile programului, dar pentru aceasta este necesar sa cunoasca putin elementele grafice ale limbajului BASIC).

Pentru executia unui desen, programul solicita urmatoarele date:

- numarul de elemente in desen (de ex. 2 reactoare, 1 pompa, 1 filtru, in total 4 elemente);
- pentru fiecare element se va preciza:
 - tipul (coloana, pompa, filtru etc.)
 - pozitia (X_0, Y_0 coordonatele coltului stanga-jos a dreptunghiului in care se incadreaza elementul de desen. Ecranul este un dreptunghi de 255x175 de puncte)
 - dimensiunea (Se indica -Fs- factorul de scala initial unitar cu

care se inmulteste diagonala dreptunghiului de definitie (bineintele; si fiecare segment al elementului de desen) -conexiunile (conductele care intra si ies din elementul de desen respectiv). Se vor preciza:

-Nr.de conducte de intrare.

Pentru fiecare:

- Tipul (abur, apa, reactant)
- Sursa (elementul de desen de unde vine).

-Nr.de conducte de esire.

Pentru fiecare:

- Tipul (abur, apa, reactant)
- Destinatia (elementul de desen unde se va lega)

Dupa introducerea parametrilor de desen programul de intoarce in meniu de unde se poate comanda executia desenului pe baza acestor elemente. Utilizatorul va compara figura de pe ecran cu cel prevazut si in caz de neconcordanta va modifica parametri eronati, verificand din nou executia desenului pina ce se obtine proiectul corect.

Programul permite amplasarea unor texte explicative - in masura locului liber ramas disponibil.

Desenul obtinut se poate tipari la scara 1:1 prin comanda COPY la o imprimanta grafica (ROMOM, SCAMP), se poate salva ca si fisier-imagine cu SAVE SCREEN\$ si se poate salva ca si fisier de date cu SAVE DATA A().

Fisierul imagine, dupa o reincarcare ulterioara, permite obtinerea unor copii mariete la scara de 2:1 sau 3:1 folosind un program utilitar grafic, iar fisierul

de date permite obtinerea intr-un timp foarte scurt a unor desene ce difera putin fata de desenul initial.

O versiune ulterioara a programului va contine partile necesare pentru comanda unui plotter si posibilitatile de decupare-vizualizare la scara marita a unor detalii de desen.

PROGRAM DE PLOTTER

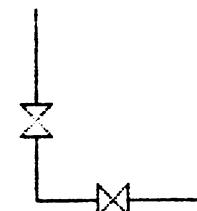
INTRODUCERE PARAMETRI	I
EXECUTIE DESEN	D
CORECTURA DESEN	C
SALUARE PARAMETRI	P
SALUARE ECRAN	E
OPRIRE PROGRAM	O

CE FACETI?

```

1 P 120 80 0
2 D 0 -30 0
3 R 120 50 1
4 D 0 -20 0
5 D 20 0 0
6 R 140 20 0
7 D 25 0 0
8 S 0 0 0

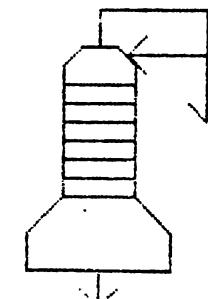
```



23	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21
D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	M	M	P	D	D	M
5	0	-5	5	-5	20	-20	5	-5	15	5	-5	0	0	0	0	0	0	5
G	85	0	5	35	0	0	5	0	0	5	0	0	0	0	0	0	0	0
20	-5	5	-5	35	0	0	5	0	0	5	0	0	0	0	0	0	0	0
25	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
30	5	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
31	-5	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
32	5	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
33	T	15	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
34	S	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

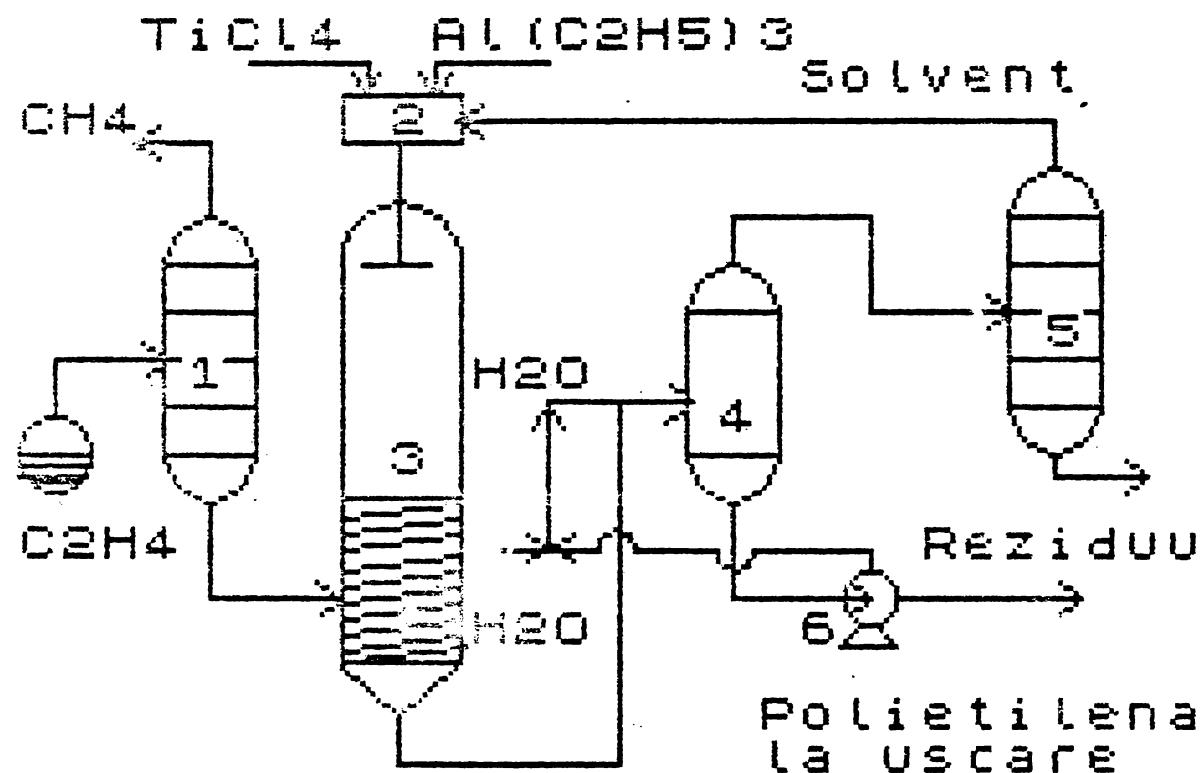
SC.CAL

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21
P	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	M	M	P	D	D	M
50	0	15	0	-5	5	5	-5	25	10	0	-10	10	-10	0	60	0	70	0	105	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	15	-5	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0



COL.RE

M	5	-5	0
D	-5	-5	0
P	40	100	0
M	0	-20	0
D	-5	0	0
P	10	0	0
M	1	15	0
D	0	0	0
P	5	0	0
C1	20	25	0
C2	40	60	0
C3	0	60	0
C4	-40	0	0
C5	0	-60	0
C6	20	35	10
C7	40	40	0
C8	0	30	0
C9	20	0	0
C10	5	-5	0
C11	5	-5	0
C12	5	-5	0
C13	40	0	0
C14	0	-5	0
C15	5	-5	0
C16	5	-5	0
C17	5	0	0
C18	40	6	6
C19	60	0	0
C20	20	0	0
C21	0	-5	0



Schema tehnologica continua pt.
Polietilena de Joasa Presiune

1-Pur.C₂H₄ 2-Pr.cat. 3-React.
4-Sep. 5-Pur.solv. 6-P.centr.

PROGRAM IN LIMBAJUL PASCAL

PENTRU REZOLVAREA SISTEMELOR

DE ECUATII LINIARE

• S.L. ING. VOICU MESAROS ANGHEL •

• ING. MIODRAG PUTERITY •

In urma utilizarii in practica a programului SISLIN [1], autorii au constatat ca acesta nu corespunde pe deplin sub aspectul vitezei de lucru. De exemplu, intr-o aplicatie [2] care urmarea determinarea coeficientilor curbelor Burmester in sinteza patrupozitionala, doua programe care folosau intensiv programul SISLIN au rulat cca. 3 ore respectiv peste 6 ore.

Pornind de la acelasi algoritm, metoda lui Gauss exacta, autorii au rescris programul SISLIN in limbaul PASCAL, in implementarea acestuia pe SPECTRUM, HP4TM (versiunea 16.1).

Se prezinta in continuare rezultatele unor teste de viteza a programului SISLIN in versiunea BETA BASIC respectiv PASCAL, comparatia evidentiind si capacitatea programelor.

GRAD SISTEM	BETA BASIC	PASCAL
10	41''	2''
15	1'58''	5''
20	4'16''	10''
25	7'55''	20''
30	13'08''	33''
35	20'02''	52''
40	limitat	1'17''
80	capacit	RAM 10'25''

Timpii din tabel au fost obtinuti ca medii a mai multor cronometrari in cazul unui sistem aleator. Acest sistem a fost obtinut cu functia predefinita RANDOM in PASCAL si cu functia RND(255) in BETA BASIC. Ambele functii genereaza un numar pseudoaleator intre 0 si 255. Deoarece aceste functii dau rezultate mai slabe cind sunt folosite in mod repetat in bucle ce nu contin operatii de intrare/iesire, s-ar putea ca in practica sa apară mici abateri față de tipii medii prezentate.

In listingul anexat se prezinta programul SISDEM care reprezinta un exemplu de apelare a procedurii SISLIN. In afara acesteia, mai sunt prezente si procedurile GETDATA si WRDATA folosite pentru a introduce de la tastatura matricea coeficientilor si vectorul termenilor liberi respectiv pentru a afisa pe ecran vectorul solutie. In aceste proceduri se utilizeaza functia predefinita CHR cu argumentul 8 care reprezinta un cod de control de tip BACKSPACE [3]. In alte implementari de PASCAL, s-ar putea ca acest cod de control sa nu mai aiba aceeasi semnificatie.

Procedura SISLIN defineste in corpul sau procedurile TRANSFOR, REZOLVA si ORDONARE a caror descriere s-a facut in [1]. Parametrii procedurii sunt:

COEF - matricea patrata a coeficientilor sistemului
 TELIB - matricea coloana a termenilor liberi
 SOL - matricea coloana a solutiei

Primii doi parametri sunt de intrare iar al treilea de iesire. Se observa ca procedura lucreaza cu copii ale tablourilor transmise ca parametrii actuali ceea ce are doua efecte contradictorii. Pe de o parte, unul pozitiv deoarece nu se altereaza matricea coeficientilor pe parcursul rezolvarii sistemului, si unul negativ deoarece aceleasi date sunt stocate de doua ori in memorie limitand spatiul alocabil variabilelor.

In cazul in care limitele memoriei devin prohibitive la rezolvarea unor sisteme mari, parametrii COEF si TRL10 se pot transmite prin referinta cu cuvintul rezervat VAR [4]. Bineintele in acest caz matricile sunt alterate dar in ultima instantă ele pot fi depozitate intermediar pe banda si reincarcate dupa rezolvarea sistemului. In HP4TM acest lucru se poate realiza cu procedurile predefinite TOUT si TIN si functiile predefinite ADDR si SIZE [3].

Se poate remarcă faptul ca in corpul programului SISTEM au fost definite tipurile MATPAT si MATCOL precum si constanta N. Aceasta constantă trebuie să spara sub anotănume deoarece ea da gradul sistemului. In PASCAL nu se poate defini un tabel cu dimensiunea variabilei, DINTA(1..N) ca in BASIC, si deci aceasta constantă globală este obligatorie. Cele două tipuri au fost definite doar pentru a spori claritatea și concizia scrierii.

Pentru a putea rezolva sisteme de ecuații foarte mari sunt posibile în afara transmiterii parametrilor prin referință încă două artificii:

1. Pentru fericitii posesori a unei unități de MICRODRIVE, compilarea fisierului text sursă se poate face de pe acest periferic [3]. Fisierul text nemaicăcupind loc în memorie, adresa codului obiect cobrașă, răminând mai mult loc pentru variabile. Aceasta alternativă e recomandată în programe mai complexe.

2. În cazuri extreme se folosește comanda I din editor [3]. Aceasta duce la distrugerea compilatorului prin punerea codului obiect la sfârșitul modulurilor de execuție și la salvarea acestora pe banda. În acest mod se măreste la maximum spațiul disponibil pentru variabile, însă punerea la punct a unui program este dificilă și lentă. Se recomandă la programe deja testate.

Pentru creșterea vitezei sunt disponibile opțiunile compilatorului O,C,S,A și I care pot fi dezactivate [3]. Acest lucru se va face doar în programe testate, altfel se poate ajunge la căderea sistemului (de operare). Retineti că la SPECTRUM-urile standard orice cod aflat în primii 16K RAM rulează mai încet cu pîna la 20% din cauza accesului priorității la chip-ului de generare a imaginii. La TIM-S aceasta pierdere de viteză se reduce pîna pe la 3%.

Ar mai fi de menționat faptul că precizia numerelor reale în HP4TM este mai mică decît cea din BASIC. De aceea aplicațiile în care diferențele între coeficienți sunt mai mari decît 7 ordine de marime trebuie tratate cu prudență. Autorii vor prezenta în viitor și o metodă de perfecționare a soluției.

Programul a fost testat și pe un calculator ZL cu ajutorul compilatorului de PASCAL al firmei COMPUTER ONE versiunea 2.0. Viteza de execuție a programului a ramaș aceeași în condițiile creșterii preciziei la cca. 10 cifre semnificative.

BIBLIOGRAFIE

[1] Puterity Miodrag, Rezolvarea sistemelor de ecuații liniare, Buletinul INF, nr. 1-2, MEI, Casa Universitarilor, Timisoara, 1987

[2] Mesaros-Anghel Voicu, Puterity Miodrag, Consideratii asupra utilizarii calculului automatizat pentru determinarea curbelor Burmester folosite in sinteza pozitionala a mecanismelor cu bare, Lucrarile Simpozionului national PRASIC'86-ROBOT'86, Brasov, 11-13.12.1986

[3] ***, HP4TM, manual de utilizare

[4] Wirth N., Jensen K., PASCAL user manual and report, second edition, Springer-Verlag, New York, Heidelberg, Berlin, 1975

```

100 {SL-}
110 PROGRAM SISTEM;
120
130 { N este o constantă globală și da gradul sistemului}
140
150 CONST N=2;
160
170 TYPE MATPAT=ARRAY[1..N,1..N] OF REAL;
180     MATCOL=ARRAY[1..N] OF REAL;
190
200 VAR A:MATPAT;
210     B,X:MATCOL;
220     I:INTEGER;
230
240 { Procedurile GETDATA și WRDATA sunt doar pentru demonstrație}
250
260 PROCEDURE GETDATA;
270
280 VAR I,J:INTEGER;
290
300 BEGIN
310   FOR I:=1 TO N DO
320     FOR J:=1 TO N DO
330       BEGIN
340         WRITE('A('',I,CHR(8),',',J,CHR(8),')=');
350         READ(A[I,J])
360       END;
370   FOR I:= 1 TO N DO
380     BEGIN
390       WRITE('B('',I,CHR(8),')=');
400       READ(B[I])
410     END;
420   END;
430
440 PROCEDURE WRDATA;
450

```

```

460 VAR I:INTEGER;
470
490 BEGIN
490 FOR I:=1 TO N DO
500 WRITELN('X(',I,CHR(8),')=',X[I])
510 END;
520
530 { S I S L I N
540
550 PARAMETRII INTRARE:
560 - matricea coeficientilor introdusa intii pe linie
570 - matricea termenilor liberi
580 PARAMETRU IESIRE:
590 - matricea solutiilor}
600
610 PROCEDURE SISLIN(COEF:MATPAT;TELIB:MATCOL;VAR SOL:MATCOL);
620
630 VAR Y:ARRAY[1..N] OF INTEGER;
640 I:INTEGER;
650
660 PROCEDURE TRANSFOR;
670
680 CONST NUL=0.0;
690
700 VAR I,J,K,L1,L2,IAUX:INTEGER;
710 AUX,RMAX:REAL;
720
730 BEGIN
740 K:=N;
750 REPEAT
760 K0[K]:=ABS(COEF[K,K]);
770 L1:=K;L2:=K;
780 FOR I:=1 TO K DO
790 FOR J:=1 TO K DO BEGIN
800 AUX:=ABS(COEF[I,J]);
810 IF (RMAX<AUX) THEN BEGIN
820 RMAX:=AUX;
830 L1:=J;
840 L2:=J;
850 END;
860 END;
870 FOR I:=1 TO N DO BEGIN
880 AUX:=COEF[I,1];
890 COEF[I,L2]:=COEF[I,K];
900 COEF[I,K]:=AUX;
910 END;
920 IAUX:=Y[L2];
930 Y[L2]:=Y[K];
940 Y[K]:=IAUX;
950 FOR J:=1 TO K DO BEGIN
960 AUX:=COEF[L1,J];
970 COEF[L1,J]:=COEF[K,J];

```

```

980 COEF[K,J]:=AUX
990 END;
1000 IF (COEF[K,K]=NUL) THEN HALT;
1010 AUX:=TELIB[I];
1020 TELIB[L1]:=TELIB[K];
1030 TELIB[K]:=AUX;
1040 FOR I:=1 TO K-1 DO BEGIN
1050 TELIB[I]:=TELIB[I]-TELIB[K]*COEF[I,K]/COEF[K,K];
1060 FOR J:=1 TO K DO
1070 COEF[I,J]:=COEF[I,J]-COEF[I,K]*COEF[K,J]/COEF[K,K]
1080 END;
1090 K:=K-1;
1100 UNTIL(K=1);
1110 IF (COEF[1,1]=NUL) THEN HALT
1120 END;
1130
1140 PROCEDURE REZOLVA;
1150
1160 VAR I,J,K:INTEGER;
1170
1180 BEGIN
1190 SOL[1]:=TELIB[1]/COEF[1,1];
1200 FOR I:=2 TO N DO BEGIN
1210 SOL[I]:=TELIB[I];
1220 K:=I-1;
1230 FOR J:=1 TO K DO
1240 SOL[I]:=SOL[I]-COEF[I,J]*SOL[J];
1250 SOL[I]:=SOL[I]/COEF[I,I];
1260 END;
1270 END;
1280
1290 PROCEDURE ORDONARE;
1300
1310 VAR IAUX,K,M:INTEGER;
1320 AUX:REAL;
1330 OK:BOOLEAN;

```

```

1340
1350 BEGIN
1360 M:=N-1;
1370 REPEAT
1380 OK:=TRUE;
1390 FOR K:=1 TO M DO
1400 IF (Y[K]>Y[K+1]) THEN BEGIN
1410 IAUX:=Y[K];
1420 Y[K]:=Y[K+1];
1430 Y[K+1]:=IAUX;
1440 AUX:=SOL[K];
1450 SOL[K]:=SOL[K+1];
1460 SOL[K+1]:=AUX;
1470 OK:=FALSE;
1480 END;
1490 UNTIL OK
1500 END;
1510
1520 BEGIN
1530 FOR I:=1 TO N DO
1540 Y[I]:=I;
1550 TRANSFOR;
1560 REZOLVA;
1570 ORDONARE;
1580 END;
1590
1600 { PROGRAM DEMONSTRATIE }
1610
1620 BEGIN
1630 GETDATA;
1640 SISLIN(A,B,X);
1650 WRTDATA
1660 END.

```

PROGRAM DE REZOLVARE A ECUAȚIEI $F(x)=0$ PRIN METODA DIFERENȚEI DE SEMN

• SIMION HORATIU •

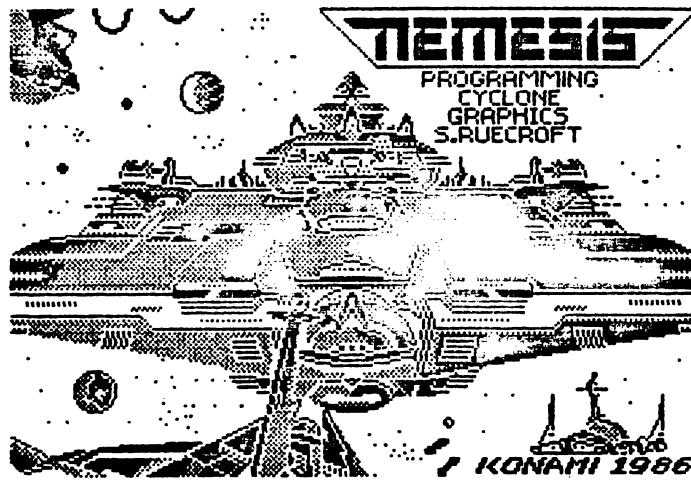
Programul alaturat rezolva ecuatia $f(x)=0$ unde $f(x)$ este o functie continua, carecare de x . Membrul sting al ecuatiei, $f(x)$, se introduce intre parantezele functiei SGN din linia 1000 (Pe listing $f(x)=x^2 * e^{(-x)} - 32 * \pi$). Programul a fost scris pentru ZX-Spectrum.

Programul cere la inceput capetele intervalului in care cauta solutiile. In program ele sunt notate XI respectiv XS unde $XI < x < XS$. Programul sesizeaza daca $f(x)$ sufera un salt de semn. De aceea trebuie introdusa distanta initiala dintre punctele in care se calculeaza semnul functiei, notata in program SO. Cind programul sesizeaza saltul de semn se micoreaza acest pas de n ori si deci se intoarce la x-ul dinainte de saltul de semn unde n este numarul natural pe care utilizatorul il poate alege si pune in membrul drept al inegalitatii din linia

125. (Pe listing s-a ales pentru n valoarea 3) Deci solutia va avea exactitatea SO/I0.

Bineinteles programul nu sesizeaza radacinile de ordin par, deci in care functia are un punct de extrem d, programul sesizind doar radacinile de ordin impar. Dar radacinile de ordin par ale lui $f(x)$ sunt radacini de ordin impar ale ecuatiei $df/dx = 0$. Deci dupa ce rulam programul pentru $f(x)$ vom rezolva cu el si ecuatiua $df/dx = 0$. Dintre solutiile din urma putem gasi, calculind valoarea lui $f(x)$ in aceste puncte, si radacinile de ordin par ale ecuatiei noastre. In continuare se prezinta programul.

5 PRINT "Program de rezolvare
a ecuatiei $f(x)=0$ prin metoda diferenței de semn. Functia f se introduce intre parantezele SGN-ului de la linia 1000": FOR f=1 T



```

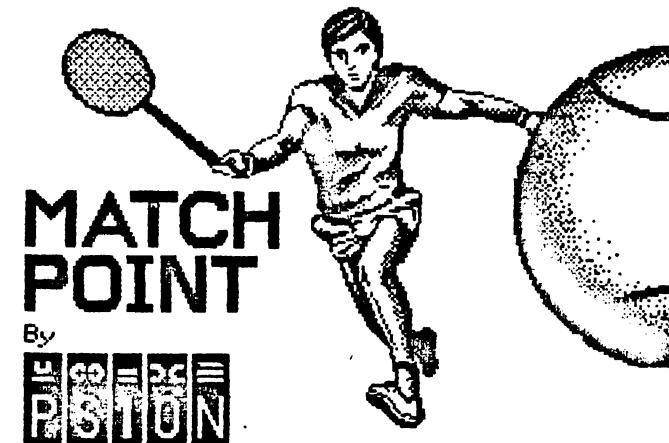
0 100: NEXT f: CLS
10 DIM s(1000)
14 PRINT "introduceti limitele
argumentului si pasul initial d
e parcurgere a intervalului"
15 INPUT xi,xs
20 LET x=xi: LET i=1
25 GO SUB 1000
30 LET n=1
33 INPUT so
34 CLS
35 LET e=0: LET s=so
45 LET x=x+s: LET i=i+1
55 IF x>xs THEN GO TO 1010
60 PRINT AT 1,1;x;""
70 GO SUB 1000
77 IF s(i)=0 THEN GO TO 87
81 IF s(i)*s(i-1)>0 THEN GO TO
45

```

```

85 IF s(i)*s(i-1)<0 THEN GO TO
110
86 GO TO 35
87 LET n=n+1
89 PRINT AT n,1;"x";n-1;"=";x
90 GO TO 45
110 LET i=i-1: LET x=x-s: LET e
=e+1
125 IF e>3 THEN GO TO 140
130 LET s=s/10: GO TO 45
140 LET n=n+1: PRINT AT n,1;"ap
rx";n-1;"=";x
147 LET i=i+1: LET x=x+s: GO TO
35
1000 LET s(i)=SGN (EXP (-x)*x^2-
32*PI)
1009 RETURN
1010 PRINT AT n+,1;"EOJ"

```



PROGRAME DE REPREZENTARE IN PERSPECTIVA A SUPRAFETELOR

c Simon Horatiu o

Programele prezentate in acest articol se ocupa cu reprezentarea in perspectiva a suprafetelor, din spatiu, definite explicit. Programele difera intre ele prin tipul de coordonate in care sunt definite suprafetele. Astfel:

- in reper cartezian, reprezinta suprafete definite functii de tipul:
$$z = z(x,y)$$
 cu $a \leq x \leq b$, $c \leq y \leq h$
- in reper sferic, reprezinta suprafete definite functii $r = r(\theta, \varphi)$
- in reper cilindric, reprezinta suprafete definite functii $z=z(r,\theta)$ s.a.m.d. unde (x,y,z) , (r,θ,φ) , (z,r,θ) sunt coordonatele punctelor de pe suprafete iar z , respectiv r , sunt functii definite pentru orice valoare a celorlalte doua coordinate.

Programul permite realizarea, pe ecran, a imaginilor acestor suprafete, privite din orice punct al spatiului.

Realizarea perspectivei

Presupunem ca avem o suprafata definita, in modul cel mai simplu, de functia

$z = z(x,y)$, in raport cu sistemul de coordonate Oxyz. De asemenea, presupunem ca ochiul, pe care-l asimilam cu o lentila convergenta de distanta focala f , se afla la coordonatele sferice d, θ, φ in raport cu aceleasi axe Oxyz (vezi fig.1). Trebuie sa gasim legatura dintre cele 3 coordonate ale unui punct de pe suprafata si cele doua coordonate ale imaginii sale, care presupunem ca se formeaza in planul focal. (Deci am presupus automat ca $d \gg$ decit distanta maxima de la origine la orice punct al suprafetei).

Vom considera acum, pe linda coordonatele unui punct P in raport cu sistemul de axe Oxyz anume: $z=z(x,y)$, x, y si pe aceleia in raport cu un sistem de axe $O'x'y'z'$. Acestea se obtin prin rotirea sistemului de axe Oxyz astfel incit axa Oy' sa coincida cu axa origine-ochi astfel incit axa Oz' sa fie continuta in planul determinat de axele Oz si Oy' . In acest caz, automat axa Ox' se afla in planul Oxy. Sistemul $O'x'y'z'$ se obtine prin efectuarea unei rotatii cu unghiul

$\frac{\pi}{2}$ in jurul axei Oz si apoi prin rotire cu unghiul $\frac{\pi}{2}-\theta$ in jurul axei Ox' (fig.1). Daca $(x'y'z')$ sunt coordonatele lui P in noul sistem si matricea de rotatie este:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & \sin\theta & \cos\theta \\ 0 & -\cos\theta & \sin\theta \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \sin\varphi & -\cos\varphi & 0 \\ \cos\varphi & \sin\varphi & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

obtinem legatura

$$A \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x' \\ y' \\ z' \end{pmatrix}$$

Deci:

$$x' = x * \sin\varphi - y * \cos\varphi$$

$$y' = x * \sin\theta * \cos\varphi + y * \sin\theta * \sin\varphi + z * \cos\theta$$

$$z' = -x * \cos\theta * \cos\varphi - y * \cos\theta * \sin\varphi + z * \sin\theta$$

Daca in planul focal (vezi fig.2) alegem doua axe de coordonate: Oye , axa verticala, adica paralela cu Oz' , si axa Oxe perpendiculara pe aceasta, atunci coordonatele imaginii se obtin prin aplicarea legii a doua a lentilelor, de fapt nieste raporturi in triunghiuri asemenea:

$-x' * f$ unde f este distanta focala a lentilei (distanta

$x_e = \frac{d-y'}{d-y}$ de la ochi la planul focal); $d-y'$ este distanța de la planul paralel cu planul $z'0x'$

$y_e = \frac{z'}{d-y}$ care contine punctul P, la ochi.

Deci aceasta este legatura dintre coordonatele punctului P: x, y si $z=z(x, y)$ si coordonatele imaginii sale x_e si y_e , din planul focal al lentilei (cu care am aproximat ochiul). Legatura aceasta se obtine cu ajutorul coordonatelor x', y', z' ale punctului P in sistemul de axe rotit $Ox'y'z'$. Din ultimele doua relatii se observa ca toate punctele care se afla pe

o aceeasi dreapta, din fasciculul de drepte ce trece prin ochi, dau aceeasi imagine, ceea ce concorda cu propagarea rectilinie a lumini.

Programul

Programul realizeaza trasarea imaginilor unor curbe de pe suprafata pe planul focal al lentilei care acum coincide cu ecranul.

Daca suprafata e usor de definit in reper cartezian, atunci la linia 1000 vom avea explicitat pe z:

1000 LET Z=.....(f(x,y)) ==> la linia 1000 se defineste functia z!

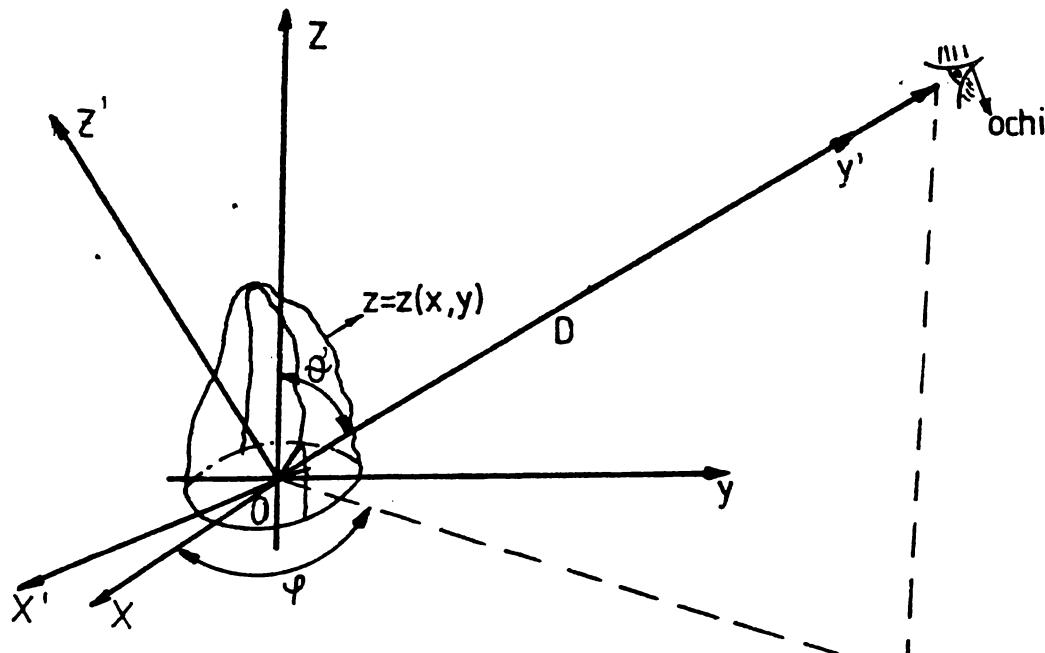


Fig.1

In acest caz programul va trasa pe ecran imaginea unor linii de caroaj. Pentru aceasta, la inceput el ne cere numarul de curbe de caroaj de pe suprafață (notat nc în program) și numarul de puncte între care trasează fiecare curba de caroaj (notat np în program). În continuare se cere, prin linia 23, coordonatele ochiului în raport cu sistemul de axe de definire a suprafetei (notate d pentru d, t pentru θ, f pentru φ).

Prin linia 35, programul cere limitele între care variază coordonatele x și y, limite noteate a,b,c,h, unde $a \leq x \leq b$ și $c \leq y \leq h$, după care se trece la operația de trasare. În ciclul 100-160 generează o rețea de nc × np puncte în felul urmator:

ciclul exterior alege nc valori echidistante ale lui x, între a și b, luând inclusiv pe acestea ca valori pentru x. În ciclul interior se iau, pentru un x fixat, np valori ale lui y între c și h. Pentru fiecare x și y, subrutina 1000-1250, care este "înima" programului, calculează pe z, apoi calculează coordo-

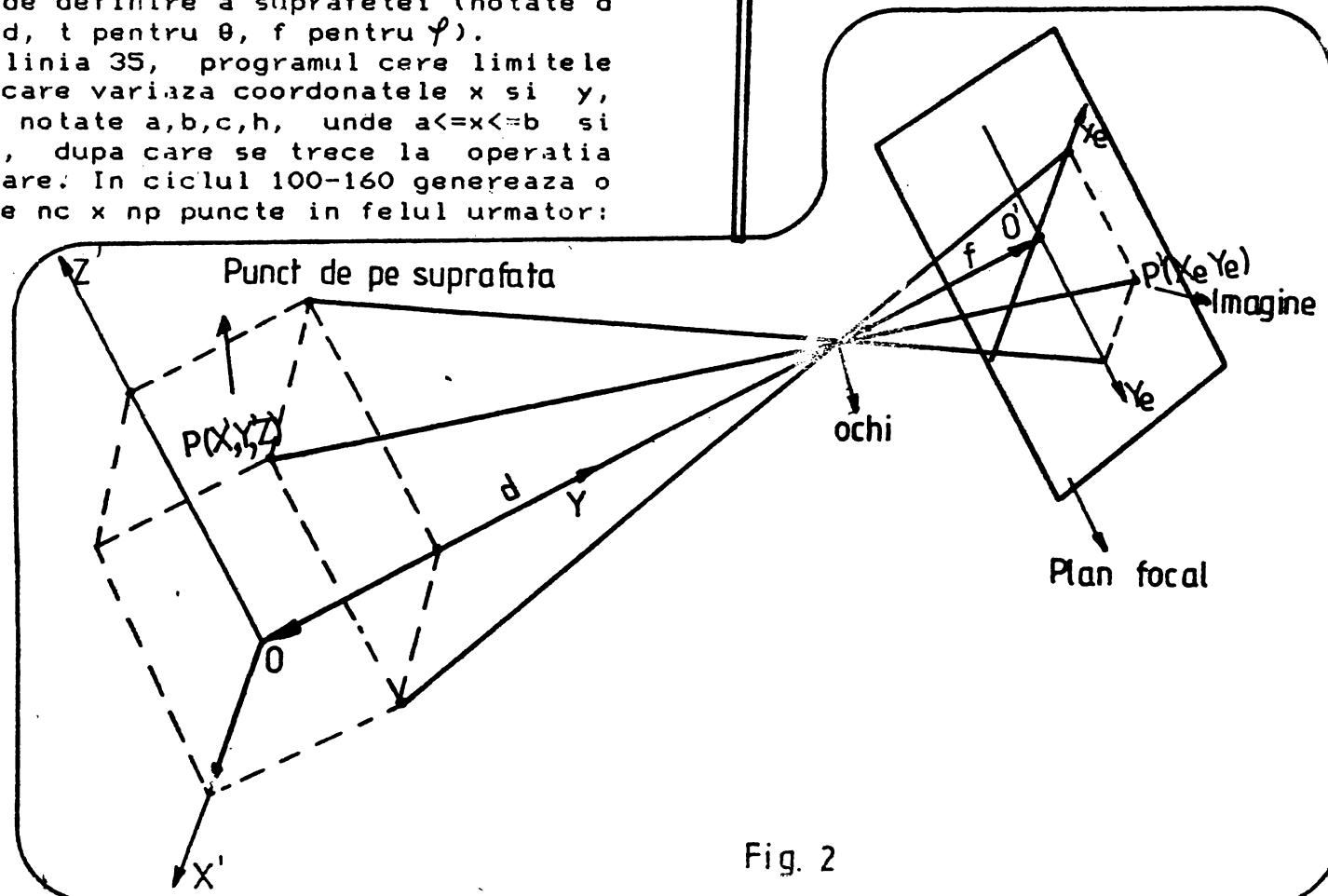


Fig. 2

natele x', y', z' ale punctului de pe suprafață și în fine pe x_e și y_e , coordonatele imaginii (luind pentru distanța focală valoarea 1). Coordonatele imaginilor acestor puncte, care se află pe curbe paralele cu planul yOz , se înmagazinează în tabloul q , respectiv w . De asemenea ciclul interior face trimitere la subrutina 1250-1450, o subrutină de minim-maxim, care va calcula între ce valori variază coordonatele punctelor imagine din "planul focal", furnizându-ne după rularea ciclurilor 100-160 și 170-235 pe: mix, max, miy, may unde $mix \leq xe \leq max$, $miy \leq ye \leq may$, oricare ar fi punctul imagine.

Similar, ciclul 170-235 va genera o retea de $nc \times np$ puncte corespunzătoare la nc curbe paralele cu planul xOz și va înmagazina cele $nc \times np$ seturi de coordonate x_e și y_e în tablourile e și r .

Liniile 240-270, tinind cont de cele 4 variabile furnizate de SUB 1250, asigură încadrarea imaginii într-un patrat de 176×176 UG (unități grafice) de pe ecran, prin calcularea unui factor de scala notat df . Cu acest df , ciclurile 276-290 și 295-315 vor trasa efectiv curbele pe ecran, folosindu-se de tablourile q , w , e și r în care s-au înmagazinat coordonatele punctelor imagine.

Dreptunghiul de 80×176 UG ramas disponibil în dreapta, e folosit, prin liniile 2000-2200, pentru "conversatie", calculatorul putind redesena imaginea cu un factor de scala mai mic decit df -ul furnizat de liniile 240-270.

Pentru a ne "roti" sau "indeparta" de

suprafață, va trebui ca la o aceeași linie 1000 și la aceeași limite pentru x și y , sa rulam din nou programul cu alte coordonate ale ochiului.

Alte variante

I Pentru a trasa curbe definite în reper sferic de funcții $r=r(\theta, \varphi)$, se vor aduce programului de pe listing modificările cuprinse în lista de liniile din continuarea acestuia.

II Varianta de program de pe listing se poate folosi și pentru suprafețe definite în reper cilindric de funcția $z=z(r, \theta)$ astfel: dacă $z=f'(r, \theta)$

1. La linia 1000 se introduce funcția f' explicitată cu variabila r notată cu x și variabila θ notată cu y și se adaugă:

1000 LET $z=...f'(..., y)$: LET $aa=x$: LET $BB=y$: LET $xx=AA*\cos(BB)$: LET $YY=AA*\sin(BB)$

2. În liniile 1010-1020 se înlocuiesc x cu xx și y cu yy în membrii drepti ai LET-urilor.

3. Se introduc, prin linia 35, următoarele date: 0 și valoarea maximă a lui r , ca limite ale lui "x" și 0 și 2π ca limite ale lui "y".

III De asemenea, se pot reprezenta funcții definite nu peste tot. De exemplu, funcția $z=\arccos(\alpha-\cos(x)-\cos(y))$ cu $|\alpha| < 3$ nu este definită pentru orice x și y . Pentru aceasta se definește tabloul $m(2, nc, np)$ care pentru fiecare din cele $2 \times nc \times np$ puncte ia valoarea 0 daca funcția nu este definită și 1 daca funcția este definită, pentru

valori curente ale lui x si y . Acest tablou va interveni spori si in ciclurile 276-315, in trasarea curbelor.

IV Tot cu un tablou suplimentar se pot elimina punctele ce "nu se vad" din suprafata. Elementele din acest tablou iau valoarea egala cu semnul produsului scalar dintre vectorul ochi-punct si vectorul normal la suprafata in punctul respectiv. Daca acest produs scalar este negativ, atunci punctul "se vede" si cu ajutorul unei instructii IF se va trasa curba prin acest punct. Daca produsul este pozitiv, atunci punctul "nu se vede".

Ecranul 1 se obtine pentru programul de pe listing, deci pentru $z=2*(x*x-y*y)$. Numarul de curbe a fost ales $nc=15$, iar numarul de puncte pe curba $np=15$. S-au introdus "coordonatele ochiului" $d=10$, $\theta=0.8$, $\varphi=0.4$.

Dupa 6 minute a aparut pe ecran figura prezentata.

Ecranul 2 se obtine in varianta de program pentru suprafete definite in coordonate cilindrice conform celor de la punctul II. Suprafata are simetrie de rotatie in jurul axei Oz si e definita prin: $z=4*(r^5/5 - 3*r^4/2 + 11*r^3/3 - 3*r^2)$.

S-au introdus ca limite ale lui x limitele lui r $0 \leq r \leq 3$, iar ca limite ale lui y , limitele lui θ $0 \leq \theta \leq 2\pi$. Coordonatele ochiului au fost $d \approx 10$, θ ochi $\approx 0.3-0.4$ si $\varphi=1$. S-a introdus $nc=15$ si $np=20$.

Ecranele 3 si 4 reprezinta orbitale ale atomului de H si necesita preparative mai laborioase pentru realizarea lor.

NOTA. Programul poate da la un moment dat mesaj de eroare cind trece la repre-

zentarea grafica efectiva, la linile 276... Pentru un numar mare de puncte np se intampla ca unul din argumentele instructiunii DRAW sa fie prea mare din cauza rotunjirilor successive pe care le comporta aceasta instructiune. Acest lucru se poate remedia micsorind factorul de scala df direct, dupa cum urmeaza: LET $df=0.98*df$; GO TO 273. Daca din nou apare mesaj de eroare, se repeta instructia de mai sus.

In incheiere as dori sa multumesc pentru sprijinul acordat tovarasilor assist. T.Siclovan de la Facultatea de Tehnologie Chimica si s.l.dr. Nagy Iosif de la Institutul de Medicina.

Modificari ce trebuie aduse programului de mai sus pentru a reprezenta suprafete definite in coordonate sfereice de functii $r=r(\theta, \varphi)$.

```
1000 LET s(i) =SGN ((x-1)*(x-2)*(x-3))
1009 RETURN
1015 PRINT AT n+3,i; "Intervalul a fost
parcurs"
```

```
1 PRINT AT 8,6;"Program de re
prezentare in perspectiva a supr
afetelor z=z(x,y).La linia 1000
se introduce functia z.": FDR i=
1 TO 10: PAUSE 40: NEXT i: CLS
```

```
2 REM td
```

```
3 PRINT "Introduceti numarul
de curbe de caroaj a suprafetei
si apoi numarul de puncte intre
care se traseaza o curba de car
oaj."
```

```
4 INPUT nc,np
```

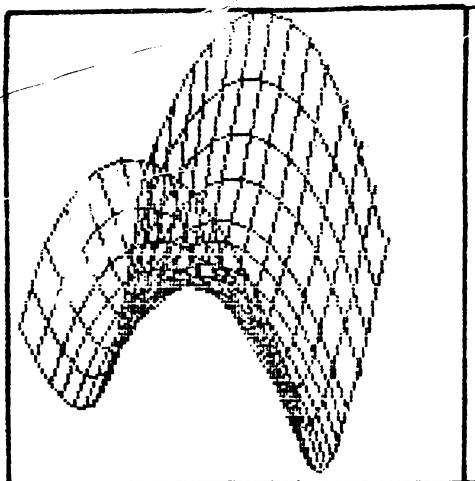
```
5 DIM q(nc,np): DIM w(nc,np):
DIM e(np,nc): DIM r(np,nc)
```

```
22 CLS
23 PRINT "Introduceti coordonatele sferice ale "" ochiului "" in raport cu sistemul de axe de definitie a suprafetei: distanta ochi-origine, latitudinea, longitudinea"
25 INPUT d,t,f
27 CLS
```

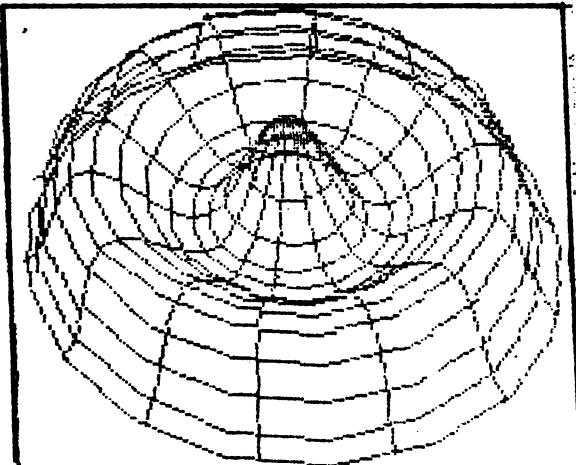
```
30 PRINT "Introduceti limitele inferioara apoi superioara pentru coordonata x . Repetati pentru coordonata y."
35 INPUT a,b,c,h
36 CLS
38 LET x=a: LET y=c
39 GO SUB 1000
45 LET mix=xe: LET max=xm
48 LET miy=ye: LET may=ym
100 FOR j=1 TO nc
103 LET x=a+(j-1)*(b-a)/(nc-1)
105 FOR k=1 TO np
108 LET y=c+(k-1)*(h-c)/(np-1)
110 GO SUB 1000
115 GO SUB 1250
149 LET q(j,k)=xe
150 LET w(j,k)=ye
155 NEXT k
157 BEEP 0.3,1
160 NEXT j
170 FOR k=1 TO nc
173 LET y=c+(k-1)*(h-c)/(nc-1)
175 FOR j=1 TO np
```

```
177 LET x=a+(j-1)*(b-a)/(np-1)
180 GO SUB 1000
185 GO SUB 1250
222 LET e(j,k)=xe: LET r(j,k)=y
225 NEXT j
230 BEEP .3,2
235 NEXT k
240 LET dfx=170/(max-mix)
250 LET dfy=170/(may-miy)
255 IF dfx<=dfy THEN GO TO 270
260 LET df=dfy
265 GO TO 273
270 LET df=dfx
273 CLS
276 FOR j=1 TO nc
277 PLOT 4+(q(j,1)-mix)*df,4+(w(j,1)-miy)*df
280 FOR k=2 TO np
282 DRAW (q(j,k)-q(j,k-1))*df,(w(j,k)-w(j,k-1))*df
285 NEXT k
290 NEXT j
295 FOR k=1 TO nc
297 PLOT 4+(e(1,k)-mix)*df,4+(r(1,k)-miy)*df
300 FOR j=2 TO np
305 DRAW (e(j,k)-e(j-1,k))*df,(r(j,k)-r(j-1,k))*df
310 NEXT j
```

```
315 NEXT k
335 GO TO 2000
1000 LET z=2*x**x-2*y*y
1010 LET xp=SIN (f)*x-COS (f)*y
1015 LET yp=SIN (t)*COS (f)*x+SIN (t)*SIN (f)*y+COS (t)*z
1020 LET zp=-COS (t)*COS (f)*x-COS (t)*SIN (f)*y+SIN (t)*z
1050 LET xe=-xp/(d-yp)
1055 LET ye=zp/(d-yp)
1060 RETURN
1250 IF xe>=mix THEN GO TO 1300
1270 LET mix=xe
1300 IF xe<=max THEN GO TO 1350
1330 LET max=xe
1350 IF ye>=miy THEN GO TO 1400
1370 LET miy=ye
1400 IF ye<=may THEN GO TO 1450
1420 LET may=ye
1450 RETURN
2000 PLOT 0,0
2005 DRAW 0,175
2010 DRAW 255,0
2015 DRAW 0,-175
2020 DRAW -255,0
2025 PLOT 175,0
2030 DRAW 0,175
2040 PRINT AT 2,23;"continue?":
PRINT AT 3,23;"dalinu0"
2045 INPUT k
2050 IF k<>0 AND k<>1 THEN GO TO 2045
2055 IF k=0 THEN GO TO 2200
```

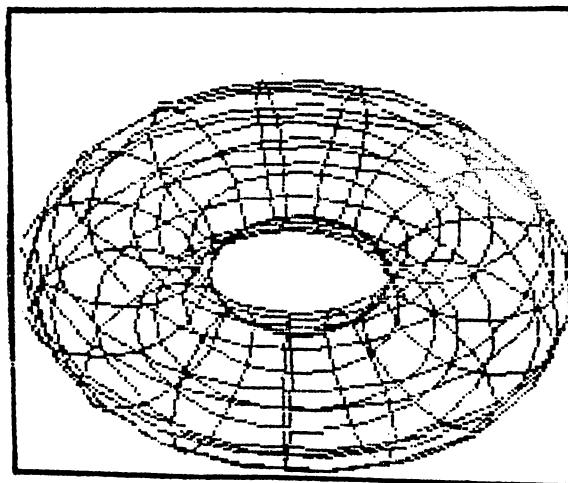


```
2060 PRINT AT 5,23;"micsorez": PR  
INT AT 7,23;"doar?"  
2065 INPUT k  
2070 IF k<>0 AND k<>1 THEN GO TO  
2065  
2075 IF k=0 THEN GO TO 2  
2080 PRINT AT 9,23;"de cite": PRI
```



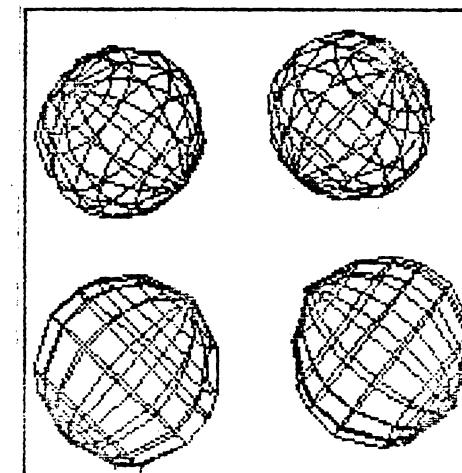
```
INT AT 11,23;" ori?"  
2085 INPUT ms  
2090 IF ms<1 THEN GO TO 2085  
2095 LET df=df/ms  
2097 GO TO 273  
2200 PRINT AT 13,23;"EOJ"
```

1 PRINT AT 8,6;"Program de re'
prezentare in perspectiva a supr
afetelor definite in coordonate
sfierice $r=r(\theta, \phi)$. Introduceti
functia $r=r(t, f)$ LA LINIA 1000.



```
: FOR f=1 TO 10: PAUSE 40: NEXT  
f: CLS  
25 INPUT d,tp,fp: REM acestea  
vor fi valori notatii ptr.coordon  
atele ochiului  
30 REM liniile 30,35,40 dispar  
50 LET t=0: LET f=0
```

```
103 LET t=0.1+(j-1)*2.942/(nc-1)  
)  
108 LET f=(k-1)*2*PI/(np-1)  
173 LET f=(k-1)*2*PI/(nc-1)  
178 LET t=(j-1)*PI/(np-1).  
1000 LET rp=20  
1010 LET x=rp*SIN (t)*COS (f)  
1015 LET y=rp*SIN (t)*SIN (f)  
1020 LET z=rp*COS (t)  
1030 LET xp=SIN (fp)*x-COS (fp)*  
y  
1035 LET yp=SIN (tp)*COS (fp)*x+  
SIN (tp)*SIN (fp)*y+COS (tp)*z  
1040 LET zp=-COS (tp)*COS (fp)*x  
-COS (tp)*SIN (fp)*y+SIN (tp)*z
```



● ● ●

ATARI ST

• DRAGOMIR RADU •

Este de fapt o familie de calculatoare dintre care cel mai vechi reprezentant este modelul 260 ST. Apoi a apărut 520 ST. În jurul lui s-a făcut foarte multă vîlvă. În anul 1985 el a fost declarat **Calculatorul anului**. Comisia care atribuie asemenea titlu este compusă din mai mulți membri din U.S.A. , U.K. , R.F.G. , Italia, Japonia, Spania, Iugoslavia, Franța, Ungaria, Polonia. Fiecare din aceștia, pe baze statistice alcătuiesc cîte un **clasament al vînzărilor** dintr-un an pentru calculatoarele ce se gasesc în magazine. În final se stabilește un clasament general. Primul clasat este declarat **calculatorul anului**. De fapt, dacă analizăm mai bine, ce înseamnă **calculatorul anului**, ne putem da seama că el reprezintă cel mai bine vîndut calculator al anului, adică acela care are raportul preț/performație cel mai scăzut.

Performanțele unui calculator se pot măsura doar prin intermediul unor factori ca:

- structură HARD
- ușurință în folosire
- posibilități de dezvoltare (HARD, SOFT)
- compatibilitate (HARD, SOFT)
- fiabilitate

Să analizăm pe rînd pe fiecare din acești factori
Structura HARD

Construit în jurul unui microprocesor dintre cele mai bune din lume **MOTOROLA 68000**. Este un microprocesor ce lucrează intern pe 32 de biți, iar extern pe 16 biți. El poate adresa 16 Mbytes. La calculatoarele ATARI ST memoria RAM variază de la un model la altul între 0.25 și 16 Mbytes. Are o memorie ROM de 192 Kbytes. Are 3 moduri de afișare a informației:
rezoluție 640x400 puncte în regim monocrom
rezoluție 640x200 puncte în regim 4 culori
rezoluție 320x200 puncte în regim 16 culori
Culorile sunt la nivel de punct și se pot selecta la alegere dintr-o paletă de 512 nuanțe. În ceea ce privește sunetul există 3 canale independente ce pot furniza semnale în intervalul 30 - 16000 Hz. Ca suport de memorare se pot folosi floppy diskurile sau hard diskul (se pot conecta 2 unități de floppy disk și o unitate de hard disk. ATARI promovează lucrul cu unități floppy de 3.5" , dar interfața de floppy disk (Floppy Drive Controller) este standardizată astfel încit se pot cupla orice fel de unități de floppy, deci și de 5.25".

Ușurință în folosire

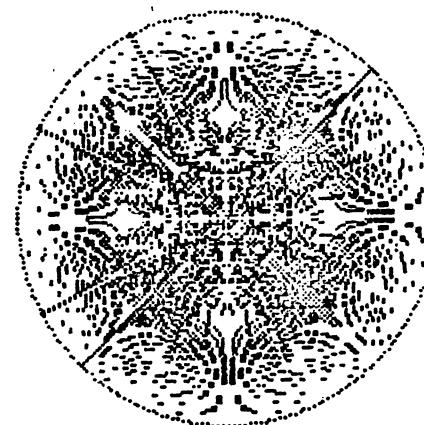
Înîțial sistemul de operare a fost TOS (echivalent cu CP/M68), dar i s-a adăugat o interfață cu utilizatorul denumită **Graphics Environment Manager**, prescurtat **GEM**. Această interfață a fost concepută astfel încit să ușureze căt mai mult munca utilizatorului, oferindu-i facilitățile obișnuite ale unui sistem de operare (gen SFDX, CP/M, MS-DOS, etc.) precum și o siguranță sporită. Ușurința constă în faptul că utilizatorul începător nu se va speria de lucrul cu acest calculator. Nu va fi nevoie să țină minte comenzi destul de abstracte de genul

DIR

FORMAT A:/S/V

DIP B:=A:PROGRAM.BAS[PQV]

care lui nu ii spun pentru inceput nimic. Ecranul noului sistem arată cam așa

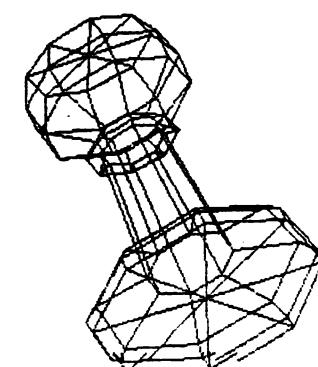
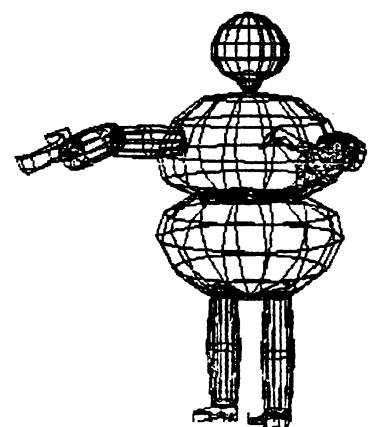
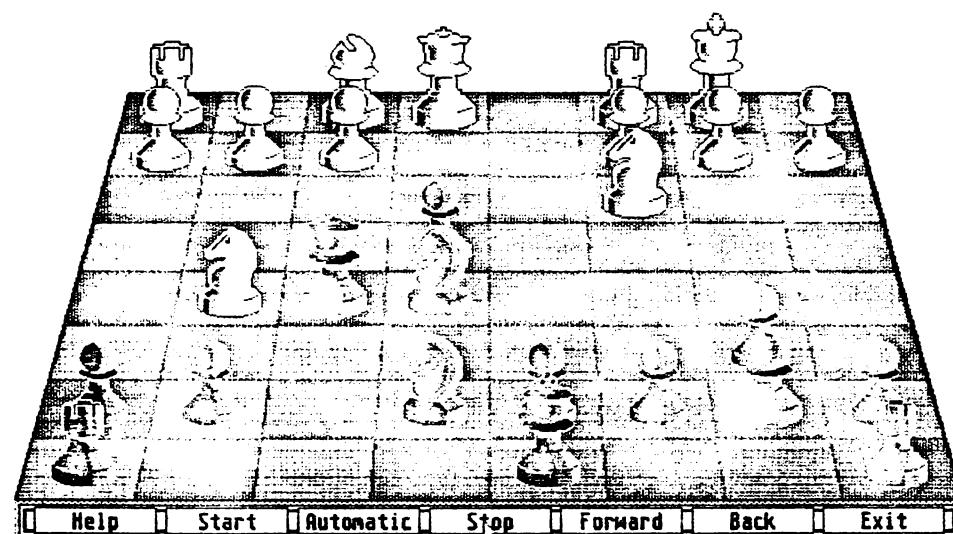


ASSEMBLER PROFIMAT

Există de asemenea programe de grafică PAINTER, Grafic3D, editoare de texte: Tempus WordWriter, WordPlus, Signum2,

gen bază de date: Data Manager, Swift Calc, jocuri nu foarte multe: Bounce, Snake, Flight Simulator 2, Chess, Flip Side, Arkanoid, Alternate Reality, The Sentinel, programe utilitare de tot felul.

© 19.58.58



Flip Side

by

Ken Olson

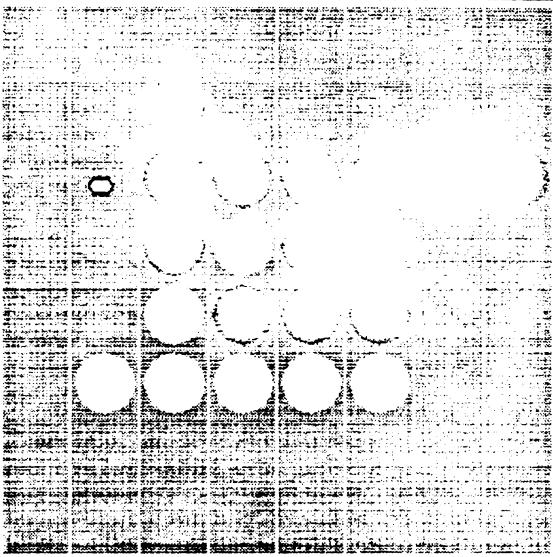
and

Phil Hollyer

SCORE

WHITE BLACK
7 13.

White's turn



FIABILITATE

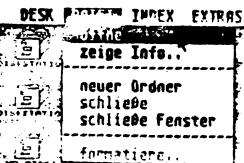
In ceea ce privește fiabilitatea nu pot face decit o singură afirmație: *Calculatorul ATARI ST este un calculator care ține la tăvăleală!*

Iată cîteva ditre argumentele datorită cărora 520 ST a fost declarat calculatorul anului în 1985, iar 1040 ST în 1987. După modelul 520 ST au mai apărut în ordine 1040 ST, 2080 ST, 4160 ST. Diferențele dintre acestea constau doar în capacitatea de memorie RAM care este de 1Mbytes, 2Mbytes, respectiv 4Mbytes, față de 520 ST care are doar 0.5Mbytes. Modificări minime au fost aduse (de fapt îmbunătățiri și eliminarea unor neajunsuri) și au apărut modelele MEGA ST2 și MEGA ST4. Recent a apărut (sfîrsitul lui 1988) un nou ST compatibil, dar mult mai pretențios (tehnologie AT) ATARI TT (TT/X).

Notă: editarea acestui articol a fost făcută pe un ATARI 1040 ST cu editorul SIGNUM2, folosind o imprimantă NEC P7, din dotarea Clubului Sportiv Scolar nr 1 Timișoara.



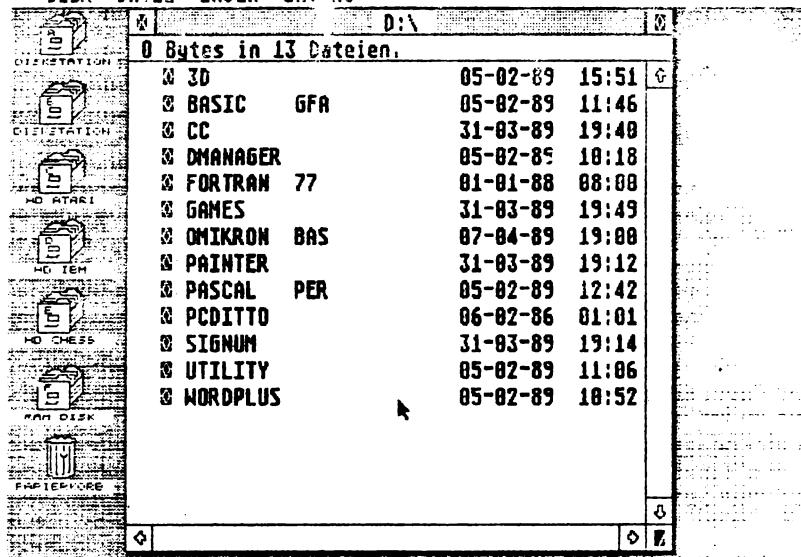
Sertarele reprezintă unitățile logice existente în sistem. Acestea sunt sertarele unui fișier (vechea imagine a unui fișier). Ele conțin multe fișe cu informații utile. Cine nu știe că dacă dorește să vadă ce este într-un sertar trebuie să-l deschidă (lucru pe care, după ce am indicat sertarul, îl putem face alegind opțiunea **öffne** din meniu.



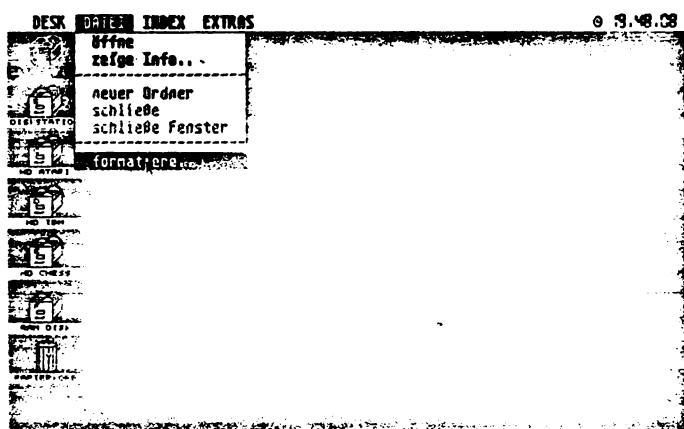
și am obținut :

DESK DATEI INDEX EX: 85

0 19.40.46

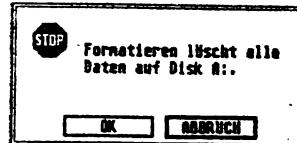


adică exact ceea ce conține sertarul cu pricina. Așa se poate da o comandă gen DIR pe calculatorul ATARI ST. Formatarea unui disk decurge în felul următor: se selectează sertarul și se alege opțiunea **formatare** . . .

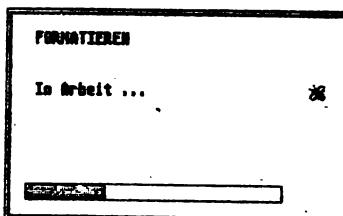
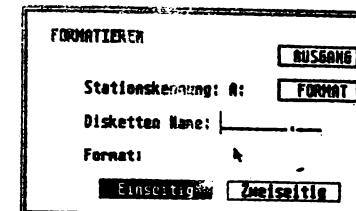


... după care urmează un dialog calculator-utilizator care are drept

scop prelarea parametrilor



→



→

... și în sfîrșit se obține un disk formatat.

Pe ecranul nouui sistem mai puteți observa un coș de gunoi. La coș se aruncă fișierele de care nu mai avem nevoie (așa se șterg fișierele). Celor obișnuiti cu modul clasico de lucru s-ar putea să li se pară un mod greoi de lucru, dar nu e așa. Mulți, din ce în ce mai mulți îl preferă pe acesta, chiar și cei care îl realizează. Toate aceste facilități de lucru cu meniuri, ferestre, icon-uri, dialog box-uri sunt scrise în ROM (din această cauză este așa de mare 192Kbytes). Limbajele de programare existente pentru ATARI ST sunt dotate toate cu funcții și proceduri care fac apel la cele din ROM. Deci punerea la punct a unor programe bune, ușor de manevrat este într-adevăr floare la ureche! Toate programele scrise pentru ATARI ST au urmat aceeași idee, astfel încât toate sunt la fel de ușor de utilizat.

Compatibilitatea

Deoarece acest nou mod de lucru este foarte diferit de cele anterioare ne putem da ușor seama că : **ADIO COMPATIBILITATE** ST-urile sunt compatibile intre ele și atât. Da, acest lucru este adevărat, sau mai bine zis . . .

a fost adăvărat pînă cînd niște programatori mai îndrăzneti și bine plătiți au facut primul emulator pentru ATARI ST. Ce este un *emulator*? Este un program ca oricare altul scris pentru calculatorul pe care acesta trebuie să ruleze. La ce servește? Oferă utilizatorului compatibilitatea cu alte sisteme de operare, deci și cu alte calculatoare. !!!! Da, nu este foarte credibil ceea ce afirm (recunosc că nici eu nu am crezut pînă nu am văzut!). Adică asta înseamnă că programele de pe un IBM PC le putem rula pe un ATARI ST? Da, din punctul de vedere al utilizatorului, datorită emulatorului, putem lucra în MS-DOS ca pe un IBM compatibil, sau în CP/M ca pe un Junior sau Cub-Z, sau ca pe un Macintosh. Bineînțeles nu există numai avantaje! Principalul dezavantaj este viteza de lucru. Față de un IBM PC original, programele MS-DOS sub emulator pe ATARI ST merg de 3 ori mai încet. Pe cine deranjează acest lucru? Fiecare hotărăște singur!

Potențial de dezvoltare (extindere)

Din punct de vedere HARD în calculatorul ATARI ST există incorporate următoarele interfețe: floppy disk, hard disk, monitor, TV(optional), MIDI In/MIDI Out, mouse, Joystick, RS232, paralelă, ROM cartridge. Există și un *user port* la care sunt scoase către exterior semnalele de care s-ar putea servi utilizatorul.

Din punct de vedere SOFT pentru calculatorul ATARI ST există implementări pentru limbajele de programare cele mai răspîndite ca BASIC, PASCAL, FORTRAN, C, PROLOG, FORTH, MODULA-2, ASSEMBLER, etc. În România există cel puțin următoarele:

BASIC ST BASIC - interpreter

GFA BASIC V2.0 - Interpreter+compilator

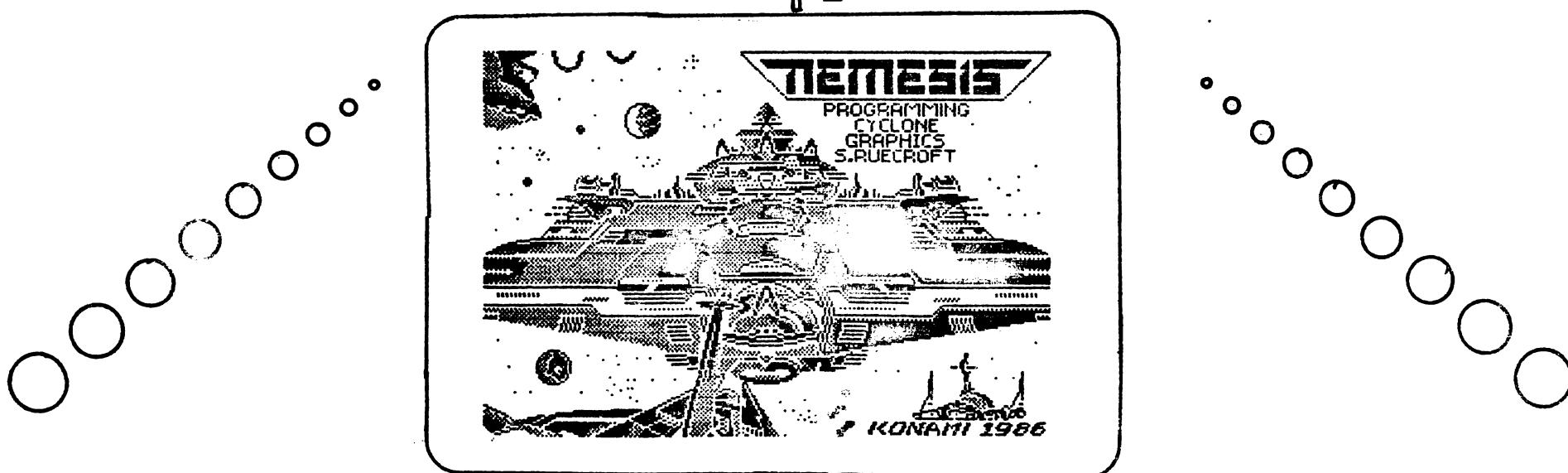
OMIKRON BASIC V3.0 - interpreter+compilator

PASCAL PERSONAL PASCAL V1.05

PASCAL ST PLUS V1.20

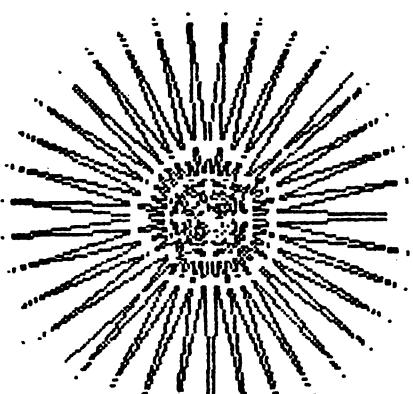
FORTRAN PROSPERO FORTRAN 77

MEGAMAX C V1.1



VIRUSURILE CALCULATORARELOR

• ING. SÎRBU MIHAI •



Introducere

Ati auzit pînă acum despre un calculator bolnav? Recent s-a relatat raspindirea unei epidemii provocate de un virus în calculatoarele din Pakistan. Publicații cum ar fi PC World sau Wall Street Journal inserăze articole despre virusi electronici, vaccinuri și alte măsuri de protecție. Se pare că aici se ascunde o problema suficient de serioasă pentru a atrage atenția specialistilor în calculatoare.

Definire și clasificare

Un program virus sau un virus al calculatorelor (numit în continuare pe scurt virus) este o porțiune de cod care, introdusa într-un program executabil, îl infectează. Lansat în lucru, codul respectiv identifică programe neinfectate la care atacează o copie a sa. S-a demonstrat că, într-un calculator care lucrează normal, un virus se poate propaga în intervale de ordinul orelor. Odată generalizat, programul își va activa ulterior operațiunea distructiva, conform modului specific în care a fost conceput..

Peter J. Denning, director la Research Institute for Advanced Computer Science, face o clasificare a virusilor în următoarele patru categorii:

1. virusul invadează o stație de lucru, pe care o scoate (parțial sau total) din funcțiune.

2. **calul troian** este un program aparent util, dar care contine o secventa de cod ascunsa cu functii distructive. Secventa asteapta in general indeplinirea unor conditii prestabilite (spre exemplu data de 1 aprilie sau vineri in 13 ale lunii), cind se va activa singura.

3. **bacteria**, fara a se lasa mai prejos decit omologul ei biologic, se multiplica in avalansa. Ea lanseaza in executie nenumarate copii ale sale, si duce in final la ocuparea completa a capacitatii de prelucrare sau memorare a calculatorului gazda.

4. **virusul propriu-zis** produce in secret copii ale sale in codul masina al altor programe. Prin copierea fisierelor infectate pe alte sisteme se produce raspandirea lor, iar in cazul calculatorelor cuplate in retea se genereaza adevarate epidemii.

Exemple sugestive

La prima vedere, atacurile provocate de virusi si antidoturile lor par o sfidare intelectuala, insa, similar cu bolile umane, ele sunt distructive si costisitoare. In acest sens vor fi prezentate cteva exemple.

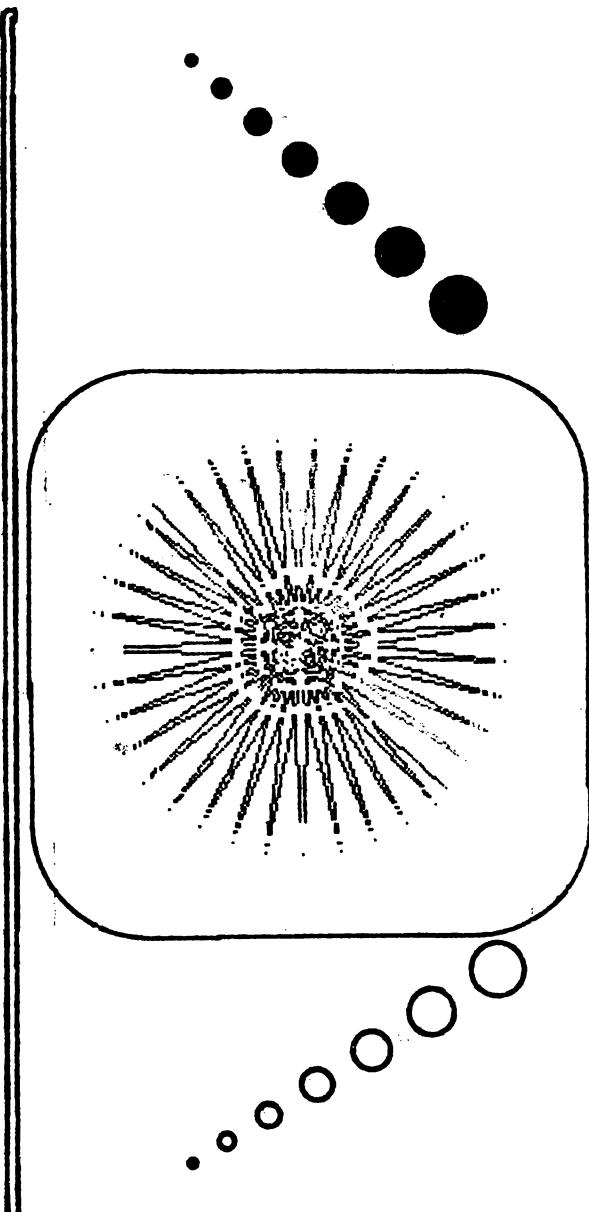
Un mesaj aparent inocent a fost trimis din R.F.G. si s-a propagat prin retea BITNET a calculatoarelor I.B.M. din S.U.A. Aceasta afisa un pom de iarna, iar copii au fost trimise tuturor celor prezenti pe liste de tranzactii comerciale ale calculatorilor gazda! In scurt timp intreaga retea s-a blocat si a trebuit sa fie inchisa pina la eliminarea din sistem a tuturor exemplarelor.

Lucrind pe calculator, un student atent, a observat ca anumite programe de biblioteca devin mai mari fara nici un motiv aparent. A gasit segmentul de cod vinovat care, in zilele de vineri ce cadeau in data de 13 ale lunii, micsora viteza de lucru a calculatorului cu circa 80%. Codul urma sa distruga toate fisierile vineri, 13 mai 1988. Prin detectarea si stergerea tuturor copiilor virusului, s-a reusit inlaturarea pericolului.

Virusurile calculatoarelor

Masuri preventive

In fata valului mereu crescind de criminalitate informatica, autoritatile din S.U.A. au luat masuri severe. Pedepsele pot



ajunge la amenzi de 25.000 \$ si pina la 5 ani de inchisoare. Vinovatii sint insa greu de gasit, si multe victime nu solicita sprijinul legii. Motivul? Publicitatea nedorita pentru firma pe care o aduce un astfel de caz. Ca urmare, utilizatorii au trecut la contramasuri, cum ar fi vaccinuri, anticorpi, imunizari. Desi relativ ieftine (catava sute de dolari) ele nu dau insa o garantie deplina. Sanse mai mari le au cele care ridică si o bariera hard impotriva invadatorilor. Intr-o infruntare in care virusul alege momentul, locul si metoda atacului, sarcina sistemului desfensiv este foarte dificila.

Desi autorii de programe au pareri impartite cu privire la actiunile virusilor, majoritatea au luat masuri pentru evitarea unei infiltrari nedorite in sistemele realizate de ei. Verificarea consistentei datelor si a codului masina face parte dintre facilitatile incluse in programele dezvoltate recent. Se recomanda ca majoritatea programelor sa contina un astfel de segment, facind mult mai grea raspandirea unor virusi.

Exista liste care cuprind programele de tip cal troian cunoscute si care furnizeaza si diferite mijloace in lupta impotriva virusilor. O astfel de lista este "Dirty Dozen", actualizata in permanenta de Eric Newhouse, si care este disponibila in diverse retele de calculatoare.

Intr-un fel, problema este similara patologiei umane. Virusurile (prin eforturile autorilor) pot fi modificati sa ignore masurile existente. Cea mai buna aparare ramine igiena - ca de altfel si la oameni. Regula ar fi: sa nu folositi niciodata un program copiat sau imprumutat, daca nu sinteti absolut siguri ca nu este infectat. Nu-i lasati pe altii sa mai ruleze programe pe calculatorul dvs. Si atentie marita in toate cazurile de comportare ciudata a sistemului de calcul.

Concluzii

Pe masura ce calculatorul patrunde in cele mai multe domenii de activitate, tot mai multi oameni invata sa programeze. Unii pot sa fie rauvoitori, iar altii de-a dreptul criminali. In consecinta, o serie de autori doresc sa ascunda problema virusilor. Ei considera ca tacerea va limita raspandirea lor. Din faricire, nu toti sint de aceeasi parere. Ca si in cazul bolilor, un public preventiv are mai multe sanse in lupta contra raului. Discutii despre prevenire, identificare si cooperare in conceperea remediilor pot fi de un real folos in aceasta lupta.

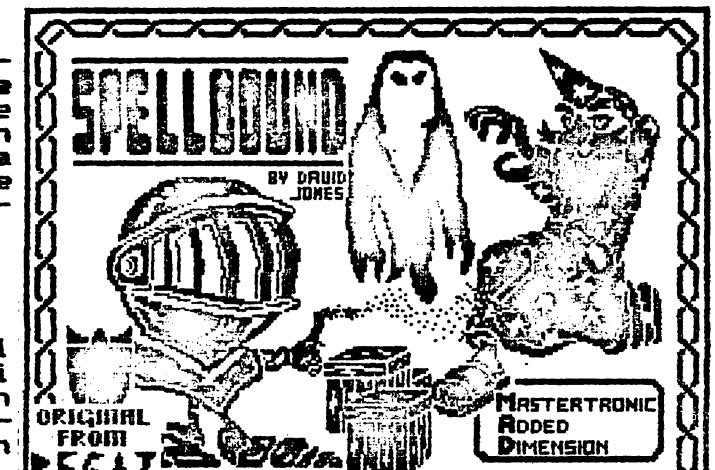
Bibliografie

1. Levy, B.B., Computer Pathology, in International Laboratory, nov. 1988.

2. A cure for the common virus, in Computer Buyer's Guide and Handbook, m/j 1988.

3. Betts, J., Shareware comes of age, in PC World, aug. 1988.

4. Campbell, G., Antivirus Vaccine, in PC World, aug. 1988.



98

TEHNICA DE CASA

SE DA: UN TELEVIZOR CARE POATE RECEPȚIONA DOUA PROGRAME TV, UN CALCULATOR SI CEVA HARD MANUFACTURAT.

SE CERE: SA SE AFISEZE PE TELEVIZOR, CELALALT PROGRAM TV, INTR-UN COLT; LA SCHIMBAREA PROGRAMULUI, SA SE COMUTE INTRE ELE CELE DOUA IMAGINI: IN COLT CEEA CE A FOST PE TOT ECRANUL SI VICEVERSA; AFISAJUL DIN COLT ESTE 1/100 DIN TOATA IMAGINEA TV, ASTFEL: SE MEMOREAZA TOT A ZECEA LINIE DIN IMAGINE, SI DIN FIECARE LINIE, TOT AL ZECELEA PUNCT; REZULTA O MATRICE DE 650/10 LINII SI 866/10 COLOANE, FIECARE ELEMENT AL MATRICII FIIND UN PUNCT DIN CELE 650 * 866 PUNCTE ALE INTREGII IMAGINI; AFISAREA UNUI CADRULU SE FACE IN TIMPUL MEMORARII CADRULUI URMATOR; REZULTA O FRECVENTA A CADRELOR DIN IMAGINEA DIN COLT DE 1/2 DIN 25 DE CADRE CITE ARE O IMAGINE NORMALA. (VARIANTA, POATE NU CEA MAI BUNA). SUCCES !



**MINISTERUL
EDUCATIEI SI
INVĂȚÂMINTULUI**

*Casa Universităilor
Timișoara*

*Buletin al
Clubului Programatorilor*

INF

N. 1/1989

COLECTIVUL

conf. dr. ing. CRIŞAN
s. l. dr. ing. STEFAN
s. l. dr. ing. IONEL
ing. CONSTANTIN

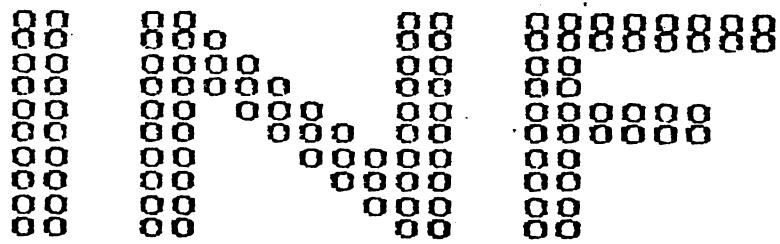
TEHNOREDACTAREA

EWELINE
CRISTIAN

DE REDACTIE:

**STRUGARU
HOLBAN
JIAN
COZMIUC**

**BELMUSTAȚĂ
BÎRLONCEA**



NR 2/1989

