

**TIM S**

**TC**  
timişoara  
**FMECTC**

**MICROCALCULATOR PERSONAL**

**MANUAL DE FUNCŢIONARE ŞI UTILIZARE**



**I.T.C.I. — F.M.E.C.T.C.**  
**Bd. Gh. Lazăr nr. 9**  
**Tel. : 3 00 78**

# **TIM-S**

## **MANUAL DE FUNCȚIONARE ȘI UTILIZARE**

# MICROCALCULATORUL TIM-S

## A. MANUAL DE FUNCȚIONARE

### I. SCHEMA BLOC

Microcalculatorul TIM-S, din punct de vedere tehnologic, este realizat pe o singură placă.

În figura 1 a și 1 b este prezentată schema bloc constituită din :

1. MICROPROCESOR Z-80B (frecvența maximă de tact 6 MHz).

2. 16 Ko EPROM care conțin interpreterul BASIC realizat cu 8 circuite 2716.

3. 64 Ko RAM realizat cu 8 circuite 4164.

4. BLOCUL CIRCUITELOR DE INTRARE IEȘIRE realizat cu :

— 1×74LS174 ;

— 1×8225.

4.a. suplimentar pentru citirea tastaturii se folosesc și 2×74LS32.

4.b. conversia TTL — semnale audio și invers cu circuitul BM339.

4.c. convertorul TTL — semnal comandă difuzor constituit dintr-un tranzistor BC107 și rezistoare.

4.d. convertor TTL — RS 232 C realizat cu circuitele ROB 1488 și ROB 1489.

4.e. Pentru comandarea unor imprimante paralele se mai folosesc cu rol de amplificatori-circuite CDB 404.

5. TAMPON VIDEO.

Pentru creșterea vitezei de calcul, memoria video a fost separată de memoria sistem prin trei registre (tip 8212) care memorează adresa și datele care trebuie înscrise în memoria video. Acest mod de organizare permite și lucrul sistemului la frecvențe diferite fără o alterare a calității afișării.

6. BLOC CONTROL.

Acest bloc cu importanță decisivă în buna funcționare a sistemului, preia de pe magistralele sistemului și cupla de extensie, toate informațiile necesare (date, adrese, comenzi etc.) și generează semnalele de comandă corespunzătoare (semnale de selecție, comenzi de încărcare în tamponul video etc.). Tot acest bloc preia de la comutatorul extern comanda operatorului referitoare la tactul sistemului și livrează procesorului tactul corespunzător.

7. OSCILATORUL CU QUARTZ (14 MHz).

Generează frecvența de 14 MHz necesară procesorului TV și prin divizare se obține tactul de 3,5 MHz, pentru Z-80.

8. OSCILATORUL CU QUARTZ (12 MHz).

Generează frecvența de 12 MHz din care se obține tactul de 6 MHz pentru procesor.

9. CUPLA PENTRU EXTENSII.

Structura configurației standard asigură un minim necesar de facilități pentru operator. În cazul în care se dorește folosirea microcalculatorului TIM-S în aplicații mai complexe, se pot atașa, prin intermediul acestei cuple module noi precum :

— interfața floppy-disc ;

— interfața plotter ;

— interfața rețea ;

— interfața CP/M etc.

La această cuplă sînt aduse o serie de semnale, care prin forțare la o anumită valoare logică, pot duce la o reconfigurare a sistemului, în sensul :

— schimbare adrese porturi ;

— schimbare adrese memorii ;

— deselectionare porturi ;

— deselectionare zone de memorie etc.

La cuplă apar mai multe semnale care permit testarea și diagnosticarea eventualelor defecte din sistem.

În partea de procesor TV există următoarele blocuri funcționale :

10. DISPOZITIV DE COMANDĂ LOCALĂ.

Acest dispozitiv are drept scop :

— preluarea informației din TAMPON VIDEO și memorarea ei în memoria RAM (date și informații de culoare, strălucire, clipire) și memorarea lor în registre ;

— furnizarea semnalelor de stingere și sincronizare pentru blocul video ;

— informarea BLOCULUI DE CONTROL asupra situației din TAMPON VIDEO (dacă a fost sau nu preluată informația).

11. MEMORIA VIDEO 16 Ko RAM este realizată cu circuite 4116.

12. MULTIPLEXOR ADRESE realizat cu rezistoare.

Acest bloc permite adresarea memoriei fie de către microprocesor prin intermediul lui (5) și (10) pentru scriere și numai de către (10) pentru citire.

13. În acest registru se memorează temporar informații de culoare, strălucire, clipire pe cîte 8 pixeli (8212).

#### 14. REGISTRU DE DATE.

Acest registru conține datele ce urmează a fi afișate (74165+7474) în care scop încărcarea se face paralel și descărcarea serie.

#### 15. MIXER.

În acest bloc sînt amestecate informațiile de culoare etc. cu informațiile referitoare la date.

#### 16. BLOCUL VIDEO.

Acestui bloc îi sînt aduse la intrări următoarele semnale :

— R ; G ; B, corespunzătoare culorilor ROȘU, VERDE, ALBASTRU ;

— BR ; caracter supraluminos ;

— H ; V, sincronizare pe linii și cadre ;

— SH ; SV, stingere pe linii și cadre.

În urma prelucrării semnalelor mai sus pomenite, se obțin la ieșirea blocului :

— Semnalele R, G, B, și SINCRO avînd amplitudinile și impedanțele corespunzătoare pentru comanda unui monitor color prevăzut cu intrări de acest tip (de ex. „TELECOLOR 001“).

— SVCC, Semnal Video Complex Color, compatibil, avînd amplitudinea și impedanța corespunzătoare comenzii unui monitor COLOR, prevăzut cu intrare de acest tip (de ex. „TELECOLOR 002“).

Cu acest semnal poate fi comandat și un monitor ALB/NEGRU (de ex. „TEHNOTON“).

— TV, semnal standard de televiziune, un canal din banda III norma OIRT.

Cu acest semnal poate fi comandat, prin antenă orice tip de televizor COLOR sau ALB/NEGRU.

NOTA 1. După caz în prospectul care va însoți microcalculatorul, se va specifica sistemul de CODARE-COLOR cu care este codat produsul.

## II. DESCRIEREA FUNCȚIONALĂ GENERALĂ

### BLOCUL DE CONTROL

Pentru a putea lucra cu memorii de tip PROM (EPROM) ieftine deci cu timp de acces mare, după RESET sau pornirea sursei, sistemul este obligat să lucreze pe frecvența de 3,5 MHz și conținutul PROM-urilor se transferă în RAM (care au un timp de acces convenabil) după care PROM-urile se dezactivează și sistemul lucrează numai cu RAM. Acest lucru permite unui utilizator avizat să modifice în continuare interpreterul BASIC conform nevoilor sale (ex. schimbarea subrutinelor pentru imprimanta MIM-40 cu cele pentru SCAMP 9335).

Ținînd cont că interpreterul BASIC se găsește în RAM cu ajutorul unui bistabil (comandabil soft) se interzice hard scrierea în primii 16 Ko de RAM (pentru evitarea accidentelor de operare). Tot în scopul asigurării posibilității utilizării unor circuite mai lente, în timpul unor operații de I/O procesorul lucrează pe tactul de 3,5 MHz indiferent de poziția comutatorului. Frecvența pe care lucrează sistemul se poate forța soft (prioritar comutatorului) printr-un biț

din portul C al circuitului 8255. Tot din acest bloc se generează semnale de RAS, CAS, MUX și WR necesare memoriilor dinamice de 64 Ko conform diagramei din fig. 2.1. Ca observație, folosind acest tip de generare a semnalului CAS (neconcomitent cu WR negat) permite cîștigarea cîtorva nsec la adresarea RAM-urilor.

În blocul de control se obțin semnalele de selecție pentru memorii și circuite de I/O. În principiu selecția se realizează astfel : atît memoriile cît și circuitele de I/O se mențin selectate, cu excepția momentelor cînd este obligatoriu să fie deselectate (deci ele se deselectează la nevoie și nu folosind metoda clasică în care se selectează la nevoie). Deși s-ar părea că apare conflict pe magistrala de date, acesta nu există, deoarece pe perioada cînd atît MREQ negat cît și IOREQ negat sînt inactive (deci memoria și circuitele I/O sînt selectate simultan) nu apare semnalul RD negat.

Acest mod de selecție are următoarele avantaje :

— adresarea unui circuit începe în T1 (o dată cu stabilirea adreselor) ;

— permite folosirea circuitelor din familia I 8080 împreună cu Z-80 fără a mai fi necesară prelucrarea semnalelor RD negat, respectiv WR negat ;

— folosirea de circuite mai lente fără introducerea de stări de așteptare la frecvența de tact de 6 MHz.

### DIALOGUL MICROSISTEM-PROCESOR VIDEO

Procesorul video are ca tact de bază tactul de 7 MHz (X1). Prin divizare se obține X4 ( $f \times 4 = 0,875$  MHz), vezi fig. 2.2. Acest tact determină momentele cînd se fac scrieri în memoria video  $X4=0$ , respectiv se citesc octeți de date și atribute. În momentul cînd sistemul face o tentativă de scriere în tamponul video (la adrese 4000H—6000H) se testează dacă din tamponul video s-a scris informația în memoria video ( $OP=0$ ) și se înscrie noua informație cu frontul crescător al lui WR negat. Dacă  $OP=1$  se suspendă tactul sistemului în T3 pînă la golirea tamponului, după care se încarcă noua informație tot cu frontul crescător al lui WR negat.

Dacă sistemul funcționează cu tact de 3,5 MHz ( $T=1141$  ns) se poate demonstra că nu apar astfel de stări de așteptare decît în cazul unor instrucții care la interval de 3 tacturi de procesor fac scrieri în această zonă de memorie (PUSH, CALL etc.). În partea de procesor video bistabilul OIS (1) semnalizează că are loc o operație de scriere în RAM și resetarea acestuia determină resetarea lui OP.

### TASTATURA

Tastatura este organizată ca o rețea  $5 \times 8$  bare, la fiecare intersecție se poate face un contact electric apăsînd tasta dorită. Fiecare linie este selectată de către o linie de

adrese (A8-A15) prin intermediul unei porți SAU (74LS432). Cele 5 coloane care normal au nivel logic "1" (prin rezistoare de 10 kohmni legate la +5 V) sînt citite prin portul A al circuitului 8255 (PA0-PA4).

Scanarea tastaturii se face sub interpretul BASIC, la fiecare 10 msec. (întreruperi generate de sincro cadre din procesor video). Există totuși următoarele excepții: se tastează direct tasta CAPS SHIFT și BREAK, atunci cînd numai ele interesează (subrutinele de LOAD, SAVE etc.).

Scanarea tastaturii se bazează pe următoarele facilități oferite de Z-80:

— la IN A, OUT A, conținutul acumulatorului (din ciclul M1) apare pe liniile de adrese A8-A15 în tot timpul execuției instrucției;

— la instrucțiile IN și OUT care folosesc pentru adresare registrul C, conținutul registrului B apare pe liniile de adresare A8-A15.

Ținînd seama de aceasta orice utilizator poate să-și facă propria rutină de citire a tastaturii și să dezactiveze eventual întreruperile (aceasta duce la o sporire a vitezei de calcul atunci cînd nu ne interesează toate tastele doar la momente bine precizate de timp).

Dacă se dorește citirea întregii tastaturi propunem următoarea soluție:

DI

.

RST 38 (sau CALL 02BF)

după care dacă a fost apăsată o tastă, codul ei se găsește la adresa 23560 (5C08) și la adresa 23611 (5C3B) se găsește informația referitoare la faptul că a fost sau nu o tastă.

### CUPLA PENTRU EXTENSII

Cupla pentru extensii permite legarea micro-sistemului TIM-S cu:

— interfețe pentru operații la I/O;

— teste;

— extensii care să asigure: rulare de programe sub alte sisteme de operare (de exemplu CP/M), completare interpretor BASIC existent (rețea locală, floppy-disk etc.).

Lista semnalelor la această cuplă este dată în fig. 2.4. Următoarele semnale provin direct de la microprocesor și permit o încărcare de o sarcină TTL LS:

- A0-A15;
- D0-D7;
- BUSRQ negat;
- RFSH negat;
- WR negat;
- BUSACK negat;
- MREQ negat;
- HALT negat;
- NMI negat;
- RD negat;
- M1 negat;
- CLK;
- RESET negat;
- IORQ negat;
- INT negat.

Semnalele de mai jos au următorul rol:

— Op — octet prezent, indică prezența unui octet și a adreselor corespunzătoare în tampoanele video; în seopul testării acest semnal se poate forța ("0" sau "1").

— TVD negat — TP dezactivat, prin forțare la "1" se inhibă scrierea în tampoanele video (facilitate oferită pentru ca TIM-S să poată lucra și sub alte sisteme de operare).

— ROP — reset OP, se poate atît citi cît și forța pe valoarea dorită.

— ROM — indică faptul că TIM-S lucrează cu sistemul de operare în ROM și se poate forța la valoarea dorită.

— ROMCS negat indică faptul că adresa din ciclul de memorie este cuprinsă între 0000H-3FFFH și sistemul lucrează cu ROM.

— ROMD negat — ROM dezactivat. Un semnal "0" pe acest pin dezactivează ROM-ul intern.

— RAMD negat — RAM dezactivat. Un semnal "0" pe acest pin dezactivează RAM-ul intern.

— C5 — bit PC5 din 8255.

— DA0-DA7 — magistrala de date separată de D0-D7 a microprocesorului prin rezistențe (acest lucru permite testarea rapidă a microcalculatorului TIM-S prin analiza de semnături).

— CP — la citire indică pe ce tact lucrează microprocesorul. Se poate forța ('0' — 3,5 MHz, '1' — 6 MHz).

### ALTE FACILITĂȚI HARD

Patru biți de PC ai circuitului 8255 sînt folosiți în comanda funcționării sistemului și anume:

— PC1-C1 — împiedică scrierea în primii 16 Ko de RAM (C1=0).

— PC2-C2 — împiedică înscrierea în procesorul video (C2=1).

— PC3-C3 — forțează tactul micro-sistemului pe frecvența de 3,5 MHz prioritar față de poziția comutatorului (C3=0).

— PC4-C4 — dezactivează orice adresare a RAM-ului sistem (C4=0).

Portul PA al circuitului 8255 se poate adresa atît cu FEH cît și cu F9H (numai pentru citire).

Porturile de mai jos au următoarele adrese:

— PA-E0H, FEH;

— PB-E2H;

— PC-E4H;

— RC-E6H — registru de comandă;

— 74LS174-FEH (numai scriere).

### III. INTERFAȚA SERIE ȘI PARALELĂ

Microcalculatorul TIM-S în configurația de bază (fără extensii) este prevăzut cu o interfață de tip serie și una de tip paralel pentru acționarea imprimantelor. Programele de comandă a imprimantelor sînt incluse în sistemul de operare rezident în EPROM.

Microcalculatorul TIM-S în comanda imprimantelor face uz de conceptul de canal. Un ca-

nal este operațional, adică acceptă date pentru a fi trimise la o imprimantă, numai dacă se găsește în starea "deschis". Un canal în starea închis nu acceptă date, rezultând un Raport de eroare. Utilizatorul în limbajul BASIC TIM-S dispune de 12 canale și poate manipula starea canalelor prin comenzile OPEN și CLOSE.

Comanda OPEN # N, "nume" deschide canalul cu numărul N (N=4...15). Prin "nume" utilizatorul stabilește tipul canalului în sensul că indică modul de transmitere a datelor (serie, paralel, cod ASCII, octet în paralel) în cadrul unui anume protocol. Comanda CLOSE N are ca efect închiderea canalului cu numărul N (N=1...15).

La microcalculatorul TIM-S se pot conecta următoarele tipuri de imprimante :

1. Miniimprimanta MIM-40.
2. Imprimanta SCAMP (CDC 9335) în regimurile :  
— paralel ;  
— serie ;  
— grafic.
3. Imprimanta matricială paralelă DZM-180.
4. Imprimanta ROBOTRON 6311 în regimul :  
— serie, paralel.
5. Imprimanta matricială paralelă ROBOTRON 1152.
6. Consola CENTRONIX-serială.
7. Imprimanta paralelă rapidă VIDEOTON ES184 (800 linii/minut).

La microcalculatorul TIM-S tipurile de canale și funcțiile atribuite acestora sînt :

"nume"	tip canal	funcția atribuită ;
G	grafic	transferă conținutul memoriei ecran (4000-57FF) în paralel, octet după octet la interfața paralelă ;
g	grafic	transferă conținutul memoriei tampon (5B00-5BFF) în paralel octet după octet ;
A	asincron	transferă conținutul memoriei ecran (4000-57FF) în cod ASCII la interfața serie în formatul cu 7 cifre binare și 2 biți de stop fără paritate în protocol BUFFER-BUSY (DTR) viteza 300, 1 200 sau 2 400 bd ;
a	asincron	transferă conținutul memoriei tampon (5B00-5BFF) în cod ASCII la interfața serie în formatul cu 7 cifre și 2 biți de stop fără paritate în protocol. BUFFER-BUSY, viteza 300, 1 200, 2 400 bd ;
M	paralel	transferă conținutul memoriei ecran (4000-57FF) la interfața paralelă, cu respectarea cerințelor de comandă impuse de miniimprimantă MIM-40 ;
m	paralel	transferă conținutul memoriei tampon (5B00-5BFF) la interfața paralelă cu respectarea cerințelor de comandă impuse de miniimprimantă MIM-40 ;
B	paralel	transferă conținutul memoriei ecran (4000-57FF) la interfața paralelă, în cod ASCII cu 7 cifre binare ; cu dialogul STROB-BUSY ;
b	paralel	transferă conținutul memoriei tampon (5B00-5BFF) la interfața paralelă în cod ASCII cu 7 cifre binare, cu dialogul STROB-BUSY ;
X	paralel	transferă conținutul memoriei ecran (4000-57FF) la interfața paralelă în cod ASCII cu 7 cifre binare, cu dialogul RUF-END ;
x	paralel	transferă conținutul memoriei tampon (5B00-5BFF), la interfața paralelă, în cod ASCII cu 7 cifre binare, cu dialogul RUF-END.

La indicarea unui număr de canal N mai mare decît 15 sau a unui nume altul decît G, g, A, a, M, m, B, b, X sau x rezultă ca mesaj un Raport de eroare.

După inițializarea microcalculatorului TIM-S (la punere sub tensiune sau la acționarea butonului RESET) canalele 4—15 sînt declarate închise. Fără a deschide în mod explicit unul din aceste canale, utilizatorul dispune de comanda COPY care are ca efect transferul conținutului memoriei ecran în paralel la interfața paralelă — regim grafic.

Același rezultat se obține prin :

OPEN # N, "G"

PRINT # N

unde N=4...15

Se menționează de asemenea că după inițializarea microcalculatorului TIM-S în cadrul sistemului de operare se deschide implicit canalul 3 ca fiind de tipul B. Comenzile LPRINT și LLIST în sintaxa fără N și „nume” sînt asociate canalului 3 și în consecință vor conduce la comanda imprimantei SCAMP în regim paralel.

Facilitățile oferite utilizatorului sînt puse în evidență prin cîteva exemple :

*Exemplul 1 :*

OPEN # 4, "G"

..... → instrucțiuni care afișează informația alfanumerică și grafică pe ecran

PRINT # 4  
CLOSE # 4

Programul va realiza copie de ecran la imprimanta CDC 9335, în regimul grafic prin interfața paralelă.

*Exemplul 2 :*

OPEN # 6, "a"

(PRINT) LPRINT # 6, "text"  
CLOSE # 6

Programul va realiza tipărirea unui text la una din imprimantele CDC 9335, ROBOTRON K6311 sau la consola CENTRONIX, în regimul serie, prin interfața serie.

*Exemplul 3 :*

OPEN # 7, "M"

..... → instrucțiuni care afișează informația alfanumerică și grafică pe ecran

PRINT # 7  
CLOSE # 7

Programul va realiza copie de ecran la mini-imprimanta MIM-40, prin interfața paralelă.

*Exemplul 4 :*

OPEN # 8, "b"

(PRINT) LPRINT # 8, "text"  
CLOSE # 8

Programul va realiza tipărirea unui text la imprimanta CDC 9335, în regim paralel, prin interfața paralelă.

*Exemplul 5 :*

OPEN # 9, "X"

..... → instrucțiuni care afișează informația numerică pe ecran

PRINT # 9  
CLOSE # 9

Programul va realiza copie de ecran la una din imprimantele DZM 180 sau VIDEOTON ES7184, în regim paralel, prin interfața paralelă.

*Exemplul 6 :*

OPEN # 10, "A"

..... → instrucțiuni care afișează informația alfanumerică pe ecran

PRINT # 10  
CLOSE # 10

OPEN # 11, "b"

(PRINT) LPRINT # 11, "text"  
(LIST) LLIST # 11

CLOSE # 11

Programul va realiza copie de ecran la una din imprimantele CDC 9335, ROBOTRON K6311 sau la consola CENTRONIX, în regim serie,

prin interfața serie apoi va realiza tipărirea unui mesaj la imprimanta CDC 9335, în regim paralel, prin interfața paralelă, iar apoi va realiza listarea programului BASIC la imprimanta CDC 9335, în regimul paralel, prin interfața paralelă.

*Exemplul 7 :*

OPEN # 12, "a"

(LIST) LLIST # 12

CLOSE # 12

OPEN # 13, "x"

(PRINT) LPRINT # 13, "text"

CLOSE # 13

Programul va realiza listarea programului la una din imprimantele CDC 9335, ROBOTRON K6311 sau la consola CENTRONIX, în regim serie, prin interfața serie, apoi va realiza tipărirea unui text la una din imprimantele DZM 180 sau VIDEOTON ES7184 în regim paralel, prin interfața paralelă.

*Exemplul 8 :*

OPEN # 4, "a"

OPEN # 5, "x"

OPEN # 6, "A"

(PRINT) LPRINT # 4, "text 1"

(PRINT) LPRINT # 5, "text 2"

..... → instrucțiuni care afișează informația alfanumerică pe ecran

PRINT # 6

CLOSE # 4

CLOSE # 5

CLOSE # 6

Programul va realiza tipărirea mesajului "text 1" la una din imprimantele ROBOTRON K6311, CDC 9335 sau la consola CENTRONIX în regim serie, prin interfața serie, tipărirea mesajului "text 2" la una din imprimantele DZM 184, sau VIDEOTON ES7184, în regim paralel, prin interfața paralelă, copie pe ecran corespunzător primului grup de instrucțiuni care afișează informația alfanumerică pe ecran, la una din imprimantele CDC 9335, ROBOTRON K6311 sau la consola CENTRONIX în regim serie, prin interfața serie.

MESAJE DE EROARE

Invalid file name — dacă se dă un nume de canal diferit de cele specificate.

Invalid stream — dacă se apelează un canal care nu s-a deschis anterior.

*Exemplul 9 :*

E1 OPEN # 4, "b"

E2

I

I → linii de

I program BASIC

I

EN (LIST) LLIST # 4, E2

Programul va realiza listarea programului BASIC, începînd cu linia cu numărul E2, la imprimanta CDC 9335, în regim paralel, prin interfața paralelă.

**Exemplul 10 :**

OPEN # 4, "nume"

(PRINT) LPRINT # 4, "text"

Programul va da mesajul de eroare : „Invalid file name“ dacă „nume“ este o literă diferită de cele cunoscute (M, m, G, g, A, a, B, b, X, x).

**Exemplul 11 :**

OPEN # 17, "a"

(PRINT) LPRINT # 4, "text"

Programul va da mesajul de eroare, „Invalid stream“ dacă se apelează un canal cu numărul în afara domeniului (4...15).

Același mesaj de eroare apare și dacă se comandă tipărirea folosind un canal care nu a fost deschis anterior comenzii.

**PROGRAMAREA IMPRIMANTEI SCAMP**

Imprimanta SCAMP permite un mod de lucru prin programare. Recunoaște un set de c.a. 30 de coduri de comandă (ASCII). Pentru trimiterea acestor coduri din program BASIC, ținând cont de dialogul purtat între imprimantă și cal-

culator, la trimiterea datelor, cât și de existența unor inversoare la ieșirile portului B din circuitul de interfață 8255, se pot citi 3 instrucțiuni OUT pentru fiecare octet de trimis, în următorul fel :

- e1 OUT adr. port — inversul octetului format din cei 7 biți de date și bitul de comandă inactiv
- e2 OUT adr. port — inversul octetului format din cei 7 biți de date și bitul de comandă activ
- e3 OUT adr. port — inversul octetului format din cei 7 biți de date și bitul de comandă inactiv

Ex : Pentru trimiterea codului SO (EO în ASCII) — care are drept consecință tipărirea primului rând de tipărit cu caractere dublu lat — se calculează informația pentru trimiterea codului ca în tabelul de mai jos :

Nr.	Octetul format din date și bit de c-dă	Hexa	Inversul octetului	Hexa	Zecimal
1	1 0 0 0 1 1 1 0	8E	0 1 1 1 0 0 0 1	71	113
2	0 0 0 0 1 1 1 0	0E	1 1 1 1 0 0 0 1	F1	241
3	1 0 0 0 1 1 1 0	8E	0 1 1 1 0 0 0 1	71	113

Cunoscând că adresa portului 3 al circuitului 8255 este E2 pentru trimiterea codului de comandă SO se folosesc următoarele 3 instrucțiuni :

- e1 OUT 226, 113
- e2 OUT 226, 241
- e3 OUT 226, 113

În tabelul de mai jos se dau gata calculate aceste valori pentru coduri de comandă specificate în manualul de utilizare al imprimantei SCAMP. Utilizatorului îi rămâne să insereze în program OUT-uri succesive folosind valorile calculate în tabel :

ASCII	HEXA	A	B	G	D	E	F	G	H	I
CR	OD	120	248	120	—	—	—	—	—	—
LF	OA	117	245	117	—	—	—	—	—	—
FF	OC	115	243	115	—	—	—	—	—	—
SO	OE	113	241	113	—	—	—	—	—	—
SI	OF	112	240	112	—	—	—	—	—	—
ESC 6	1B 36	100	228	100	73	201	73	—	—	—
ESC 7	1B 37	100	228	100	72	200	72	—	—	—
ESC 8	1B 38	100	228	100	71	199	71	—	—	—
ESC 9	1B 39	100	228	100	70	198	70	—	—	—
ESC SP	1B 20	100	228	100	95	223	95	—	—	—
ESC 1	1B 21	100	228	100	94	222	94	—	—	—
ESC '	1B 27	100	228	100	82	209	82	—	—	—
ESC 0	1B 30	100	228	100	79	206	79	—	—	—
ESC 1	1B 31	100	228	100	78	205	78	—	—	—
ESC B	1B 42	100	228	100	61	189	61	—	—	—
ESC C	1B 43	100	228	100	60	188	60	—	—	—
ESC e	1B 40	100	228	100	63	191	63	—	—	—
ESC A	1B 41	100	228	100	62	192	62	—	—	—
ESC n	1B6031	100	228	100	31	159	31	78	206	78
—	1B6032	100	228	100	31	159	31	77	205	77
n=1,4	1B6033	100	228	100	31	159	31	76	204	76
—	1B6034	100	228	100	31	159	31	75	203	75
ESC 4	1B 34	100	228	100	75	203	75	—	—	—
ESC 5	1B 35	100	228	100	74	202	74	—	—	—
RS	1E	97	225	97	—	—	—	—	—	—
VT	OB	116	224	116	—	—	—	—	—	—
DLE	10	111	289	111	—	—	—	—	—	—



ASCII	HEXA	A	B	C	D	E	F	G	H	I
DC2	12	109	237	109	—	—	—	—	—	—
DC4	14	107	235	107	—	—	—	—	—	—
NAC	15	106	234	106	—	—	—	—	—	—
SYN	16	105	233	105	—	—	—	—	—	—
ETB	17	104	232	104	—	—	—	—	—	—
CAN	18	103	231	103	—	—	—	—	—	—
EM	19	102	230	102	—	—	—	—	—	—
SUB	1A	101	229	101	—	—	—	—	—	—
DC1		110	238	110	—	—	—	—	—	—
DC3	13	108	236	108	—	—	—	—	—	—
ESC D	1B 44	100	228	100	59	187	59	—	—	—
ESC L	1B 4C	100	228	100	51	179	51	—	—	—
ESC G	1B 47	100	228	100	56	184	56	—	—	—
ESC H	1B 48	100	288	100	55	183	55	—	—	—
ESC I	1B 49	100	228	100	54	182	54	—	—	—
ESC R	1B 52	100	228	100	45	173	45	—	—	—
BEL	07	120	248	120	—	—	—	—	—	—

Se recomandă păstrarea pe casetă sub formă de subprograme a instrucțiunilor necesare pentru trimiterea fiecărui cod în parte. Apelând la aceste subprograme, trimiterea unui cod de comandă spre imprimata SCAMP, apoi la o instrucțiune de apel subprogram: e GO SUB adr. progr.

Utilizatorul odată familiarizat cu modul de trimitere a unor coduri de comandă, poate introduce un set de caractere proprii, cu caractere generate pe o matrice 9×9. Odată încărcat acest

set de caractere cu codul de comandă ESCL, cu octeții de informație trimiși în același mod spre imprimată ca și octeții de comandă, prin codurile ESCD, respectiv ESCR, se poate selecta, respectiv deselecta tipărirea setului de caractere definit de utilizator în locul celui standard. Amănunte privind modul de încărcare a setului nou de caractere, precum și modul de generare a noilor caractere se pot urmări în manualul de utilizare al imprimății SCAMP.

Cupla de extensie (circuit imprimat 961-431-060)

	A	MIJLOC (B)	C
32	-5 V	-5 V	-5 V
31	+12 V	+12 V	+12 V
30	A12		A11
29	A14		A13
28	A5		A6
27	A2		RD negat
26	A1		AO
25	OP		M1 negat
24	TUD negat		ROMCS negat
23	ROP		ROMD negat
22	A10		IORQ negat
21	A9		CP
20	A7		A8
19	RUSRQ negat		RESET negat
18	D5		DO
17	D7		IORQ negat
16	ROM		INT negat
15	RFSH negat		D1
14	WR negat		OS
13	A3		RAMD negat
12	BUSAK negat		A4
11	MREQ negat		WAIT negat
10	HALT negat		DA7
9	NMI negat		DAQ
8	D2		CLK
7	D3		D6
6	A15		D4
5	DA2		DA5
4	DA3		DA6
3	DA4		DA1
2	+5 V	+5 V	+5 V
1	GND	GND	GND

Fig. 2.4.

Cupla de extensie (circuit imprimat 961-431-060 REV A)

	A	MIJLOC (B)	C
32	-5 V	-5 V	-5 V
31	+12 V	+12 V	+12 V
30	A12	GND	A11
29	A14	GND	A13
28	A5	GND	A6
27	A2	GND	RD negat
26	A1	GND	AO
25	OP	GND	M1 negat
24	THD negat	GND	ROMCS negat
23	ROP	GND	ROMD negat
22	A10	GND	IORQD negat
21	A9	GND	CP
20	A7	GND	A8
19	BURSQ negat	GND	RESET negat
18	D5	GND	DO
17	D7	GND	IORQ negat
16	ROM	GND	INT negat
15	RFSH negat	GND	D1
14	WR negat	GND	OS
13	A3	GND	RAMD negat
12	BUSAK negat	GND	A4
11	MREQ negat	GND	WAIT negat
10	HALT negat	GND	DA7
9	NMI negat	GND	DAO
8	D2	GND	CLK
7	D3	GND	D6
6	A15	GND	D4
5	DA2	GND	DA5
4	DA3	GND	DA6
3	DA4	GND	DA1
2	GND	GND	GND
1	+5 V	+5 V	+5 V

Fig. 2.4.

#### IV. BLOCURI FUNCȚIONALE ALE CALCULATORULUI

##### 1. PROCESORUL VIDEO

Este alcătuit din :

— 16 Ko de memorie tip 4116 din care 6 Ko sînt folosiți pentru memorarea datelor ce trebuie afișate și următorii aprox. 300 H octeți pentru atribute ;

— tamponul video format din circuitele 8212a, 8212b — unde se încarcă adresa și 8212c — unde se încarcă datele în momentul în care procesorul face o scriere în memoria video ;

— multiplexorul de adrese pentru memoria video format din circuitele : 74157a și 74157b care multiplexează adresele de linii și coloane, circuitul 74157d cu rol în multiplicarea accesului la date sau atribute și rezistențele R60—R27 cu rol în multiplexarea adreselor pentru accesul la scriere sau accesul la video la citire ;

— circuitul 8212d folosit ca registru pentru atribute ;

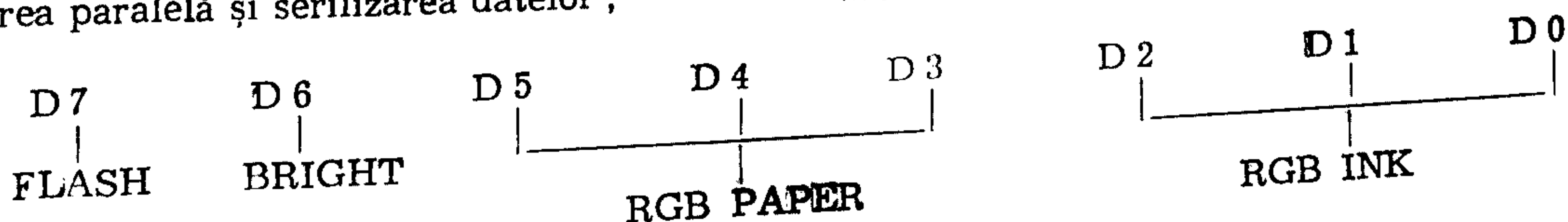
— circuitul 74165 și bistabilele 74g — pentru încărcarea paralelă și serializarea datelor ;

— multiplexorul 74157c pentru multiplexarea informației de PAPER și INK funcție de logică de semnalizare a datelor (mixer video) ;

— dispozitivul de comandă locală a memoriei care pe lângă semnalele VRAS negat, VMUX negat și VCAS negat mai generează și semnale de încărcare atribute LOADA ; date LOADD și semnalele de dialog cu microprocesorul cînd acesta face scrierea în memoria video (OIS negat, ROP negat) ;

— circuitele tip 74161 care împreună cu logică aferentă asigură controlul adreselor multiplexate prin circuitele 74157a, b spre RAM video, a semnalelor de sincronizare și stingere pentru linii și cadre necesare ieșirilor pe televizor sau monitor.

Afișarea alfanumerică pe ecran se face prin construirea unui caracter cu o matrice 8×8 în care fiecare bit constituie un pixel. Valoarea logică a fiecărui bit condiționează la ieșirile multiplexorul 74157c informația RGB corespunzătoare PAPER-ului pentru bit 0 și INK-ului pentru bit 1. Fiecare matrice 8×8 are un octet de atribut cu următoarele semnificații :



În modul de afișare 8 \* 8 biți pe caracter se pot afișa 32 caractere/rînd și 24 de rînduri :

		1 CHAR								2 CHAR			
RÎND	A	0	0	0	0	0	0	0	0	(A+1)	0	1	0
1	(A+1 * 256)	0	0	0	0	1	0	0	0		1		
	(A+2 * 256)	0	0	1	0	0	1	0	0		0		
		0	0	1	0	0	1	0	0		0		
		0	0	1	1	1	1	0	0				
		0	0	1	0	0	1	0	0				
		0	0	1	0	0	1	0	0				
	(A+7 * 256)	0	0	1	0	0	1	0	0				
<hr/>													
RÎND	(A+32)	0	0										
2		1											
		1											
		33 CHAR											

Datele se afișează pe ecran sub forma a 3 zone orizontale ; fiecare zonă are 8 rînduri ; fiecare rînd are 8 linii. Adresele de unde sînt citite datele pentru afișare sînt în cadrul unei zone conform figurii de mai sus. Adresele de început de zonă corespunzătoare celor 3 zone sînt :

- zona 1 — A=4000H
- zona 2 — A=4800H
- zona 3 — A=5000H

Atributele se găsesc în memorie în spațiul 5800-5AFF, atributul corespunzător caracterului din colțul stîng sus al ecranului se găsește la 5800.

**FOARTE IMPORTANT :** afișarea pe ecran folosește numai jumătate din memoria video dacă această jumătate de memorie nu este bună se poate încerca cealaltă jumătate prin schimbarea pinului 11 de la 74157b de la masă la +5 V.

Memoria video dublează practic o zonă de aceeași lungime din memoria 4164 a sistemului.

Cînd microprocesorul scrie ceva în memoria video, face simultan o scriere și în zona corespunzătoare a memoriei 4164 și o încărcare în tamponanele 8212a, b, c a adresei și datelor, pe care procesorul video le va prelua cînd va trece în regim acces procesor. Semnalele de comandă pentru memorie, semnalele de dialog cu microprocesorul și semnalele de încărcare atribuite și date sînt conform fig. 2.2 a.

Încărcarea în tamponane se face prin semnalul OP negat aplicat la pinul 11. Semnalul OP negat se poate forța din cuplă la capătul rezistenței R100. De asemenea semnalul ROP negat se poate forța din cuplă la capătul rezistenței R46. Prin acționarea butonului RESET se poate simula o scriere în RAM-ul video prin activarea (în 0) pinului 13 de la 74d.

Ieșirile x5—x9 de la numărătoarele 74161 reprezintă adresa caracterului de afișat în cadrul rîndului, iar y0—y7 numărul liniei TV în curs de afișare. Informația utilă se afișează pe ecran într-o fereastră centrală dreptunghiulară delimitată de un chenar numit BORDER, controlul BORDER-ului se face prin semnal BORD de

la ieșirea 6 a bistabilului 74f. BORD=1 pentru fereastră. BORDER-ul poate primi 8 culori selectabile printr-un OUT FE, în acumulator (înainte de OUT) completînd informația RGB pentru culoarea chenarului în primii 3 biți. Rezistențele R80, R81, R82 au rol de a transmite spre RGB extern informația RGB corespunzătoare BORDER-ului de la ieșirile circuitului 74LS174, în momentul cînd afișarea liniei TV se face pe BORDER. În fig. 4.1. se prezintă diagrama de semnale pentru o linie TV de la mijlocul ecranului.

## 2. GENERATORUL DE TACT

În sistem există 2 oscilatoare cu cuarț formate din porțile din circuitul 404c care furnizează frecvențele de :

- 12 MHz pentru obținerea tactului de 6 MHz pentru microprocesor ;

- 14 MHz pentru obținerea tactului de 7 MHz, de 3,5 MHz și tactului pentru procesorul video. Tactul de 14 MHz este divizat cu ajutorul circuitului 4193a.

Deoarece sistemul funcționează la frecvență mare (6 MHz) se impune ca tactul la procesor să aibă :

- fronturi  $\leq 20$  ns ;
- $V/OH \geq 4,4$  V ;
- $V/OL < 0,4$  V.

În acest scop se folosește un montaj cu tranzistor 2N709.

Bistabilele 474b, 47a, împreună cu porțile din jurul lor asigură :

- comutarea tactului de 3,5 MHz/6 MHz ;
- suspendarea tactului microprocesorului în cazul apariției unui conflict microprocesor—procesor video.

### COMUTAREA TACTULUI

Cererea de comutare tact apare pe pinul 2 al circuitului 474b din 3 surse :

- bistabilul ROM (474c) — pentru a putea lucra cu EPROM-uri lente se forțează tactul pe 3,5 MHz indiferent de poziția comutator extern ;

— bitul PC3 de la circuitul 8255 ;

— prin comutator extern.

În timpul utilizării calculatorului apar situații în care este nevoie să forțăm soft tactul de 3,5 MHz.

— prin semnalul CP de la cupla sistem. Acest semnal se forțează cu o poartă colector în gol sau TS de către o eventuală extensie legată la cupla de magistrală externă.

Diagramele corespunzătoare acestui bloc funcțional apar în fig. 4.2. (pentru suspendare tact).

Schimbarea tactului se realizează astfel :

— bistabilul 474b/1 memorează cererea de schimbare tact CP sincron cu CLK ;

— bistabilul 474b/13 (respectiv 474a/13) este validat (sau blocat) prin intrarea R ;

— sincron cu tactul TX (12 MHz) respectiv  $x/1$  (7 MHz) acest bistabil comută validând bistabilul 474c, sau 474c/13 și în același timp suspendând tactul CLK existent (în „1,„) ;

— următorul front crescător al lui Tx respectiv  $x/1$  corespunzător CP va relua generarea CLK pe noua frecvență.

Tactul se mai comută pe 3,5 KHz pe durata fiecărei operații de I/O pentru a putea folosi circuite de I/O programabile lente.

### 3. LOGICA DE SELECȚIE MEMORIE

Circuitul 74LS138/c decodifică semnalele A14 și A5 cointerestat cu RFSH negat (nu se selectează memoriile în timpul refresh-ului) și IORQ negat (se consideră că atunci când nu există cerere de lucru cu perifericele avem cerere de acces la memorie).

Semnalul RAM/0 indică lucrul în primii 16 Ko de memorie — 0000-3FFF iar corespunzător RAM/1 negat indică zona 4000-7FFF.

Pentru selecția EPROM-urilor se folosește circuitul LS138b care decodifică A11, A12, A13 cointerestat cu RAM/0, în condițiile ROM\* = "0"  
— sistemul lucrează EPROM : ROMD negat = "1" sistemul lucrează cu EPROM-uri din interiorul carcasei.

Diagrama de semnale corespunzătoare selecțiilor EPROM-urilor este dată în fig. 4.3.

Pentru selecția RAM se folosește semnalul CAS negat. Semnalul RAS negat se generează tot timpul din MREQ negat. Inhibarea semnalului CAS negat se face când :

— apare selecție EPROM ;

— MREQ negat = 1 ;

— scriere în primii 16 Ko și PC1, 8255 = 0 ;

— RAMD negat = 0 (dezactivare RAM din exterior).

Diagrama de semnale pentru RAS negat, CAS negat, MUX negat este dată în fig. 2.1.

### 4. SELECȚIE PORTURI I/O

Porturile I/O sînt selectate de circuitul 74LS138a, din adresele A0, A3, A4 cointerestate cu M1 negat (să nu fie IORQ negat din ciclul de răspuns la întrerupere).

— MREQ considerăm că atunci când nu este MREQ negat avem cerere de acces la periferice ;

— IOREQ negat = "1" — nu sînt devaldate circuitele de I/O din sistem.

Acest mod de selecție generează și CS-uri negat false pe perioada cît MREQ negat și IORQ negat sînt inactive, dar acest lucru nu deranjează circuitele programabile deoarece nu apare în acest timp nici RD negat, nici WR negat. Pentru selecția circuitului 74LS174 a fost nevoie de condiționarea și cu IORQ negat din motivul mai sus prezentat.

Portul A din circuitul 8255 se selectează atît pe adresa FE cît și E0.

PB = E2.

PC = E4.

Comandă = E6.

### 5. LOGICA DE COMANDĂ ROM/RAM

Bistabilul 4713 este adus la "0" după RESET și sistemul lucrează din EPROM. În continuare conținutul adreselor 0000-3FFF se transferă la adresele 800-BFFF, după care se devalidează ROM (IORQ pe adresa FO = COM ROM) după care se transferă 8000-BFFF → 0000-3FFF, se invalidează scrierea în primii 16 Ko cu PC/1, 8255 = 0 și se continuă subrutina de RESET.

Bistabilul 474e este legat ca bistabil T și ori-cînd resetat.

### 6. DIALOGUL MICROSISTEM—PROCESOR VIDEO

În cazul în care se face o scriere în RAM pe adresele 4000-5FFF informația se scrie și în RAM sistem și în tampon video (aici și adresa corespunzătoare) și se pune pe "0" sincron cu WR negat bistabilul OP. În continuare procesorul video preia din tampoane informația la momente potrivite pentru el și apoi pune pe "1" bistabilul OP. Dacă apare o nouă cerere de scriere în tamponul video cît timp OP = "1", se va suspenda tactul CLK pînă cînd OP devine "0". Vezi diagramele 4.2.

### 7. LOGICA DE ÎNTRERUPERI

Intrarea NMI negat nu este folosită. Pe intrarea INT negat microprocesorul primește întreruperi cu frecvența de 50 Hz în vederea inspec-tării tastaturii. Aceste întreruperi sînt generate de semnalul y8 (frecvența de 50 Hz) îngustat cu ajutorul bistabilului 474q și IORQ negat.

### 8. INTERFAȚA DE CASETOFON

În scopul salvării programelor din memoria RAM a calculatorului pe casetă audio, se utilizează un casetofon audio obișnuit. Transferul datelor se poate face în ambele sensuri la o viteză de peste 1 200 biți/s (pînă la 2 400). Schema interfeței pentru casetofon audio (înregistrare-redare) este realizată în jurul unui circuit BM339 de la/la care ajunge informația din 2 biți ai circuitului 8255. Semnalul generat spre casetofon are un preambul pentru sincronizare, după care urmează semnalul util de informație,

modulat în durată. Structura antetului din capul de fișier este formată din 17 octeți avînd semnificația următoare : primul octet conține tipul fișierului (program BASIC, program în cod mașină, bloc de date numerice sau alfanumerice); următorii 10 octeți conțin numele de fișier; următorii 2 octeți specifică lungimea fișierului; cei doi octeți următori dau adresa de început a fișierului; ultimii 2 octeți specifică pentru programe BASIC numărul liniei pentru autostart.

La sfîrșitul fișierului, pe ultimii octeți se înregistrează suma de control a blocului respectiv, verifică automat în cazul citirii fișierului.

## V. PREZENTAREA INTERFETELOR PENTRU IMPRIMANTE

### 1. PREZENTAREA INTERFETEI PENTRU MIM-40

Forma caracterelor de tipărit se trimite în 5 pași pe cîte 7 biți corespunzători punctelor dintr-o coloană a caracterului.

Cronograma semnalelor de dialog se poate urmări în fig. 2.1.1. Semnalul PM cît timp este activ, activează motorul care realizează deplasarea capului de imprimare.

Semnalul CAMA indică calculatorului momentele de conectare a celor două microîntrerupătoare, care marchează starea inițială și momentul tipăririi capului de imprimare.

În cronogramă s-a indicat și zona activă de tipărire a capului, aceasta fiind de 310 ms pentru un rînd. Pe durata zonei active de imprimare, calculatorul trebuie să trimită spre imprimantă datele în impulsuri cu durata de 1.3 mc, din care datele trebuie să fie active 400 microsecunde.

Liniile de interfață au următoarele semnificații în cazul semnalelor de dialog TIM-S MIM-40. Prin linia de comandă paralelă PB/7 a imprimantei se activează motorul imprimantei (PM). Testarea microîntrerupătorului se face pe linie de "răspuns paralel" PA/5 în vederea marcării momentului din care se pot trimite datele spre imprimantă în cadența specificată. Pentru trimiterea datelor se folosesc primii 7 biți din portul B (PB/6—0).

### PROGRAMELE DE COMANDĂ

Tipărire a unui rînd de caractere s-a rezolvat prin 3 subprograme; subprogramul TIP-COL care trimite datele pentru tipărire a unei coloane, ținînd cont de timpii specificați în cronograma 2.2.1. pentru starea activă și inactivă a datelor; subprogramul RIND care efectuează tipărire a rîndului.

#### SUBPROGRAMUL CAMA

Organigrama — fig. 2.3.1.

Această rutină marchează momentul începerii tipăririi prin următorii pași :

— activează motorul poziționînd pe linia 1 de comandă (bitul 7 din portul B);

— testează comutarea microîntrerupătorului și elimină oscilațiile produse de acesta prin numărarea a 32 de stări a semnalului CAMA în starea inactivă;

— testează recomutarea microîntrerupătorului și elimină oscilațiile produse de acesta prin numărarea a 256 de stări a semnalului CAMA în starea activă, momentul în care poate începe tipărire.

#### SUBPROGRAMUL TIP-COL

Organigrama — fig. 2.3.2.

Cei 7 biți de date de transmis din registrul D se trimit spre imprimantă prin cei 7 biți de la 0 la 6 a portului B din circuitul 8255. Comanda de pornire a motorului rămîne în continuare activă. Se păstrează datele active timp de 400 microsecunde prin bucla de întîrziere determinată de contorul din registrul B. În următorul pas se dezactivează datele pentru un timp de 900 microsecunde, bitul pentru activarea motorului fiind în continuare în starea activă.

În continuare se testează dacă s-a cerut întreruperea de la tastatura calculatorului, prin apăsarea subrutinei BREAK KEY, care poziționează fanionul CARRY pe 1 în caz definitiv. În cazul în care s-a cerut întrerupere, se dezactivează motorul și se iese din program prin rutina BR-K-ERR. În caz contrar se revine prin RET la programul apelat (RIND).

#### SUBPROGRAMUL RIND

Organigrama — fig. 2.3.3.

Subprogramul realizează tipărire a unui rînd de 32 de caractere obținînd biții de date corespunzători prin copia punct cu punct a matricii de caracter din memoria video sau memoria tampon a calculatorului.

Informația pentru coloana de tipărit se va obține în registrul D în următorul fel :

Registrul pereche HL conține adresa de bază a caracterului din memoria video sau tampon. În funcție de memoria din care se face copia, adresa următorului rînd din caracter se obține prin incrementarea registrului H cu 1 (în cazul ecranului) respectiv L cu 32 (în cazul memoriei tampon).

Registrul C se folosește ca mască, și are poziționat pe 1 singur bit, corespunzător coloanei care se trimite. În momentul inițial, registrul C are bitul pe 1 și informația primului rînd din caracter se află în acumulator.

Registrul B indică numărul coloanei (5 pentru matricea caracterului și 2 pentru spațiul dintre caractere). Printr-un SI al acumulatorului cu masca din registrul C se testează starea bitului corespunzător și se poziționează conform acestuia bitul 6 din registrul D. Se aplică aceeași mască și următorilor 6 octeți (6 rînduri/caractere) obținuți prin incrementare corespunzătoare a registrului pereche BC și se poziționează bitul 6 din registrul D corespunzător, după rotația registrului la dreapta. După 7 rotații, registrul D conține informația unei coloane din caracter, care se trimite la tipărire prin subprogramul TIP-COL.

## 2. INTERFAȚA PARALELĂ PENTRU IMPRIMANTE SCAMP

Interfața paralelă este compatibilă CENTRONIX și poate accepta caractere ASCII în paralel pe 7 sau 8 biți.

Semnalele de dialog se pot urmări pe fig. 3.2.

Datele stabilizate pe liniile de date trebuie însoțite cu un semnal de strob "DATA STROBE". Cât timp strobul este activ imprimanta își introduce datele într-un registru de reținere și emite semnalul de achitare ACKNOWLEDGE. Cu 5 microsecunde după dezactivarea semnalului BUSY, imprimanta emite semnalul de achitare. ACKNOWLEDGE. Utilizatorul deci poate testa sfârșitul recepționării de date afit testind semnalul BUSY cât și ACKNOWLEDGE după preferință. Polaritatea celor 3 semnale se poate alege de la microcomutatoarele 8, 9, 10 din grupul O (SCAMP-B-3). S-a ales pentru TIM-S polaritatea din fig. 3.2.

### CONDIȚIONĂRI DE TIMP

1. Datele trebuie să fie stabile cu minim 500 ns înainte de activarea semnalului DATA STROBE și încă minim 500 ns după dezactivarea semnalului DATA STROBE. DATA STROBE la rîndul său trebuie să dureze minim 500 ns.

2. BUSY se activează cu maxim 200 ns după DATA STROBE; devine activ și durează aproximativ 500 ns dacă memoria tampon nu este plină. În cazul în care memoria tampon este plină, BUSY rămîne activ pînă la golirea acestuia.

Semnalele de dialog sînt de nivel TTL.

Correspondența pinilor la cei 36 pini ai cuplei imprimantei se pot urmări în tabelul de mai jos precum și corespondența pinilor la cupla de la calculator.

SEMNALUL	CUPLA IMPRIMANTĂ		CUPLA CALCULATOR	
	PIN	PIN	PIN	PIN
	SEMNAL	MASĂ	SEMNAL	MASĂ
DATA 1	2	20	1	14
DATA 2	3	21	2	15
DATA 3	4	22	3	16
DATA 4	5	23	4	17
DATA 5	6	24	5	18
DATA 6	7	25	6	19
DATA 7	8	26	7	20
DATA STROBE	1	19	8	21
BUSY	11	29	9	22

## 3. INTERFAȚA SERIE RS-232-C

S-a ales protocolul de transmisie prin testarea semnalului DATA TERMINAL READY (DTR), acest mod de transmisie fiind mai des utilizat și la alte imprimante. Imprimanta primește date cât timp semnalul DTR este activ. În momentul în care bufferul imprimantei este plin, acest semnal se dezactivează indicînd că este ocupat și nu mai poate primi date de la calculator.

Nivelele de tensiune pentru "0" respectiv "1" sînt +12 V respectiv -12 V. Pentru obținerea acestor tensiuni din nivelele TTL s-au folosit convertoarele ROB 1489 respectiv ROB 1488.

Correspondența pinilor la cei 25 de pini ai cuplei imprimantei se pot urmări în tabelul de mai jos (pinii nefolosiți nu se specifică), alături de corespondența cu pinii cuplei de la calculator.

SEMNALUL	CUPLA	
	IMPRIMANTĂ	CALCULATOR
RECEIVER DATA	3	2
FRAME GROUND	1	7
SIGNAL GROUND	7	7
DATA TERMINAL READY	20	20

### PROGRAMELE DE COMANDĂ

Imprimanta SCAMP poate lucra în 3 regimuri : paralel, serie și grafic, ceea ce presupune 3 seturi de programe de comandă.

#### PROGRAMUL DE COMANDĂ PENTRU REGIM SERIE—SERIE

Acest program este comun pentru toate imprimantele seriale.

#### PROGRAM DE COMANDĂ PENTRU REGIM PARALEL TIP — SCAMP

Organigrama — fig. 3.3.2.

Acest program se utilizează pentru trimiterea informației din acumulator spre ieșirile paralele ale portului B din 8255. În cazul transmisiei în regim paralel această informație reprezintă codul ASCII al caracterelor, complementat în rutina P-SCAMP. Se salvează informația în registrul C și se testează prin BREAK-KEY dacă s-a cerut întrerupere de la tastatură. În caz afirmativ se iese din program prin rutina de eroare, în caz contrar se testează semnalul BUSY. Dacă BUSY este inactiv se trimit datele spre portul de ieșire B în 3 pași : cu strob inactiv, cu strob activ, cu strob inactiv.

#### PROGRAMELE DE COMANDĂ PENTRU REGIM GRAFIC

În cazul acestui regim, datele se cer pe cîte 6 biți, reprezentînd cîte o coloană de 6 puncte din imagine. Ca mod de transmitere a informației grafice s-a ales transmisia paralelă. Pentru a intra în acest mod de lucru, imprimanta care trebuie să primească un cod de comandă ASCII (ESC G) înainte de începerea tipăririi. Pentru trimiterea acestui cod se apelează subrutina COD-GR-SCAMP. Informația grafică se obține din memoria buffer prin copia și transmiterea informației pe coloane de cîte 6 puncte cu ajutorul programului RIND-GR-SCAMP. Pentru trimiterea informației spre imprimantă se apelează rutina tip TIP-SCAMP.

## SUBPROGRAMUL COD-GR-SCAMP

Organigrama — fig. 3.3.3.1.

În această subrutină se trimit cei 3 octeți de comandă de intrare a imprimantei în mod grafic spre aceasta (ESC G, în ASCII 1B47).

## SUBPROGRAMUL RIND-GR-SCAMP

Organigrama — fig. 3.3.3.2.

Cu ajutorul acestui subprogram se obține în registrul C informația corespunzătoare a cîte 6 biți, informația (octeți organizați în linie și nu în coloană) obținându-se din memoria tampon de la adresa 5B00. Biții din care se formează coloana se testează pe bitul 7 al fiecărui octet, informația rotindu-se la stînga pînă trec toți biții din octet prin poziția 7. Cînd începe testarea unei coloane de 6 octeți, se poziționează al 6-lea bit din registrul C pe 1. Valoarea bitului 7 din primul octet se poziționează pe bitul 7 din registrul C, următorul tot pe bitul 7, dar după o deplasare prealabilă la dreapta a registrului c. După 6 deplasări apare depășire și se apelează subprogramul de tipărire. Se continuă cu următorul caracter pînă cînd se parcurg toți cei 256 octeți după care se trimite codul de sfîrșit de linie.

## INTERFAȚA ȘI PROGRAMELE DE COMANDĂ PENTRU IMPRIMANTA DZM 180.

Transmiterea caracterelor spre imprimantă se face în cod ASCII, pe 7 biți, fără control de paritate. Semnalele de dialog dintre TIM-S și imprimantă, cît și corespondența lor la cuplă se dă în fig. 4.2.1. Din aceste semnale sau folosit următoarele :

- 7 linii de dat : ENT1-ENT7 negați ;
- 1 linie de validare a datelor : SE negat ;
- 1 linie de răspuns de prelucrare a datelor : ACK negat.

Cronograma acestor semnale se dă în fig 4.2.2.

Transmiterea datelor spre imprimantă se face activînd simultan și linia SE, iar după ce imprimanta a răspuns prin ACK, preluare date, se dezactivează, SE, iar datele nu mai sînt necesare.

Toate semnalele sînt de tip TTL.

Liniile de date sînt conectate la ieșirile portului B inversoare cu rol de amplificatoare de linie. Linia SE este conectată la bitul 7 al portului B iar linia de răspuns ACK la bitul 7 al portului A.

## PROGRAMUL DE COMANDĂ TIP-V&DZM

Organigrama — fig. 4.3.

Programul de comandă TIP-V&DZM are rolul de a asigura generarea semnalelor necesare pentru transmiterea unui caracter de la TIM-S la imprimanta DZM. Caracterul ce trebuie transmis se află în registrul B reprezentat în cod ASCII pe 7 biți și trebuie trimis la portul de ieșire D, împreună cu un semnal de validare

a datelor (SE negat). Se așteaptă apoi răspunsul imprimantei (ACK negat), după recepționarea semnalului de comandă. De fapt se anulează tot octetul înscris în port înscrisându-se 0. Se impune o salvare a registrelor care se folosesc în această subrutină.

Deoarece setul de caractere al imprimantei nu cuprinde literele mici, codurile acestora sînt convertite în codul literei mari corespunzătoare pentru a permite tipărirea oricărui text. Acesta se realizează prin resetarea bitului 5 din acumulator, ceea ce echivalează cu o scădere de 20/H din acumulator.

După ce imprimanta a preluat caracterul, și a răspuns prin ACK, se reîncarcă registrele din stivă și se face o întoarcere în programul apelant.

Complementarea datelor nu este necesară deoarece inversarea liniilor este asigurată de inversoarele CDB 404 de pe liniile de date.

## PREZENTAREA INTERFETEI ȘI PROGRAMELE DE COMANDĂ PENTRU IMPRIMANTA VIDEOTON

Imprimanta ES17184 produsă de firma VIDEOTON (R.P.U.) este o imprimantă cu tambur, cu performanțe ridicate (800 linii/minut).

Transmiterea caracterelor spre imprimantă se face în cod ASCII, pe 7 biți, fără control de paritate. Semnalele de dialog între imprimantă și TIM-S sînt :

- 7 linii de date : DATA1-DATA7 ;
- 1 linie pentru strobarea datelor : DATA STROBE ;
- 1 linie de răspuns : READY.

Forma acestor semnale se arată în cronograma din fig. 5.2.1. a și cronograma de dialog în fig. 5.2.1. b.

Corespondența semnalelor la cuplă se dă în fig. 5.1.2 (tab. 5.1.2.).

Nivelele logice cerute de imprimantă sînt :

- 0 V pentru "0" ;
- +5 V pentru "1".

Liniile de date sînt conectate la portul B prin circuite inversoare pentru amplificarea semnalului. Linia RUF corespunde bitului PB67 și linia de răspuns bitului PA7.

## PROGRAMUL DE COMANDĂ TIP-V&DZM

Deoarece imprimanta VIDEOTON are același tip de dialog cu TIM-S ca și imprimanta DZM180, se folosește programul de comandă de la această imprimantă.

## INTERFAȚA ȘI PROGRAMELE DE COMANDĂ PENTRU CONSOLA "CENTRONIX"

Transmiterea caracterelor se face în serie, cu o rată de transmisie de 300 baud. Imprimanta este prevăzută cu o interfață RS 232, avînd nivelele de tensiune :

- "0" — pentru +3—+12 V ;
- "1" — pentru —3—12 V.

## VI. SISTEMUL DE OPERARE

### 1. ÎNLĂNȚUIREA PROGRAMELOR

Linia de date este legată la PC/0 prin intermediul unui convertor TTL+—12 V de tip ROB 1488, care asigură nivelele de tensiune cerute de standard-ul RS 232.

Linia de răspuns a imprimantei, BUSY este legată printr-un convertor, +—12 V TTL de tip ROB 1489 la PA/5.

#### 4. PROGRAMUL DE COMANDĂ SERIE

Organigrama — fig. 6.3.

Subrutina SERIE realizează serializarea biților din octetul cod ASCII conținut în registrul B. Se testează semnalul READY obținut prin bitul 5 al portului A din circuitul 8255 și se rămâne în așteptare dacă este inactiv.

În caz contrar se dezactivează întreruperi și se trece informația în registrul acumulator. Pentru bitul start se introduce 0 pe cel mai puțin semnificativ bit al acumulatorului prin rotire la stînga. Se trimite bitul start spre portul C al interfeței și se apelează rutina de întârziere T1PM care caracterizează viteza de transmisie. În continuare se trimit cei 7 biți de date prin rotirea acumulatorului spre dreapta. După 7 biți de date se poziționează cel mai puțin semnificativ bit de acumulator pe 1 și se transmite cel 12 biți pe STOP. După ce se reface conținutul lui B se activează întreruperile și prin RET se revine la programul apelant.

#### SUBPROGRAM T1PM

Organigrama — fig. 6.3.1.

Este o rutină de întârziere prin decrementarea registrului B. Constanta din registrul B determină viteza de transmisie.

#### PREZENTAREA INTERFEȚEI PENTRU IMPRIMANTA ROBOTRON K 6311

Semnalele de dialog și semnificația lor se poate urmări în fig. 7.2.1 iar cronograma semnalelor în fig. 7.2.2.

Protocolul folosit este identic cu cel de la imprimanta SCAMP putîndu-se folosi atît interfața paralelă cu protocolul tip "BUSY" cît și programul de comandă al acestuia, cu diferența că datele nu trebuie complementate ca la imprimanta SCAMP.

Interfața serie. Datele sînt transmise la portul PC/0 iar dacă tamponul imprimantei este plin, acesta răspunde prin dezactivarea liniei DTR la portul A bitul 5.

Semnalele de interfață sînt reprezentate în fig. 7.2.3, iar cronograma lor în fig. 7.2.4.

#### PROGRAMUL DE COMANDĂ SERIE

Pentru comanda acestei imprimante se folosește o rutină comună pentru toate imprimantele serie, rutină numită SERIE tratată la capitolul respectiv. Organigrama se poate urmări în fig. 6.3.

Pentru deschiderea unui canal de la 4 la 15 se face uz de un tabel DATA STREAM care în octeții corespunzători numărului de canal păstrează un deplasament necesar obținerii unor informații din tabelul CHANNEL INFORMATION asupra canalului respectiv.

Deschiderea unui canal se realizează apelînd la subrutina OPEN N, "x". Dacă N este un număr mai mic decît 15 și codul canalului x se găsește în tabelele OPEN STREAM LOOK UP (adică există acest canal) rutina introduce în cei 2 octeți corespunzători numărul canalului din DATA STREAM deplasamentul pentru informația de canal.

La comanda PRINT N, se intră în rutinele de tratare a comenzii PRINT. Dacă se găsește numărul de canal specificat, se apelează rutina CHAN-OPEN, care verifică dacă este deschis canalul N (dacă are octeții de deplasament în DATA STREAM). Pe baza acestui deplasament se calculează adresa informației de canal (tab. CHANNEL INFORMATION), corespunzător canalului x, și se memorează la variabila de sistem CURCH. Parcurgînd în continuare rutinele din RST 10. pe baza adresei păstrate în CURCH. se obțin adresele programelor pentru tipărire din memoria tampon sau memoria video..

a. În cazul copiei de ecran (cod canal majusculă) se face saltul direct la rutinele specifice fiecărei imprimante de copie de memorie video. Aceste rutine sînt distincte pentru SCAMP grafic ("G" — adresă 3975-ECRAN-GR-SCAMP) pentru MIM-40 ("M" — adresă OEAC-COPY-ECRAN-MIM-40), și comună pentru celelalte canale ("A", "B", "X"-3AF4-ECRAN P-S).

b. În cazul copiei memoriei tampon (cod canal literă mică) canalele sînt tratate în continuare împreună, adresa comună fiind 09F4, parcurgînd rutinele necesare obținerii informației în buffer, și ramificarea se face cînd se ajunge la adresa rutinei COPY BUFFER pentru imprimanta ZX-PRINTER printr-un salt la adresa 3B6A, la subprogramul ID-g-m. Dacă s-a deschis canalul g respectiv m, acestea avînd o tratare specială, se apelează programele lor de copie tampon ("g" — adresă 3921-BUFF-GR-SCAMP. "m"-adresă OEDO-COPY-BUFFER-MIM-40). Pentru celelalte canale se apelează o rutină comună de copie buffer ("a", "b", "x"-adresă 3ADO-BUFF-CH-P-S).

Identificarea canalelor se efectuează prin apelarea programului de identificare canal IDCH din rutinele BUFF-CH-P-S respectiv ECRAN-P-S.

În cazul comenzii COPY s-a modificat adresa de intrare în rutina COPY a lui SCAMP (ECRAN-GR-SCAMP-G") tipărire obținîndu-se la imprimanta SCAMP în mod grafic.

LLIST și LPRINT comunică pe canalul standard P pentru care în rutina IDCH s-a indicat adresa de salt corespunzător canalului "b". adică se transmit datele SCAMP paralel prin copie buffer. Înlănțuirea programelor se poate urmări în fig. 8A.2.



## 2. PROGRAMELE PENTRU TRATAREA OPERAȚILOR DE I/O

### 2.1. Tabelele utilizate

NOTĂ : Pentru a evita confuziile posibile dintr-o traducere incorectă, s-au păstrat denumirile originale din limba engleză.

La inițializarea sistemului unele din tabelele (cele numite inițiale) se transferă din memoria EPROM în RAM pentru a permite unele modificări eventuale în cursul programării. Astfel tabelul INITIAL STREAM DATA se transferă de la adresa 15C6 la 5C10 pe lungimea de 14 octeți, iar tabelul INITIAL CHANNEL INFORMATION se transferă de la adresa 15AF la 5CB6 pe lungime de 14 octeți.

Tabelul STREAM DATA este organizat pe câte doi octeți pe o lungime de  $14+2 \times 12$  începând de la adresa 5C10. Adresele perechilor de octeți se succed din 2 în 2 începând cu adresa 5C16. Cei 2 octeți conțin un deplasament care adăugat la constanta 5C16 de la adresa dată de variabila de sistem CHANS (5C4F, 5C50) dă adresa informației de canal CHANNEL INFORMATION. Tabelul CHANNEL INFORMATION este organizat pe câte 5 octeți și se află în zona de memorie 5CBC la 5CCA pentru canalele "K", "S", "P" și 3A40 la 3A71 pentru canalele de imprimante. Primii 4 octeți din cei 5 sînt adresele rutinelor de tipărire pentru transfer date de tip emisie respectiv recepție, iar ultimul octet este codul canalului.

Tabela OPEN STREAM LOOK UP este organizată pe câte 2 octeți pentru fiecare canal plus un octet de marcaj la sfîrșitul tabelii pe 0. Pentru canalele "K", "S", "P" această tabelă se găsește între adresele 177A și 1780, iar pentru canalele de tipărire la imprimante între adresele 3A00 și 3A14. Primul din octeți este codul canalului, iar al doilea este un deplasament, care adunat la adresa octeților duce la rutinele OPEN "X".

Tabela CHANNEL CODE LOOK UP situat în zona de memorie 162D la 1633 este organizată identic cu tabela OPEN STREAM LOOK UP prin deplasamente de subrutinele CHANNEL "X" FLAG.

### 2.2. Rutina OPEN # X'

Organigrama — fig. 8A.3.2.

Prin intermediul lui RST 28 și a subprogramului STR-DATA se obține în registrul pereche din tabelul DATA STREAM conținutul celor 2 octeți de deplasament corespunzători numărului de canal N. Verifică dacă acestea sînt pe 0 sau nu respectiv dacă canalul este închis sau deschis. Dacă găsește canalul deschis (poate fi deschis și atașat unui alt nume) se mai parcurg următorii pași înainte de deschidere. Se calculează în HL adresa de intrare în tabelul CHANNEL INFORMATION prin adunarea deplasamentului din DATA STREAM la adresa de bază 5CB6 obținut de la adresa CHANS (5C4F, 5C50) și se ia de la adresa dată în HL incrementat cu 4 codul canalului vechi. Se verifică dacă

acesta coincide cu unul din codurile posibile, și în caz contrar se afișează eroarea. Pentru a verifica pe lîngă canalele standard "K", "S", "P", și cele nou introduse, s-a impus o modificare care prin apelul subprogramului IDENT-CH (și prin acesta a subprogramului COR-OPEN-CD) caută codul canalului vechi în tabelele OPEN STREAM LOOK UP de la adresele 177A respectiv 3A00.

În cazul în care nu se găsește se afișează eroare, iar în cazul în care este corect, se trece la redeschiderea canalului, pentru codul de canal specificat în instrucțiune. Se apelează subprogramul OPEN-2 în care se calculează noul deplasament pentru DATA STREAM. Înainte de întoarcerea la programul din care s-a apelat se încarcă deplasamentul obținut în registrele DE în tabelul STREAM DATA.

#### 2.2.1. Rutina OPEN-2

Organigrama — fig. 8A3.2.1.

La intrarea în această rutină registrul pereche HL conține adresa octeților din STREAM DATA iar B și C octeții de deplasament. După salvarea conținutului în HL, prin intermediul subprogramului FETCH se extrage lungimea numelui canalului în registrul pereche BC iar adresa primului caracter din nume în DE. Se generează un raport de eroare pentru nume canal de lungime zero. Se apelează COR-OPEN-CD cu adresa de bază pentru tabelul OPEN STREAM LOOK UP (177A) care va căuta în cele 2 tabele de la 177A respectiv 3A00 codul canalului nou. Dacă nu se găsește, înseamnă că s-a cerut deschiderea unui canal inexistent și se generează un raport de eroare. Dacă s-a găsit codul, HL va indica adresa deplasamentului corespunzător la care se adună valoarea deplasamentului. Saltul la conținutul lui HL duce la rutinele OPEN 'X' corespunzător fiecărui canal iar de aici la rutinele OPEN END de la adresa 18B respectiv 3A70. Aceste rutine generează un raport de eroare dacă găsesc că lungimea numelui de canal conține mai mult de un caracter și încarcă în D partea mai semnificativă a octetului de deplasament din DATA STREAM (00 pentru canalele K, S, P și DD pentru canalele de imprimante).

#### 2.2.2. Rutinele IDENT-CH și COR OPEN-CD

Organigrama — fig. 8A.3.2.2.a, fig. 8A.3.2.2.b.

În subprogramul IDENT-CH se încarcă partea mai puțin semnificativă a adresei de bază pentru tabelul OPEN STREAM LOOK UP (177A). Subprogramul COR-OPEN-CD apelează subrutina INDEXER și caută codul canalului dat în registrul C în cele 2 tabele cu adresele de bază 177A respectiv 3A00.

#### 2.2.3. Rutina STR-DATA

Organigrama — fig. 8A.3.2.3.

Acest subprogram obține numărul canalului (N) din stiva calculatorului prin intermediul subprogramului STK-TO-A în acumulator. Ve-

rifică dacă acest număr nu a depășit 16 și în caz afirmativ se generează eroare. Dacă numărul este corect, pe baza lui N calculează adresa de intrare în tabelul STREAM DATA în registrul pereche HL, și încarcă deplasamentul în registrul BC. Se revine prin RET.

### 3. RUTINA CLOSE # N

Organigrama — fig. 8A.3.3.

Această rutină obține în primul pas prin intermediul subrutinei STR-DATA cei 2 octeți de deplasament din STREAM DATA în BC și adresa acestora în HL. Apelează CLOSE-2 pentru a verifica dacă există în tabele CLOSE STREAM LOOK UP (adresa bază 171A) respectiv OPEN STREAM LOOK UP (adresa bază 3A00) codul corespunzător și în caz contrar generează un mesaj de eroare. La adresa octeților din DATA STREAM se adună A3E2. Dacă în urma acestei adunări apare depășire înseamnă că numărul canalului este mai mare decât 3, deci urmează să se deschidă acel canal prin înscrierea la adresa din STREAM DATA a valorii 00 din registrul pereche BC. Dacă CARRY rămîne pe 0, înseamnă că este un canal standard care nu poate fi închis și urmează să se încarce informația din tabelul INITIAL DATA STREAM a cărei adresă se obține prin adunarea constantelor A3E2 și 15D4 la adresa octeților din DATA STREAM.

#### SUBPROGRAMUL CLOSE-2

Organigrama — fig. 8A3.3.1.

La intrarea în această rutină BC conține cei 2 octeți din STREAM DATA pentru canalul numărului N, iar HL adresa acestuia. Se formează în HL (după salvare) adresa informației de canal prin adunarea adresei de bază (5CA6) obținută de la adresa CHANS (4F2A, 4F2B) cu deplasamentul din DATA STREAM. Se incrementează adresa HL pînă cînd se ajunge la adresa codului de canal ce se încarcă în C. După salvarea adresei codului de canal, se caută prin intermediul subprogramului INDEXER codul canalului în tabelul CLOSE STREAM LOOK UP și cu ajutorul deplasamentului se intră în subrutina CLOSE STREAM care reîncarcă HL din stivă și se revine prin RET.

Pentru a parcurge și tabelul OPEN STREAM LOOK UP pentru canalele de imprimante se apelează în loc de subrutina INDEXER rutina COR-OPEN-CD prin intermediul rutinei COR-CLOSE. Dacă nu se găsește cod canal cunoscut se generează un raport de eroare. Rutina se termină prin reîncărcarea în HL a adresei octeților STREAM DATA.

### 4. RUTINA CHAN-OPEN

Organigrama — fig. 8A.3.4.

La intrarea în această subrutină registrul acumulator A conține numărul canalului (# N). Pe baza acestui număr și a adresei de bază a

tabelului STREAM DATA se obține în HL adresa celor 2 octeți de deplasament (offset) din tabelul STREAM DATA care caracterizează acest canal. Cei 2 octeți de deplasament se încarcă în registrul DE. Dacă ambii octeți au valoarea zero înseamnă că acest canal nu a fost deschis și se generează un mesaj de eroare.

Deplasamentul din tabelul STREAM DATA adunat cu adresa de bază pentru informația de canal (5CB6), obținută de la adresa dată de variabila de sistem CHANS (5C4F), formează adresa de intrare în tabelul CHANNEL INFORMATION, la zona de tabel corespunzător codului de canal (x) pentru care s-a deschis canalul N. Această adresă a canalului curent se păstrează la adresa dată de variabila de sistem CURCHL (5C51). Se incrementează adresa din tabelul cu informația de canal pînă se ajunge la codul canalului, care se încarcă în registrul C. În continuare se încarcă adresa de intrare pentru tabelul CHANNEL COD LOOK UP TABLE (1621) unde se caută codul canalului dat în C pentru a obține un deplasament necesar în continuare. Pentru găsirea codului se face apel la subprogramul INDEXER, care poziționează CARRY pe 1 dacă găsește codul canalului și în HL dă adresa deplasamentului corespunzător: se poziționează CARRY pe 0 în cazul în care nu găsește codul (ajunge la marker=00). Pe baza acestui offset și adresa acestuia se ajunge pentru fiecare canal în parte la cîte o subrutină numită CHANNEL FLAG printr-un CALL la adresa calculată. În cazul că s-a ajuns la marker, în tabelul CHANNEL CODE LOOK UP TABLE, înseamnă că s-a deschis un canal în afara celor standard.

Pentru apelul subrutinei CHANNEL FLAG în acest caz, s-a modificat parametrul de apelare a subprogramului INDEXER în subprogramul COR-CHAN-OPEN (3A9D).

Organigrama — fig. 8A.3.4.1.

La intrarea registrului pereche HL conține adresa bază pentru tabel iar registrul C codul canalului. Informația din tabel fiind organizată pe cîte 2 octeți: offset și cod canal, programul caută prin incrementarea adresei codul canalului din registru C. Dacă nu găsește și ajunge la marker (00) se revine cu RET în programul apelant cu fanionul CARRY pe 0. Dacă codul este identificat se poziționează CARRY pe 1 și se revine prin RET, cu adresa offset-ului în HL.

#### 4.2. COR-OPEN-CHAN

Organigrama — fig. 8A.3.4.2.

La intrare registrul HL conține adresa de bază a tabelului iar acumulatorul codul canalului. Se apelează subprogramul INDEXER. Dacă la revenire CARRY este 0 (adică nu s-a găsit în tabel codul canalului căutat) înseamnă că în registrul C se găsește codul unui canal de tipărire la imprimantă, și înainte de revenirea în program setează bitul 1 din fanionul FLAGS, semnalînd prin aceasta că s-a deschis un canal pentru tipărire la imprimantă.

## 5. RUTINELE PRIN, LPRINT, (PRINT # N, LPRINT #N)

Înlănțuirea programelor necesare tipăririi prin comenzile PRINT, LPRINT se poate urmări pas cu pas pornind de la adresele IFCD respectiv IFC9. Prezentarea acestor rutine se va rezuma la strictul necesar pentru înțelegerea diferenței dintre acestea și cele cu # N.

La intrare în această rutină se pregătește în acumulator numărul canalului pentru S(01) și P(03) funcție de tipărire ecran (PRINT) sau imprimantă (LPRINT). Prin rutina OPEN-CHANNEL se actualizează conținutul adresei CURCHL cu adresa informației de canal actual (N = 2 sau 3) din CHANNEL DATA. După parcurgerea mai multor rutine se ajunge la un apel al subrutinei STR-ALTER, care dacă găsește că în comandă s-a specificat numărul de canal, pe baza acestuia actualizează din nou CURCH cu adresa informației de canal corespunzător acestui canal. După parcurgerea altor rutine se apelează, cu octetul de tipărit în acumulator, RST 10.

La apelarea acestei rutine se încarcă în registrul pereche HL de la locația CURCHL (canal curent) adresa canalului curent (din tabelul CHANNEL INFORMATION cu adresele de bază 5CBC respectiv 3A40) și se face un salt indirect la 09F4. În cazul canalelor pentru copie memorie tampon (buffer) caracterizate prin nume caracter mic, se apelează aceeași subrutină de la 09F4. Ramificarea pentru diferențele imprimante s-a făcut prin introducerea unui salt la 3B6A (rutina l-g-m). În cazul în care se cere copie de ecran (cod canal majuscula) ramificarea la diferitele programe de tipărire se face deja direct din tabelul cu informația de canal.

## 6. RUTINELE LIST, LLIST (LIST # N, LLIST # N)

Înlănțuirea acestor programe se poate urmări de la adresele 17F9 respectiv 17F5. Aceste comenzi apelează la final rutinele PRINT, LPRINT.

## 7. SUBRUTINA SCREEN\$

Organigrama — fig. 8A.3.8.

Această subrutină se apelează indicând coordonatele unui caracter de pe ecranul TV,  $X=0,32$  și  $Y=0,23$ . La ieșirea din subrutină se obține în perechea de registre DE adresa locației care conține codul ASCII corespunzător caracterului ale cărui coordonate s-au dat.

La adresa CHARS + 256 se găsește o tabelă cu matricele caracterelor începând cu spațiul (cod ASCII # 20) până la caracterul căruia îi corespunde codul ASCII 7F. Adresa de început a acestui tabel se încarcă în registrul pereche HL. Adresa primului octet al caracterului în cauză din memoria video se calculează și se introduce în perechea de registre DE. Astfel, în E se introduce  $32(x \text{ mod } 8) + y$ , iar în D  $64 + 8INT(X/8)$ .

Se compară primul octet al caracterului cu primul octet din tabel (corespunzător primei matrice din tabel) atât pentru caracter afișat direct, cât și pentru cel afișat invers pe ecran. În caz de coincidență se compară și următorii 7 octeți. La prima necoincidență se face salt la următoarea matrice de caracter și se începe compararea de la primul octet. Registrul B va indica numărul de ordine al unei matrice din cele 96 existente.

Codul primei matrice fiind 20 H iar numărul total de caractere din tabel fiind  $60 H = 96 Z$ ,  $20 H + 60 H = 80 H$ , codul corespunzător matricei la care s-a găsit coincidența, se calculează prin scăderea din 80 H a conținutului registrului B.

Modificarea s-a impus pentru introducerea unei secvențe de program, care să calculeze adresa următorului caracter de tipărit, funcție de memoria din care se copiază, buffer sau ecran (COR-SCREENS). Subprogramul SCREEN\$ inițial presupunea că se lucrează numai în memoria ecran.

## 8. SUBRUTINA BR-K-ERR

Se apelează, în cazul în care s-a testat întrerupere de la tasta BREAK. Apelează rutina CLEAR-PR-BUFF pentru a șterge conținutul memoriei tampon, după care iese din program prin RAPORT pe ecran.

## 9. RUTINELE PENTRU COPIE BUFFER

### 9.1. Subrutina BUFF-CH-P-S

Organigrama — fig. 8A.3.10.1.

Acest subprogram trimite informația din memoria tampon (zona de memorie 5B00-5BFF) spre imprimantă. În acest scop se încarcă adresa de bază a bufferului în registrul pereche DE și adresa de bază a tabelului cu matricele caracterului în registrul pereche HL. Pe baza adresei matricei caracterului din buffer în DE și adresei primului caracter din zona de caractere în HL, programul SCREEN\$ obține de la adresa dată de registrul pereche DE codul caracterului în ASCII. Se trimite codul caracterului prin rutina IDCH (identificare canal) și se generează adresa următorului caracter din buffer. Dacă s-au tipărit deja 32 caractere (20 H) se trimite codul de sfârșit de linie prin rutina LFCR, și se șterge bufferul, apelând la subprogramul CLEAR-PRINTER BUFFER.

### 9.2. COPY-BUFF-MIM 40

Organigrama — fig. 8A.3.10.2.

Subprogramul efectuează copia memoriei tampon la imprimanta MIM 40. Adresa de bază a buffer-ului 5B00 se încarcă în registrul pereche HL. Transferul de date se efectuează prin subprogramul RIND, iar după efectuarea tipăririi se șterge bufferul apelând BUFF-CLEAR.

### 9.3. Rutina BUFF-GRA-SCAMP

Organigrama — fig. 8A.3.10.3.

Această rutină este apelată când se dorește copia memoriei tampon (5B00-5BFF) în mod grafic la imprimanta SCAMP. Prin apelarea rutinei COD GRAFIC, trimite spre imprimantă cei 2 octeți ASCII ai codului de intrare în mod grafic (ESC G). Se apelează RIND-GR-SCAMP pentru a trimite informația la imprimantă pe coloane de câte 6 puncte. La revenirea din acest subprogram, trebuie tipărite și ultimele 2 rînduri rămase din matricea de 8 puncte pe coloană. Se transferă zona de informație a ultimelor 2 rînduri pe primele 2 rînduri și se completează celelalte 4 rînduri cu 0, și se apelează din nou RIND-GR-SCAMP pentru a scrie și partea inferioară a caracterelor. La sfîrșitul subprogramului se apelează rutina de ștergere a memoriei tampon (CLEAR-BUFFER).

## 10. RUTINELE PENTRU COPIE DE ECRAN

### 10.1. Rutina ECRAN-P-S

Organigrama — fig. 8A.3.11.1.

Prin intermediul acestui program se efectuează copia ecranului (memoriei video) la majoritatea imprimantelor (excepție fiind SCAMP în regim paralel și grafic și MIM 40). În registrele B și C se încarcă coordonatele caracterului X, Y de pe ecran, ecranul fiind considerat ca o matrice de 32 coloane și 24 rînduri. Pe baza coordonatelor din subprogramul SCREEN \$ se obține codul caracterului la adresa specificată de registrul pereche DE. Când se ajunge într-o linie la al 33-lea caracter ((B) = 32), prin subrutina LFCR se trimite codul de sfîrșit de linie, salt la următorul rînd. După trimiterea a 24 de rînduri (ultimul rînd al ecranului) se iese din program prin salt la subrutina CLEAR-BUFFER.

### 10.2. COPY MIM 40

Organigrama — fig. 8A.3.11.2.

Prin acest subprogram se realizează copia ecranului TV (memoria video) și trimiterea ei spre imprimanta MIM 40. Adresa de bază (primele locații din memorie) 4000 se încarcă în registrul pereche HL. După pornirea imprimantei prin subprogramul CAMA, prin apelul rutinei RIND, se tipărește la imprimantă un rînd începînd de la adresa din HL. Pentru contorizarea celor 24 RIND-uri se folosește registrul D. După tipărirea ultimului rînd se dezactivează motorul și se apelează subprogramul CLEAR-BUFF.

### 10.3. ECRAN-GR-SCAMP

Organigrama — fig. 8A.3.11.3.

Pentru efectuarea copiei de ecran în mod grafic, informațiile de pe ecran trebuie trimise la imprimantă în câte 6 rînduri consecutive. De-

oarece organizarea adreselor la memoria video este greu de urmărit, (organizarea acestora este pe câte 8 rînduri și nu 6) se transferă liniile de date în memoria tampon asamblîndu-se acolo câte 6 rînduri succesive. Această funcție revine rutinei COPY-SCAMP. Rutina pregătește adresa de bază a ecranului în registrul HL, și după tipărirea unui rînd de 6 coloane, trimite codul de avans al hîrtiei pentru regim grafic, și șterge bufferul apelînd subprogramul BUFFER-CLEAR.

### 10.4.a. TIP-RIND-GRAFIC

Organigrama — fig. 8A.3.11.3.a.

La intrarea în această rutină registrul pereche DE conține o adresă din memoria buffer, în registrul pereche HL adresa din memoria video, iar în registrul B numărul liniilor de transfer. Prin apelul subprogramului TRANS-SC transferă un număr de linii dat de conținutul registrului B în memoria tampon și prin apelul subprogramului RIND-GR-SCAMP se tipărește la imprimantă primele 6 rînduri din memoria buffer. Înainte de întoarcere prin RET la programul apelant (COPY-SCAMP), încarcă în registrul pereche DE adresa de bază pentru memoria buffer (5B00).

### 10.4.b. SCAD-SC

Organigrama — fig. 8A.3.11.3.b.

Subprogramul efectuează scăderea constantei 07E0 din conținutul registrului pereche HL pentru obținerea adresei de bază a primului caracter din următorul rînd de ecran.

### 10.4.c. COPY-SCAMP

Organigrama — fig. 8A.3.11.3.c.

Această rutină assemblează informația grafică pe câte 6 rînduri în memoria tampon. Informația o combină din rîndurile de ecran formate din câte 8 linii în următorul fel: 6,2; 4,4; 2,6; 6,2 etc. Incrementarea adreselor de memorie se efectuează în programul de transfer a informației din memoria video în memoria buffer (TRANS-SC). În această rutină după transferul ultimului octet se mai incrementează încă o dată registrul HL. Pentru calculul adresei primului octet din următorul rînd de ecran se scade din adresa incrementată HL (cu 100 H mai mult decît adresa ultimului octet transferat) 07E0. La trecerea de la un cadran la altul (L=E0) trebuie refăcută adresa corectă (ex. 48E0 înseamnă de fapt 47E0, ceea ce este adresa ultimului rînd din primul cadran, deci se formează adresa corectă 4800). Tipărirea rîndurilor de câte 6 linii după asamblarea lor în buffer se efectuează prin apelul rutinei TIP-RIND-GRAFIC.

### 10.4.d. TRANSF-SC

Organigrama — fig. 8A.3.11.3.d.

La intrarea în această rutină registrul pereche HL conține adresa zonei de date sursă, registrul pereche DE adresa zonei de date desti-

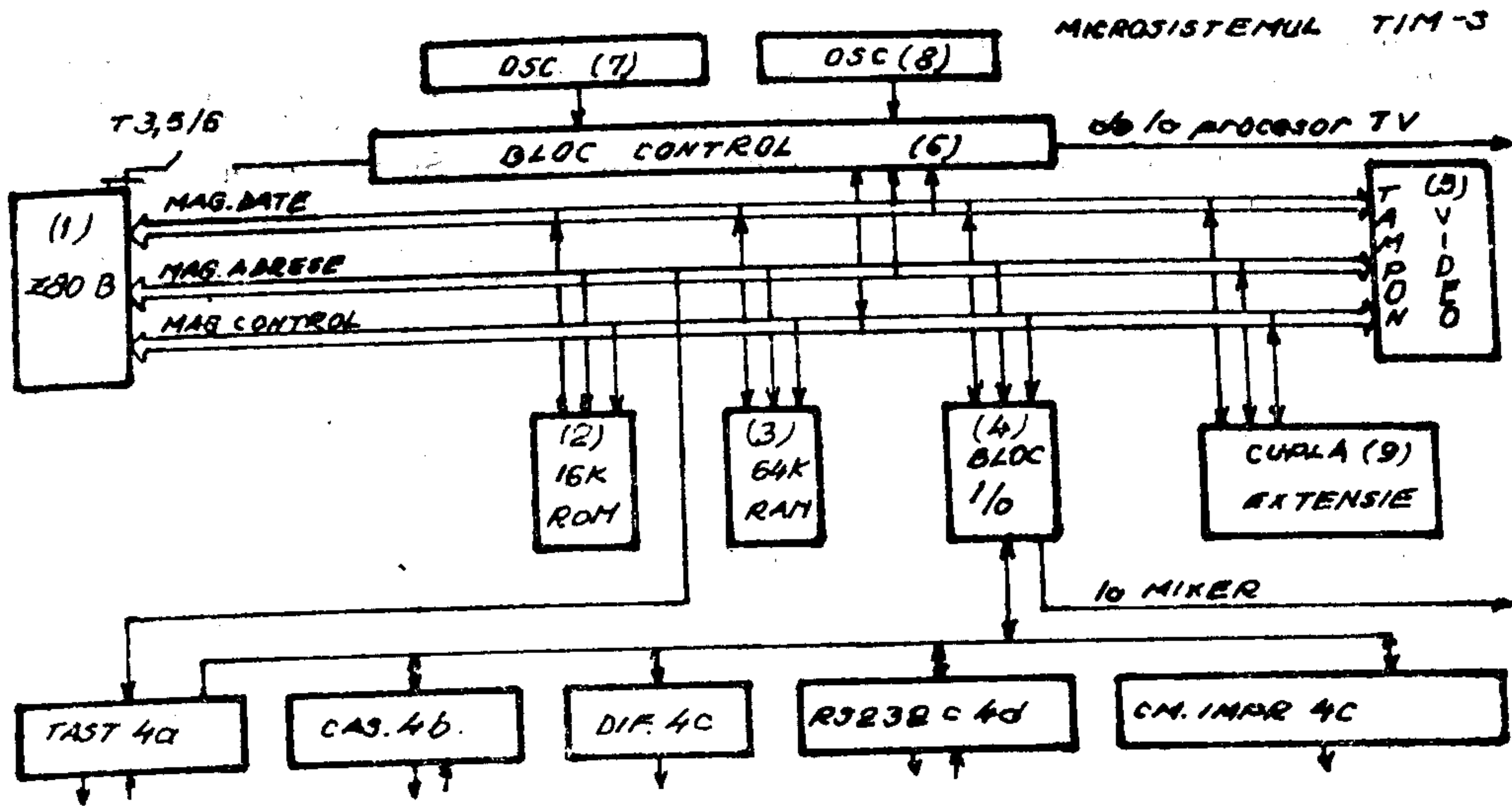


Fig. 1. a

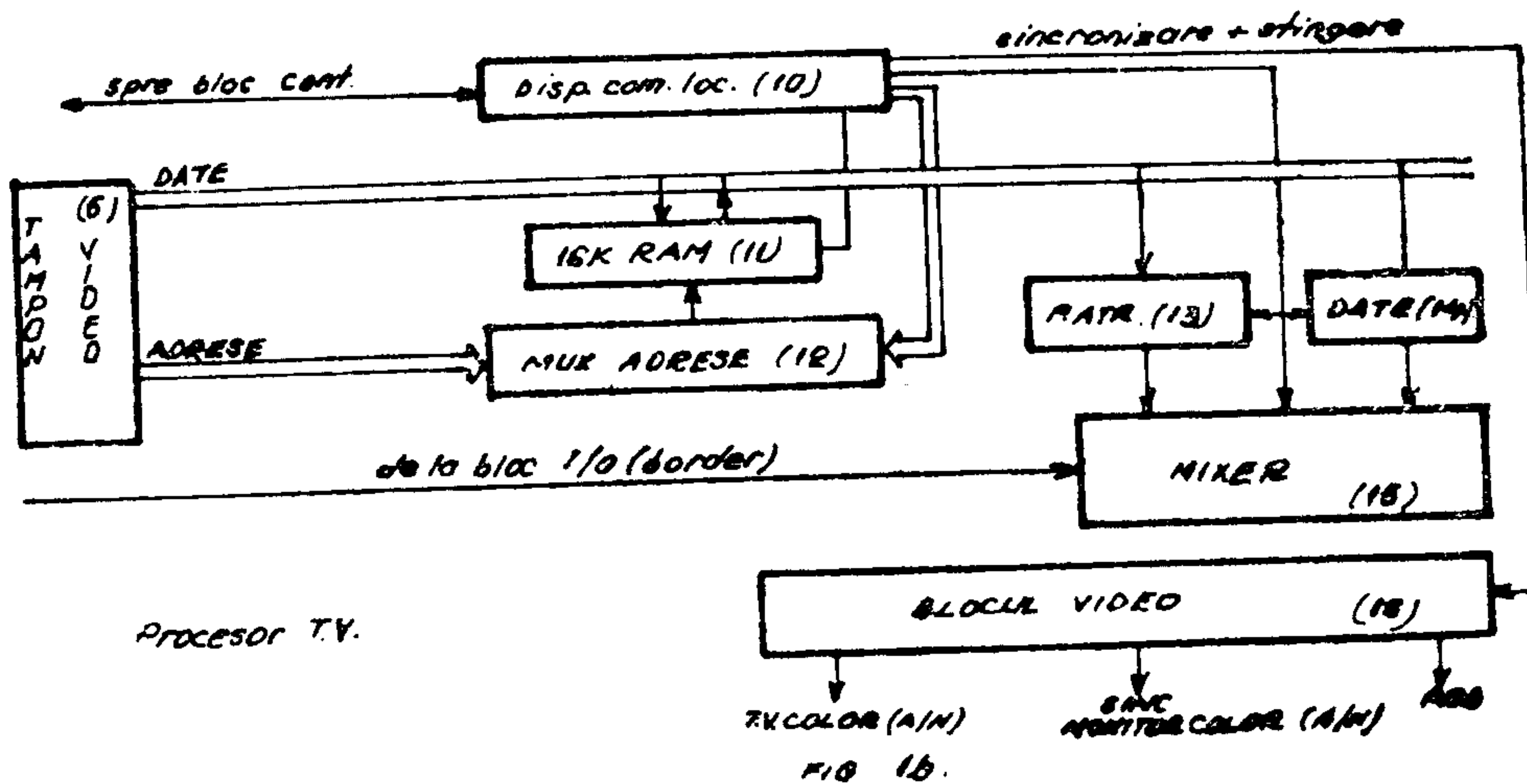


Fig. 1. b

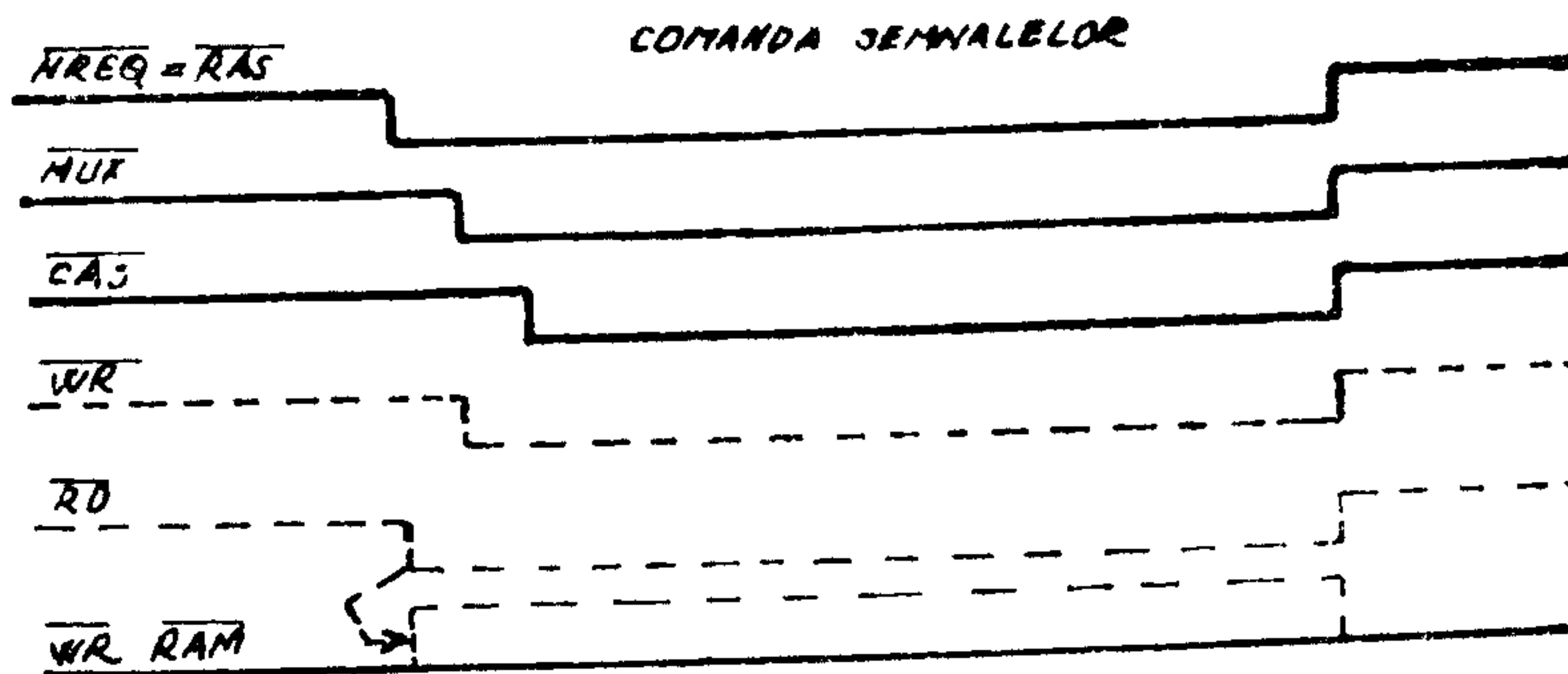


Fig. 2.1

nație, și BC numărul rândurilor de câte 32 de octeți de transferat. După terminarea transferului pe câte 32 de octeți a întregii informații se revine prin RET.

### 10.5. P-SCAMP

Organigrama — fig. 8A.3.11.4.

Se apelează la transmisia codurilor ASCII spre interfața paralelă. Codul caracterului ASCII primit în registrul B se completează și după salvarea registrului pereche BC se trimite prin subprogramul TIP-SCAMP la imprimantă. După ce se reface conținutul registrului pereche BC se revine prin RET.

### 11. RUTINELE PENTRU IDENTIFICAREA CANALULUI

#### 11.a. Subrutina ID-g-m

Organigrama — fig. 3.12.a.

În acest subprogram se intră în cazul în care s-a cerut copie de buffer, pentru a separa tratarea canalelor g respectiv m de celelalte, acestea presupunând un mod de tratare special. Se încarcă adresa informației de canal curent de la adresa dată de variabile de sistem (CURCHL) în registrul pereche HL. Se incrementează adresa pînă se ajunge la adresa codului de comandă. Codul de comandă din acumulator se compară cu codurile canalelor g respectiv m,

și dacă există coincidență are loc un salt la programele corespunzătoare de copiere a memoriei tampon. Dacă nu sînt aceste coduri se intră în rutina BUFF-CH-P-S, care este rutină de copie buffer comună pentru celelalte canale.

### 11.b. Subrutina IDCH

Organigrama — fig. 8A.4.12.b.

La intrarea în această rutină, acumulatorul conține octetul de tipărit. Înainte de a trimite informația spre imprimante, se apelează rutina BREAK-KEY pentru a verifica dacă nu s-a apăsat tasta de întrerupere a programului. Dacă

s-a cerut întrerupere, se sare la rutina de tratare a întreruperii, în caz contrar se încarcă de la variabila de sistem CURCHL, adresa informațiilor de canal. Se incrementează adresa pînă se ajunge la adresa codului de canal, și funcție corespunzător. Dacă nu găsește cod cunoscut, se generează, un raport de eroare.

### 11.c. Subrutina LFCR

Organigrama — fig. 8A.3.12.c.

Subprogramul, cînd este apelat, trimite codurile de întoarcere ca respectiv salt la linie nouă spre imprimantă (prin rutina IDCH).

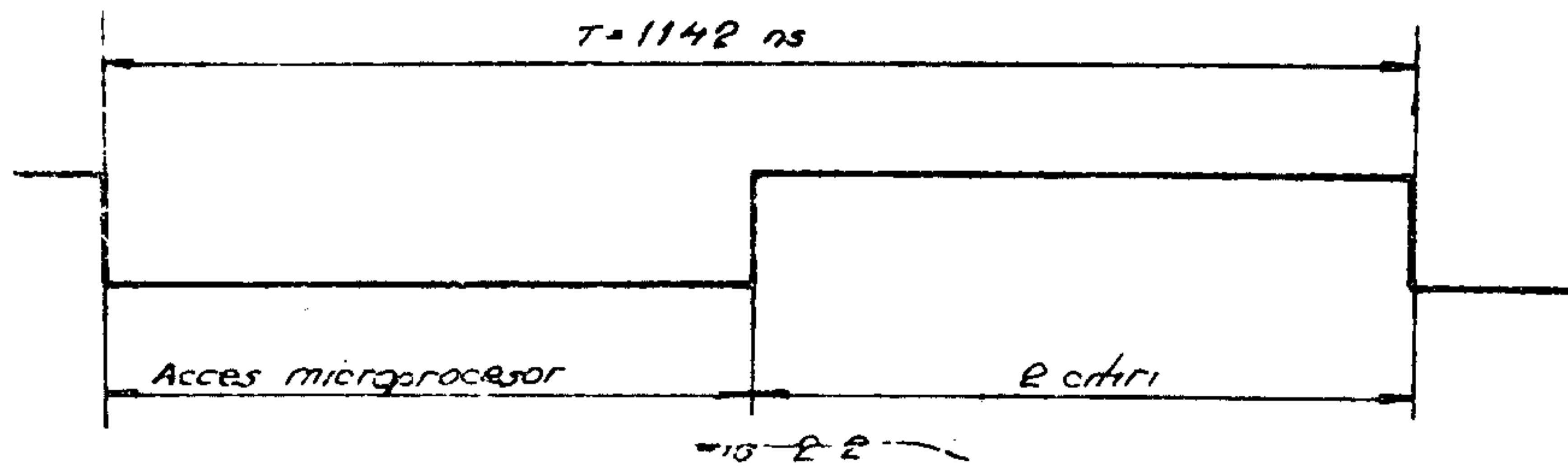


Fig. 2.2

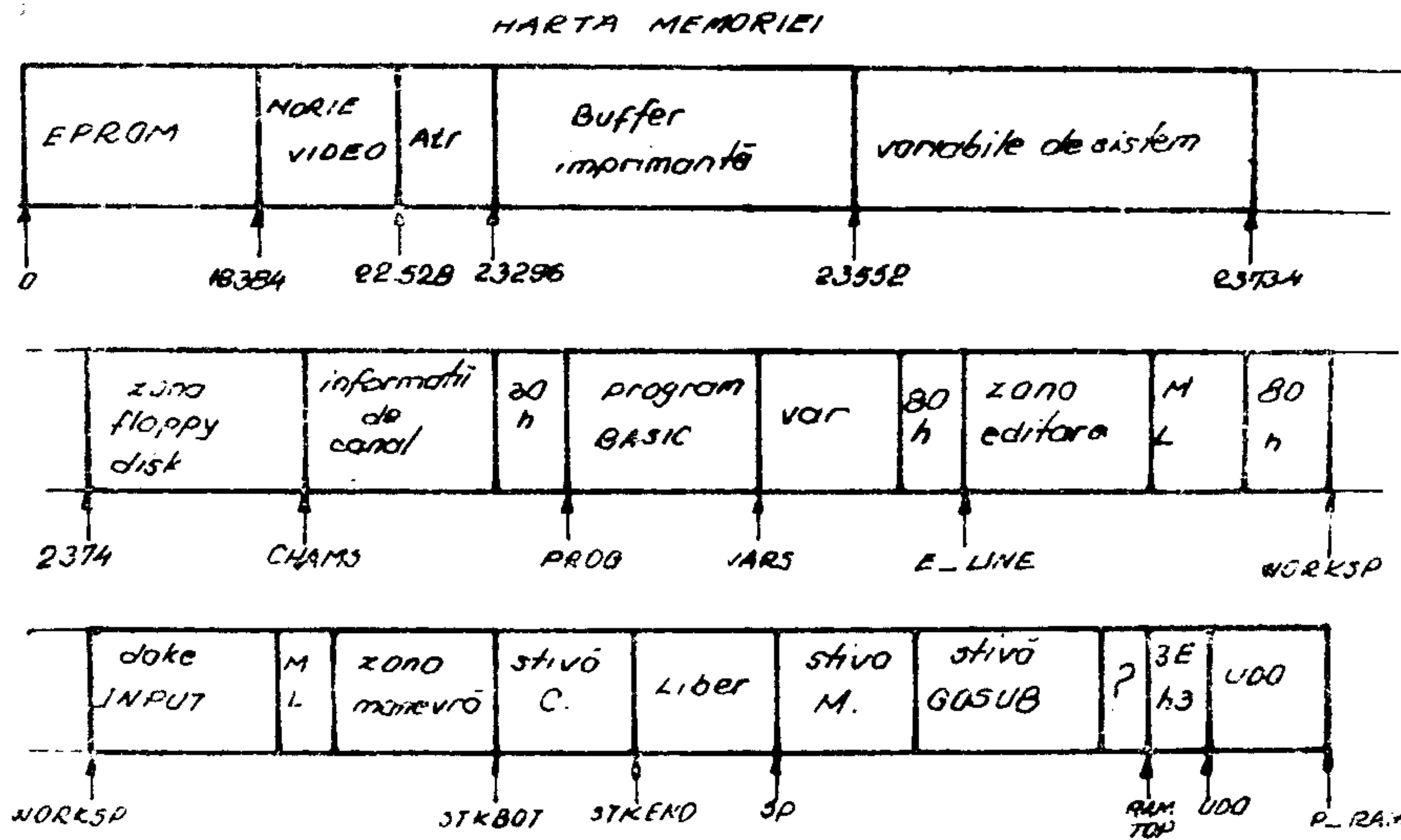


Fig. 2.3

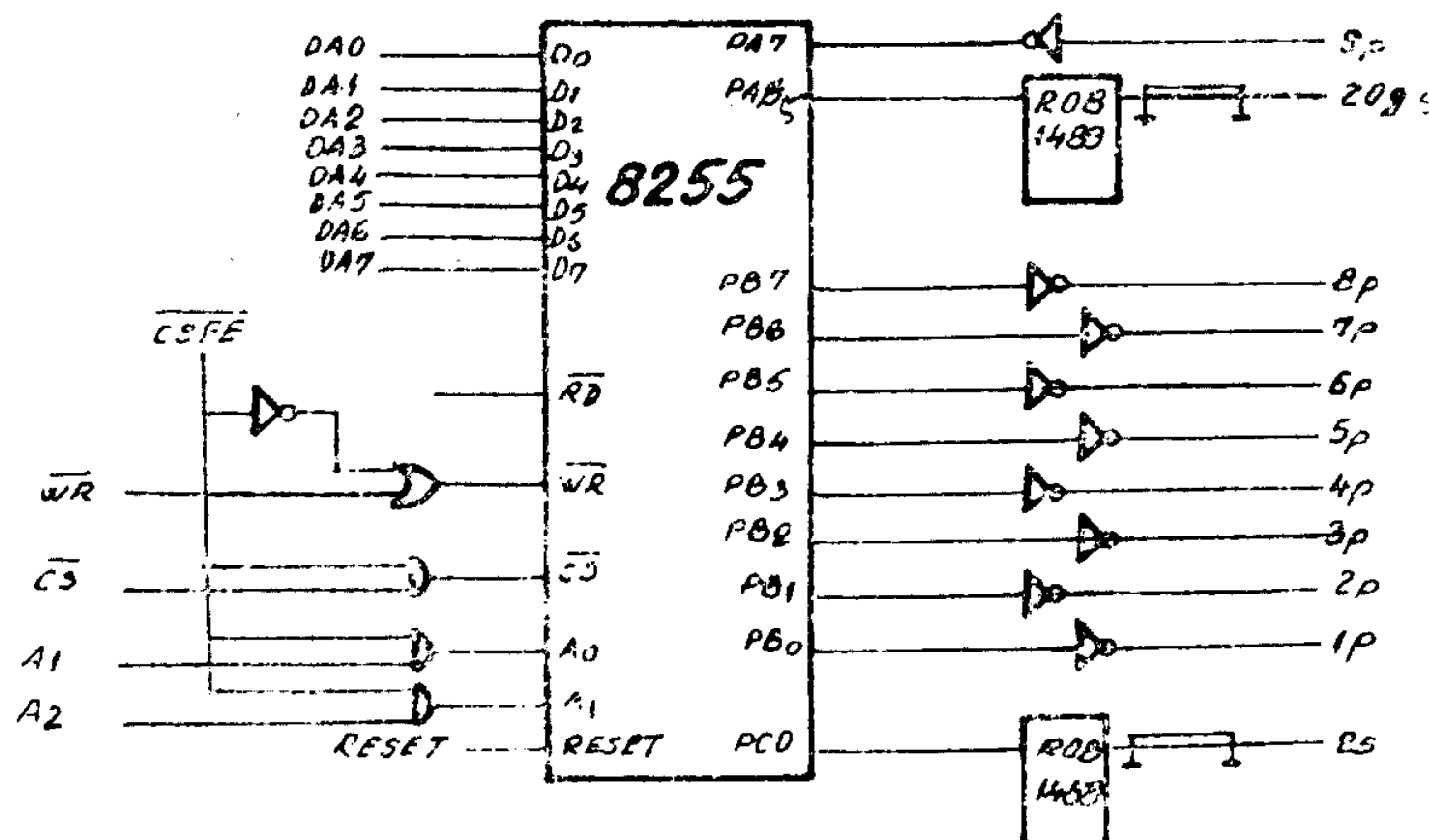


Fig. 2.4.a

# B. MANUAL DE UTILIZARE

## VII. TASTATURA

Tastatura este formată din taste plate. O tastă poate avea pînă la 5—6 semnificații distincte implementate prin intermediul a 256 de caractere pe 8 biți.

1. De simbol : litera, cifra, semn (ex. A, h, 2, :, # ).

2. De simbol compus : cuvinte în BASIC, nume de funcții sau de constante (ex. DIM, LIST, ABS, PI).

3. De control : ENTER, BREAK, CONT.

4. De simbol semigrafic.

5. De simbol grafic definit de utilizator.

6. De programatoare de taste : CAPS SHIFT, SYMBOL SHIFT.

7. De editor de linii : EDIT, >, V, DELETE.

Pentru realizarea celor maxim 5—6 semnificații ale unei taste se folosesc tastele CAPS SHIFT și SYMBOL SHIFT care pot aduce calculatorul în unul din cele 5 moduri de lucru, care sînt semnalizate prin litera de cursor (care arată unde va fi inserat următorul caracter tastat). Cele 5 moduri au cursoarele K, L, C, E sau G.

**MODUL K** (simbol compus din interiorul tastei).

Se formează automat la începutul liniei, după ':' sau după THEN. La apăsarea tastei se va edita în linie compozitul sau cifra aflată pe tasta scrisă cu negru. La apăsarea tastei simultan cu tasta SYMBOL SHIFT se va edita simbolul compus sau semnul scris pe tastă cu roșu. Prezența cursorului K în linie arată că se așteaptă un simbol compus sau un simbol care se poate realiza cu el.

**MODUL L** (litere mici).

Se editează simbolul principal de pe tastă iar la litere se editează litere mici. CAPS SHIFT cu o tastă literă editează litera mare în modul L.

**MODUL C** (litere mari).

Se editează toate literele în litere mari. CAPS LOCK realizează trecerea L la C și C la L.

**MODUL E** (extindere).

Cursorul E apare prin tastarea simultană a CAPS SHIFT și SYMBOL SHIFT. Este folosit pentru realizarea semnificației scrise deasupra tastei cu albastru prin apăsarea tastei, sau pentru realizarea semnificației scrise dedesubtul tastei cu roșu prin tastarea simultană a tastei alese și a SYMBOL SHIFT.

**MODUL G** (semigrafic și grafic).

Cursorul G apare cu semnificația GRAPHICS (tastează 9 și CAPS SHIFT) și tot așa dispăre. În acest mod tastarea cifrelor va edita caracterele semigrafice înscrise în taste, iar tastarea literelor de la A la T va edita caractere grafice (necesar) definite de utilizator.

## VIII. EDITAREA LINIILOR

Ținerea apăsată a unei taste mai mult de 1—2 secunde va declanșa editarea semnificației ei în repetiție.

Editarea liniilor este vizibilă pentru utilizator pe ecranul televizorului. Poziția cursorului indică unde va continua editarea iar felul cursorului va indica în ce mod se așteaptă continuarea liniei. Liniile se editează pe liniile inferioare ale ecranului alfanumeric. Funcțiile de editare a calculatorului cuplat cu un televizor alb/negru sînt realizate de tastele numerice apăstate simultan cu CAPS SHIFT.

În cursul editării unei linii se poate folosi comanda DELETE care șterge ultimul caracter tastat, comenzile TRUE VIDEO și INV VIDEO, care vor edita caracterul ce urmează a fi tastat în pozitiv și negativ, comenzile <, > care vor deplasa cursorul de mod în sensul dorit fără a șterge textul.

După editarea unei linii se va apăsa tasta ENTER. Dacă linia este incorectă va apare un semn ? în linia editată. După ce linia este corectă se apasă ENTER, iar dacă linia nu are număr va fi executată prompt. Dacă linia are număr, ea va fi plasată în textul editat în partea superioară a ecranului.

Ultima linie editată are între număr și restul liniei marcatorul '<' care este cursorul de linie editată. Dacă se urmărește modificarea unei linii anumite se deplasează cursorul linie la linia respectivă cu ajutorul ^, V apoi se tastează EDIT. Linia va fi adusă în spațiul de editare unde se modifică tastînd <, > și DELETE, la terminare tastînd ENTER.

La programare în BASIC e necesar ca liniile programului să aibă un număr (numărul poate fi între 0 și 9999). Liniile se reprezintă în memorie pe (5+număr de simboluri al liniei) octeți. În liniile multiinstrucțiune concatenarea instrucțiunilor se face cu ajutorul simbolului " ". Executarea programelor BASIC se face în ordinea crescătoare a numerelor liniilor.

## IX. COMENZI

Comanda **RESET** este implementată cu butonul **RESET** — cauzează inițializarea sistemului, adică se pierde tot ce a fost înainte ca program sau variabile de program.

Comanda **BREAK** poate întrerupe un program în execuție și este implementată pe tasta **BREAK**.

Comanda **ENTER**, implementată pe tasta **ENTER** se folosește la introducerea liniilor-program sau a datelor cerute prin instrucțiunea **INPUT**.

Comanda **NEW** inițializează sistemul **BASIC** ștergând orice program sau variabila anterioară.

Instrucțiunea **STOP** are aceeași acțiune ca tasta **BREAK**. Execuția se poate relua cu instrucțiunea **CONT** (**CONTINUE**).

Comanda **LIST** sau **LIST n** listează pe ecran textul **BASIC** al programului de la linia **n**. La umplerea ecranului, în partea de jos a acestuia se afișează "scroll?", dacă se tastează **N** listarea liniilor se oprește.

Comanda **RUN** sau **RUN n** provoacă inițializarea variabilelor și execuția programului **BASIC** de la linia **n** a programului (acțiune identică cu **CLEAR** și **GO TO n**).

Comanda **GO TO n** provoacă execuția programului de la linia **n** fără a șterge nimic din memorie. Instrucțiunea **CLEAR** șterge toate variabilele eliberând spațiul de memorie ocupat de acestea.

Instrucțiunea **CLEAR n** face același lucru ca și **CLEAR**; dacă e posibil modifică variabila de sistem **RAMTOP** la **n** și pune stiva **GOSUB** la adresa **n**.

## X. VARIABLE ȘI CONSTANTE — TABLOURI ȘI ȘIRURI

Reprezentarea numerelor se face pe 9 sau 10 cifre semnificative (deși cu **PRINT** se editează doar 8 cifre) și este limitată la domeniul  $4 * 10e-39$  și  $10e38$ . Numerele se memorează cu virgula flotantă, un octet pentru exponent și 4 octeți pentru mantisă.

Numerele întregi mici se reprezintă special, primul octet fiind 0, al doilea fiind semnul (00 sau FF), iar pe următorii doi octeți este întregul în complement de 2.

Numele variabilelor simple pot fi de lungime arbitrară pornind de la o literă și continuând cu litere și cifre. Lungimea numelui +5 dă numărul de octeți ocupați.

Variabilele din bucle **FOR-NEXT** și tablouri numerice au nume dintr-o literă.

Numele variabilelor șir și a variabilelor tablou-șir este format dintr-o literă urmată de \$.

Tablourile și șirurile pot avea lungimi și număr de dimensiuni și lungime arbitrară.

Toate șirurile într-un tablou de șiruri vor avea aceeași lungime dată de ultima dimensiune din **DIM**.

Șiruri și tablouri de șiruri nu pot avea același nume.

Atribuirea de noi valori variabilelor în program se face prin instrucțiunea **LET**.

Numele variabilelor se referă la înțelesul literelor și nu la modul lor de scriere, cu litere mari sau cu litere mici, sau combinat.

Deci **AVAS** și **aVaS** desemnează aceeași variabilă.

Tablourile numerice sînt memorate pe un număr de  $4 + 2 * (\text{numărul dimensiunilor} + 5 * (\text{număr de elemente}))$  de octeți.

Șirurile sînt memorate pe un număr de  $4 + 2 * (\text{lungimea șirului})$  de octeți. Tablourile de șiruri sînt memorate pe un număr de  $4 + 2 * (\text{numărul dimensiunilor}) + (\text{numărul total de caractere})$  de octeți.

Rezervarea de spațiu în memorie pentru un tablou sau un tablou șir se face prin utilizarea instrucțiunii **DIM**.

O variabilă simplă și o variabilă tablou pot avea același nume deoarece sînt distincte ca tip.

La memorarea elementelor de tablou indicele dimensiunii cea mai din stînga se schimbă cel mai încet. Apelarea elementelor unui șir se face prin specificarea caracterului din șir, sau a poziției inițiale și finale a subșirului ce se apelează. Concatenarea șirurilor se face cu "+" între șiruri.

Exemple :

Constante :  $3.5e-39$ , **PI**,  $-10.e38$ , 2,  $-70$ .

Variabile : **LET T=2.171e-15.**  
**LET INDICE=indice+1.**  
**LET A8D3BD=DXETD1+**  
**+FG8G.**  
**LET T2=T1+T0.**  
**FOR I=1 TO 5 : NEXT I.**  
**FOR G=822 TO-311 STEP**  
**-2 : NEXT G.**

Șiruri : " " —e șirul nul.  
"123ABCXYZ" (4) "A".  
**let X\$="678XYZ # ()".**  
**PRINT ; X\$ (1 TO 6) arată**  
**"678XYZ".**  
**PRINT : X\$ (7) arată "#".**  
**PRINT ; X\$ (TO 3), X\$ (7 TO)**  
**arăată "678" și "# ()".**  
**PRINT ; X\$ (4 TO 4) arată "X"**  
**PRINT : X\$ (5 TO 20) dă eroare**  
(sînt doar 9 semne).

File : **LET A\$="AAA888".**  
**LET A\$ (3 TO 6)="123456".**  
**PRINT A\$ arată "AA1234".**

File : **LET b\$="ABCDEFGG".**  
**LET b\$=(2TO7) "XXX".**  
**PRINT b\$ arată "ANXX".**

În acest mod se face și atribuirea unei variabile șir sau tablou șir declarată cu **DIM** (atribuire tip Procust).

Concatenari se pot face prin :

"ABC" + "123" = "ABC123".  
"ABC" (1 TO 2) + "123" (3TO) =  
= "AB3".  
("ABC" + "123") (3 TO 4) = "C1".



Tablouri :

```
DIM A (3) : DIM f (11) : DIM g
(7, 8, 2).
DIM Z $ (22) : DIM a $ (3, 7) :
DIM B $ (2, 2, 2, 10)
X $ (3)=X $ (3, 1)+...+X $
1) : DIM y $ (10, 100)
```

Fie :

```
DIM X $ (3, 8) tablou șir
```

Atunci :

```
X $ (1)=X $ (1, 1)+X $ (1, 2)+
...+X $ (1, 8)
X $ (3)=X $ (3,1)+...+X $
(3, 8)
```

Fie :

```
LET X $ (2)="ELEMENT"
```

Atunci :

```
PRINT X $ (2), X $ (2, 4) dă :
ELEMENT M
```

și :

```
PRINT X $ (2,1 TO 2), X $ (2)
(4 TO 7) dă : ELEMENT
```

Declararea dimensiunii șirurilor face ca atribuirea lor să fie de tip Procust.

## XI. OPERATORI RELAȚIONALI ȘI LOGICI, EXPRESII

Implementarea expresiilor matematice și logice în limbajul BASIC se face prin folosirea următorilor operatori :

Logici		Prioritate
OR	(sau logic)	2
AND	(și logic)	3
NOT	(negare logică)	4
Relaționali		
=, <, >, <=, >=, < >		5
Aritmetici		
+, - (adunare și scădere numere sau concatenare șiruri)		6
*, / (înmulțire și împărțire)		8
- (negare număr)		9
^ (ridicare la putere)		10
Toate celelalte funcții		11
Calculul indicilor de tablou, tablou șir sau șir		12

Pentru ridicarea la puterea (^) puterea este necesară să fie număr pozitiv, altfel dă eroare B (de exemplu :  $x^3=(1/x)^3$ ).

La operații relaționale operanzii trebuie să fie de același tip. Rezultatul e numărul 1 pentru relații îndeplinite și 0 altfel.

Calculul expresiilor poate fi oricât de flexibil folosind parantezele care vor specifica ordinea de operare.

Operatorii logici pot fi considerați și folosiți cu funcții :

```
x AND y --- = x dacă y < > 0
              = 0 dacă y = 0
x OR y ..... = 1 dacă y < > 0
              = x dacă y = 0
NOT x ---    = 0 dacă x < > 0
              = 1 dacă x = 0
```

Iar AND permite și :

```
x$ AND y --- = x$ dacă y < > 0
              = " " (șir nul) dacă y = 0
```

Operatorii relaționali pot fi folosiți la șiruri și se vor referi la caractere din șiruri de ope-

ranzi, comparând codurile caracterelor pe rând. Deci "ASTA"<"BASTA", "ZYZW">"CALCULATOR" și "AAA"<"AAB".

Operatorii și funcțiile de prioritate mai mare (12) sînt evaluați înainte de cei de prioritate mai mică (2) în cadrul aceleiași expresii.

Exemple :

```
LET S=s+t.*3/2 ^ n
LET S=s+t.*3/(3 ^ n)
LET FIN=148*72e8*KA ^ NR-ZE
LET NEG=-NUM
x < > y THEN GO TO 20.
IF x < z AND y > x = w) OR (x < t AND y = v)
THEN LET FA = 1
IF (x + y/z ^ t <= ze AND x = F) OR z = t THEN
PAUSE 222
IF EXP (V(I) ^ 3 + SIN (ALFA (j))) < end AND
NOT F THEN STOP
```

Avem următoarele N expresii adevărate :

"ASTA"<"AIA" (adică "A" vine înainte de "A")

"ASTA">"AIA" (și "A" vine după "A")

și "ASTA"<="ASTA" identic sau vine înainte de "ASTA") dar "ASTA"<"ASTA" este expresie falsă și "ASTA"<"ASTB" este expresie adevărată.

## XII. INSTRUCȚIUNI BASIC

Se folosesc următoarele notații :

x, y, z — reprezintă expresii numerice  
m, n — reprezintă expresii numerice rotunjite la cel mai apropiat întreg  
e — reprezintă o expresie  
s — reprezintă o succesiune de instrucțiuni separate de :  
L — reprezintă o literă  
v — reprezintă o variabilă

BEEP x, y

Se folosesc notațiile engleze pentru notele muzicale, chei, octave.

x reprezintă durata în secunde  
y reprezintă înălțimea

Dacă y este pozitiv se iau notele după "do de jos" iar pentru y negativ se iau cele înaintea lui "do de jos" (din octava principală).

Dacă se dorește schimbarea cheii, cel mai bine este să se introducă o variabilă "cle" care să se adune la înălțimea sunetului :

Exemplu :

```
BEEP 1, cle+0 : BEEP 5, cle+2 ; BEEP 2,
cle+4
```

Și pentru durata sunetelor se poate pune variabila.

Exemplu :

```
BEEP lung, .5 : BEEP lung, 1 : BEEP lung, 3
Gamei DO, RE, MI, FA, SOL, LA, SI, DO, fi
corespund înălțimile : 0, 2, 5, 7, 9, 11, 12, lui
FA diez-6, lui SI bemol-10, lui DO diez-1,
```

CLS

Șterge imaginea binară generată pe ecranul televizorului. Pune 0 în zona de memorie afectată imaginii binare a ecranului.

DATA e1, e2, e3...

În instrucțiunile DATA se trec datele ce urmează a fi citite cu instrucțiunea READ. Ordinea de citire a datelor este de la prima instrucțiune DATA și apoi următoarele pînă la sfîrșitul listei din instrucțiunea READ. Dacă se vrea citirea datelor de la o anumită instrucțiune DATA diferită de prima se folosește instrucțiunea RESTORE. Instrucțiunile DATA pot fi plasate oriunde în program.

Exemple :

```
a) 10 READ d$
    20 PRINT "data este :", d$
    30 DATA "1 IANUARIE 1986"
    40 STOP

b) 10 FOR I=1 TO 8
    20 READ A
    30 PRINT A
    40 NEXT I
    50 DATA 10, 2, 15, 99, 54, 22, 73, 29
    60 STOP
```

DEF FN 1 (11, 12, ... 1n)=e

Cu această instrucțiune utilizatorul poate să-și definească funcții proprii în cadrul unui program. Numele funcțiilor trebuie să aibă simbolul "FN" urmate de o literă (dacă rezultatul este un număr) sau "FN" urmate de o literă și \$ (dacă rezultatul este un șir) (deci L sau L\$).

Argumentele funcției (L 1 L 2 ... Ln) trebuie să apară între paranteze și pot să fie numerice sau șiruri L sau L i \$).

Instrucțiunea DEF se poate plasa oriunde în program.

Exemplu :

```
10 DEF FNs (x, y)=x+y ; REM suma x+y
Prin x și y se referă argumentele funcției s.
După semnul "=", urmează definirea funcției prin expresie e.
```

Odată definită ca funcție ea se apelează, ca orice funcție de sistem prin numele ei și argumente.

Exemplu :

```
PRINT FNs (2, 4)
PRINT 10+FNs (LEN "floare", 5)
```

O funcție poate avea de la 0 la 26 de argumente numerice și în același timp 0—26 argumente șir.

DIM L/n1, ..., nh)

sau

DIM L \$ (n1, ..., nk)

Folosește la declararea dimensiunii tablourilor numerice sau de șiruri. Litera L sau L \$ reprezintă numele tabloului iar n1, ..., nk dimensiunile.

La execuție, instrucțiunea DIM șterge orice alt tablou existent cu litera L sau L \$, ia în considerare noul tablou L sau L \$ și îl inițializează cu valoarea 0 dacă este numeric, sau " " dacă este șir.

Instrucțiunea DIM trebuie să apară în program înainte de utilizarea tablourilor ce apar în această instrucțiune (altfel tablourile sînt considerate nedefinite).

Într-un program pot să apară o variabilă și un tablou cu aceeași literă și ele nu vor fi con-

fundate întrucît variabila tablou va apare individuală.

Exemple :

```
DIM b (10)
DIM c (5, 5)
DIM a $ (5)
DIM h $ (5, 10)
```

În urma acestui ultim exemplu h \$ este considerat ca avînd 5 șiruri de cîte 10 caractere fiecare.

```
h$ (1, 1) ... h$ (1, 10)
h$ (2, 1) ... h$ (2, 10)
```

÷

÷

```
h$ (5, 1) ... h$ (5, 10)
```

Astfel dacă h \$ (2) = "1234567890" atunci în urma instrucțiunii PRINT h\$ (2), h\$ (2,5) vom obține : 1234567890 și 5

OBSERVAȚIE

h\$ (2,4 TO 8) = h\$ (2) (4 TO 8) = "45678"

FOR

Are următoarele forme :

FOR i=x TO y

sau

FOR i=x TO y STEP z

Cu instrucțiunea FOR se creează bucle pentru una sau mai multe instrucțiuni ce trebuiesc executate pentru diferite valori ale unor variabile.

i — este contorul de buclă

x — reprezintă valoarea inițială a contorului

y — reprezintă valoarea finală a contorului

z — reprezintă pasul de trecere de la x la y

La sfîrșitul buclei FOR trebuie să apară instrucțiunea NEXT i (cele 2 litere i din FOR și NEXT trebuie să coincidă)

Exemplu :

```
10 DIM b (10)
20 LET S=0
30 FOR i=1 TO 10
40 READ b (i)
50 LET S=S+b (i)
60 PRINT b (i), S
70 NEXT i
80 DATA 11, 22, 33, 44, 55, 66, 77, 88, 99, 100,
110
90 STOP
```

Instrucțiunile din cadrul buclei se execută atît timp cît valoarea contorului nu depășește valoarea finală.

Exemplu :

```
10 LET v=2000
20 FOR i=1000 TO -1000 STEP -50
30 PRINT v-i
40 NEXT i
50 STOP
```

Două bucle FOR trebuie să fie sau una în interiorul alteia sau complet separate.

Exemplu :

```
10 FOR m=0 TO 10
20 FOR n=0 TO m
30 PRINT "m=" ; m ; "n=" ; n
40 NEXT n
50 PRINT "Sfîrșit"
```

```
60 NEXT m
70 STOP
```

Trebuie evitată intrarea în mijlocul unei bucle FOR din afara buclei.

O buclă FOR poate fi scrisă toată într-o singură linie.

Exemplu :

```
FOR i=0 TO 10 : PRINT "i=", i : NEXT i
GOSUB n
```

Se folosește atunci când diferite părți de program fac aproape același lucru. Atunci, porțiunile respective se scriu o singură dată de la o anumită linie de program, n ; apelarea subrutinei se face cu instrucțiunea GOSUB n care transferă numărul liniei n în stivă și apoi (la fel ca la GO TO) se face un salt la linia n. Se execută instrucțiunile după linia n până la întâlnirea instrucțiunii RETURN când programul revine la prima instrucțiune după instrucțiunea GOSUB.

Instrucțiunea RETURN este ultima instrucțiune dintr-o subrutină și este obligatorie.

Exemplu :

```
10 CLS
20 INPUT x
30 INPUT y
40 REM
50 IF x<0 THEN GOSUB 100 : GO TO 20
60 IF y<0 THEN GOSUB 100 : GO TO 20
70 GOSUB 200
80 PRINT FNs (x, y)
90 GO TO 20
100 PRINT "Eroare"
110 RETURN
200 DEF FNs (x, y)=SQR x+SQR y
210 RETURN
```

### GO TO n

Când e întâlnită această instrucțiune se execută un salt la linia cu numărul n (sau la prima după ea dacă linia n nu există) și se execută în continuare programul de la această linie.

Exemplu :

```
10 INPUT a
20 IF a<0 THEN GO TO 10
30 IF a=0 THEN GO TO 50
40 PRINT a
50 STOP
IF e THEN s
```

Instrucțiunea IF este instrucțiune de salt condiționat de valoarea de adevărat sau fals a expresiei e.

Expresia e poate conține variabile (numerice sau șir) constante, operatori relaționali (=, <>, <, >, <=, >=) operatori (funcții) logici (AND, OR, NOT) și funcții ale sistemului sau definite de utilizator.

De exemplu  $1 < 2$  sau  $-5 < -2$  sînt adevărate iar  $1 < 0$  sau  $0 < -2$  sînt false.

s poate fi o instrucțiune GO TO, o altă instrucțiune sau o succesiune de instrucțiuni.

Exemplu :

```
IF a<b THEN GO TO 50
IF a $="DA" AND x>0 THEN PRINT
x : STOP
IF NOT x=y THEN STOP
```

Dacă s este format din concatenari de instrucțiuni se recomandă atenție la compoziția lui s.

### INPUT ...

Prin ... am semnat o succesiune de variabile numerice sau șir separate prin virgulă sau LINE.

Se folosește pentru introducerea datelor de la tastatură. La întâlnirea instrucțiunii calculatorul se oprește din execuție și așteaptă introducerea datelor.

Exemplu :

```
INPUT a
INPUT "TEXT", a ; AT 1, 1 ; "LINIA 1" ;
AT 2, 1 ; "LINIA 2"
INPUT "Introduceți valoarea lui a", a
INPUT a $
INPUT LINE a $
```

Diferența dintre ultimele două exemple este următoarea : pentru INPUT a \$, calculatorul afișează " și așteaptă introducerea caracterelor după care pune ghilimelele de sfârșit ; pentru INPUT LINE a \$ nu se mai afișează, „utilizatorul introduce caracterele de intrare asociate variabilei șir a \$ de exemplu : Azi, iar variabila a \$ va avea valoarea Azi. Întrucît " nu apar pe șirul a \$ el nu pot fi șterse sau utilizate în expresii.

LINE nu poate fi utilizat pentru variabile numerice.

### LET v=e

Este o instrucțiune de atribuire ; atribuie valoarea expresiei e variabilei v. O variabilă simplă (neindiciată) este considerată nedefinită pînă cînd nu apare dintr-o instrucțiune LET, READ sau INPUT. Dacă v este o variabilă șir indiciată atunci valoarea lui e este sau trunchiată sau umplută cu spații pînă la dimensionarea variabilei v.

Exemple :

```
LET a=10 : LET b (i)=i*x+5
LET a $="text"
LET t $="TEXTUL" : LET V $="AM"
INPUT (T$)' "SCRIS" ; (V$) ; W$
```

Caracterul ' face să fie sărită o linie. Variabila T\$ și V\$ între paranteze se editează pe ecran, iar W\$ se citește.

### LIST sau LIST n

Prima formă este echivalentă cu LIST 0.

Instrucțiunea listează 22 de linii din programul existent în calculator de la instrucțiunea cu numărul cel puțin n, începînd din partea de sus a ecranului și face linia n linie curentă, apoi afișează "scroll?". Pentru 'N' oprește afișarea.

### PAUSE n

Oprește execuția programului și așteaptă un număr de n/50 secunde ; n trebuie să fie cuprins între 0 și 65535. Pentru PAUSE 0 calculatorul se oprește de tot din execuție iar 65535 corespunde la aproximativ 22 minute. Pentru continuare la oprirea cu PAUSE se tastează orice tastă.

## PRINT ...

Prin ... am specificat o succesiune de variabile sau expresii numerice sau șir separate de virgulă, punct și virgulă sau apostrof.

Dacă se tipărește o expresie sau variabila numerică mai întâi se tipărește minus dacă valoarea este negativă. Dacă valoarea este  $\leq 10e-5$  sau  $\geq 10e-13$  atunci este tipărită cu mantisa exponent (E+(-)). În restul cazurilor valoarea este tipărită în notație zecimală obișnuită.

Pentru variabile tip șir se tipăresc caracterele ținându-se cont de caracterele de control. Caracterul ; nu are nici un efect special, valorile sînt tipărite una după alta pe aceeași linie.

Caracterul , face ca tipărirea valorilor să se facă cîte 2 pe linie, una la începutul liniei iar celălalt la mijloc.

Caracterul ' (apostrof) face ca valorile să fie tipărite una sub alta.

Exemple :

```
PRINT 5 ; 2
```

execută următoarele : 52

```
PRINT 5,2
```

```
5      2
```

```
PRINT 5'2
```

```
5
```

```
2
```

În instrucțiunea PRINT se poate specifica de exemplu linia (0—21) și coloana (0—31) unde dorim să se facă afișarea valorilor folosind AT m, n :

Exemplu :

```
PRINT AT 10,5 ; "m=7"
```

va tipări pe linia 10 începînd din coloana 5 caracterele m=7. Sau PRINT AT 10,5 ; "m=" ; AT 10,7 ; 7

## TAB n

unde n este un număr de coloană unde se mută poziția de tipărire, pe aceeași linie sau următoarea dacă sînt necesare spații înapoi de la poziția curentă.

Calculatorul reduce numărul coloanei modulo 32 (se împarte la 32 și se ia restul ; deci TAB 33 este echivalent cu TAB 1.

Exemple :

```
PRINT AT 5,1 ; "INTRODUCERE" ; TAB 26 ; 10
```

Cu instrucțiunea PRINT pot fi folosite instrucțiunile OVER și INVERSE cu aceleași funcții ca cele descrise la instrucțiunile grafice.

Exemple :

```
OVER 0
```

```
FOR i=1 TO 20
```

```
PRINT AT 5,5 ; "test"
```

```
PAUSE 11
```

```
PRINT AT 5,5 ; "prog"
```

```
PAUSE 11
```

```
NEXT i
```

sau

```
OVER 1
```

```
FOR i=1 TO 32
```

```
PRINT "u" ; CHR$ 8 ; ""
```

```
NEXT i
```

## RANDOMIZE sau RANDOMIZE n

Prima formă este echivalentă cu RANDOMIZE 0.

Apare ca și RAND pe tastatura calculatorului. Se folosește împreună cu instrucțiunea RND pentru care generează o valoare de start n, ce poate fi cuprinsă între 1 și 65535.

Dacă n=0 atunci valoarea de start pentru RND este aleasă în funcție de timpul de cînd calculatorul este pornit.

Exemplu :

```
RANDOMIZE 5
```

```
READ y1, y2 ...
```

Atribuie valorilor y1, y2 ... expresii succesive din listele instrucțiunilor DATA. Variabilele sînt separate prin virgulă.

Exemplu :

```
10 DIM b(10)
```

```
20 FOR i=1 TO 10
```

```
30 READ b(i)
```

```
40 PRINT b(i)
```

```
50 NEXT i
```

```
60 READ a$, h$
```

```
70 PRINT a$, h$
```

```
80 DATA 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19
```

```
90 DATA "azi este", "joi"
```

```
100 STOP
```

Citirea începe cu prima instrucțiune DATA din program. Astfel b(1)=10, b(2)=11... b(10)=19, apoi a\$="azi este" și h\$="joi".

## REM' ...'

'... ' poate fi orice succesiune de caractere cu excepția lui ENTER. Se folosește la realizarea de comentarii la programe. Într-o linie de program, după instrucțiunea REM nu are sens să apară nici o altă instrucțiune.

Exemplu :

```
REM ' secțiune de inițializare '
```

REM poate fi folosit ca și comandă. Astfel după instrucțiunea LIST urmată de ENTER dacă la întrebarea "scroll?" se răspunde N apare mesajul "D BREAK-CONT repeats". Dacă se apasă din nou ENTER se vor vedea 22 linii din program.

Dacă se introduce de exemplu '30 REM' se vor lista liniile 9 la 30, pentru '40 REM' se vor lista liniile 19 la 40.

## RESTORE sau RESTORE n

Prima formă este echivalentă cu RESTORE 0.

Restabilește pointerul DATA la prima instrucțiune DATA în linia cu numărul cel puțin n ; următoarea instrucțiune READ va începe citirea de la această instrucțiune DATA.

Exemplu :

```
10 DIM b(5)
```

```
20 FOR i=1 TO 5 : READ b(i) : PRINT b(i)
```

```
NEXT i
```

```
30 RESTORE 60
```

```
40 READ x, y, z
```

```
50 DATA 15,22
```

```
60 REM "date comune"
```

```
70 DATA 10, 20, 30
```

```
80 STOP
```

Astfel  $b(1)=15$ ,  $b(2)=22$ ,  $b(3)=10$ ,  $b(4)=20$ ,  $b(5)=30$ .

Instrucțiunea RESTORE 60 restabilește pointerul la 60 DATA și deci  $x$ ,  $y$ ,  $z$  se vor citi în această listă :  $x=10$ ,  $y=20$ ,  $z=30$ .

#### RND

Dă următorul număr pseudoaleator într-o secvență generată prin luarea puterilor lui 75 modulo 65537, scăzând 1 și împărțind prin 65536. Numărul generat e cuprins între 0 și 1 (uneori poate fi 0 dar niciodată 1). Cu RND se pot genera numere pseudoaleatoare în orice domeniu  $(a, b)$  cu formula :

$(b-a) * RND + a$

Exemplu :

```
10 FOR n=1 TO 100
20 PRINT 5+RND * 7
30 NEXT n
```

Va tipări numere reale pseudoaleatoare în intervalul  $(5, 12)$ .

#### STOP

Oprește programul cu eroare 9. Se poate continua programul tastând comanda CONTINUE.

### XIII. INSTRUCȚIUNI GRAFICE

Partea din ecran utilizabilă conține  $256 \times 176$  pixeli direct adresabili. Pixelul de adresă 0,0 se află în colțul din stânga jos al ecranului grafic.

Ecranul alfanumeric conține 24 de linii a câte 32 coloane (caractere) caracterul de adresă alfanumerică 0,0 fiind în colțul din stânga sus.

Linile 22 și 23 sînt rezervate mesajelor de la sistem. Un caracter alfanumeric este reprezentat pe o matrice de  $8 \times 8$  pixeli.

Instrucțiunile grafice sînt : PLOT, DRAW, CIRCLE și POINT.

#### PLOT

PLOT  $m$  ;  $x$ ,  $y$

$m$  — reprezintă una din instrucțiunile OVER sau INVERSE

$x$ ,  $y$  — reprezintă coordonatele pe  $x$  respectiv  $y$

PLOT  $x$ ,  $y$

Mută cursorul grafic din poziția curentă la poziția de coordonate  $x$ ,  $y$  și marchează pixelul respectiv scrie.

PLOT INVERSE 1 :  $x$ ,  $y$

La fel ca mai sus dar șterge punctul  $x$ ,  $y$

PLOT OVER 1 :  $x$ ,  $y$

La fel ca mai sus dar dacă punctul a fost scris îl șterge și dacă a fost nescris îl scrie (SAU EXCLUSIV între cele două puncte).

PLOT INVERSE 1 ; OVER 1 ;  $X$ ,  $Y$

Lasă pixelul neschimbat și cursorul grafic rămîne poziționat în  $x$ ,  $y$

#### DRAW

DRAW  $x$ ,  $y$ ,  $z$

DRAW  $x$ ,  $y$  (identic cu DRAW  $x$ ,  $y$ , 0)

Trage o linie de la poziția curentă a cursorului grafic pînă la poziția incrementală cu  $x$  pixeli pe orizontală și  $y$  pixeli pe verticală —  $z$

reprezintă unghiul în radiani pe care trebuie să-l aibă segmentul de zero care unește cele 2 puncte.

Dacă  $z$  este pozitiv curba se întoarce spre stînga, dacă este zero se trage o linie dreaptă între cele două puncte.

DRAW OVER 1 ;  $x$ ,  $y$ ,  $z$

Face un SAU EXCLUSIV între traseul existent pe ecran și o linie scrisă definită de parametrii instrucțiunii  $(x, y, z)$ .

DRAW INVERSE 1 ;  $x$ ,  $y$ ,  $z$

Șterge linia pe traseul definit de  $x$ ,  $y$ ,  $z$ .

#### CIRCLE

CIRCLE  $x$ ,  $y$ ,  $z$

Trasează un cerc cu centrul în pixelul de coordonate  $x$ ,  $y$ , de raza  $z$  pixeli.

#### POINT

POINT  $(x, y)$

Funcția POINT are valoarea 1 sau 0 după cum pixelul de coordonate  $x$ ,  $y$  este scris sau nescris.

Exemple :

PLOT 11, 22

PLOT INVERSE 1 ; 0,0

PLOT OVER 1 ; 50, 50

PLOT INVERSE 1 ; 33, 44

DRAW 30, 30

DRAW — 10, 11

DRAW INVERSE 1 ; 0, 35, PI/3

DRAW OVER 1 ; —200, 0.

DRAW 25, 25, PI

DRAW —7, 18, —PI/5

CIRCLE 100, 100, 25

CIRCLE 175, 100, 75

PRINT POINT (0, 0)

LET  $x$  = POINT (100, 121).

### XIV. PROGRAMAREA CULORILOR

Calculatorul poate fi programat astfel încît interacțiunea utilizator-televizor color are (pe lîngă transferul informației alfanumerică și grafică) posibilitatea transferului informației prin culoare.

Sînt disponibile 8 culori :

0 — negru

1 — albastru

2 — roșu

3 — violet

4 — verde

5 — albastru deschis

6 — galben

7 — alb

Culorile sînt programabile atît utilizînd instrucțiunile cît și prin tastarea tastelor numerice 0—7. Pe un televizor alb/negru în locul culorilor apar nuanțe gri, cifra cod (0—7) fiind ordonată după strălucirea nuanțelor de gri.

Imaginea de pe ecranul televizorului color este formată din 768 de poziții caracter (24 de

linii a 32 de coloane). Fiecare poziție-caracter este caracterizată de :

a) o matrice de  $8 \times 8$  puncte-culoare numită formă binară avînd 1 pe punctele "scrise" cu cerneală (INK) și 0 în punctele "nescrise" (PAPER)

b) culorile "hîrtiei nescrise" (a fondului)

PAPER 0...7

c) culoarea "scrisului" (a cernelii)

INK 0...7

d) strălucirea poziției caracter 0-normal, 1-strălucitor

BRIGHT 0 sau 1

e) clipirea poziției-caracter 0-fără, 1-clipitor  
FLASH 0 sau 1 (1-activ, 0-inactiv)

Caracteristicile b, c, d și e sînt numite atribute ale poziției caracter. Se remarcă faptul că într-o poziție-caracter pot exista maximum 2 culori (INK și PAPER — cerneală și hîrtie), iar atributele BRIGHT și FLASH se referă la o poziție-caracter completă. Prin printare pe o poziție-caracter anumită se pot schimba caracteristicile a la e.

Instrucțiunile de culoare PAPER, INK, BRIGHT, FLASH pot avea argument pe lîngă valorile date mai sus și cifra 8 cu semnificația de transparentă și rezultatul ca prin printarea cu noile atribute, rămîn vizibile prin transparentă vechile atribute (de exemplu se poate păstra culoarea veche a hîrtiei sau a cernelii, sau vechea lucire sau clipire).

Instrucțiunile PAPER și INK pot avea și argumentul 9 ceea ce înseamnă "contrast". Sînt considerate culori închise : negru, albastru, roșu și violet și culori deschise : verde, albastru deschis, galben și alb. INK 9 (PAPER 9) provoacă scrierea cu cerneală albă (pe un fond alb) dacă culoarea de fond (cerneală) a fost închisă și scrierea cu cerneală neagră (pe fond negru) dacă a fost culoarea deschisă de fond (cerneală deschisă).

Atributele unei poziții-caracter de pe ecran pot fi aflate folosind funcția

ATTR (linie, coloană)

argumentele funcției fiind aceleași cu cele folosite în funcția AT. Rezultatul funcției este un octet (număr între 0 și 255) care va fi interpretat astfel :

- bit 7 pentru FLASH (0 sau 1)
- bit 6 pentru BRIGHT (0 sau 1)
- biții 5-4-3 pentru PAPER
- biții 2-1-0 pentru INK

Astfel numărul rezultat este o sumă formată din :

128 pentru FLASH 1 | 0 pentru FLASH 0  
64 pentru BRIGHT 1 | 0 pentru BRIGHT 0  
8 \* Codul hîrtiei

Codul cernelii

Controlul forme binare  $8 \times 8$  aflată la o poziție-caracter (caracteristica a) este realizat cu instrucțiunile INVERSE și OVER care au ca argumente 0 sau 1 (0-inactiv, 1-activ). INVERSE 1 provoacă schimbarea punctelor scrise în puncte nescrise și invers. Instrucțiunea OVER 1 permite vizualizarea unei forme binare supra-

pusă peste altă formă binară făcînd SAU EXCLUSIV între cele 2 forme binare (punct cu punct).

Toate instrucțiunile referitoare la caracteristicile poziție-caracter pot fi folosite ca părți ale instrucțiunii PRINT și atunci au o acțiune locală afectînd în execuție doar instrucțiunea PRINT asociată.

Instrucțiunea BORDER n ( $n=0...7$ ) programează culoarea restului de ecran TV și a părții inferioare (2 linii). Pe liniile inferioare de ecran, unde se transmit datele cu INPUT și unde sistemul dă mesaje, obișnuit culoarea hîrtiei (PAPER) este cea a restului de ecran (BORDER) iar culoarea cernelii este contrast (INK 9) și nu există lucire sau sclipire (BRIGHT 0 și FLASH 0).

Prin definirea explicită în instrucțiunea INPUT (la fel ca la PRINT) se pot schimba aceste atribute, însă acțiunea lor este valabilă doar cît se poate executa instrucțiunea INPUT sau pînă sînt introduse date de intrare.

Schimbarea atributelor de culoare prin tastare la editarea programelor se face prin stabilirea modului E de editare (simultan CAPS SHIFT și SYMBOL SHIFT) apoi :

— tastele : 0—7 dau culoarea hîrtiei (PAPER)

— CAPS SHIFT și tastele 0—7 dau culoarea cernelii (INK)

— tastele 8 și 9 dau strălucirea : BRIGHT 0 respectiv BRIGHT 1

— CAPS SHIFT și tastele 8 și 9 dau clipirea : FLASH 0 respectiv FLASH 1

În modurile K, L sau C, CAPS SHIFT și tastele 3 și 4 realizează TRUE VIDEO și INVERSE VIDEO pentru caracterele editate adică trecerea în editare video normală sau inversată (similar cu INVERSE 1).

Introducerea atributelor prin tastare provoacă generarea în textul editat a caracterelor FLASH și BRIGHT vizibile doar prin acțiunea lor. Tastînd DELETE se șterg și aceste caractere invizibile din textul de editare, chiar dacă apar efecte secundare.

Exemple :

Încercați pentru testare următoarele programe :

```
10 CLS : FOR i=1 TO 75
20 BORDER 1 : INK RND * 7
30 PAPER RND * 7
40 PRINT "TIM-S"
50 NEXT i
10 BORDER 0 : CLS : PAPER 1
20 LET c=4
30 FOR x=1 TO 12
40 READ t
50 FOR 1=21 TO 21-t STEP-1
60 PRINT PAPER 6 ; AT 1, C ; "
70 NEXT 1
80 PRINT INK 2 ; AT 20-t, c ; t
90 LET c=c+2
100 NEXT x
110 DATA 20, 15, 13, 16, 19, 20, 18, 11, 12
19, 14, 17
```

t  
c  
e.

```

10 BORDER 0 : CLS : PAPER 0
20 FOR x=7 TO 0 STEP-1
30 INK x
40 FOR l=11-x TO 11+x
50 FOR c=16-x TO 16+x
60 PRINT AT 1, 0; "*"
70 NEXT c
80 NEXT l
90 NEXT x

```

Pentru testarea instrucțiunii INVERSE adăugați :

```
15 INVERSE 1
```

iar pentru testarea instrucțiunilor BRIGHT și FLASH încercați cu :

```
15 BRIGHT 1
```

```
16 FLASH 1
```

Ca exemplu pentru umplerea figurilor încercați :

```
10 BORDER 1 : CLS : PAPER 6 : INK 2
```

```
20 FOR x=100 TO 100
```

```
30 PLOT 128, 150
```

```
40 DRAW x, -120
```

```
50 NEXT x
```

și puteți obține diferite efecte adăugând în linia 20 la instrucțiunea FOR opțiunea STEP :

```
20 FOR x=-100 TO 100 STEP 4
```

Următorul program schimbă atributele aleator, direct în memoria ecran :

```
10 POKE 22527+RND * 704, RND * 127
```

```
20 GO TO 10.
```

## XV. INSTRUCȚIUNI PENTRU LUCRUL CU CASETA

Casetele cu care se lucrează sînt casete audio care pentru o lungime de 60 minute asigură un spațiu de înregistrare de circa 900 de octeți (450+450).

Numele fișierelor pot avea maxim 10 caractere. Se pot manevra și citi de pe casetă patru tipuri de informații : program BASIC împreună cu variabilele, tablouri numerice, tablouri de caractere și șiruri de biți (program în limbaj de asamblare sau imagini binare).

Instrucțiunile pentru lucru cu caseta sînt : LOAD, MERGE, SAVE, VERIFY.

### LOAD

Înainte de execuția instrucțiunii se șterge vechiul program aflat în calculator împreună cu variabilele.

```
LOAD "nume"
```

Încarcă de pe casetă fișierul "nume".

```
LOAD ""
```

Încarcă primul fișier întîlnit.

```
LOAD "nume" DATA litera ( )
```

```
LOAD "nume" DATA litera $ ( )
```

Șterge orice tablou cu numele literă sau litera \$ din programul aflat în calculator și încarcă în loc ce găsește în fișierul „nume” de pe casetă.

```
LOAD "nume" CODE
```

```
LOAD "nume" CODE "start"
```

```
LOAD "nume" CODE "start" "lungime"
```

Încarcă un șir de biți din fișierul "nume" în memoria calculatorului începînd de la adresa "start" (pe un număr de octeți "lungime") scriind peste ce găsește în memorie.

```
LOAD "nume" SCREEN $
```

Sinonim cu LOAD "nume" CODE 16384, 6912 care realizează încărcarea în zona de memorie alocată imaginii TV, a fișierului "nume".

### MERGE

```
MERGE "nume"
```

Execută același lucru ca și LOAD cu diferența că șterge din liniile și variabilele vechiului program aflat în memorie, doar cele care se suprapun ca număr sau ca nume cu cele din programul aflat în fișierul "nume".

Fișierul "nume" conține numai programe în limbajul BASIC.

### SAVE

Salvează pe casetă diverse fișiere, identificate prin nume adică așteaptă pornirea casetofonului pentru înregistrare și apăsarea oricărei taste, după care se execută memorarea audibilă în difuzorul casetofonului. La terminarea în bune condiții a înregistrării apare mesajul O.K.

```
SAVE "nume"
```

Salvează programul BASIC și variabilele lui în fișierul "nume".

```
SAVE "nume" LINE n.
```

La fel ca la forma anterioară doar că la încărcare programul intră automat în execuție de la linia n.

```
SAVE "nume" CODE "start", "lungime".
```

Memorează șirul de biți de la adresa "start" pe "lungime" octeți în fișierul "nume".

```
SAVE "nume" DATA litera ( )
```

```
SAVE "nume" DATA litera $ ( )
```

Memorează tablouri numerice "litera" sau șir "litera \$" în fișierul "nume".

```
SAVE "nume" SCREEN $
```

Salvează imaginea binară aflată pe ecranul TV în fișierul "nume".

### VERIFY

Verifică informațiile de pe casetă cu informațiile aflate deja în memorie.

Are aceeași formă și semnificație ca instrucțiunea LOAD doar că nu se face o încărcare în memorie ci o comparare cu memoria.

Dacă informațiile sînt identice se dă mesajul O.K. iar în caz de neconcordanță se dă mesajul de eroare "R TAPE LOADING ERROR". De obicei se folosește după SAVE pentru verificarea corectitudinii memorării pe casetă, întrucît unele casete magnetice prezintă defecte în pelicula magnetică (foarte rar).

Exemple :

```
LOAD "PROG1"
```

```
LOAD "BIN1"
```

```
LOAD "Binar" CODE 30000
```

```
LOAD ""
```

```
LOAD "FIS120" CODE 23230, 2422
```

```
LOAD "MAT B" DATA B.( )
```

LOAD "text" DATA F \$ (  
LOAD "FIGURA" SCREEN \$  
MERGE "SUPRAPUS"

Exemplele sînt valabile și pentru instruc-  
țiunile SAVE și VERIFY.

## XVI. FUNCȚII

Notatii :

x, y — variabile numerice  
x \$ — șir de caractere

### ABS x

Rezultatul este valoarea absolută a lui x.

Exemplu :

ABS-3.2=ABS 3.2=3.2.

### ACS x

x cuprins între -1 și 1. Rezultatul este în  
radiani și reprezintă funcția arccosinus (x).

Dacă x nu este în domeniul apare mesaj de  
eroare A.

### x AND y

y este întotdeauna un număr; x poate fi  
număr sau șir de caractere. Rezultatul este ur-  
mătorul :

— dacă x este un număr :

$x \text{ AND } y = \begin{cases} 0 \text{ (fals)} & \text{pentru } y = 0 \text{ (fals)} \\ x & \text{pentru } y \neq 0 \text{ (y adevărat)} \end{cases}$

— dacă x este șir de caractere :

$x \$ \text{ AND } y = \begin{cases} x \$ & \text{pentru } y \neq 0 \\ "" & \text{pentru } y = 0 \end{cases}$

### ASN x

Rezultatul este funcția arcsinus (x). Dacă x  
nu este cuprins între -1 și 1 sistemul dă me-  
sajul de eroare A.

### ATN x

Rezultatul este funcția arctangenta (x) în  
radiani.

### CHR \$ x

Rezultatul este caracterul al cărui cod este x,  
cu x rotunjit la cel mai mic întreg.

Exemple :

CHR \$ 36 = "\$"

CHR \$ 87 = "W"

### CODE x \$

x \$ este șir de caractere. Funcția dă codul  
primului caracter din șirul x \$ sau 0 dacă x \$  
este șirul gol.

### COS x

x este un număr în radian. Rezultatul este  
funcția cosinus (x).

### EXP x

Rezultatul este funcția exponențială e la pu-  
terea x.

### INT x

Rezultatul este partea întreagă a lui x (in-  
totdeauna rotunjită în jos).

Exemple :

INT 3.9 = 3

INT -3.9 = -4

### LEN x \$

Rezultatul este lungimea șirului x \$ (numă-  
rul de caractere al șirului).

Exemplu :

PRINT LEN "exemplu" va tipări numă-  
rul 7.

Dacă într-o singură expresie apar și funcții  
și operații atunci funcțiile vor fi evaluate în-  
aintea operațiilor. Pentru siguranță se vor folosi  
paranteze.

Exemple :

LEN "prog" + LEN "ramul" va fi evaluată  
astfel :

4+LEN"ramul"

4+5

9

iar expresia LEN ("prog"+"ramul") va fi  
evaluată astfel :

LEN ("programul")

LEN "programul"

9

### LN x

x este un număr >0. Rezultatul este logarit-  
mul natural al lui x, adică în baza e (inversa  
funcție exponențială). Dacă x<0 apare mesajul  
de eroare A. Pentru obținerea logaritmului în  
altă bază se folosește formula de transformare:  
 $\log x = \text{LN } x / \text{LN } a$

### NOT x

Rezultatul este 0 (fals) dacă x <> 0 (adevărat)  
și 1 (adevărat) dacă x = 0 (fals). Funcția NOT  
are prioritate 4.

### x OR y

x și y sînt numere. Rezultatul este operația  
binară "sau". Valoarea operației este 1 (adevă-  
rat) dacă y <> 0 (adevărat) și x dacă y = 0 (fals).

### PI

Nu are argument. Dă numărul 3,14159265...

### SGN x

Rezultatul este semnul lui x; este -1 pentru  
x < 0, 0 pentru x = 0 și +1 pentru x > 0.

### SIN x

x este în radian. Rezultatul este funcția  
sinus (x).

### SQR x

x este un număr >0. Rezultatul este radical  
de ordin 2 (rădăcina patrată) din x. Dacă x < 0  
apare mesajul "AN INVALID ARGUMENT".

Exemple :

SQR 4 = 2

SQR 0.25 = 0.5

### STR \$ x

Converteste numere în șiruri, deci rezultatul  
este un șir format din cifrele numărului x.



Exemplu :  
**LET a\$=STR\$ 1e2**  
 este identic cu :  
**LET a\$=STR\$ 100**  
 și a\$ va fi "100".

### TAN x

x este un număr în radiani Rezultatul este funcția tangență (x).

### VAL x\$

Într-un anume sens VAL este funcția inversă pentru STR \$. Converteste șiruri de numere, deci rezultatul este un număr.

Exemplu :  
**VAL "3.5"=3.5.**

Dacă se ia un număr și se aplică succesiv STR \$ și VAL, se va obține același număr. Dacă însă se ia un șir, se aplică VAL și STR \$, nu se obține întotdeauna același șir, aceasta deoarece șirul argument al funcției VAL poate fi orice expresie numerică și va fi evaluată corespunzător de funcția VAL.

Exemplu :  
**VAL ("2"+"\* 3")** va fi evaluată astfel :  
**VAL ("2 \* 3").**  
 2 \* 3

### OBSERVAȚII :

În interiorul unui șir de caractere, de câte ori apar "" (deci șir în interiorul altui șir) numărul de ghilimele trebuie dublat (din 1 în 2, din 2 în 4 etc.).

Exemplu :  
**PRINT VAL "VAL" "VAL"" "" 2""""""""**  
 Dacă x\$ conține erori de sintaxa apare mesaj de eroare C.

### VAL \$x\$

Se evaluează x\$ fără ghilimelele de margine iar ce rămâne este evaluat tot ca un șir. Deci aici și argumentul și rezultatul funcției este tot un șir.

Exemplu :  
**VAL \$"" Mesaj ""="" Mesaj"**

## XVII. ALTE INSTRUCȚIUNI ȘI FUNCȚII

### POKE m, n și PEEK m

POKE înscrie valoarea n octetului de memorie de la adresa m. Dacă nu avem  $0 \leq m \leq 65535$  și  $0 \leq n \leq 255$  dă eroare B.

Această înscriere se face fără intermediul mecanismelor folosite normal de BASIC.

Opusa instrucțiunii POKE este funcția PEEK care citește din memorie octetul de la adresa m și atribuie valoarea înscrisă în el funcției.

### OUT m,n și IN m

Analog cu celulele de memorie există și porturi I/O cu adrese de la 0 la 65535, porturi de intrare/ieșire. Aceste porturi sînt utilizate de procesor pentru lucrul cu exteriorul (de ex.

tastatura, printer, casetofon etc.) și pot fi citite și înscrise în același mod ca memoria cu :

**OUT m,n și IN m**

Aceleași semnificații pentru m și n.

IN este funcția sinonimă cu PEEK și OUT este instrucțiune sinonimă cu POKE.

Adresele memoriei (sau I/O) sînt exprimate în binar pe 16 biți, de la 0 la 15, bitul 15 fiind cel mai semnificativ.

Exemple :

1. Pentru POKE 52236, 253

**PRINT PEEK 52236 arată 253**

2. Pentru a face calculatorul să nu întrebe „scroll ?“ se va înscrie :

**POKE 23692, 255**

și calculatorul va edita pe ecran 255 \* 22 de linii în mod continuu.

3. Se poate vedea conținutul registrului B al procesorului prin **PRINT PEEK 23655.**

4. Tonul de tastare se schimbă cu :

**POKE 23609, n**

Lungimea tonului de tastare prin :

**POKE 23608, n**

**BIN . . . .**

5. Tastatura este formată din 8 jumătăți de linii de câte 5 taste.

**IN 65278** citește CAPS SHIFT la V

**IN 65022** " " A la G

**IN 64510** " " Q la T

**IN 63486** " " 1 la 5 etc.

**IN 32766** " " SPACE LA B

Adresele sînt formate :  $254 + 256 * (255 - 2 - n)$  unde  $n = 0 \dots 7$ .

Cu IN se citește un octet. Biții de la 0 la 4 pe 1 arată că cele 5 taste sînt neapăsate (bitul 0 pentru tasta exterioară).

6. Portul 254 cu OUT conduce difuzorul pe bitul 4 și mufa de înregistrare pe bitul 3.

Numărul zecimal corespunzător unei configurații binare pe cel mult 8 biți se află cu funcția BIN (BIN 10011100 = 56).

Pentru memorarea simbolurilor grafice definite de utilizator UDG se amintește că un caracter are  $8 \times 8$  pixeli (puncte luminoase).

În această matrice  $8 \times 8$  se poate defini orice configurație de puncte stinse (0) și aprinse (1).

Considerăm configurația :

Linia 1	1	1	1	1	1	1	1	1
2	1	1	0	0	0	0	1	1
3	1	0	1	1	1	1	0	1
4	1	0	1	0	0	1	0	1
5	1	0	1	0	0	1	0	1
6	1	0	1	1	1	1	0	1
7	1	1	0	0	0	0	1	1
8	1	1	1	1	1	1	1	1

Presupunem că vrem să memorăm această formă binară în locul semnului UDG M. Adresa semnului M se află cu funcția : **USR "M"**.

Pentru a înscrie simbolul definit vom scrie :

**POKE USR "M" +i, BIN (linia i).**  
 unde  $i = 0$  la 7 este numărul liniei.

După aceasta în modulul G ori de câte ori vom folosi tasta "M" se va imprima pe ecran semnul

definit mai sus. Aceeași remarcă pentru printarea caracterului de cod ASCII 156.

**PRINT CHR \$ 156**

Se pot folosi pentru caractere grafice definite de utilizator simbolurile cu cifrele de cod 144—164.

Caracterele cu codurile 128—143 sînt simboluri semigrafice.

Exemple :

5=BIN 101

170=BIN 10101010

255=BIN 11111111

16=BIN 10000

### LLIST, LPRINT

Aceste instrucțiuni se referă la imprimantă (care poate fi cuplată cu calculatorul într-o configurație extinsă), și au aceleași funcții ca LIST și PRINT (care se referă la TV) și aceeași sintaxă. În cazul acestor instrucțiuni listarea sau printarea la imprimantă va decurge continuu pînă la terminarea instrucțiunilor; mesajul "scroll" nu va mai apare.

Imprimanta poate fi oprită prin tastarea lui BREAK.

Funcțiile AT și TAB vor acționa diferit la folosirea în LPRINT. Liniile sînt transmise spre imprimantă prin intermediul unei memorii tampon pe măsură ce se execută programul. Deci AT își pierde sensul, și nu va putea cauza printarea unei linii (aceasta se va face automat cînd registrul tampon este plin). Atributul TAB în schimb, va cauza printarea liniei dar caracterele vor fi puse din coloana 1.

### COPY

Instrucțiunea cauzează realizarea unei copii a imaginii binare a ecranului pe imprimanta grafică corespunzătoare.

### INKEY \$

Este o funcție fără argument care citește tastatura în momentul cînd este executată în program. Rezultatul este un caracter în modul L sau C, dacă se apasă o tastă, sau șirul vid ; astfel :

```
IF INKEY $="A" THEN GO TO 200
```

```
20 IF INKEY $="" THEN BEEP. 1,3 : GO TO 20
```

sau

```
LET A $=INKEY $
```

```
IF CODE (A $)>64 THEN PRINT A $
```

### POINT (x, y)

Funcția are valoarea 1 dacă pixelul de coordonate x, y este scris și 0 altfel.

Se folosește pentru interacțiunea cu imaginea binară pe TV.

Exemple :

```
PLOT 25, 30
```

```
PRINT POINT (25, 30)
```

sau

```
IF POINT (x, y)=0 THEN PLOT x, y
```

### SCREEN \$

Funcția are ca argumente poziția alfanumerică pe ecranul TV ( $0 \leq x \leq 28$  și

$0 \leq y \leq 31$ ) și dă caracterul ASCII aflat la acea poziție video invers sau normal. Dacă nu recunoaște caracterul dă șirul vid.

### USR x

Funcția cheamă în execuție rutina în cod mașină de la adresa x. După ce se execută „return“ rezultatul funcției este conținutul registrului pereche BC.

Dacă vrem să introducem rutine în cod mașină de exemplu la adresa 32500 curățăm memoria cu CLEAR 32499, iar de la 32500 la 32600 este un spațiu de 100 de octeți în care vom introduce rutina în limbaj de asamblare, cu un program BASIC de forma :

```
10 LET i=32500 : LET j=0
```

```
20 INPUT "PUNE COD MASINA : ", C
```

```
30 IF C=0 THEN GO TO 70
```

```
40 POKE i,C
```

```
50 LET i=i+1 : LET j=j+1
```

```
60 GO TO 20
```

```
70 PRINT "OCTETI INTRODUSI =" ; j
```

Se salvează rutina pe casetă în fișierul BINAR cu SAVE "BINAR" CODE 32500, j unde j are valoarea printată de program.

Pentru rulara rutinei se face

```
RANDOMIZE USR 32500
```

sau : se face un program în BASIC

```
10 LOAD "" CODE 32500, J
```

```
20 RANDOMIZE USR 32500
```

care se salvează cu SAVE "PRO" LINE 10, apoi se salvează binarul cu SAVE "nume" CODE 32500, j.

LA încărcarea cu LOAD „PRO“, programul din 2 instrucțiuni de mai sus se lansează automat în execuție, iar după încărcarea binarului (în linia 10) îl lansează în execuție (linia 20).

### USR x \$

Funcția are ca argument un caracter grafic definit iar ca rezultat adresa în memorie a formei binare corespunzătoare caracterului grafic definit de utilizator (începînd cu colțul stînga sus) a imaginii binare 8x8.

## XVIII. VARIABILELE SISTEMULUI

Locațiile de memorie de la 23552 la 23733 sînt utilizate special de către sistem. Prin aflarea valorii lor (cu funcția PEEK) se pot afla informații despre starea sistemului.

În prima coloană din tabelul de mai jos s-au folosit următoarele notații :

X — asupra acestor variabile nu se va lucra cu instrucțiunile POKE întrucît s-ar putea ca sistemul să cadă.

N — modificarea valorii acestor variabile nu va avea un efect fatal.

Numărul din prima coloană este numărul de octeți cel mai puțin semnificativ. Astfel pentru a memora o valoare "v" într-o variabilă de octeți la adresa "n" se va folosi :

POKE n,v—256 \* INT (v/256)  
 POKE n+1, INT (v/256)  
 iar pentru aflarea valorii variabilei se va  
 folosi :  
 PEEK n+256 \* PEEK (n+1)

Numele variabilelor sînt mnemonice pentru  
 o înțelegere mai ușoară de către utilizator a  
 semnificației variabilelor, însă ele nu vor fi re-  
 ferite în programe deoarece sistemul nu le recu-  
 noaște.

NOTA	ADRESA	NUME	CONȚINUT
N8	23552	KSTATE	Utilizată la citirea tastaturii.
N1	23560	LASTK	Memorează noua tastă apăsată.
1	23561	REPDEL	Timpul (în 1/50 sec.) de repetiție cînd o tastă este apăsată. Este inițializată la valoarea 35.
1	23562	REPPER	Timpul între 2 repetiții succesive cînd o tastă este ținută apăsată (în 1/50 sec.). Inițial are valoarea 5.
N2	23563	DEFADD	Adresa argumentelor funcțiilor definite de utilizator, dacă a fost evaluată una ; altfel este 0.
N1	23565	KDATA	Memorează culoarea tastată.
N2	23566	TVDATA	Memorează octeți de culoare și atributele AT și TAB spre TV.
X38	23568	STRMS	Adresele canalelor atașate șirurilor.
2	23606	CHARS	Adresa setului de caractere (care începe cu spațiu și con- tinuă pînă la simbolul COPY) minus 256. Normal este în ROM dar se poate stabili în RAM și să se adreseze prin CHARS.
1	23608	RASP	Lungimea semnalului de avertizare.
1	23609	PIP	Lungimea clicului pentru tastatură.
1	23610	ERRNR	Codul de eroare minus 1. Pornește de la 255 (pentru -1).
X1	23611	FLAGS	Diferiți indicatori pentru controlul sistemului BASIC.
X1	23612	TVFLAGS	Indicatorii asociați televizorului.
X2	23613	ERRSP	Adresa octetului din stiva mașină utilizat ca reîntoarcere din listarea automată.
N1	23617	MODE	Specifică cursorul K, L, C, E sau G.
2	23618	NEWPPC	Linia la care se face salt.
1	23620	NSPPC	Numărul instrucțiunii din linia la care se face salt. Cu POKE NEWPPC și apoi POKE NSPPC face salt la o anu- mită instrucțiune dintr-o linie.
2	23621	PPC	Numărul liniei instrucțiunii curente în execuție.
1	23623	SUBPPC	Numărul instrucțiunii din linie, care se execută.
1	23624	BORDER	Culoarea pentru BORDER ; conține și atributele utilizate în mod normal pentru jumătatea de jos a ecranului.
2	23625	EPPC	Numărul liniei curente (unde este cursorul program).
X2	23627	VARS	Adresa variabilelor.
N2	23629	DEST	Adresa variabilei ultimei asignate.
X2	23631	CHANS	Adresa canalului de date.
X2	23633	CURCHL	Adresa informației curente utilizată pentru intrare și ieșire.
X2	23635	PROG	Adresa programului BASIC.
X2	23637	NXTLIN	Adresa următoarei linii din program.
X2	23639	ELINE	Adresa marcatorului de sfîrșit a ultimului articol din DATA.
X2	23641	DATADD	Adresa ultimei comenzi introduse.
2	23643	KCUR	Adresa cursorului.
X2	23645	CHADD	Adresa următorului caracter ce trebuie interpretat ; carac- terul după argumentul funcției PEEK sau NEW LINE la sfîrșitul unei instrucțiuni POKE.
2	23647	XPTR	Adresa caracterului de după semnul ?.
X2	23649	WORKSP	Adresa spațiului temporar de lucru.
X2	23651	STKBOT	Adresa începutului stivei calculator.
X2	23653	STKEND	Adresa de start a spațiului liber.
N1	23655	BREG	Registrul B al calculatorului.
N2	23656	MEM	Adresa zonei utilizate pentru memoria calculator. (De obicei este MEMBOT dar nu întotdeauna).
1	23658	FLAGS2	Indicatori.
X1	23659	DFSZ	Numărul de linii (incluzînd o linie blank în partea de jos a ecranului).
2	23660	STOP	Numărul primei linii de program la listarea automată.
2	23662	OLDPPC	Numărul liniei la care sare CONTINUE.
1	23664	OSPCC	Numărul instrucțiunii din linie la care sare CONTINUE.
N1	23655	FLAGX	Diferiți indicatori.
N2	23666	STRLEN	Adresa șirului de caracter, ultimul asignat.
N2	23668	TADDR	Adresa următorului articol din adresa de sintaxă.
2	23672	SEED	Start-ul pentru RND. Aceasta este variabila pusă de RANDOMIZE.
3	23672	FRAMES	3 octeți (cel mai puțin semnificativ primul) numărător de cadre incrementat la fiecare 20 ms.
2	23675	UDG	Adresa primului caracter definit de utilizator. Se poate schimba salvînd spațiu lăsînd mai puțin loc pentru carac- terele grafice definite de utilizator.
1	23677	COORDS	Coordonata x a ultimului punct plotat.
1	23678		Coordonata y a ultimului punct plotat.

NOTA	ADRESA	NUME	CONȚINUT
1	23679	PPOSN	Numărul coloanei a 33-a pentru poziția printer-ului. Cel mai puțin semnificativ octet al adresei noii poziții pentru LPRINT (în buffer-ul de printare).
1	23680	PRCC	
1	23681	ECHOE	Nefolosită.
2	23682		
2	23684	DFCC	Numărul coloanei 33 și al liniei 24 (în jumătatea de jos) pentru sfârșitul buffer-ului de intrare.
2	23686	DEFCCL	Adresa în fișierul display a poziției pentru PRINT.
X1	23688	SPOSN	Ca și DFCC pentru partea de jos a ecranului.
X1	23689	SPOSNL SCRCT	Numărul coloanei 33 pentru poziția de PRINT.
X2	23690		Numărul liniei 24 pentru poziția de PRINT.
1	23692		Ca și la SPOSN pentru partea de jos.
1	23693	ATTRP	Numără scroll-urile; este întotdeauna cu 1 mai mare decât numărul de scroll-uri care vor fi efectuate pînă la oprirea cu "scroll.....". Dacă la această adresă se află un număr mai mare decât 1 (să spunem 255) atunci se va efectua scroll continuu fără tipărirea mesajului de întrerupere.
1	23694	MASKP	Culorile curente permanente, (așa cum sînt puse de instrucțiunile de culoare). Utilizată pentru culorile transparente.
N1	23695	ATTRT	Orice bit care este 1 arată că bitul corespunzător atributului nu este luat din ATTRP ci din ceea ce este deja pe ecran.
N1	23696	MASKT	Culorile curente temporare, (așa cum sînt puse de articolele de culoare).
1	23697	PFLAG	Ca și MASKP dar temporar.
N30	23698	NEMBOT	Indicatori.
2	23728	RAMTOP PRAMT	Zona de memorie a calculatorului; utilizată pentru memorarea numerelor care nu pot fi puse convenabil în stiva calculator.
2	23730		Neutilizate.
2	23732		Adresa ultimului octet din zona BASIC. Adresa ultimului octet de RAM fizic.

## XIX. MESAJE DE EROARE

Mesajele de eroare apar pe ultimele 2 linii ale ecranului (22, 23) și conțin informații despre motivul opririi. Este afișat codul erorii format dintr-o literă sau cifră, un scurt mesaj explicativ, numărul liniei BASIC și al instrucțiunii din linie unde a apărut eroare.

Forma textului de eroare este :

Cod-Mesaj scurt-număr linie : număr instrucțiune.

Mesajele de eroare se explică astfel :

0 OK

Apare în orice situație, după îndeplinirea cu succes a acțiunii, sau la un salt la o linie cu număr mai mare decât orice număr existent în programul BASIC.

1 NEXT without FOR

Există NEXT i dar nu există FOR i = ..., însă există o variabilă simplă i.

2 Variable not found

Pentru variabile simple apare cînd variabila este folosită înainte de atribuire cu LET, READ sau INPUT sau de încărcare de pe casetă, sau de atribuire în FOR-NEXT. Pentru o variabilă tablou mesajul apare cînd variabila este folosită înainte de dimensionarea cu DIM sau înainte de a fi încărcat de pe casetă.

3 Subscript wrong

Apare la variabile tablou sau la subșiruri cînd indicii depășesc dimensiunea tabloului sau șirului. Dacă indicii sînt negativi sau >65535 apare eroare B.

4 Out of memory

Apare la evaluarea expresiilor cît și la instrucțiunile LET, INPUT, FOR, DIM, GOSUB, LOAD, MERGE atunci cînd nu este destul loc în memorie. Dacă se pare că s-a blocat calculatorul, trebuie ștersă cu DELETE linia de comandă, apoi se șterg 1—2 linii de program (care apoi se pun la loc) pentru a avea spațiu de manevră (pentru a face eventual un CLEAR).

5 Out of screen

Apare la INPUT cînd se încearcă generarea a mai mult de 23 de linii în josul ecranului și la PRINT AT cînd se prindează în liniile 22 și 23.

6 Number too big

Apare în expresii aritmetice cînd calculele duc la un număr mai mare ca aproximativ 10 la puterea 38.

7 Return without GOSUB

Apare cînd se execută mai multe instrucțiuni RETURN decât GOSUB.

8 End of file

Apare în operații cu aparatură exterioară.

9 Stop statement

Apare cînd se execută instrucțiunea STOP în program. Tastînd CONTINUE se va continua execuția cu următoarea instrucțiune după STOP.

A Invalid argument

Apare la : SQR, LN, ASN, ACS, USR (cu argument șir) cînd argumentul este bun.

B Integer out of range

Apare la RUN, RANDOMIZE, POKE, DIM, GOTO, GOSUB, LIST, LLIST, PAUSE, PLOT.

**CHR\$, PEEK, USR** (cu argument numeric), când fiind necesar un întreg, se rotunjește argumentul din virgula flotantă la întregul imediat mai mic, iar acest întreg este în afara domeniului permis.

#### C Nonsense in BASIC

Apare la VAL și la VAL\$ când textul din care este format argumentul nu formează o expresie validă.

#### D BREAK-CONT repeats

Apare la : LOAD, SAVE, VERIFY, MERGE, LPRINT, LLIST, COPY și atunci când se afișează de către calculator "scroll?" și se tastează de utilizator N,SPACE sau STOP.

Cauza este tastarea lui BREAK în cursul operațiilor cu periferice. Lansând CONTINUE va fi repetată ultima instrucțiune BASIC executată. Vezi mesaj L.

#### E Out of DATA

Apare la READ când se încearcă citirea mai multor date decât existente în DATA.

#### F Invalid file name

Apare la SAVE când numele fișierului este șirul nul sau conține mai mult de 10 caractere.

#### G No room for line

Apare la încercarea de introducere a unei linii în program (după ENTER) atunci când nu mai este spațiu suficient în memorie pentru linie.

#### H STOP in INPUT

Apare la INPUT prin apariția sau tastarea în datele de intrare a lui STOP. Reluarea cu CONTINUE repetă instrucțiunea INPUT.

#### I FOR without NEXT

Apare când bucla FOR nu se închide cu NEXT.

#### J Invalid I/O device

Apare în operații de cuplare cu periferice.

#### K Invalid colour

Apare în INVERSE și OVER când numărul argument nu este potrivit (0 sau 1).

#### L BREAK into program

Apare la o tastare BREAK detectată între 2 linii de program. Numărul liniei și instrucțiunea din mesaj se referă la ultima instrucțiune executată. Apăsarea tastei CONTINUE reia execuția cu următoarea instrucțiune BASIC.

#### M RAMTOP no good

Apare la CLEAR (și posibil la RUN) când numărul specificat variabilei de sistem RAMTOP (adresa ultimului octete de arie BASIC) este prea mare sau prea mic.

#### N Statement lost

Apare la RETURN, NEXT, și CONTINUE când se face un salt la o instrucțiune care nu există.

#### O invalid stream

Apare la operații cu periferice.

#### P FN without DEF

Apare la funcțiile definite de utilizator.

#### Q Parameter error

Apare la FN când numărul sau tipul parametrilor la apelare diferă de cei din definiția funcției.

#### R Tape loading error

Apare la VERIFY, LOAD sau MERGE când a fost găsit un fișier pe casetă dar din diverse motive (demagnetizări, înregistrări cu nivel necorespunzător) nu poate fi citit sau verificat.

## XX. MEMORIA RAM

La calculatorul TIM-S în primii 16K de memorie RAM, adresele 0 la 3FFFH se află interpretorul BASIC, iar ceilalți 48K de la 4000H (16.384) la FFFF H (65.535) sînt disponibili pentru sistem și pentru utilizator.

Împărțirea pe zone a memoriei RAM este prezentată în fig. 15.1. Zonele sînt suficient de mari pentru informația pe care o conțin și dacă se introduce mai mult într-un loc totul deasupra aceluși loc se deplasează în sus și invers; se deplasează în jos dacă se șterg informații.

Atributele de culoare sînt memorate în ordine linie după linie.

Buffer-ul de printare memorează caracterele destinate imprimantei.

Variabilele de sistem conțin informații despre starea în care este calculatorul; sînt listate în capitolul anterior.

Ele nu sînt variabile BASIC și numele lor nu vor fi recunoscute de calculator.

Spațiul destinat Microdriv-ului este utilizat numai cu Microdriver; normal în acest spațiu nu este memorat nimic.

Spațiul pentru informațiile de canal conține informații despre echipamentele de intrare și ieșire (tastatură, ecran, imprimantă).

Fiecare linie de program BASIC are forma prezentată în fig. 15.2. Spre deosebire de toate celelalte cazuri de numere pe 2 octeți, numărul liniei este memorat cu octetul cel mai semnificativ primul, deci în ordinea în care se introduce numărul.

O constantă numerică în program este reprezentată utilizînd caracterul CHR\$ 14 urmat de valoarea constantei reprezentată pe 5 octeți.

Variabilele au diferite forme de reprezentare în funcție de natura lor.

Exemplificarea este făcută în fig. 15.3. și 15.4. Pentru tablouri vezi fig. 15.5; ordinea elementelor este:

primele: elemente pentru care primul indice este 1

apoi: elemente pentru care primul indice este 2

apoi: elemente pentru care primul indice este 3

ș.a.m.d. pentru toate valorile posibile ale primului indice.

Elementele pentru primul indice dat sînt ordonate în același mod utilizînd al doilea indice etc. pînă la ultimul indice.

Variabila de control pentru o buclă FOR-NEXT se reprezintă ca în fig. 15.6. Pentru șiruri

de caractere și tablouri de șiruri de caractere reprezentarea este prezentată în fig. 15.7. respectiv 15.8. Stiva calculator conține numerele asupra cărora se operează în timpul execuției programului.

Stiva mașină este stiva utilizată de Z-80 pentru reținerea adreselor de întoarcere etc.

Stiva GOSUB conține numărul de linie și numărul de instrucțiune al instrucțiunii GOSUB (aceasta constituie adresa de întoarcere) astfel încât după execuția subrutinei, la întâlnirea instrucțiunii RETURN calculatorul ia această adresă din stiva GOSUB și execută prima instrucțiune după ea.

RAMTOP reprezintă cea mai mare adresă utilizată de sistemul BASIC. Fiecare comandă NEW care curăță RAM-ul face acest lucru numai pînă la adresa RAMTOP, deci nu modifică spațiul destinat caracterelor grafice definite de utilizator. Adresa RAMTOP se poate schimba cu instrucțiunea CLEAR :

**CLEAR (nou RAMTOP)**

Aceasta face următoarele :

- șterge toate variabilele
- curăță fișierul DISPLAY (ca și CLS)
- setează poziția de PLOT în colțul din stînga jos

— execută RESTORE

— curăță stiva GOSUB și o pune la noul RAMTOP — presupunînd că noul RAMTOP este cuprins între stiva calculator și ultima adresă de RAM fizic — altfel adresa de RAMTOP este lăsată neschimbată.

RUN face de asemenea CLEAR dar nu schimbă adresa RAMTOP.

În acest fel cu instrucțiunea CLEAR, mutînd adresa de RAMTOP în sus se eliberează mai mult loc pentru BASIC prin scriere peste spațiul destinat caracterelor grafice definite de utilizator, sau se poate muta RAMTOP în jos mărind astfel spațiul asupra căruia acționează comanda NEW.

Orice număr (cu excepția lui 0) poate fi scris ca + sau - m \* (Δe) unde :

- + sau - este semnul
- m este mantisa cuprinsă între 1/2 și 1 (exclusiv 1)
- e este exponentul, un număr întreg (poate fi și negativ).

Dacă vrem să reprezentăm în binar trebuie să ținem cont că este un număr fracționar, deci va avea un punct binar (similar cu punctul zecimal în baza 10) și apoi partea fracționară ; deci în binar :

o jumătate este —.1

un sfert este —.01

trei sferturi sînt —.11 ș.a.m.d.

Întrucît m este mai mic decît 1 înseamnă că are biți înainte de punctul binar și deoarece este mai mare decît 1/2 primul bit după punctul binar este 1.

Pentru memorarea numerelor în calculator se utilizează 5 octeți după care urmează :

1. Se scriu primii 8 biți ai mantisei în octetul al doilea (știm că primul bit este 1), următorii

8 biți în octetul al treilea, următorii 8 biți în octetul 5.

2. Se înlocuiește primul bit din al doilea octet (care este 1) cu semnul : 0 pentru plus și 1 pentru minus.

3. Se scrie (exponentul +128) în primul octet. De exemplu presupunem că avem numărul 1/10 ; atunci avem :

$$1/10 = 4/5 * 2^{-3}$$

Astfel mantisa m în binar este :

11001100110011001100110011001100...

Întrucît al 33-lea bit este 1 se rotunjește bitul 32 din 0 în 1.

Exponentul este -3 și aplicînd regulile de mai sus se obțin următorii 5 octeți :

01111101 01001100 11001100 11001100 11001101  
-3+128 mantisa

Se observă că primul bit al mantisei (octetul al doilea) este 0 pentru semnul pozitiv al numărului.

Pentru memorarea numerelor întregi între -65535 și +65535 există o altă metodă :

1. primul octet este 0
2. al doilea octet este 0 pentru un număr pozitiv sau FF pentru un număr negativ
3. al treilea și al patrulea octet sînt cel mai puțin semnificativ octet și respectiv cel mai semnificativ octet ai numărului ce trebuie reprezentat (sau ai numărului de reprezentat +131072 dacă acesta este negativ)
4. al cincilea octet este 0.

Fig. 15.1.

#### Organizarea memoriei RAM

0 ... 16383	: Interpretorul BASIC
16384 ... 22527	: Fișierul imaginii de pe ecran
22528 ... 23295	: Spațiul cu atribute ale ecranului
23296 ... 23551	: Fișierul caracterelor de tipărit
23552 ... 23733	: Variabile de sistem
23734 ... CHANS	: Spațiu utilizat de microdriver
CHANS ... PROG-1	: Informații despre canale (+ # 80)
PROG ... VARS-1	: Textul programului BASIC
VARs ... ELINE-1	: Variabilele programului (+ # 80)
ELINE ... WORKSP-1	: Spațiu utilizat la editare (+ # OD80)
WORKSP ... STKBOT-1	: Spațiu utilizat la introducerea date (la INPUT) și ca spațiu temporar de lucru (+ # OD)
STKBOT ... STKEND	: Stiva folosită la calcule aritmetice
STKEND ... SP-1	: Spațiu liber
SP ... RAMTOP-1	: Stiva folosită de microprocesor urmată de stiva folosită de instrucțiunea GOSUB

**RAMTOP** : Ultima adresă disponibilă interpretorului BASIC (conține # 3E)

**UDG...PRAMT** : Fișier ce conține caractere grafice definite de utilizator

(NOTĂ : 1. În harta memoriei apar variabile de sistem ; numele lor nu este recunoscut de calculator.  
2. Semnul # este scris înaintea cifrelor hexazecimale).

Fig. 15.2. Reprezentarea unei linii BASIC

1. Numărul unei linii BASIC : 2 octeți
2. Lungimea textului liniei (inclusiv ENTER) : 2 octeți
3. Textul liniei BASIC : x octeți
4. ENTER (# OD) : 1 octet

Exemplu	Linia BASIC	10 GO TO 3000
1. # 000A	(10)	: 2 octeți
2. # 0C00	(12)	: 2 octeți
3. # EC	(GOTO)	
# 33303030	(3000)	
# 0E0000B80B00	(constanta 3000)	: 11 octeți
4. # 0D	(ENTER)	: 1 octet

Fig. 15.3. Variabila cu nume de o literă

1. Tipul variabilei pe primii 3 biți este (011) și numele variabilei compactat de 5 biți prin scădere # 60 din codul ASCII al literei : 1 octet
2. Exponentul : 1 octet
3. Mantisa : 4 octeți

Exemplu Variabila a atribuită cu +0.75

1. # 61 sau 01100001 (a-compactat) : 1 octet
2. # 80 sau 10000000 sau 128 (exponent=0) : 1 octet
3. # 40000000 sau 0100 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 din 11=0.75 și +0.75=.01 (convenție) : 4 octeți

Fig. 15.4. Variabila cu nume mai lung de o literă

1. Tipul pe 3 biți este (101) și prima literă compactată (#60) : 1 octet
2. Următoarele caractere din nume : x octet
3. Ultimul caracter din nume având bitul cel mai semnificativ pus pe 1 : 1 octet
4. exponent : 1 octet
5. mantisa : 4 octeți

Fig. 15.5 Variabila tablou numeric

1. Tipul pe 3 biți este (100) și prima literă din nume compactată (#60) : 1 octet
2. Lungimea totală a fișierului ce urmează : 2 octeți
3. Număr de dimensiuni : 1 octet
4. Prima dimensiune...ultima dimensiune : 2x octeți
5. Elementele tabloului : 5 octeți/element

Fig. 15.6 Variabila buclei FOR

1. Tipul pe 3 biți este (111) și prima literă din nume compactată (#60) : 1 octet
2. Valoarea curentă : 5 octeți
3. Valoarea limită : 5 octeți
4. Pasul : 5 octeți
5. Numărul liniei BASIC ce conține instrucțiunea FOR asociată variabilei : 2 octeți
6. Numărul instrucțiunii din linia de la 5 ce urmează instrucțiunii FOR : 1 octet

Fig. 15.7. Variabila șir de caractere

1. Tipul pe 3 biți este (010) și litera nume compactată (#60) : 1 octet
2. Numărul de caractere ale șirului : 2 octeți
3. Caracterele șirului : 1 octet/caracter

Fig. 15.8. Variabila tablou de caractere

1. Tipul pe 3 biți este (110) și litera nume compactată (#60) : 1 octet
2. Lungimea fișierului ce urmează : 2 octeți
3. Număr de dimensiuni : 1 octet
4. Prima dimensiune...ultima dimensiune (x dimens.) : 2x octeți
5. Elementele tabloului pe câte 1 octet : 1 octet/caracter

## XXI. SETUL DE CARACTERE

Se prezintă în continuare setul complet de caractere al calculatorului TIM-S, cu codurile zecimal și hexazecimal. Dacă se interpretează codurile drept coduri de instrucțiuni mașină pentru Z-80 atunci coloanele din dreapta dau mnemonicele corespunzătoare limbajului de asamblare. Anumite instrucțiuni pentru Z-80 încep cu CB sau ED ; acestea sînt date în cele două coloane din dreapta.

NOTAȚII : n — neutilizat

g.u — caractere grafice definite de utilizator  
p.i. — prefix la instrucțiunile care utilizează ix sau iy  
po — paritate impară  
pe — paritate pară

COD	CARACTER	HEXA	Z80	DUPĂ CB	DUPĂ ED
0	n	00	nop	rlc b	
1	n	01	ld bc, NN	rlc c	
2	n	02	ld (bc), a	rlc d	
3	n	03	inc bc	rlc e	
4	n	04	inc b	rlc h	
5	n	05	dec b	rlc l	
6	PRINT virgulă	06	ld b, N	rlc (hl)	
7	EDIT	07	rlea	rlc a	
8	cursor stînga	09	ex af, af'	rrc b	
9	cursor dreapta	09	add hl, bc	rrc c	
10	cursor jos	0A	ld a, (bc)	rrc d	
11	cursor sus	0B	dec bc	rrc e	
12	DELETE	0C	inc c	rrc h	
13	ENTER	0D	dec c	rrc l	
14	număr	0E	ld c, N	rre (hl)	
15	neutilizat	0F	rrea	rre a	
16	control INK	10	djnz DIS	rl b	
17	control PAPER	11	ld de, NN	rl c	
18	control FLASH	12	ld (de), a	rl d	
19	control BRIGHT	13	inc de	rl e	
20	control INVERSE	14	inc d	rl h	
21	control OVER	15	dec d	rl l	
22	control AT	16	ld d, N	rl (hl)	
23	control TAB	17	rld	rl a	
24	n	18	jr DIS	rr b	
25	n	19	add hl, de	rr c	
26	neutilizat	1A	ld a, (de)	rr d	
27	.	1B	dec de	rr e	
28	.	1C	inc e	rr h	
29	.	1D	dec e	rr l	
30	n	1E	ld e, N	rr (hl)	
31	n	1F	rre	rr a	
32	spațiu	20	jr nz, DIS	sla b	
33	!	21	ld hl, NN	sla c	
34	"	22	ld (NN), hl	sla d	
35		23	inc hl	sla e	
36	\$	24	inc h	sla h	
37	%	25	dec h	sla l	
38	&	26	ld h, N	sla (hl)	
39	'	27	daa	sla a	
40	(	28	jr z, DIS	sra b	
41	)	29	add hl, hl	sra c	
42	*	2A	ld hl, (NN)	sra d	
43	+	2B	dec hl	sra e	
44	,	2C	inc l	sra h	
45	-	2D	dec l	sra l	
46	.	2E	ld l, N	sra (hl)	
47	/	2F	cpl	sra a	
48	0	30	jr nc, DIS	srl b	
49	1	31	ld sp, NN	srl c	
50	2	32	ld (NN), a	srl d	
51	3	33	inc sp	srl e	
52	4	34	inc (hl)	srl h	
53	5	35	dec (hl)	srl l	
54	6	36	ld (hl), N	srl (hl)	
55	7	37	scf	srl a	
56	8	38	jr c, DIS	srl b	
57	9	39	add hl, sp	srl c	
58	:	3A	ld a, (NN)	srl d	
59	:	3B	dec sp	srl e	
60	:	3C	inc a	srl h	
61	<	3D	dec	srl l	
62	=	3E	ld a, N	srl (hl)	
63	>	3F	ccf	srl a	
64	C	40	ld b, b	bit 0, b	in b, (c)
65	A	41	ld b, c	bit 0, c	out (c), b
66	B	42	ld b, d	bit 0, d	sbc ul, bc
67	C	43	ld b, e	bit 0, e	ld (NN), bc
68	D	44	ld b, h	bit 0, h	neg
69	E	45	ld b, l	bit 0, l	retn
70	F	46	ld b, (hl)	bit 0, (hl)	im o
71	G	47	ld b, a	bit 0, a	ld i, a
72	H	48	ld c, b	bit 1, b	in c, (c)
73	I	49	ld c, c	bit 1, c	out (c), c
74	J	4A	ld c, d	bit 1, d	adc hl, bc
75	K	4B	ld c, e	bit 1, e	ld bc, (NN)



DEC	HEX	CHARACTER	Z80	DUPA CB	DUPA ED
76	4C		ld c, h		
77	4D		ld c, l	bit 1, h	
78	4E		ld c, (hl)	bit 1, l	
79	4F		ld c, a	bit 1, (hl)	reti
80	50		rd d, b	bit 1, a	ld r, a
81	51		ld d, c	bit 2, b	in d, (c)
82	52		ld d, d	bit 2, c	out (c), d
83	53		ld d, e	bit 2, d	sbc hl, de
84	54		ld d, h	bit 2, e	ld (NN), de
85	55		ld d, l	bit 2, h	
86	56		ld d, (hl)	bit 2, l	
87	57		ld d, a	bit 2, (hl)	
88	58		ld e, b	bit 2, a	
89	59		ld e, c	bit 3, b	im 1
90	5A		ld e, d	bit 3, c	ld a, i
91	5B		ld e, e	bit 3, d	in e, (c)
92	5C		ld e, h	bit 3, e	out (c), e
93	5D		ld e, l	bit 3, l	adc hl, de
94	5E		ld e, (hl)	bit 3, h	ld de, (NN)
95	5F		ld e, a	bit 3, (hl)	
96	60		ld h, b	bit 3, a	
97	61	a	ld h, c	bit 4, b	im 2
98	62	b	ld h, d	bit 4, c	ld a, r
99	63	c	ld h, e	bit 4, d	in h, (c)
100	64	d	ld h, h	bit 4, e	out (c), h
101	65	e	ld h, l	bit 4, h	sbc hl, hl
102	66	f	ld h, (hl)	bit 4, l	ld (NN), hl
103	67	g	ld h, a	bit 4, (hl)	
104	68	h	ld l, b	bit 4, a	
105	69	i	ld l, c	bit 5, b	rrd
106	6A	j	ld l, d	bit 5, c	in l, (c)
107	6B	k	ld l, e	bit 5, d	out (c), l
108	6C	l	ld l, h	bit 5, e	adc hl, hl
109	6D	m	ld l, l	bit 5, h	ld hl, (NN)
110	6E	n	ld l, (hl)	bit 5, l	
111	6F	o	ld l, a	bit 5, (hl)	
112	70	p	ld (hl), b	bit 5, a	
113	71	q	ld (hl), c	bit 6, b	rld
114	72	r	ld (hl), d	bit 6, c	in f, (c)
115	73	s	ld (hl), e	bit 6, d	
116	74	t	ld (hl), h	bit 6, e	
117	75	u	ld (hl), l	bit 6, h	sbc hl, sp
118	76	v	halt	bit 6, l	ld (NN), sp
119	77	w	ld (hl), a	bit 6, (hl)	
120	78	x	ld a, b	bit 6, a	
121	79	y	ld a, c	bit 7, b	
122	7A	z	ld a, d	bit 7, c	in a, (c)
123	7B	;	ld a, e	bit 7, d	out (c), a
124	7C		ld a, h	bit 7, e	adc hl, sp
125	7D		ld a, l	bit 7, h	ld sp, (NN)
126	7E		ld a, (hl)	bit 7, l	
127	7F		ld a, a	bit 7, (hl)	
128	80		add a, b	bit 7, a	
129	81		add a, c	res 0, b	
130	82		add a, d	res 0, c	
131	83		add a, e	res 0, d	
132	84		add a, h	res 0, e	
133	85		add a, l	res 0, h	
134	86		add a, (hl)	res 0, l	
135	87		add a, a	res 0, (hl)	
136	88		adc a, b	res 0, a	
137	89		adc a, c	res 1, b	
138	8A		adc a, d	res 1, c	
139	8B		adc a, e	res 1, d	
140	8C		adc a, h	res 1, e	
141	8D		adc a, l	res 1, h	
142	8E		adc a, (hl)	res 1, l	
143	8F		adc a, a	res 1, (hl)	
144	90	(a) g.u.	sub b	res 1, a	
145	91	(b) g.u.	sub c	res 2, b	
146	92	(c) g.u.	sub d	res 2, c	
				res 2, d	

COD	CARACTER	HEXA	Z80	DUPA CB	DUPA ED
147	(d) g.u.	93	sub e	res 2, e	
148	(e) g.u.	94	sub h	res 2, h	
149	(f) g.u.	95	sub l	res 2, l	
150	(g) g.u.	96	sub (hl)	res 2, (hl)	
151	(h) g.u.	97	sub a	res 2, a	
152	(i) g.u.	98	sbc a, b	res 3, b	
153	(j) g.u.	99	sbc a, c	res 3, c	
154	(k) g.u.	9A	sbc a, d	res 3, d	
155	(l) g.u.	9B	sbc a, e	res 3, e	
156	(m) g.u.	9C	sbc a, h	res 3, h	
157	(n) g.u.	9D	sbc a, l	res 3, l	
158	(o) g.u.	9E	sbc a, (hl)	res 3, (hl)	
159	(p) g.u.	9F	sbc a, a	res 3, a	
160	(q) g.u.	A0	and b	res 4, b	ldi
161	(r) g.u.	A1	and c	res 4, c	cp
162	(s) g.u.	A2	and d	res 4, d	ini
163	(t) g.u.	A3	and e	res 4, e	outi
164	(u) g.u.	A4	and h	res 4, h	
165	RND	A5	and l	res 4, l	
166	INKEY \$	A6	and (hl)	res 4, (hl)	
167	PI	A7	and a	res 4, a	
168	FN	A8	xor b	res 5, b	
169	POINT	A9	xor c	res 5, c	ldd
170	SCREEN \$	AA	xor d	res 5, d	cpd
171	ATTR	AB	xor e	res 5, e	ind
172	AT	AC	xor h	res 5, h	outd
173	TAB	AD	xor l	res 5, l	
174	VAL \$	AE	xor (hl)	res 5, (hl)	
175	CODE	AF	xor a	res 5, a	
176	VAL	B0	or b	res 6, b	
177	LEN	B1	or c	res 6, c	ldir
178	SIN	B2	or d	res 6, d	cpir
179	COS	B3	or e	res 6, e	inir
180	TAN	B4	or h	res 6, h	otir
181	ASN	B5	or l	res 6, l	
182	ACS	B6	or (hl)	res 6, (hl)	
183	ATN	B7	or a	res 6, a	
184	LN	B8	cp b	res 7, b	laddr
185	EXP	B9	cp c	res 7, c	cpdr
186	INT	BA	cp d	res 7, d	indr
187	SQR	BB	cp e	res 7, e	otdr
188	SGN	BC	cp h	res 7, h	
189	ABS	BD	cp l	res 7, l	
190	PEEK	BE	cp (hl)	res 7, (hl)	
191	IN	BF	cp a	res 7, a	
192	USR	C0	ret nz	set 0, b	
193	STR \$	C1	pop bc	set 0, c	
194	CHR \$	C2	jp nz, NN	set 0, d	
195	NOT	C3	jp NN	set 0, e	
196	BIN	C4	call nz, NN	set 0, h	
197	OR	C5	push bc	set 0, l	
198	AND	C6	add a, N	set 0, (hl)	
199	< =	C7	rst 0	set 0, a	
200	> =	C8	ret z	set 1, b	
201	< >	C9	ret	set 1, c	
202	LINE	CA	jp z, NN	set 1, d	
203	THEN	CB		set 1, e	
204	TO	CC	call z, NN	set 1, h	
205	STEP	CD	call NN	set 1, l	
206	DEF FN	CE	adc a, N	set 1, (hl)	
207	CAT	CF	rst 8	set 1, a	
208	FORMAT	D0	ret nc	set 2, b	
209	MOVE	D1	pop dc	set 2, c	
210	ERASE	D2	jp nc, NN	set 2, d	
211	OPEN \$	D3	out (N), a	set 2, e	
212	CLOSE \$	D4	call hc, NN	set 2, h	
213	MERGE	D5	push de	set 2, l	
214	VERIFY	D6	sub N	set 2, (hl)	
215	BEEP	D7	rst 16	set 2, a	
216	CIRCLE	D8	ret c	set 2, b	
217	INK	D9	exx	set 3, c	
218	PAPER	DA	jp c, NN	set 3, d	
219	FLASH	DB	in a, (N)	set 3, e	
220	BRIGHT	DC	call c, NN	set 3, h	
221	INVERSE	DD	p.i. (ix)	set 3, l	
222	OVER	DE	sbc a, N	set 3, (hl)	
223	OUT	DF	rst 24	set 3, a	
224	LPRINT	E0	ret po	set 4, b	
225	LLIST	E1	pop hl	set 4, c	

COD	CARACTER	HEXA	Z80	DUPĂ CB	DUPĂ ED
226	STOP	E2	jp po, NN		
227	READ	E3	ex (sp), hl	set 4, d	
228	DATA	E4	call po, NN	set 4, e	
229	RESTORE	E5	push hl	set 4, h	
230	NEW	E6	and N	set 4, l	
231	BORDER	E7	rst 32	set 4, (hl)	
232	CONTINUE	E8	ret pe	set 4, a	
233	DIM	E9	jp (hl)	set 5, b	
234	REM	EA	jp pe, NN	set 5, c	
235	FOR	EB	ex de, hl	set 5, d	
236	GOTO	EB	call pe, NN	set 5, e	
237	GOSUB	ED		set 5, h	
238	INPUT	EE	xor N	set 5, l	
239	LOAD	EF	rst 40	set 5, (hl)	
240	LIST	F0	ret p	set 5, a	
241	LET	F1	pop af	set 6, b	
242	PAUSE	F2	jp p, NN	set 6, c	
243	NEXT	F3	di	set 6, d	
244	POKE	F4	call p, NN	set 6, e	
245	PRINT	F5	push af	set 6, h	
246	PLOT	F6	or N	set 6, l	
247	RUN	F7	rst 48	set 6, (hl)	
248	SAVE	F8	ret m	set 6, a	
249	RANDOMIZE	F9	ld sp, hl	set 7, b	
250	IF	FA	jp m, NN	set 7, c	
251	CLS	FB	ei	set 7, d	
252	DRAW	FC	call m, NN	set 7, e	
253	CLEAR	FD	p.i. (iy)	set 7, h	
254	RETURN	FE	cp N	set 7, l	
255	COPY	FF	rst 56	set 7, (hl)	
				set 7, a	

## XXII. INDEX

În index se prezintă modul de obținere de la tastatură a funcțiilor instrucțiunilor și simbolurilor ASCII.

NOTAȚII :

/K/, /L/, /C/, /G/, /E/ = modurile de lucru (in-

strucțiune, litere mici, litere mari, grafic, extins).

CS+X=tasta CAPS SHIFT apăsată simultan cu tasta X.

SS+X=tasta SYMBOL SHIFT apăsată simultan cu tasta X.

A, ..., Z=tasta înscrisă cu litera respectivă.

0, ..., 9=tasta înscrisă cu cifra respectivă.

	FUNCȚIA SAU INSTRUȚIUNEA	MODUL DE OBTINERE	PAGINA
A.	ABS	/E/, G	32
	ACS	/E/, SS+W	32
	AND	/K/, /L/, /C/, SS+Y	32, 25
	ASN	/E/, SS+Q	50
	AT	/K/, /L/, /C/, SS+I	28, 30
	ATN	/E/, SS+E	32
	ATTR	/E/, SS+L	30
B.	BEEP	/E/, SS+Z	25
	BIN	/E/, B	33
	BORDER	/K/, B	30
	BREAK	CS+SPACE	24
	BRIGHT	/E/, SS+B	30
C.	CHR \$	/E/, U	32, 33
	CIRCLE	/E/, SS+H	29
	CLEAR	/K/, X	24, 38
	CLOSE #	/E/, SS+5	6, 7
	CLS	/K/, V	25
	CODE	/E/, I	32, 31, 34
	CONTINUE	/K/, C	24, 37
	COPY	/K/, Z	34
	COS	/E/, W	32
D.	DATA	/E/, D	26, 31
	DEF FN	/E/, SS+1	26
	DELETE	/C/, /G/, O și /K/, /L/, /C/	23
	DIM	/K/, D	26
	DRAW	/K/, W	29

	FUNCTIA SAU INSTRUCTIUNEA	MODUL DE OBTINERE	PAGINA
E.	EDIT	/K/, /L/, /C/, CS+1	23
	ENTER		23
	EXP	/E/, X	32
F.	FLASH	/E/, SS+V	30
	FN	/E/, SS+2	26
	FOR	/K/, F	26, 28
G.	GOSUB	/K/, H	27
	GO TO	/K/, G	27, 24
I.	IF	/K/, U	27
	IN	/E/, SS+I	33
	INK	/E/, SS+X	30
	INKEY \$	/E/, N	34
	INPUT	/K/, I	27
	INT	/E/, R	32
	INVERSE	/E/, SS+M	29, 30
L.	LEN	/E/, K	32
	LET	/K/, L	27
	LINE	/E/, SS+3	27, 31
	LIST	/K/, K	27
	LLIST	/E/, V	34
	LLIST #		6, 7
	LN	/E/, Z	32
	LOAD	/K/, J	31
	LPRINT	/E/, C	34
	LPRINT #		6, 7
M.	MERGE	/E/, SS+T	31
	NEW	/K/, A	24, 38
	NEXT	/K/, N	26
O.	NOT	/K/, /L/, /C/, SS+S	32, 25
	OPEN #	/E/, SS+4	7, 9
	OR	/K/, /L/, /C/, SS+U	32, 25
	OUT	/E/, SS+0	33, 7
P.	OVER	/E/, SS+N	28, 29
	PAPER	/E/, SS+C	30
	PAUSE	/K/, M	27
	PEEK	/E/, O	33, 35
	PI	/E/, M	32
	PLOT	/K/, Q	29
	POINT	/E/, SS+8	29, 34
	POKE	/K/, O	33, 35
	PRINT	/K/, P	28, 30, 34
	PRINT #		6, 7
R.	RANDOMIZE	/K/, T	28
	READ	/E/, A	28
	REM	/K/, E	28
	RESTORE	/E/, S	28
	RETURN	/K/, Y	27
	RND	/E/, T	29
	RUN	/K/, R	24, 38
S.	SAVE	/K/, S	31
	SCREEN \$	/E/, SS+K	31, 34
	SGN	/E/, F	32
	SIN	/E/, Q	32
	SQR	/E/, H	32
	STEP	/K/, /L/, /C/, SS+D	26
	STOP	/K/, /L/, /C/, SS+A	24, 20
	STR \$	/E/, Y	32

T TAB TAN THEN TO	/E/, P /E/, E /K/, /L/, /C/, SS+G /K/, /L/, /C/, SS+F	28, 34 33 27 26, 24, 30
U USR	/E/, L	34, 33
V VAB VAL \$ VERIFY	/E/, J /E/, SS+J /E/, SS+R	33 33 31

OBTINEREA SIMBOLURILOR ASCII

SIMBOL	Obținere
!	/K/, /L/, /C/, SS+1
"	/K/, /L/, /C/, SS+P
#	/K/, /L/, /C/, SS+3
\$	/K/, /L/, /C/, SS+4
%	/K/, /L/, /C/, SS+5
&	/K/, /L/, /C/, SS+6
'	/K/, /L/, /C/, SS+7
(	/K/, /L/, /C/, SS+8
)	/K/, /L/, /C/, SS+9
*	/K/, /L/, /C/, SS+B
+	/K/, /L/, /C/, SS+K
,	/K/, /L/, /C/, SS+N
-	/K/, /L/, /C/, SS+J
.	/K/, /L/, /C/, SS+M
/	/K/, /L/, /C/, SS+V
:	/K/, /L/, /C/, SS+Z
;	/K/, /L/, /C/, SS+O
<	/K/, /L/, /C/, SS+R
=	/K/, /L/, /C/, SS+L
>	/K/, /L/, /C/, SS+T
?	/K/, /L/, /C/, SS+C
@	/K/, /L/, /C/, SS+2
A	/E/, SS+Y
B	/E/, SS+D
C	/E/, SS+U
D	/K/, /L/, /C/, SS+H
E	/K/, /L/, /C/, SS+0
F	/K/, /L/, /C/, SS+X
G	/E/, SS+F
H	/E/, SS+S
I	/E/, SS+G
J	/E/, SS+A
K	/E/, SS+P
L	/K/, /L/, /C/, SS+Q
M	/K/, /L/, /C/, SS+W

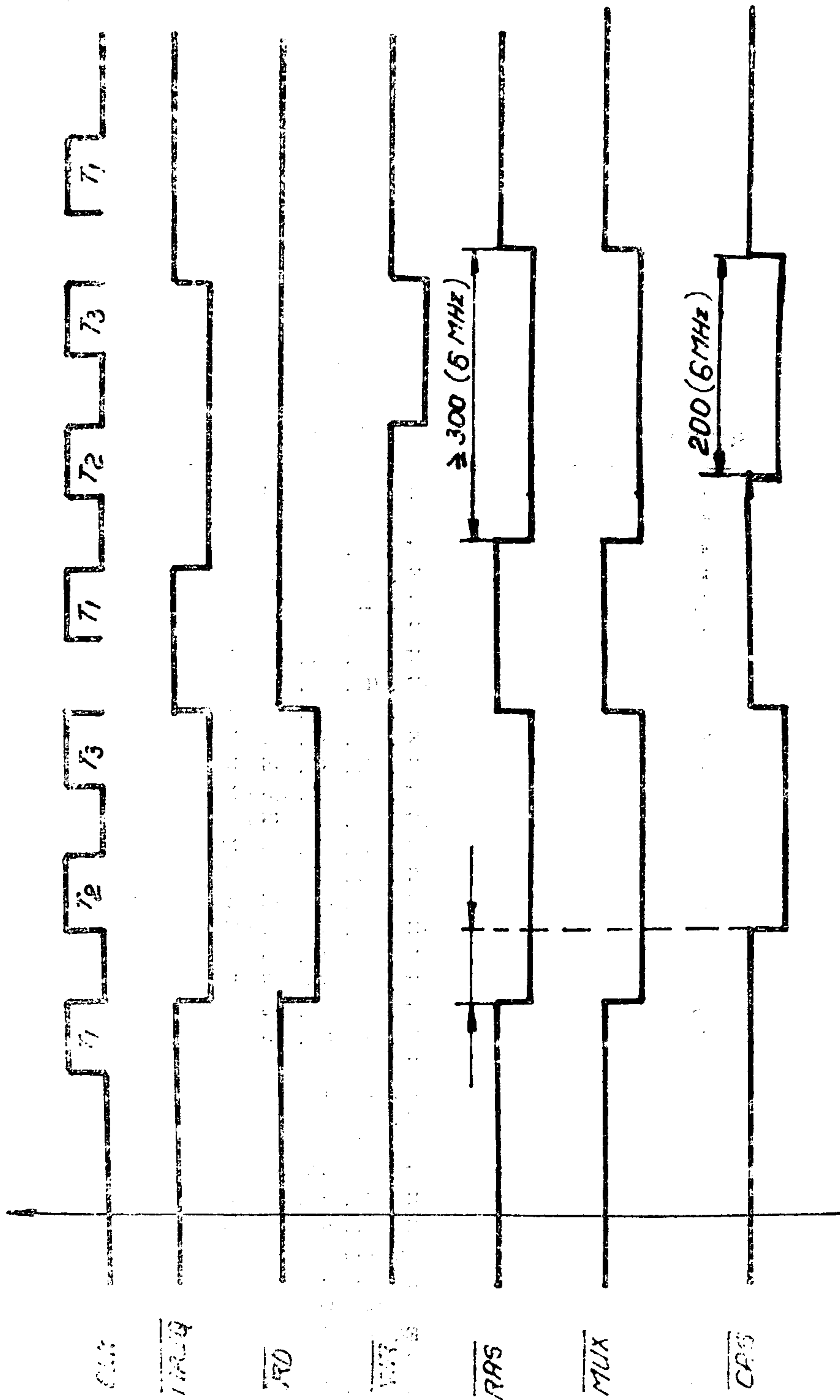


Fig. 2.1.

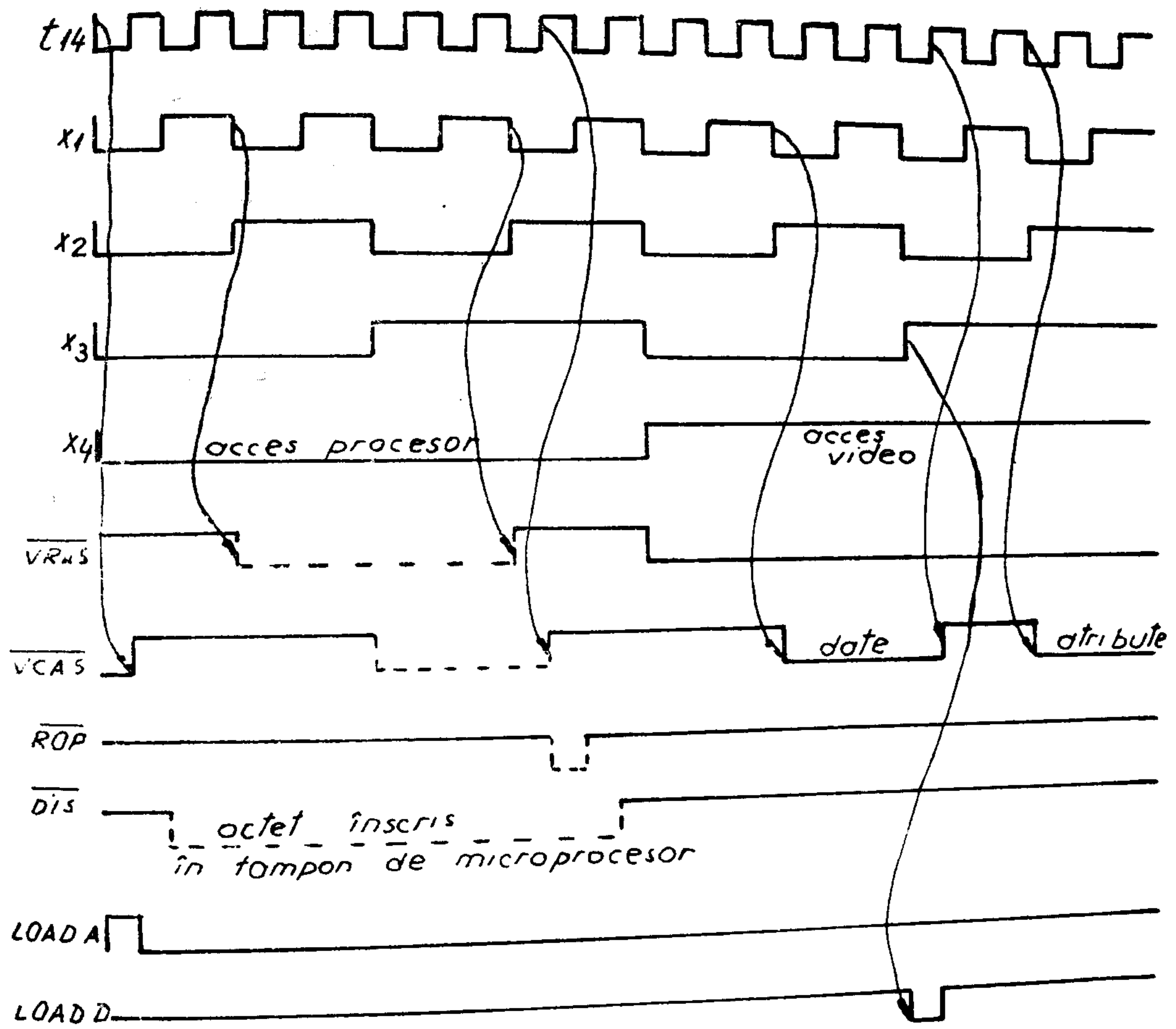


Fig. 2.2 a.

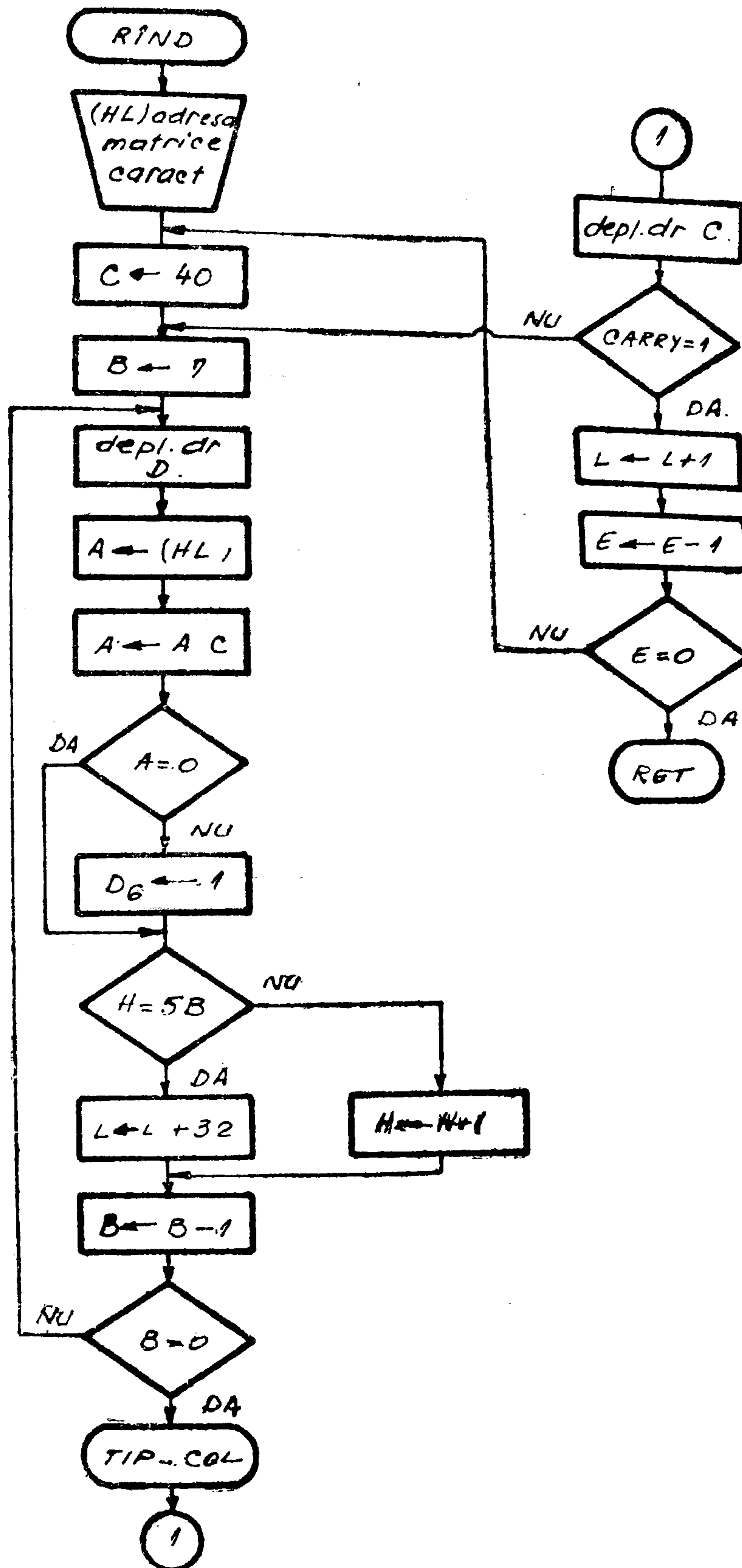


Fig. 2.3.3.



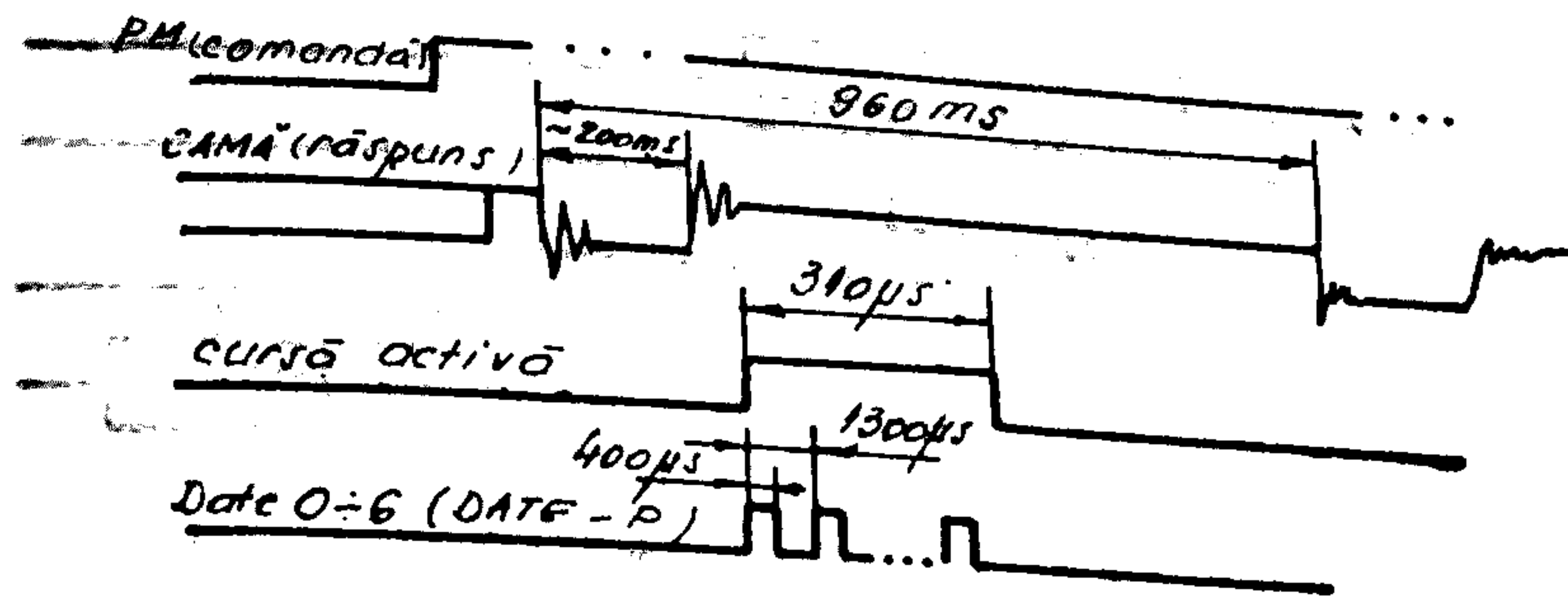


Fig. 2.2.1. Semnale dialog MIM-40.

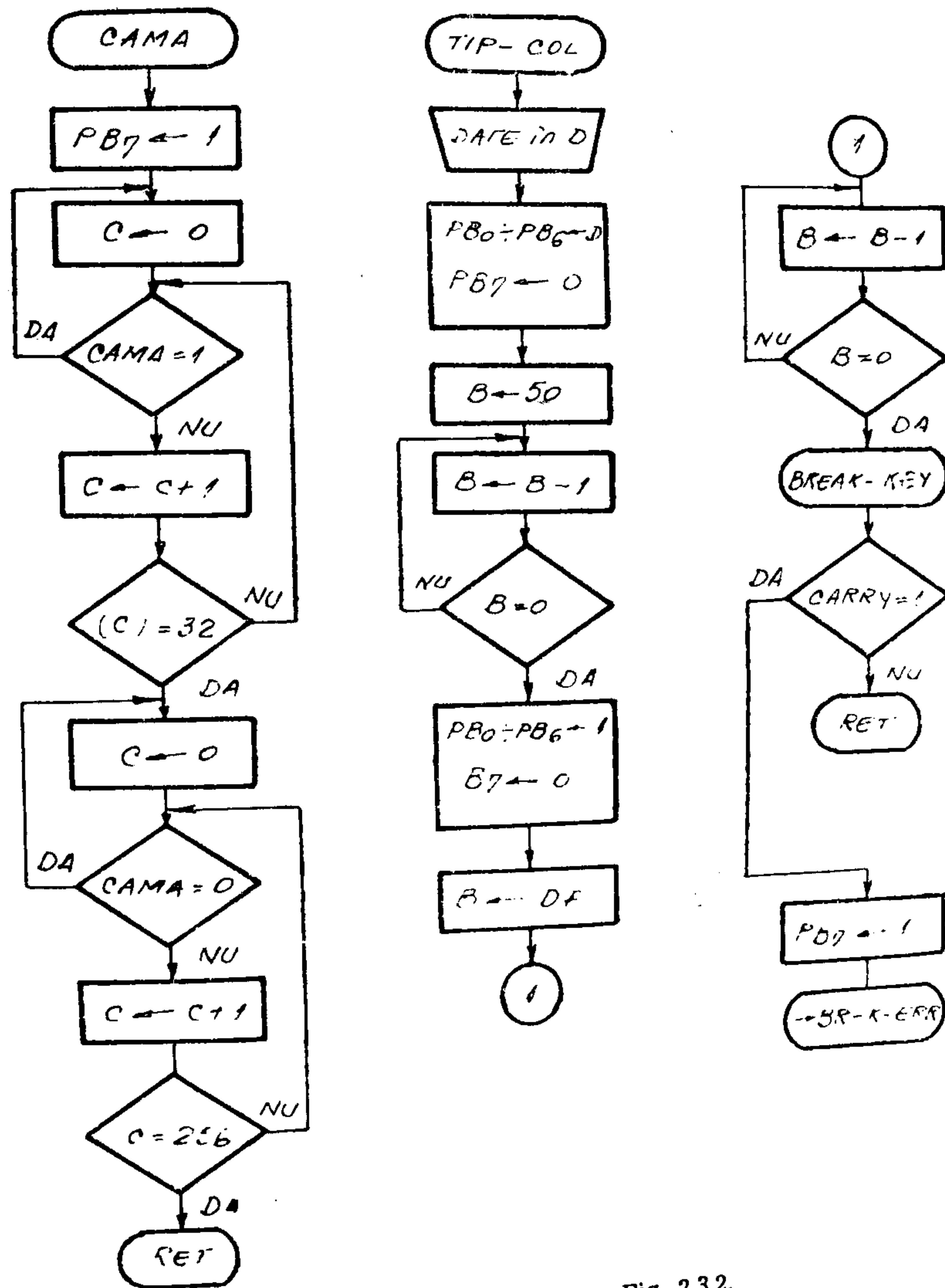


Fig. 2.3.1.

Fig. 2.3.2.

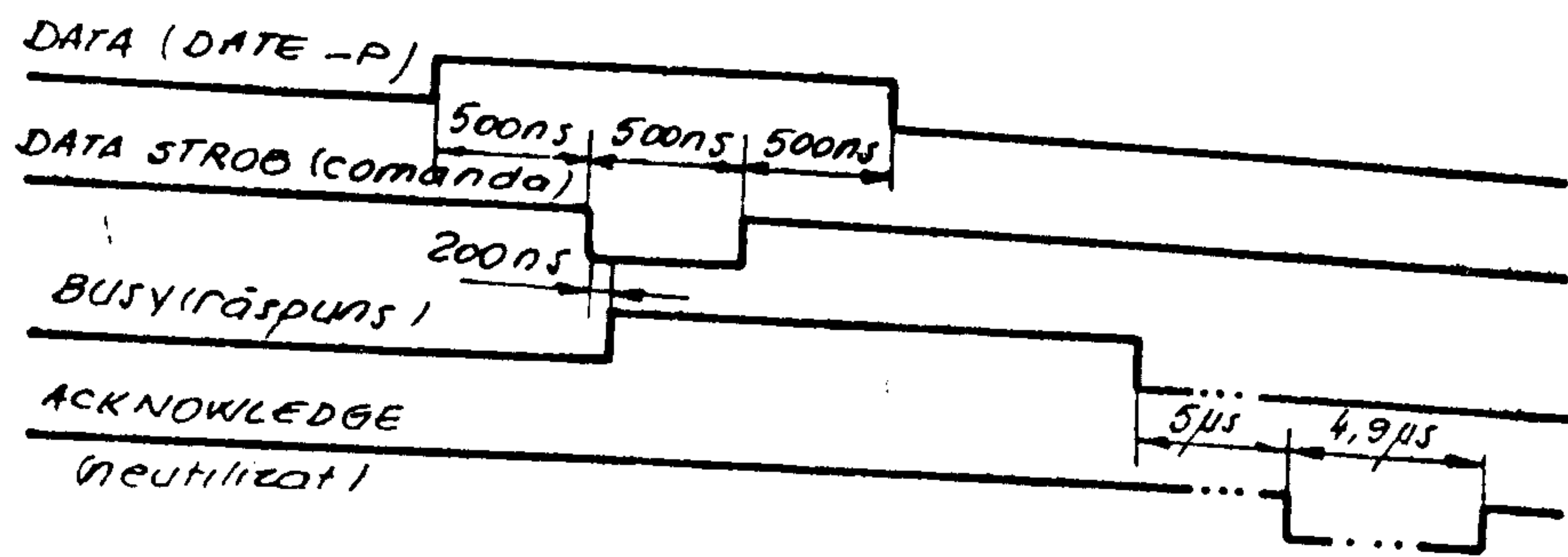


Fig. 3.2. Semnale dialog SCAMP.

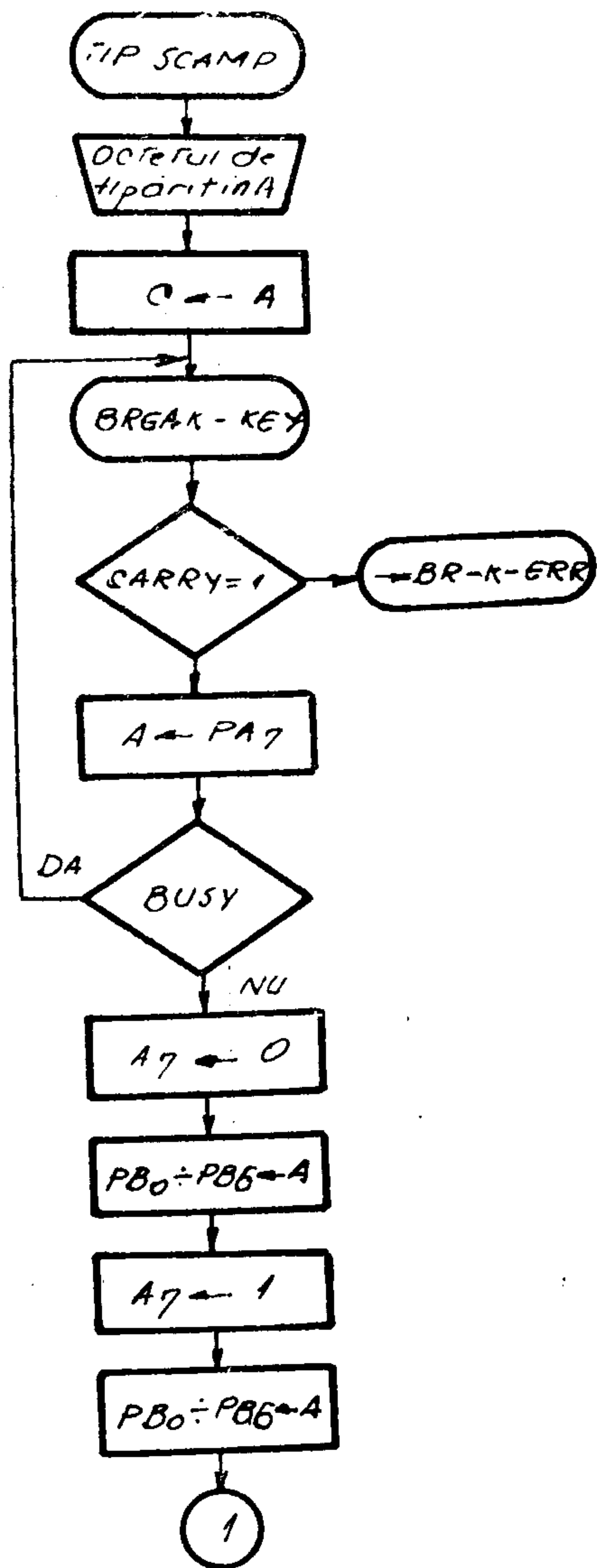


Fig. 3.3.2.

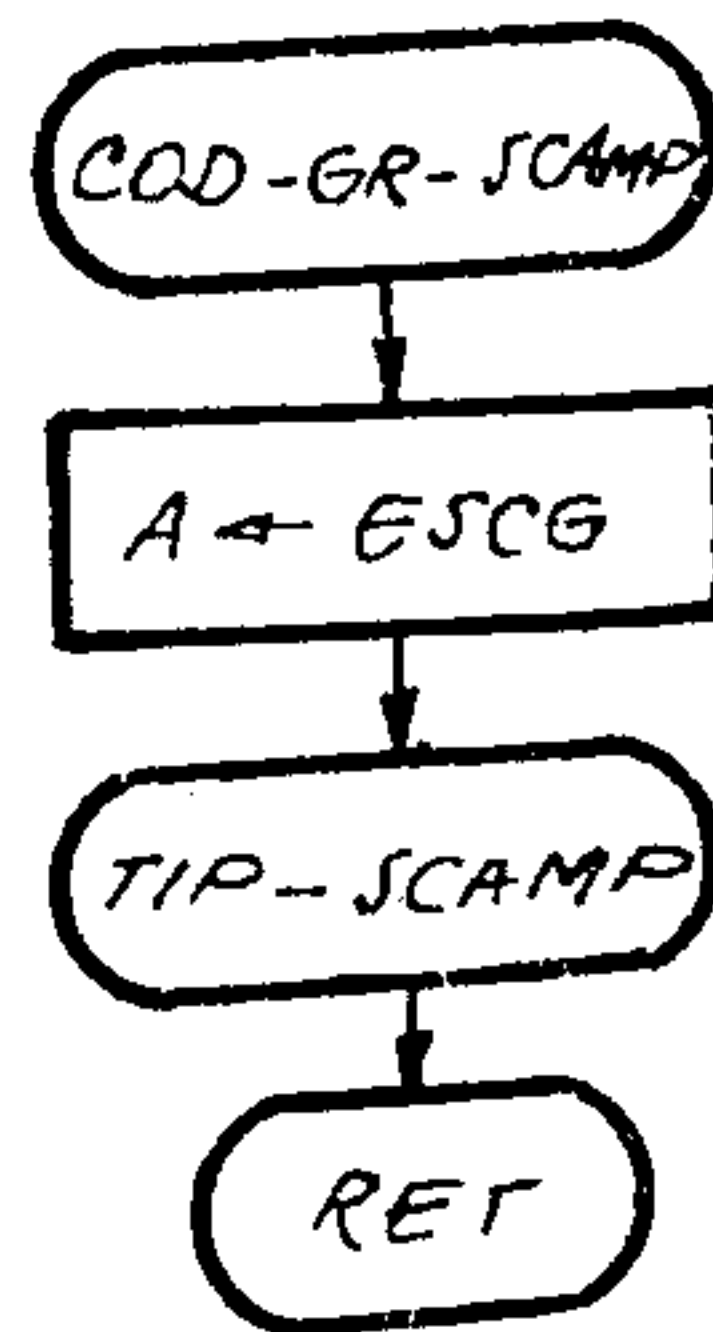
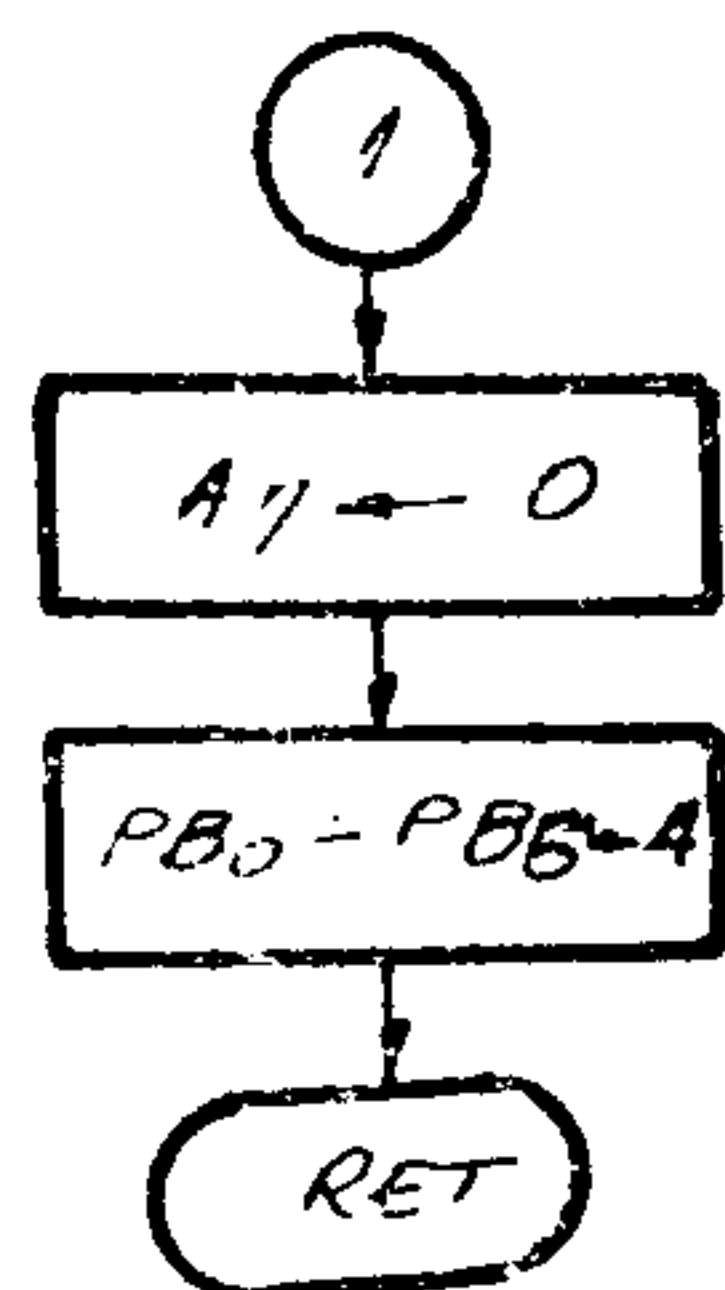


Fig. 3.3.3.1.

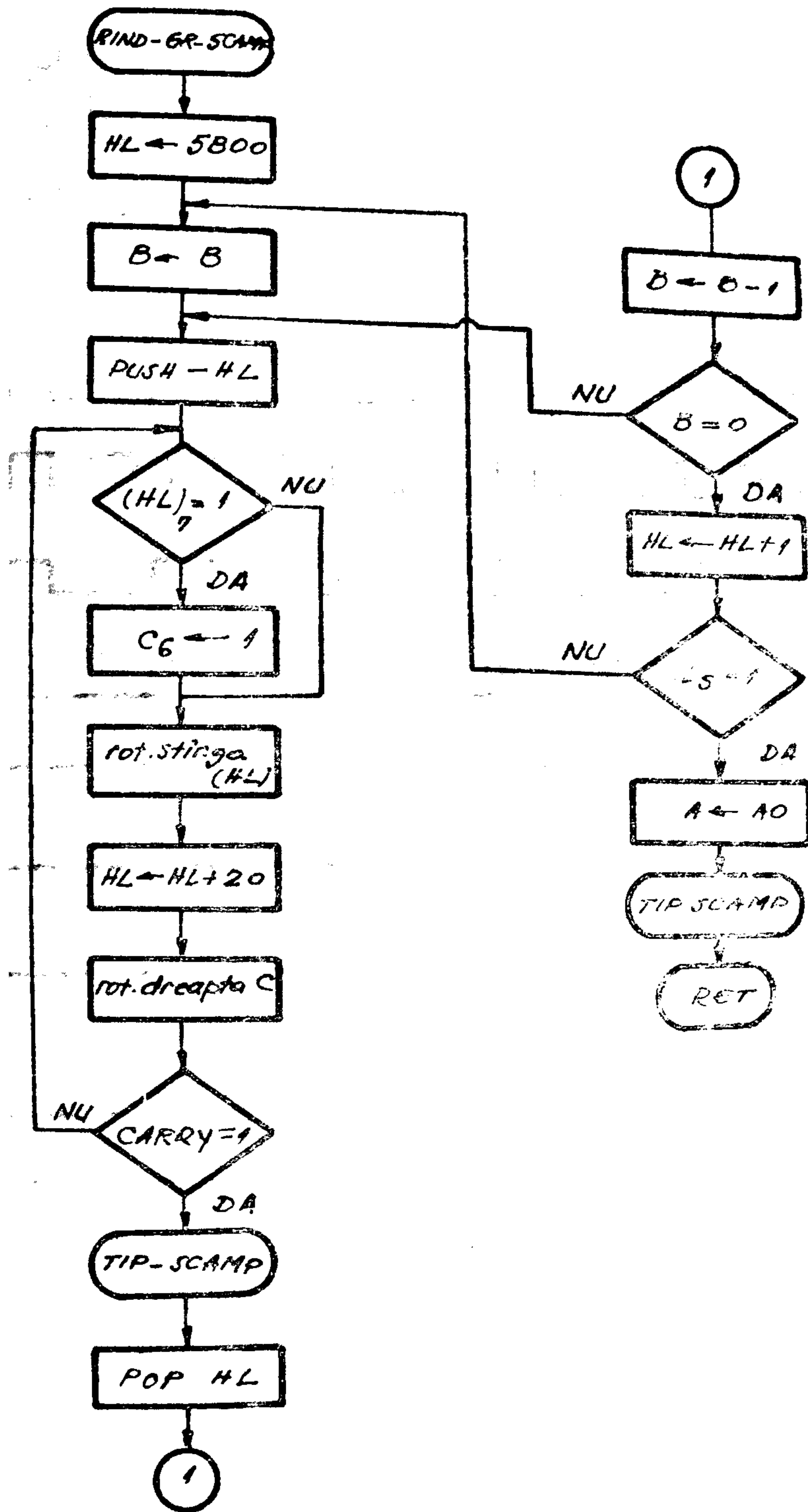


Fig. 3.3.3.2.

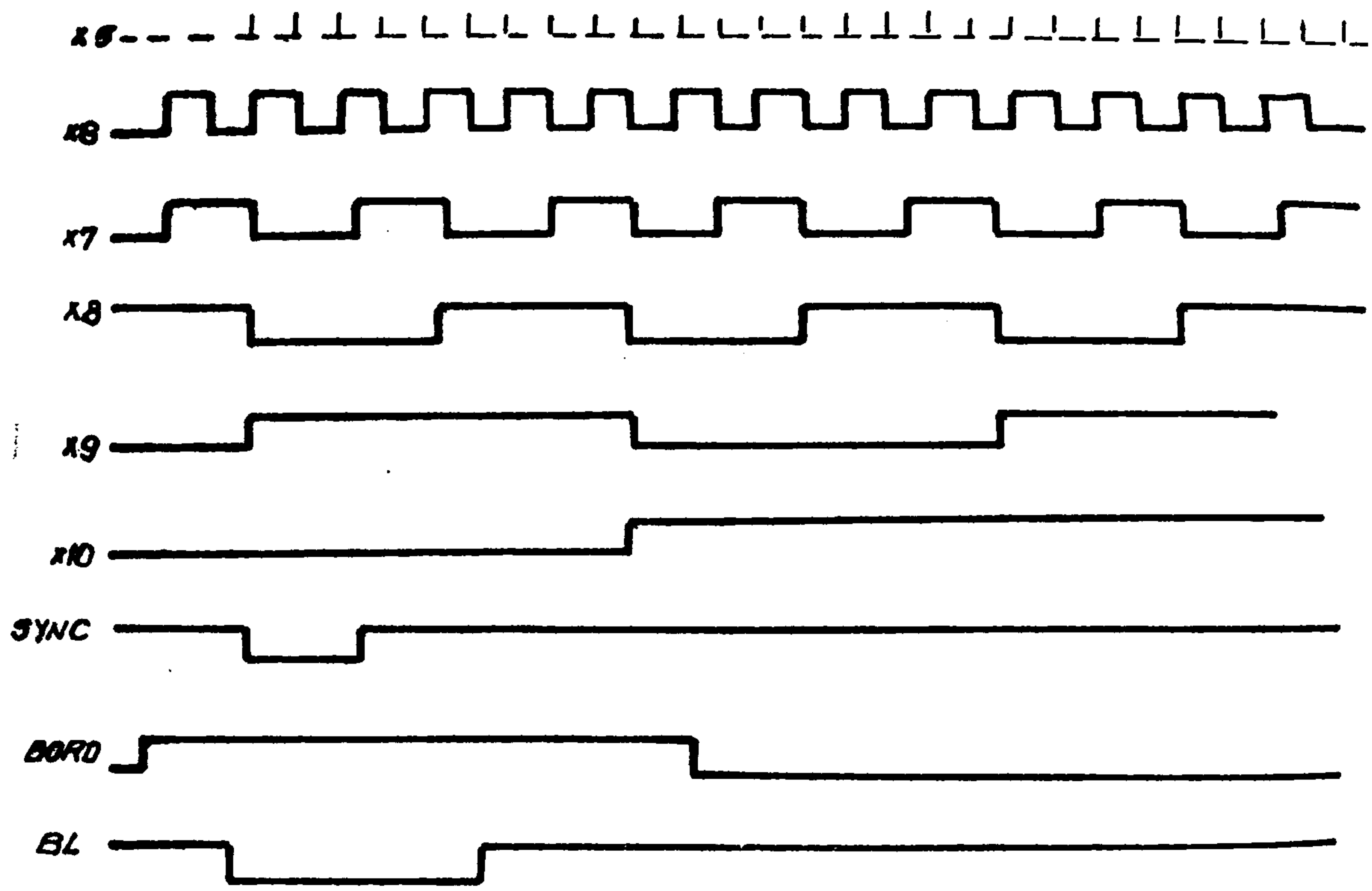


Fig. 4.1.

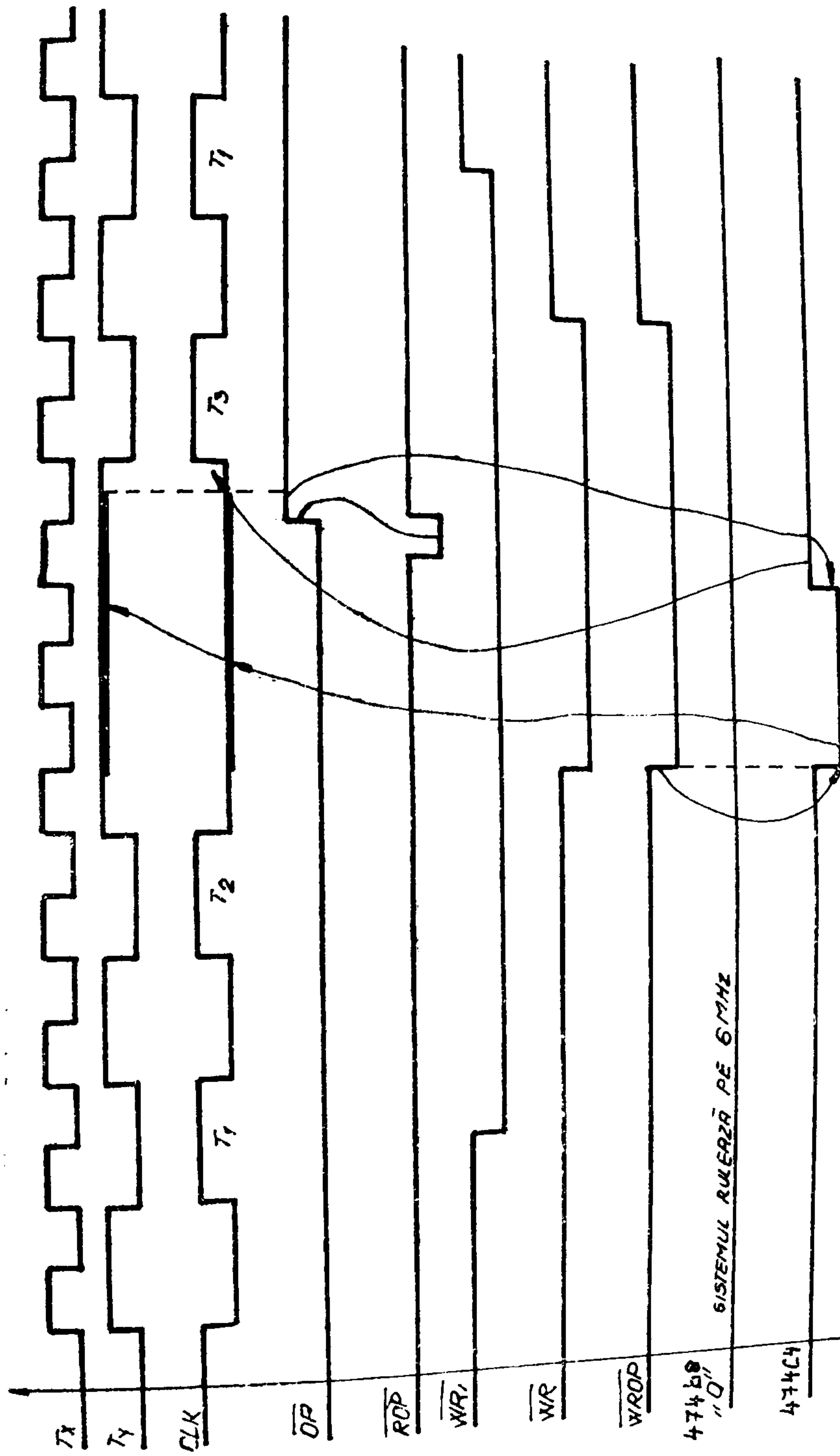


Fig. 4.2. Suspendare tact.

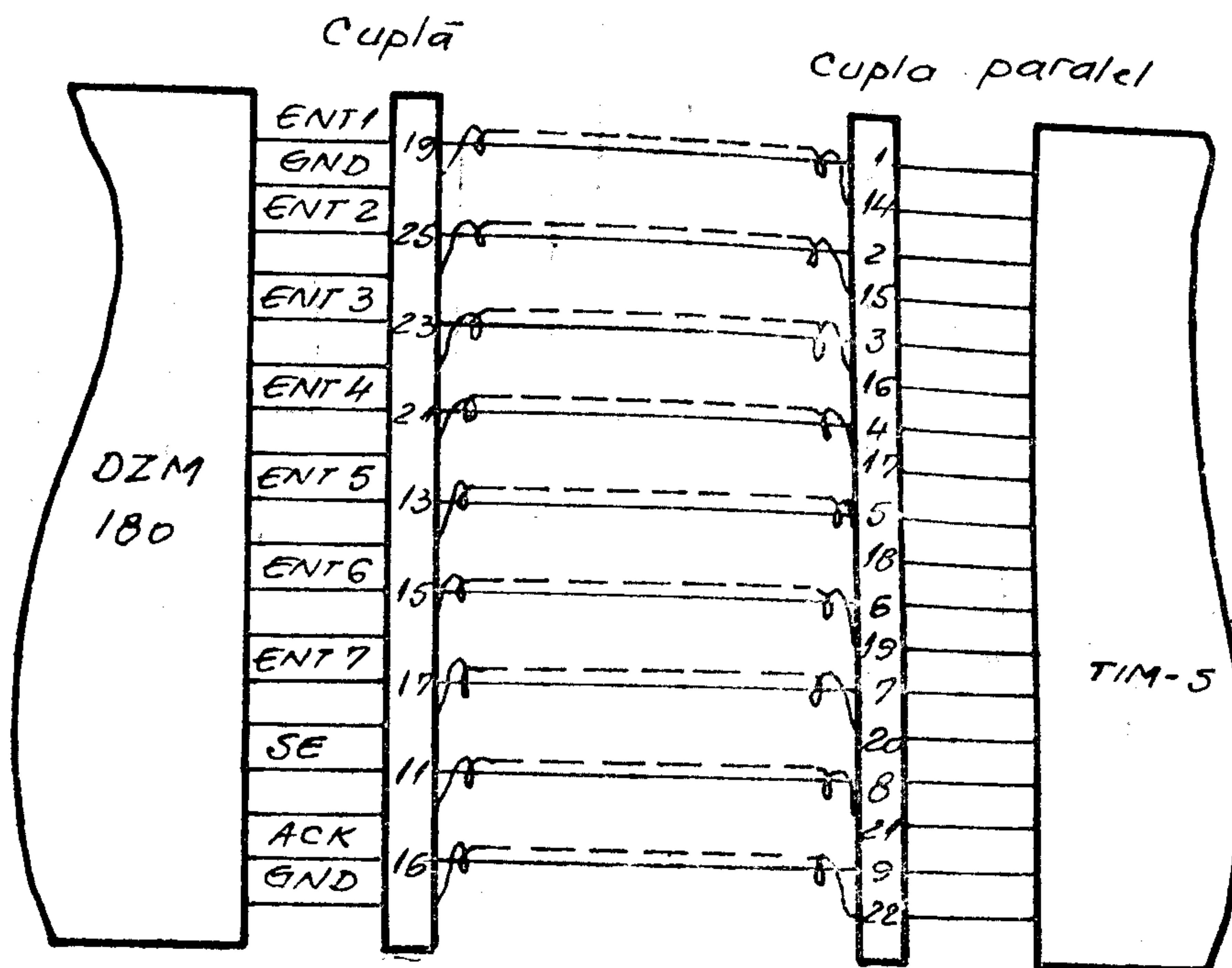


Fig. 4.2.1. Semnale de dialog la TIM-S.

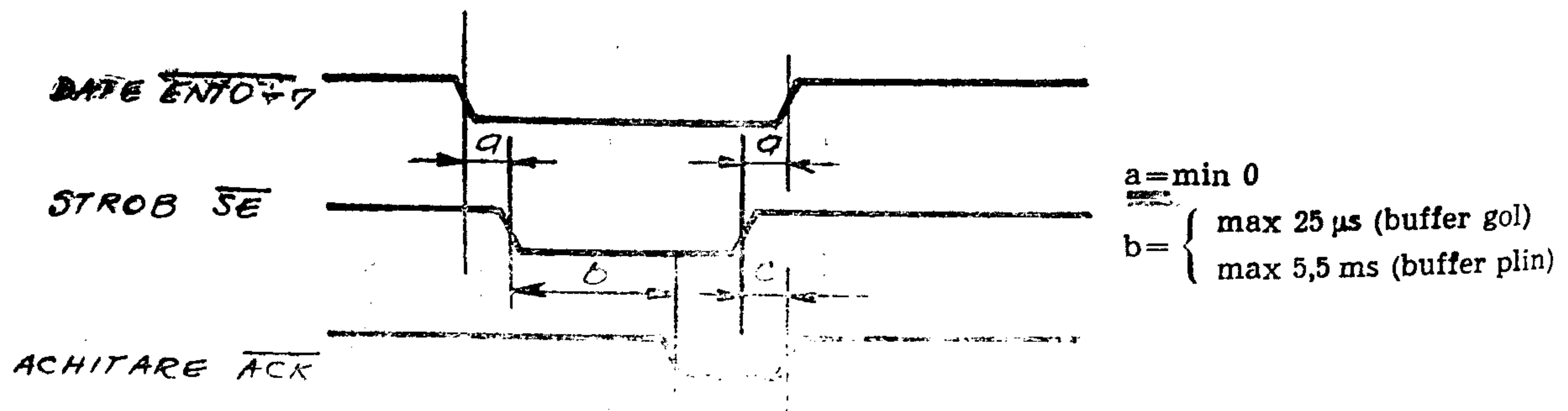
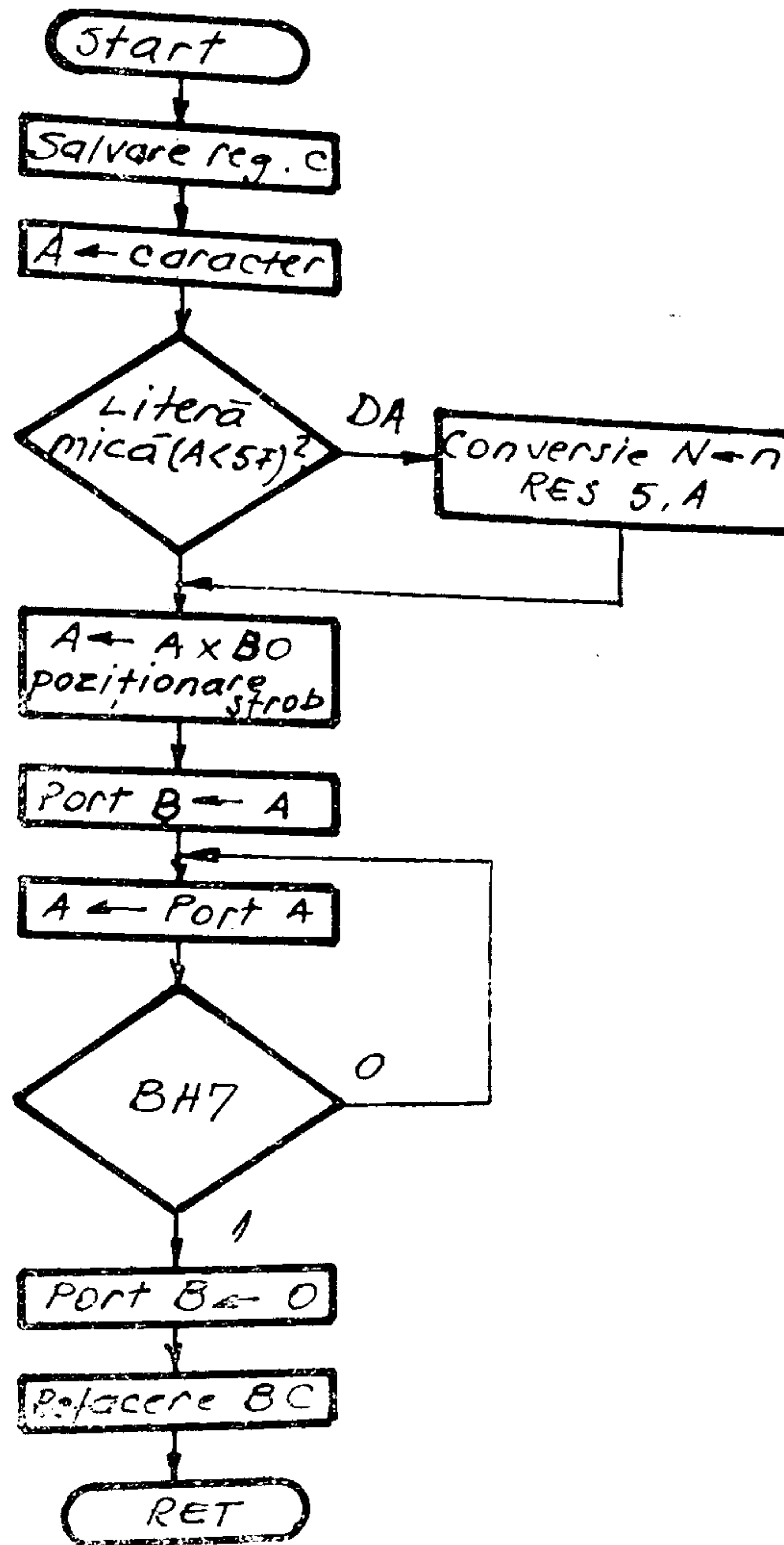


Fig. 4.2.2. Cronograma semnalelor la imprimanta DzM.

...  
...  
...

Fig. 4.3. Ordinograma programului de tipărire pentru imprimanta DZM 180 și VIDEOTON.

...  
...  
...



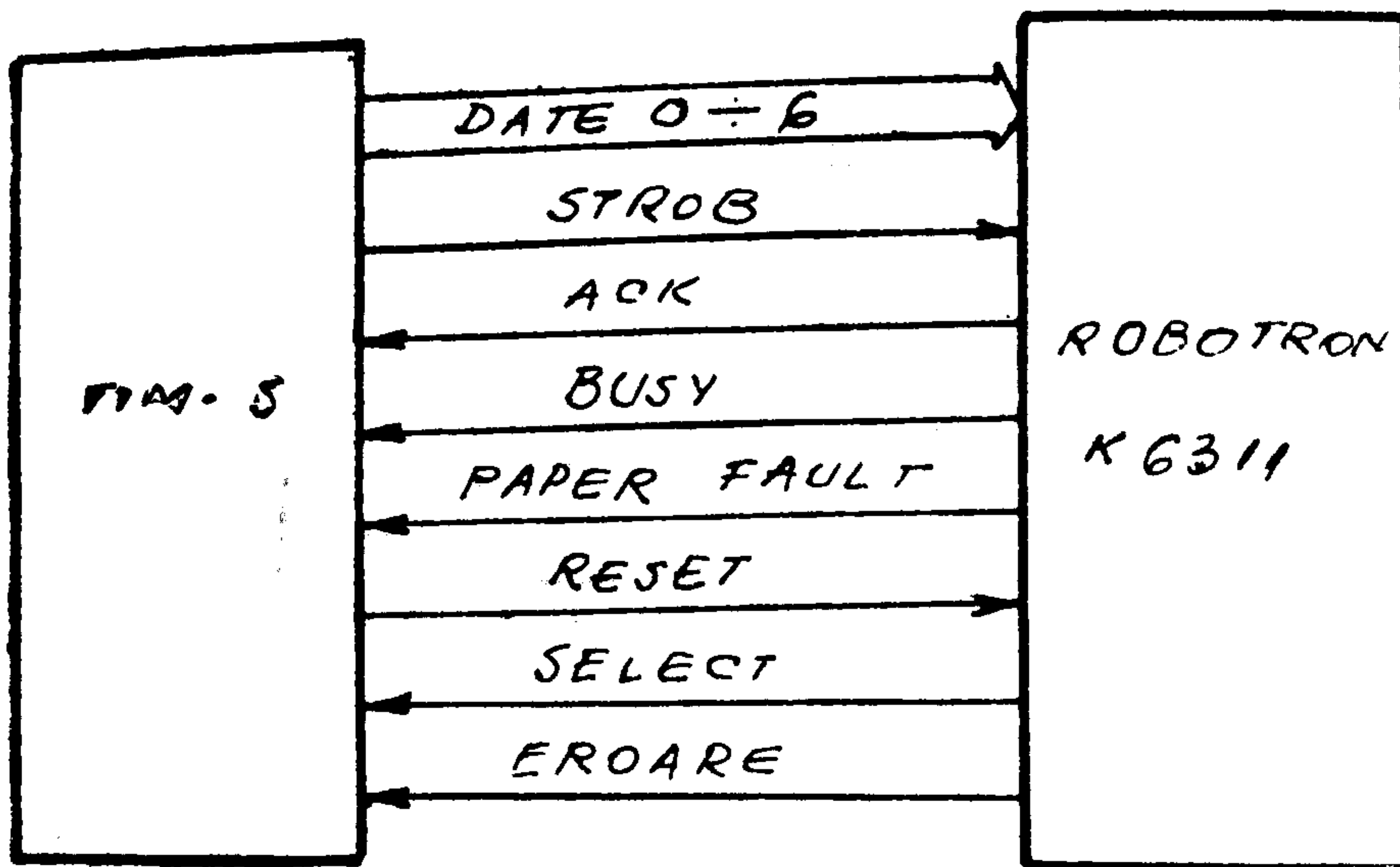
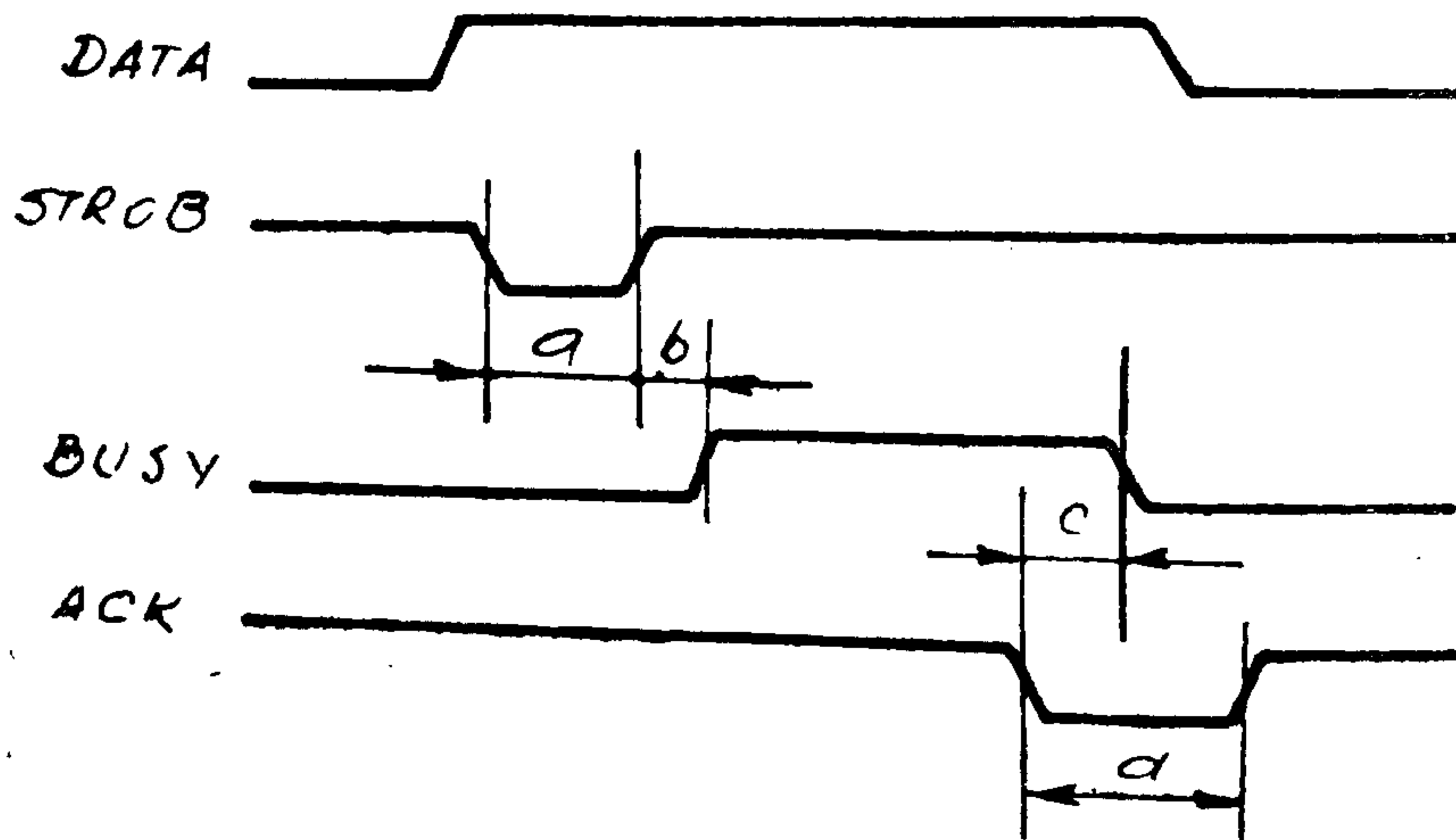


Fig. 7.2.1. Semnalele interfeței paralele.



a = min 1  $\mu$ s  
 b = 50 ns  
 c = 50 ns  
 d = 44  $\mu$ s

Fig. 7.2.2. Cronograma semnalelor pentru interfața paralelă.



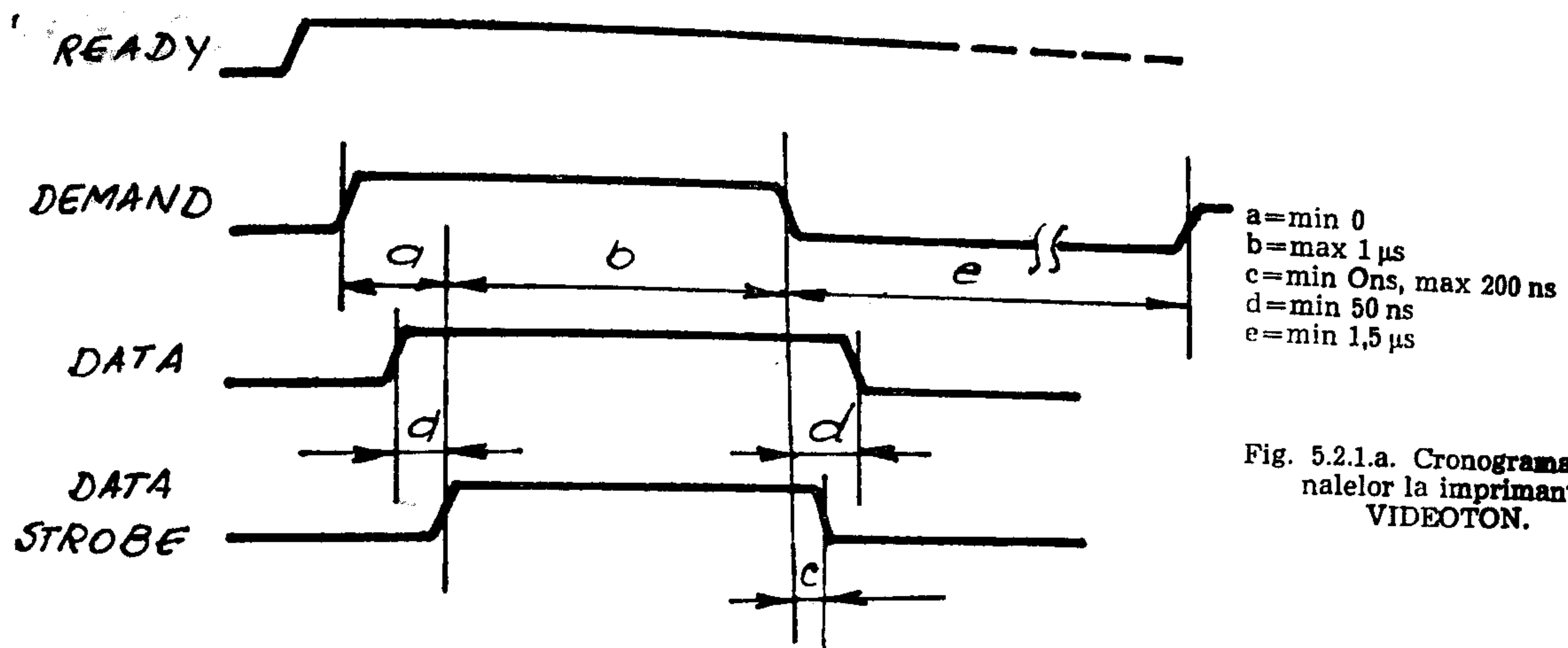


Fig. 5.2.1.a. Cronograma semnalelor la imprimanta VIDEOTON.

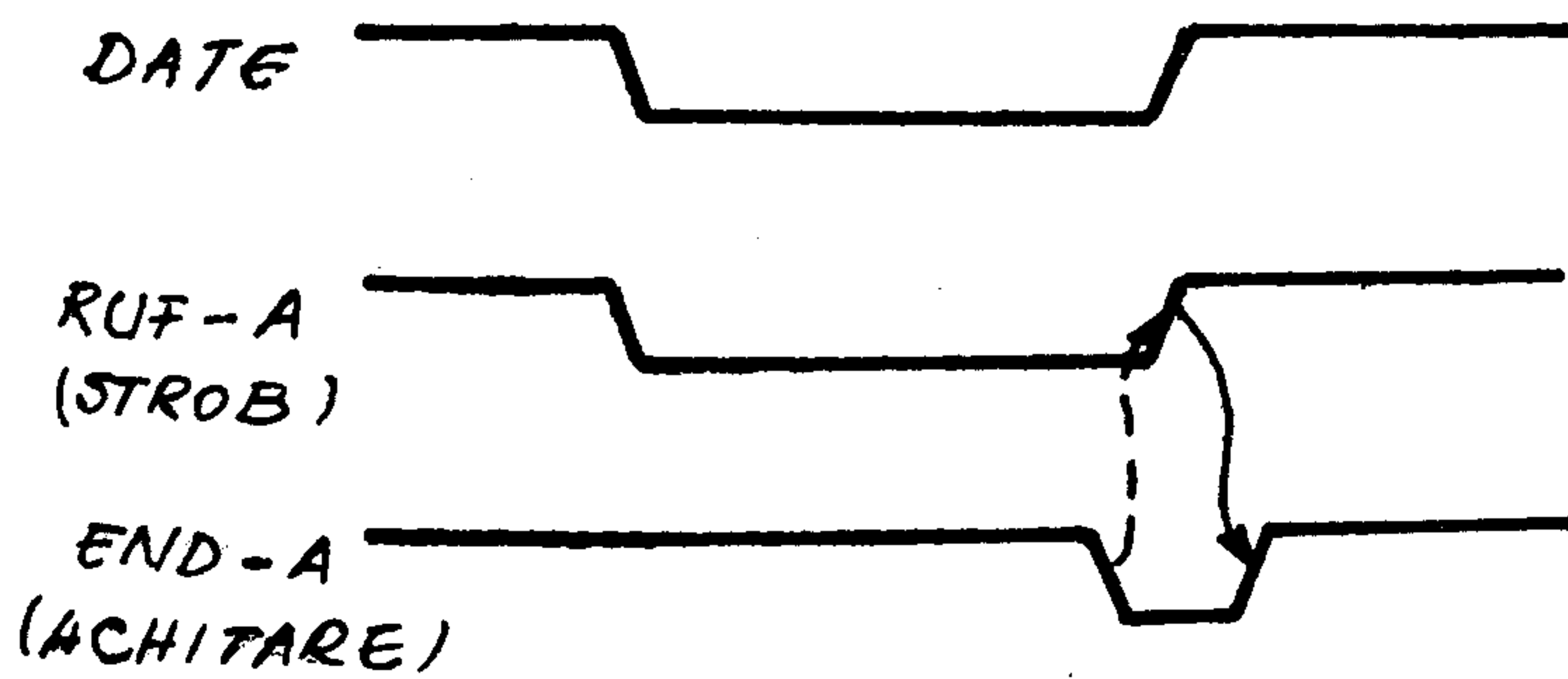


Fig. 5.2.1.b. Protocolul tip VIDEOTON.

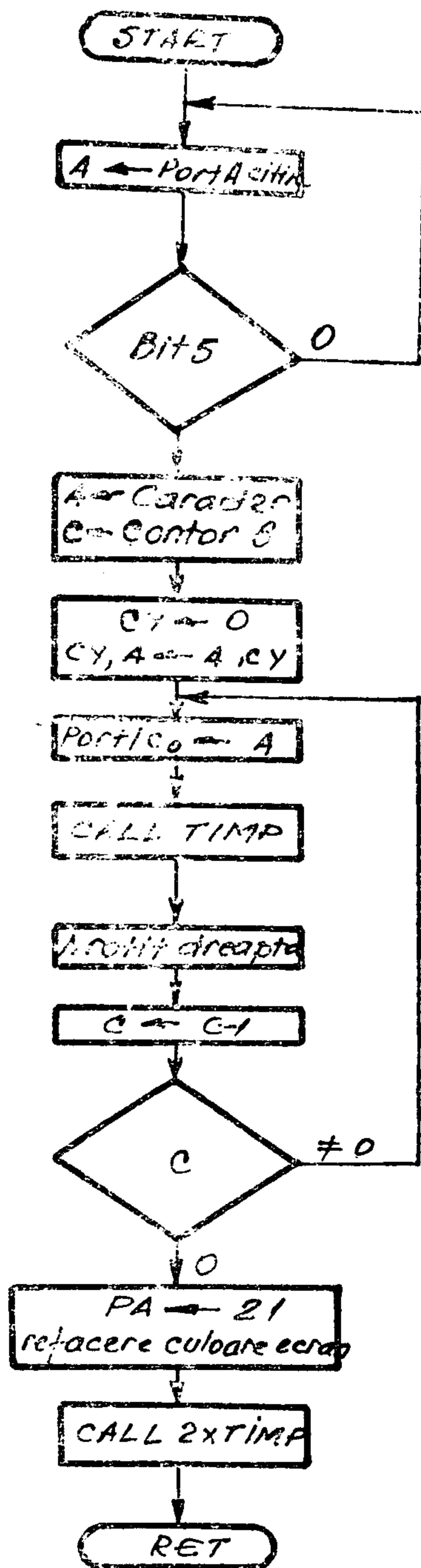


Fig. 6.3. Ordinograma programului de comandă la transmiterea serie SERIE.

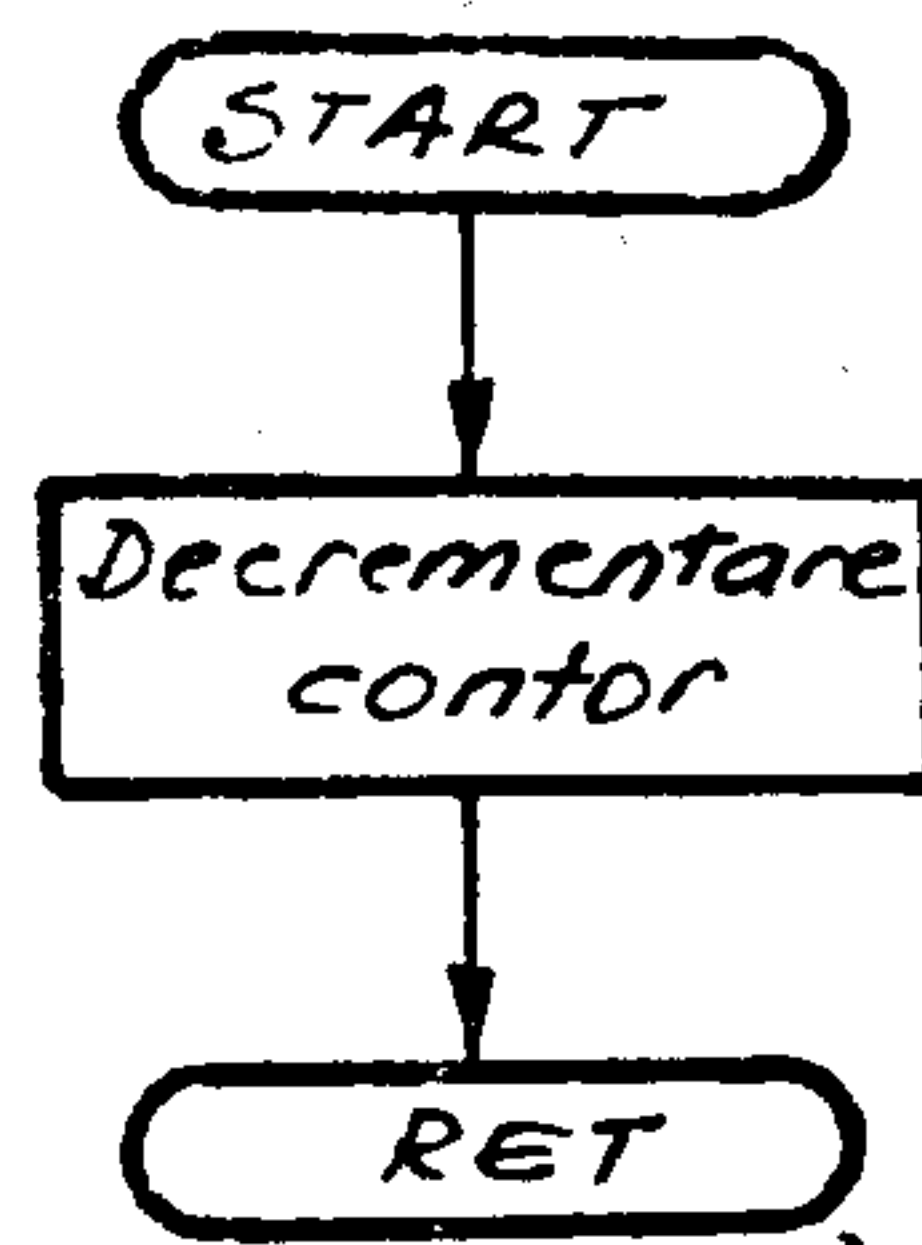
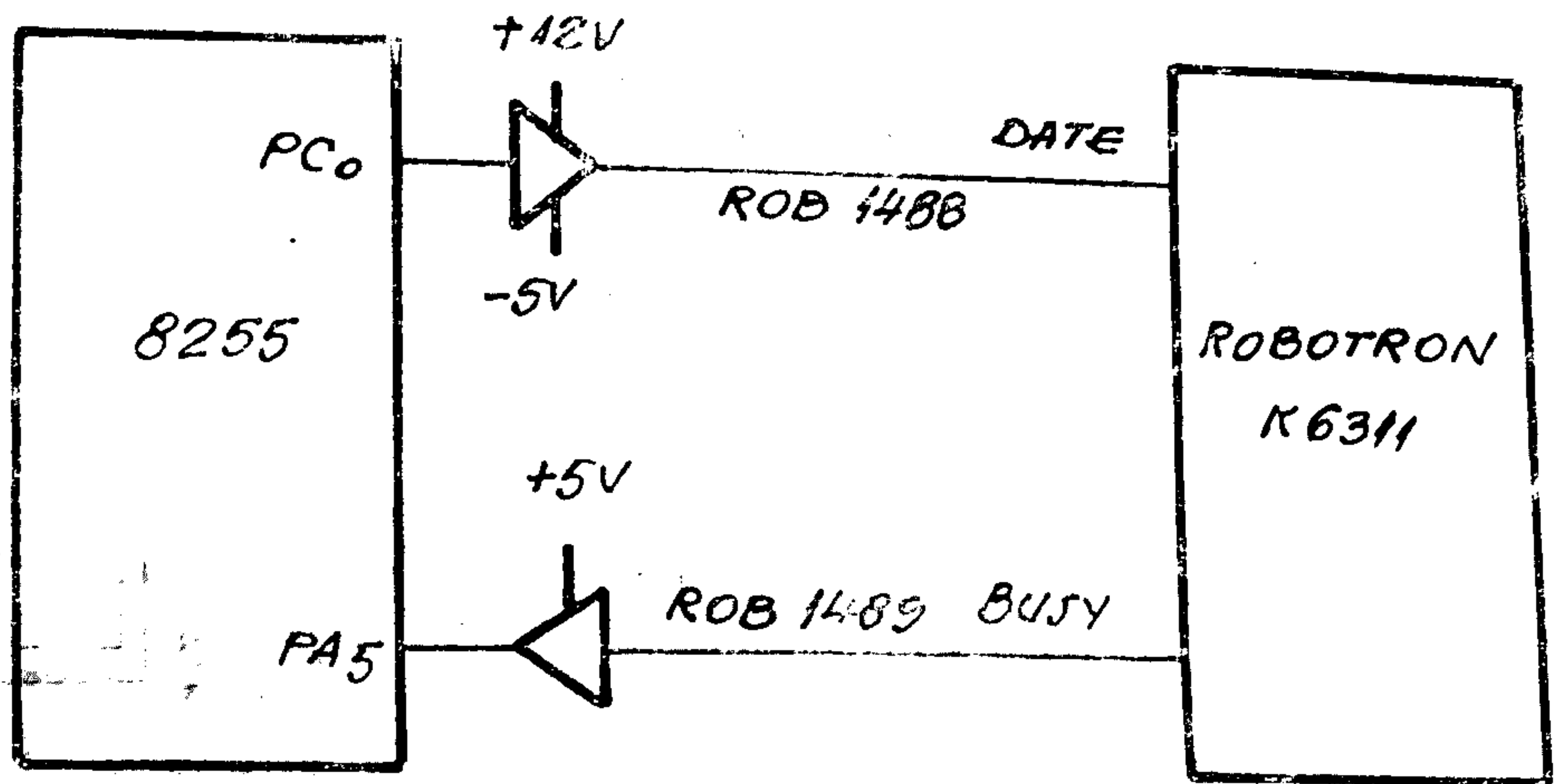


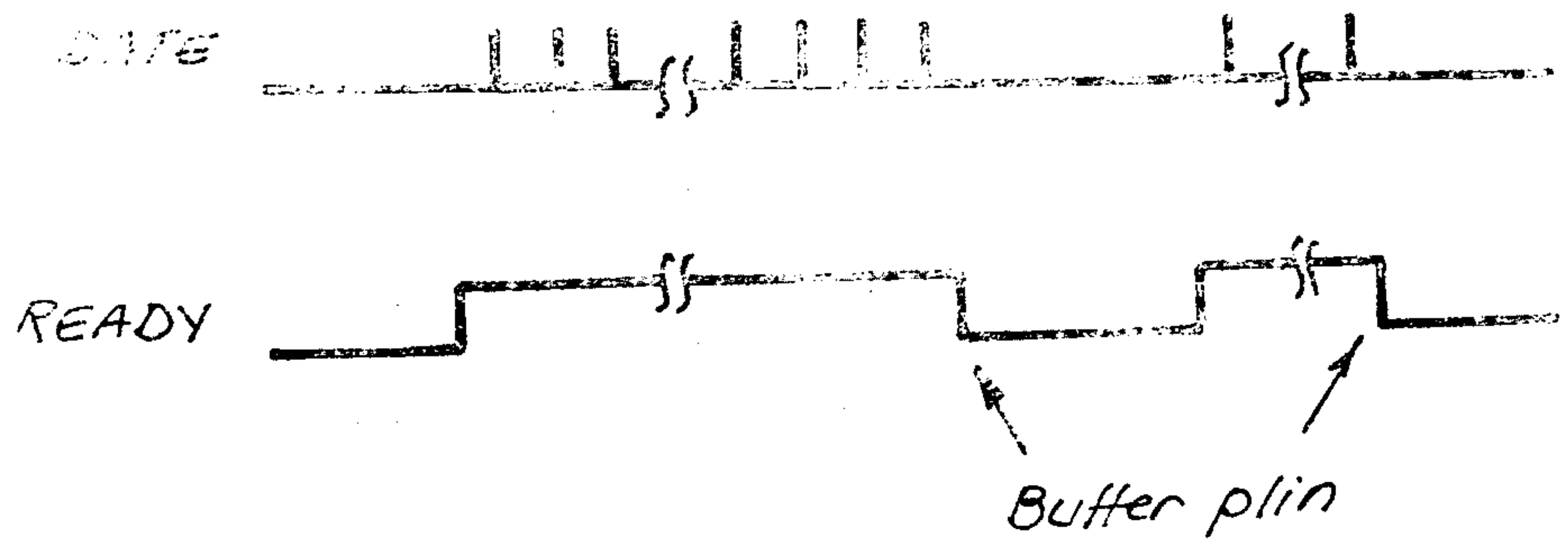
Fig. 6.3.1. Ordinograma subrutinei TIMP.

Fig. 7.2.3. Semnalele interfeței serie.



238 07

Fig. 7.2.4. Cronograma semnalelor serie.



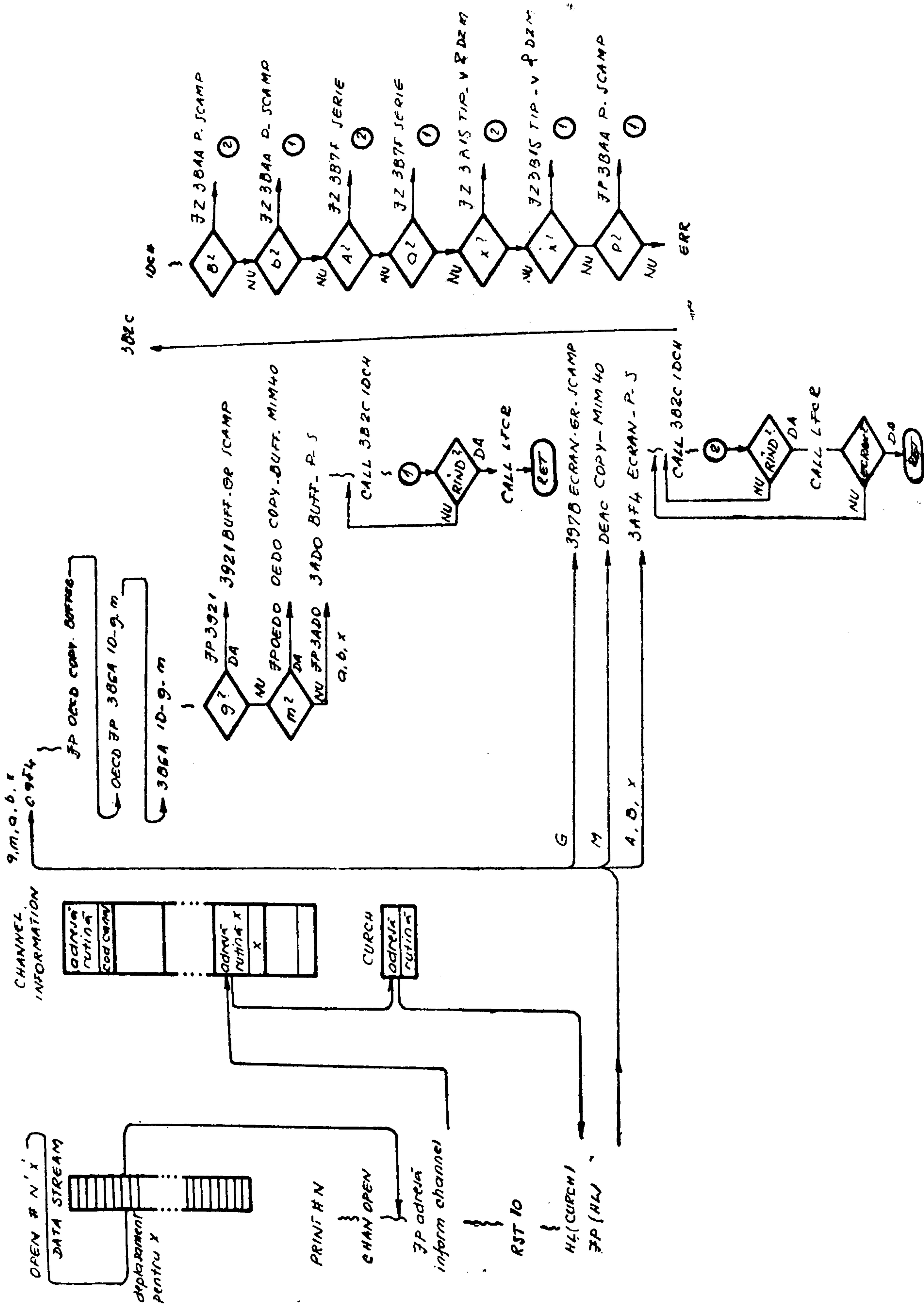


FIG. 8A.2.

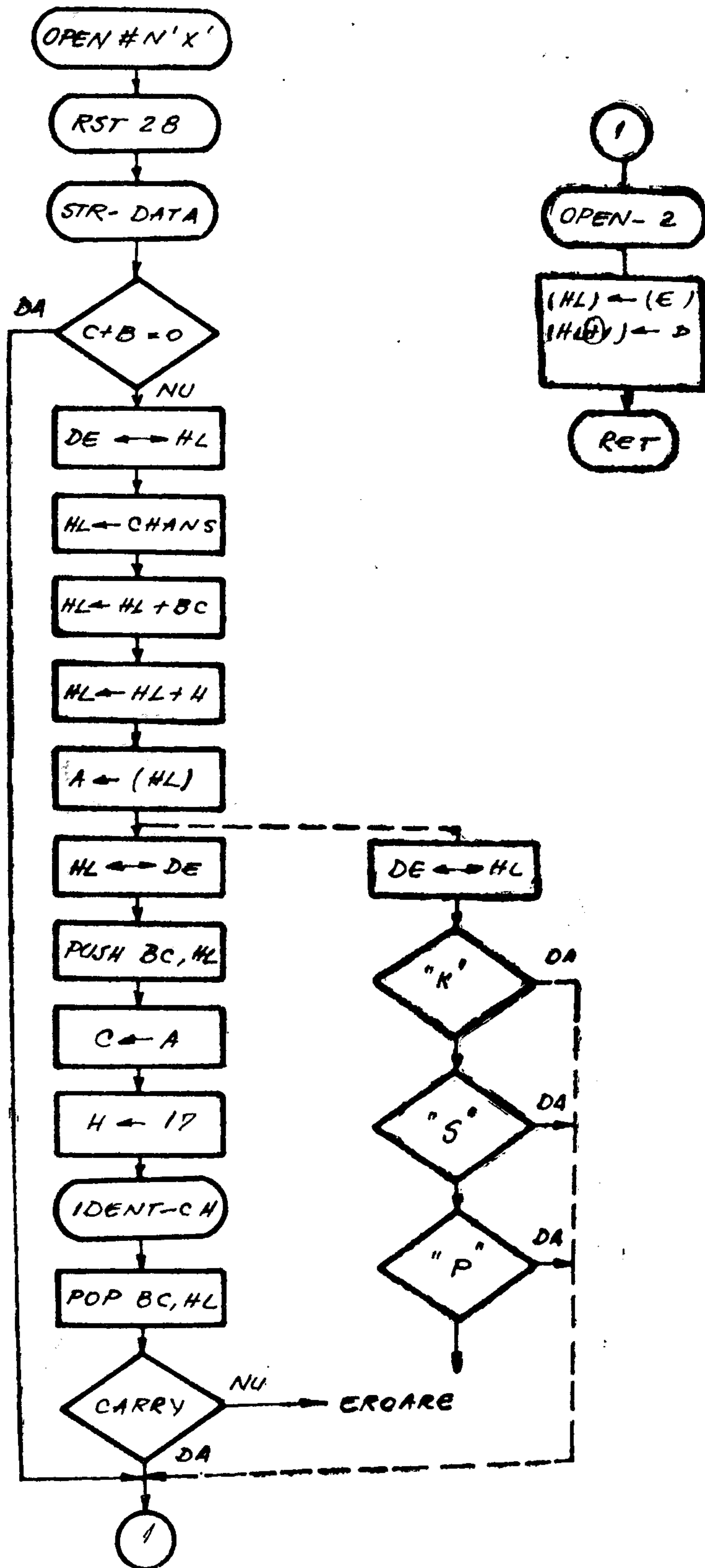


Fig. 8A.3.2.

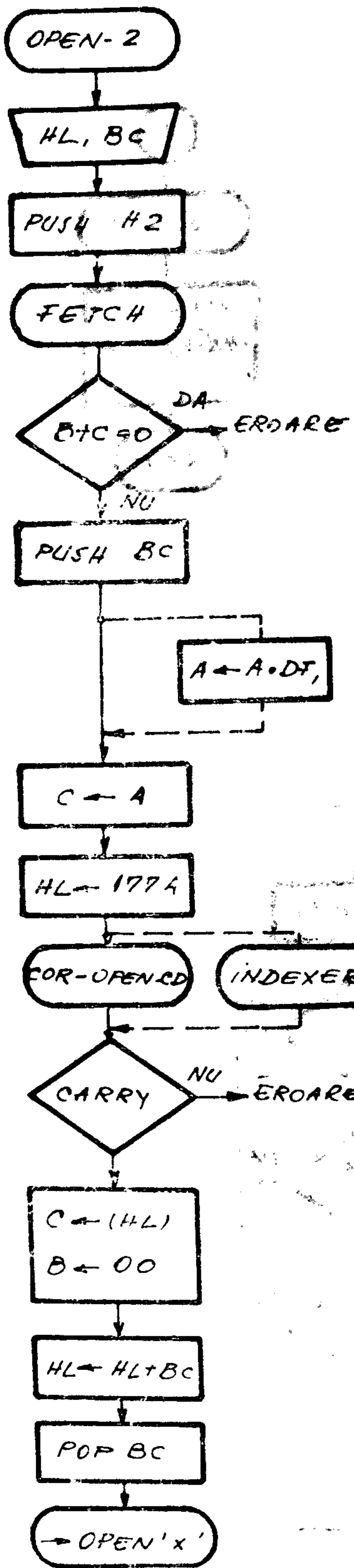


Fig. 8A.3.2.1.

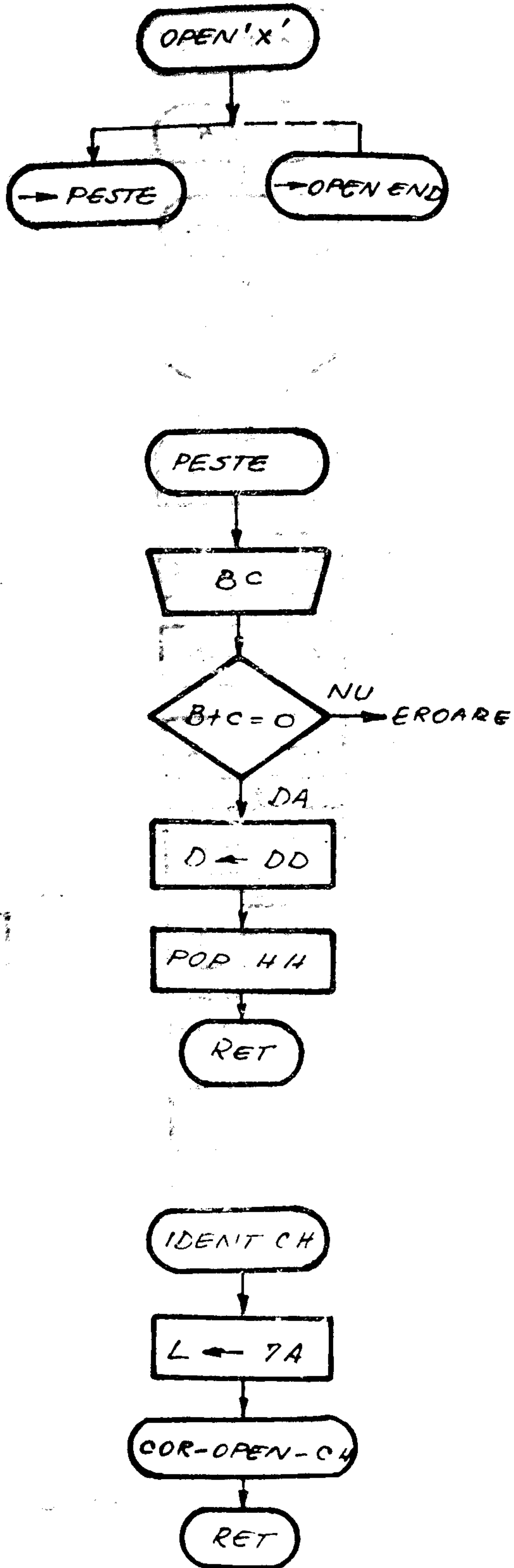


Fig. 8A.3.2.2.a.

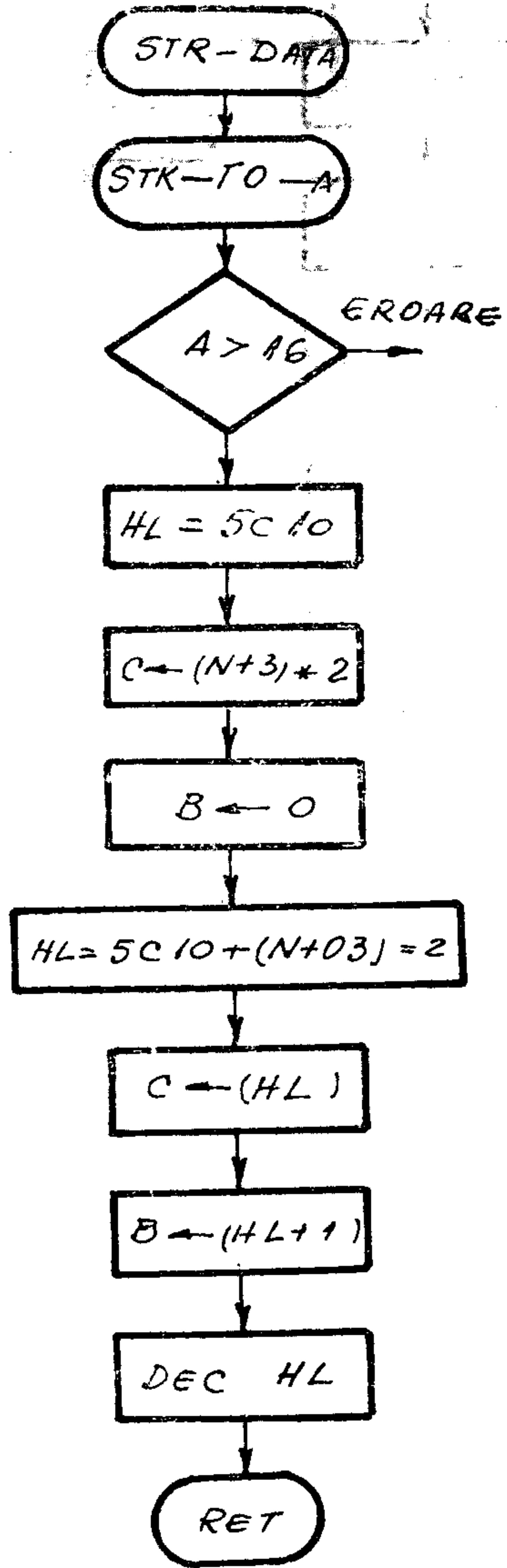


Fig. 8A.3.2.3.

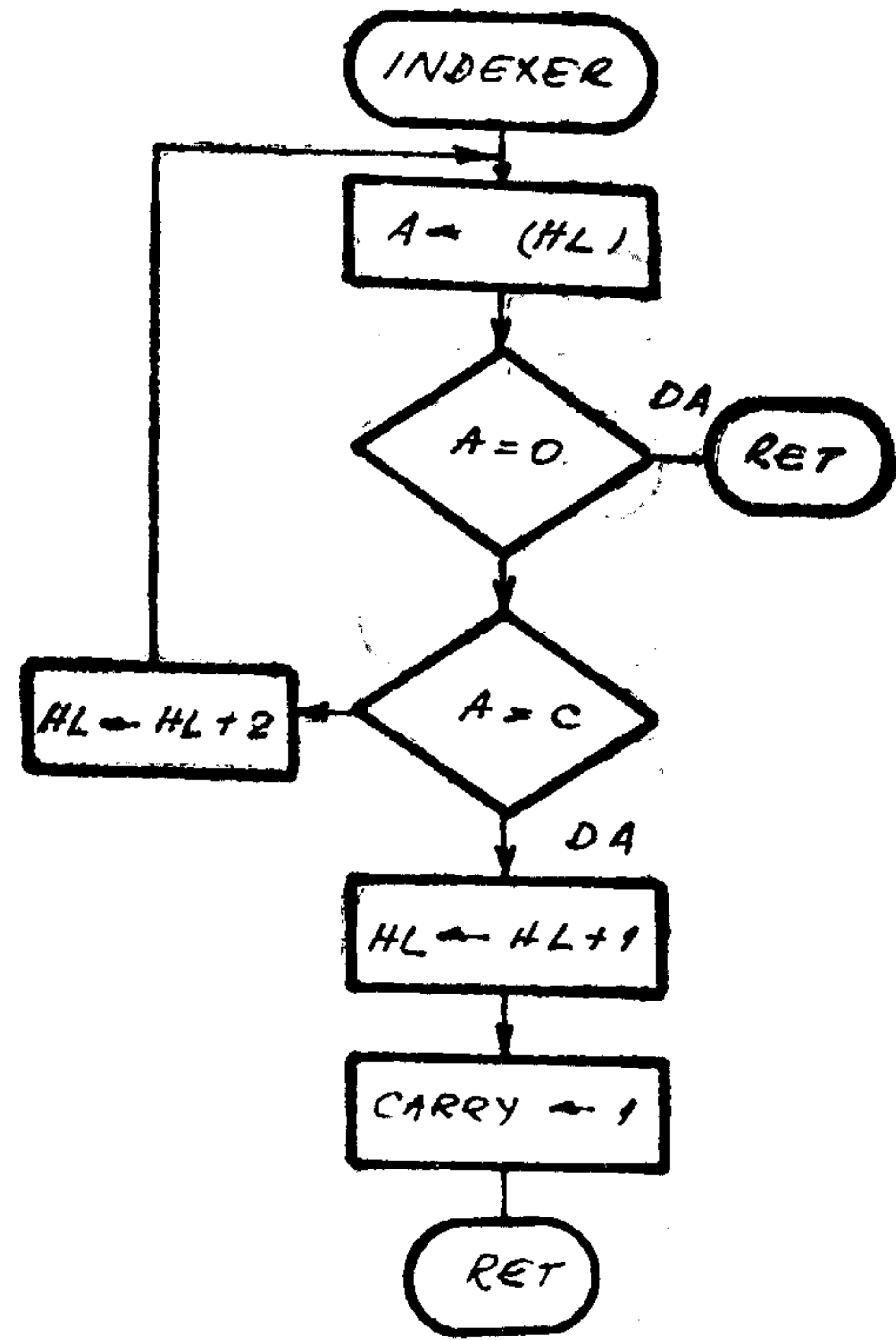


Fig. 8A.3.4.1.

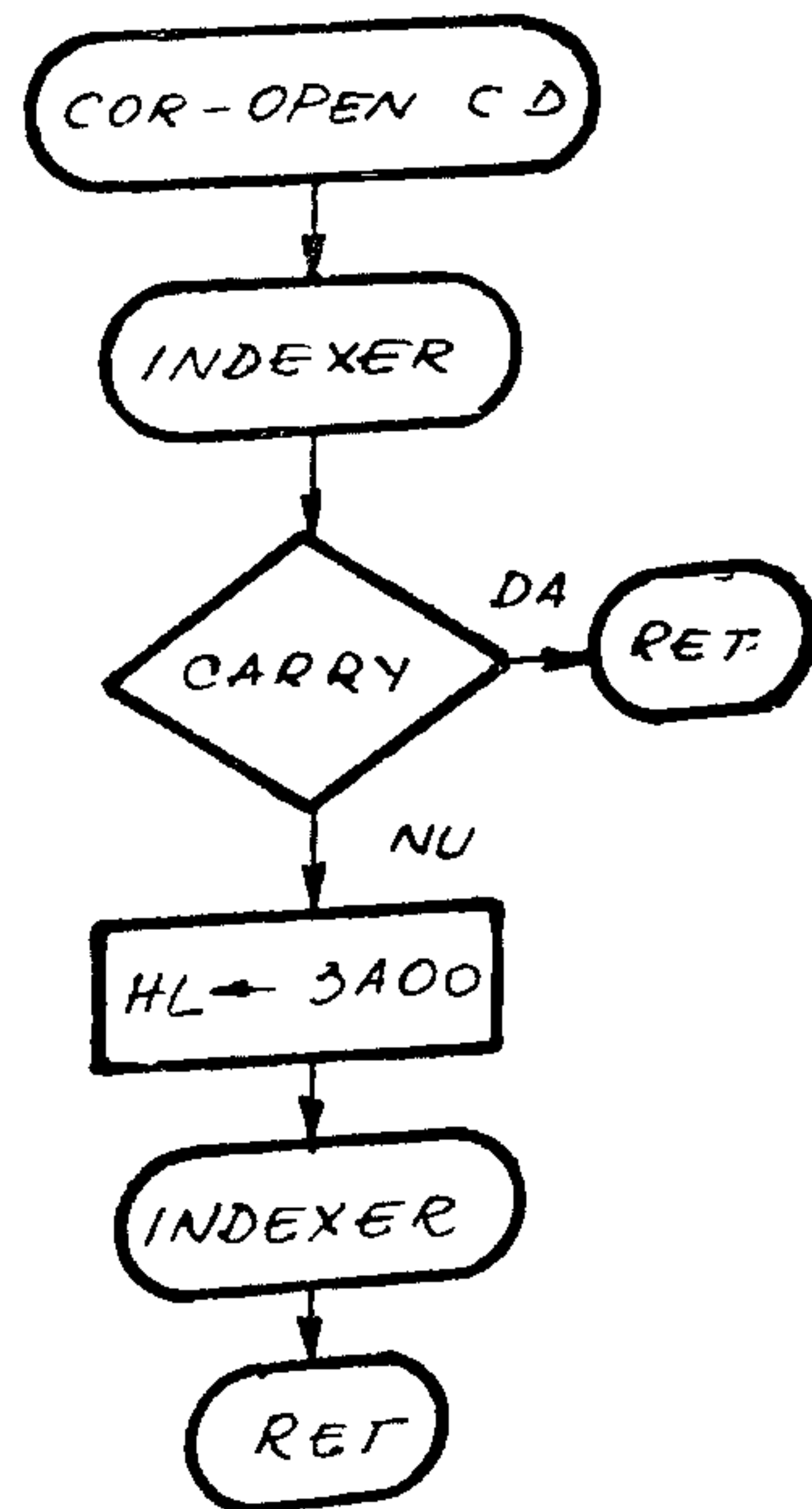


Fig. 8A.3.2.2.b.

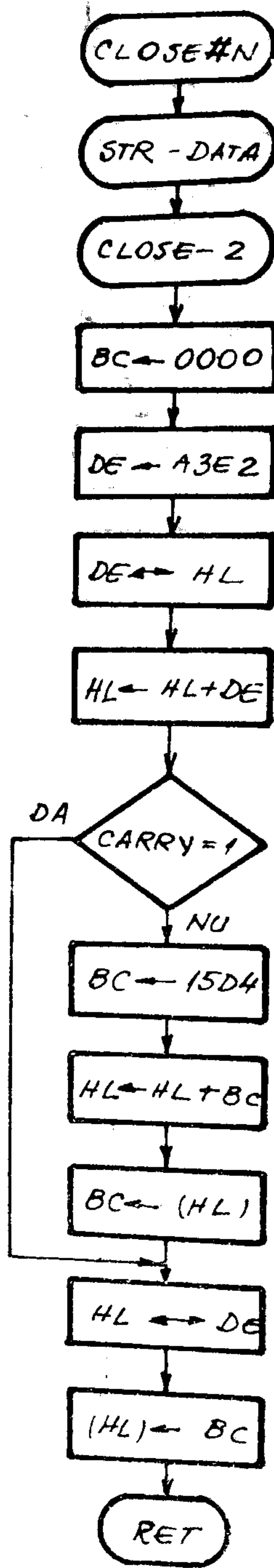


Fig. 8A.33.

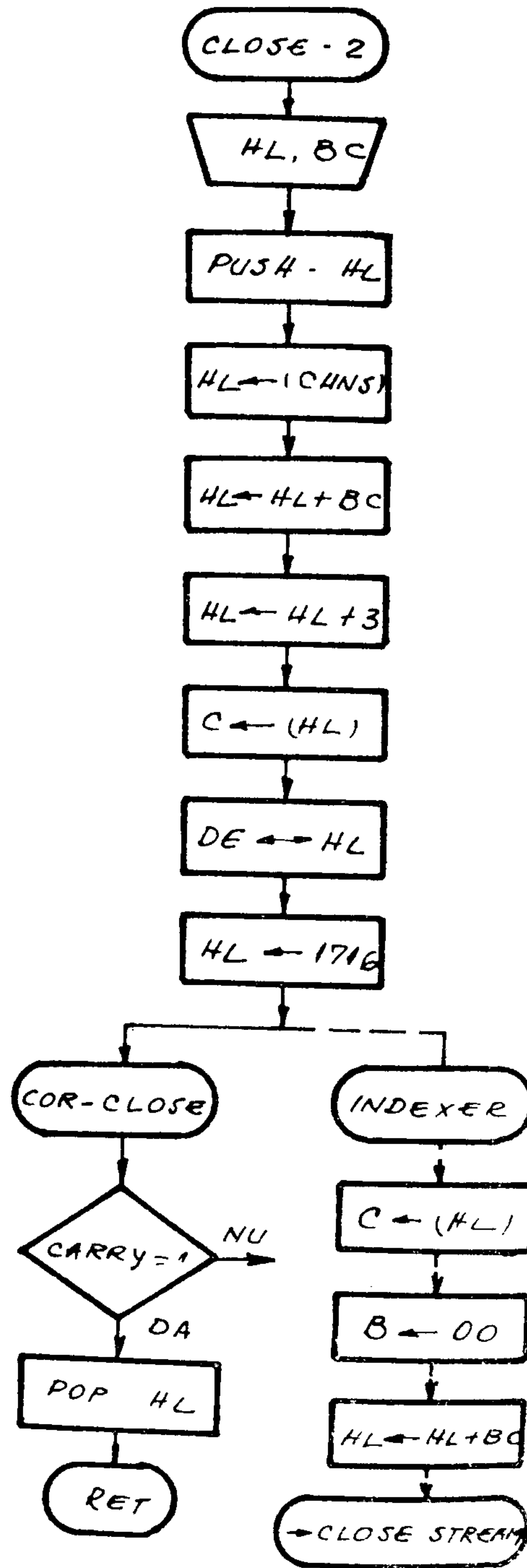


Fig. 8A.33.1.



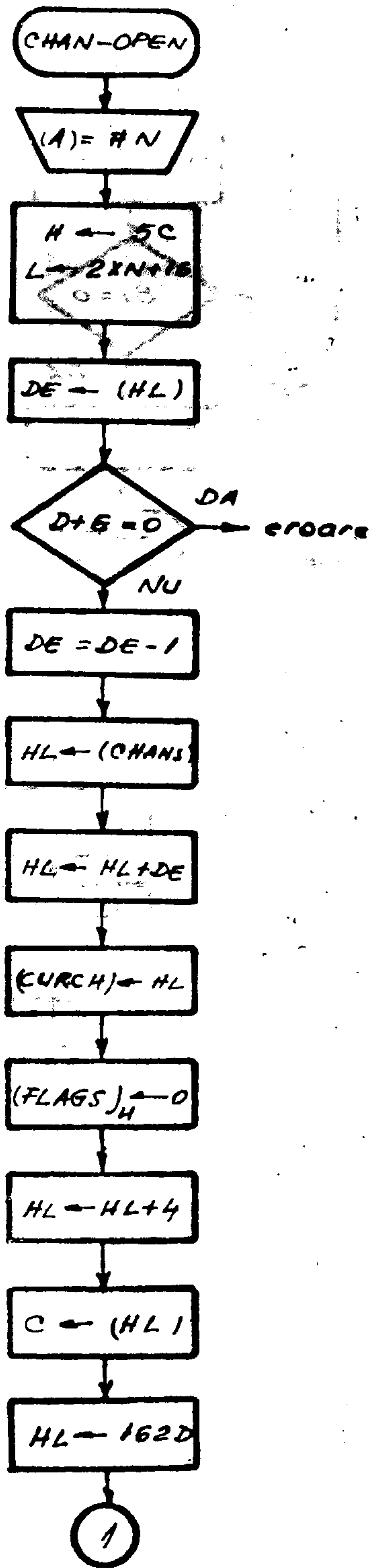


Fig. 8A.3.4.1.

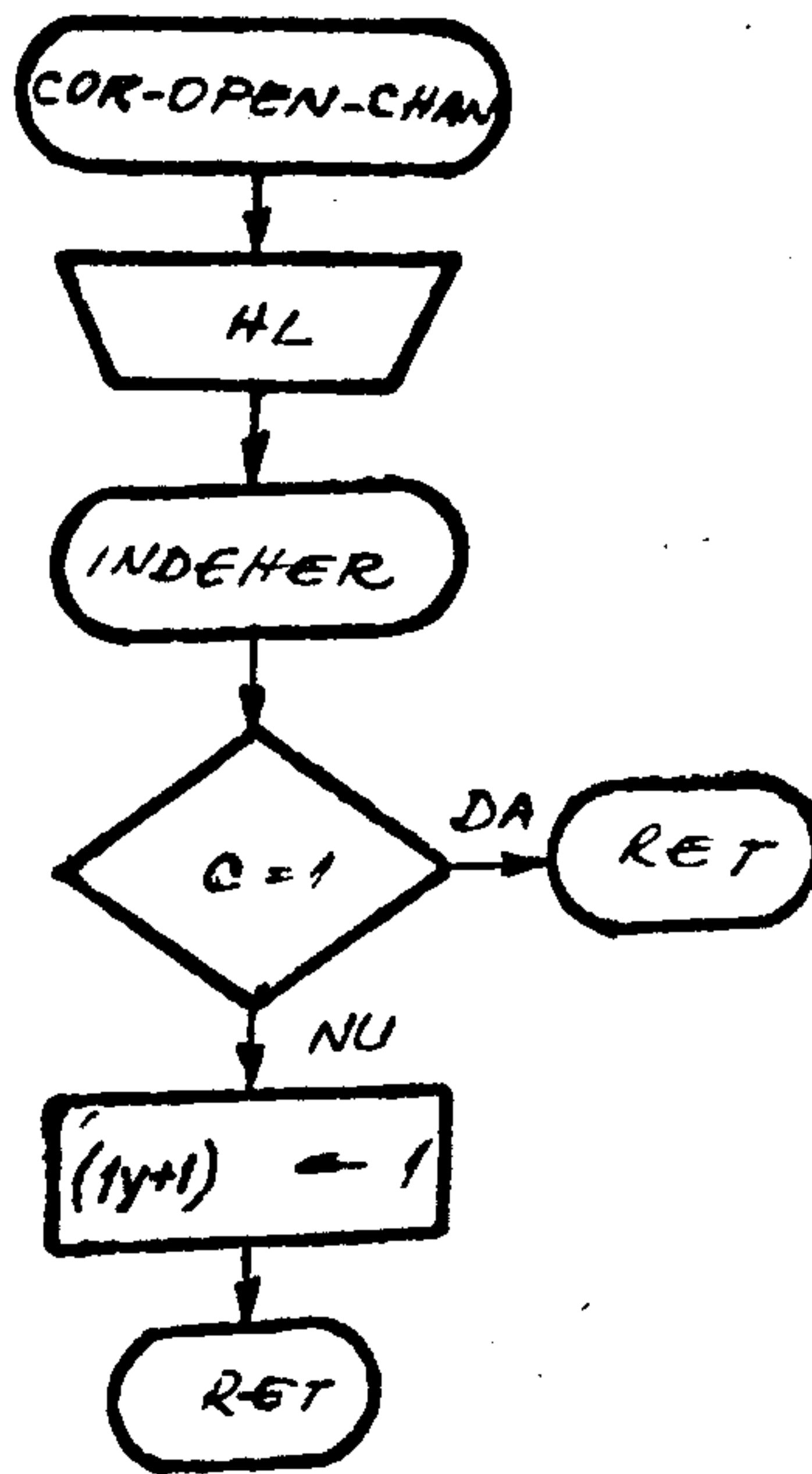
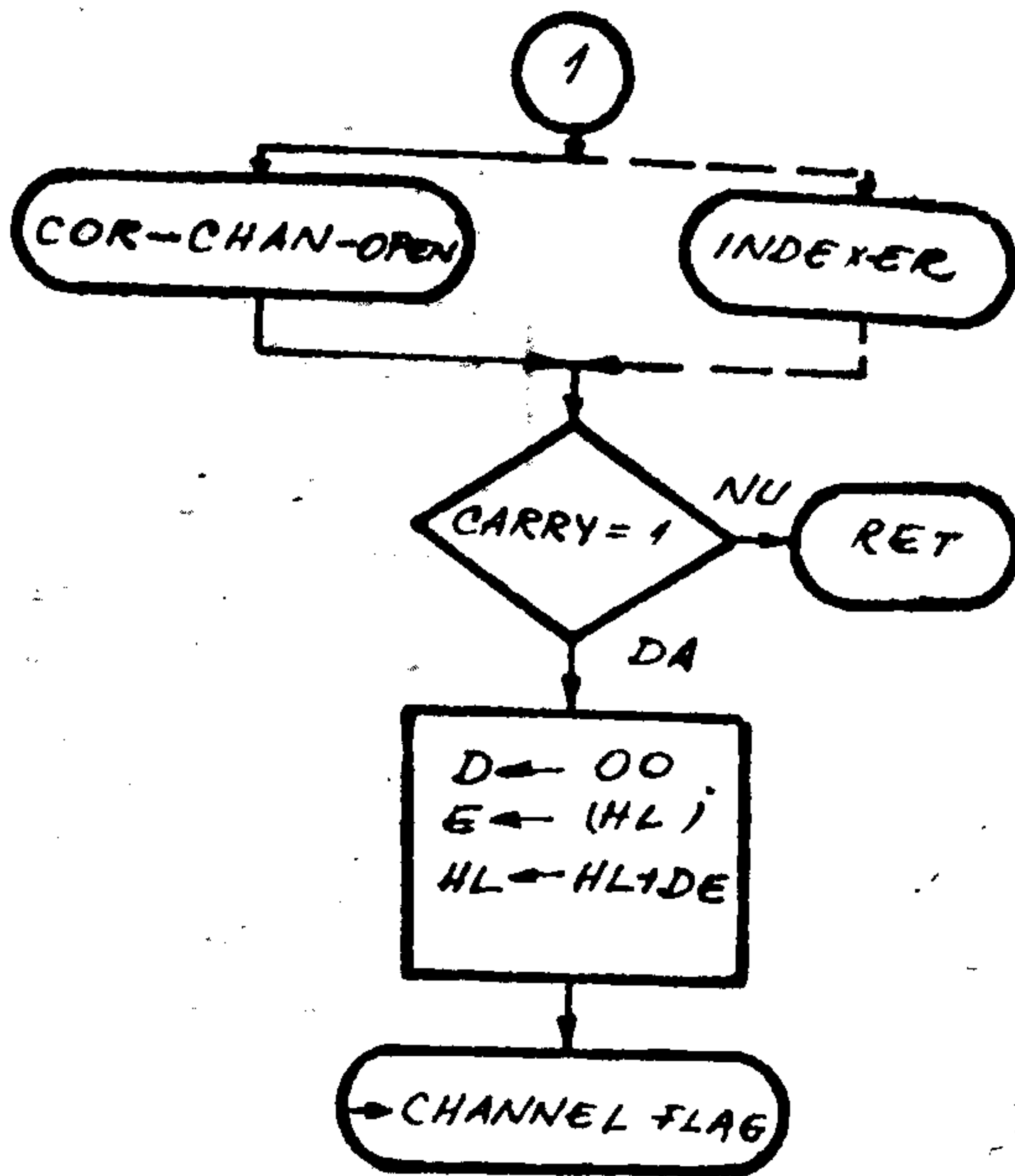


Fig. 8A.3.4.2.

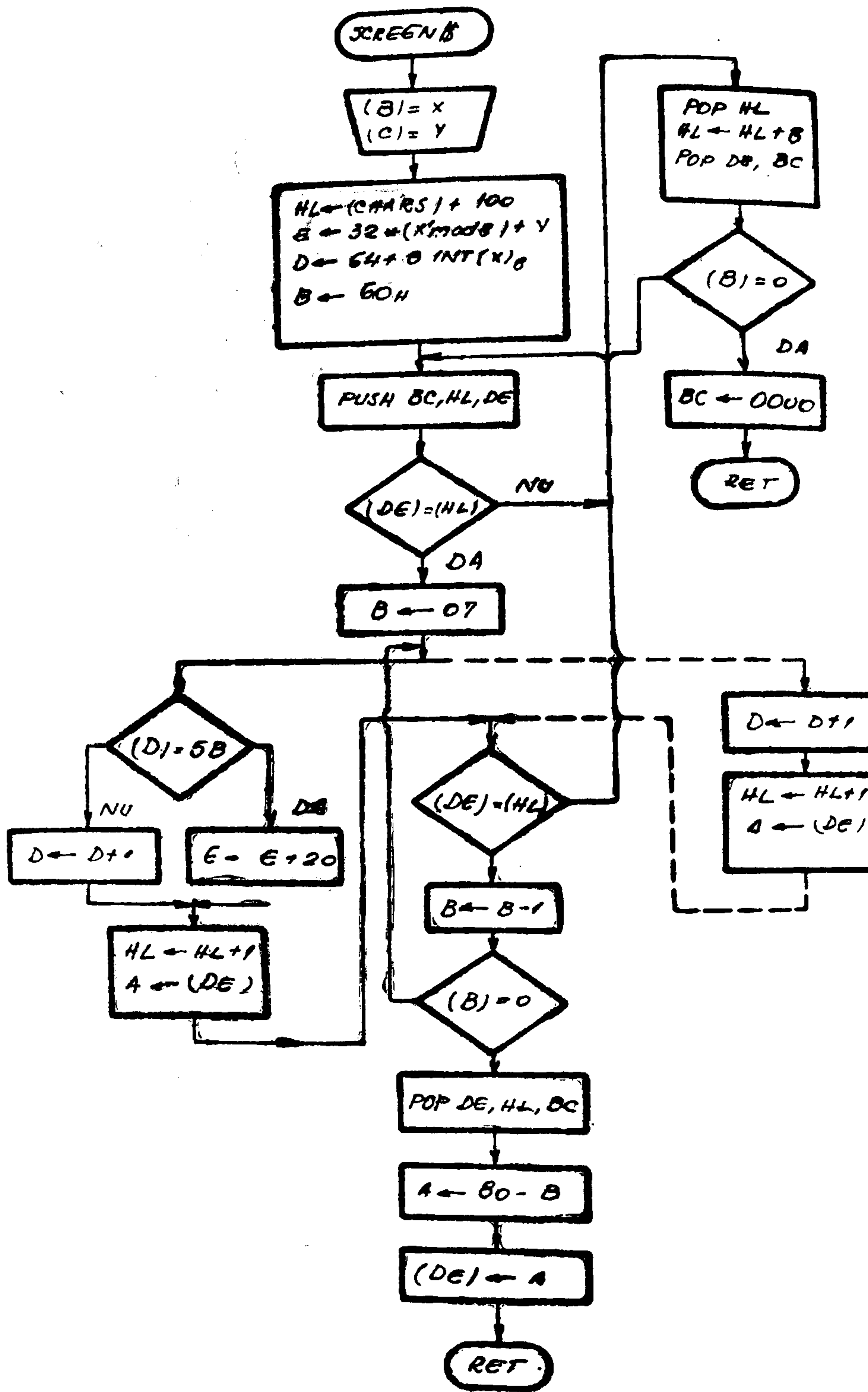


Fig. 8A.3.8.

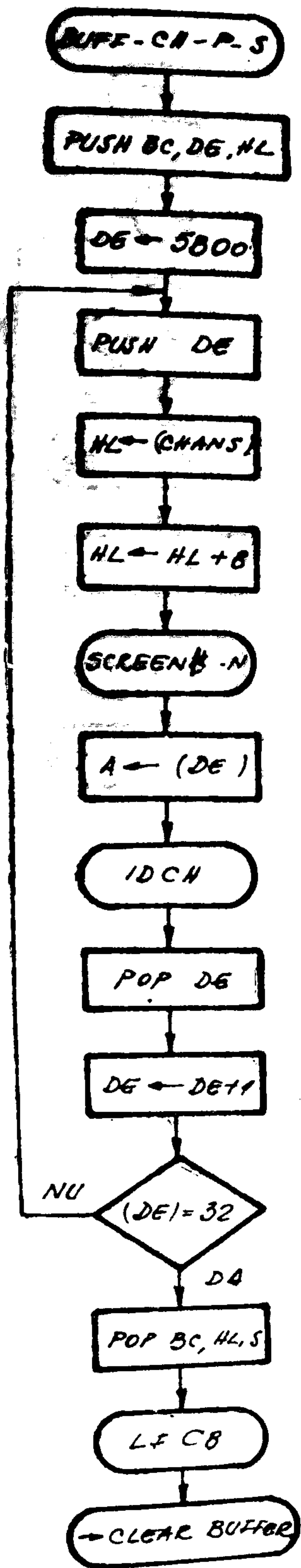


Fig. 8A.3.10.1.

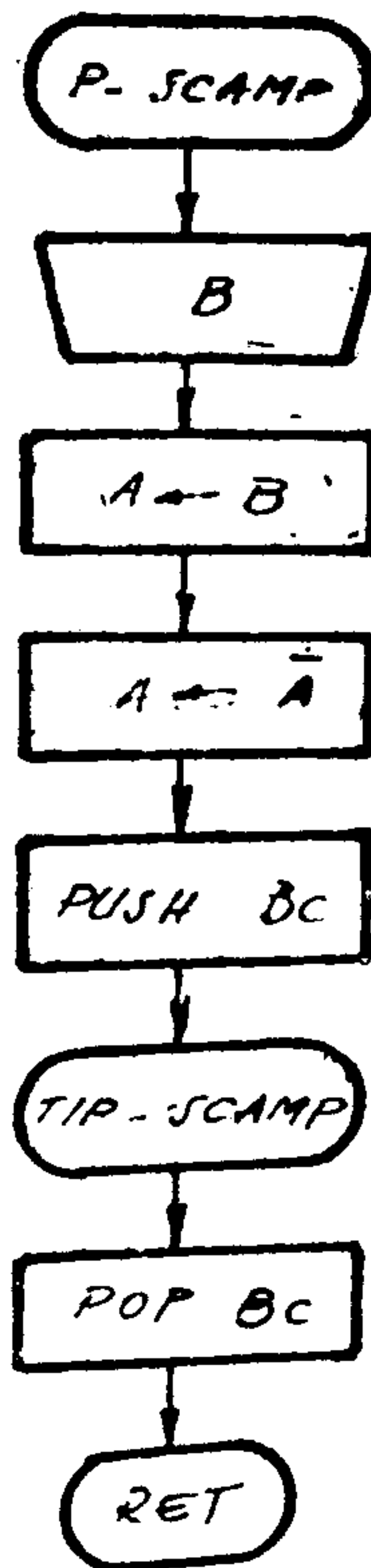
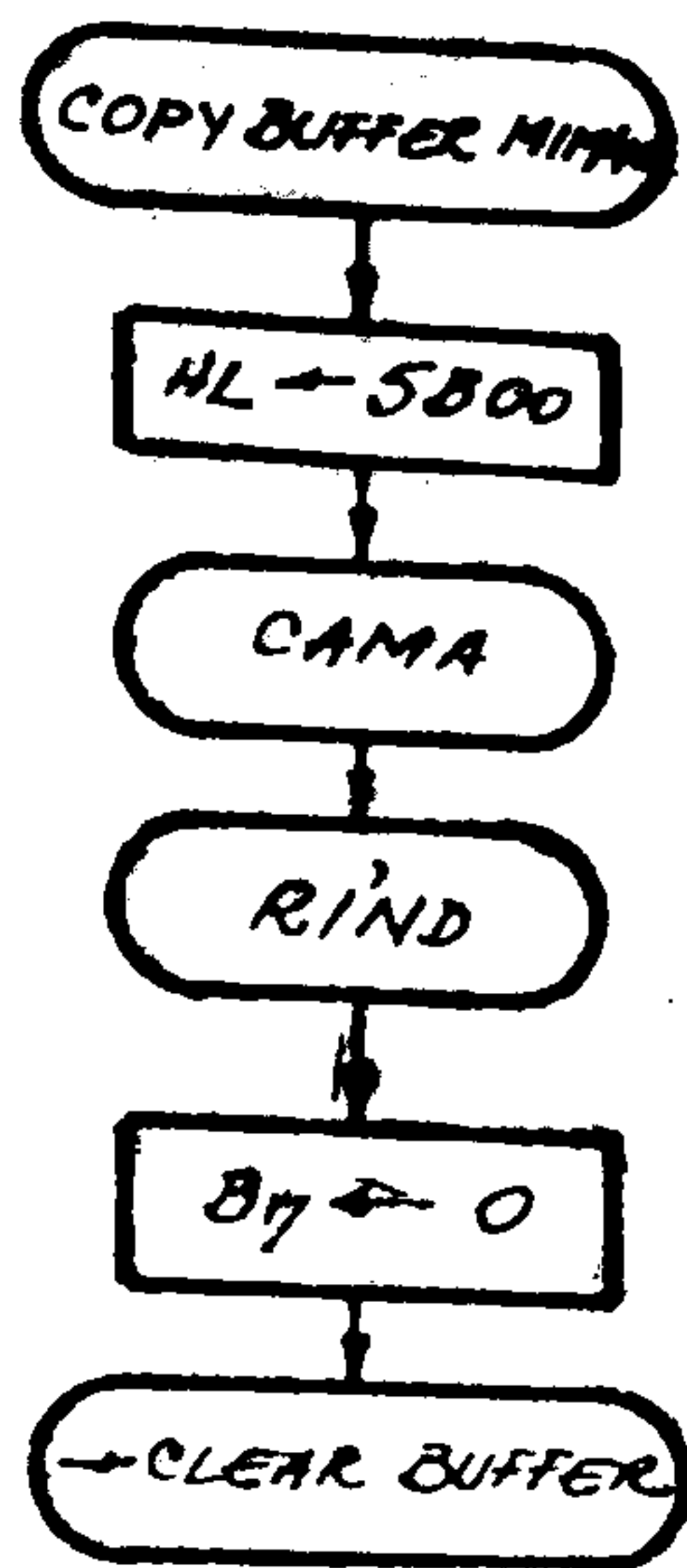


Fig. 8A.3.11.4.

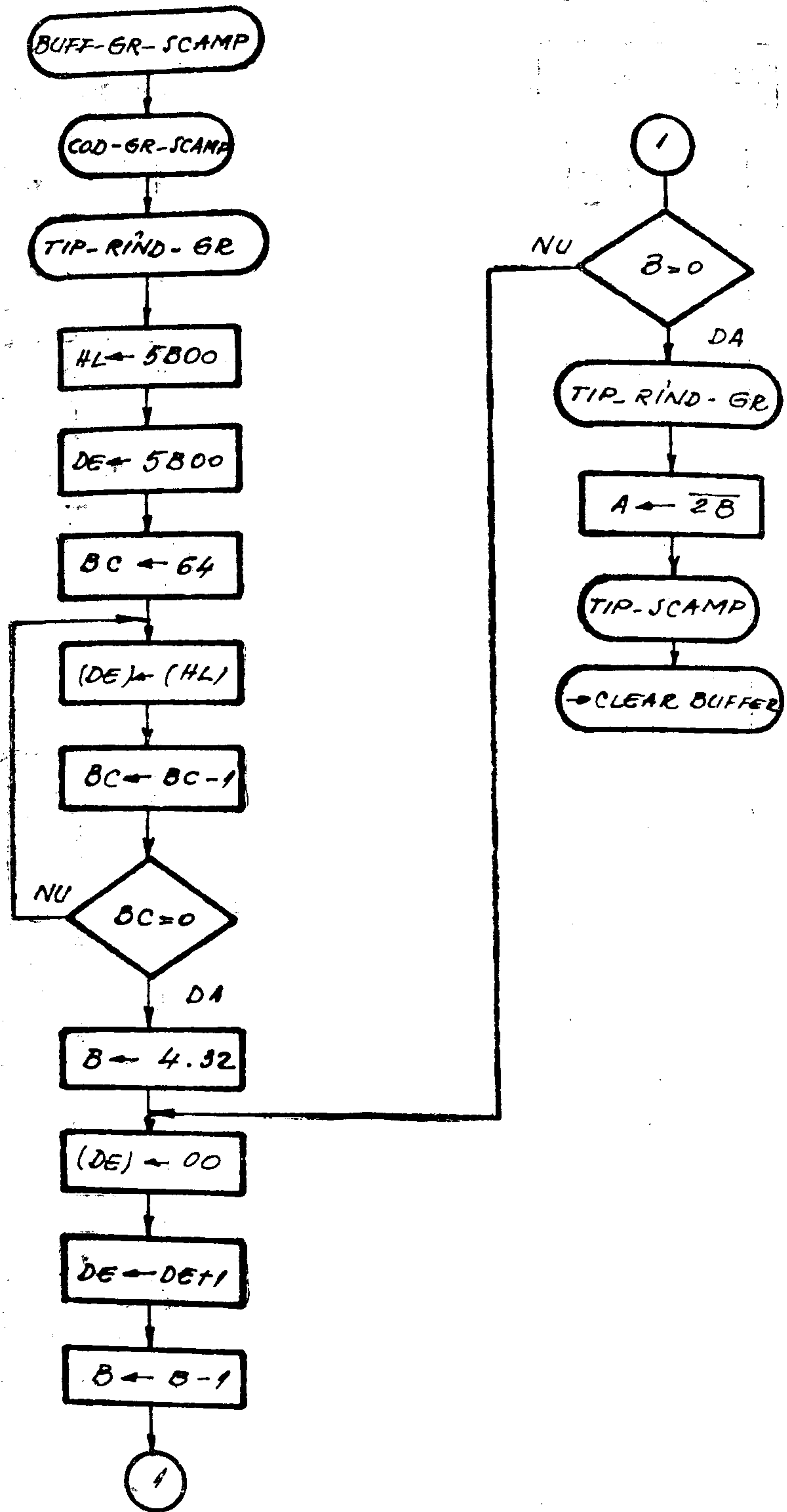


Fig. 8A.3.10.3.

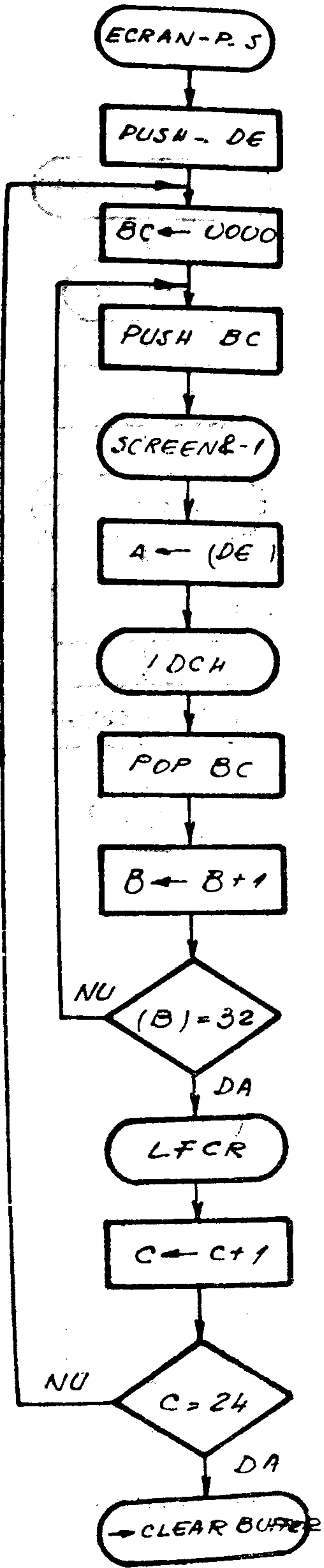


Fig. 8A.3.11.1.

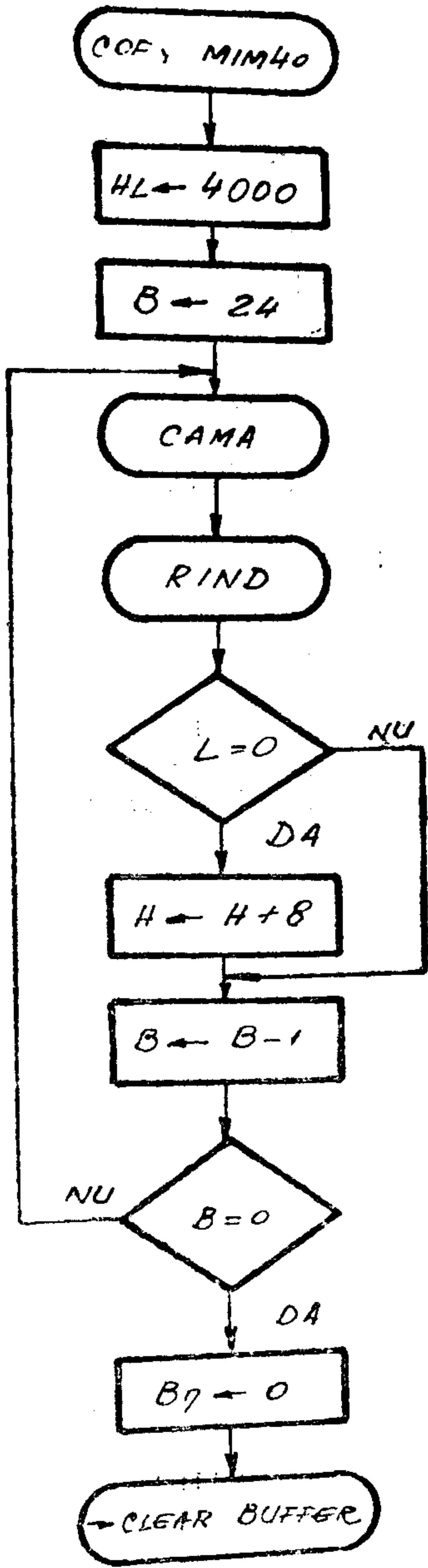


Fig. 8A.3.11.2.

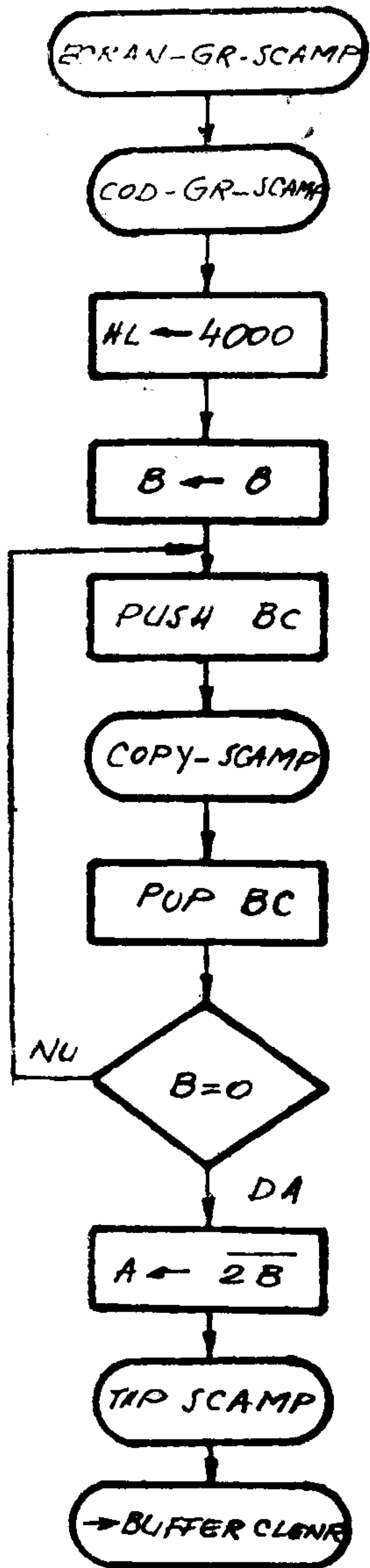


Fig. 8A.3.11.3.a.

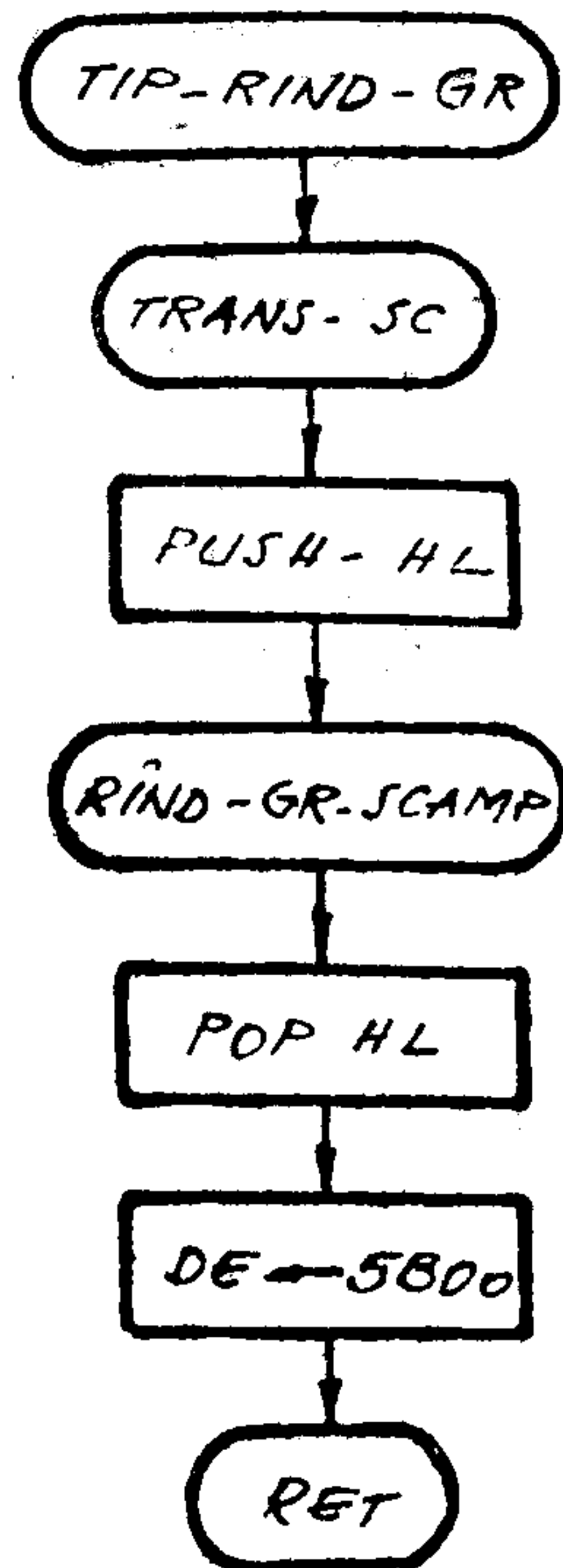
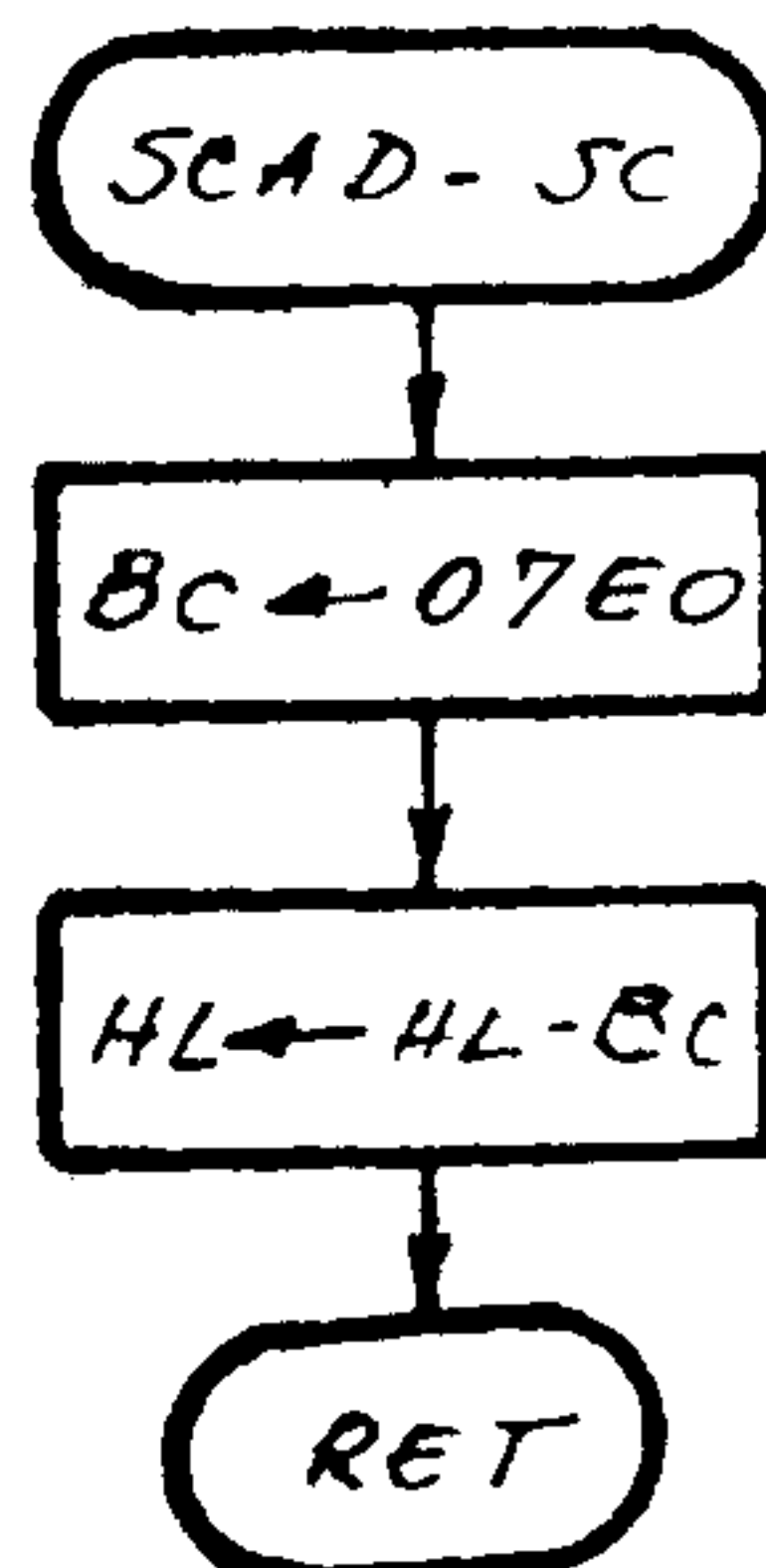


Fig. 8A.3.11.3.b.



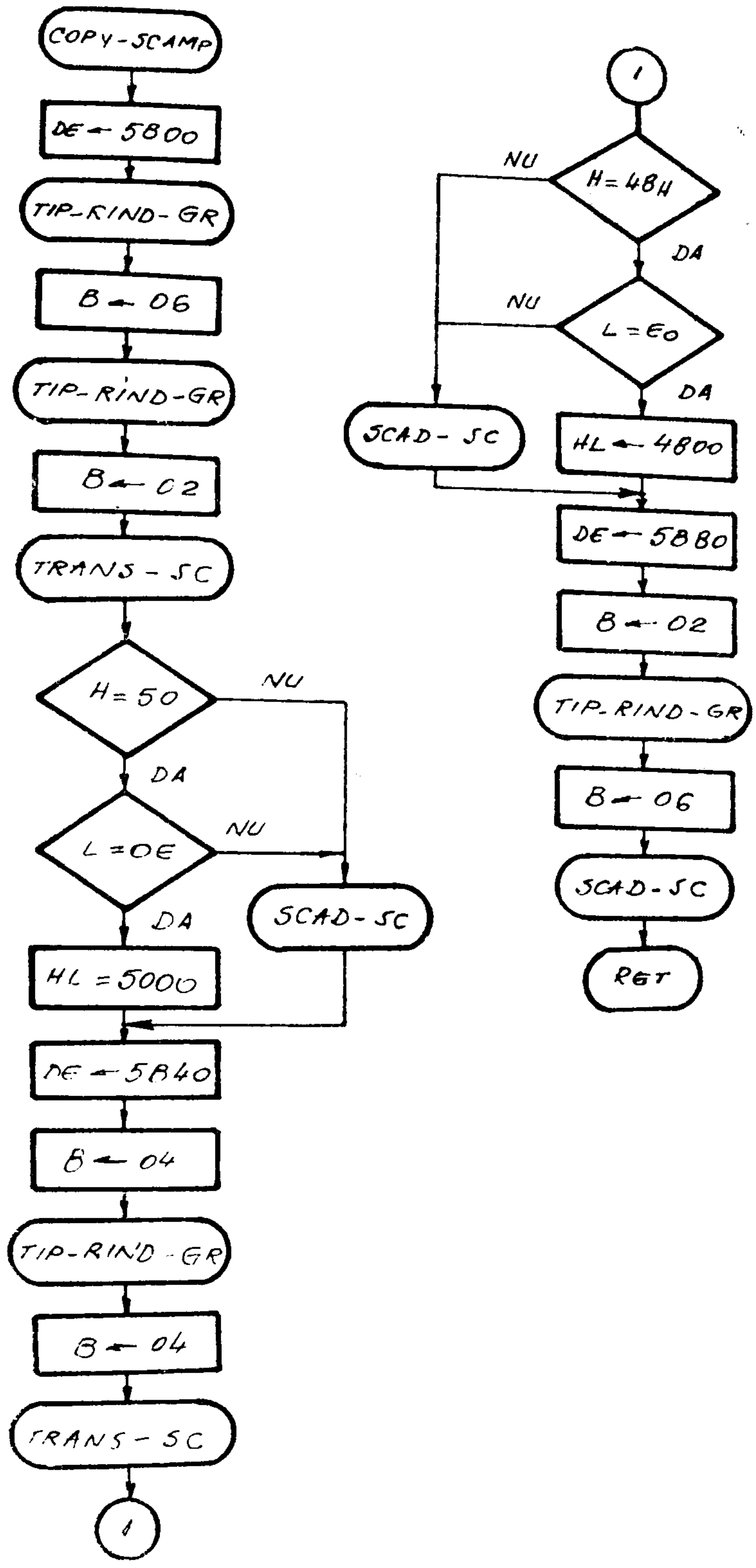


Fig. 8A.3.11.3.c.

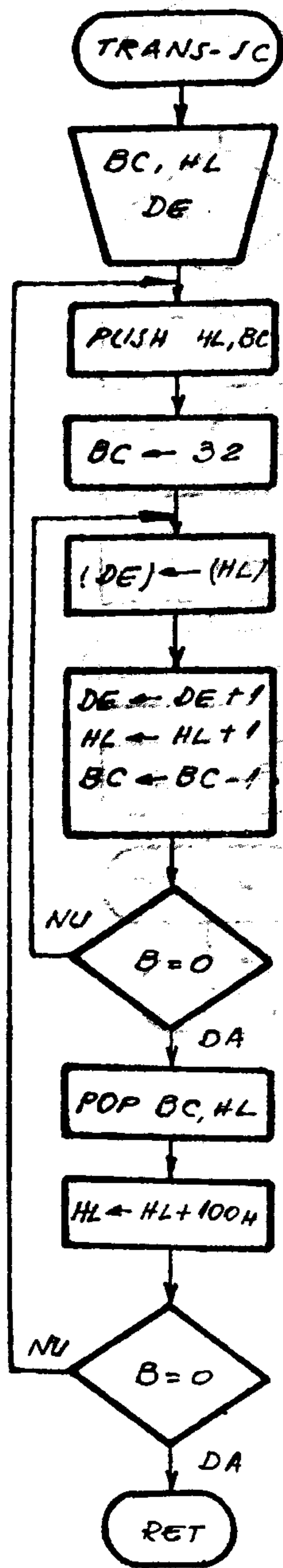


Fig. 8A.3.11.3.d.

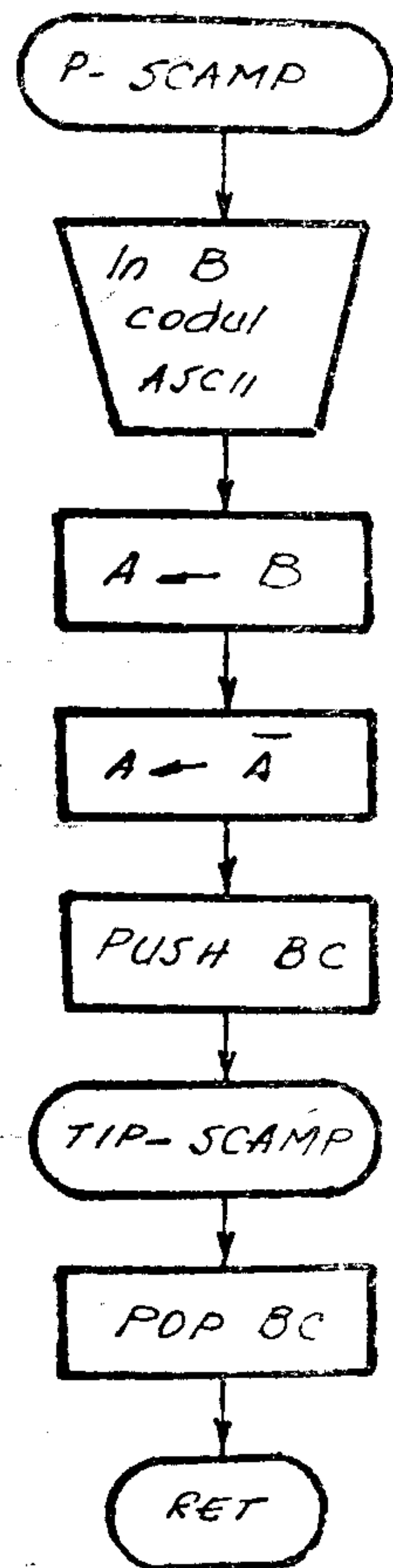


Fig. 8A.3.11.4.



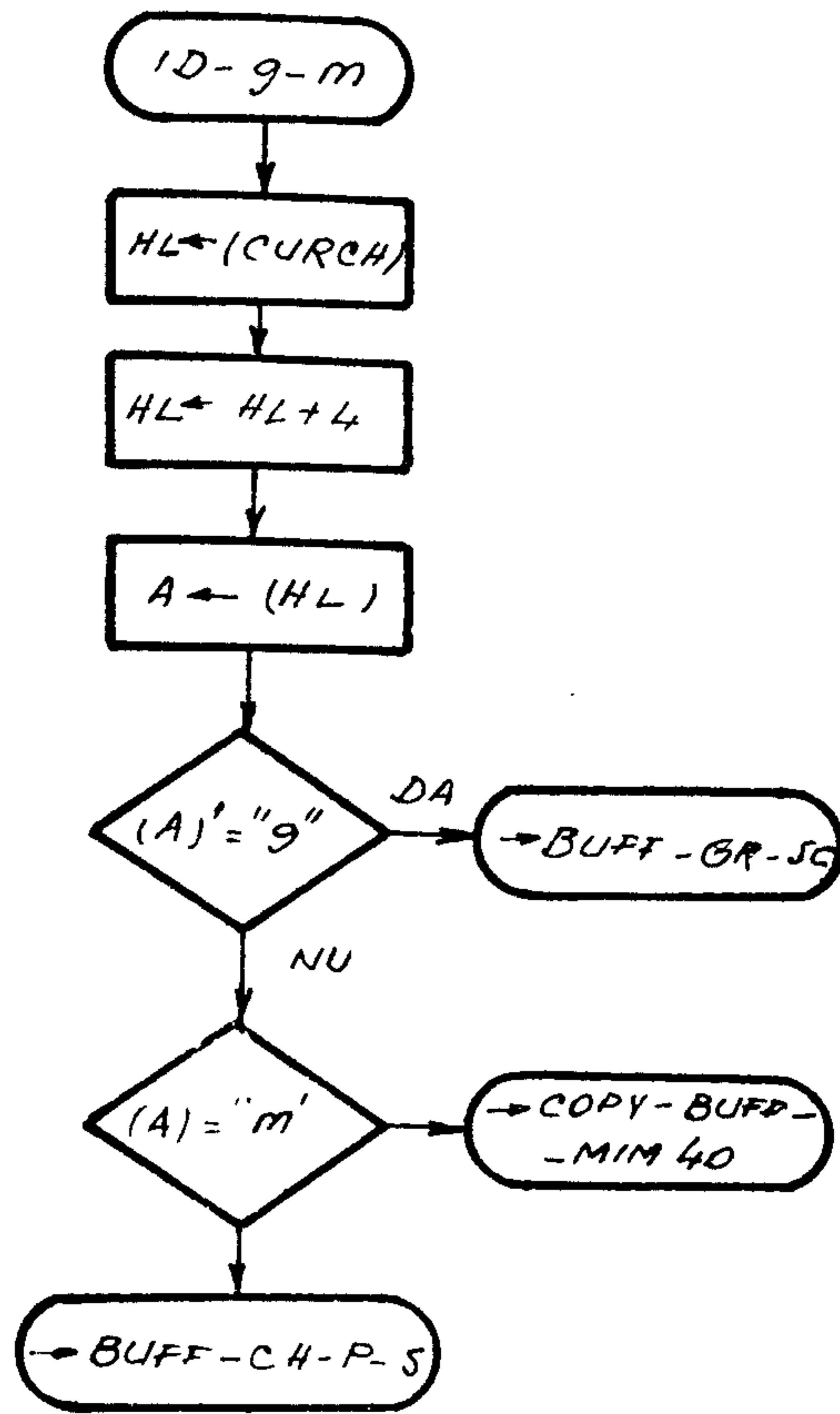


Fig. 8A.3.12.a.

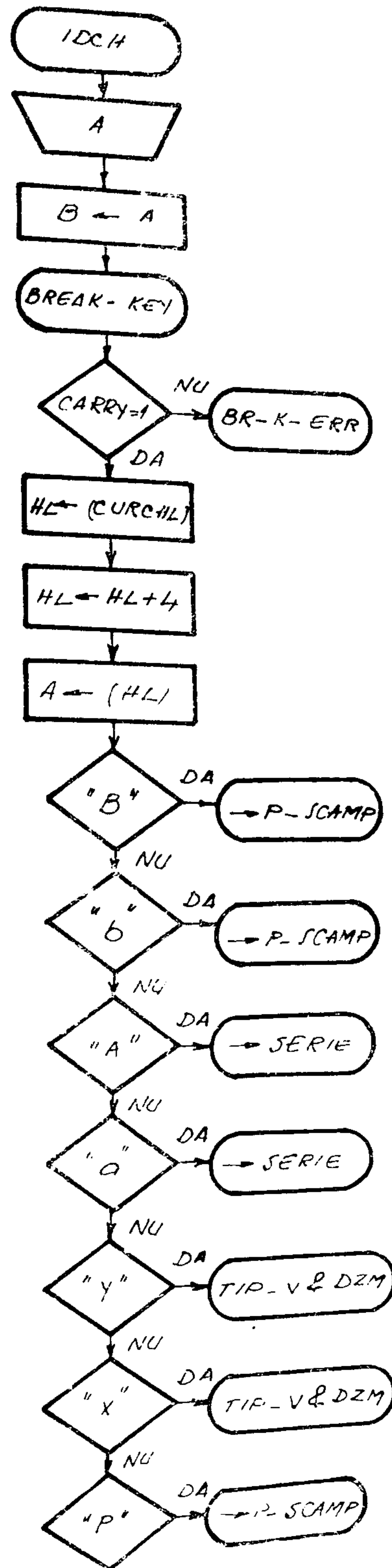
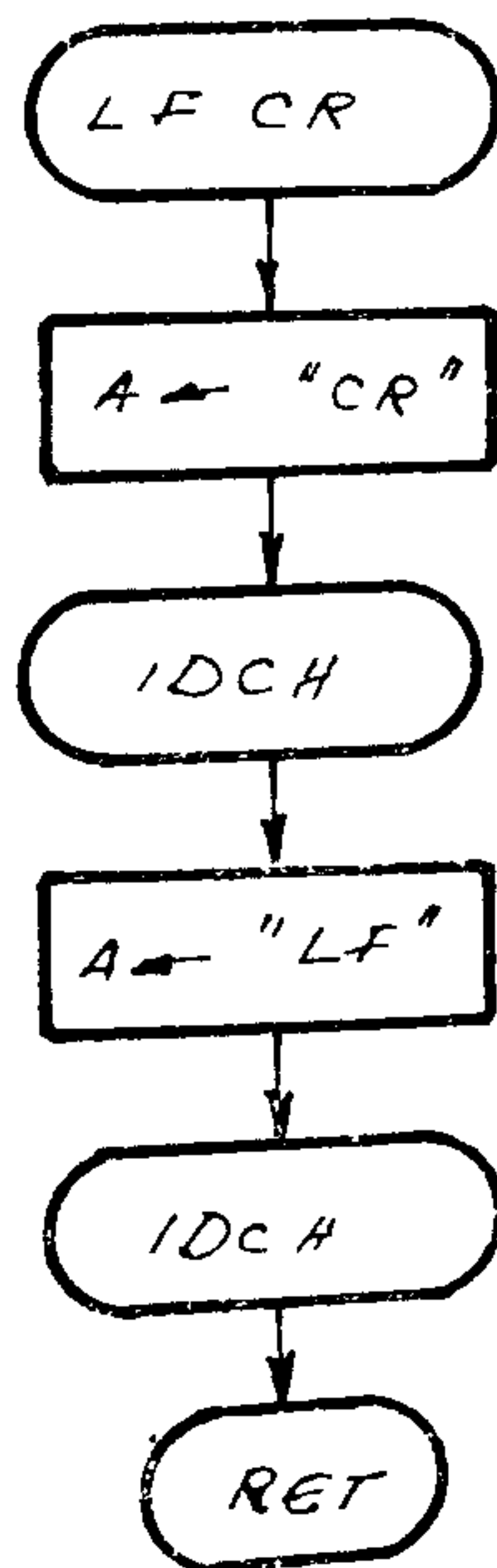


Fig. 8A.3.12.b.

## CUPRINS

A. MANUAL DE FUNCȚIONARE ... ..	3
I. Schema bloc ... ..	3
II. Descrierea funcțională generală ... ..	4
<b>III. Interfața serie și paralela</b> ... ..	5
IV. Blocuri funcționale ale calculatorului ... ..	10
V. Prezentarea interfețelor de imprimante ... ..	12
VI. Sistemul de operare ... ..	15
B. MANUAL DE UTILIZARE ... ..	23
VII. Tastatura ... ..	23
VIII. Editarea liniilor ... ..	23
IX. Comenzi ... ..	24
X. Variabile și constante, tablouri și șiruri ... ..	24
XI. Operatori relaționali și logici, expresii ... ..	25
XII. Instrucțiuni Basic ... ..	25
XIII. Instrucțiuni grafice ... ..	29
XIV. Programarea culorilor ... ..	29
XV. Instrucțiuni pentru lucrul cu caseta ... ..	31
XVI. Funcții ... ..	32
XVII. Alte instrucțiuni și funcții ... ..	33
XVIII. Variabilele sistemului ... ..	34
XIX. Mesaje de eroare ... ..	36
XX. Memoria ... ..	37
XXI. Setul de caractere ... ..	39
XXII. Index ... ..	43
XXIII. Anexă cu desene ... ..	46