

# Sisteme logice secventiale complexe

Unitate de executie

Unitate de comandă

Microprogramare

S.l. Dr. Ing. Vlad-Cristian Miclea

Universitatea Tehnica din Cluj-Napoca

Departamentul Calculatoare



# CUPRINS

- 1) Introducere
- 2) Definirea problemei
- 3) Unitatea de executie
  - Arhitectura circuitului
  - Designul componentelor
- 4) Unitatea de comanda
  - Semnalele de control
  - UC cablata
  - UC microprogramata
- 5) Microprogramare
  - Microoperatii
  - Generarea urmatoarei instructiuni - microinstructiuni
  - Programul de control
- 6) Concluzii



# PLAN CURS

- Partea 1 – VHDL
  1. FPGA
  2. Limbajul VHDL – 1
  3. Limbajul VHDL – 2
  4. Limbajul VHDL – 3
- Partea 2 – Implementarea sistemelor numerice
  - 5. Realizarea unui sistem numeric complex; Unitate de executie**
  - 6. Unitate de comanda; Microprogramare**
- Partea 3 – Automate
  7. Automate finite
  8. Stari
  9. Automate sincrone
  10. Automate asincrone
  11. Identificarea automatelor
  12. Automate fara pierderi
  13. Automate liniare
- Partea 4 – Probleme si discutii

# CONTEXT

## Sisteme numerice sincrone complexe

- Realizarea unor sisteme digitale complexe
- Se va discuta abordarea, definirea, analiza, implementarea si testarea unor sisteme hardware complexe
- Exemplu: un cuptor de gatit
- Se va discuta realizarea componentelor principale: UC si UE
- Unitate de executie
  - Numaratoare, registre, MUX-uri, ALU
  - Trebuie accesate la momentul potrivit
- Unitate de comanda/control
  - Generare semnale de control
  - Generarea urmatoarei stari
  - Unitate cablata (hardwired)
  - Microprogramare

# Definirea problemei

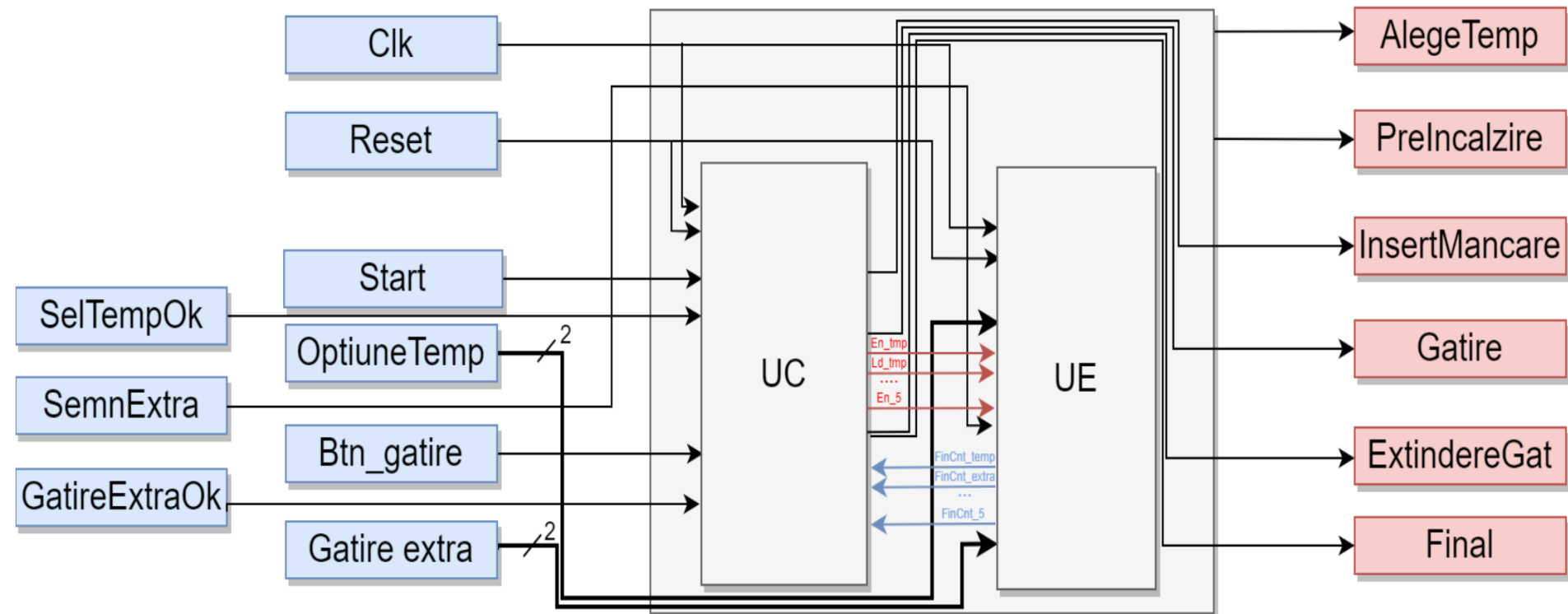
- Cuptor de gatit – exemplul de la laborator (putin mai complicat)
  - Gateste la 4 temperaturi predefinite: 180, 200, 220, 240 grade
    - In fiecare secunda, temperatura creste cu 10 grade;
  - Gateste 25 de minute
  - La sfarsit, se poate extinde perioada cu o valoare de baza de 50 de minute, la care se poate aduna sau reduce 5, 8 sau 12 min fata de perioada de gatire extra
- Detalii:
  - Se asteapta pana cand se apasa buton “Start”
  - Daca Start, se asteapta alege temp – se asteapta introducerea temp (V0,V1,V2,V3);
  - Se preincalzeste cuptorul; Apare un led “Preincalzire”
  - Apoi se stinge “Preincalzire”, se aprinde “InsertMancare” (se sta maxim 5 min)
  - Daca se introduce mancarea, se apasa “Buton\_gatire” si se asteapta 25 min (se fiseaza “Gatire”)
  - Dupa finalizare gatire, se asteapta extindere gatire
  - Daca se doreste extra-gatire, se alege optiunea dorita
  - Se calculeaza timpul de extra-gatire
  - Se asteapta timpul de gatire suplimentare; Apare un led “Extra\_gatire”
  - La final, se stinge ledul “Gatire” si Extra-gatire si se asteapta un nou proces

# UC pentru cuptor – C6

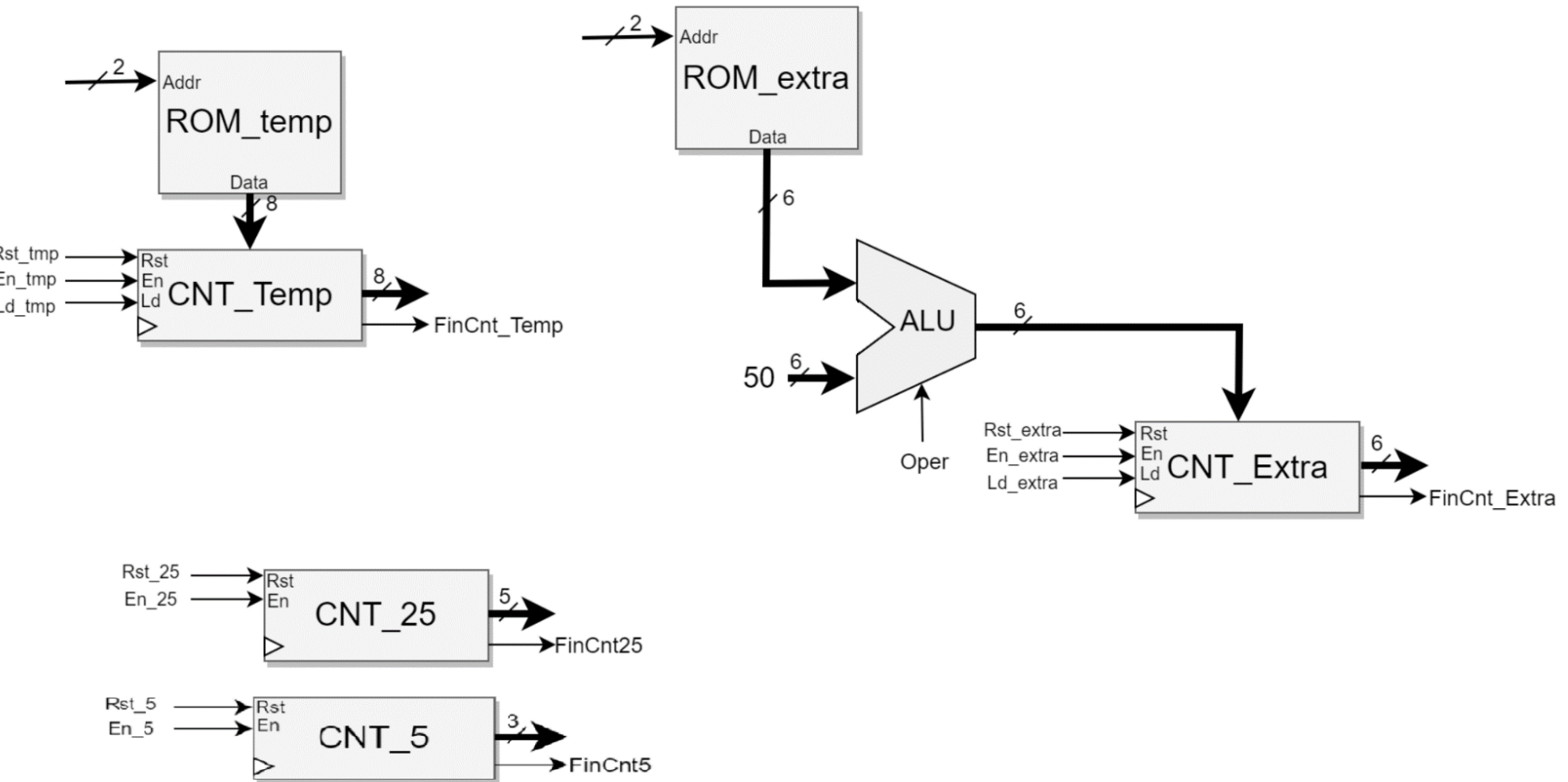
- Circuit = Unitate Control + Unitate Executie
- Unitate Control – Cablata sau microprogramata
- Unitatea microprogramata
  - Foloseste o memorie
  - Tine semnalele de control si microinstructiunea urmatoare
  - Microoperatii – genereaza semnalele de control pt UE
- Astazi: UC cablata + UC microprogramata pentru cuptor

# Cuptor – UC vs UE

- Apar semnalele de control
  - De la UC spre UE
  - Rol de enable, load, reset sau de transmisie date
- Semnalele de raspuns
  - De la UE spre UC
  - Finalizare numarare



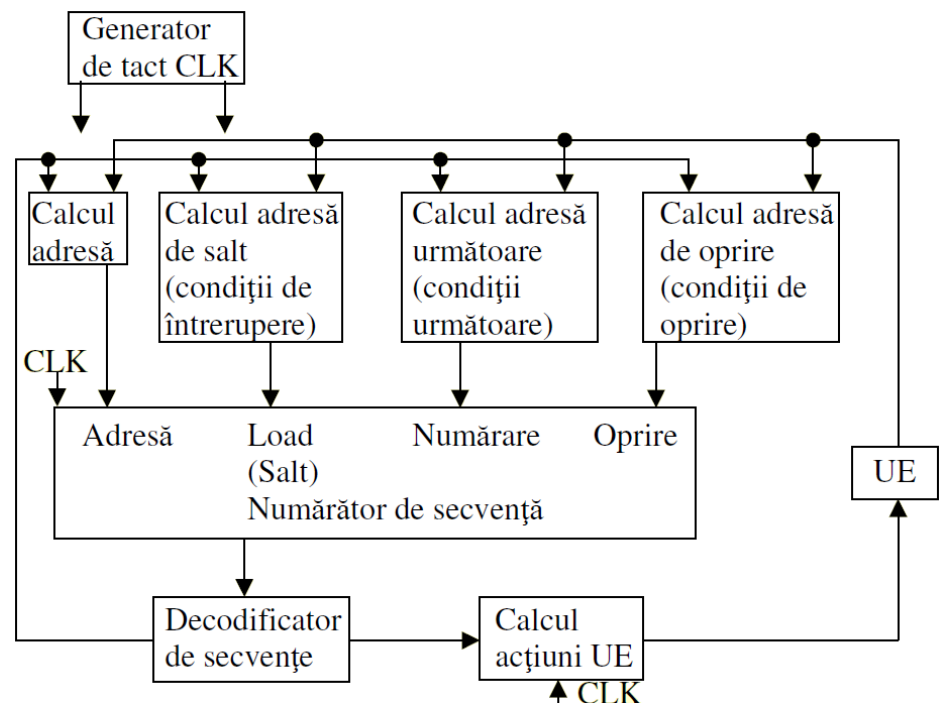
# SCHEMA UE - CUPTOR





# Unitate cablata (hardwired)

- Folosește un FSM (finite state machine) -
  - Contine o parte combinatională – generează următoarea stare
  - Contine un registru/numerator – ține starea curentă
  - Fiecare stare corespunde la un set de semnale de control
- Metoda rapidă, toate informațiile se generează direct din codificarea stării
- Utilizare limitată (circuite simple)
- Greu de extins cu semnale noi
- Greu de extins cu stări noi
  - Trebuie redefinit tot sistemul
- Exemplu



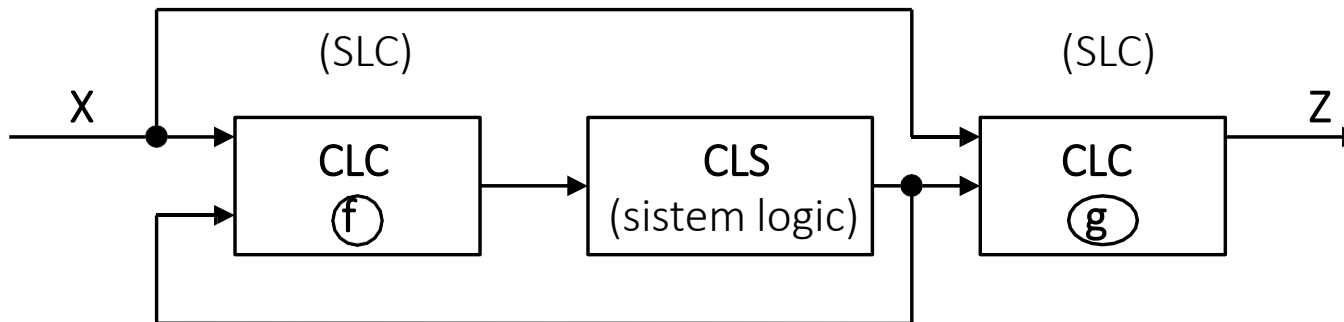
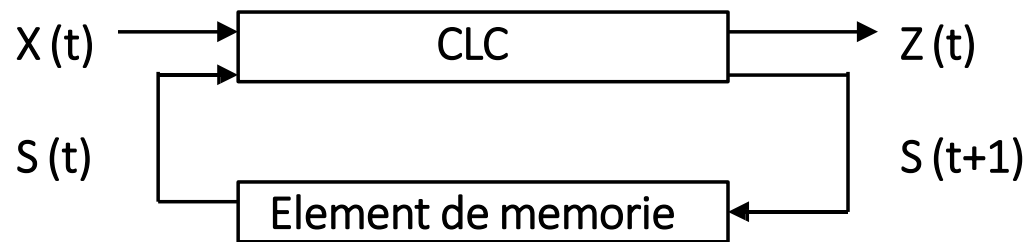
# FSM (automat de stari)

- Model de calculabilitate, folosit pentru proiectarea unor circuite secvențiale
- Ajuta sa modelam execution flow-uri
- Una din aceste stari poate fi activa in oricare moment de timp
  - trebuie sa isi schimbe starea activa (sau curenta) in functie de niste conditii prestabilite
- Pot primi intrări și pot da la ieșire diverse informații
- Au 2 componente:
  - Componenta secventiala –un registru/numarator -> genereaza starea urmatoare la momentul de timp definit (pe ceas)
  - Componenta combinationala – stabileste starea urmatoare
    - Stabileste si iesirile in starea curenta
    - Tine cont de intrarile externe ale circuitului
- Pot modela direct organigrame (ex semafor lab)

# FSM (automat de stari)

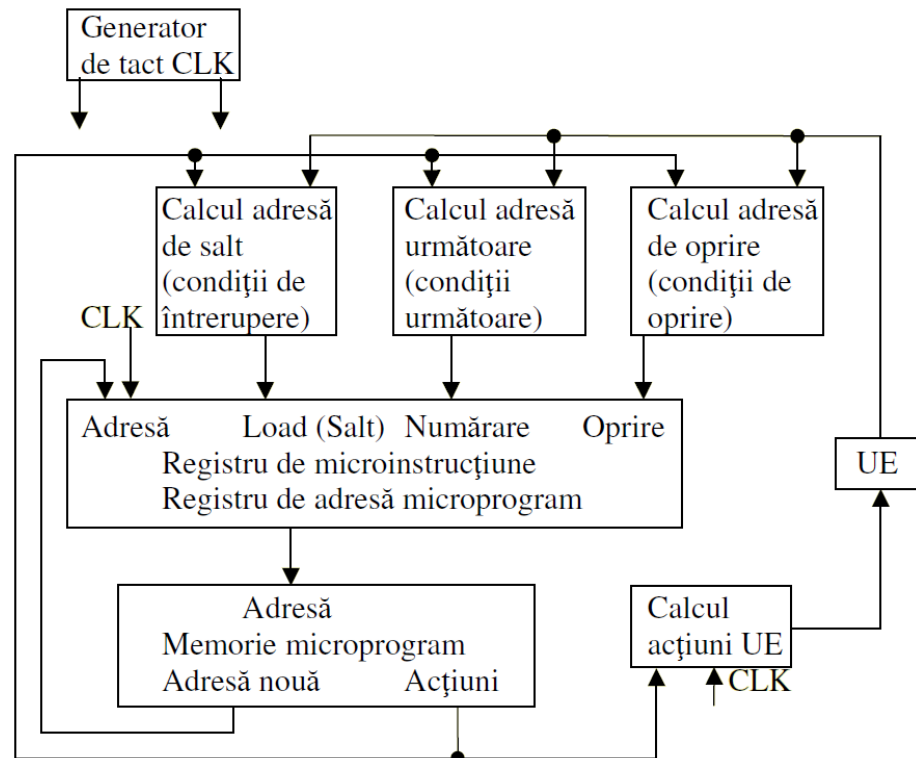
## Schema bloc

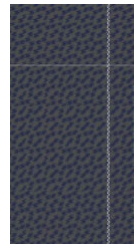
■ 2 variante



# Unitate microprogramata

- Semnalele de control nu mai sunt codificate într-o anumită stare
- Secvența de instrucțiuni va fi generată folosind o **memorie**
- Registrul va încara o microinstrucțiune, care va conține o **adresă**
- Datele de la adresa respectivă vor conține informații pentru a genera:
  - Semnalele de control
  - Adresa următoarei microinstrucțiuni

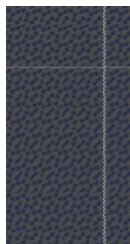




# UNITATEA DE COMANDA/CONTROL

## Sinteza unității de comandă UC

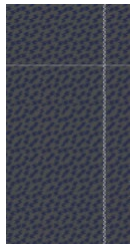
- realizarea microprogramată a unității de comandă a unui sistem numeric se bazează pe utilizarea unei memorii ROM
- **cuvintele memoriei** reprezintă **fiecare** o **microinstrucțiune a programului**
- în principal există cuvinte de test, de adresă și de comandă
- se definește o metodă de sinteză pentru UC a sistemelor numerice



# METODA DE SINTEZĂ

## Sinteza unității de comandă UC

- o UC microprogramată este de fapt o unitate de tratare a adreselor din memoria de microprogram
- metoda de sinteză a UC seamănă cu cea a UE în privința realizării și se încheie printr-o etapă de programare
- realizarea microprogramată a UC a unui sistem numeric, care realizează un algoritm dat, este caracterizată de un **set de microinstrucțiuni**:
  - microinstrucțiuni de test și comandă
  - microinstrucțiuni de test
  - microinstrucțiuni de comandă
  - microinstrucțiuni de apel de subprogram
  - microinstrucțiuni de return dintr-un subprogram etc.



# METODA DE SINTEZĂ

## Etapele sintezei UC

- sinteza se efectuează plecând de la organigramă, prin parcurgerea următoarelor etape:
  - 1. adaptarea eventuală a organigramei la setul de microinstrucțiuni alese pentru UC
  - 2. definirea variabilelor de comandă ale UE
  - 3. redactarea programului initial și determinarea formatului și a câmpurilor microinstrucțiunilor
  - 4. declararea registrelor și resurselor UC și descrierea funcțională a acesteia cu ajutorul unei organigrame
  - 5. construirea schemei UC și declararea eventuală a registrelor și resurselor adiționale
  - 6. realizarea UC cu ajutorul unor componente combinaționale și secvențiale disponibile/implementate
  - 7. adaptarea programului initial și programarea memoriei



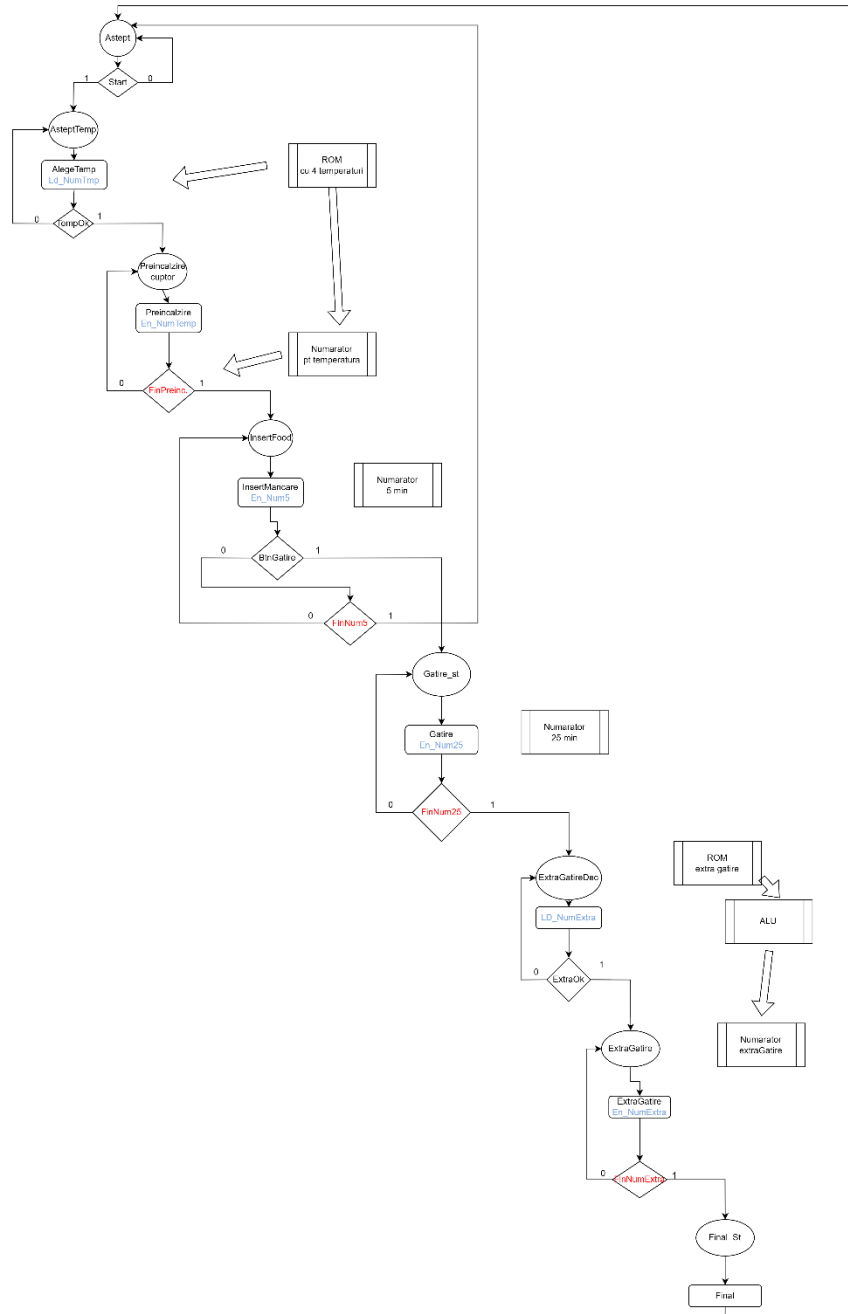
# UC CU 2 INSTRUCȚIUNI, CU REGISTRU DE ADRESĂ

## Obiective

- Determinarea setului de microinstrucțiuni
  - Determinarea formatului și câmpurilor microinstrucțiunilor
  - Specificarea asocierii cu elementele organigramei
-



# Organigrama UE

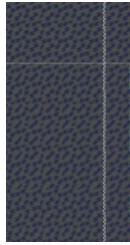




# SETUL DE MICROINSTRUCȚIUNI

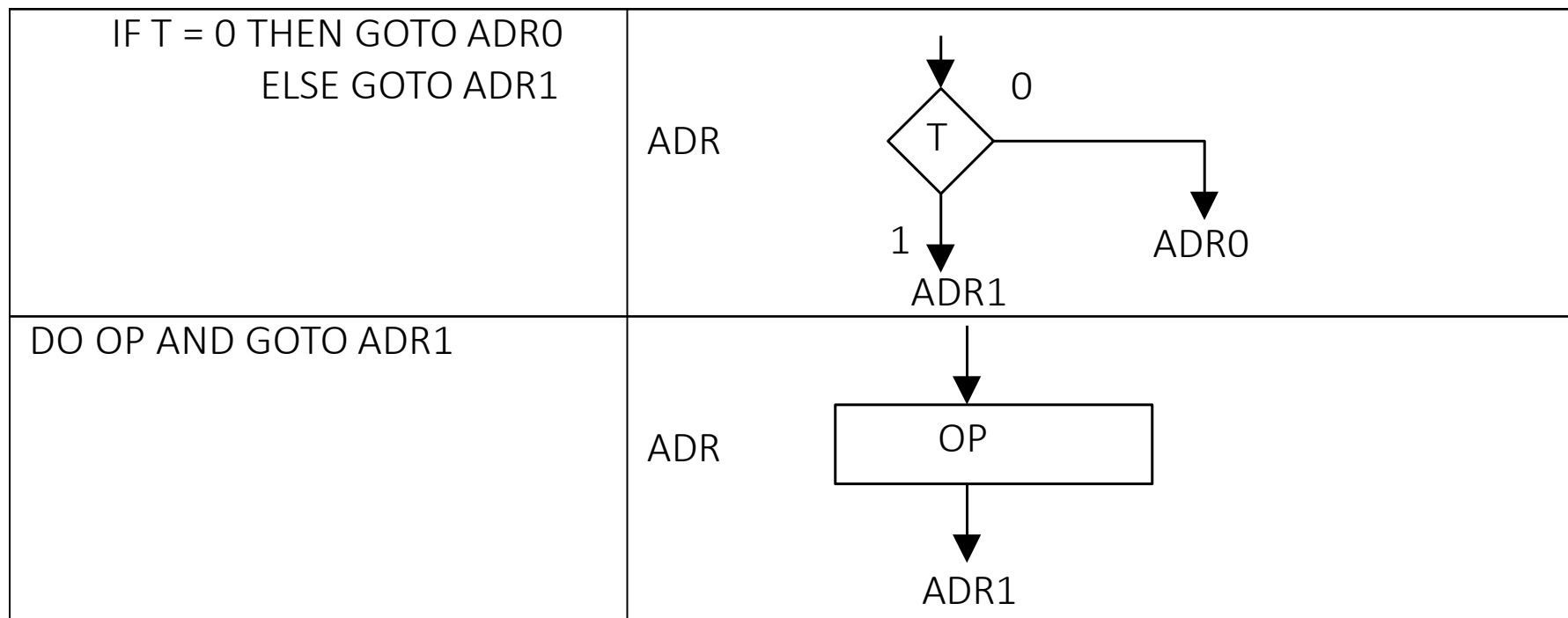
## Implementarea propusa

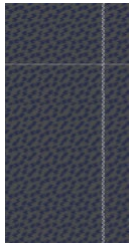
- Vom asocia:
  - o **microinstrucțiune de test** binar fiecărui romb (test)
  - o **microinstrucțiune de comandă** fiecărui cerc (operație/stare)
- se aplică direct organigramei originare a sistemului numeric care realizează un cuptor simplificat



# SETUL DE MICROINSTRUCȚIUNI

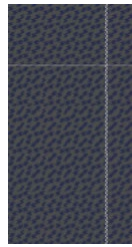
## Implementarea propusa





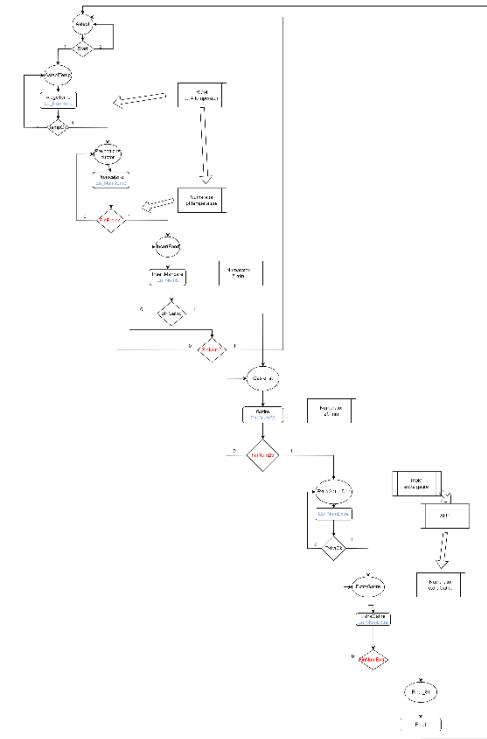
# VARIABILE DE COMANDĂ A UE

- fiecare dreptunghi al organigramei originare conține o operație a UE
- ținând cont de resursele și de registrele alese pentru realizarea UE, se definesc **variabilele sale de comandă**, pentru ca UE să execute ansamblul operațiilor organigramei
- valorile care trebuie să se atribuie variabilelor sunt precizate în **tabela operațiilor UE** (rezultă din tabelele operațiilor proprii pentru resursele și registrele utilizate la proiectarea UE)



# VARIABILE DE COMANDĂ A UE

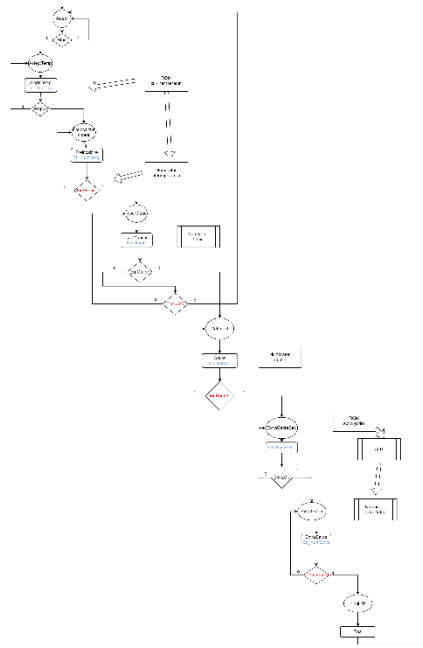
## Operațiile organigramei UE



Operație	Descriere	Operatii
OP0	Astept	NOP
OP1	AsteptTemp	CntTmp <- ROM_temp[OptiuneTemp]
OP2	Preincalzire cuptor	CntTmp <- CntTmp - 1
OP3	InsertFood	Cnt5 <- Cnt5 + 1
OP4	Gatire_st	Cnt25 <- Cnt25 + 1
OP5	Extra_gatire_Dec	Cntextra <- 50 ± ROMextra[Gatire_Extra]
OP6	Extra Gatire	Cntextra <- Cntextra - 1
OP7	Final	All signals <- 0
OP8	Test	NOP

# VARIABLE DE COMANDĂ A UE

Op	EnTmp	LdTmp	En25	En5	LdExtra	EnExtra	Rst
OP0	0	0	0	0	0	0	0
OP1	0	1	0	0	∅	0	0
OP2	1	0	0	0	0	0	0
OP3	0	0	0	1	0	0	0
OP4	0	0	1	0	0	0	0
OP5	0	∅	0	0	1	0	0
OP6	0	0	0	0	0	1	0
OP7	0	0	0	0	0	0	1
OP8	0	0	0	0	0	0	0



Operație	Descriere	Operatii
OP0	Astept	NOP
OP1	AsteptTemp	CntTmp <- ROM_temp[OptiuneTemp]
OP2	Preincalzire cuptor	CntTmp <- CntTmp - 1
OP3	InsertFood	Cnt5 <- Cnt5 + 1
OP4	Gatire_st	Cnt25 <- Cnt25 + 1
OP5	Extra_gatire_Dec	Cntextra <- 50 ± ROMextra[Gatire_Extra]
OP6	Extra Gatire	Cntextra <- Cntextra - 1
OP7	Final	All signals <- 0
OP8	Test	NOP



# VARIABILE DE COMANDĂ A UE

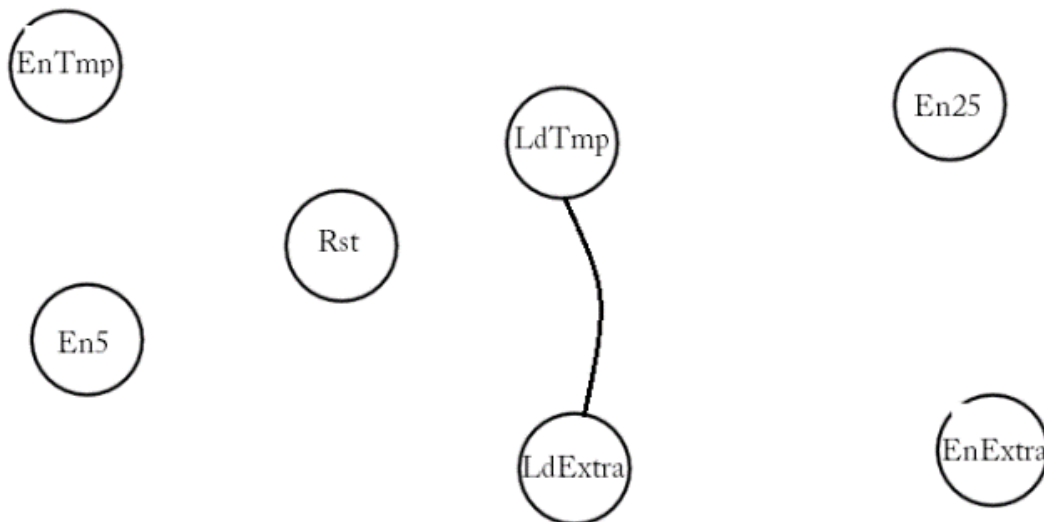
## Observații

- fiecare romb al organigramei corespunde unei instrucțiuni de test
  - UE trebuie să rămână inactivă în cursul execuției unui test  
⇒ UE efectuează atunci o **instrucțiune neutră NOP**
  - pentru a simplifica mai mult concepția UC, admitem în plus că toate variabilele sale de ieșire (adică toate variabilele de comandă a UE) sunt egale cu 0 în timpul unei instrucțiuni de test
  - tabela operațiilor UE conține în mod obligatoriu operația NOP

# VARIABILE DE COMANDĂ A UE

## Ansamblul minimal de variabile de comandă pentru UE

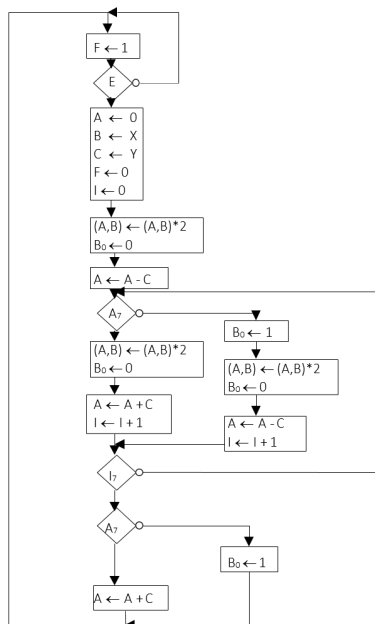
- determinarea **ansamblului minimal al variabilelor distincte CMD**, care trebuie să fie generate de UC pentru UE se face cu ajutorul unui graf de compatibilități





# VARIABLE DE COMANDĂ A UE (ex. 2)

Op	A <sub>A</sub>	SH <sub>A</sub>	LD <sub>A</sub>	G <sub>B</sub>	S <sub>B</sub>	SH <sub>B</sub>	LD <sub>B</sub>	WS <sub>C</sub>	J <sub>F</sub>	K <sub>F</sub>	CLR <sub>I</sub>	LD <sub>I</sub>	P <sub>I</sub>	A <sub>AU</sub>
OP0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
OP1	∅	0	0	0	∅	0	0	0	1	0	0	0	0	∅
OP2	0	0	1	0	0	0	1	1	0	1	1	∅	∅	∅
OP3	∅	1	0	∅	∅	1	∅	0	0	0	0	0	0	∅
OP4	∅	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	∅
OP5	1	0	1	0	∅	0	0	0	0	0	0	0	0	0
OP6	1	0	1	0	∅	0	0	0	0	0	0	0	0	1
OP7	1	0	1	0	∅	0	0	0	0	0	0	0	1	0
OP8	1	0	1	0	∅	0	0	0	0	0	0	0	1	1

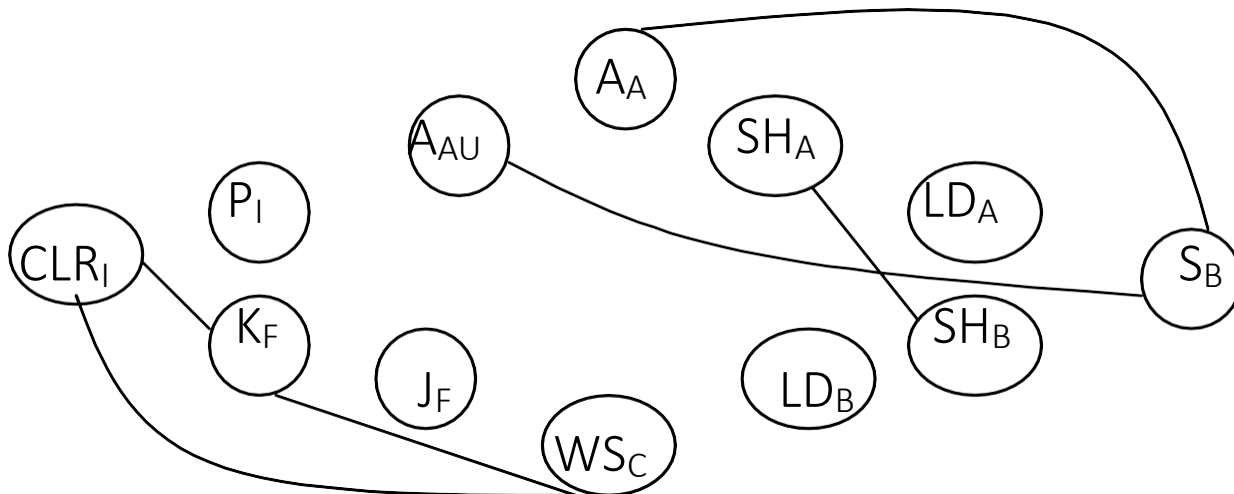


Operație	Descriere
OP0	NOP
OP1	$F \leftarrow 1$
OP2	$A \leftarrow 0; B \leftarrow X; C \leftarrow Y; F \leftarrow 0; I \leftarrow 0$
OP3	$(A,B) \leftarrow (A,B) * 2; B_0 \leftarrow 0$
OP4	$B_0 \leftarrow 1$
OP5	$A \leftarrow A + C$
OP6	$A \leftarrow A - C$
OP7	$A \leftarrow A + C; I \leftarrow I + 1$
OP8	$A \leftarrow A - C; I \leftarrow I + 1$

# VARIABILE DE COMANDĂ A UE

## Ansamblul minimal de variabile de comandă pentru UE

- determinarea **ansamblului minimal al variabilelor distincte CMD**, care trebuie să fie generate de UC pentru UE se face cu ajutorul unui graf de compatibilități



# VARIABLE DE COMANDĂ A UE

## Ansamblul minimal de variabile de comandă pentru UE

- se procedează astfel:
  - 1. căutăm variabilele de comandă care pot rămâne constante. Atribuirea unor valori particulare condițiilor indiferente din tabela operațiilor UE reduce 2 variabile la starea de constante:  $G_B = 0$  și  $LD_1 = 0$  (adică  $LD_1 = 1$ )
  - 2. fiecare variabilă care rămâne va constitui un nod în graf
  - 3. compatibilitatea a 2 variabile (faptul că au valori egale pentru fiecare operație în care sunt ambele specificate) e indicată printr-un arc neorientat care unește cele 2 noduri



# VARIABILE DE COMANDĂ A UE

## Ansamblul minimal de variabile de comandă pentru UE

- se procedează astfel:
    - 4. un poligon complet = un ansamblu de noduri care sunt toate conectate 2 câte 2
    - 5. ansamblul minimal al poligoanelor complete corespunde ansamblului minimal al variabilelor distincte, notat CMD
  - din graful de compatibilități se pot obține 2 ansambluri minimale de poligoane complete
  - se determină 2 ansambluri minimale de 8 variabile distincte
-

# VARIABLE DE COMANDĂ A UE

## Ansamblul minimal de variabile de comandă pentru UE - 2 variante

### Varianta 1

- $CMD0 = A_{AU}$
- $CMD1 = P_I$
- $CMD2 = J_F$
- $CMD3 = WS_C = K_F = CLR_I$
- $CMD4 = LD_B$
- $CMD5 = LD_A$
- $CMD6 = SH_A = SH_B$
- $CMD7 = A_A = S_B$

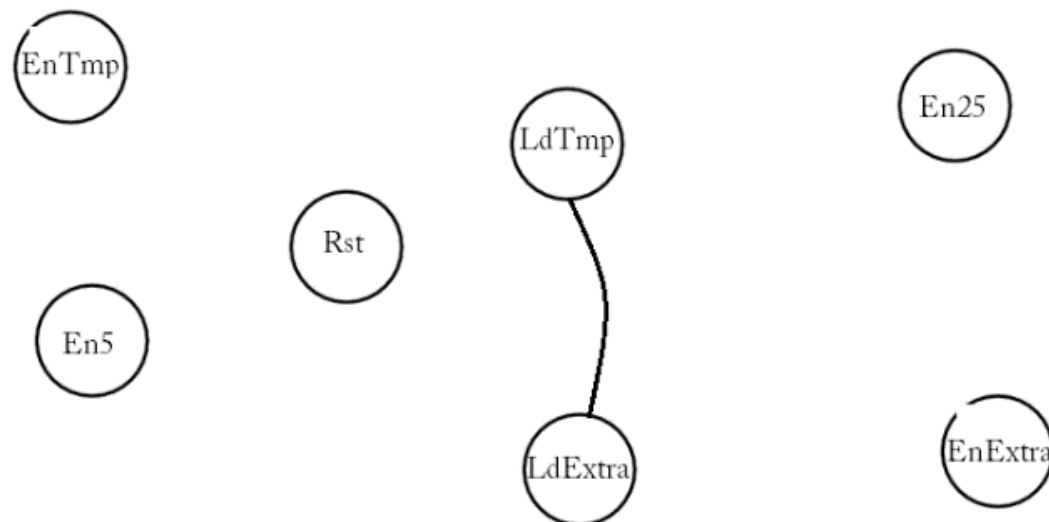
### Varianta 2

- $CMD0 = S_B = A_{AU}$
- $CMD1 = P_I$
- $CMD2 = J_F$
- $CMD3 = WS_C = K_F = CLR_I$
- $CMD4 = LD_B$
- $CMD5 = LD_A$
- $CMD6 = SH_A = SH_B$
- $CMD7 = A_A$

# VARIABLE DE COMANDĂ A UE

## Ansamblul minimal de variabile de comandă pentru UE – Exemplu cuptor

- CMD0 = EnTmp
- CMD1 = LdTmp = LdExtra
- CMD2 = EnExtra
- CMD3 = En5
- CMD4 = En25
- CMD5 = Rst



# VARIABILE DE COMANDĂ A UE

## Ansamblul minimal de variabile de comandă pentru UE

- În tabel apar valorile binare pentru variabilele de comandă a UE, corespunzătoare cazului când toate condițiile indiferente sunt alese 0
- Afisam valorile si in hexa

Operație	CMD5...0	CMD5...0
OP0	000000	x00
OP1	000010	x02
OP2	000001	x01
OP3	001000	x08
OP4	010000	x10
OP5	000010	x02
OP6	000100	x04
OP7	100000	x20
OP8	000000	x00



# PROGRAMUL INITIAL

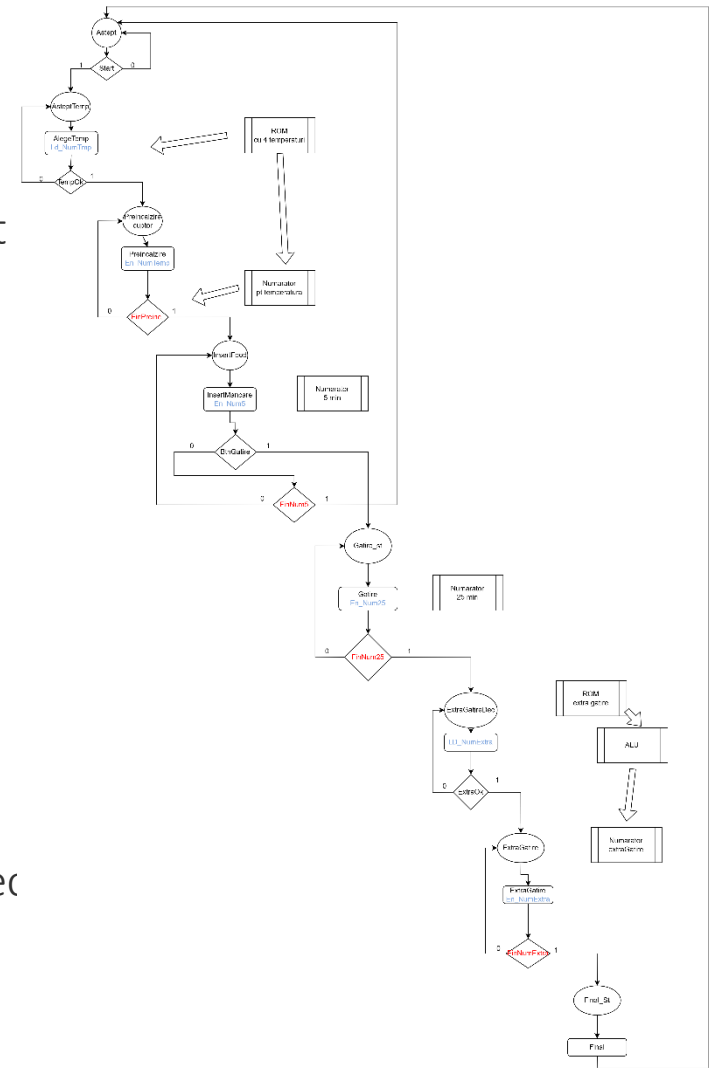
## Programul initial pt UC

- redactarea se face transcriind organigrama initiala a UE cu ajutorul setului de microinstrucțiuni
  - programul este cel ce va fi înscris în memoria ROM
  - fiecare din etichetele NEXT specifică adresa microinstrucțiunii care ocupă linia următoare din program
  - pentru salturi se utilizează etichete
-



# PROGRAMUL PT UC

- 0) Astept: IF Start=1 THEN GOTO AsteptTemp  
ELSE GOTO Astept
- 1) AsteptTemp: DO OP1 AND GOTO NEXT
- 2) Test\_Pre: IF TempOk=1 THEN GOTO Preincalzire\_St  
ELSE GOTO AsteptTemp
- 3) Preincalzire\_St: DO OP2 AND GOTO NEXT
- 4) Test\_FinPre: IF FinCntTmp=1 THEN GOTO InsertFood  
ELSE GOTO PreIncalzire\_St
- 5) InsertFood: DO OP3 AND GOTO NEXT
- 6) Test\_BtnGatire: IF BtnGatire=1 THEN GOTO Gatire\_St  
ELSE GOTO Next
- 7) Test\_FinCnt5: IF FinCnt5=1 THEN GOTO Astept  
ELSE GOTO InsertFood
- 8) Gatire\_St: DO OP4 AND GOTO NEXT
- 9) Test\_FinCnt25: IF FinCnt25=1 THEN GOTO ExtraGatireDec  
ELSE GOTO Gatire\_St
- 10) ExtraGatireDec: DO OP5 AND GOTO NEXT
- 11) Test\_ExtraOk: IF ExtraOk=1 THEN GOTO ExtraGatire  
ELSE GOTO ExtraGatireDec
- 12) ExtraGatire: DO OP6 AND GOTO NEXT
- 13) Test\_FinCntExtra: IF FinCntExtra=1 THEN GOTO Final\_St  
ELSE GOTO ExtraGatire
- 14) Final\_St: DO OP7 AND GOTO Astept





# DEFINIREA MICROINSTRUCȚIUNILOR

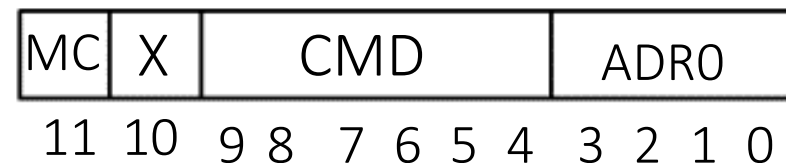
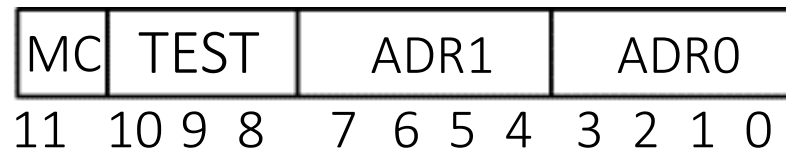
## Formatul și câmpurile microinstrucțiunilor

- determinate de:
    - numărul microinstrucțiunilor din set
    - dimensiunea programului initial
    - ansamblul minimal de variabile de comandă
    - numărul variabilelor de test ale organigramei
-

# DEFINIREA MICROINSTRUCȚIUNILOR

## Formatul și câmpurile microinstrucțiunilor

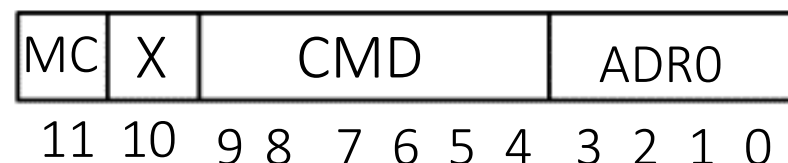
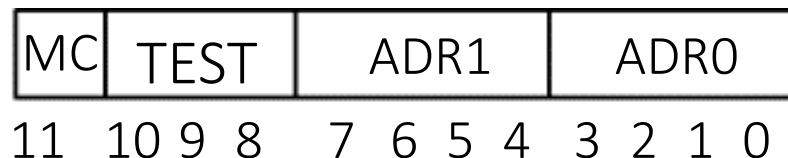
- microinstrucțiunea de **test** definită de:
  - un bit de cod **MC = 0**
  - un câmp **TEST** pentru selecția variabilei de test conținută în romb
  - 2 câmpuri **ADRO** și **ADR1** care dau, respectiv, adresa microinstrucțiunii următoare, pentru valoarea 0 și pentru valoarea 1 a variabilei de test



# DEFINIREA MICROINSTRUCȚIUNILOR

## Formatul și câmpurile microinstrucțiunilor

- microinstrucțiunea de **execuție** definită de:
  - un bit de cod **MC = 1**
  - un câmp **CMD/OP** care dă starea variabilelor de comandă CMD a UE pentru efectuarea operației conținute în dreptunghi
  - un câmp **ADRO** care dă adresa microinstrucțiunii următoare din program





# DECLARAREA ȘI DESCRIEREA FUNCȚIONALĂ A UC

## Registre și resurse pentru UC

- pentru a executa cele 2 microinstrucțiuni, UC are nevoie de:
  - $AR_{1 \times 4}$  = registru de adresă (Address Register) a memoriei ROM
  - $M_{15 \text{ loc} \times 12 \text{ b}}$  = memorie de microprogram (4b/adresa)
  - $T_{8:1}$  = multiplexor de test
  - $CMD_{1 \times 6}$  = registru pentru păstrarea variabilelor de comandă a UE

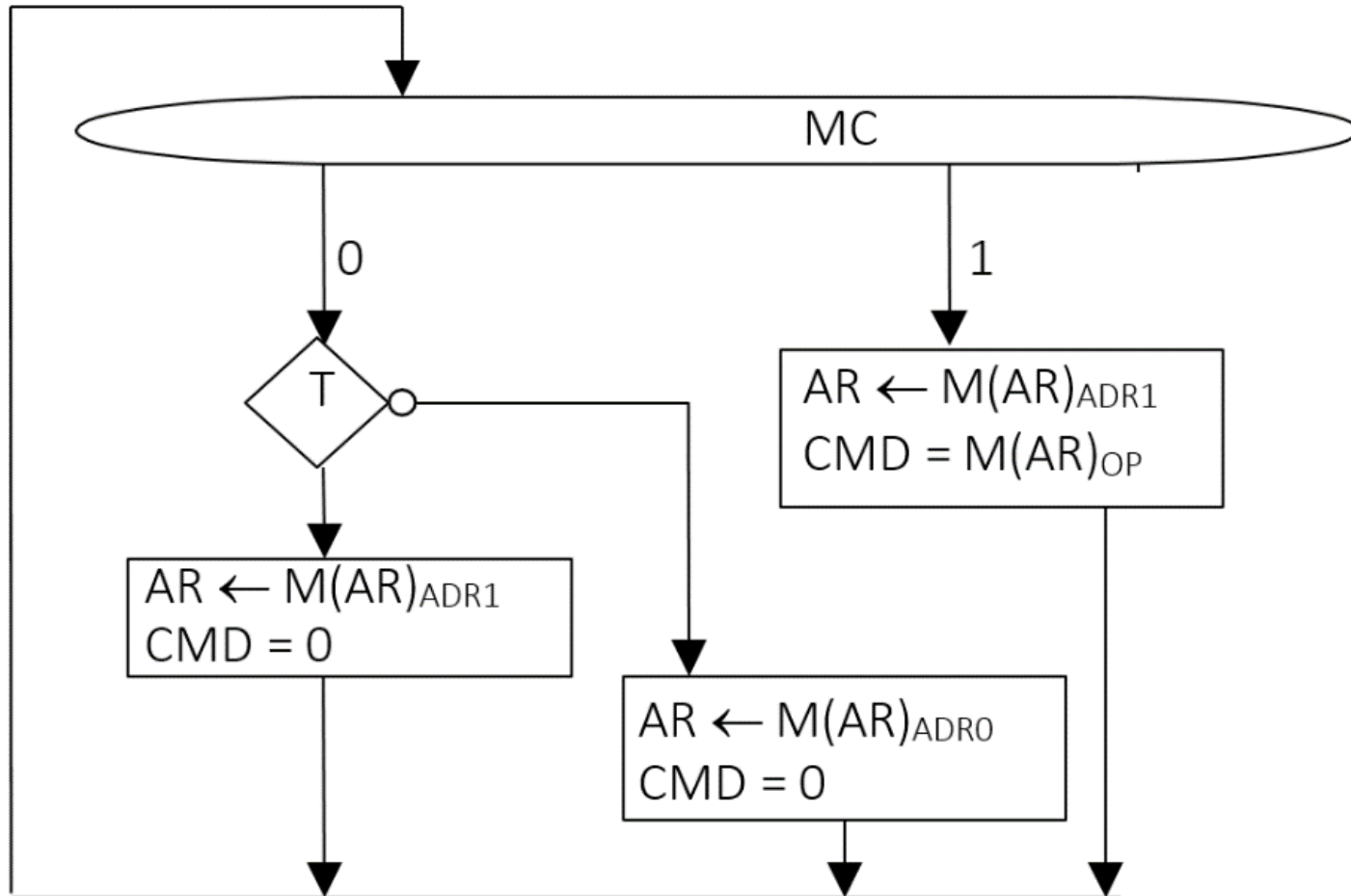


# DECLARAREA ȘI DESCRIEREA FUNCȚIONALĂ A UC

## Organigrama UC

- organigrama UC descrie funcționarea pentru fiecare din microinstrucțiuni, în funcție de codul lor MC și pentru **selectia** efectuată în funcție de semnalul de intrare (poate fi de la utilizator – start; sau de la UE – FinCnt25)
  - $M(AR)_{ADR} =$  conținutul locației (cuvântului) din memoria M, de la adresa dată de AR, partea ADR din această locație
-

# ORGANIGRAMA UC





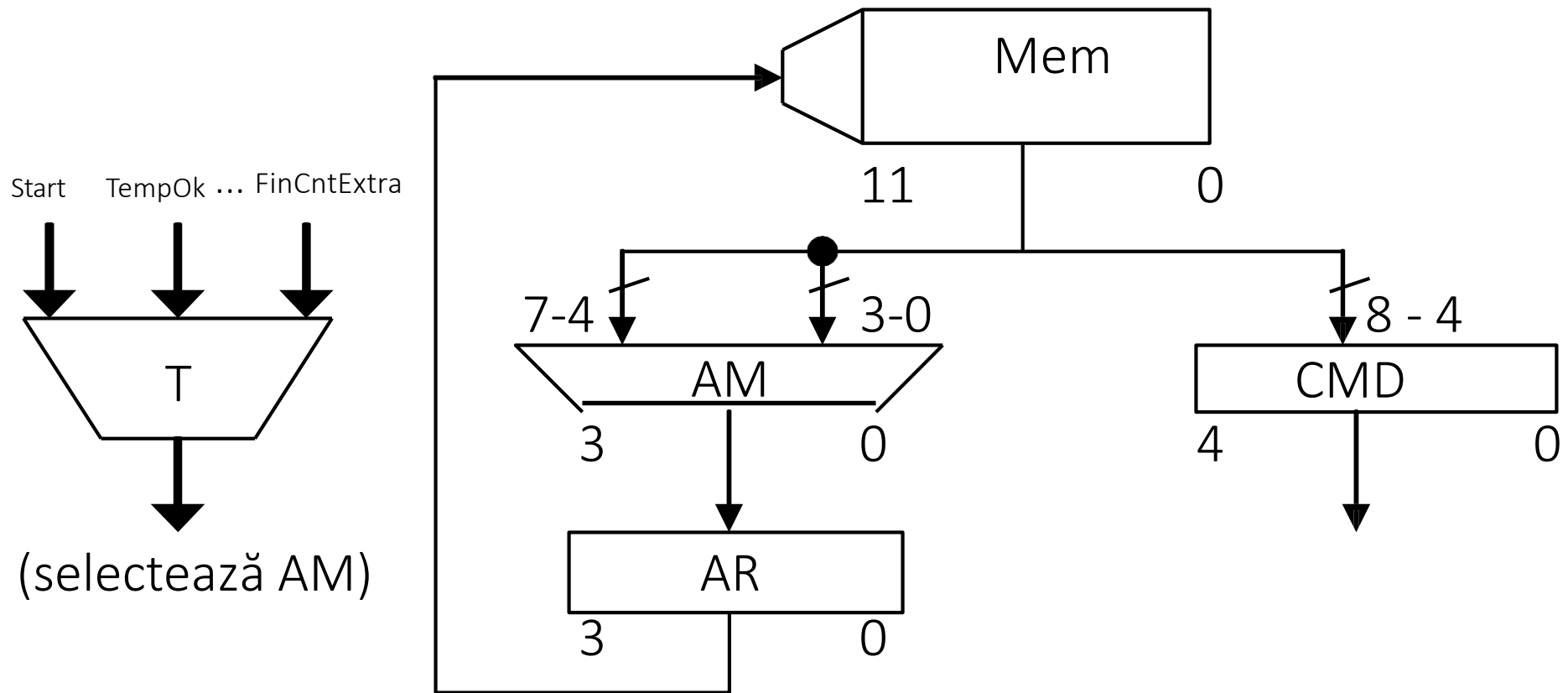
# DECLARAȚIE ADIȚIONALĂ

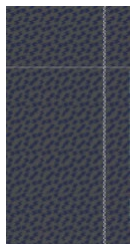
## Resurse adiționale

- schema UC mai are nevoie pe lângă elementele anterioare de:
    - $AM_{1 \times 4}$  = multiplexor de adresă, pentru a selecta una sau cealaltă dintre cele 2 adrese (ADR0 sau ADR1) furnizate de cuvintele din memorie
-



# SCHEMA UC





# REALIZAREA UC

## Operații ale UC

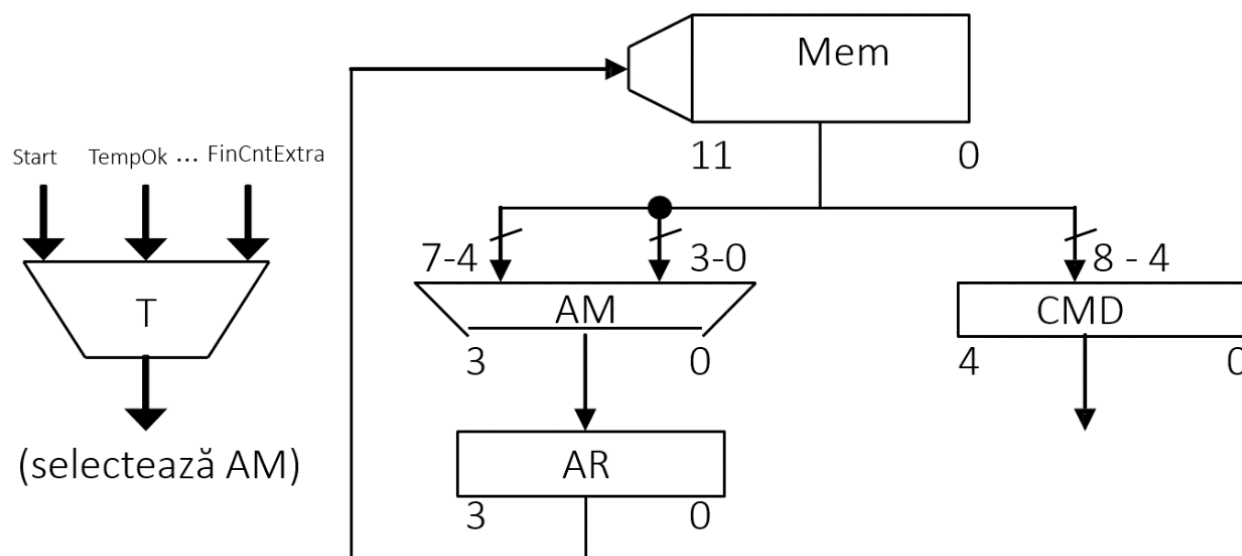
- operațiile descrise în organigrama UC țin cont de multiplexorul de adrese AM
- realizarea UC se reduce la alegerea unui ansamblu de registre și resurse capabile să execute aceste operații

Operație	Descriere
OP1	$AR \leftarrow AM; AM = M(AR)_{ADR1}; CMD = 0$
OP2	$AR \leftarrow AM; AM = M(AR)_{ADR0}; CMD = 0$
OP3	$AR \leftarrow AM; AM = M(AR)_{ADR0}; CMD = M(AR)_{OP}$

# REALIZAREA UC

## Componente ale UC

- operațiile descrise în organigrama UC țin cont de multiplexorul de adrese AM
- realizarea UC se reduce la alegerea unui ansamblu de registre și resurse capabile să execute aceste operații

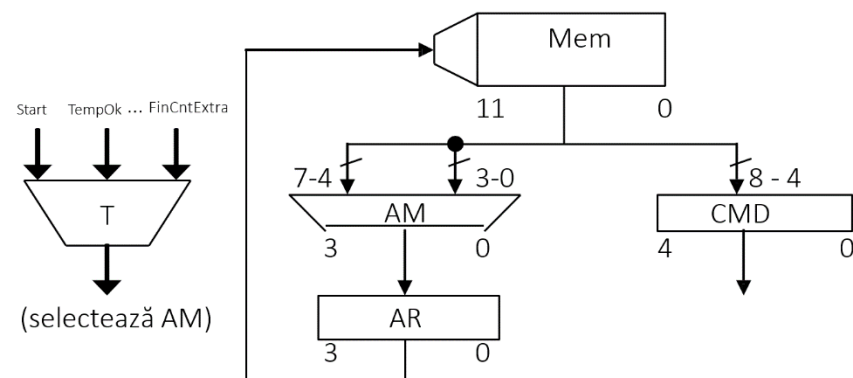


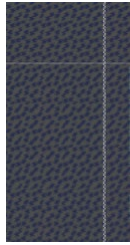


# REALIZAREA UC

## Componente ale UC

- Registru de adrese AR – registru pe 4 biti
- AM - se folosește un multiplexor 2:1 pe 4 biți
- registrul CMD - se foloseste un registru pe 6 biti
- Memoria M – se foloseste o memorie ROM, cu 4 biti de adresa (16 locatii); Datele la fiecare locatie vor fi pe 12 biti
- Programul de control va fi incarcat in memoria ROM

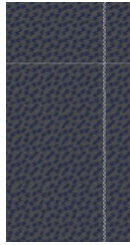




# REALIZAREA UC

## Componente ale UC

- Registru de adrese AR – registru pe 4 biti
- AM - se folosește un multiplexor 2:1 pe 4 biți
- registrul CMD - se foloseste un registru pe 6 biti
- Memoria M – se foloseste o memorie ROM, cu 4 biti de adresa (16 locatii); Datele la fiecare locatie vor fi pe 12 biti
  - Programul de control va fi incarcat in memoria ROM



# REALIZAREA UC

## Multiplexorul de test T

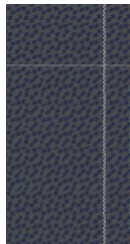
- multiplexorul de test T **selectează** intrările corespunzătoare microinstrucțiunilor de test binar din programul UC
- operațiile apar în detaliu în tabel, care precizează starea variabilelor de comandă ale multiplexorului 8:1 utilizat
- prin codificarea utilizată în tabel se pune în corespondență starea câmpului TEST a microinstrucțiunii de test cu 3 dintre variabilele de selecție, A, B, C ale multiplexorului
- Intrările de date ale MUX vor fi intrările UC (fie de la utilizator, fie de la UC)
- Va avea un Enable, pentru a fi folosit doar pt MC=1

# REALIZAREA UC

## Multiplexorul de test T

- multiplexorul de test T **selectează** intrările corespunzătoare microinstrucțiunilor de test binar din programul UC
- operațiile apar în detaliu în tabel, care precizează starea variabilelor de comandă ale multiplexorului 8:1 utilizat
- prin codificarea utilizată în tabel se pune în corespondență starea câmpului TEST a microinstrucțiunii de test cu 3 dintre variabilele de selecție, A, B, C ale multiplexorului

Operatie	TEST	Stare asociata	Sel0	Sel1
T ← Start	ABC = 000	Astept	Astept	AsteptTemp
T ← TempOk	ABC = 001	Test_FinPre	AsteptTemp	Preincalzire_st
T ← FinCntTemp	ABC = 010	Test_InsFood	Preincalzire_st	InsertFood
T ← BtnGatire	ABC = 011	Test_BtnGatire	Test_FinCnt5	Gatire_St
T ← FinCnt5	ABC = 100	Test_FinCnt5	InsertFood	Astept
T ← FinCnt25	ABC = 101	Test_FinCnt25	Gatire_St	ExtraGatireDec
T ← ExtraOk	ABC = 110	Test_ExtraOk	ExtraGatireDec	ExtraGatire
T ← FinCntExtra	ABC = 111	Test_FinCntExtra	ExtraGatire	Final_St



# PROGRAMAREA

- programul în hexazecimal al memoriei M a UC, este scris pentru situația în care câmpul nedefinit ( $\emptyset$ ) al microinstrucțiunii de test binar este ales egal cu 0
- redactarea acestui program se realizează pe baza programului adaptat al sistemului numeric, ținând cont de:
  - formatul microinstrucțiunilor
  - codificarea variabilelor de test
  - codificarea variabilelor de comandă ale UE
- dimensiunea programului este de  $15 \times 12$  biți = 180 biți



# PROGRAMAREA

Adresă (în hexa)	Continut (in binar)	Conținut (în hexa)
0	b"1_000_0001_0000"	810
1	b"0_0_000010_0010"	022
2	b"1_001_0011_0001"	931
3	b"0_0_000001_0100"	014
4	b"1_010_0101_0011"	A53
5	b"0_0_001000_0110"	086
6	b"1_011_1000_0111"	B87
7	b"1_100_0000_0101"	C05
8	b"0_0_010000_1001"	109
9	b"1_101_1010_1000"	DA8
A	b"0_0_000010_1011"	02B
B	b"1_110_1100_1010"	ECA
C	b"0_0_000100_1101"	04D
D	b"1_111_1110_1100"	FEC
E	b"0_0_100000_0000"	200