

REALIZAREA UNUI SISTEM CU COMANDA PROGRAMATĂ . EXEMPLU

SCOPUL LUCRĂRII

Parcurgerea etapelor de proiectare HW și SW a unui sistem cu comandă programată pornind de la funcțiile impuse acestuia.

1. DESCRIEREA PROGRAMULUI DE SIMULARE

1.1. Prezentare generală

Programul simulează funcționarea unui sistem cu comandă programată realizat cu următoarele blocuri funcționale:

a.- unitatea centrală (UCP): microprocesor, memorie de programe (ROM), memorie de date (RAM), blocul de control al subsistemelor de intrare/ieșire;

b.- porturi de intrare/ieșire (pentru a realiza interfata dintre echipamentele de intrare/ieșire și unitatea centrală):

- PLED (intrare/ieșire);
- PIO (intrare/ieșire);
- PEDAF0, PEDAF1 (ieșire);
- CTC (contor de timp programabil);

c.- dispozitive și echipamente de intrare/ieșire (dispozitive comandate, prin program, de către UCP prin intermediul porturilor de intrare/ieșire):

- 8 diode LED conectate la portul PLED (L7...L0);
- 2 afișoare pe 7 segmente conectate la portul PEDAF0, respectiv PEDAF1;
- 8 comutatoare (D7...D0) conectate la portul PIO
- 1 comutator (STB) pentru generarea întreruperilor asincrone (de la portul PIO);
- 1 diodă LED (LINE) conectată la portul PIO;
- un "terminal" pentru afișarea de mesaje alfanumerice ("DISPLAY") "conectat" cu unitatea centrală

Acest terminal ("DISPLAY") permite afișarea a 8 linii fiecare cu câte 80 caractere; după scrierea celor 8 linii, afișajul terminalului se șterge în mod automat pentru a permite afișarea liniilor următoare (vezi procedurile PRINT , PRINTH , PRINTM).

Circuitul CTC (contor de timp programabil) este utilizat pentru generarea întreruperilor periodice către unitatea centrală.

În figura 1 este prezentată schema bloc a sistemului cu comandă programată simulat. Această schemă bloc este afișată pe ecranul calculatorului în momentul apelării programului de simulare. În urma execuției unor programe de aplicație, starea diodelor LED L7...L0 și a comutatoarelor D7...D0 este afișată pe ecran; comutatoarele D7...D0, STB pot fi acționate în orice moment (acționarea lor fiind analoagă cu cea a unor comutatoare reale) de la tastele F1 - F9 după cum urmează:

F1=D7; F2=D6; F3=D5; F4=D4; F5=D3; F6=D2; F7=D1; F8=D0; F9=STB
(stânga-'0' logic; dreapta-'1' logic).

Starea LED-urilor, afișoarelor DAF0, DAF1, LINE poate fi modificată prin executarea unor programe de aplicații ce conțin instrucțiuni corespunzătoare de lucru cu porturile PLED, PEDAF0, PEDAF1, PIO definite în cadrul programului de simulare.

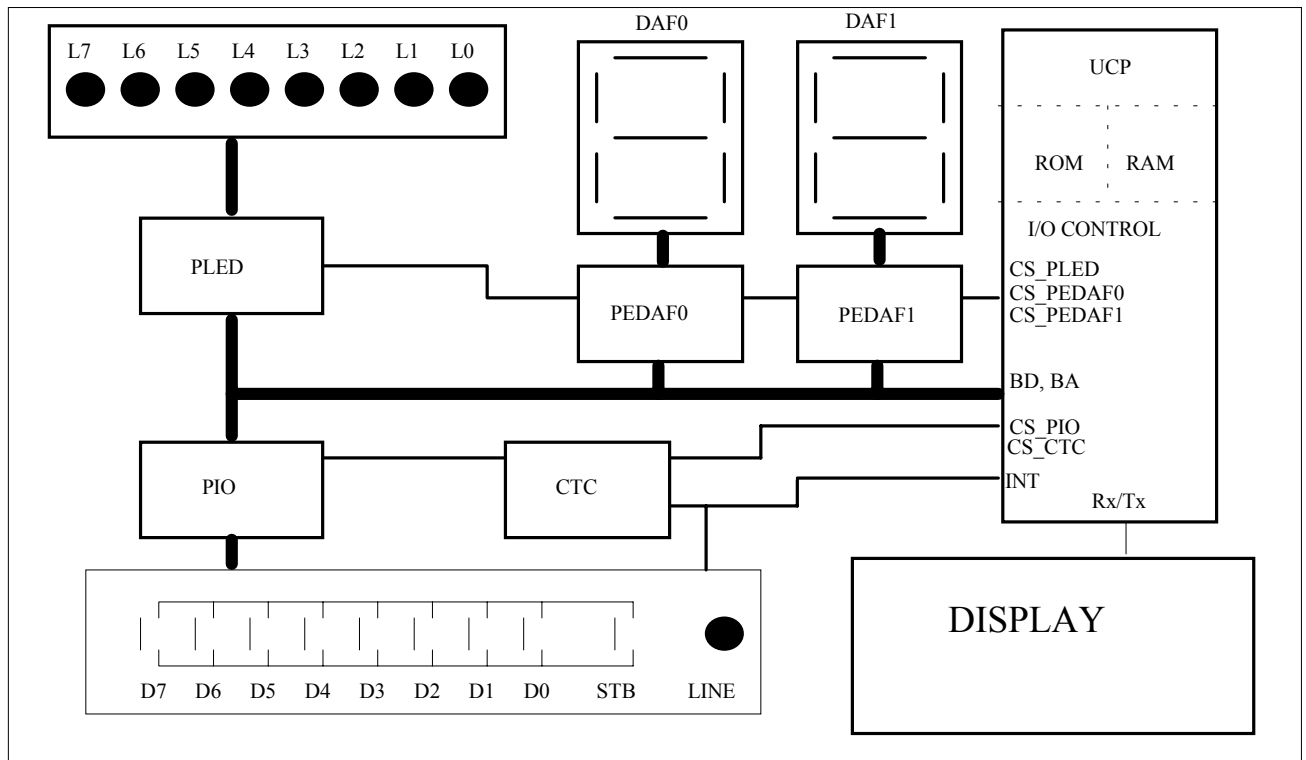


Figura 1. Schema bloc a SCP simulat

1.2. Structura programului de simulare

Programul de simulare are următoarele module (subprograme) ilustrate în figura 2 .

1.- subprogram de inițializare (SCP_INIT) :

- permite inițializarea variabilelor implicite și eventual declararea și inițializarea altor variabile decât cele implicite;
- asigură legatura (interfața) între subprogramul de aplicație (dorit de utilizator) și subprogramul de grafică ce actualizează starea sistemului cu comandă programată.

Acest subprogram (SCP_INIT) trebuie lansat în execuție numai după scrierea subprogramului de aplicație. El constituie punctul de lansare în execuție a programului de simulare a SCP.

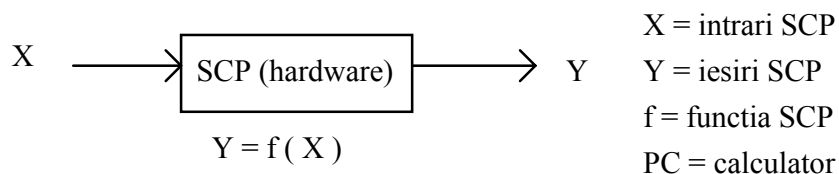
2.- subprograme de aplicație (SCP_PRG, SCP_INTP, SCP_INTA):

Reprezintă proceduri care conțin aplicația dorită de utilizator. Aceste subprograme pot utiliza orice instrucțiune PASCAL și de asemenea, procedurile definite pentru lucrul cu subsistemul de intrare/ieșire:

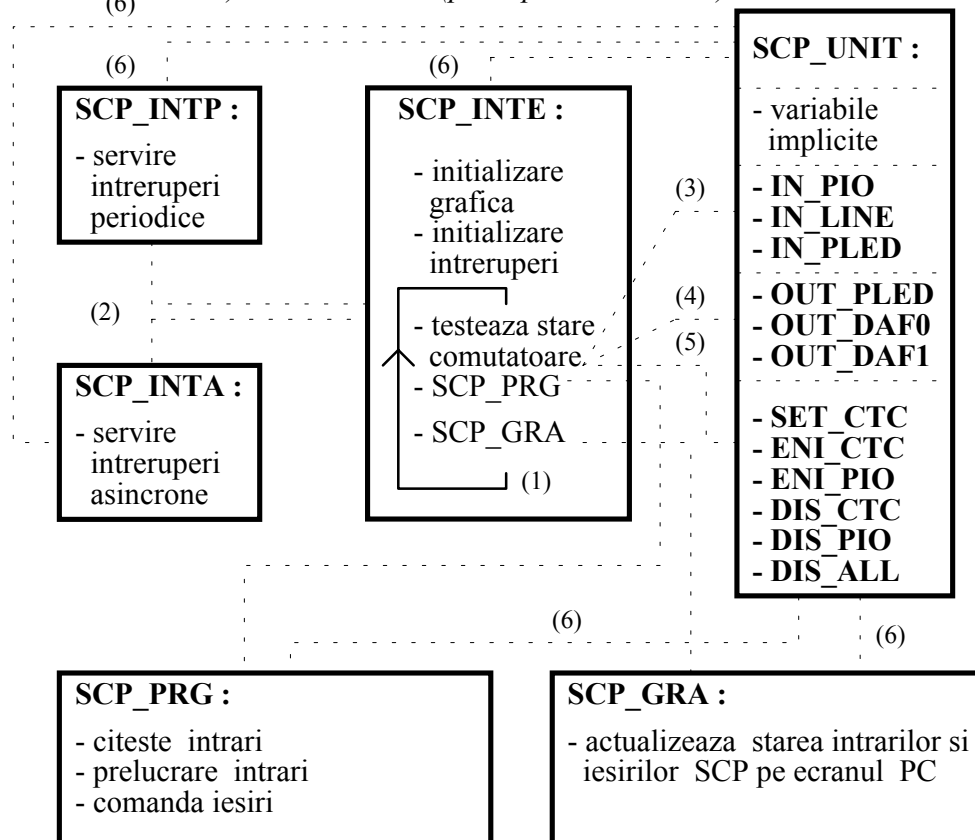
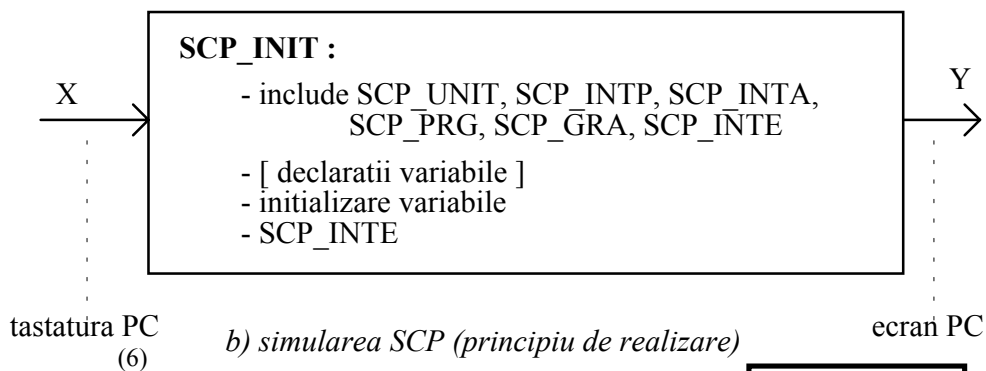
- SCP_PRG - aplicația (fără tratarea întreruperilor);
- SCP_INTP - rutina de tratare a întreruperilor periodice;
- SCP_INTA - rutina de tratare a întreruperilor asincrone.

Toate aceste subprograme sunt scrise utilizând proceduri PASCAL.

PROGRAM DE SIMULARE A SCP



a) realizarea hardware a SCP



c) subprogramele programului de simulare a SCP

- (1) - iesire din bucla cu ESC
- (2) - intreruperile trebuie validate in SCP_PRC
- (3) - instructiuni de intrare
- (4) - instructiuni de iesire
- (5) - instructiuni de lucru cu intreruperi
- (6) - SCP_INTE, SCP_GRA, SCP_PRG, SCP_INTP, SCP_INTA, utilizeaza variabile, functii si proceduri definite in SCP_UNIT

Figura 2. Structura simulatorului

3.- colecție de proceduri și funcții pentru lucrul cu subsistemul de intrare/ieșire al sistemului cu comandă programată (SCP_UNIT):

- conține declarația variabilelor implicite:
 - a. - contori: i0 - i9 de tip întreg;
 - b. - variabile: a0 - a9 de tip întreg;
 - c. - registre: z[i,j] cu i,j = 0..49 ,de tip întreg.

Se recomandă a fi utilizate variabilele implicite .

- conține următoarele **funcții si proceduri de lucru cu echipamentele de intrare/ieșire**:

- **funcții**:

- a.- funcția IN_PIO: - se citește starea comutatoarelor D0...D7 și se întoarce un număr întreg (comutator acționat - 1);
- b.- funcția IN_PLED: - se citește starea LED-urilor L0...L7 și se întoarce un număr întreg (LED aprins - 1);
- c.- funcția IN_LINE: - se citește starea LED-ului LINE și se întoarce un număr întreg (LED-ul LINE aprins -1);

- proceduri:

- a.- CLS - șterge DISPLAY
- apel: CLS;
- b.- PRINTM- afișează un mesaj pe DISPLAY
- apel: PRINTM ('MESAJ', 0/1)
0/1: se alege 0 dacă nu se trece la
linie nouă și 1 dacă se trece la
linie nouă;
- c.- PRINT - afișează o variabilă de tip întreg pe DISPLAY în zecimal
- apel: PRINT (v,0/1)
0/1: are semnificația de la pct.b;
- d.- PRINTH- afișează o variabilă în hexazeci mal pe DISPLAY
- apel: PRINTH (v,0/1);
0/1: are semnificația de la pct.b.

Pentru toate procedurile de afișare pe DISPLAY ,variabila din apel va fi afișată începând din poziția cea mai din stânga a "ecranului".

Opțiunea 0 în apelul acestor proceduri poate fi utilizată numai pentru o singură linie afișată pe tot "ecranul" dacă variabila de afișat nu se modifică.

e.- OUT_PLED- "aprinde" LED-urile conectate la

portul PLED (corespunzător parametrului procedurii)
- apel: OUT_PLED (n), unde n este întreg;

f.- OUT_DAF0- "aprinde" segmentele afișorului conectat la portul PEDAF0

(corespunzător parametrului procedurii)

- apel:OUT_DAF0(n);

g.- OUT_DAF1- "aprinde" segmentele afișorului conectat la portul PEDAF1

(corespunzător parametrului procedurii)

- apel:OUT_DAF1(n);

h.- OUT_LINE- "aprinde" LED-ul LINE corespunzător cu valoarea parametrului

- apel:OUT_LINE(n);

Observație: "aprinde" semnifică faptul că LED-urile corespunzătoare vor fi aprinse la următorul apel al subprogramului de grafică SCP_GRA.

i.- SET_CTC - setează constanta de timp pentru generarea întreruperilor periodice

- apel: SET_CTC (m)

Ex.: pentru m=20 se generează întreruperi periodice cu T=1sec.

j.- ENI_CTC - validează întreruperile de la CTC

- apel: ENI_CTC;

k.- ENI_PIO - validează întreruperile de la PIO

- apel: ENI_PIO;

l.- DIS_CTC - invalidează întreruperile de la CTC

- apel: DIS_CTC;

m.- DIS_PIO - invalidează întreruperile de la PIO

- apel: DIS_PIO;

n.- DIS_ALL - invalidează întreruperile de la CTC și de la PIO.

4.- subprogram de afișare grafică SCP_GRA:

- asigură ștergerea blocului funcțional DISPLAY la apăsarea tastei 'spațiu';

- asigură actualizarea ecranului calculatorului (starea SCP): comutatoarele D0-D7, LED-urile L0-L7, LINE, cele două afișoare,DISPLAY;

- asigură controlul grafic asupra semnalelor :

CS_PLED,CS_PEDAF0/1, CS_PIO, CS_CTC, INT, în modul următor:

- stare inactivă a semnalului - culoare "darkgray";

- stare activă a semnalului - culoare "white".

Semnificațiile semnalelor sunt:

- CS_PLED

- validare port PLED;

- CS_PEDAF0/1

- validare port PEDAF0/1;

- CS_PIO

- validare PIO;

- CS_CTC

- validare CTC;

- INT

- tratarea unei cereri de întrerupere

În acest mod se pune în evidență ori de câte ori se execută o operație de intrare-ieșire sau o cerere de întrerupere.

5.- subprogramul SCP_INTE:

- asigură legatura între programele de aplicație și programul grafic care actualizează starea sistemului cu comandă programată pe ecranul calculatorului;

- citește tastatura pentru a modifica în mod corespunzător starea comutatoarelor D7-D0; codul oricărei taste acționate de la tastatura calculatorului este memorat în variabila globală "display" de tip caracter. În momentul în care o tastă a fost acționată, codul acesteia este preluat de către calculator prin servirea unei cereri de întrerupere (generate de tastatură) și depus într-o locație de memorie; conținutul acestei locații este citit de subprogramul SCP_INTE. Această modalitate de citire a tastaturii permite simularea acționării comutatoarelor prin acționarea unor taste (deoarece nu se așteaptă apăsarea unei taste de la claviatura calculatorului).

- asigură ieșirea din programul de simulare la acționarea tastei "ESC".

Acest subprogram conține o buclă în care se execută pe rând procedura de aplicație SCP_PRG și procedura de afișare grafică SCP_GRA. Din această cauză aplicația SCP_PRG (SCP_INTP, SCP_INTA) nu trebuie să conțină bucle.

1.3.Utilizarea programului de simulare

Următoarele subprograme trebuie modificate pentru a realiza o aplicație:

- SCP_INIT → inițializarea variabilelor;
- SCP_PRG (SCP_INTP, SCP_INTA - dacă există întreruperi) → pentru a defini aplicația.

După realizarea modificărilor în aceste subprograme, se lansează în execuție SCP_INIT care prin intermediul subprogramului SCP_INTE va executa aplicația

SCP_PRG și va actualiza starea SCP pe ecranul calculatorului. Dacă s-au programat întreruperi, se vor executa subrutinele specifice de tratare a întreruperilor; și în acest caz, starea SCP se va actualiza pe ecran.

În continuare este prezentat fiecare subprogram de aplicație :

Subprogramul SCP_INIT:

```
{Si g:\l_scp\scp_unit}      {include variabilele , funcțiile și procedurile predefinite}  
{Si g:\l_scp\lscp1\scp_intp} {procedura de tratare a întreruperilor periodice}  
{Si g:\l_scp\lscp1\scp_inta} {procedura de tratare a întreruperilor asincrone}  
{Si g:\l_scp\scp_gra}      {procedura de actualizare grafică a ecranului}  
{Si g:\l_scp\lscp1\scp_prg} {procedura aplicație utilizator}  
{Si g:\l_scp\scp_inte}     {procedura de interfață HW - calculator}  
{declaratii variabile,funcții,proceduri suplimentare}  
begin  
{inițializari variabile}  
scp_inte;                  {apel program aplicație , actualizare grafică , stare HW}  
end.
```

Subprogramul SCP_PRG:

```
procedure scp_prg;  
begin
```

{instrucțiuni PASCAL și instrucțiuni de intrare - ieșire definite anterior}
end;

Subprogramul SCP_INTA:

```
procedure scp_inta;
begin
{instrucțiuni PASCAL și instrucțiuni de intrare - ieșire definite anterior}
end;
```

Subprogramul SCP_INTP:

```
procedure scp_intp;
begin
{instrucțiuni PASCAL și instrucțiuni de intrare - ieșire definite anterior} end;
```

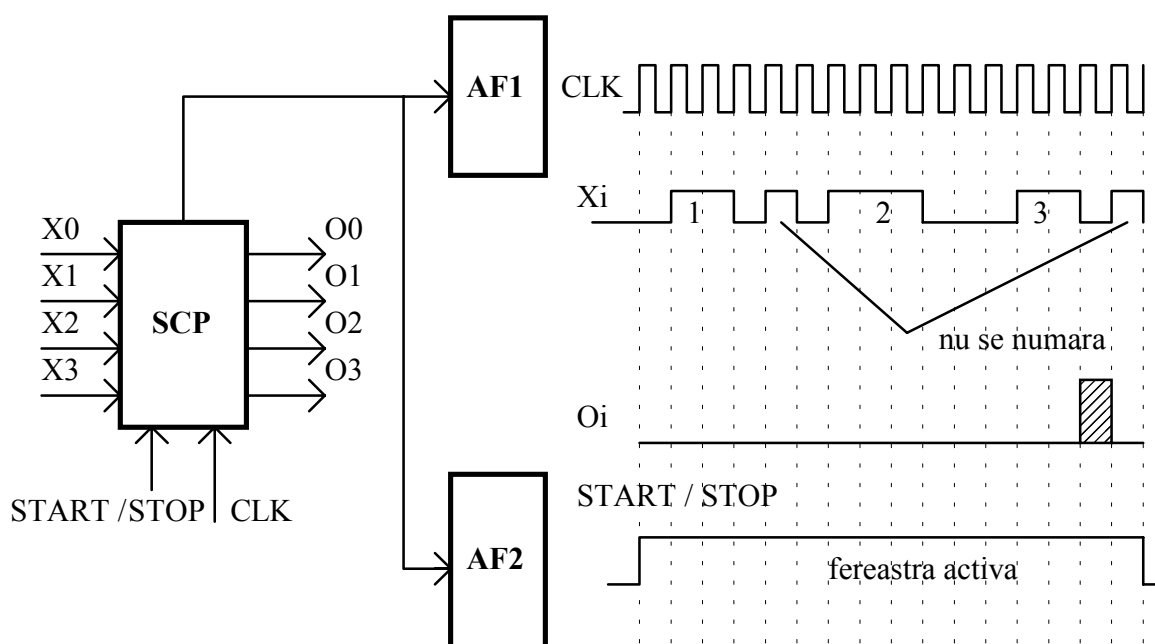
Toate liniile de program subliniate trebuie introduse de către utilizator; celelalte linii există și nu trebuie șterse.

2. DESCRIEREA FUNCȚIILOR SISTEMULUI CU COMANDĂ PROGRAMATĂ

Să se realizeze un sistem cu comandă programată cu următoarele funcții:

- citește intrările X0, X1, X2, X3;
- contorizează toate impulsurile cu durata mai mare de 2sec. care apar pe cele patru intrări;
- dacă pe o intrare apar mai mult de trei impulsuri cu durata mai mare decât 2sec. , pe ieșirea Oi se generează impulsuri periodice cu durata de 1 sec.;
- citirea intrărilor se va face pe durata unei ferestre temporale (marcate de semnalul START/STOP);
- la expirarea ferestrei temporale active se afișează, pe două dispozitive alfanumerice, numărul maxim, respectiv numărul minim de impulsuri care au apărut pe intrările Xi.

Schema sistemului cu comandă programată este prezentată în fig.3.



Pulsul hasurat indica faptul ca Oi este in mod repetitiv 1 si 0 logic

Figura.3. Schema sistemului cu comandă programată

Notății: CLK = ceas de citire a intrărilor Xi (pe frontul pozitiv sau negativ)

Observație: un impuls neterminat la sfârșitul ferestrei temporale, se consideră încheiat.

Se cere:

- schema hardware a sistemului cu comandă programată;
- organigrama programului de comandă.

3. STRUCTURA HARDWARE

Structura sistemului cu comandă programată trebuie să conțină, în conformitate cu funcțiile impuse, următoarele elemente:

- un port de intrare (pentru citirea intrărilor Xi);
- un port de ieșire (pentru generarea ieșirilor Oi);
- un controler de întreruperi, dacă programul de comandă utilizează întreruperi;
- două porturi de ieșire pentru cele două afișoare;
- unitatea centrală de prelucrare (microprocesorul și circuitele sale auxiliare);
- memoria asociată programului și datelor utilizate de program.

Rezultă următoarea schemă bloc generală a sistemului cu comandă programată (figura 4):

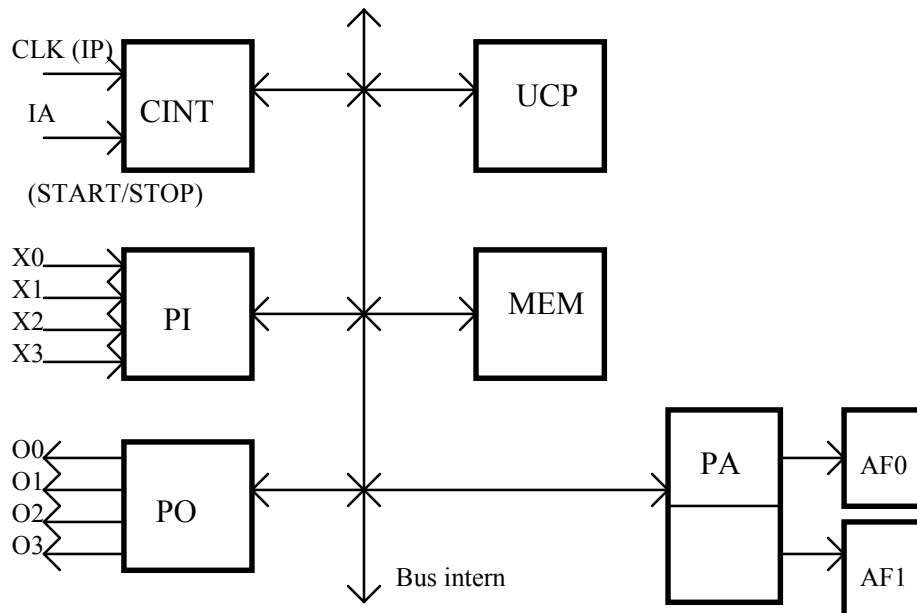


Figura 4. Schema bloc a SCP

Notății: CINT = controler de întreruperi
IP = întrerupere periodică
IA = întrerupere asincronă

PI = port de intrare (pentru X0,X1,X2,X3)

PO = port de ieșire (pentru O0,O1,O2,O3)

UCP = unitatea centrală de prelucrare

MEM = memorie

PA = porturi de ieșire pentru afișoare

AF0,AF1 = afișoare

Se presupune că se lucrează cu două nivele de întreruperi:

- întreruperi periodice (de la CLK), pentru măsurarea duratelor de timp;
- întreruperi asincrone pentru generarea semnalelor START/STOP.

4. REALIZAREA PROGRAMULUI DE COMANDĂ

4.1. Definirea proceselor

Se definesc procesele:

- P0,P1,P2,P3 - procese care citesc respectiv intrările X0,X1,X2,X3;
- P4 - proces care testează apariția unui număr de impulsuri mai mare decât 3, pe linia de intrare i ($i=0,1,2,3$) și generează în mod corespunzător ieșirea O_i ;
- P5 - procesul de calcul al minimumului și maximumului numărului de impulsuri cu durata mai mare de 2 sec. care au apărut pe liniile X0,X1,X2,X3.

Cele șase procese definite au grafurile hibride de tranziții prezentate în figurile 3,4 și 5. Notațiile utilizate sunt următoarele:

- CNT i - contor de timp pentru lățimea impulsului curent pe linia i ($i=0,1,2,3$);
- NR i - număr de impulsuri cu durata mai mare de 2 sec. pe linia i ($i=0,1,2,3$);

Perioada întreruperilor periodice este de 1 sec.

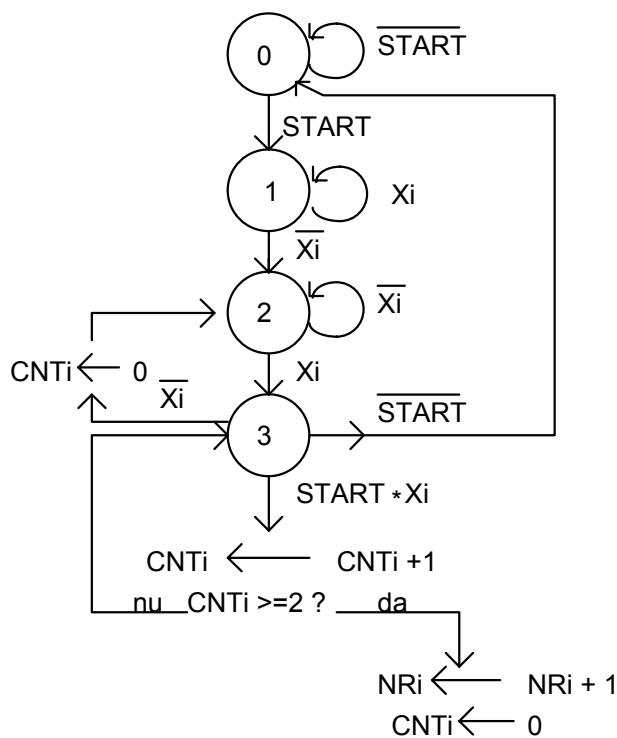


Figura.5. Graful hibrid de tranziții pentru procesele P_i ($i=0,1,2,3$)

Notății: START = fereastra temporală activă
 $\overline{\text{START}}$ = fereastra temporală inactivă
 X_i = intrarea $X_i=1$
 $\overline{X_i}$ = intrarea $X_i=0$

Pentru procesul P_4 se presupune că durata de timp în care fereastra temporală este inactivă, este de cel puțin 2sec., pentru a permite generarea corectă a semnalului pe linia O_i .

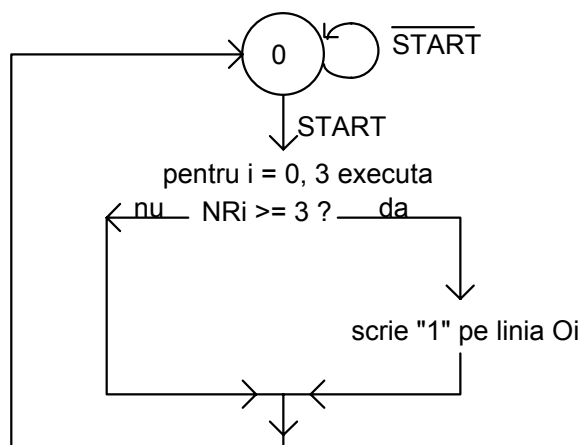


Figura 6. Graful hibrid de tranziții pentru procesul P_4

Dacă $\text{NR}_i \geq 3$, se scrie "1" pe linia O_i timp de 1sec. (după 1sec. linia O_i trebuie adusă la zero).

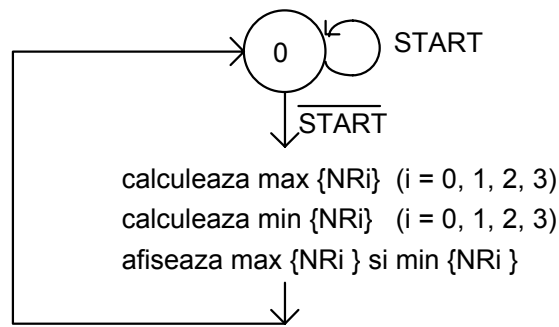


Figura.7. Graful hibrid de tranziții pentru procesul P5

4.2. Organigramele programului de comandă

Cele cinci procese (P0,P1,P2,P3,P4) vor fi executate pe rând de către un program de planificare cu diviziune uniformă în timp (se alocă câte o cuantă de timp pentru fiecare proces)

Organigrama planificatorului este următoarea:

```

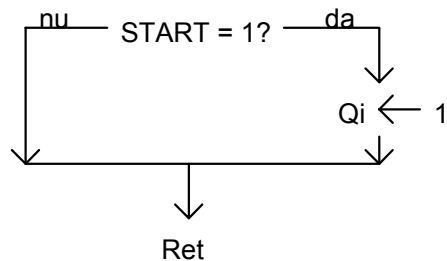
IP :      CALL P0;
(1sec.)    CALL P1;
(întreruperi CALL P2;
periodice) CALL P3;
           CALL P4;
           CALL P5;
           Revenire în programul principal (RET);
    
```

În continuare sunt prezentate organigramele pentru fiecare proces în parte:

Procesele $P_i(i=0,1,2,3)$ |

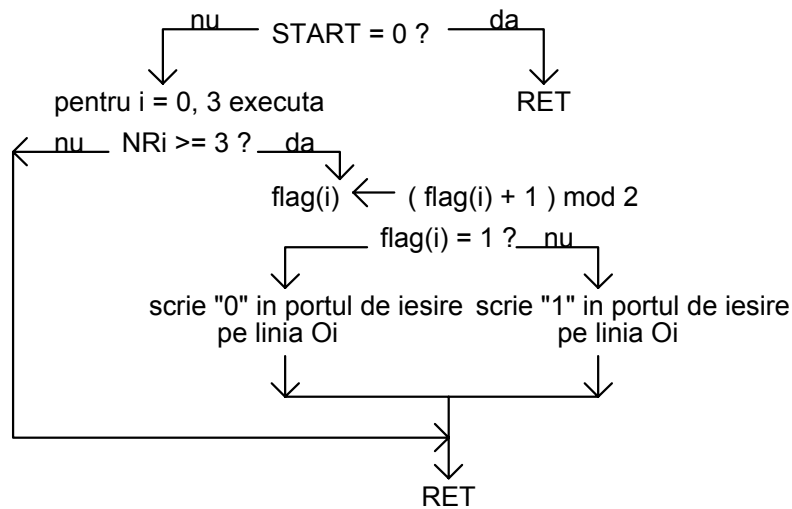
Selectează Q_i dintre

0:

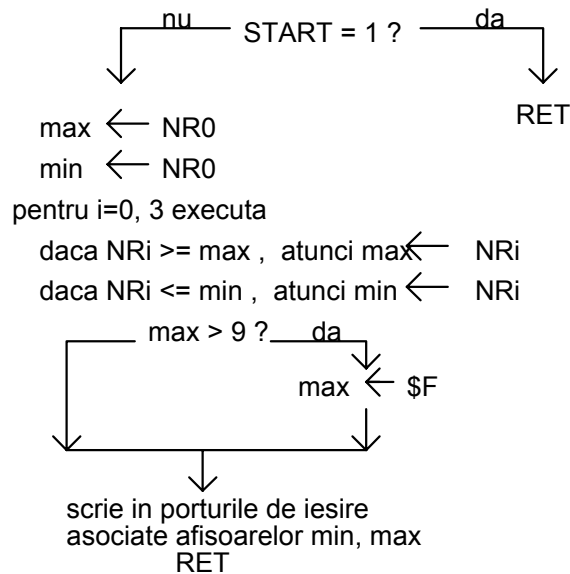


1: citește port de intrare;
selectează linia X_i ;

Procesul P4



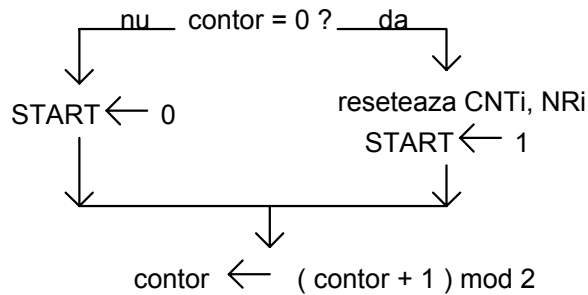
Procesul P5



Observatii: Q_i = starea procesului P_i ($i=0,1,2,3$)
 START = variabilă care indică faptul că fereastra de timp este activă (START=1)
 flg(i)= indică faptul că s-a scris "1" pe ieșirea O_i (flg(i)=1). Această variabilă este necesară pentru înscrierea pe linia O_i a unui impuls de 1sec.

Dacă numărul maxim de impulsuri cu o durată mai mare de 2sec. depășește cifra 9, atunci se marchează acest fapt afișându-se cifra hexazecimala "F". Variabila START este setată în rutina de servire a întreruperii asincrone (IA):

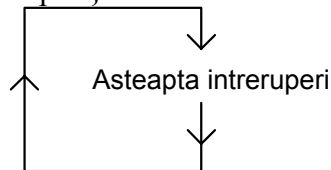
IA :



START comută între 0 și 1 la fiecare întrerupere asincronă IA.

Programul principal are următoarea organigramă:

PP : Q0=0; Q1=0; Q2=0; Q3=0;
contor=0; flg(0)=0; flg(1)=0; flg(2)=0; flg(3)=0
START=0; CNTi=0; NRi=0;
{initializari}
programare întreruperi periodice la 1sec.
validare întreruperi periodice
validare întreruperi asincrone
{programare întreruperi}



Programul este următorul:

SCP_INIT:

```
{$i g:\l_scp\scp_unit}           {include variabilele , functiile si}
                                  {procedurile predefinite}
```

```
procedure proces(i:integer);
```

```
begin
```

```
case z[0,i] of
```

```
0: begin
```

```
  if i1=1 then z[0,i]:=1; {daca start este 1 trec in starea 1}
  end;
```

```
1: begin
```

```
  a1:=in_pio; {citesc portul de intrare}
  a2:=a1 and z[3,i]; {selectez linia i}
  if a2=0 then z[0,i]:=2; {daca linia i este 1 trec in starea 2}
  end;
```

2: begin

```

a1:=in_pio; {citesc portul de intrare}
a2:=a1 and z[3,i];{selectez linia i}
if a2=z[3,i] then z[0,i]:=3;{daca linia i este 1 trec in starea 3}
end;

```

3: begin

```

if i1<>0 then begin {daca start este 1}
    a1:=in_pio;{citesc portul de intrare}
    a2:=a1 and z[3,i];{selectez linia i}
    if a2=z[3,i] then begin {daca linia i este 1 }
        z[1,i]:=z[1,i]+1;{incrementez contorul de timp}
        if z[1,i] >=2 then begin
            z[2,i]:=z[2,i]+1;{incrementez contorul de impulsuri}
            z[1,i]:=0;        {resetez contorul de timp}
            z[0,i]:=1;        {trec in starea 1}
        end;
    end;
    if a2=0 then begin {daca linia i este 0}
        z[1,i]:=0;{resetez contorul de timp}
        z[0,i]:=2;{trec in starea 2}
    end;
    end else z[0,i]:=0;{trec in starea 0}

```

end;

end; {end case}

end; {end proces(i)}

procedure proces4(i:integer);

begin

```

if i1<>0 then begin {daca start este 1}
    if z[2,i]>=3 then begin {daca numărul de impulsuri >=3}
        z[4,i]:=z[4,i]+1 mod 2;{flag pentru semnalizare intermitenta}
        if z[4,i]<>1 then begin {daca flag este 0}
            a3:=in_pled;
            a4:=a3 or z[3,i];{selectez led-ul pentru intrarea i}
            out_pled(a4);{aprind led-ul corespunzator intrării i}
        end else
            begin
                a3:=in_pled;
                a4:=a3 and (not z[3,i]);{selectez led-ul pentru intrarea i}
                out_pled(a4); {sting led-ul corespunzator intrării i}
            end;
        end;
    end;
    end;
    end;
    end;

```

procedure proces5;

{calculeaza numărul max si min de impulsuri sosite pe intrări}

```

begin

if i1=0 then begin
a5:=z[2,0]; {max}
a6:=z[2,0]; {min}
if z[2,1]>=a5 then a5:=z[2,1];
if z[2,2]>=a5 then a5:=z[2,2];
if z[2,3]>=a5 then a5:=z[2,3];
if z[2,1]<=a6 then a6:=z[2,1]; if z[2,2]<=a6 then a6:=z[2,2];
if z[2,3]<=a6 then a6:=z[2,3];
if a5>9 then a5:=15; {pentru un număr mai mare de 9 impulsuri afisez F}
out_daf0(z[9,a5]); {afisez maxim}
out_daf1(z[9,a6]); {afisez minim}
end;
end;

{$i g:\l_scp\lscp4\intp} {procedura de tratare a întreruperilor}
{periodice}
{$i g:\l_scp\lscp4\inta} {procedura de tratare a întreruperilor}
{asincrone}
{$i g:\l_scp\scp_gra} {procedura de actualizare grafica a}
{ecranului}
{$i g:\l_scp\lscp4\prg} {procedura aplicatie utilizator}
{$i g:\l_scp\scp_inte} {procedura de interfata HW - calculator}

begin

{initializari variabile}
z[0,0]:=0; { z[0,i] starea procesului i , cu i de la 0 la 3}
z[0,1]:=0;
z[0,2]:=0;
z[0,3]:=0;
i0:=0; {contor întreruperi asincrone}
z[3,0]:=1; {masti}
z[3,1]:=2;
z[3,2]:=4;
z[3,3]:=8;

z[1,0]:=0;z[1,1]:=0;z[1,2]:=0;z[1,3]:=0; {contori de timp - CNTi}
z[2,0]:=0;z[2,1]:=0;z[2,2]:=0;z[2,3]:=0; {numărător de impulsuri - NRi}
z[4,0]:=0;z[4,1]:=0;z[4,2]:=0;z[4,3]:=0; {flag pentru afisare}
z[9,0]:=$3f;z[9,1]:=6;z[9,2]:=$5b;z[9,3]:=$4f;z[9,4]:=$66;
{coduri cifre pentru DAF-uri}
z[9,5]:=$6d;z[9,6]:=$7d;z[9,7]:=7;z[9,8]:=$7f;z[9,9]:=$6f;
z[9,15]:=$71;
i1:=0; {start}
scp_inte; {apel program aplicatie , actualizare}
end.

```


SCP_PRG

```

procedure scp_prg;
begin
set_ctc(20);
eni_ctc;
eni_pio;
out_pled(i1*128);    {afiseaza start}

printm(concat(chr(z[2,3]+$30),' ',chr(z[2,2]+$30),' ',
chr(z[2,1]+$30),' ',chr(z[2,0]+$30)),1);    {afiseaza NR3,NR2,NR1,NR0}
end;

```

SCP_INTP

```

procedure scp_intp;

begin
proces(0);
proces(1);
proces(2);
proces(3);
proces4(0);
proces4(1);
proces4(2);
proces4(3);
proces5;
end;

```

SCP_INTA

```

procedure scp_inta;
begin
if i0=0 then begin
z[1,0]:=0;z[1,1]:=0;z[1,2]:=0;z[1,3]:=0;
z[2,0]:=0;z[2,1]:=0;z[2,2]:=0;z[2,3]:=0;
z[4,0]:=0;z[4,1]:=0;z[4,2]:=0;z[4,3]:=0;
i1:=1;
end
else
i1:=0;
i0:=(i0+1) mod 2;
end;

```

5. Desfășurarea lucrării

1. Să se analizeze grafurile de tranziții pentru fiecare proces definit anterior .
2. Să se execute programul și să se urmărească funcționarea sa (conform specificațiilor impuse la punctul 2).

Temă : Să se realizeze o versiune de program fără a utiliza întreruperi sau planificare de procese (cu algoritmi specializat).