

**Universitatea POLITEHNICA din Bucureşti**

**Facultatea de Automatică și Calculatoare**

**Catedra de Calculatoare**

**<http://www.csit-sun.pub.ro>**

## **CALCULATOARE NUMERICE**

**Proiect de semestru – anul III**

**Prof. Îndrumător:**

**S.L. Dr. Ing. Decebal Popescu**

*Student :GRECU EmilianGeorge*



**Bucureşti 2003**

---

---

# **TITLUL PROIECTULUI**

## **SMARTPOCKET**

---

---

---

### **TEMA PROIECTULUI**

---

Implementarea unui calculator de buzunar ce utilizeaza functii matematice elementare

---

---

### **PREZENTARE GENERALA**

---

Proiectul este implementat in totalitate in mediul de dezvoltare Verilog oferit de Xilinx. Testarea si functionalitatea acestuia sunt prezentate cu ajutorul simulatorului ModelSim. Proiectul isi propune implementarea operatiilor de adunare, scadere, inmultire, impartire in virgula mobila sub forma unui calculator de buzunar, utilizand conceptul benzii de asamblare. Aceasta inglobeaza cate un modul responsabil cu operatiile precedent specificate care sunt comandate de un modul UAL.

---

---

# CUPRINS

---

<b><i>Introducere</i></b>	<b>4</b>
<i>Notiuni generale</i>	4
 <b><i>Descrierea proiectului</i></b>	 7
<i>Prezentarea modulelor</i>	7
<i>Sectiune de testare</i>	9
<i>Schema UAL</i>	15
 <b><i>Bibliografie</i></b>	 16

---

---

# INTRODUCERE

---

## *Notiuni generale*

### *Banda de asamblare*

Banda de asamblare este o tehnica de descompunere a proceselor secentiale in suboperatii; fiecare suboperatie putand fi executata intr-un segment special dedicat si in paralel cu alte suboperatii.

Rezultatul obtinut in cadrul fiecarui segment este transferat urmatorului segment din banda de asamblare. La rezultatul final se ajunge atunci cand datele au trecut prin toate segmentele bezii de asamblare.

Suprapunerea calculelor este posibila datorita asocierii unui registru fiecarui segment al benzii de asamblare. Registrele au rolul de a izola segmentele astfel incat fiecare segment al benzii de asamblare poate opera date distincte simultan cu operarea altor segmente.

### *Reprezentarea numerelor in virgula mobila*

Reprezentarea numerelor in virgula mobila face obiectul standardului IEEE 754. Conform acestui standard, reprezentarea lor este alcătuită din două parti. Prima parte reprezintă un număr cu semn denumit mantisa. Partea a doua specifică poziția punctului zecimal și se numește exponent.

Reprezentarea numerelor in virgula mobila poate fi făcută în precizie simplă sau dubă. Folosirea preciziei simple impune o reprezentare a numărului utilizând 32 de biți.

Primul bit (bitul cel mai semnificativ) este bitul de semn. Dacă valoarea acestui bit este 0, numărul este pozitiv, altfel numărul este negativ.

Urmatorii 8 biți sunt alocati pentru valoarea exponentului, iar ultimii 23 de biți reprezintă mantisa.

In cazul in care se foloseste precizia dubla, numarul de biți utilizati pentru reprezentarea numarului este 64.

In cadrul proiectului, reprezentarea numerelor in virgula mobila se realizeaza cu precizie simpla, pe 32 biți.

Reprezentarea generala a unui numar in virgula mobila folosind precizia simpla este:

$$(-1)^s * (1 + \text{MANTISA}) * 2^{\text{EXPONENT} - 127}$$

Exemplificand reprezentarea in virgula mobila cu precizie, rezultatul este urmatorul:

0	0 0000000 00000000000000000000000000000000
1	0 0111111 00000000000000000000000000000000
2	0 1000000 00000000000000000000000000000000
4	0 1000001 00000000000000000000000000000000
8	0 1000010 00000000000000000000000000000000
16	0 1000011 00000000000000000000000000000000
32	0 10000100 00000000000000000000000000000000
64	0 10000101 00000000000000000000000000000000
128	0 10000110 00000000000000000000000000000000
256	0 10000111 00000000000000000000000000000000
512	0 10001000 00000000000000000000000000000000
1024	0 10001001 00000000000000000000000000000000
2048	0 10001010 00000000000000000000000000000000
4096	0 10001011 00000000000000000000000000000000
8192	0 10001100 00000000000000000000000000000000
5.75	0 10000001 01110000000000000000000000000000
-.1	1 01111011 10011001100110011001101

Valoarea "5.75", spre exemplu, este stocata ca 01000000101110000000000000000000.

Se poate observa ca primul bit este cel corespunzator semnului, iar urmatorii 8 biti sunt folositi pentru exponent, in timp ce restul de 23 corespund mantisei.

Totodata, exista un bit ascuns care desi nu este stocat, este intotdeauna luat in seama. Acest bit determina un total de 24 de biti pentru mantisa, el fiind intotdeauna 1. Deci, la adaugarea celui de-al 24-lea bit, rezultatul este urmatorul :

0	0 0000000 10000000000000000000000000000000
1	0 0111111 10000000000000000000000000000000
2	0 1000000 10000000000000000000000000000000
4	0 1000001 10000000000000000000000000000000
8	0 1000010 10000000000000000000000000000000
16	0 1000011 10000000000000000000000000000000
32	0 10000100 10000000000000000000000000000000
64	0 10000101 10000000000000000000000000000000
128	0 10000110 10000000000000000000000000000000
256	0 10000111 10000000000000000000000000000000
512	0 10001000 10000000000000000000000000000000
1024	0 10001001 10000000000000000000000000000000
2048	0 10001010 10000000000000000000000000000000
4096	0 10001011 10000000000000000000000000000000
8192	0 10001100 10000000000000000000000000000000
5.75	0 10000001 10111000000000000000000000000000
-.1	1 01111011 110011001100110011001101

Dupa acest bit ascuns se afla un punct zecimal implicit. Pentru a determina valoarea bitilor situati dupa acest punct zecimal, se imparte totalul la 2: astfel, primul bit dupa punctul zecimal este 5, urmatorul este 25 si asa mai departe. Sa urmarim acest algoritm pe exemplul analizat mai sus : Exponentul corespunzator valorii 5.75 este 129. Daca scadem 2, rezulta 127. Deci  $1.0111 * 2^2$  devine 101.11. Deci acum avem: 101 in binar care este 5 plus 0.5 plus 0.25 (0.11) sau 5.75 in total.

Sa consideram cazul valorii -.1. Metoda este aproximativ similara. Exponentul este 64 + 32 + 16 + 8 + 2 + 1 or 123. Scazand 127 se obtine -4, ceea ce inseamna ca punctul zecimal se va deplasa 4 unitati la stanga, generand astfel .00011001100110011001101. Daca calculam in binar, obtinem .625 + .3125 + .0390625 si pentru valori din ce in ce mai mici, rezultatul tinde catre 1. Bitul de semn a fost stabilit -.1

# DESCRIEREA PROIECTULUI

## **Prezentarea modulelor**

### **Modulul UAL**

Unitatea Aritmetico - Logica reprezinta structura unui coprocesor matematic ce executa operatii de adunare, scadere, inmultire, impartire in virgula mobila folosind module interne pentru fiecare operatie in parte.

Intrarile LDA, respectiv LDB colecteaza operanzii A si B din intrarea UAL si le introduc in registrii interni. La activarea semnalului LDO, se colecteaza operandul de pe magistrala de operatii. Erorile sunt semnalate de modulele interne de inmultire si impartire si sunt scoase la iesire pe semnalul ‘error’.

*vezi Schema Unitatii Aritmetico - Logice (pag. 15)*

### **Modulele de adunare si scadere in virgula mobila**

Algoritmii necesita parcurgerea urmatoarelor etape.

1. se verifica daca unul dintre operanzi este 0 sau nu,
2. se aliniaza mantisele,
3. se aduna sau se scad mantisele in functie de caz,
4. se normalizeaza rezultatul obtinut.

Pentru inceput, exponentii sunt comparati prin scadere. Exponentul mai mare este ales ca exponent al rezultatului. Rezultatul diferenței indica de cate ori mantisa asociata cu exponentul mai mic trebuie deplasata catre dreapta. Astfel se realizeaza alinierea mantiselor. Rezultatul comparatiei se stocheaza intr-o variabila. Daca bitul cel mai semnificativ al acestei variabile este 0, mantisa trebuie deplasata spre dreapta.

Ulterior, cele doua mantise sunt adunate sau scazute in functie de valoarea operandului. Rezultatul adunarii su scaderii mantiselor se reprezinta pe 26 de biti. Bitul cel mai semnificativ, bitul 25 este utilizat pentru specificarea daca mantisa este egala sau nu cu 0.

Rezultatul astfel obtinut se normalizeaza.

### ***Modulul de inmultire in virgula mobila***

Inmultirea in virgula mobila presupune realizarea urmatoarelor operatii:

1. se verifica daca unul dintre numere este 0 sau nu,
2. se aduna exponentii,
3. se inmultesc mantisele,
4. se normalizeaza produsul.

Aceste operatii se executa in aceeasi maniera ca cele mentionate anterior.

Trebuie remarcat ca exponentul rezultat corect este obtinut prin scaderea valorii 127 din exponentul suma.

### ***Modulul de impartire in virgula mobila***

Algoritmul de impartire a doua numere reprezentate in virgula mobila necesita parcurgerea urmatorilor pasi :

1. se verifica daca unul dintre cei doi operanzi este 0 sau nu,
2. se initializeaza registrele si se evalueaza semnul,
3. se aliniaza deimpartitul,
4. se scad exponentii,
5. se impart mantisele.

Impartirea a doua numere in virgula mobila normalizate va produce intotdeauna un rezultat normalizat. De aceea, spre deosebire de celelalte operatii in virgula mobila, rezultatul acestei operatii nu necesita normalizarea.

### ***Modulul Add\_Digit***

Modulul Add\_Digit este cel care sesizeaza apasarea unei cifre, convertind valoarea acesteia din cod zecimal in cod binar. Aceasta realizeaza legatura intre comenzile primite de la tastatura si Unitatea Aritmetico- Logica.

Concret, modulul Add\_Digit realizeaza conversia din Binary Coded Decimal in Floating Point. Operatiunea se realizeaza in timp real, in sensul ca la fiecare apasare a unei taste cuprinse intre 0 si 9, se obtine codul in binar al acesteia.

## Sectiune de testare

### Testarea modului de adunare

#### Date de intrare

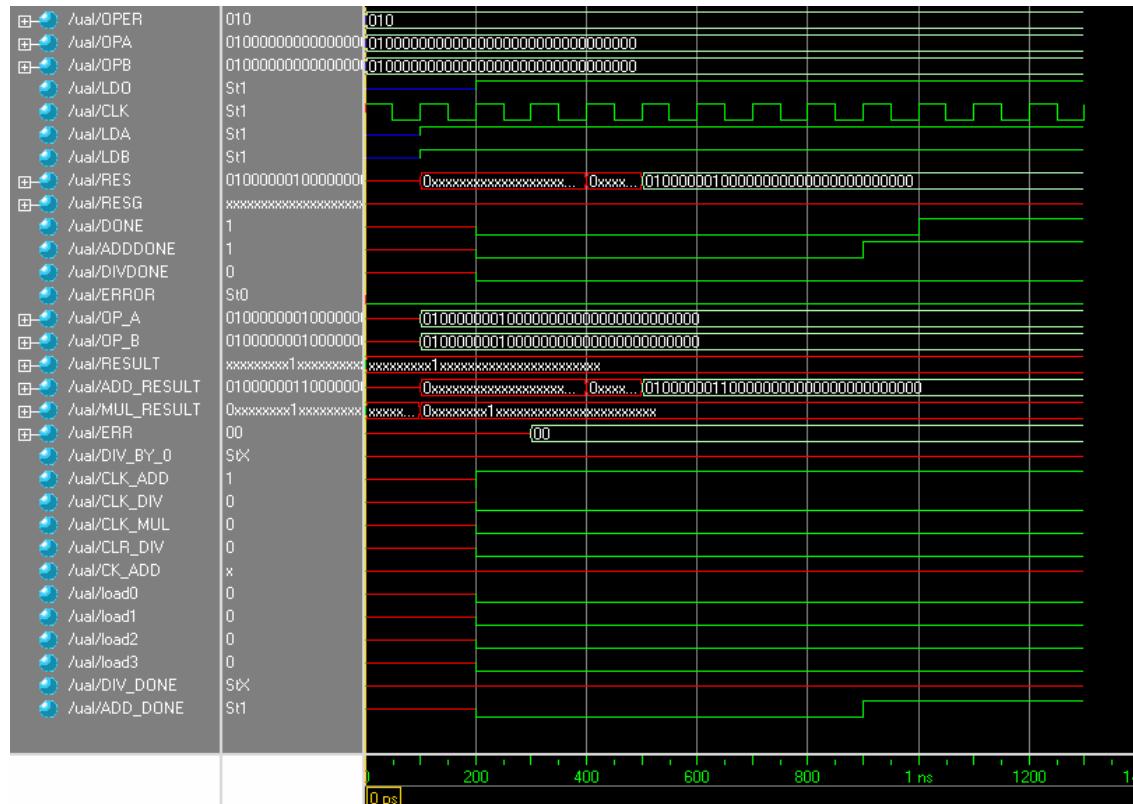
Am simulat adunarea :  $2 + 2 = 4$ .

OPA= 01000000000000000000000000000000 0

OPB= 01000000000000000000000000000000 0

```
force -drive sim:/ual/OPER 010 0
force -drive sim:/ual/OPA 01000000000000000000000000000000 0
force -drive sim:/ual/OPB 01000000000000000000000000000000 0
force -freeze sim:/ual/LDO 1 200, 0 {4200 ps} -r 8000
force -freeze sim:/ual/CLK 1 0, 0 {50 ps} -r 100
force -freeze sim:/ual/LDA 1 100, 0 {4100 ps} -r 8000
force -freeze sim:/ual/LDB 1 100, 0 {4100 ps} -r 8000
```

#### Diagrama obtinuta



#### Interpretarea rezultatului

RES = 0 10000001 000000000000000000000000 care este reprezentarea lui 4 in binar.

## Testarea modulului de scadere

### Date de intrare

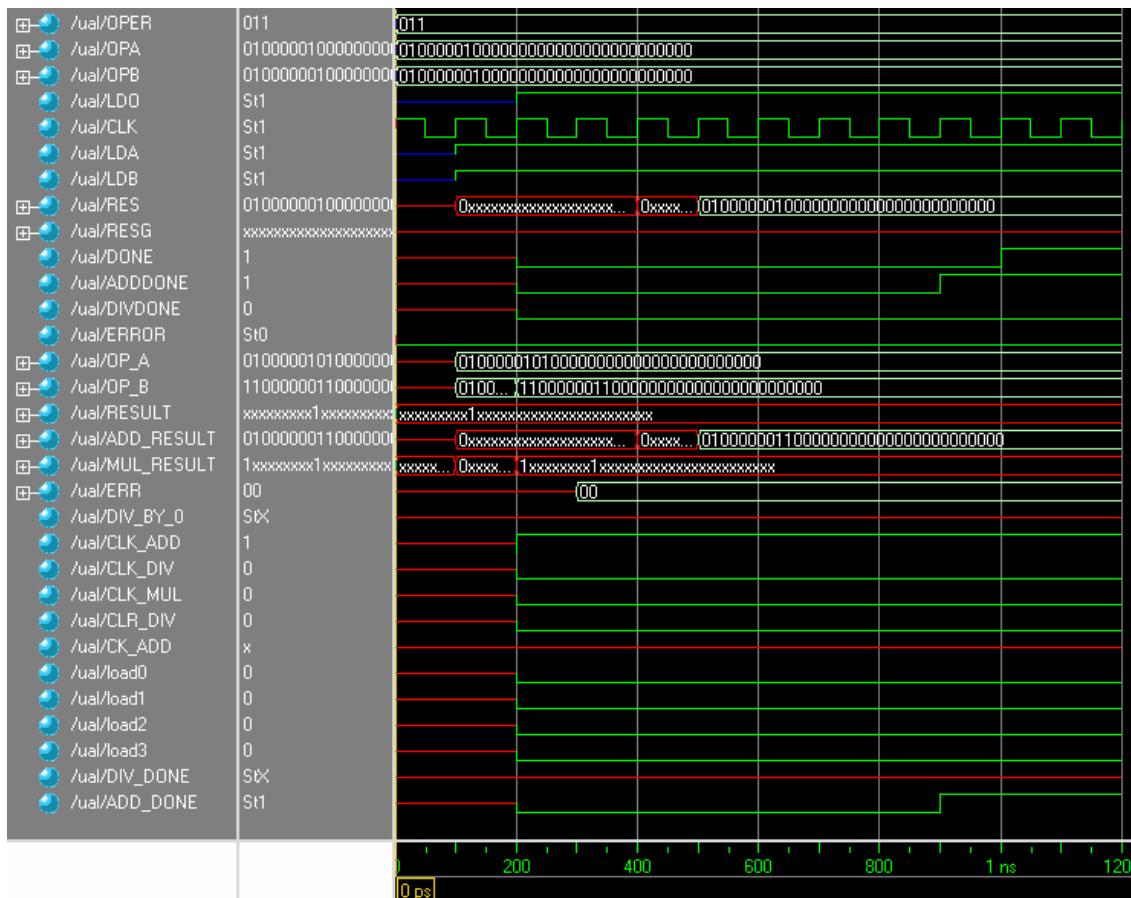
Am simurat scaderea:  $8 - 4 = 4$ .

OPA= 0 10000010 00000000000000000000000000000000

OPB= 0 10000001 00000000000000000000000000000000

```
force -drive sim:/ual/OPER 011 0
force -drive sim:/ual/OPA 0 10000010 00000000000000000000000000000000 0
force -drive sim:/ual/OPB 0 10000001 00000000000000000000000000000000 0
force -freeze sim:/ual/LDO 1 200, 0 {4200 ps} -r 8000
force -freeze sim:/ual/CLK 1 0, 0 {50 ps} -r 100
force -freeze sim:/ual/LDA 1 100, 0 {4100 ps} -r 8000
force -freeze sim:/ual/LDB 1 100, 0 {4100 ps} -r 8000
```

### Diagrama obtinuta



### Interpretarea rezultatului

RES = 0 10000001 000000000000000000000000 care este reprezentarea lui 4 in binar.

## Testarea modulului de inmultire

### Date de intrare

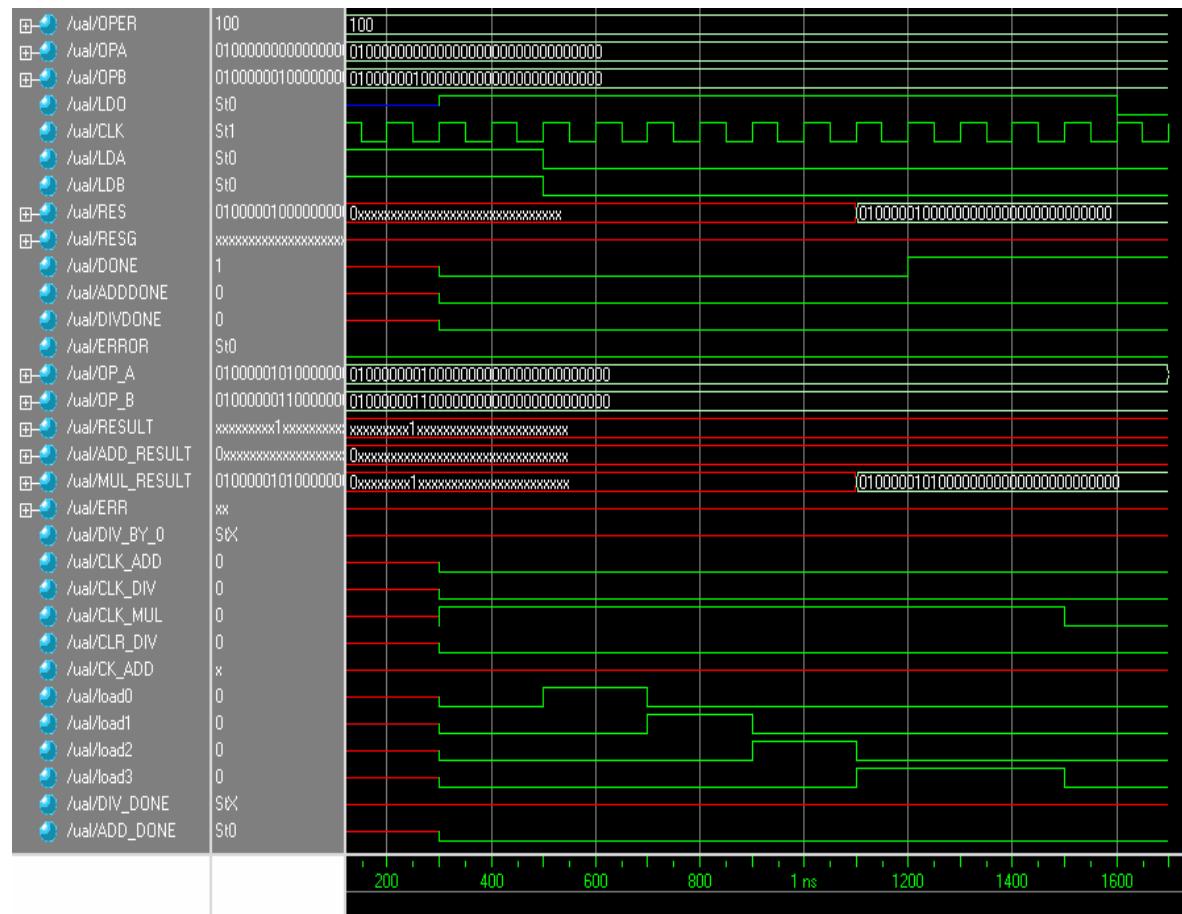
Am simurat inmultirea:  $2 * 4 = 8$ .

OPA= 0 10000000 000000000000000000000000 0

OPB= 0 10000001 000000000000000000000000 0

```
force -drive sim:/ual/OPER 100 0
force -drive sim:/ual/OPA 0 10000000 000000000000000000000000 0
force -drive sim:/ual/OPB 0 10000001 000000000000000000000000 0
force -freeze sim:/ual/LDO 1 300, 0 { 1600 ps } -r 7000
force -freeze sim:/ual/CLK 1 0, 0 { 50 ps } -r 100
force -freeze sim:/ual/LDA 1 100, 0 { 500 ps } -r 7000
force -freeze sim:/ual/LDB 1 100, 0 { 500 ps } -r 7000
```

### Diagrama obtinuta



### Interpretarea rezultatului

RES = 0 10000010 000000000000000000000000 care este reprezentarea lui 8 in binar.

## Testarea modulului de impartire

### Date de intrare

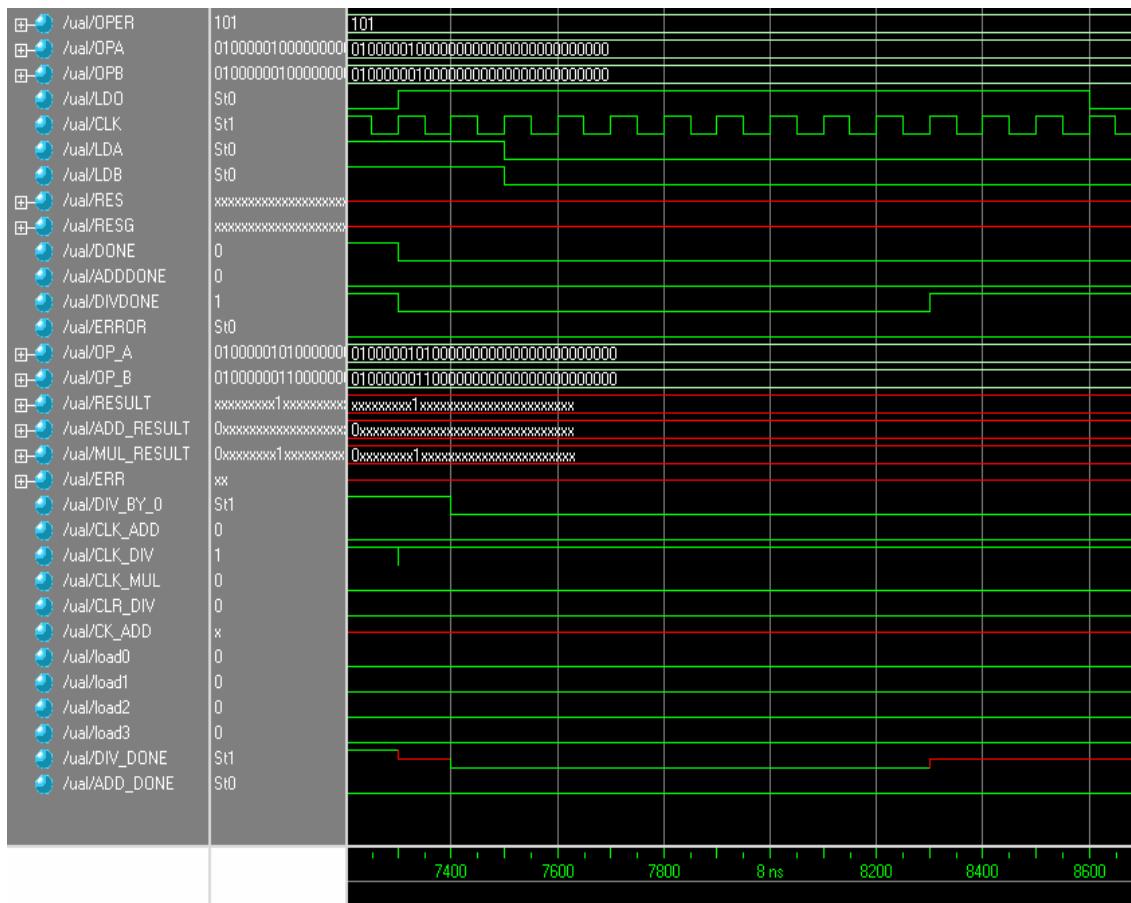
Am simutat impartirea:  $8 * 4 = 2$ .

OPA= 0 10000010 00000000000000000000000000000000

OPB= 0 10000001 00000000000000000000000000000000

```
force -drive sim:/ual/OPER 101 0
force -drive sim:/ual/OPA 0100000100000000
force -drive sim:/ual/OPB 0100000100000000
force -freeze sim:/ual/LDO 1 300, 0 { 1600 ps } -r 7000
force -freeze sim:/ual/CLK 1 0, 0 { 50 ps } -r 100
force -freeze sim:/ual/LDA 1 100, 0 { 500 ps } -r 7000
force -freeze sim:/ual/LDB 1 100, 0 { 500 ps } -r 7000
```

### Diagrama obtinuta



### Interpretarea rezultatului

RES = 01000000000000000000000000000000 care este reprezentarea lui 2 in binar.

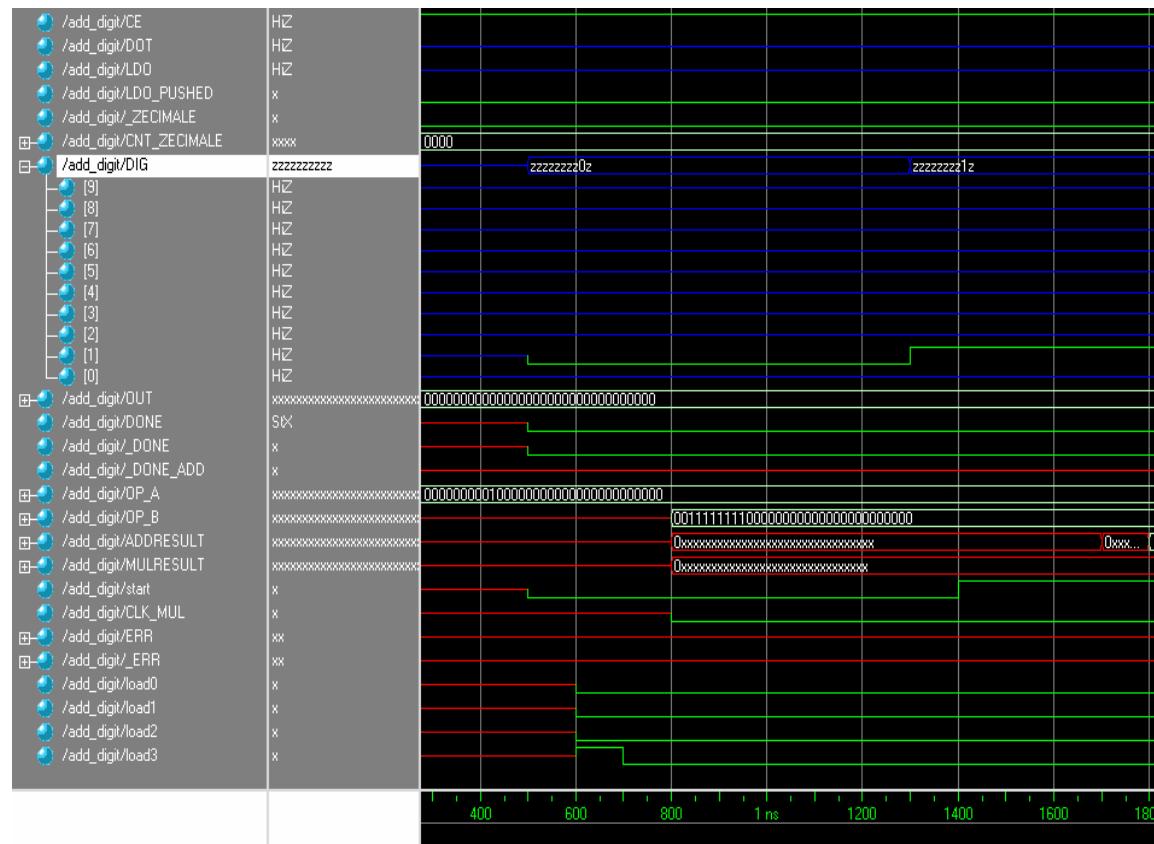
## Testarea modulului Add\_Digit

### Date de intrare

Am simulat apasarea tastei 1, respectiv a tastei 5.

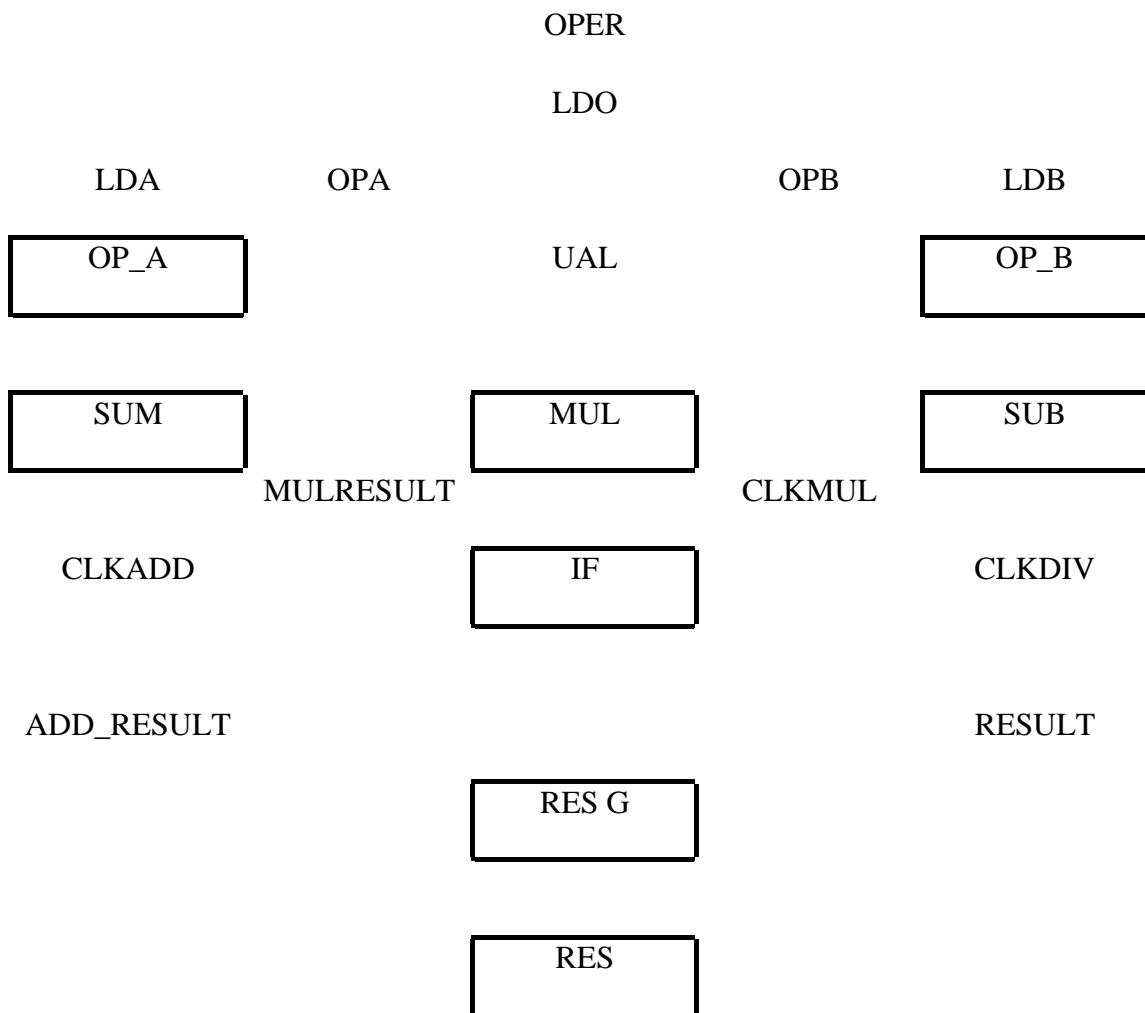
```
force -freeze sim:/add_digit/CLK 1 0, 0 {50 ps} -r 100  
force -freeze sim:/add_digit/CE 1 200, 0 {14600 ps} -r 16500  
force -freeze sim:/add_digit/DIG[1] 0 500, 1 {1300 ps} -r 16000  
force -freeze sim:/add_digit/DIG[5] 0 2500, 1 {3300 ps} -r 16000  
force -freeze sim:/add_digit/LDO 1 4000, 0 {4800 ps} -r 16000
```

### Diagrama obtinuta



### Interpretarea rezultatului

Am obtinut reprezentarea numarului 15 in binar, care constituie primul operand in cadrul operatiei ce urmeaza a fi executate ulterior activarii semnalului DONE\_ADD.



Schema Unitatii Aritmetico - Logice

---

# BIBLIOGRAFIE

---

- *Calculatoare numerice* - indrumar de laborator  
Prof. Dr. Ing. Adrian Petrescu  
As. Dr. Ing. Decebal Popescu  
As. Dr. Ing. Nirvana Popescu  
Conf. Dr. Ing. Cornel Popescu
- <http://www.csit-sun.pub.ro>
- <http://www.aplawrence.com/Basics/floatingpoint.html>