

# Capitolul 3

## Bazele logice ale calculatoarelor

dr. ing. inf. Marius ROGOBETE

# Introducere

- Caracteristica comună cea mai importantă a tuturor generațiilor de calculatoare numerice realizate până în prezent și anume natura discretă a operațiilor efectuate.
- Teoretic și practic s-a impus utilizarea dispozitivelor care codifică informația în două stări stabile, rezultând efectuarea calculelor în sistem binar.
- Suportul teoretic al acestuia este algebra logică (booleană).
- Analiza și sinteza circuitelor de comutație aferente calculatoarelor numerice utilizează algebra booleană ca principal instrument matematic

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

- Funcția logică conține un număr variabil de termeni.
- Numărul maxim de valori ce vor fi procesate de funcție este egal cu  $2^i$  (unde  $i$  este numărul de variabile ale funcției).
- În aparatura digitală valorile logice “0” și “1” ale variabilelor funcției sunt reprezentate prin două nivele de tensiune diferite.
- Expresiile booleene sau funcțiile logice pot fi reprezentate în mai multe moduri ce vor fi exemplificate pe o funcție oarecare  $f$ .

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

- Tabela de adevăr este cea mai simplă reprezentare a unei funcții booleene. Aceasta cuprinde toate combinațiile posibile ale valorilor variabilelor de intrare și afișează în dreptul fiecăreia, valoarea corespunzătoare, procesată la ieșire pentru funcția  $f$ . Cu alte cuvinte, tabelul de adevăr afișează ieșirile pentru toate combinațiile posibile de valori de intrare.
- *Exemplu:* Tabela de adevăr pentru o funcție  $f(A, B, C)$  oarecare de trei variabile poate fi:

| A | B | C | f |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

## Forma canonică normal disjunctivă

- Este o expresie care separă operatorii, fiind una dintre formele de reprezentare des întâlnite. Expresia constă din variabile conectate printr-un operator AND rezultând termeni conectați cu operatori OR. Această reprezentare poartă denumirea de sumă de produse sau formă canonică normal disjunctivă ( f.c.n.d.).
- Fiecare operație AND poate fi privită ca un produs booleană, termenul obținut din variabile conectate de operatori AND fiind un termen-produs. Operatorul OR este asimilat ca o însumare booleană, iar expresia cu termeni produs conectați de operatori OR fiind o expresie sumă-de-produse sau forma canonică normal disjunctivă.
- În exemplul următor, expresia funcției este o sumă de produse completă pentru o funcție de trei variabile :

$$f(A, B, C) = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}BC + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C + AB\bar{C} + ABC$$

Notând  $\bar{A}\bar{B}\bar{C}$  cu  $P_0$  ,  $\bar{A}\bar{B}C$  cu  $P_1$  , etc., forma canonică normal disjunctivă se poate rescrie astfel:

$$f(A, B, C) = P_0 + P_1 + P_2 + P_3 + P_4 + P_5 + P_6 + P_7.$$

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

## Forma canonică normal conjunctivă

$$f(A, B, C) = (A + B + C)(A + B + \bar{C})(A + \bar{B} + C)(A + \bar{B} + \bar{C}) \cdot (\bar{A} + B + C)(\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}).$$

- Forma canonică normal conjunctivă ( f.c.n.c.) este o altă modalitate de exprimare a funcțiilor. Aceasta se obține din operatori AND ce conectează termeni legați prin operatori OR. Pentru o funcție logică de trei variabile, forma canonică normal conjunctivă completă se scrie astfel:

Notând  $S_0, S_1$  etc, funcția se poate rescrie:

$$f(A, B, C) = S_0 S_1 S_2 S_3 S_4 S_5 S_6 S_7.$$

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

## Diagrame Veitch-Karnaugh

- O reprezentare grafică a formelor canonice este dată de diagramele Veitch-Karnaugh. Aceasta constă dintr-o matrice, unde fiecărui element îi corespunde un termen produs canonic.
- Caracteristic pentru diagramele Veitch-Karnaugh este că orice element diferă de elementul său adiacent printr-o singură variabilă. Ca exemplu sunt reprezentate două diagrame Veitch-Karnaugh de trei și patru variabile, rezultând astfel opt, respectiv șaisprezece combinații, fiecareia dintre aceste combinații fiindu-i alocată câte un element din diagramă.

|             | $\bar{A}\bar{B}$<br>00 | $\bar{A}B$<br>01 | $AB$<br>11 | $A\bar{B}$<br>10 |
|-------------|------------------------|------------------|------------|------------------|
| $\bar{C}$ 0 | $P_0$                  | $P_2$            | $P_6$      | $P_4$            |
| $C$ 1       | $P_1$                  | $P_3$            | $P_7$      | $P_5$            |

**Figura 1**  
**Diagrama V-K**  
pentru 3 variabile de intrare

|                  |    | $\bar{A}\bar{B}$<br>00 | $\bar{A}B$<br>01 | $AB$<br>11 | $A\bar{B}$<br>10 |
|------------------|----|------------------------|------------------|------------|------------------|
| $\bar{C}\bar{D}$ | 00 | $P_0$                  | $P_4$            | $P_{12}$   | $P_8$            |
| $\bar{C}D$       | 01 | $P_1$                  | $P_5$            | $P_{13}$   | $P_9$            |
| $CD$             | 11 | $P_3$                  | $P_7$            | $P_{15}$   | $P_{11}$         |
| $CD$             | 10 | $P_2$                  | $P_6$            | $P_{14}$   | $P_{10}$         |

**Figura 2**  
**Diagrama V-K**  
pentru 4 variabile de intrare

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

## Forma elementară

- Termenii formelor elementare nu conțin toate variabilele de intrare, spre deosebire de formele canonice prezentate anterior. Pornind de la forma de reprezentare canonică putem ajunge la una elementară prin operația numită minimizare.
- Exprimarea unei funcții prin forme elementare oferă avantaje față de formele canonice în primul rând la implementarea funcției, deoarece numărul de circuite și componente electronice implicat este minimizat.
- Exemplu de scriere a unei funcții sub formă elementară:

$$f(A, B, C) = \overline{A}B + \overline{B}\overline{C}$$



# Funcții logice. Tabele de adevăr.

## Minimizarea funcțiilor logice

- *Tehnica minimizării permite exprimarea funcției printr-o formă elementară prin transformarea într-o formă canonică, eliminând variabilele de intrare neutilizate din termenii funcției. Utilizarea expresiei elementare la implementare va costa mai puțin și/sau va opera mai rapid față de implementarea expresiei inițiale.*
- *Printre cele mai răspândite metode de minimizare este utilizarea diagramele Veitch-Karnaugh. Prin această metodă se face o simplă identificarea vizuală a termenilor care pot fi combinați .*

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

## Minimizarea funcțiilor logice

### Tehnica minimizării cu ajutorul diagramelor Veitch-Karnaugh

Avem dată definiția funcției exprimată ca o sumă de produse;

- I. Este dată definiția funcției exprimată ca o sumă de produse;
- II. Elementele din diagrama Veitch-Karnaugh ce corespund termenilor din expresie sunt marcate cu 1; celelate elemente rămase pot fi marcate cu zerouri pentru a indica faptul că funcția va fi 0 în aceste situații, sau vor rămâne necompletate.
- III. Se face gruparea suprafețelor valide de valoare 1, formate din elementele adiacente pe orizontală sau verticală (suprafețele pot conține un număr de elemente egal cu puteri ale lui 2).
- IV. Elementele de-a lungul unei laturi sunt considerate adiacente inclusiv cu cele de pe latura opusă (sus și jos sau stânga și dreapta), întrucât ele corespund termenilor cu o singură variabilă diferită.
- V. Suprafețele maximale corespund termenilor elementari, iar reprezentarea grafică este ilustrarea teoremei:

$$A \cdot B + A \cdot \overline{B} = A$$

- VI. Forma elementară se obține ca o sumă de produse pentru termenii elementari rezultați în etapa V.

# Funcții logice. Tabele de adevăr.

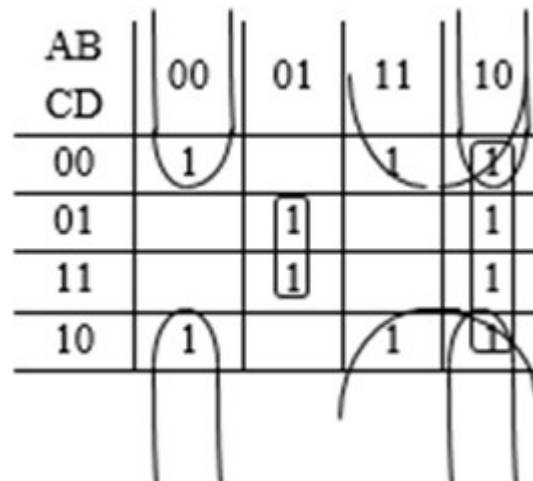
## Minimizarea funcțiilor logice

**Exemplu:** Să se minimizeze funcția

$$f = P_0 + P_2 + P_5 + P_7 + P_8 + P_9 + P_{10} + P_{11} + P_{12} + P_{14}$$

folosind diagrama V-K .

| AB<br>CD | 00 | 01 | 11 | 10 |
|----------|----|----|----|----|
| 00       | 1  |    | 1  | 1  |
| 01       |    | 1  |    | 1  |
| 11       |    | 1  |    | 1  |
| 10       | 1  |    | 1  | 1  |



# Funcții logice. Tabele de adevăr.

## Minimizarea funcțiilor logice

### REZOLVARE:

- $f = P_0 + P_2 + P_5 + P_7 + P_8 + P_9 + P_{10} + P_{11} + P_{12} + P_{14}$
- Pentru construirea diagramei Karnaugh se poate porni și de la f.c.n.c., caz în care suprafețele maximale vor fi date de celulele adiacente conținând 0 logic.
- Se preferă, totuși, lucrul cu f.c.n.d. care are avantajul, pe lângă comoditatea oferită de lucrul cu expresii algebrice care conțin sume de produse și pe acela al implementării cu porți tip **NAND**, mai răspândite și mai avantajoase tehnologic

| AB<br>CD | 00 | 01 | 11 | 10 |
|----------|----|----|----|----|
| 00       | 1  |    | 1  | 1  |
| 01       |    | 1  |    | 1  |
| 11       |    | 1  |    | 1  |
| 10       | 1  |    | 1  | 1  |

$$f = \overline{A}\overline{B}\overline{D} + \overline{A}BD + A\overline{D} + A\overline{B}$$

# Porți logice

- Tensiunile porților logice produc un **nivel logic** de tensiune “înaltă” (**HIGH**) și respectiv un nivel logic de tensiune “joasă” (**LOW**). Algebra booleană folosește trei operatori fundamentali cu care sunt definite toate funcțiile logice îndeplinite de porțile logice. Toate funcțiile care se obțin cu ajutorul acestor operatori sunt implementate de circuite numite porți logice. Acestea sunt:
  - **NOT**
  - **AND**
  - **OR**

## Poarta NOT



| A | f |
|---|---|
| 0 | 1 |
| 1 | 0 |

## Poarta AND

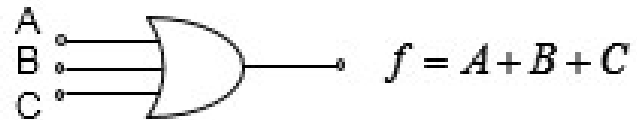


| A | B | C | f |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

- Când toate intrările sunt SUS ieșirea este SUS.
- Când cel puțin o intrare este JOS ieșirea este JOS.

# Porți logice

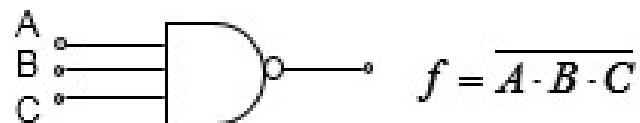
## Poarta OR



| A | B | C | f |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

Pentru orice intrare SUS ieșirea va fi SUS.

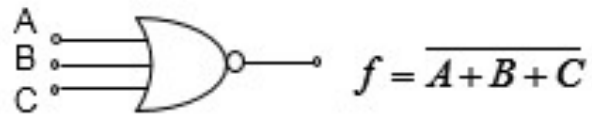
## Poarta NAND



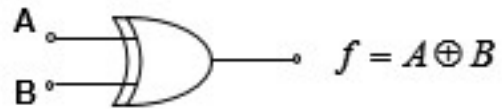
| A | B | C | f |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 |

# Porți logice

## Poarta NOR



| $A$ | $B$ | $C$ | $f$ |
|-----|-----|-----|-----|
| 0   | 0   | 0   | 1   |
| 0   | 0   | 1   | 0   |
| 0   | 1   | 0   | 0   |
| 1   | 0   | 0   | 0   |
| 0   | 1   | 1   | 0   |
| 1   | 0   | 1   | 0   |
| 1   | 1   | 0   | 0   |
| 1   | 1   | 1   | 0   |



## Poarta XOR

| $A$ | $B$ | $f$ |
|-----|-----|-----|
| 0   | 0   | 0   |
| 0   | 1   | 1   |
| 1   | 0   | 1   |
| 1   | 1   | 0   |