Departamentul Informatică și Ingineria Sistemelor

ANALIZA ȘI SINTEZA DISPOZITIVELOR NUMERICE

TITULAR: LECT.UNIV. ANA ȚURCAN

STRUCTURA CURSULUI:

- > 45/12 ore prelegeri lect. univ. Ana Țurcan
- > 15/4 ore seminar
- ►15/6 ore laborator

SCOPUL DISCIPLINEI:

Studierea bazelor logice şi aritmetice ale calculatoarelor numerice, însuşirea metodelor de analiză şi sinteză a circuitelor logice combinaționale şi secvenţiale pentru a le permite studenţilor să analizeze, proiecteze şi implementeze dispozitive numerice.

BIBLIOGRAFIA:

- 1. V.Gîscă, S.Zaporojan, V. Sudacevschi: Analiza şi Sinteza Dispozitivelor Numerice. Îndrumar de laborator.1999 (1361);
- 2. V.Gîscă, S.Zaporojan: Bazele proiectării dispozitivelor numerice. Ciclu de prelegeri. Chişinău, 2008;
- 3. Alexandru Valahi: Analiza, sinteza și testarea dispozitivelor numerice. Editura Nord-Est. Iași 1993- 2009;
- 4. Gheorghe TOACSE, Dan NICULA, <u>ELECTRONICA DIGITALA</u>. <u>Dispozitive</u>, <u>Circuite</u>, <u>Proiectare (I)</u>, <u>Editura Tehnica</u>, <u>Bucuresti</u>, 2005;
- 5. B. WILKINSON, Electronica Digitala Bazele proiectarii. Ed. Teora, 2002;
- 6. Ptorac Alin-Dan: Bazele proiectarii circuitelor numerice <u>Bucuresti</u>, 2002;
- 7. Milea Dan: Circuite numerice întroducere în sistemele de calcul <u>Bucuresti</u>, 2010;

NOȚIUNI INTRODUCTIVE:

Dispozitiv numeric – orice componentă a calculatorului care poate fi descrisă cu ajutorul logicii algebrei Booleene.

<u>Sinteza dispozitivului numeric</u> - este întregul proces de elaborare a structurii dispozitivului numeric începând cu descrierea destinaţiei dispozitivului respectiv şi terminînd cu schema definitivă a lui.

Analiza dispozitivului numeric reprezintă procedura de descriere a funcționării dispozitivului numeric respectiv și de descriere formală a lui în cazul când schema acestui dispozitiv există deja.

Disciplina ASDN este destinată studierii de către studenți a metodelor de sinteză a elementelor funcționale, a automatelor numerice de comandă și operaționale care sunt baza oricărui calculator numeric.

TEMA NR.1: 1.1 VARIABILELE ȘI FUNCȚIILE LOGICE

• Variabila logică (booleeană) - este o variabilă care poate avea doar două valori 0 și 1. Pentru 1 se subînțelege că această variabilă reprezintă un adevăr iar pentru 0 – reprezintă o eroare.

Funcția logică - este o funcție dependentă doar de variabilele logice și care poate avea tot numai valori de 0 și 1

În tabelul ce urmează sunt prezentate toate valorile posibile pe care le poate avea funcția de 2 variabile.

X_1	X_2	$ \mathbf{f}_{o} $	f_1	f_2	f_3	f_4	$ \mathbf{f}_5 $	f_6	f_7	f_8	f_9	f ₁₀	f ₁₁	f ₁₂	f ₁₃	f ₁₄	f ₁₅
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1 180		1	1
0	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1 1 0 9 1	1	1	
1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	O		1
1	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1057	0	

Din cele 16 funcțiii prezintă interes mai deosebit următoarele funcții:

- 1. F₀ constanta zero, fals total.
- 2. F1 funcția ȘI, înmulțirea logică, conjuncția: X_1 X_2 ; X_1 & X_2
- 3. F6 SAU Exclusiv, suma modulo 2: X₁ ♥ X₂;
- 4. F₇- Disjuncţia, funcţia SAU, adunarea logică : X₁ \vee X₂
- 5. F8 funcția logică Peerce SAU-NU, negarea disjuncției: $X_1 \vee X_2$;
- 6. $F_{10} = X_2$
- 7. $F_{12} = X_1$
- 8. F₁₄ funcția Sheffer, SI-NU: X₁ X₂
- 9. F₁₅ constanta 1

Pentru prelucrarea informaţiei logice se utilizează o serie de legi şi axiome care stau la baza algebrei booleene.

De menționat faptul că Algebra logică are la bază principiul dualității potrivit căruia toate axiomele și teoremele rămân valabile dacă se fac schimbările + cu * respectiv 0 cu 1.

Conform principiului dualității fiecare axiomă și teoremă are două forme.

- Legile și Axiomele algebrei booleene
- **1**. comutativitatea: $x^y = y^x x xy = y^x$
- 2. asociativitatea:

$$x \lor y \lor z = (x \lor y) \lor z = x \lor (y \lor z)$$
$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z = x \cdot y \cdot z$$

3. distributivitate:

$$x(y \lor z) = xy \lor xz$$

4. elemente neutre:

$$x \cdot 0 = 0$$

$$x \cdot 0 = x$$

$$x \cdot 1 = x$$

$$x \cdot x = x$$

$$x \cdot x = x$$

$$x \cdot \bar{x} = 0$$

$$x \cdot \bar{x} = 1$$

4. dubla negație:

$$\overline{\overline{x}} = x$$

5. legea absorbţiei: xVxy=xx(xVy)=x

6. legea semiabsorbţiei: $x V \bar{x}y = xVy$

7. Legile lui DeMorgan:

$$x \lor y = \overline{\overline{x}} \overline{\overline{y}}$$

1.2 FORMELE DE REPREZENTARE A FUNCȚIILOR LOGICE

- 1. Reprezentarea prin metoda tabelelor de adevăr.
- 2. Reprezentarea prin metoda analitică.
- 3. Reprezentarea cu ajutorul elementelor logice.

1. Tabelul de adevăr - a unei funcții logice conține m+n – coloane și 2ⁿ – rânduri.

Unde n este numărul de variabile iar m numărul de funcții.
În acest tabel de adevăr sînt incluse toate combinațiile posibile care le pot avea variabilele funcțiilor.

Nr ord	X1	X2	Х3
0	0	0	0
1	0	0	1
2	0	1	0
3	0	1	1
4	1	0	0
5	1	0	1
6	1	1	0
7	1	1	1

Exemplu de tabel de adevăr cu trei și patru variabile:

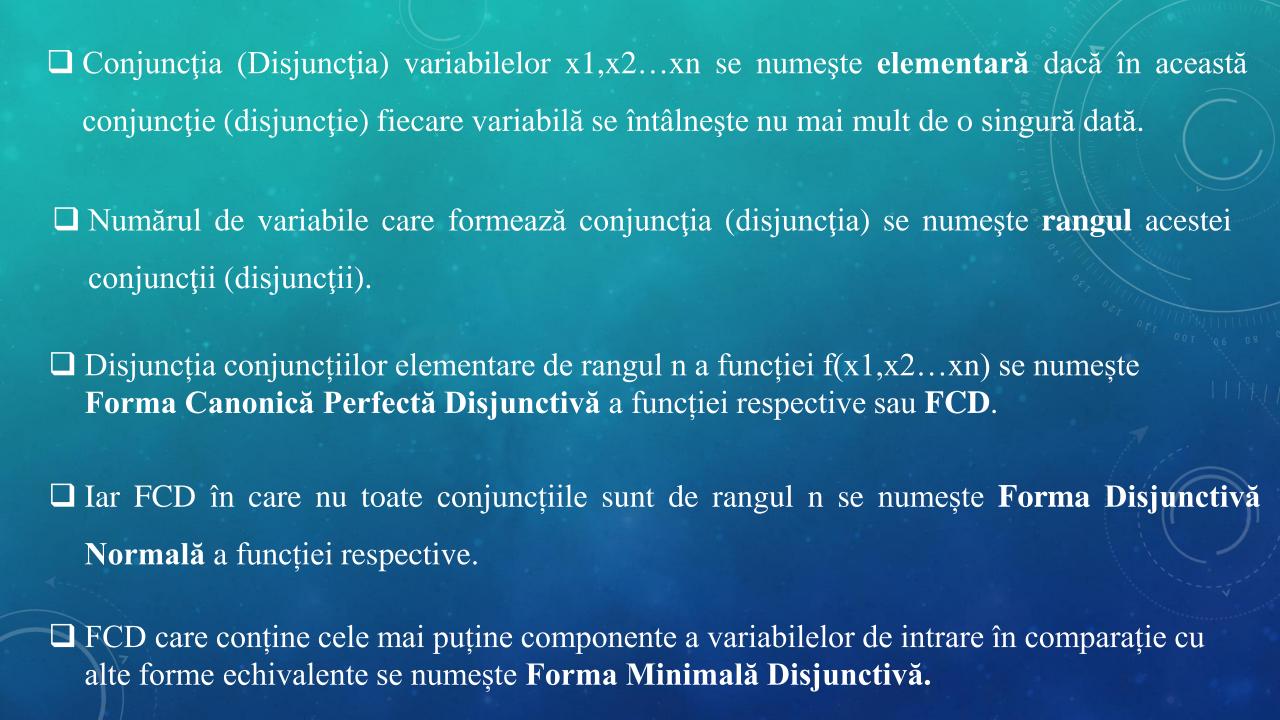
Nr ord	X1	X2	х3	х4
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	0
3	0	0	1	1
4	0	1	0	0
5	0	1	0	1
6	0	1	1	0
7	0	1	1	1
8	1	0	0	0
9	1	0	0	1
10	1	0	1	0
11	1	0	1	1
12	1	1	0	0
13	1	1	0	1
14	1	1	1	0
15	1	1	1	1

- 2. În **formă analitică** funcțiile sunt reprezentate prin intermediul operațiilor logice (conjuncție, disjuncție și negări). Expresiile analitice au 2 forme de reprezentare:
- Forma canonică disjunctivă care se bazează pe utilizarea constituenților unității (mintermi).
- Forma canonică conjunctivă care se bazează pe utilizarea constituenților lui zero (maxtermi).

Definiții:

Se numește **constituient al unității** funcția elementară egală cu 1, care este formată din produsul logic al tuturor variabilelor funcției respective.

Se numește **constituient al zeroului** funcția elementară egală cu 0, care este formată din adunarea logică al tuturor variabilelor funcției respective.



- □ Conjuncția disjuncțiilor elementare de rangul n a funcției f(x1,x2...xn) se numește Forma
 Canonică Perfectă Conjunctivă a funcției sau FCC.
 □ Iar FCC care contine măcar o disjuncție cu rangul mai mic de n se numește Forma
- □ Iar FCC care conține măcar o disjuncție cu rangul mai mic de n se numește Forma Conjunctivă Normală a funcției respective.
- ☐ FCC care conține cele mai puține variabile și componente ale funcției respective se numește Forma Conjunctivă Minimală.

Exemplu: y=v(1,2,5,7)

Nr ord	X1	Х2	Х3	у
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	1
3	0	1	1	0
4	1	0	0	0
5	1	0	1	1
6	1	1	0	0
7	1	1	1	1

Pentru a reprezenta o funcție logică în FCD se procedează în felul următor pentru fiecare combinație unde funcția este egală cu "1" se înscrie conjuncția variabililor acestei funcții în felul următor: dacă variabila este egală cu zero ea se scrie cu negare, iar dacă este unu ea se scrie fără negare. Toate aceste conjuncții se unesc printre ele cu semnele de disjuncție.

FCDP
$$y = \overline{x_1} \overline{x_2} x_3 \cup \overline{x_1} x_2 \overline{x_3} \cup x_1 \overline{x_2} x_3 \cup x_1 x_2 x_3$$

FCC a unei funcții se formează-n felul următor: se scriu disjuncțiile pentru combinațiile funcției unde funcția are valoarea "0". Variabilele din disjuncție se scriu astfel: dacă var.=0 ea se scrie neschimbată iar dacă var=1 ea se scrie cu negare.

Nr ord	X1	X2	Х3	У
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	1
3	0	1	1	0
4	1	0	0	0
5	1	0	1	1
6	1	1	0	0
7	1	1	1	1

Din tabel pentru y=0 vom avea:

FCCP
$$y=(x_1 \cup x_2 \cup x_3)(x_1 \cup \overline{x}_2 \cup \overline{x}_3) (\overline{x_1} \cup x_2 \cup x_3)(\overline{x_1} \cup \overline{x}_2 \cup x_3)$$
 SAU/ŞI

Pe lângă formele disjunctiv (şi/sau) şi conjunctiv (sau/şi) mai există încă 6 forme de reprezentare a unei funcții.

Respectiv sunt 8 forme de reprezentare a unei funcții logice.

Exemplu:

Nr	X1	X2	Х3	У
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	1
3	0	1	1	0
4	1	0	0	0
5	1	0	1	1
6	1	1	0	0
7	1	1	1	1

FCDP
$$y = \overline{x_1} \overline{x_2} x_3 \cup \overline{x_1} x_2 \overline{x_3} \cup x_1 \overline{x_2} x_3 \cup x_1 x_2 x_3$$
 \$I/SAU

$$y=(\overline{X_1}\overline{X_2}\overline{X_3})(\overline{X_1}\overline{X_2}\overline{X_3})(\overline{X_1}\overline{X_2}\overline{X_3})(\overline{X_1}\overline{X_2}\overline{X_3})$$

ŞI-NU/ŞI-NU

$$y=(\overline{x_1\cup x_2\cup x_3})(x_1\cup \overline{x_2}\cup x_3)(\overline{x_1}\cup x_2\cup \overline{x_3})(\overline{x_1}\cup \overline{x_2}\cup \overline{x_3})$$

SAU/ŞI-NU

$$y = (\overline{x_1 \cup x_2 \cup x_3}) \cup (\overline{x_1 \cup x_2 \cup x_3}) \cup (\overline{x_1 \cup x_2 \cup x_3}) \cup (\overline{x_1 \cup x_2 \cup x_3})$$

SAU-NU/SAU

FCCP $y=(x_1 \cup x_2 \cup x_3)(x_1 \cup x_2 \cup x_3) \& : (x_1 \cup x_2 \cup x_3)(x_1 \cup x_2 \cup x_3)$

SAU/ŞI

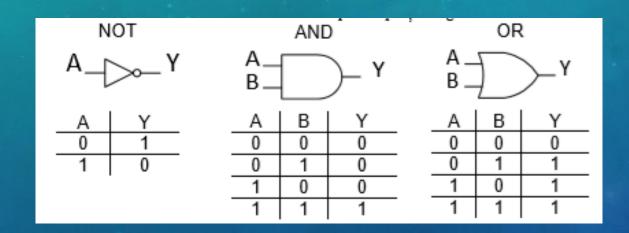
$$y=\ (\overline{x_1}\overline{x_2}\overline{x_3}\)(\overline{x_1}\overline{x_2}\overline{x_3}\)(\overline{x_1}\overline{x_2}\overline{x_3}\)(\overline{x_1}\overline{x_2}\overline{x_3}\)$$
 $\overline{\text{SI-NU/SI}}$

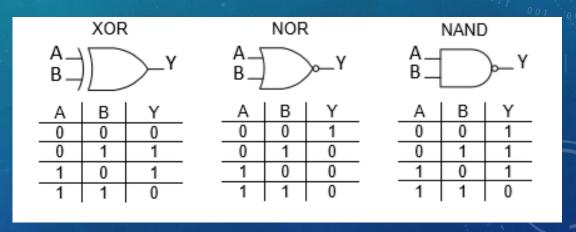
$$y=(\overline{x_1}\overline{x_2}\overline{x_3}) \cup (\overline{x_1}x_2x_3) \cup (x_1\overline{x_2}\overline{x_3}) \cup (x_1x_2\overline{x_3}) \quad |SI/SAU-NU|$$

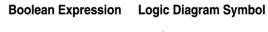
$$y=(\overline{x_1\cup x_2\cup x_3})\cup(\overline{x_1\cup \overline{x}_2\cup \overline{x}_3})\cup(\overline{x_1^{-}\cup x_2\cup x_3})\cup(\overline{\overline{x_1}\cup \overline{x}_2\cup \overline{x}_3})$$

SAU-NU/SAU-NU

3. **O poartă logică -** este un circuit electronic care implementează o funția logică. Fiecare poartă logică îi este asociată un simbol grafic, în literatura de specialitate se folosește următoarea simbolizare a acestor circuite:







X

= A · B	AX
	B

Α	В	Х
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Boolean Expression Logic Diagram Symbol

Truth Table

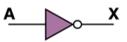


A	В	X
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Boolean Expression Logic Diagram Symbol

Truth Table





Α	Х
0	1
1	0

Boolean Expression Logic Diagram Symbol

 $X = A \oplus B$

Α	1		X
)—	_^

Α	В	X
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Truth Table

Boolean Expression Logic Diagram Symbol

Truth Table

		_		
Х	_	A	\oplus	E



Α	В	х
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Boolean Expression Logic Diagram Symbol

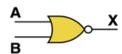


Truth Table

Α	В	Х
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Boolean Expression Logic Diagram Symbol

$$X = (\overline{A + B})$$



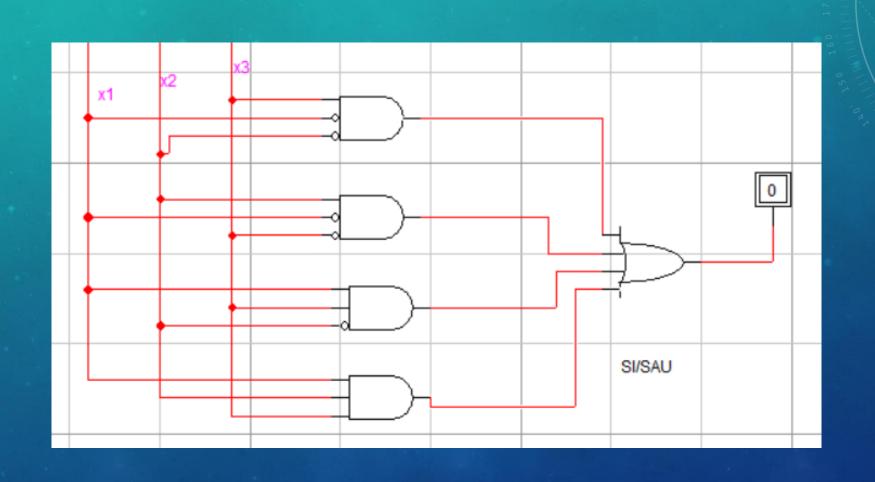
Α	В	Х
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	

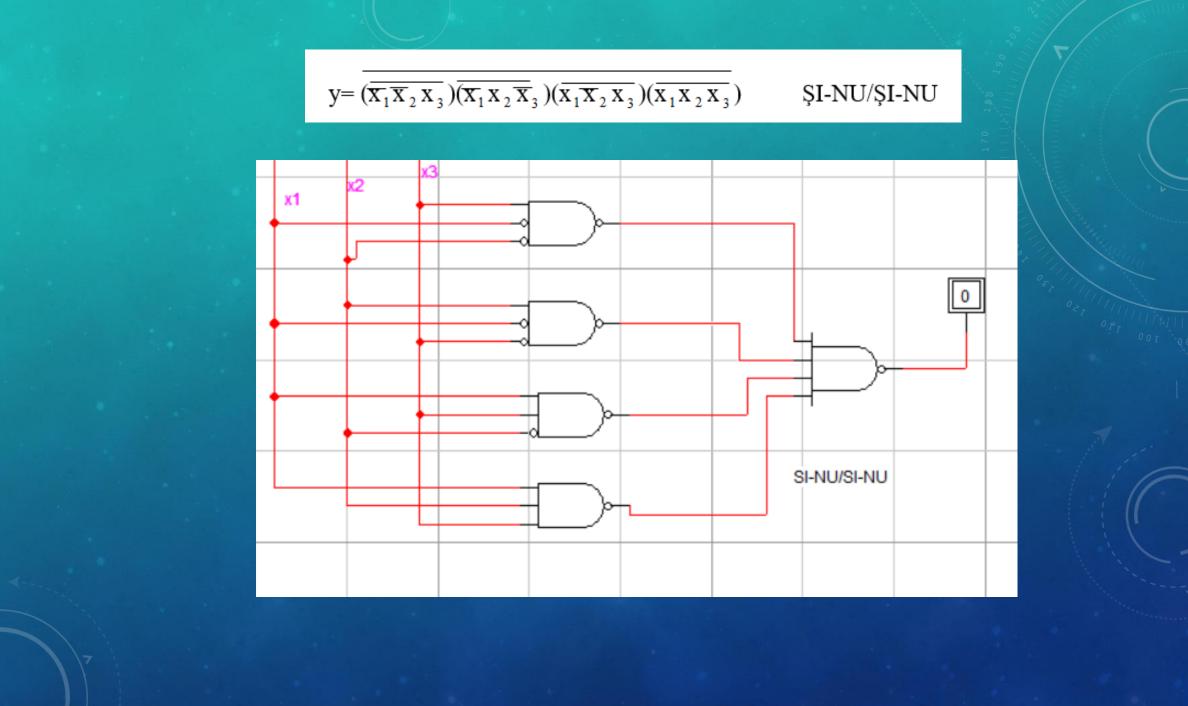
Truth Table

Denumirea funcției	Denumirea circuitului	Reprezentări gra	fice standard
și relația booleană		MIL-STD-806B	CEI
conjuncția $f_4 = x \cdot y$	ŞI (AND)	y f_4	x — & y — f ₄
negarea conjuncției $f_{11} = \overline{x \cdot y}$	ŞI-NU (NAND)	y f_{11}	x — & — f ₁₁
disjuncția $f_{14} = x + y$	SAU (OR)	$y \longrightarrow -f_{14}$	$ \begin{array}{c c} x \longrightarrow \geq 1 \\ y \longrightarrow & f_{14} \end{array} $
negarea disjuncției $f_1 = \overline{x+y}$	SAU-NU (NOR)	$y \longrightarrow f_1$	$ \begin{array}{c} x \longrightarrow \geq 1 \\ y \longrightarrow f_1 \end{array} $
echivalența $f_7 = \overline{x \oplus y}$	COINCIDENȚA (COMPARATOR)	$y \longrightarrow f_7$	x — =1 y — f ₇
negarea echivalenței $f_8 = x \oplus y$	SAU EXCLUSIV (XOR)	$x \longrightarrow f_8$	x — =1 y — - f ₈
negația $f_5 = \overline{x}$; $f_6 = \overline{y}$	INVERSOR (NOT)	$x f_5$	x — 1 — f ₅
identitate $f_{10} = x$; $f_9 = y$	NEINVERSOR (BUFFER)	x — \int f_{10}	x f_{10}

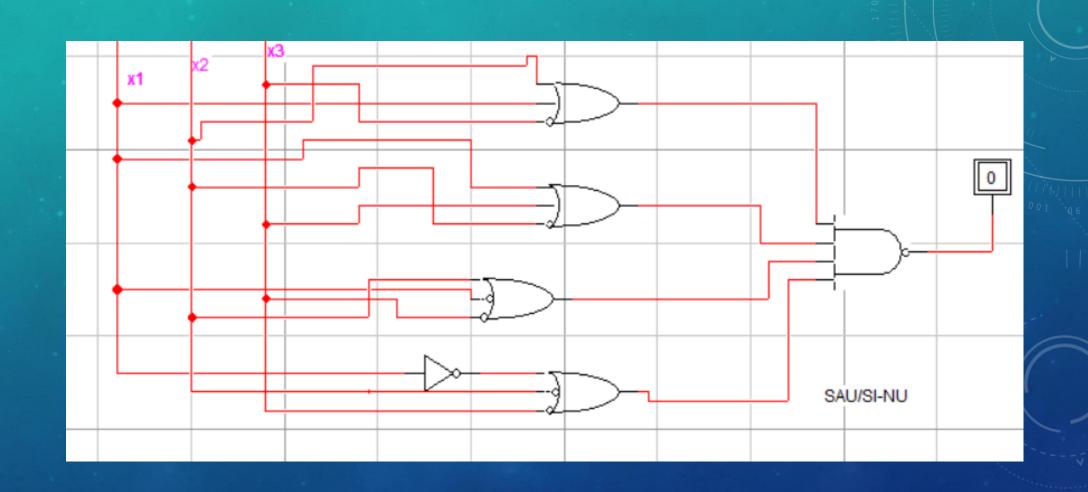
• Porți logice ce implementează funcții logice

FCDP $y = \overline{x_1} \overline{x_2} x_3 \cup \overline{x_1} x_2 \overline{x_3} \cup x_1 \overline{x_2} x_3 \cup x_1 x_2 x_3$ \$I/SAU





$$y=(\overline{x_1\cup x_2\cup x_3})(\overline{x_1\cup x_2\cup x_3})(\overline{x_1\cup x_2\cup x_3})(\overline{x_1\cup x_2\cup x_3})(\overline{x_1\cup x_2\cup x_3})$$
 SAU/ŞI-NU



Vă mulţumesc pentru atenție!

