

Logikai hálózatok formális specifikációja, grafikus minimalizálás

1. feladat

Adott A (a_2, a_1, a_0) három bites előjel nélküli egész szám. Az $F(a_2, a_1, a_0)$ logikai függvény kimenete $F=1$, ha a bemenetén lévő kombináció, mint bináris szám értéke nagyobb, mint 4. Az a_2 bemenet a legmagasabb helyérték.

- Adjuk meg az igazság táblát, a Karnaugh táblát és írjuk fel a kanonikus algebrai alakokat (konjunktív, diszjunktív).
- Adjuk meg a függvény minterm/maxterm indexeit.
- Rajzoljuk fel a diszjunktív kanonikus algebrai alaknak megfelelő elvi logikai rajzot
 - ÉS/VAGY kapukkal,
 - kizárólag NAND kapukkal.

Megoldás

a_2	a_1	a_0	F
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

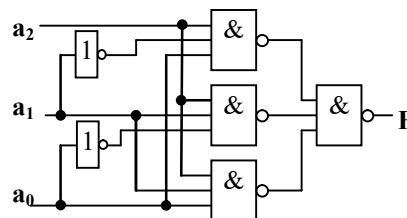
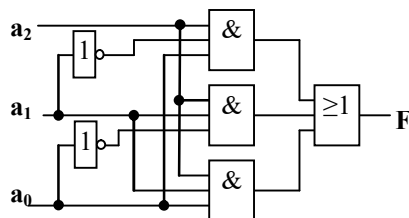
		a_0
	0	0
	0	0
1	1	1
0	0	1
a_2	a_1	

$$F = a_2 \bar{a}_1 a_0 + a_2 a_1 \bar{a}_0 + a_2 a_1 a_0$$

$$F = (a_2 + a_1 + a_0)(a_2 + a_1 + \bar{a}_0)(a_2 + \bar{a}_1 + a_0)(a_2 + \bar{a}_1 + \bar{a}_0)(\bar{a}_2 + a_1 + a_0)$$

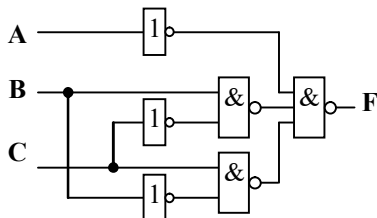
$$F(a_2, a_1, a_0) = \sum^3 (5, 6, 7)$$

$$F(a_2, a_1, a_0) = \prod^3 (3, 4, 5, 6, 7)$$

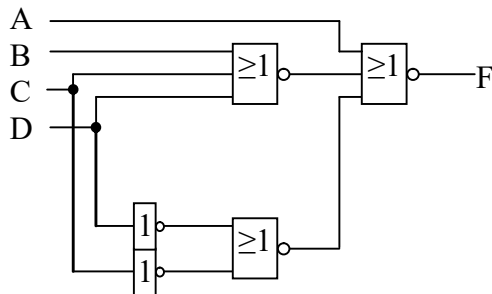


2. feladat

Rajzoljuk fel az $F(ABC) = A + \overline{B}\overline{C} + \overline{B}C$ logikai függvényt kizárólag NAND kapukkal.

Megoldás**3. feladat**

Elvi logikai rajzával adott az $F(ABCD)$ négyváltozós logikai függvény.



- Írjuk fel a rajznak megfelelő konjunktív algebrai alakot és adjuk meg a függvény Karnaugh táblázatát.

Megoldás

$$F = \overline{A}(B + C + D)(\overline{C} + \overline{D})$$

		<u>C</u>			
		0	1	0	1
<u>A</u>	<u>B</u>	1	1	0	1
		0	0	0	0
		0	0	0	0
<u>D</u>					

4. feladat

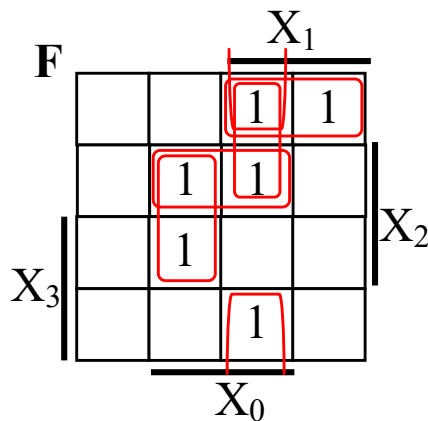
Adott az X négy bites előjel nélküli egész szám. Formálisan specifikáljuk azt a négyváltozós $F(X_3, X_2, X_1, X_0)$ logikai függvényt, amely kimenete $F=1$, ha a bemenetén lévő bináris szám prímszám.

- Melyik definíciós lehetőséget (igazság tábla, Karnaugh tábla, algebrai alak, minterm/maxterm index) célszerű választani?
- Adjuk meg az összes mintermből illetve maxtermből képezhető prímisszámot.
- Jelöljük meg a lényeges prímisszámokat.
- Írjuk fel a legegyszerűbb kétszintű diszjunktív illetve konjunktív algebrai alakot.

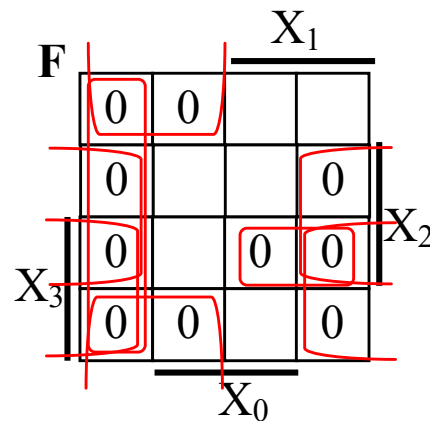
Megoldás

A minterm indexeket – elegendő felsorolni a 0 és 15 közé eső prímszámokat.

$$F(X_3, X_2, X_1, X_0) = \sum (2, 3, 5, 7, 11, 13)$$



Prímisszám	Lényeges
$X_1 \cdot \overline{X_2} \cdot \overline{X_3}$	x
$X_0 \cdot X_2 \cdot \overline{X_3}$	
$X_0 \cdot X_1 \cdot \overline{X_3}$	
$X_0 \cdot \overline{X_1} \cdot X_2$	x
$X_0 \cdot X_1 \cdot \overline{X_2}$	x



Prímisszám	Lényeges
$X_0 + X_1$	
$X_0 + \overline{X_2}$	x
$X_1 + X_2$	x
$X_0 + \overline{X_3}$	x
$\overline{X_1} + \overline{X_2} + \overline{X_3}$	x

$$F = X_1 \cdot \overline{X_2} \cdot \overline{X_3} + X_0 \cdot \overline{X_1} \cdot X_2 + X_0 \cdot X_1 \cdot \overline{X_2} + \left\{ \begin{array}{l} X_0 \cdot X_2 \cdot \overline{X_3} \\ X_0 \cdot X_1 \cdot \overline{X_3} \end{array} \right\} \quad 16 \text{ kapubemenet}$$

$$F = (X_0 + \overline{X_2})(X_1 + X_2)(X_0 + \overline{X_3})(\overline{X_1} + \overline{X_2} + \overline{X_3}) \quad 13 \text{ kapubemenet}$$

6. feladat

Formálisan specifikáljuk azt a négyváltozós $F(A,B,C,D)$ logikai függvényt, amely kimenete $F=0$, ha a bemenetén lévő bináris kombinációra igaz az $AB+C = CD+B$ logikai kifejezés. A specifikáció során vegyük figyelembe, hogy azok a bemeneti kombinációk nem fordulhatnak elő, ahol minden bemenet azonos értékű.

- Melyik definíciós lehetőséget (igazság tábla, Karnaugh tábla, algebrai alak, minterm/maxterm index) célszerű választani?
- Határozzuk meg a legegyszerűbb algebrai alakját (diszjunktív vagy konjunktív).

Megoldás

Az igazság táblázatot – a felírt bemeneti kombinációkra egyszerű ellenőrizni a feltételek teljesülését.

A	B	C	D	AB+C	CD+B	F
0	0	0	0	0	0	-
0	0	0	1	0	0	0
0	0	1	0	1	0	1
0	0	1	1	1	1	0
0	1	0	0	0	1	1
0	1	0	1	0	1	1
0	1	1	0	1	1	0
0	1	1	1	1	1	0
1	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	1
1	0	1	1	1	1	0
1	1	0	0	1	1	0
1	1	0	1	1	1	0
1	1	1	0	1	1	0
1	1	1	1	1	1	-

$$F(A,B,C,D) = \bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \bar{B} \cdot C \cdot \bar{D}$$

8 kapubemenet

$$F(A,B,C,D) = (\bar{A} + C) \cdot (\bar{C} + \bar{B}) \cdot (B + \bar{D})$$

9 kapubemenet

8. feladat

Adjuk meg az előző feladat Karnaugh tábláját, minterm és maxterm indexeit, ha tudjuk, hogy a B és D kapcsoló soha nem állhat azonos állásban, amikor a C kapcsoló be van kapcsolva.

- Írjuk fel a legegyszerűbb kétszintű diszjunktív illetve konjunktív algebrai alakot.

Megoldás

		C		
		1	0	
F	A	1	0	
		0	-	
		D		
		1	0	
	B	1	1	
		-	1	
		0	-	
		1	1	
		-	-	

$$F(ABCD) = \sum [(0,9,11,12,13,14) + (2,7,10,15)]$$

$$F(ABCD) = \prod [(7,9,10,11,12,14) + (0,5,8,13)]$$

		C	
F	A	1	-
			-
		1	1
		1	1
			-
		D	

$$F(ABCD) = A \cdot B + A \cdot D + \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{D}$$

10 kapubemenet

		C		
F		0	0	-
		0	0	-
		-	0	
A				
	0			-
		D		












$$F(ABCD) = (A + \bar{B}) \cdot (A + \bar{D}) \cdot (\bar{A} + B + D)$$

10 kapubemenet

9. feladat

Határozzuk meg a legegyszerűbb kétszintű realizációját annak a logikai hálózatnak, amelynek kimenete $F = 1$, ha a bemeneten az 1-esek száma legalább annyi, mint a 0-ák száma, de a bemeneten csak BCD számok fordulhatnak elő. (Közömbös)

Megoldás

		D		
A				
				
		-		
				
				
		C		

Ha az 1-eseket fedjük le:

$$F = AD + BD + BC + CD$$

12 kapubemenet

4 db 2 bemenetű ÉS
1 db 4 bemenetű VAGY

Ha a 0-akat fedjük le:

$$F = (C + D)(B + D)(A + B + C)$$

10 kapubemenet

2 db 2 bemenetű VAGY
1 db 3 bemenetű VAGY
1 db 3 bemenetű ÉS