



Osnovi računarstva I

Minimizacija prekidačkih funkcija

- Određivanje najjednostavnijeg mogućeg izraza koji odgovara nekoj Bulovoj funkciji naziva se *minimizacijom*
- Minimizaciju funkcije sa malim brojem promjenljivih pogodno je izvršiti preko **Karnoovih mapa**
- Karnoova mapa za funkciju sa n promjenljivih sastoji se od 2^n kvadratnih polja koja predstavljaju elementarne površine
- Svakoj elementarnoj površini (polju) odgovara jedan **potpuni logički proizvod** (minterm), odnosno **potpuni logički zbir** (maksterm), tj. jedan indeks
- Za funkciju 4 promjenljive:
- Svaka promjenljiva ima svoj značaj
- X_1 najveći, X_4 najmanji

		X_3X_4	00	01	11	10
		X_1X_2	00	01	11	10
X_1	00	0	1	3	2	
	01	4	5	7	6	
	11	12	13	15	14	
	10	8	9	11	10	

- Potrebno je sve jedinice (ako se želi dobiti minimalna forma u obliku proizvoda zbirova), odnosno nule (ako se želi dobiti minimalna forma u obliku proizvoda zbirova), u mapi pokriti površinama koje obuhvataju tzv. susjedna polja
- Susjedna polja su ona polja čiji se mintermovi, odnosno makstermovi, razlikuju u jednom bitu
- Prilikom izbora površina kojima će se pokriti polja na kojima se nalaze jedinice (odnosno nule) mora se voditi računa o nekoliko prostih pravila:
 - zaokružuju se susjedna polja što je moguće većom površinom pri čemu broj pokrivenih polja mora biti jednak 2^n , gdje $n \in \{0, 1, 2, \dots\}$;
 - broj površina mora biti što je moguće manji;
 - preporučuje se da se zaokruživanje **započne** od onih jedinica (odnosno nula) koje mogu da se zaokruže samo na jedan način!

- Prepostavimo da je Karnoovom mapom sa slike zadata logička funkcija f:

xy \ zp	00	01	11	10
00	0	0	0	0
01	1	1	0	0
11	0	0	1	1
10	0	0	1	1

- U obliku zbira potpunih proizvoda:

$$f = \bar{x}y\bar{z}\bar{p} + \bar{x}y\bar{z}p + xyzp + xyz\bar{p} + x\bar{y}zp + x\bar{y}z\bar{p}$$

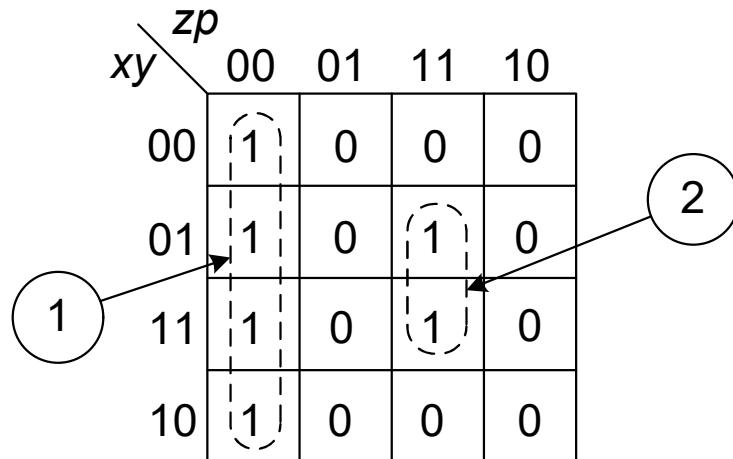
- Grupisanjem prva dva minterma:

$$\begin{aligned} f &= \bar{x}y\bar{z}(\bar{p} + p) + xyzp + xyz\bar{p} + x\bar{y}zp + x\bar{y}z\bar{p} = \\ &= \bar{x}y\bar{z} + xyzp + xyz\bar{p} + x\bar{y}zp + x\bar{y}z\bar{p} \end{aligned}$$

- Grupisanjem poslednja četiri minterma:

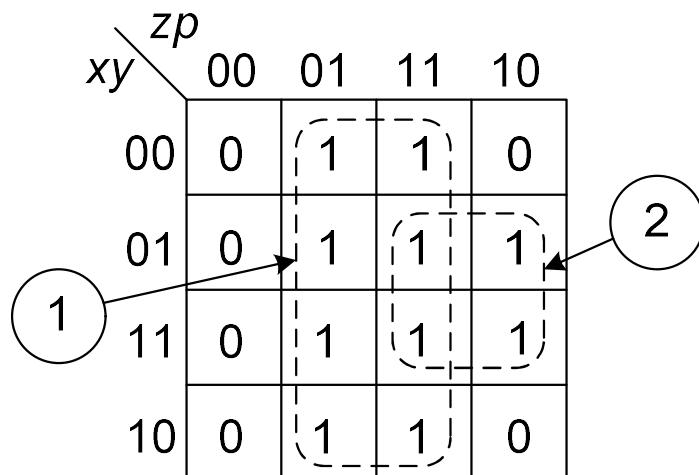
$$\begin{aligned} f &= \bar{x}y\bar{z} + xz(yp + y\bar{p} + \bar{y}p + \bar{y}\bar{p}) = \bar{x}y\bar{z} + xz(y(p + \bar{p}) + \bar{y}(p + \bar{p})) = \\ &= \bar{x}y\bar{z} + xz(y + \bar{y}) = \bar{x}y\bar{z} + xz \end{aligned}$$

- Prepostavimo da je Karnoovom mapom sa slike zadata logička funkcija f:



$$f = \bar{z} \cdot \bar{p} + y \cdot z \cdot p$$

- Prepostavimo da je Karnoovom mapom sa slike zadata logička funkcija f:



$$f = p + yz$$

■ Karnoove mape sa dvije promjenljive

- Za Bulovu funkciju sa dvije promjenljive definišu se četiri minterma - mapa se sastoji od četiri polja:

	X	Y	0	1
0			$\bar{X} \bar{Y}$	$\bar{X} Y$
1			$X \bar{Y}$	$X Y$

m_0	m_1
m_2	m_3

Funkcija XY

	X	Y	0	1
0				
1				1

Funkcija $F(X, Y) = \sum m(1,2) = \bar{X}Y + X\bar{Y}$

	X	Y	0	1
0				1
1			1	

- *Primjer:* Odrediti minimalni oblik logičke funkcije zadate izrazom:

$$F(X, Y) = \sum m(1, 2, 3) = m_1 + m_2 + m_3$$

- *Rješenje:* Minimalni oblik funkcije možemo odrediti na tri načina:

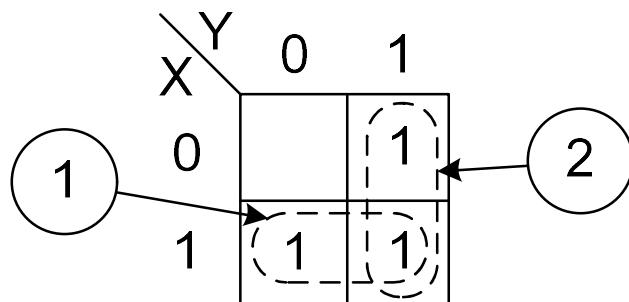
1. Algebarski:

$$\begin{aligned} F &= \bar{X} \cdot Y + X \cdot \bar{Y} + X \cdot Y = \bar{X} \cdot Y + X \cdot (\bar{Y} + Y) = \bar{X} \cdot Y + X = \\ &= \bar{X} \cdot Y + X \cdot (1 + Y) = \bar{X} \cdot Y + X + X \cdot Y = Y \cdot (\bar{X} + X) + X = X + Y. \end{aligned}$$

2. Proizvodom potpunih logičkih zbirova (makstermova):

$$F = \prod M(0) = X + Y.$$

3. Upotrebom Karnooove mape:



$$F = X + Y$$

■ Karnooove mape sa tri promjenljive

- U slučaju logičke funkcije sa tri promjenljive postoji osam mintermova - osam polja

		YZ	00	01	11	10	
		X	0	m ₀	m ₁	m ₃	m ₂
		0	1	m ₄	m ₅	m ₇	m ₆

- Posmatrajmo logički zbir četiri minterma koji se nalaze u susjednim poljima Karnooove mape:

$$\begin{aligned}m_1 + m_3 + m_5 + m_7 &= (\bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}YZ) + (X\bar{Y}Z + XYZ) = \\&= \bar{X}Z(\bar{Y} + Y) + XZ(\bar{Y} + Y) = \bar{X}Z + XZ = Z\end{aligned}$$

■ Karnoove mape sa četiri promjenljive

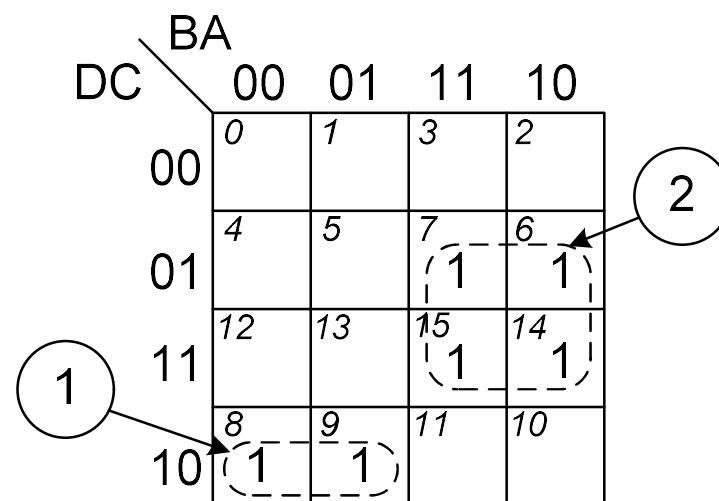
- Četiri promjenljive - šesnaest mintermova

- *Primjer:* Odrediti minimalnu formu funkcije:

$$f(D, C, B, A) = CBA + D\bar{C}\bar{B} + CB\bar{A}.$$

- *Rješenje:*

$$\begin{aligned} f(D, C, B, A) &= (D+\bar{D})CBA + D\bar{C}\bar{B}(A+\bar{A}) + (D+\bar{D})CB\bar{A} = \\ &= m_{15} + m_7 + m_9 + m_8 + m_{14} + m_6 = \sum m(6,7,8,9,14,15). \end{aligned}$$





		BA	00	01	11	10
		DC	0	1	3	2
		00	4	5	7	6
		01	12	13	15	14
		11	8	9	11	10
		10	(1)	(1)	(1)	(1)

1

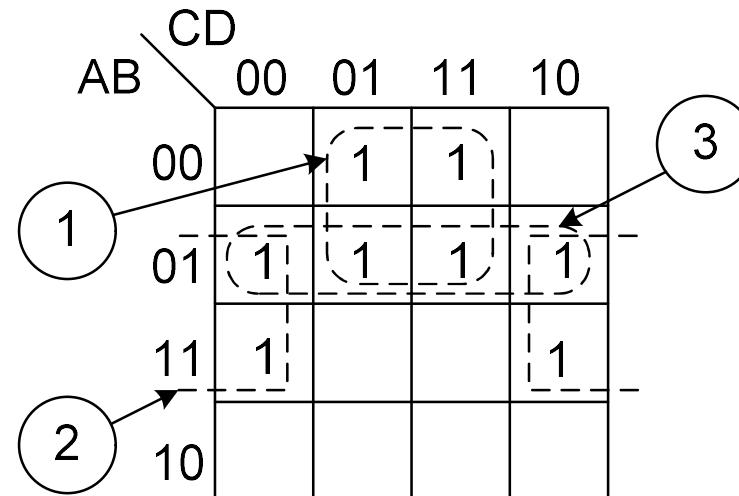
2

$$m_{8,9} = D\bar{C}\bar{B}\bar{A} + D\bar{C}\bar{B}A = D\bar{C}\bar{B}(\bar{A} + A) = D\bar{C}\bar{B}$$

$$\begin{aligned}
 m_{6,7,14,15} &= \bar{D}CB\bar{A} + \bar{D}CBA + DCB\bar{A} + DCBA = \bar{D}CB(\bar{A} + A) + DCB(\bar{A} + A) = \\
 &= \bar{D}CB + DCB = CB(\bar{D} + D) = CB
 \end{aligned}$$

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

Primjer:



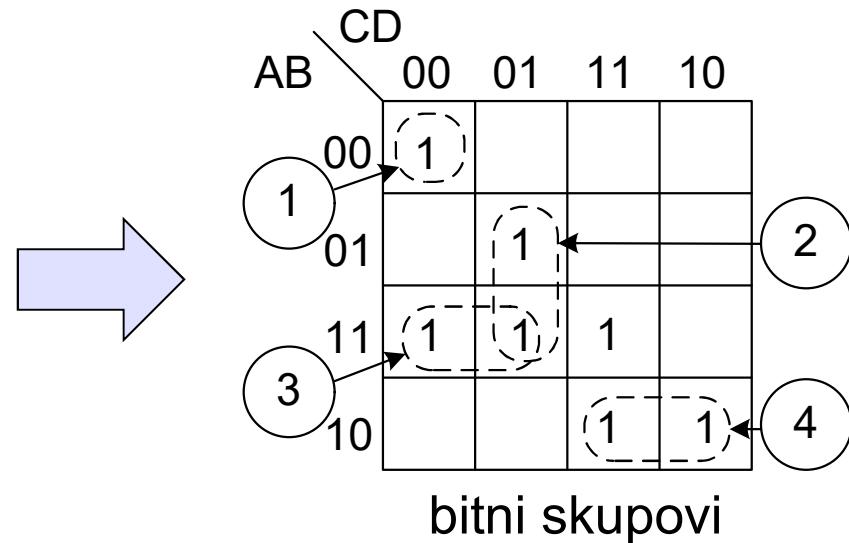
$$F = \bar{A}D + B\bar{D}$$

Skupovi 1 i 2 su **bitni**, jer se mintermovi m_1 i m_3 obuhvataju samo sa skupom zapisanim ekvivalentnim logičkim izrazom $\bar{A}D$, odnosno mintermovi m_{12} i m_{14} se obuhvataju samo sa skupom zapisanim ekvivalentnim logičkim izrazom $B\bar{D}$

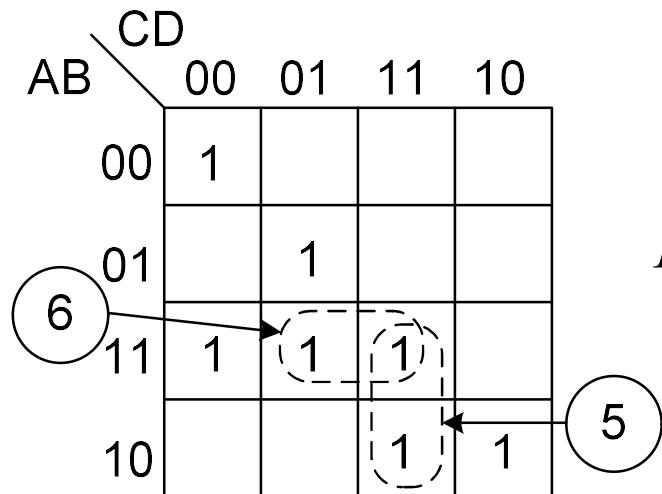
Skup 3 je **nebitan** jer su svi njegovi mintermovi obuhvaćeni sa prva dva skupa

■ Primjer:

	CD	00	01	11	10
AB	00	1			
	01		1		
	11	1	1	1	
	10			1	1



bitni skupovi



nebitni skupovi

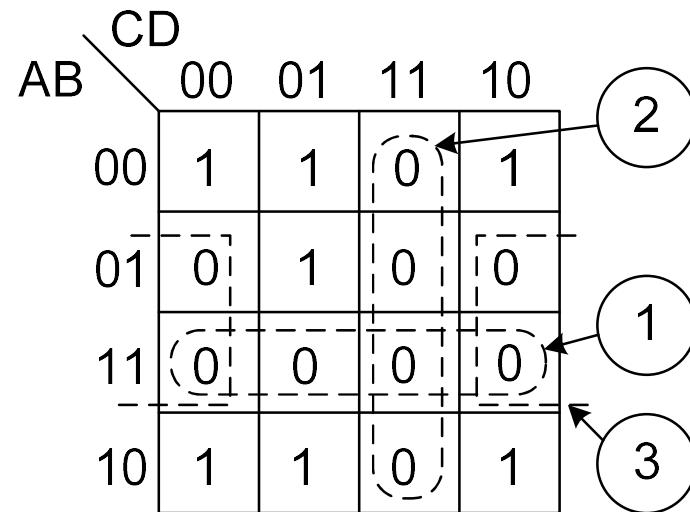
$$F = \overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{D} + B\overline{C}D + A\overline{B}\overline{C} + A\overline{B}C + \begin{cases} ACD \\ ili \\ ABD \end{cases}$$

- *Primjer:* Naći minimalnu formu funkcije zadate logičkim izrazom:

$$F(A, B, C, D) = \sum m(0, 1, 2, 5, 8, 9, 10)$$

u obliku proizvoda logičkih zbirova

- *Rješenje:*



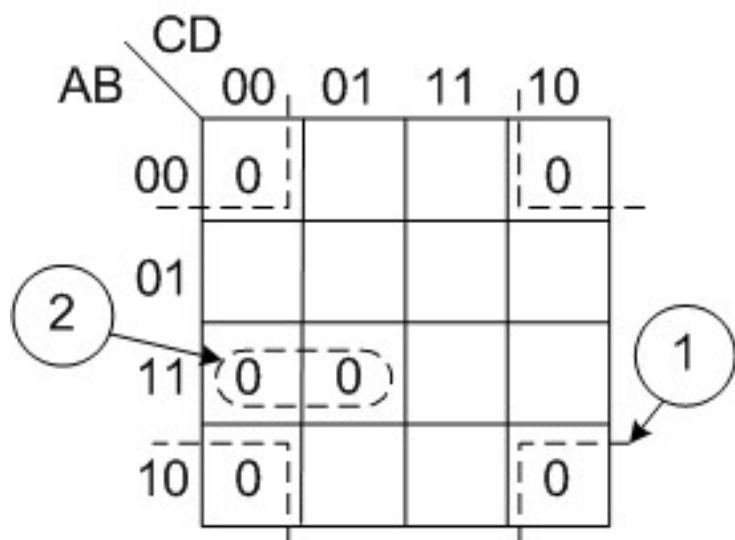
$$F = (\bar{A} + \bar{B}) \cdot (\bar{C} + \bar{D}) \cdot (\bar{B} + D).$$

■ *Primjer:* Naći minimalnu formu funkcije zadate logičkim izrazom:

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

■ *Rješenje:*

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + \bar{B} + C) \cdot (B + C + D) \cdot (B + \bar{C} + D) = (\bar{A} + \bar{B} + C + D) \cdot (\bar{A} + \bar{B} + C + \bar{D}) \cdot \\ &\quad \cdot (\bar{A} + B + C + D) \cdot (A + B + C + D) \cdot (\bar{A} + B + \bar{C} + D) \cdot (A + B + \bar{C} + D) = \\ &= \prod M(0, 2, 8, 10, 12, 13). \end{aligned}$$



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

- *Primjer:* Pronaći minimalnu formu nekompletne definisane funkcije F , sa tri "bilo što" uslova:

$$F(A, B, C, D) = \sum m(1, 3, 7, 11, 15) + \times(0, 2, 5).$$

- *Rješenje:*

		AB	CD	00	01	11	10
		00	(X)	1	(1)	X)	
1	2	00	X				
		01	0	X	1	1	0
11	0	0	0	1	0		
10	0	0	0	(1)	0		

		AB	CD	00	01	11	10
		00	X	(1)	(1)	X	
1	2	00					
		01	0	X	1	1	0
11	0	0	0	1	0		
10	0	0	0	(1)	0		

		AB	CD	00	01	11	10
		00	X	1	1	X	
1	2	00					
		01	0	X	1	0	
11	0	0	0	1	0		
10	0	0	0	(1)	0		

$$F = \bar{A} \bar{B} + CD$$

$$F = \bar{A} D + CD$$

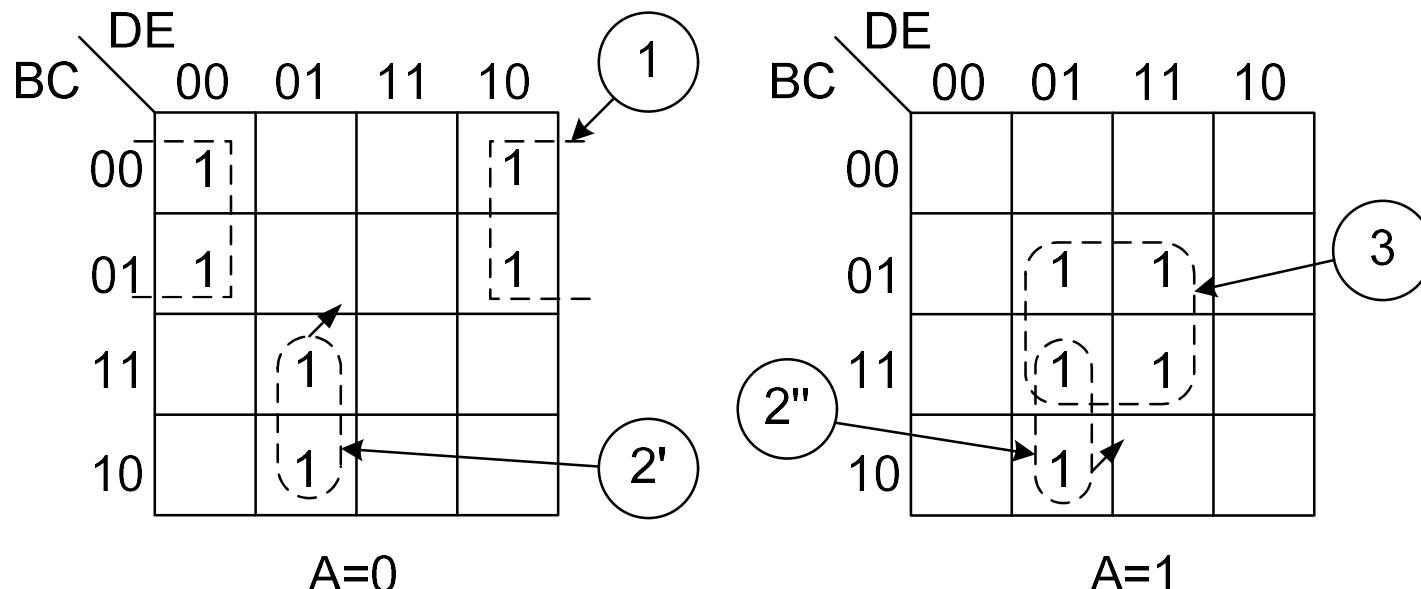
$$F = D \cdot (\bar{A} + C)$$

■ Karnoove mape sa pet promjenljivih

- Primjer: Pronaći uprošćeni oblik funkcije zadate logičkim izrazom:

$$F(A, B, C, D, E) = \sum m(0, 2, 4, 6, 9, 13, 21, 23, 25, 29, 31).$$

- Rješenje:



$$F = \overline{A}\overline{B}\overline{E} + B\overline{D}E + ACE$$



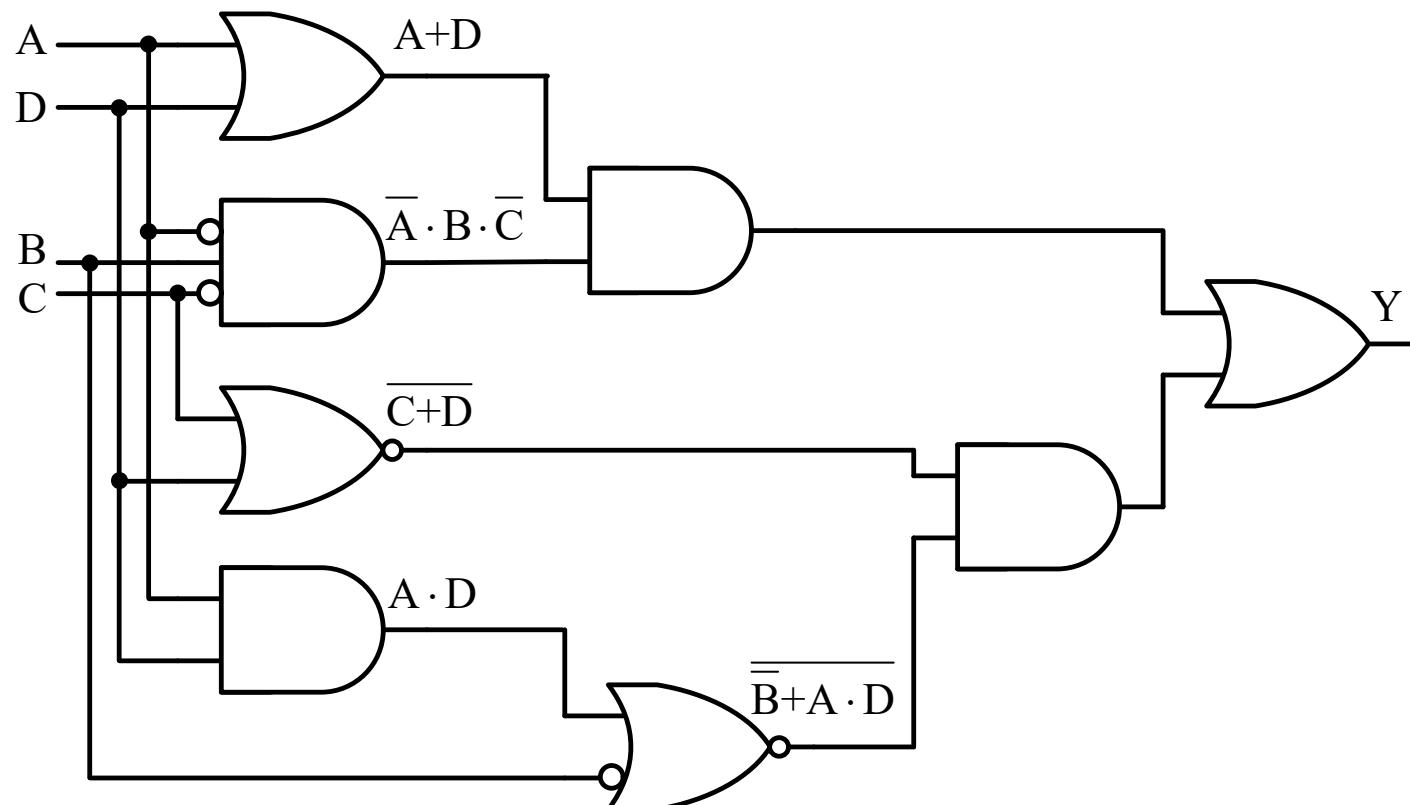
Osnovi računarstva I

Prekidačke mreže

- Posmatrajmo sljedeću složenu prekidačku funkciju:

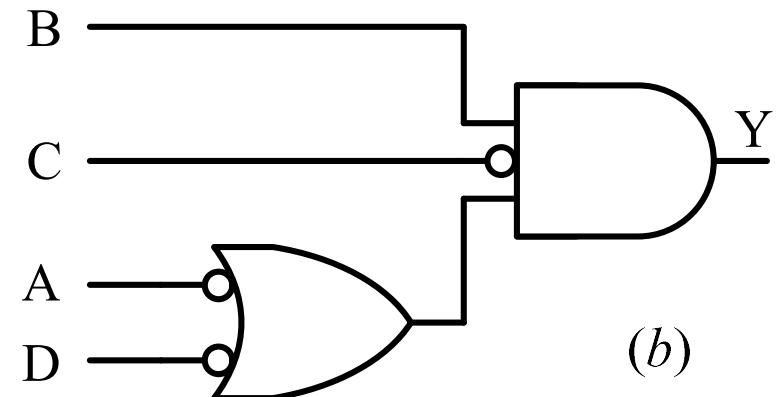
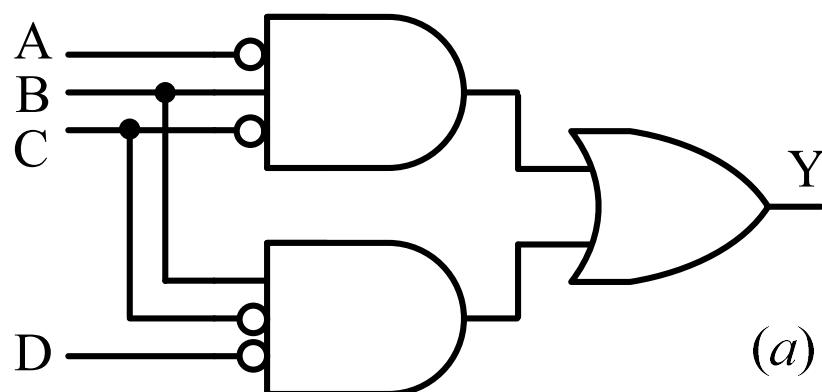
$$Y = (A + D) \cdot \bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \overline{C + D} \cdot \overline{\bar{B}} + A \cdot D$$

- Logička šema prekidačke mreže može se dobiti **direktnim preslikavanjem** prekidačke funkcije u odgovarajući dijagram elementarnih logičkih kola:

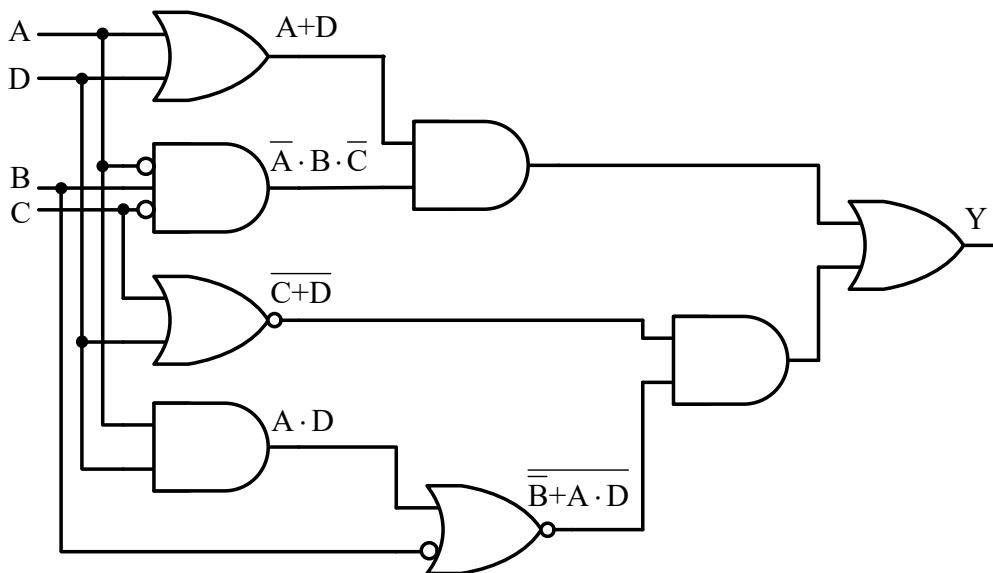


- Izlaz Y iste logičke vrijednosti veoma često se može realizovati pomoću jednostavnije mreže logičkih kola (minimizacija algebarski ili pomoću Karnoovih mapa):

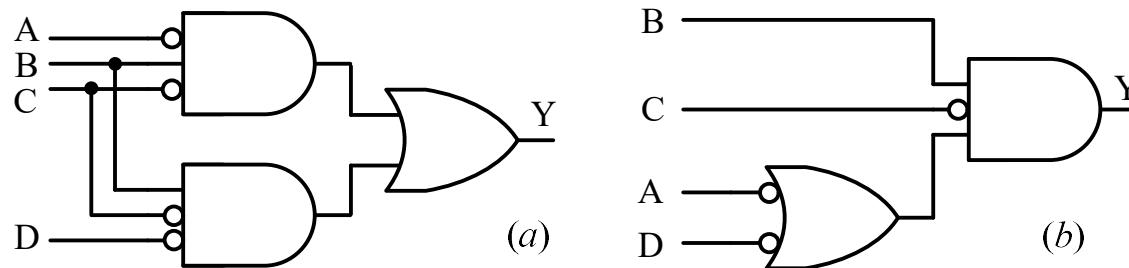
$$Y = \overline{A}\overline{B}\overline{C} + B\overline{C}\overline{D} = B\overline{C} \cdot (\overline{A} + \overline{D}).$$

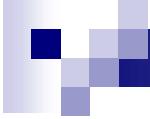


- Prekidačke mreže za implementaciju funkcije ne razlikuju se samo u pogledu broja i tipa upotrijebljenih logičkih elemenata, već i po broju nivoa (**stepeni**) u strukturi mreže
- Stepen prekidačke mreže određen je najvećim brojem redno vezanih logičkih kola kroz koja neki od ulaznih signala treba da prođe do izlaza mreže
- Četvorostepena:



- Dvostepene:





■ REALIZACIJA NORMALNIH FORMI PREKIDAČKIH FUNKCIJA UPOTREBOM LOGIČKIH NI I NILI KOLA

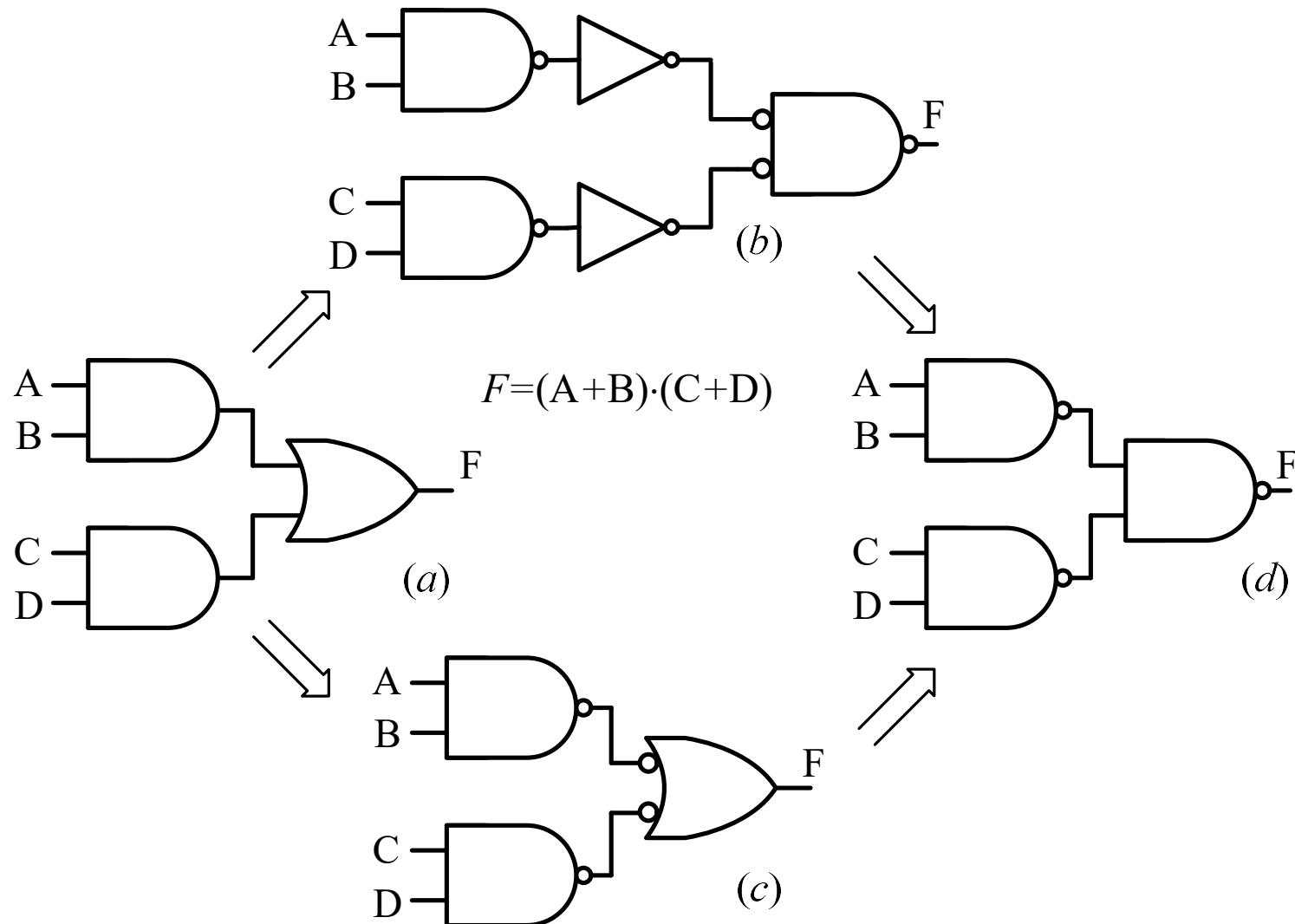
- U slučaju logičke funkcije oblika zbira logičkih proizvoda, implementacija **dvostepene** prekidačke mreže može se izvršiti **upotrebom isključivo logičkih NI kola**:

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

- Analogno tome, funkcije oblika proizvoda logičkih zbroja mogu se implementirati **dvostepenom** prekidačkom mrežom, **koristeći isključivo logička NILI kola**.

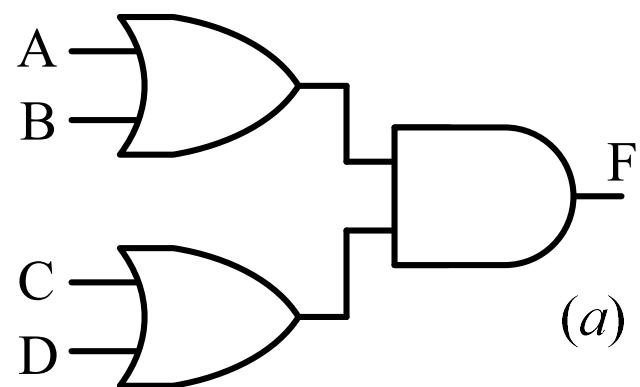


$$F = A \cdot B + C \cdot D$$

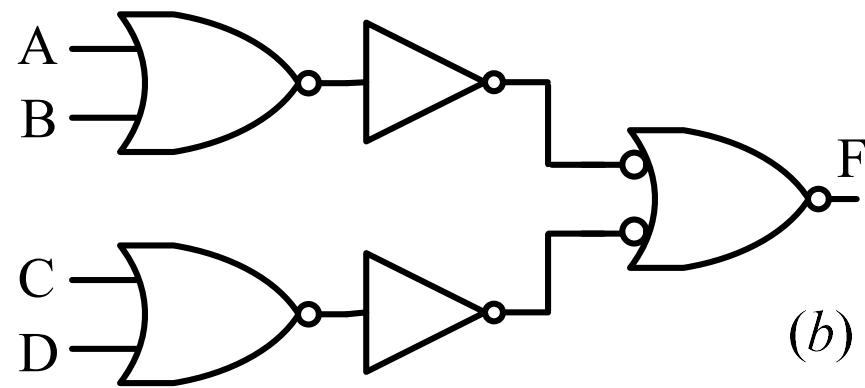




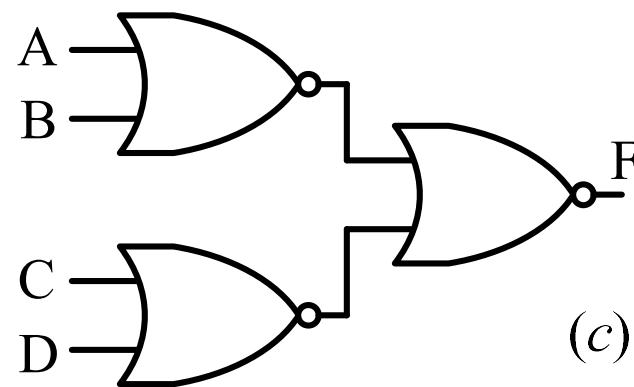
$$F = (A+B) \cdot (C+D)$$



(a)



(b)



(c)