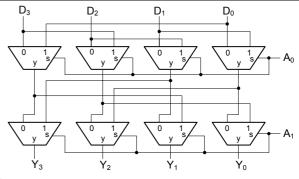
## 2. MEĐUISPIT IZ DIGITALNE LOGIKE

## Grupa B

Što će biti na izlazima Y<sub>3</sub>Y<sub>2</sub>Y<sub>1</sub>Y<sub>0</sub> sklopa sa slike, ako se na ulaze dovede D<sub>3</sub>D<sub>2</sub>D<sub>1</sub>D<sub>0</sub>=1101,

 $A_1A_0=11?$ 



a) 0111

b) 1101

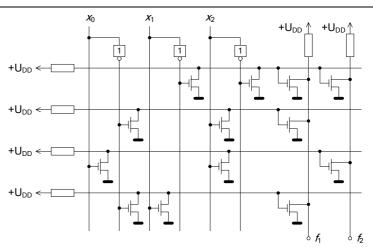
c) 1011

d) 1110

e) 1010

f) ništa od navedenog

2. PLA strukturom u tehnologiji MOSFET ostvarene su funkcije  $f_1$  i  $f_2$ (vidi sliku). O kojim se funkcijama radi?



a)  $f_1 = \bar{x}_2 \bar{x}_0 + \bar{x}_1 \bar{x}_0$ ,  $f_2 = \bar{x}_2 x_0 + x_2 \bar{x}_1$ 

b)  $f_1 = \overline{x}_2 \overline{x}_0 + \overline{x}_2 \overline{x}_1$ ,  $f_2 = \overline{x}_2 \overline{x}_0 + \overline{x}_1 \overline{x}_0$ c)  $f_1 = \overline{x}_2 x_0 + x_2 \overline{x}_1$ ,  $f_2 = \overline{x}_2 \overline{x}_0 + \overline{x}_1 \overline{x}_0$ c)  $f_1 = \overline{x}_2 x_0 + x_2 \overline{x}_1$ ,  $f_2 = \overline{x}_2 \overline{x}_0 + \overline{x}_1 \overline{x}_0$ 

d)  $f_1 = x_2 \overline{x}_0 + \overline{x}_1 \overline{x}_0$ ,  $f_2 = x_2 x_0 + \overline{x}_2 \overline{x}_1$ 

e)  $f_1 = x_2 x_0 + \overline{x}_2 \overline{x}_1$ ,  $f_2 = x_2 \overline{x}_0 + \overline{x}_1 \overline{x}_0$ 

f) ništa od navedenog

Multipleksorom 4/1 potrebno je ostvariti funkciju  $f(A, B, C) = \sum m(0,3,5,6,7)$ . Označimo s 3.  $D_0D_1D_2D_3$  podatkovne ulaze, te s  $A_1A_0$  adresne ulaze (indeks 0 označava ulaz najmanje težine). Ako na  $A_1$  dovedemo A, a na  $A_0$  dovedemo B, što treba dovesti na ulaze  $D_0$ ,  $D_1$ ,  $D_2$  te  $D_3$ ?

a) C, 0, 0,  $\overline{C}$ 

d) C,  $\overline{C}$ , 1, C

b) C, 0, 1, C

e)  $\overline{C}$ , C,  $\overline{C}$ , 1

c)  $\overline{C}$ , C, 0,  $\overline{C}$ 

f) ništa od navedenog

4. Sinkroni SR bistabil izveden je pomoću 4 sklopa NI. Uporabom 2 sklopa I na ulazima S i R bistabil je pretvoren u JK bistabil. Do trenutka t = 100 ns ulazi J, K i CP su konstantno 0, a bistabil je u stanju 0. U trenutku t = 100 ns ulazi J, K i CP postavljaju se na 1 (J=K=CP=1), i više se ne mijenjaju. Očitajte stanja na izlazima  $(Q, \overline{Q})$  u trenutcima 125 ns, 135 ns te 145 ns, ako je kašnjenje osnovnih logičkih sklopova 10 ns.

a) (1,0), (0,0), (0,1)

d) (0,1), (1,1), (1,0)

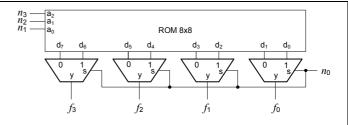
b) (1,1), (1,0), (0,0)

e) (1,0), (1,1), (0,1)

c) (0,1), (0,0), (1,0)

f) ništa od navedenog

5. Funkcija f(n) svakom  $n \in \{0,...,15\}$  pridružuje broj  $n \oplus \hat{n}$ , gdje je  $\hat{n}$  jednak broju n zarotiranom ulijevo za jedan bit. Ovu funkciju potrebno je ostvariti permanentnom memorijom kapaciteta  $8 \times 8$ , i multipleksorima, prema slici. Što treba upisati u memoriju? U ponuđenim

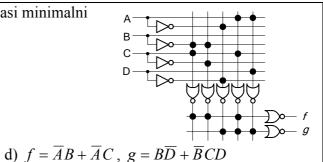


rješenjima prikazan je sadržaj memorijskih lokacija od 4 do 7, u heksadekadskom zapisu.

- a) c6, fa, 36, 0a
- b) f1, fe, cd, c2
- c) c5, f9, 35, 09

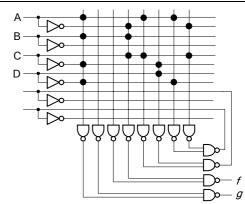
- d) b2, bd, 8e, 81
- e) b1, be, 8d, 82
- f) ništa od navedenog
- 6. Pomoću 4 potpuna zbrajala (FA) i 4 sklopa NE izgrađeno je 4-bitno binarno oduzimalo koje se temelji na *pribrajanju B-komplementa*. Ako na njegove ulaze dovedemo a=0110 i b=1110, izračunajte rezultat operacije *a-b* te prijenose između pojedinih potpunih zbrajala (*sklopova FA*). Označimo te prijenose s c<sub>4</sub>,c<sub>3</sub>,c<sub>2</sub>,c<sub>1</sub> (c<sub>4</sub> je prijenos potpunog zbrajala koje radi s bitovima operanada najveće težine). Prijenosi c<sub>4</sub>,c<sub>3</sub>,c<sub>2</sub>,c<sub>1</sub> su:
  - a) 1111
  - b) 0111
  - c) 0100

- d) 1011
- e) 1101
- f) ništa od navedenog
- 7. Sklopom PLA ostvarene su funkcije *f* i *g*. Kako glasi minimalni oblik tih funkcija?



- a)  $f = \overline{A}B + \overline{A}D$ ,  $g = B\overline{D} + \overline{B}CD$
- b)  $f = \overline{A}BD + \overline{A}C$ ,  $g = A\overline{D} + \overline{B}D$
- c)  $f = A\overline{B} + \overline{B}C$ ,  $g = A\overline{D} + \overline{A}CD$
- e)  $f = \overline{A}B + \overline{A}C$ ,  $g = B\overline{D} + A\overline{B}D$
- f) ništa od navedenog
- 8. Sklopom PAL prikazanim na slici potrebno je ostvariti funkcije:  $f = \overline{A}BC + AC + \overline{C}D$  i  $a = AB\overline{C}\overline{D} + (\overline{A} + \overline{D})(A + \overline{C})$ . Dio programiranja već

 $g = AB\overline{C}\overline{D} + (\overline{A} + D)(A + \overline{C})$ . Dio programiranja već je ostvaren. Kako treba programirati posljednja 4 retka prvog polja kako bi prikazana struktura doista ostvarivala zadane funkcije?



- f) ništa od navedenog

9. Dvoulazni NILI sklop modeliran je VHDL-om kao sklop nor2. Potom je napisan strukturni model sklopa sklop1. Sučelje sklopa nor2 te model sklopa sklop1 prikazani su u nastavku.

```
ENTITY nor2 IS

PORT (
    a : OUT std_logic;
    b,c : IN std_logic);
END nor2;

END nor2;

ENTITY sklop1 IS PORT (d, e : IN std_logic;
    f : OUT std_logic);
END sklop1;
ARCHITECTURE ar OF sklop1 IS
SIGNAL i : std_logic;
BEGIN
    s1: ENTITY work.nor2 PORT MAP (b<=i,c<=e,a<=f);
    s2: ENTITY work.nor2 PORT MAP (i,e,d);
END ar;
```

Ponašajni opis istovjetan opisu "ar" u tijelu bloka ARCHITECTURE sadržava sljedeći izraz:

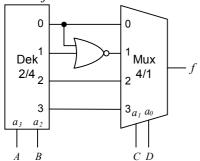
- 10. Koliki je **minimalni** broj multipleksora 2/1 potreban kako bismo multipleksorskim stablom ostvarili funkciju  $f(A, B, C, D) = \sum m(1,2,5,6,9,10,13,14)$ ? Na raspolaganju su varijable i komplementi varijabli (koje nije potrebno zasebno ostvarivati). *Napomena*: pogledajte minimalni oblik funkcije f.
  - a) 12 b) 7 c) 4 d) 17 e) 1 f) ništa od navedenog

(opaska: trivijalne rezidualne funkcije su funkcije jedne varijable)?

11. Funkcija od 7 varijabli ostvaruje se multipleksorskim stablom, koristeći više multipleksora istog tipa. Koliko je multipleksora potrebno, ako kao osnovni multipleksor uzmemo multipleksor 4/1, a gradimo stablo kojim ćemo moći ostvariti zadanu funkciju uz trivijalne rezidualne funkcije

a) 21 b) 15 c) 13 d) 5
e) 1
f) ništa od navedenog

12. Koju funkciju f(A,B,C,D) ostvaruje sklop sa slike? Potrebno je odrediti minimalni oblik zadane funkcije.



a) 
$$\overline{A}BCD + ABD + A\overline{C}\overline{D} + A\overline{D}$$

b) 
$$B\overline{C}D + \overline{A}BCD + A\overline{B}C\overline{D} + A\overline{B}\overline{D}$$

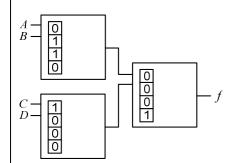
c) 
$$\overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{D} + A\overline{B}C\overline{D} + A\overline{C}D + ABD$$

d) 
$$\overline{ABCD} + ABC\overline{D} + A\overline{BC} + ABD$$

e) 
$$\overline{A}B\overline{C}\overline{D} + ABCD + A\overline{B}\overline{D} + \overline{A}\overline{C}\overline{B}$$

f) ništa od navedenoga

Funkcija f(A,B,C,D) ostvarena je uporabom konfigurabilnog bloka sklopa FPGA. U pregledne tablice (LUT) upisane su vrijednosti prema slici. O kojoj se funkciji radi?



- a)  $f(A,B,C,D) = (A \oplus B) \cdot (\overline{C+D})$
- b)  $f(A,B,C,D) = (A \cdot B) \oplus (C+D)$
- c)  $f(A,B,C,D) = (\overline{A \cdot B}) + (C+D)$
- d)  $f(A,B,C,D) = (\overline{A+B}) \oplus (\overline{C+D})$
- e)  $f(A,B,C,D) = (A \oplus B) \cdot (C+D)$
- f) ništa od navedenoga
- Sinkroni bistabil s ulazima X i Y definiran je jednadžbom promjene stanja:  $Q_{n+1} = XYQ_n + \overline{Y} \overline{Q}_n$ . Takav bistabil potrebno je ostvariti uporabom T bistabila. Kako glasi minimalni oblik ulaza T?

a) 
$$T = \overline{X} \overline{Q}_n + Q_n \overline{Y}$$

d) 
$$T = \overline{Y} + \overline{X}Q_n$$

b) 
$$T = \overline{X} + Q_n \overline{Y}$$

e) 
$$T = XYQ_n + \overline{Y} \overline{Q}_n$$

c) 
$$T = \overline{X}Y + O_n Y$$

- f) ništa od navedenog
- 15. Zadan je dekadski kod koji za svaku dekadsku znamenku koristi 4 bita. Pri tome znamenke 0-4 kodira kao binarno zapisane brojeve 1-5, a znamenke 5-9 kao binarno zapisane brojeve 7-11 (primjerice, znamenka 5 ima kod 0111). Projektirajte sklop na čiji se ulaz dovodi kôd jedne znamenke (označimo bitove kao b<sub>3</sub>b<sub>2</sub>b<sub>1</sub>b<sub>0</sub>), a na izlazu generira kôd njezinog 9-komplementa (označimo bitove izlaza k<sub>3</sub>k<sub>2</sub>k<sub>1</sub>k<sub>0</sub>). Kako glasi minimalni oblik izlaza k<sub>2</sub>? *Napomena*: u slučaju više minimalnih oblika, u ponuđenim odgovorima naveden je jedan.

a) 
$$b_2b_1 + b_3\overline{b_1}$$

d) 
$$b_3 \overline{b}_0 + b_2 b_1$$

b) 
$$b_2b_0 + \overline{b}_2\overline{b}_1\overline{b}_0$$

e) 
$$b_2b_1 + \overline{b_1}\overline{b_0}$$

c) 
$$b_2b_1 + b_3\overline{b_1}\overline{b_0}$$

f) ništa od navedenog