Vzorové riešenie 2. zadania

SYNTÉZA KOMBINAČNÝCH LOGICKÝCH OBVODOV

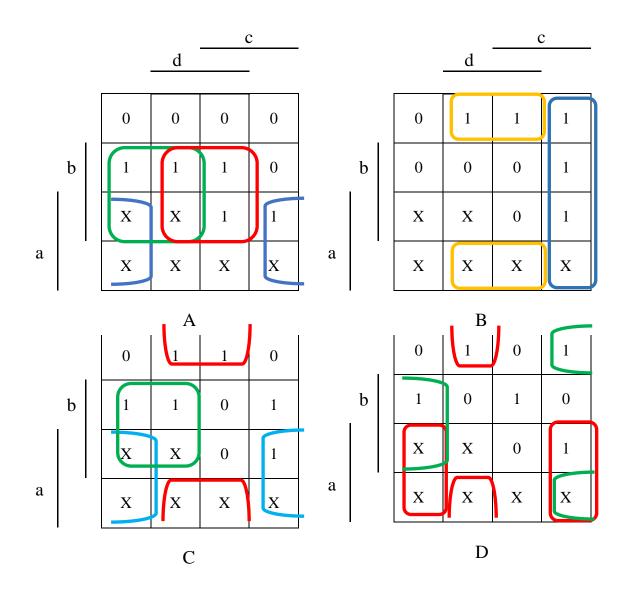
Navrhnite prevodník desiatkových číslic 0-9, zakódovaných v kóde Gray do kódu BCD84-2-1. Prevodník realizujte s minimálnym počtom členov NAND a NOR. Navrhnite vlastné riešenie a overte ho programovými prostriedkami ESPRESSO a LogiSim (príp. LOG alebo FitBoard).

Úlohy:

- Navrhnite vlastné riešenie pre skupinovú minimalizáciu a odvoďte B-funkcie v tvare MDNF.
- 2) Vytvorte vstupný textový súbor s opisom vstupu pre ESPRESSO.
- 3) Navrhnuté B-funkcie v tvare MDNF overte programom ESPRESSO. Pri návrhu B-funkcií klaďte dôraz na skupinovú minimalizáciu funkcií.
- 4) Optimálne riešenie (treba zhodnotiť, ktoré riešenie je lepšie a prečo) vytvorte obvod s členmi NAND (výhradne NAND, t.j. aj negátory nahraďte logickými členmi NAND).
- 5) Z Karnaughovej mapy odvoďte B-funkcie v tvare MKNF a vytvorte obvod s členmi NOR (výhradne NOR, t.j. aj negátory nahraďte logickými členmi NOR).
- 6) Výslednú schému nakreslite v simulátore LogiSim (príp. LOG alebo FitBoard) a overte simuláciou.
- 7) Riešenie vyhodnoť te (zhodnotenie zadania, postup riešenia, vyjadrenie sa k počtu logických členov, vstupov obvodu, vhodnosti použitie NAND alebo NOR realizácie).

R	ieše	nie											(2
		Gı	ray		B	CD8	34-2	-1				d		
#	a	b	c	d	A	В	C	D				u		
0	0	0	0	0	0	0	0	0					ı	ı
1	0	0	0	1	0	1	1	1			0000	0111	0110	١,
2	0	0	1	1	0	1	1	0			0000	0111	0110	(
3	0	0	1	0	0	1	0	1		ı				
4	0	1	1	0	0	1	0	0	b	٦ l	1011	1010	1001	(
5	0	1	0	0	1	0	1	1	Ü		1011	1010	1001	Ì
5	0	1	0	1	1	0	1	0						
7	0	1	1	1	1	0	0	1			XXXX	XXXX	1000]
8	1	1	1	1	1	0	0	0						
9	1	1	1	0	1	1	1	1	a					
											XXXX	XXXX	XXXX	7
									I			Λ.Γ.		l
												A,E	3,C,D	

Kaurgnaughove mapy a DNF



```
MDNF:
A = b \overline{cd} + bd + a\overline{d}
B = c\overline{d} + \overline{b}d
C = b\overline{c} + \overline{b}d + a\overline{d}
D = \overline{a}bcd + \overline{b}c\overline{d} + \overline{b}\overline{c}d + b\overline{c}\overline{d} + a\overline{d}

Obsah vstupného súbora pre
ESPRESSO:
# prevodník z Gray do kódu BCD84-2-1.
.i 4
.o 4
```

```
.i 4
.0 4
.ilb a b c d
.ob A B C D
.type fr
.p 10
0000 0000
0001 0111
0011 0110
0010 0101
0110 0100
0100 1011
0101 1010
0111 1001
1111 1000
1110 1111
```

Výstup programu ESPRESSO:

```
A = (b&!c&!d) | (b&d) | (a&!d);

B = (c&!d) | (!b&d);

C = (b&!c) | (!b&d) | (a&!d);

D = (!a&b&c&d) | (!b&c&!d) | (!b&!c&d) | (!b&!c&l);
```

Riešenia sú totožné.

Prepis na NAND:

$$A = b \, \overline{c} \, \overline{d} + b \, d + a \, \overline{d}$$

$$= \overline{b \, \overline{c} \, d} + b \, d + a \, \overline{d}$$

$$= (b \, \overline{c} \, \overline{d}) \cdot (\overline{b} \cdot d) \cdot (\overline{a} \cdot \overline{d})$$

$$= ((b \, \uparrow) \, (c \, \uparrow) \, \uparrow) \, (d \, \uparrow)) \, \uparrow \, (b \, \uparrow \, d) \, \uparrow \, (a \, \uparrow) \, (d \, \uparrow))$$

$$B = c \, \overline{d} + \overline{b} \, d$$

$$= \overline{(c \cdot \overline{d}) + (\overline{b} \cdot d)}$$

$$= \overline{(c \cdot \overline{d}) \cdot (\overline{b} \cdot d)}$$

$$= (c \, \uparrow) \, (d \, \uparrow)) \, \uparrow \, ((b \, \uparrow) \, \uparrow \, d)$$

$$C = b \, \overline{c} + \overline{b} \, d + a \, \overline{d}$$

$$= \overline{b \, \overline{c} + \overline{b} \, d + a \, \overline{d}}$$

$$= \overline{(b \, \overline{c}) \cdot (\overline{b} \cdot d) \cdot (a \cdot \overline{d})}$$

$$= (b \, \uparrow) \, (c \, \uparrow)) \, \uparrow \, ((b \, \uparrow) \, \uparrow \, d) \, \uparrow \, (a \, \uparrow \, (d \, \uparrow)).$$

$$D = \overline{a} \, b \, c \, d + \overline{b} \, \overline{c} \, d + b \, \overline{c} \, \overline{d} + a \, \overline{d}$$

$$= \overline{(b \, b \cdot c \, d) \cdot (\overline{b} \cdot c \, \overline{d}) \cdot (\overline{b} \cdot \overline{c} \, \overline{d}) \cdot (\overline{b} \cdot \overline{c} \, \overline{d}) \cdot (\overline{a} \cdot \overline{d})}}$$

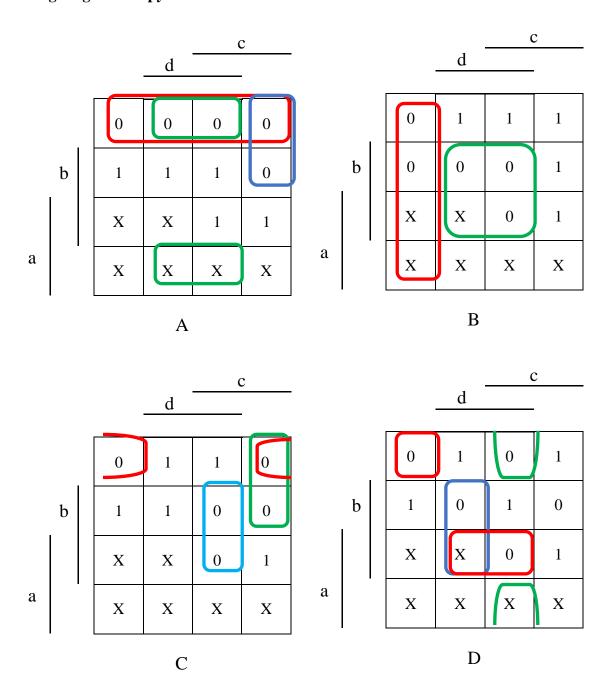
$$= ((a \, \uparrow) \, \uparrow \, b \, \uparrow \, c \, \uparrow \, d) \, \uparrow \, ((b \, \uparrow) \, \uparrow \, c \, \uparrow \, (d \, \uparrow)) \, \uparrow \, ((b \, \uparrow) \, \uparrow \, (c \, \uparrow) \, \uparrow \, d) \, \uparrow \, (b \, \uparrow) \, \uparrow \, (d \, \uparrow)) \, \uparrow \, (a \, \uparrow \, (d \, \uparrow)).$$

↑ - Shefferova operácia (NAND)

Počet logických členov obvodu: 17

Počet vstupov do logických členov obvodu: 44

Kaurgnaughove mapy a KNF



MKNF:

$$A = (a+b)(b+\overline{d})(a+\overline{c}+d)$$

$$B = (c+d)(\overline{b}+\overline{d})$$

$$B = (c+d)(\overline{b} + \overline{d})$$

$$C = (b+d+a)(\overline{c}+\overline{b}+a)(\overline{c}+\overline{b}+\overline{d})+(\overline{c}+d+a)$$

$$C = (b + d + a)(\overline{c} + \overline{b} + a)(\overline{c} + \overline{b} + \overline{d}) + (\overline{c} + d + a)$$

$$D = (\overline{a} + \overline{b} + \overline{d})(\overline{a} + \overline{d} + \overline{c})(b + c + d + a)(b + \overline{d} + \overline{c})(c + \overline{b} + \overline{d})(d + \overline{b} + \overline{c} + a)$$

Prepis na NOR:

$$A = (a+b)(b+\overline{d})(a+\overline{c}+d)$$

$$= \overline{(a+b)(b+\overline{d})(a+\overline{c}+d)}$$

$$= \overline{(a+b)(b+\overline{d})(a+\overline{c}+d)}$$

$$= (a+b)(b+\overline{d})(a+\overline{c}+d)$$

$$= (a+b)(b+\overline{d}) + \overline{(a+\overline{c}+d)}$$

$$= (a+b)(b+\overline{d}) + \overline{(a+\overline{c}+d)}$$

$$= (a+b)(b+\overline{d})$$

$$= (a+b)(b+\overline{d}) + \overline{(a+\overline{c}+d)}$$

$$= (a+b)(b+\overline{d}) + \overline{(a+\overline{c}+d)}$$

$$= (a+b)(b+\overline{d}) + \overline{(a+\overline{d})}$$

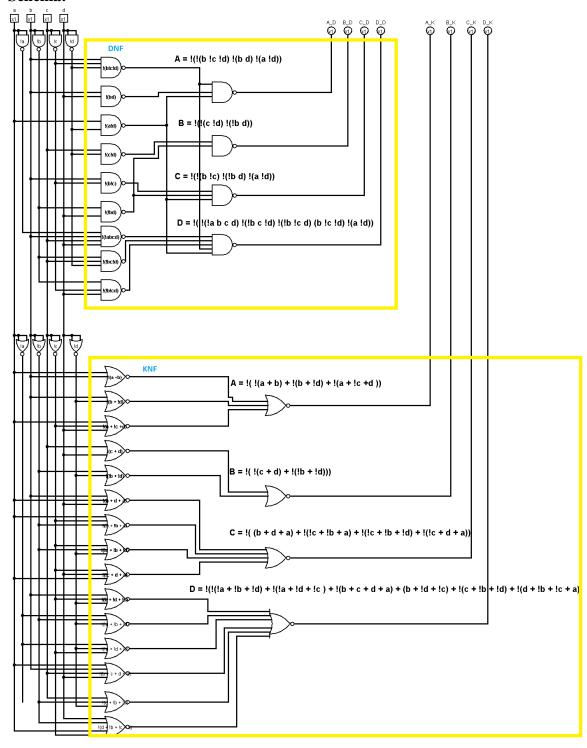
$$= (a+b+\overline{d})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}+\overline{a})(a+\overline{d}$$

↓ - Peirceova operácia (NOR)

Počet členov obvodu: 23

Počet vstupov do logických členov obvodu: 66

Schéma:



Zhodnotenie

Zadaním bolo navrhnúť prevodník desiatkových číslic 0-9, zakódovaných v kóde Gray do kódu BCD84-2-1., s minimálnym počtom členov NAND a NOR.

Začali sme skupinovou minimalizáciou a odvodením B-funkcie v tvare MDNF, a tieto B-funkcie sme overili v programe ESPRESSO.

Ďalej sme odvodili B-funkcie v tvare MKNF pomocou Karnaughových máp. Schémy pre MKNF aj MDNF sme následne realizovali v simulátore LOGISIM a riešenie sme overili simuláciou.

V tomto prípade obvod realizovaný pomocou členov NAND (17 členov 44 vstupov) potrebuje o 6 logických členov viac a o 22 vstupy viac ako obvod realizovaný pomocou členov NOR (23 členov 66 vstupov).

Zároveň jednotlivé výstupné funkcie vychádzajú samostatne efektívnejšie realizované cez DNF.