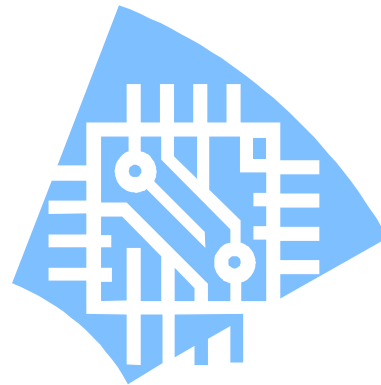
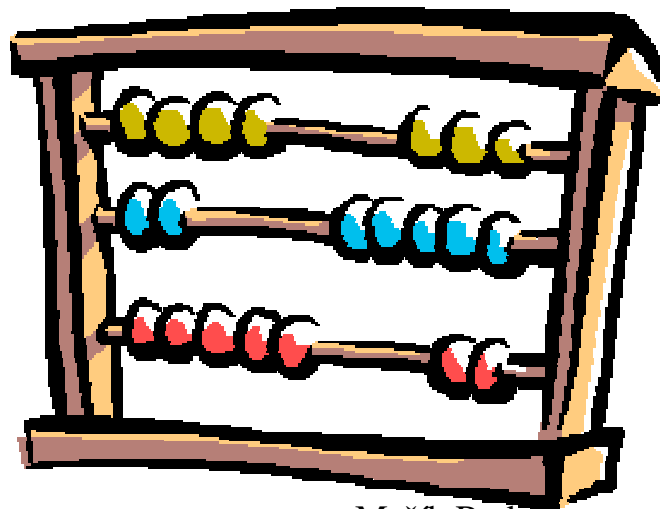


# Číslicová technika

Radek Mařík



# Číselné soustavy a aritmetické operace



Mařík Radek

# Převody mezi soustavami (z→10)

---

Výsledek dostaneme vyčíslením z-adického čísla ve tvaru řady.

$$(101,11)_2 = 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 + 1 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} = (5,75)_{10}$$

$$(276,4)_8 = 2 \cdot 8^2 + 7 \cdot 8^1 + 6 \cdot 8^0 + 4 \cdot 8^{-1} = (190,5)_{10}$$

$$(8E2,A)_{16} = 8 \cdot 16^2 + 14 \cdot 16^1 + 2 \cdot 16^0 + 10 \cdot 16^{-1} = \\ = (2274,625)_{10}$$

# Převody mezi soustavami (10→2)

---

Číslo před desetinnou čárkou dělíme dvěma a zapisujeme zprava doleva zbytky při dělení:

$$(364)_{10} = (101101100)_2$$

182 ←

91

45

22

11

5

2

1

# Převody mezi soustavami (10→2)

---

Číslo za des. čárkou násobíme dvěma a zapisujeme zleva doprava přenosy před des. čárkou:

$$(0,364)_{10} = (0,01011101\dots)_2 = (0,36328125)_{10}$$

$$728 \quad \rightarrow$$

$$\underline{1},456$$

$$912$$

$$\underline{1},824$$

$$\underline{1},648$$

$$\underline{1},296$$

$$592$$

$$\underline{1},184$$

# Převody mezi soustavami (8↔2)

---

Číslo ve dvojkové soustavě rozdělíme od desetinné čárky do tříčlenných skupin:

$$(11101100,11001)_2 = (11 \mid 101 \mid 100, 110 \mid 01)_2 = \\ = (354,62)_8$$

Každou cifru v oktálové soustavě zapíšeme jako trojčlenné dvojkové číslo:

$$(27,31)_8 = (10 \ 111,011 \ 001)_2$$

Jedna číslice soustavy o základu  $z = 2^n$  odpovídá  $n$  číslicím binární soustavy

# Převody mezi soustavami (16↔2)

---

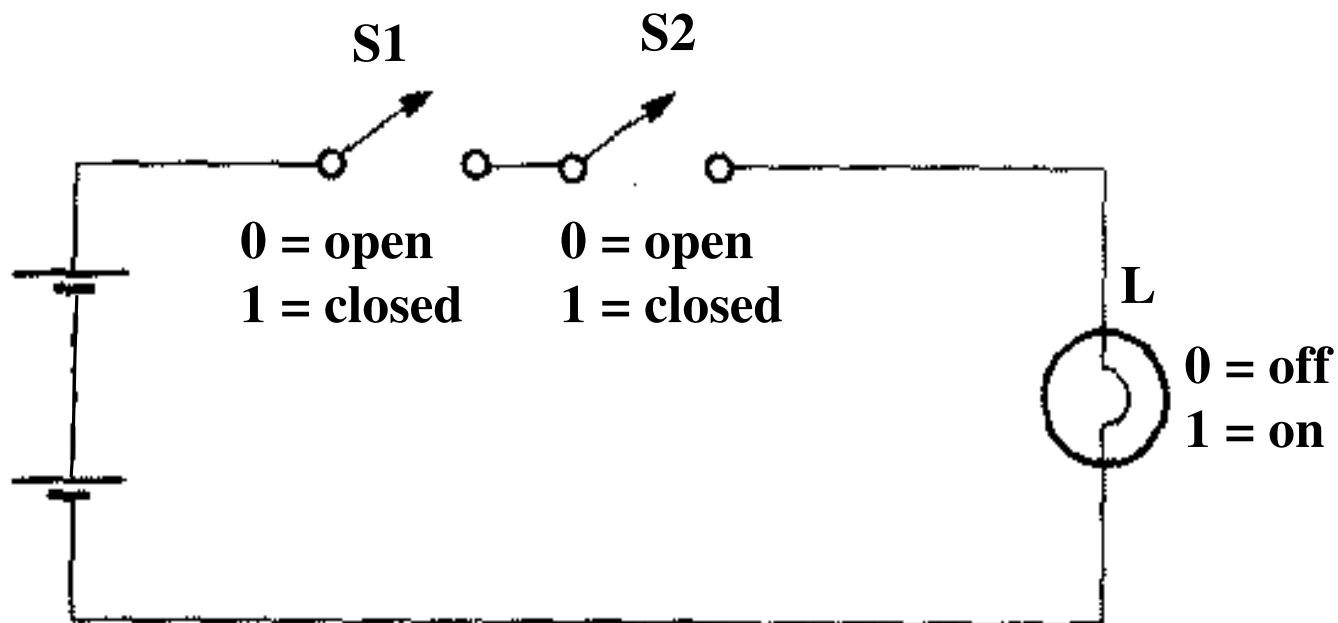
Číslo ve dvojkové soustavě rozdělíme od desetině čárky do čtyřčlenných skupin:

$$(101101100,101101)_2 = (1 \mid 0110 \mid 1100, 1011 \mid 01)_2 \\ = (16C,B4)_{16}$$

Každou cifru v hexadecimální soustavě zapíšeme jako čtyřciferné dvojkové číslo:

$$(E7,1A)_{16} = (1110 \ 0111,0001 \ 101)_2$$

# Logické funkce - součin



(a) Obvod

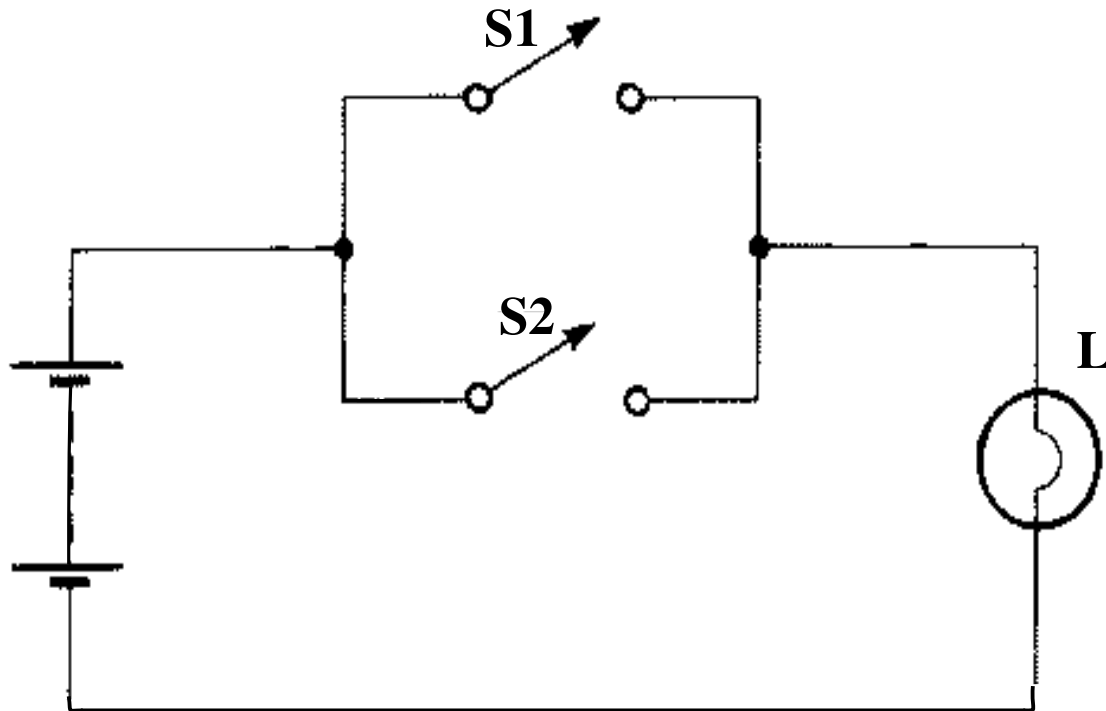
S1	S2	L
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

(b) pravdivostní tabulka

Dva spínače v sérii



# Logické funkce - součet



(a) Obvod

S1	S2	L
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

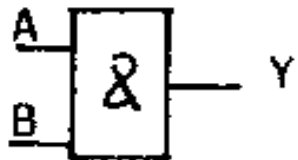
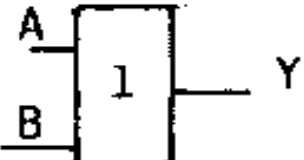
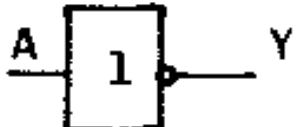
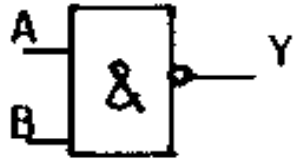

(b) Pravdivostní  
tabulka

Dva paralelní spínače

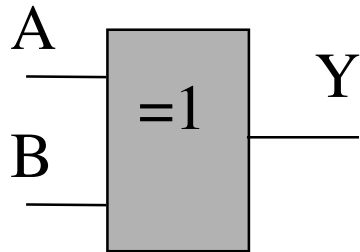
# Úplný soubor logických funkcí

- součin + negace
- negovaný součin
- součet + negace
- ...

# Schematické značky podle ČSN

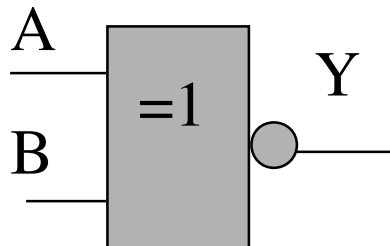
Schématická značka obvodu	Algebraické vyjádření	Funkce	Označení
	$Y = A \cdot B$	logický součin	"AND"
	$Y = A + B$	logický součet	"OR"
	$Y = \bar{A}$	logická negace	"INVERT" nebo "NON"
	$Y = \overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$	Shefferova funkce	"NAND"
	$Y = \overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$	Pierceova funkce	"NOR"

# Nonekvivalence



A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

# Ekvivalence



A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

## Všechny funkce dvou proměnných

a,b	00	01	10	11
	0	0	0	0
	0	0	0	1
	0	0	1	0
	0	0	1	1
	0	1	0	0
	0	1	0	1
	0	1	1	0
	0	1	1	1
	1	0	0	0
	1	0	0	1
	1	0	1	0
	1	0	1	1
	1	1	0	0
	1	1	0	1
	1	1	1	0
	1	1	1	1

$f = 0$  nulová funkce

$f = ab$  log. součin

$f = ab'$

$f = a$  identita a

$f = a'b$

$f = b$  identita b

$f = a'b + ab'$  nonekvivalence

$f = a + b$  log. součet

$f = a'b'$

$f = ab + a'b'$  ekvivalence

$f = b'$  negace b


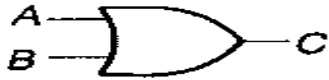





$f = a + b'$

$f = a'$  negace a

$f = a' + b$

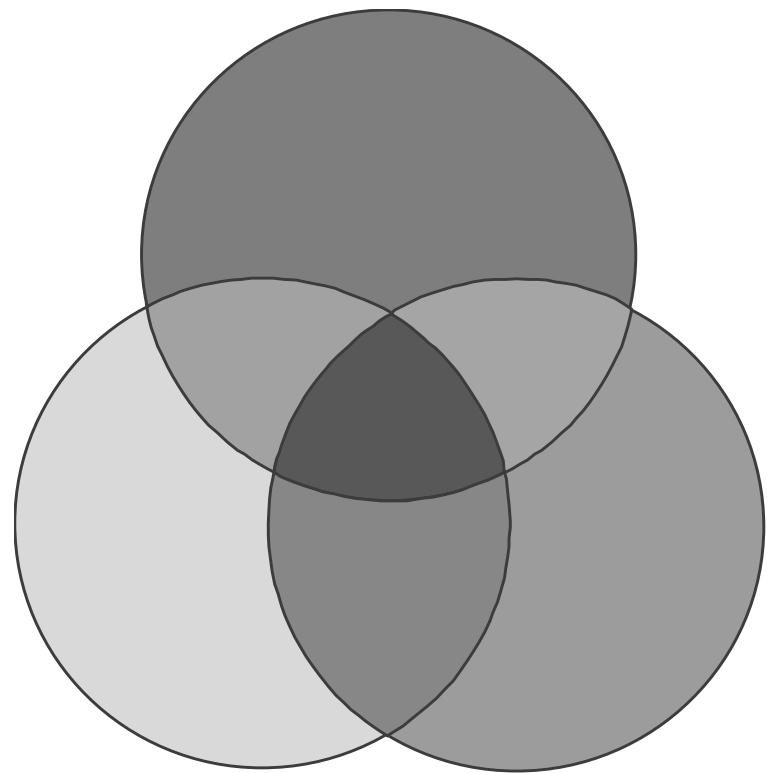
$f = a' + b'$

$f = 1$

Function	Symbol	Boolean representation	Truth table															
AND		$C = A \cdot B$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th> <th>B</th> <th>C</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	A	B	C	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1
A	B	C																
0	0	0																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																
OR		$C = A + B$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th> <th>B</th> <th>C</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	A	B	C	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
A	B	C																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	1																
NOT		$B = \overline{A}$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th> <th>B</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	0	1	1	0									
A	B																	
0	1																	
1	0																	
NAND		$C = \overline{A \cdot B}$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th> <th>B</th> <th>C</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	C	0	0	1	0	1	1	1	0	1	1	1	0
A	B	C																
0	0	1																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
NOR		$C = \overline{A + B}$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th> <th>B</th> <th>C</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	C	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	0
A	B	C																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	0																
Exclusive-OR		$C = A \oplus B$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th> <th>B</th> <th>C</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	C	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
A	B	C																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
Exclusive-NOR		$C = \overline{A \oplus B}$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th> <th>B</th> <th>C</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	A	B	C	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	1
A	B	C																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																

# Booleova algebra

- **Zákony Booleovy algebry**
- **Vyjádření logických funkcí**
  - ◆ **pravdivostní tabulka**
  - ◆ **logický výraz**
  - ◆ **mapa**



# Základní zákony Booleovy algebry

## (8 axiomů)

1. komutativita:  $a + b = b + a,$   $a \cdot b = b \cdot a$
2. asociativita:  $a + (b + c) = (a + b) + c,$   $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$
3. distributivita:  $a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c),$   $a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$
4. neutralita 0 a 1:  $a + 0 = a,$   $a \cdot 1 = a$
5. vlastnosti komplementu:  $a + \bar{a} = 1$   $a \cdot \bar{a} = 0$
6. agresivita 0 a 1 :  $a \cdot 0 = 0,$   $a + 1 = 1$
7. idempotence  $a \cdot a = a ,$   $a + a = a$
8. absorbce  $a + a \cdot b = a ,$   $a \cdot (a + b) = a$



# Odvozené zákony

**dvojitá negace**  $\overline{\overline{a}} = a$ ,

**absorbce negace**  $a + \overline{a} \cdot b = a + b$ ,

**de Morgan**  $\overline{(a + b)} = \overline{a} \cdot \overline{b}$ ,

**consensus**

$$ab + \overline{a}c + bc = ab + \overline{a}c,$$

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

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

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

# Příklad aplikace zákonů Booleovy algebry

Nalezněte MNDF funkce  $f$  zadanou Booleovým výrazem:

$$f = \bar{a}d + \bar{b}cd + a\bar{b}(c+d) + \bar{b}\bar{c}\bar{d}$$

Distributivní zákon:  $f = \bar{a}d + \bar{b}cd + a\bar{b}c + a\bar{b}d + \bar{b}\bar{c}\bar{d}$

zákon absorbce negace:  $\{ \bar{a}d + a\bar{b}d = d(\bar{a} + \bar{b}) \}$

$$f = \bar{a}d + \bar{b}cd + a\bar{b}c + \bar{b}d + \bar{b}\bar{c}\bar{d}$$

Absorbce negace:  $\{ \bar{b}d + \bar{b}\bar{c}\bar{d} = \bar{b}(d + \bar{c}) \}$

$$f = \bar{a}d + \bar{b}cd + a\bar{b}c + \bar{b}d + \bar{b}\bar{c}$$

Absorbce negace:  $\{ a\bar{b}c + \bar{b}\bar{c} = \bar{b}(\bar{c} + a) \}$

$$f = \bar{a}d + a\bar{b} + \bar{b}cd + \bar{b}d + \bar{b}\bar{c}$$

Absorbce:  $f = \bar{a}d + a\bar{b} + \bar{b}d + \bar{b}\bar{c}$

consensus:  $f = \bar{a}d + a\bar{b} + \bar{b}\bar{c}$  ↓ a to je MNDF

# Zákon negace

- **zobecněný zákon negace (logické funkce) :**

$$\bar{F}(a, b, \dots, z, 0, 1, +, \cdot) = F(\bar{a}, \bar{b}, \dots, \bar{z}, 1, 0, \cdot, +)$$

## Vyjádření logické funkce

- **slovní popis**
- **algebraický výraz**
- **tabulka**
- **mapa**
- **jednotková krychle**

# Algebraický (Booleový) výraz

- představuje funkci nad  $B$ . Jednu funkci lze popsat více výrazy. Používá se standardní (kanonický) tvar. Tento tvar se též někdy nazývá normální formou.
- term - výraz tvořený pouze proměnnými v přímém a negovaném tvaru a operací logického součtu nebo součinu
- P-term (součinnový term) - term s operací součinu
- S-term (součtový term) - operace součtu
- minterm - P-term obsahující všechny nezávislé proměnné
- maxterm - S-term obsahující všechny nezávislé proměnné
- vstupní písmeno - kombinace hodnot vst. proměnných

- Každou log. funkci je možno vyjádřit pomocí součtu mintermů nebo součinu maxtermů
- Každý minterm (resp. maxterm) nabývá hodnoty log1 (resp. log0) právě pro jedno vstupní písmeno dané log. funkce
- Stavový index - desítkový zápis kombinace hodnot nezávisle proměnných
- Úplná normální disjunktivní forma (UNDF) log. výraz tvořený součtem všech mintermů
- Úplná normální konjunktivní forma (UNKF) - log. výraz tvořený součinem všech maxtermů.

stavový index s	c b a	funkční hodnota $f(c, b, a)$	minterm $P_s$	maxterm $S_s$
0	0 0 0	0	$\bar{c}\bar{b}\bar{a}$	$c + b + a$
1	0 0 1	1	$\bar{c}\bar{b}a$	$c + b + \bar{a}$
2	0 1 0	1	$\bar{c}b\bar{a}$	$c + \bar{b} + a$
3	0 1 1	0	$\bar{c}ba$	$c + \bar{b} + \bar{a}$
4	1 0 0	1	$c\bar{b}\bar{a}$	$\bar{c} + b + a$
5	1 0 1	0	$c\bar{b}a$	$\bar{c} + b + \bar{a}$
6	1 1 0	1	$cb\bar{a}$	$\bar{c} + \bar{b} + a$
7	1 1 1	0	$cba$	$\bar{c} + \bar{b} + \bar{a}$

**Pravdivostní tabulka se všemi mintermy a maxtermy**

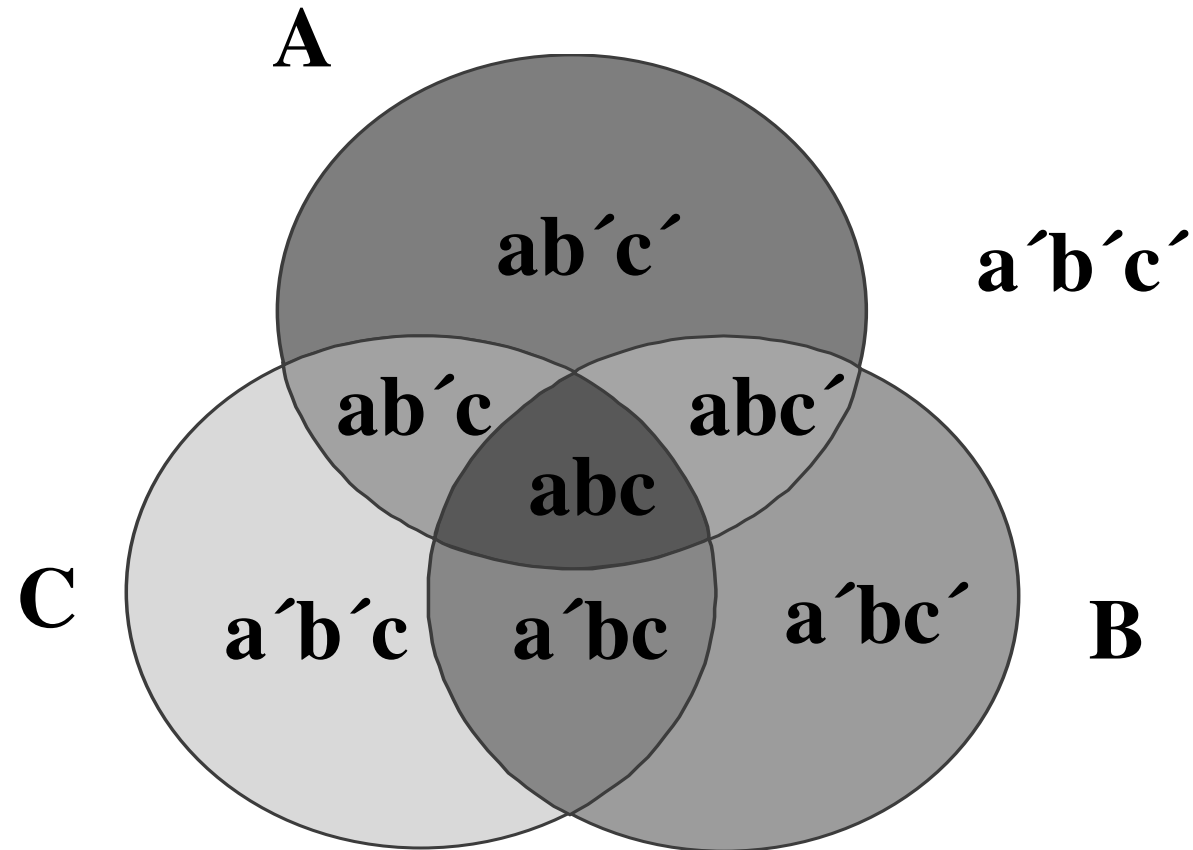
- **UNDF:**  $f(c, b, a) = \bar{c}\bar{b}a + \bar{c}b\bar{a} + c\bar{b}\bar{a} + cb\bar{a}$
- **UNKF:**  $f(c, b, a) = (c + b + a) \cdot (c + \bar{b} + \bar{a}) \cdot (\bar{c} + b + \bar{a}) \cdot (\bar{c} + \bar{b} + a)$
- **Seznam stavových indexů (zkrácený tabulkový tvar):**  
 $f(c, b, a) = \Sigma(1, 2, 4, 6) = \Pi(0, 3, 5, 7)$

- **UNDF obsahuje tolik mintermů, kolik je počet vstupních písmen, pro které nabývá uvažovaná logická funkce hodnoty 1**
- **UNKF obsahuje tolik maxtermů, kolik je počet vstupních písmen, pro které nabývá uvažovaná logická funkce hodnoty 0**
  
- **Vytvoření UNDF z UNKF - roznásobením**
- **UNKF z UNDF**
  - ◆ **určíme doplněk množiny mintermů s hodnotou 1**
  - ◆ **pro příslušná vstupní písmena určíme maxtermy**
  - ◆ **UNKF je součin těchto maxtermů**

- **Algebraické výrazy nabývají řady forem, které nejsou čistě disjunktivní nebo konjunktivní. Nazýváme je *smíšené* formy.**
- **Disjunktivní nebo konjunktivní formou můžeme popsat všechny výrazy - používá se pro minimalizaci**
- **Tyto formy lze snadno transformovat do Shefferovy algebry (samé NANDy) nebo Pierceovy algebry (samé NORy)**

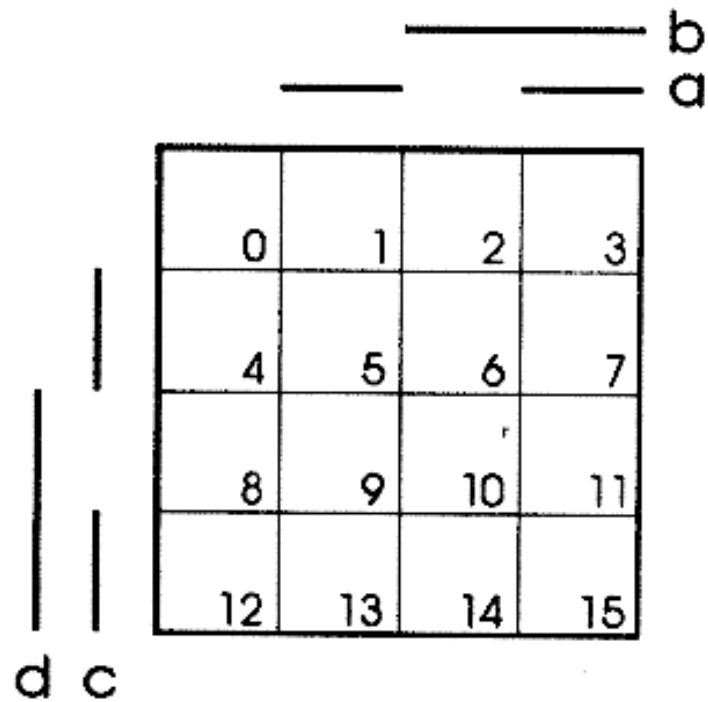


# Vénovy diagramy

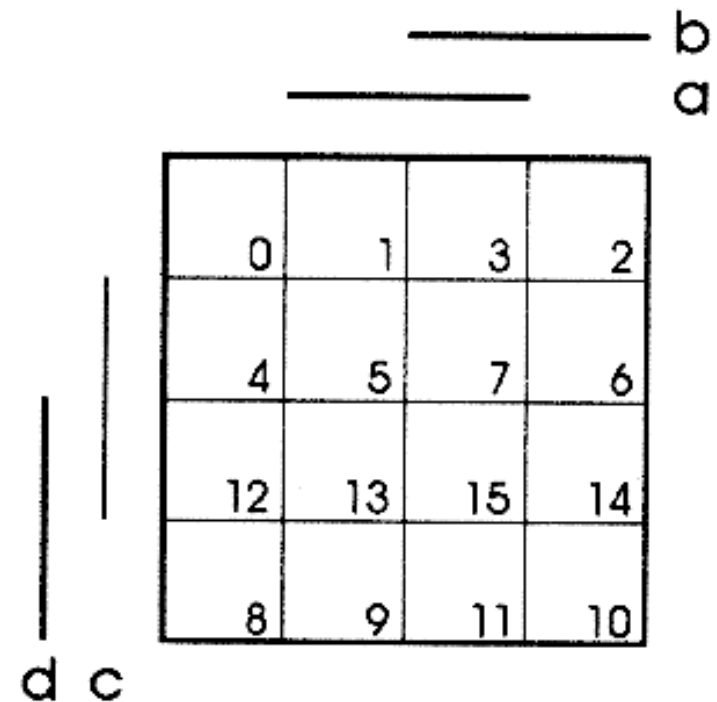


- Mapa je Vénův diagram, kde jednotlivé oblasti mají tvar obdélníků

# Mapy

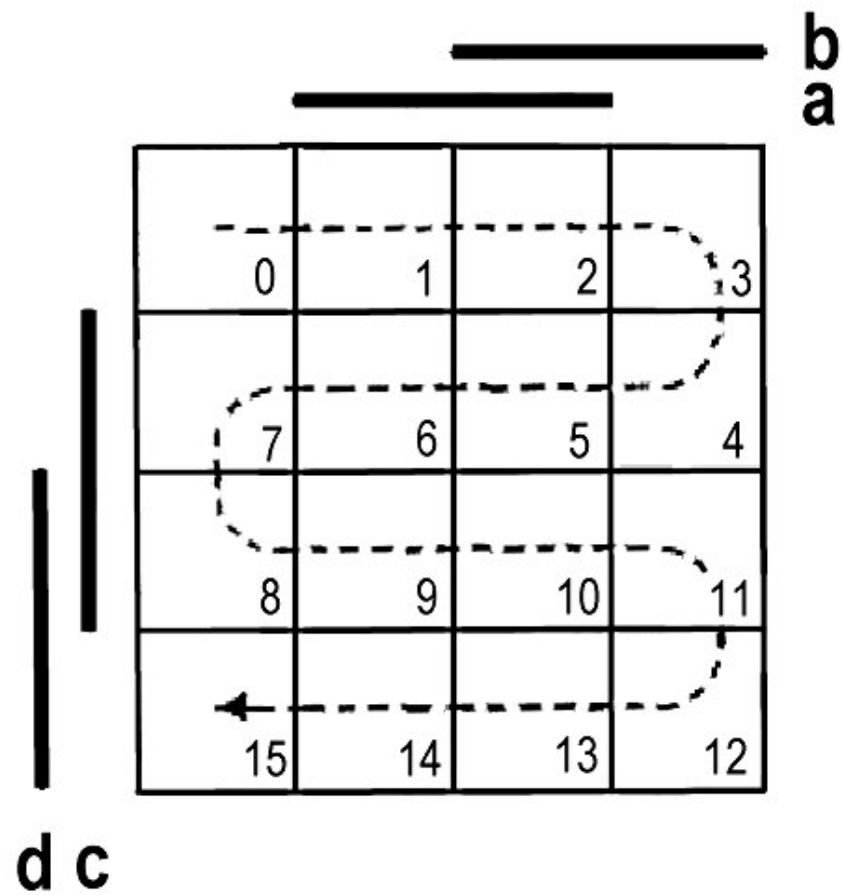


a)



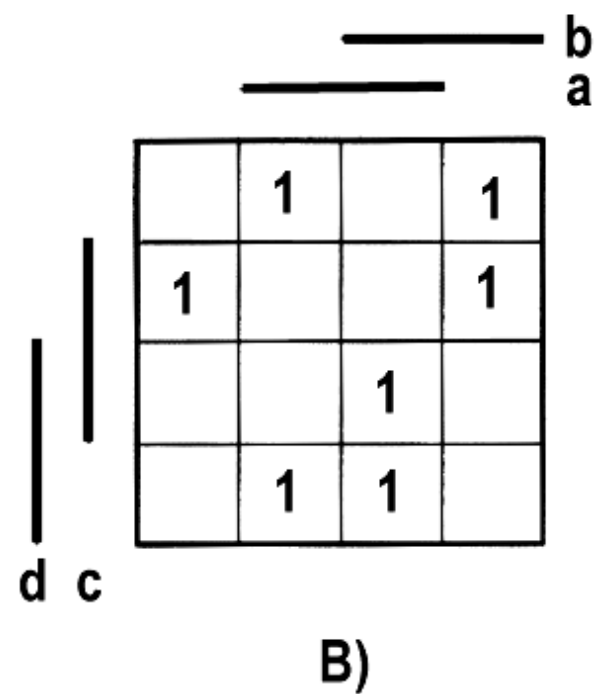
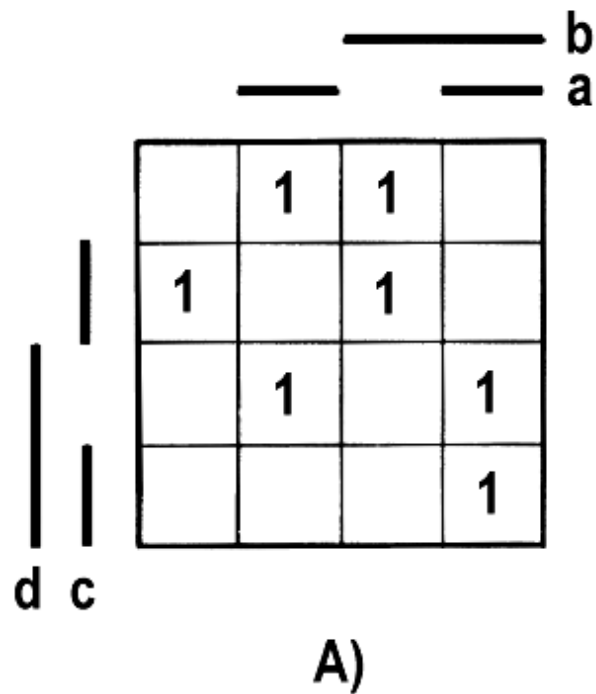
b)

a) Svobodova mapa, b) Karnaughova mapa



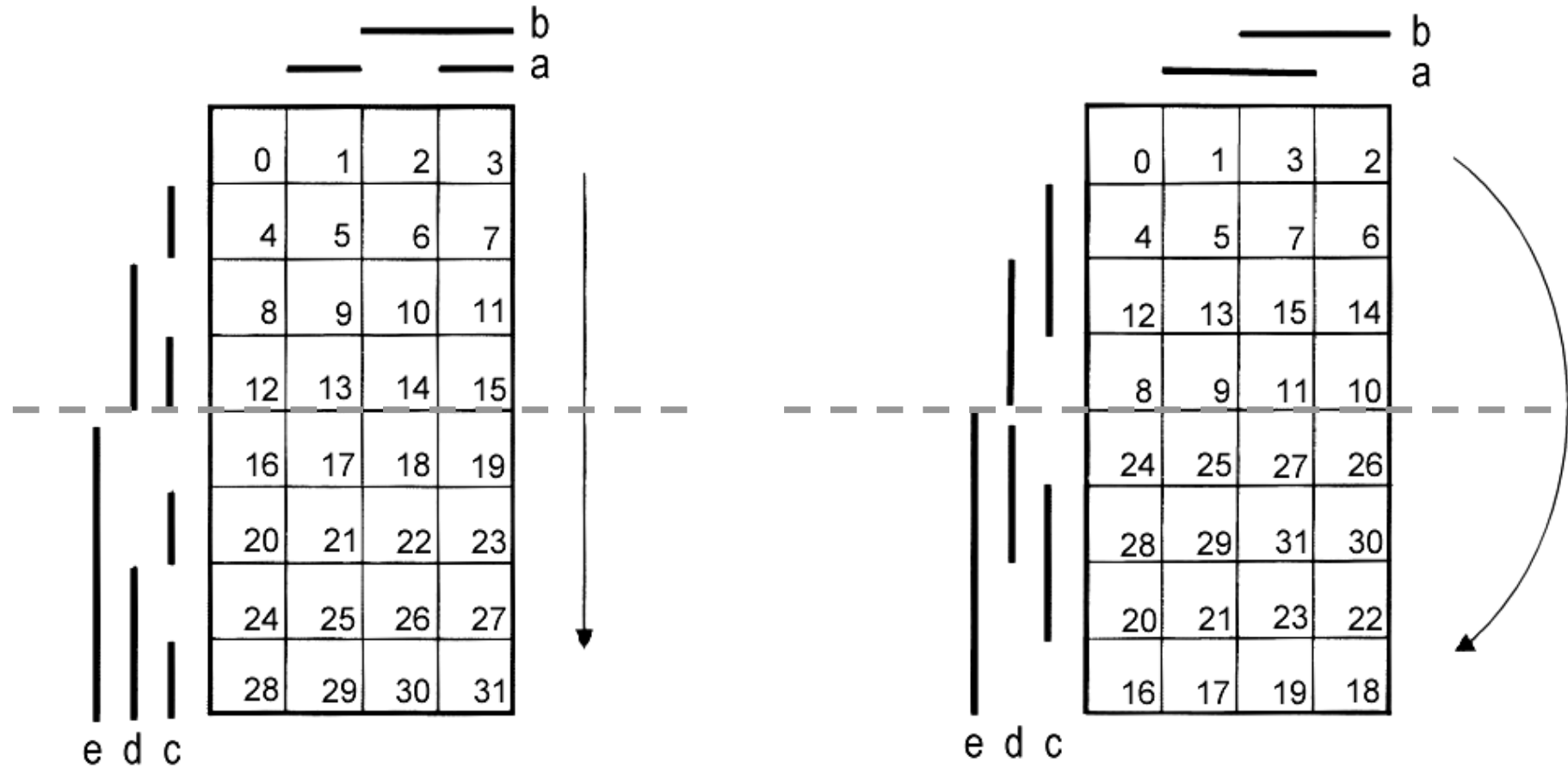
	<i>d</i>	<i>c</i>	<i>b</i>	<i>a</i>
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	1
3	0	0	1	0
4	0	1	1	0
5	0	1	1	1
6	0	1	0	1
7	0	1	0	0
8	1	1	0	0
9	1	1	0	1
10	1	1	1	1
11	1	1	1	0
12	1	0	1	0
13	1	0	1	1
14	1	0	0	1
15	1	0	0	0

**Tabulka Grayova kódu**



2.2 Zobrazení funkce  $f$  A) ve Svobodově mapě B) v Karnaughově mapě

# Rozšíření Svobodovy a Karnaughovy mapy



A)

B)