

Lógica Digital (1001351)

Mapas de Karnaugh

Prof. Edilson Kato

kato@ufscar.br

Prof. Maurício Figueiredo

mauricio@ufscar.br

Prof. Ricardo Menotti

menotti@ufscar.br

Prof. Roberto Inoue

rsinoue@ufscar.br

Departamento de Computação
Universidade Federal de São Carlos

Atualizado em: 6 de março de 2019



Mapas de Karnaugh: produto das somas

$$f = (\bar{x}_1 + x_2)(\bar{x}_1 + x_3)$$

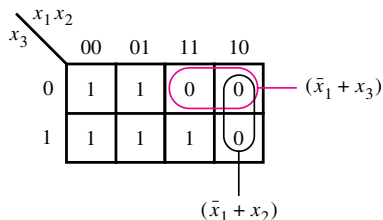
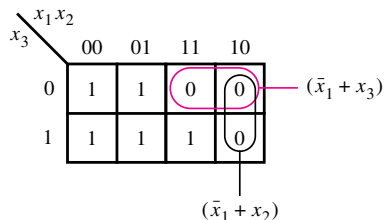


Figure 2.60 POS minimization of $f(x_1, x_2, x_3) = \Pi M(4, 5, 6)$.

Mapas de Karnaugh: produto das somas



$$f = (\bar{x}_1 + x_2)(\bar{x}_1 + x_3)$$

$$\bar{f} = x_1\bar{x}_2 + x_1\bar{x}_3$$

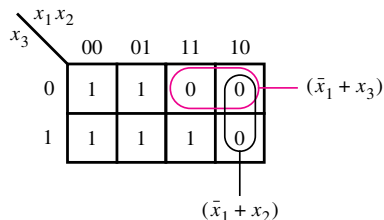
$$f = \bar{\bar{f}} = \overline{x_1\bar{x}_2 + x_1\bar{x}_3}$$

$$f = \overline{x_1\bar{x}_2} \cdot \overline{x_1\bar{x}_3}$$

$$f = (\bar{x}_1 + x_2)(\bar{x}_1 + x_3)$$

Figure 2.60 POS minimization of $f(x_1, x_2, x_3) = \Pi M(4, 5, 6)$.

Mapas de Karnaugh: produto das somas



$$f = (\bar{x}_1 + x_2)(\bar{x}_1 + x_3)$$

$$\bar{f} = x_1 \bar{x}_2 + x_1 \bar{x}_3$$

$$f = \bar{\bar{f}} = \overline{x_1 \bar{x}_2 + x_1 \bar{x}_3}$$

$$f = \overline{x_1 \bar{x}_2} \cdot \overline{x_1 \bar{x}_3}$$

$$f = (\bar{x}_1 + x_2)(\bar{x}_1 + x_3)$$

$$f = \bar{x}_1 + x_2 x_3$$

Figure 2.60 POS minimization of $f(x_1, x_2, x_3) = \Pi M(4, 5, 6)$.

Mapas de Karnaugh: produto das somas

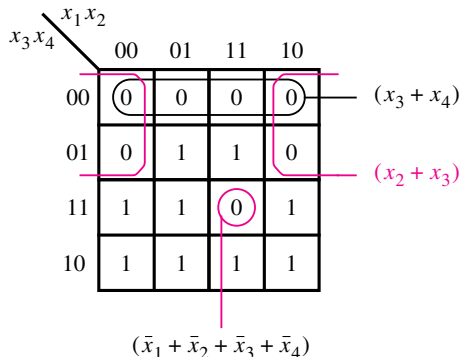


Figure 2.61 POS minimization of $f(x_1, \dots, x_4) = \prod M(0, 1, 4, 8, 9, 12, 15)$.

Especificação incompleta (don't care)

- ▶ Nos circuitos digitais, há certas situações onde algumas entradas para uma função nunca acontecem. Ex:
 - ▶ Um sensor para detectar se uma porta está aberta e outro para detectar se a mesma porta está fechada;
 - ▶ Um sensor para detectar se um objeto é muito pesado e outro se ele é muito leve; etc.
- ▶ Em funções deste tipo, as entradas que nunca ocorrem são chamadas de **indiferenças** (*don't care conditions*);
 - ▶ Tanto faz qual será a saída da função nesses casos, já que a entrada nunca ocorre;
 - ▶ Isso pode ser usada para otimizar a função, adotando 0 ou 1 na saída de acordo com a conveniência.

Especificação incompleta (don't care)

$x_3x_4 \backslash x_1x_2$	00	01	11	10	
00	0	1	d	0	
01	0	1	d	0	$x_2\bar{x}_3$
11	0	0	d	0	
10	1	1	d	1	$x_3\bar{x}_4$

(a) SOP implementation

$x_3x_4 \backslash x_1x_2$	00	01	11	10	
00	0	1	d	0	$(x_2 + x_3)$
01	0	1	d	0	$(x_2 + x_3)$
11	0	0	d	0	$(\bar{x}_3 + \bar{x}_4)$
10	1	1	d	1	

(b) POS implementation

Figure 2.62

Two implementations of the function $f(x_1, \dots, x_4) = \sum (1, 5, 6, 10) + \sum d(2, 3, 4, 7, 8, 9, 11, 12, 13, 14, 15)$

Especificação incompleta (don't care)

BCD	b_3	b_2	b_1	b_0	f
0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	0
2	0	0	1	0	0
3	0	0	1	1	1
4	0	1	0	0	0
5	0	1	0	1	0
6	0	1	1	0	1
7	0	1	1	1	0
8	1	0	0	0	0
9	1	0	0	1	1
A	1	0	1	0	—
b	1	0	1	1	—
C	1	1	0	0	—
d	1	1	0	1	—
E	1	1	1	0	—
F	1	1	1	1	—

		x_1x_0			
		00	01	11	10
x_3x_2	00	0	0	1	0
	01	0	0	0	1
	11	D	D	D	D
	10	0	1	D	D

Implementar $f(b_3, b_2, b_1, b_0) = \Sigma m_{(3,6,9)} + D_{(10,11,12,13,14,15)}$

Especificação incompleta (don't care)

BCD	b_3	b_2	b_1	b_0	f
0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	0
2	0	0	1	0	0
3	0	0	1	1	1
4	0	1	0	0	0
5	0	1	0	1	0
6	0	1	1	0	1
7	0	1	1	1	0
8	1	0	0	0	0
9	1	0	0	1	1
A	1	0	1	0	—
b	1	0	1	1	—
C	1	1	0	0	—
d	1	1	0	1	—
E	1	1	1	0	—
F	1	1	1	1	—

		x_1x_0			
		00	01	11	10
x_3x_2	00	0	0	1	0
	01	0	0	0	1
	11	D	D	D	D
	10	0	1	D	D

Implementar $f(b_3, b_2, b_1, b_0) = \Sigma m_{(3,6,9)} + D_{(10,11,12,13,14,15)}$

Especificação incompleta (don't care)

BCD	b_3	b_2	b_1	b_0	f
0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	0
2	0	0	1	0	0
3	0	0	1	1	1
4	0	1	0	0	0
5	0	1	0	1	0
6	0	1	1	0	1
7	0	1	1	1	0
8	1	0	0	0	0
9	1	0	0	1	1
A	1	0	1	0	—
b	1	0	1	1	—
C	1	1	0	0	—
d	1	1	0	1	—
E	1	1	1	0	—
F	1	1	1	1	—

x_1x_0

	00	01	11	10
00	0	0	1	0
01	0	0	0	1
11	D	D	D	D
10	0	1	D	D

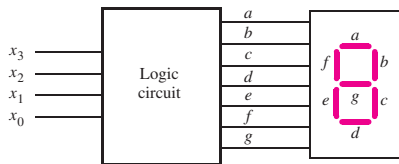
x_3x_2

Implementar $f(b_3, b_2, b_1, b_0) = \Sigma m_{(3,6,9)} + D_{(10,11,12,13,14,15)}$

Circuitos com múltiplas saídas

- ▶ Frequentemente é necessário implementar funções que são parte de um sistema maior;
- ▶ Pode ser possível compartilhar algumas das portas necessárias na implementação de funções individuais;
- ▶ Essa estratégia nem sempre funciona da melhor maneira, como veremos a seguir;
- ▶ Em vez de derivar as expressões individualmente, podemos procurar implicants que possam ser compartilhados com vantagem na realização combinada das funções.

Circuitos com múltiplas saídas

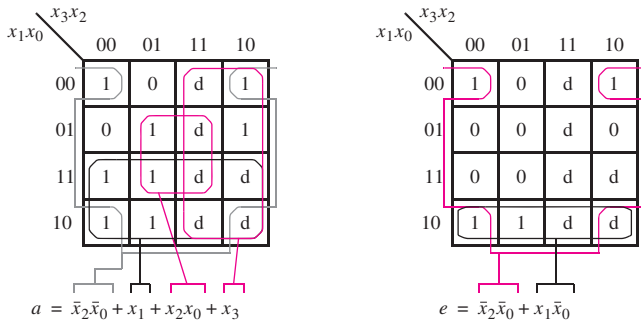


(a) Logic circuit and 7-segment display

	x_3	x_2	x_1	x_0	a	b	c	d	e	f	g
0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	0
1	0	0	0	1	0	1	1	0	0	0	0
2	0	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1
3	0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	1
4	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1
5	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1
6	0	1	1	0	1	0	1	1	1	1	1
7	0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
8	1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1
9	1	0	0	1	1	1	1	1	0	1	1

(b) Truth table

Circuitos com múltiplas saídas



(c) The Karnaugh maps for outputs a and e .

Figure 2.63 Using don't-care minterms when displaying BCD numbers.

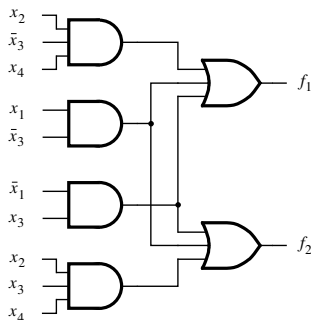
Circuitos com múltiplas saídas

$x_3 x_4$ \ $x_1 x_2$					
		00	01	11	10
00				1	1
01			1	1	1
11	1	1			
10	1	1			

(a) Function f_1

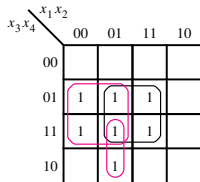
$x_3 x_4$ \ $x_1 x_2$					
		00	01	11	10
00				1	1
01				1	1
11	1	1	1		
10	1	1			

(b) Function f_2

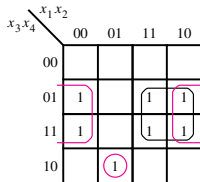


(c) Combined circuit for f_1 and f_2

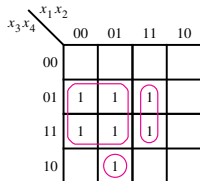
Circuitos com múltiplas saídas



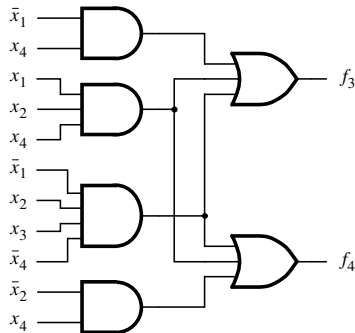
(a) Optimal realization of f_3



(b) Optimal realization of f_4



(c) Optimal realization of f_3 and f_4 together



(d) Combined circuit for f_3 and f_4

Bibliografia

- Brown, S. & Vranesic, Z. - Fundamentals of Digital Logic with Verilog Design, 3rd Ed., Mc Graw Hill, 2009

Lógica Digital (1001351)

Mapas de Karnaugh

Prof. Edilson Kato

kato@ufscar.br

Prof. Maurício Figueiredo

mauricio@ufscar.br

Prof. Ricardo Menotti

menotti@ufscar.br

Prof. Roberto Inoue

rsinoue@ufscar.br

Departamento de Computação
Universidade Federal de São Carlos

Atualizado em: 6 de março de 2019

