



**Universidade Tecnológica Federal do Paraná – UTFPR**  
**Bacharelado em Ciência da Computação**

## **BCC32B – Elementos de Lógica Digital**

**Prof. Rodrigo Hübner**

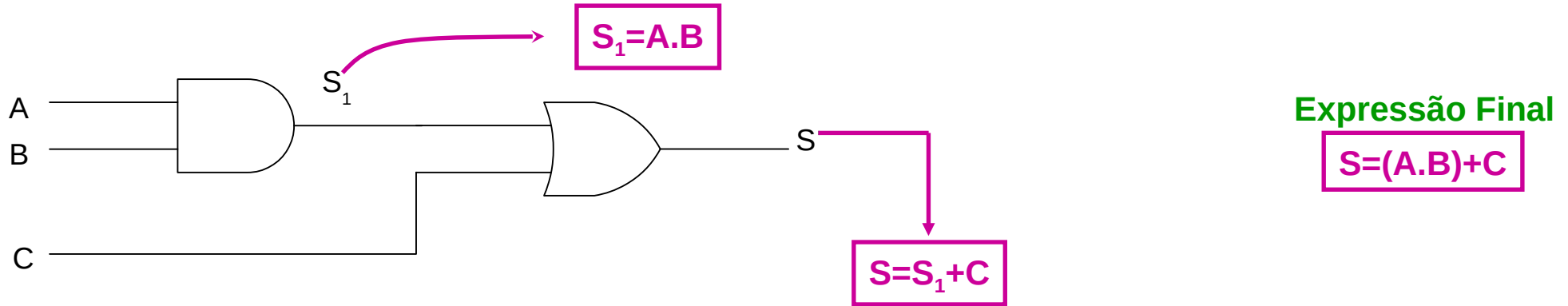
**Aula 05 – Mapeamento entre expressões e circuitos e entre expressões e tabela verdade.**

# Fundamentos de Lógica

## Expressões booleanas

Todo circuito lógico executa uma expressão booleana

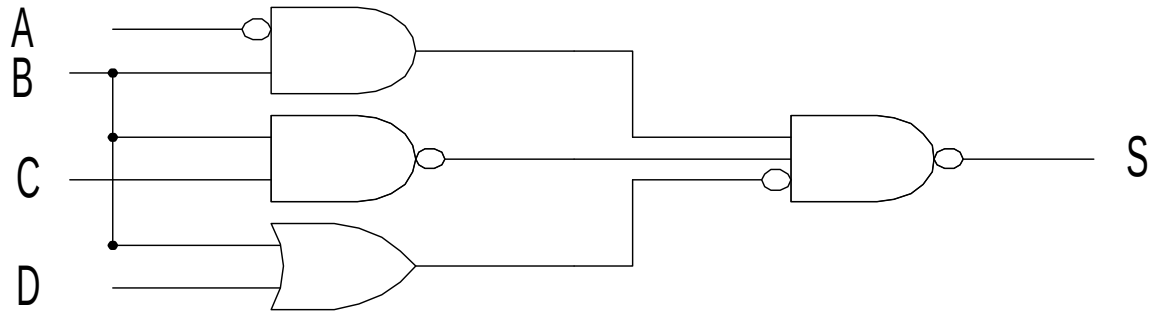
Exemplo: Obter a expressão do circuito abaixo



# Exemplo

## Expressões booleanas

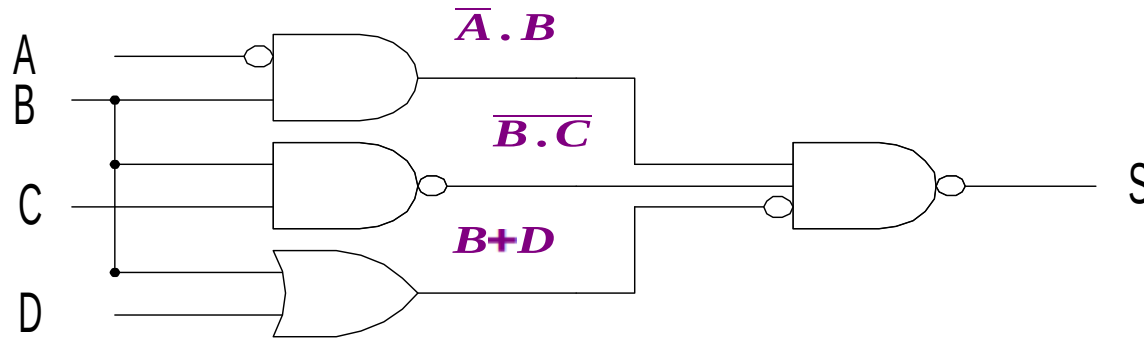
Obtenha a expressão booleana a partir do circuito lógico



# Exemplo - Solução

## Expressões booleanas

Obtenha a expressão booleana a partir do circuito lógico



Expressão Final

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

# Fundamentos de Lógica

## Obter Circuito Lógico a partir da Expressão

Método: Identificar as portas lógicas na expressão e desenhá-las com as respectivas ligações

Exemplo: obter o circuito que executa a expressão

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

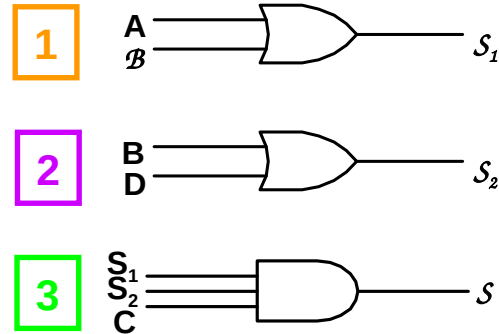
# Fundamentos de Lógica

## Obter Circuito Lógico a partir da Expressão

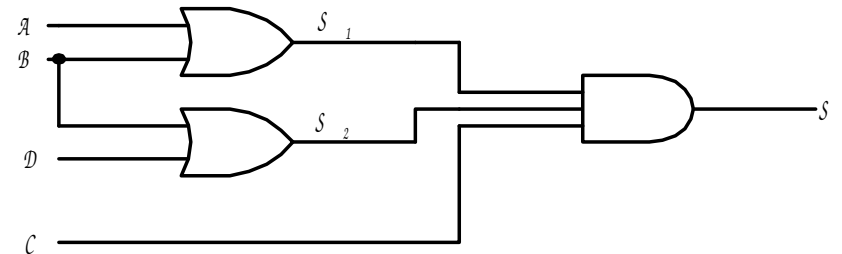
Solução:

$$S = \underbrace{(A + B)}_{\boxed{1}} \cdot C \cdot \underbrace{(B + D)}_{\boxed{2}}$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{\boxed{3}}$



**Circuito Obtido**



# Exemplo

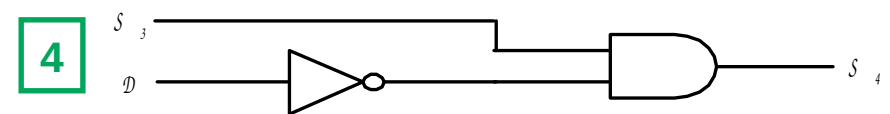
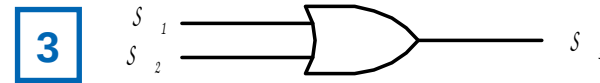
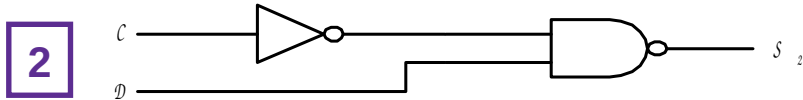
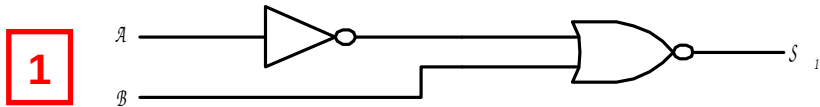
Obter o circuito que executa a seguinte expressão booleana:

$$S = [(\overline{A + B}) + (\overline{C \cdot D})] \cdot \overline{D}$$

# Exemplo - Solução

Obter os circuitos que executam as seguintes expressões booleanas:

$$S = \underbrace{\left[ \underbrace{(\overline{A} + B)}_3 + (\overline{C} \cdot D) \right] \cdot \overline{D}}_4$$

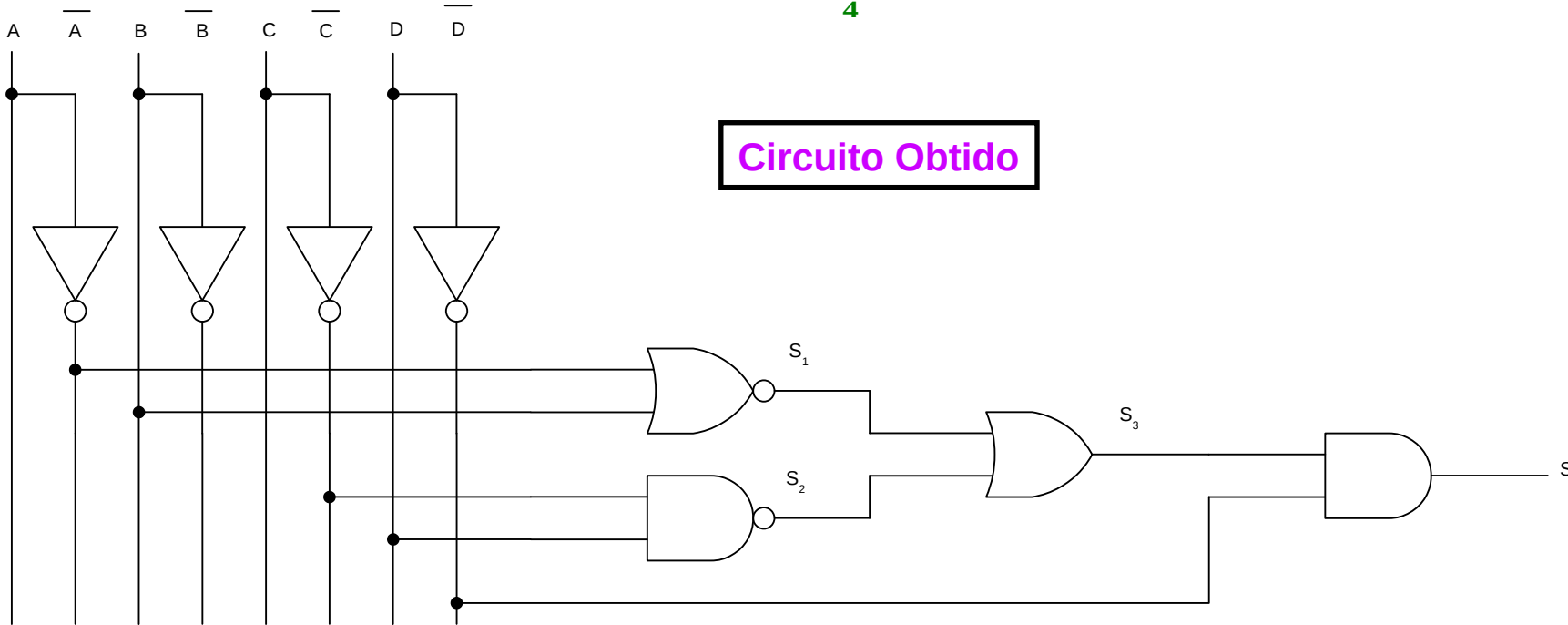




# Exemplo - Solução

Obter os circuitos que executam as seguintes expressões booleanas:

$$S = \overbrace{\left[ \overbrace{(\overline{A} + B)}^3 + (\overline{C} \cdot D) \right]}^4 \cdot \overline{D}$$



# Fundamentos de Lógica

## Obter a Tabela Verdade a partir da Expressão

Procedimentos:

1. Monta-se todas as combinações possíveis das entradas
2. Monta-se as colunas de cada parte da expressão com seus resultados
3. Monta-se a coluna de saída final (S)

# Fundamentos de Lógica

## Exemplo

Obter a TV a partir da expressão:

$$S = \overline{A} + B + A \cdot \overline{B} \cdot \overline{C}$$

Segue os três passos de montagem da tabela

A expressão pode ser vista como três termos, chamados de  $S_1$ ,  $S_2$  e  $S_3$

$$S = \underbrace{\overline{A}}_{S_1} + \underbrace{B}_{S_2} + \underbrace{A \cdot \overline{B} \cdot \overline{C}}_{S_3}$$

$$S = S_1 + S_2 + S_3$$

# Fundamentos de Lógica

## Exemplo

Obter a TV a partir da expressão:

<b>A</b>	<b>B</b>	<b>C</b>	<b><math>\bar{A}</math></b>	<b><math>\bar{B}</math></b>	<b><math>\bar{C}</math></b>	<b><math>A.\bar{B}.\bar{C}</math></b>	<b>S</b>
0	0	0	1	1	1	0	1
0	0	1	1	1	0	0	1
0	1	0	1	0	1	0	1
0	1	1	1	0	0	0	1
1	0	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	0	0	0
1	1	0	0	0	1	0	1
1	1	1	0	0	0	0	1

$$S = \bar{A} + B + A.\bar{B}.\bar{C}$$

Saída da Expressão

# Exemplo

Obter a tabela verdade para a seguinte expressão booleana:

$$S = A \cdot \bar{B} \cdot C + A \cdot \bar{D} + \bar{A} \cdot B \cdot D$$

# Exemplo - Solução

Obter a tabela verdade para a expressão booleana:

$$S = A \cdot \bar{B} \cdot C + A \cdot \bar{D} + \bar{A} \cdot B \cdot D$$

A	B	C	D	$\bar{A}$	$\bar{B}$	$\bar{D}$	$A \cdot \bar{B} \cdot C$	$A \cdot \bar{D}$	$\bar{A} \cdot B \cdot D$	S
0	0	0	0	1	1	1	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1	1	0	0	0	0
0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	0
0	1	0	0	1	0	1	0	0	0	0
0	1	0	1	1	0	0	0	0	1	1
0	1	1	0	1	0	1	0	0	0	0
0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1
1	0	0	0	0	1	1	0	1	0	1
1	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	1	1	1	1	0	1
1	0	1	1	0	1	0	1	0	0	1
1	1	0	0	0	0	1	0	1	0	1
1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	1	0	1	0	1
1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0

# Fundamentos de Lógica

## Obter a Expressão a partir da Tabela Verdade

Exemplo:

	A	B	S		
Caso 0:	0	0	1	S <sub>0</sub>	<div>S = S<sub>0</sub> + S<sub>1</sub> + S<sub>2</sub> + S<sub>3</sub></div> <div>Quando a expressão S é verdadeira? Quando S = 1?</div>
Caso 1:	0	1	0	S <sub>1</sub>	
Caso 2:	1	0	1	S <sub>2</sub>	
Caso 3:	1	1	1	S <sub>3</sub>	

# Fundamentos de Lógica

## Obter a Expressão a partir da Tabela Verdade

Exemplo:

	A	B	S	
Caso 0:	0	0	1	$S_0$
Caso 1:	0	1	0	$S_1$
Caso 2:	1	0	1	$S_2$
Caso 3:	1	1	1	$S_3$

→  $S = S_0 + S_1 + S_2 + S_3$

### Resposta

#### S=1:

- Quando  $S_0 = 1$ , OU
- Quando  $S_1 = 1$ , OU
- Quando  $S_2 = 1$ , OU
- Quando  $S_3 = 1$



# Fundamentos de Lógica

## Obter a Expressão a partir da Tabela Verdade

Exemplo:

	A	B	S	
Caso 0:	0	0	1	$S_0$
Caso 1:	0	1	0	$S_1$
Caso 2:	1	0	1	$S_2$
Caso 3:	1	1	1	$S_3$

$$S = S_0 + S_1 + S_2 + S_3$$

### Resposta

S=1 quando:

• Caso 0: A=0 E B=0  $\rightarrow S_0=1 \rightarrow \bar{A} \cdot \bar{B}$

OU

• Caso 2: A=1 E B=0  $\rightarrow S_2=1 \rightarrow A \cdot \bar{B}$

OU

• Caso 3: A=1 E B=1  $\rightarrow S_3=1 \rightarrow A \cdot B$

Soma de Produtos

$$S = \bar{A} \cdot \bar{B} + A \cdot \bar{B} + A \cdot B$$

Cada produto isolado é capaz de gerar S=1

# Exemplo

Obter a expressão a partir da Tabela Verdade e fazer o diagrama do circuito correspondente:

A	B	C	S
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

# Exemplo - Solução

Obter a expressão a partir da Tabela Verdade e fazer o diagrama do circuito correspondente:

A	B	C	S
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

$$\rightarrow S = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$$

$$\rightarrow S = \bar{A} \cdot B \cdot \bar{C}$$

$$\rightarrow S = A \cdot B \cdot \bar{C}$$

$$\rightarrow S = A \cdot B \cdot C$$

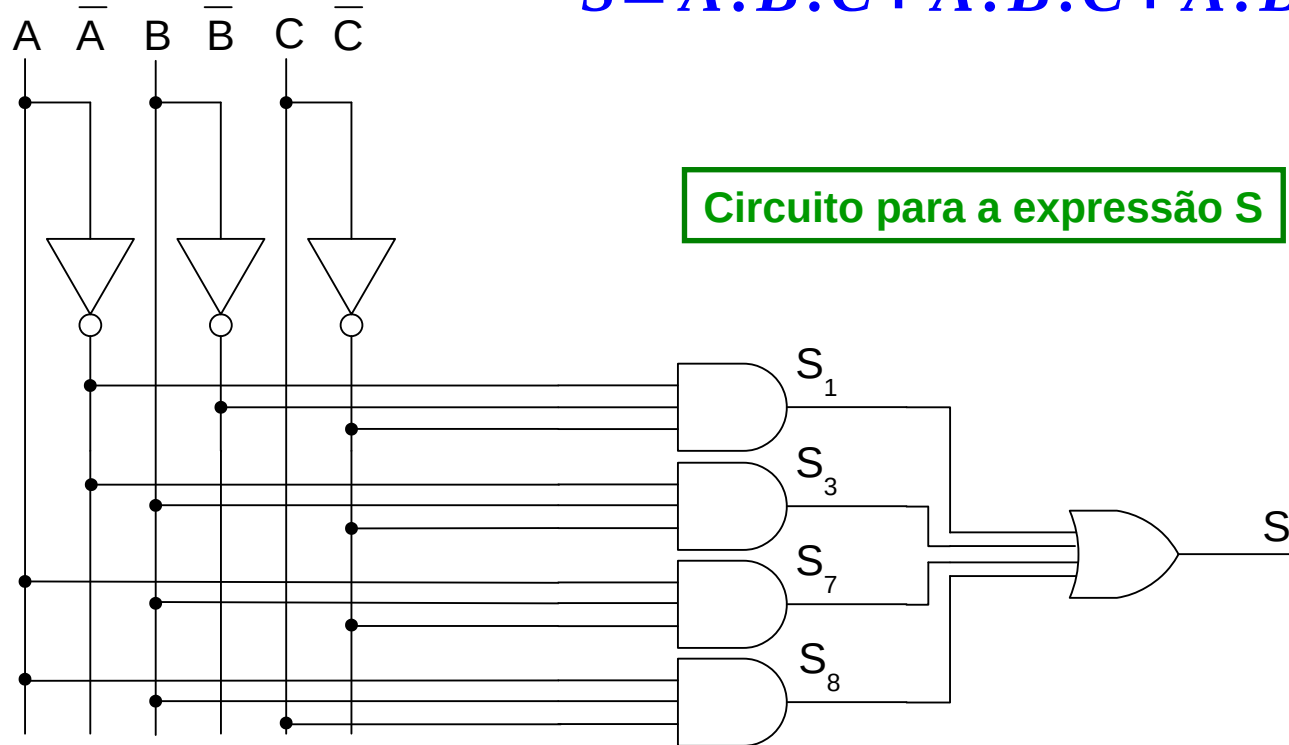
$$S = S_0 + S_2 + S_6 + S_7$$

$$S = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot B \cdot C$$

# Exemplo - Solução

Obter a expressão a partir da Tabela Verdade e fazer o diagrama do circuito correspondente:

$$S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + A.B.\bar{C} + A.B.C$$



# Fundamentos de Lógica

## Obter a Expressão a partir da Tabela Verdade

Exemplo:

	A	B	S	
Caso 0:	0	0	1	S <sub>0</sub>
Caso 1:	0	1	0	S <sub>1</sub>
Caso 2:	1	0	0	S <sub>2</sub>
Caso 3:	1	1	1	S <sub>3</sub>

Quando a expressão S é falsa?

Quando S = 0?

# Fundamentos de Lógica

## Obter a Expressão a partir da Tabela Verdade

Exemplo:

	A	B	S	
Caso 0:	0	0	1	$S_0$
Caso 1:	0	1	0	$S_1$
Caso 2:	1	0	0	$S_2$
Caso 3:	1	1	1	$S_3$

Resposta

S=0:

- Quando  $S_1 = 0$
- Quando  $S_2 = 0$

# Fundamentos de Lógica

## Obter a Expressão a partir da Tabela Verdade

Exemplo:

	A	B	S	
Caso 0:	0	0	1	S <sub>0</sub>
Caso 1:	0	1	0	S <sub>1</sub>
Caso 2:	1	0	0	S <sub>2</sub>
Caso 3:	1	1	1	S <sub>3</sub>

### Resposta

S=0 quando:

• Caso 1: A=0 OU B=1 → S<sub>1</sub>=0 →  $A + \bar{B}$

E

• Caso 2: A=1 OU B=0 → S<sub>2</sub>=0 →  $\bar{A} + B$

Produto de Somas

$$(A + \bar{B}) \cdot (\bar{A} + B)$$

Cada soma isolada é capaz de gerar S=0

# Mintermos e Maxtermos

- Dada uma tabela verdade que representa uma expressão:

A	B	S
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

$$m_0 = \bar{A} \cdot \bar{B}$$

$$m_1 = \bar{A} \cdot B$$

$$m_2 = A \cdot \bar{B}$$

$$m_3 = A \cdot B$$

$$f(A, B) = \bar{A} \cdot \bar{B} + \bar{A} \cdot B + A \cdot B$$

Estes termos são fáceis de ser lembrados, pois cada índice corresponde ao valor decimal da palavra binária.



# Mintermos e Maxtermos

- Dada uma tabela verdade que representa uma expressão:

x1	x2	f(x1,x2)
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

$$m_0 = \overline{x}_1 \cdot \overline{x}_2$$

$$m_1 = \overline{x}_1 \cdot x_2$$

$$m_2 = x_1 \cdot \overline{x}_2$$

$$m_3 = x_1 \cdot x_2$$

$$f(x_1, x_2) = \overline{x}_1 \cdot \overline{x}_2 + \overline{x}_1 \cdot x_2 + x_1 \cdot x_2$$

# Soma dos Produtos (SOP)

- Representação de uma função por meio da soma dos produtos → **mintermos**
- Exemplo:

$$f = m_0 \cdot 1 + m_1 \cdot 1 + m_2 \cdot 0 + m_3 \cdot 1$$

$$f = m_0 + m_1 + m_3$$

$$f(x_1, x_2) = \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} + \overline{x_1} \cdot x_2 + x_1 \cdot x_2$$

$$f(x_1, x_2) = \sum (m_0, m_1, m_3)$$

$$f(x_1, x_2) = \sum m(0, 1, 3)$$

x1	x2	f(x1,x2)
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

O símbolo de somatório ( $\Sigma$ ) indica a operação OR aplicada ao mintermos listados dentro do parênteses.

# Maxterms

O princípio da dualidade sugere que se é possível sintetizar uma função  $f$  considerando as linhas da tabela verdade onde  $f=1$ , então também deve ser possível sintetizar  $f$  considerando as linhas onde  $f=0$ .

→ **Maxterms são o complemento dos mintermos.**

$$M_i = \overline{m_i}$$

# Maxtermos

Como um exemplo, considere o Maxtermo de três variáveis:

$$M_2 = \overline{A} . B . \overline{C} \text{ (Ex. de 010)}$$

$$\textcolor{red}{M}_2 = \overline{\textcolor{red}{m}_2}$$

$$M_2 = \overline{\overline{A} . B . \overline{C}}$$

$$M_2 = A + \overline{B} + C$$

# Produto das Somas (POS)

Representação de uma função por meio do produto das somas → **maxterms**

Exemplo:

$$\bar{f}(x_1, x_2) = m_2 = x_1 \bar{x}_2 \quad [\text{onde } f=0]$$

$$\bar{\bar{f}}(x_1, x_2) = f = \overline{x_1 \bar{x}_2} \quad [\text{DeMorgan, negando os dois termos}]$$

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

$$f = \bar{m}_2 = M_2$$

$$f(x_1, x_2) = \prod (M_2)$$

$$f(x_1, x_2) = \prod M(2)$$

x1	x2	f(x1,x2)
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

O símbolo de produtório ( $\prod$ ) indica a operação AND aplicada ao maxterms listados dentro do parênteses.

# Mintermos e Maxtermos

- Dada uma tabela verdade que representa uma expressão:

x1	x2	f(x1,x2)
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

$$m_0 = \overline{x_1} \cdot \overline{x_2}$$

$$m_1 = \overline{x_1} \cdot x_2$$

$$m_2 = x_1 \cdot \overline{x_2}$$

$$m_3 = x_1 \cdot x_2$$

$$f(x_1, x_2) = \sum m(0, 1, 3)$$

$$f(x_1, x_2) = \prod M(2)$$

# Mintermos e Maxtermos

Linha	x1	x2	x3	Mintermo	Maxtermo
0	0	0	0	$m_0 = \overline{x_1} \overline{x_2} \overline{x_3}$	$M_0 = x_1 + x_2 + x_3$
1	0	0	1	$m_1 = \overline{x_1} \overline{x_2} x_3$	$M_1 = x_1 + x_2 + \overline{x_3}$
2	0	1	0	$m_2 = \overline{x_1} x_2 \overline{x_3}$	$M_2 = x_1 + \overline{x_2} + x_3$
3	0	1	1	$m_3 = \overline{x_1} x_2 x_3$	$M_3 = x_1 + \overline{x_2} + \overline{x_3}$
4	1	0	0	$m_4 = x_1 \overline{x_2} \overline{x_3}$	$M_4 = \overline{x_1} + x_2 + x_3$
5	1	0	1	$m_5 = x_1 \overline{x_2} x_3$	$M_5 = \overline{x_1} + x_2 + \overline{x_3}$
6	1	1	0	$m_6 = x_1 x_2 \overline{x_3}$	$M_6 = \overline{x_1} + \overline{x_2} + x_3$
7	1	1	1	$m_7 = x_1 x_2 x_3$	$M_7 = \overline{x_1} + \overline{x_2} + \overline{x_3}$

# Exemplo 1

- Escreva a expressão booleana que a função representa:

$$f(x_1, x_2, x_3) = \sum m(1, 4, 5, 7)$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = m_1 + m_4 + m_5 + m_7$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = \overline{x}_1 \overline{x}_2 x_3 + x_1 \overline{x}_2 \overline{x}_3 + x_1 \overline{x}_2 x_3 + x_1 x_2 x_3$$



## Exemplo 2

Considere a função:

$$f(x_1, x_2, x_3) = \sum m(2, 3, 4, 6, 7)$$

A expressão SOP é obtida usando-se os mintermos:

$$f(x_1, x_2, x_3) = m_2 + m_3 + m_4 + m_6 + m_7$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = \overline{x}_1 x_2 \overline{x}_3 + \overline{x}_1 x_2 x_3 + x_1 \overline{x}_2 \overline{x}_3 + x_1 x_2 \overline{x}_3 + x_1 x_2 x_3$$

Esta expressão pode ser simplificada

$$f(x_1, x_2, x_3) = \overline{x}_1 x_2 (\overline{x}_3 + x_3) + x_1 (\overline{x}_2 + x_2) \overline{x}_3 + x_1 x_2 (\overline{x}_3 + x_3)$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = \overline{x}_1 x_2 + x_1 \overline{x}_3 + x_1 x_2$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = (\overline{x}_1 + x_1) x_2 + x_1 \overline{x}_3$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = x_2 + x_1 \overline{x}_3$$

# Exemplo 3

Considere a mesma função, especificado pelo produto de maxtermos:

$$f(x_1, x_2, x_3) = \prod M(0, 1, 5)$$

A expressão POS é derivada como:

$$f(x_1, x_2, x_3) = M_0 \cdot M_1 \cdot M_5$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = (x_1 + x_2 + x_3)(x_1 + x_2 + \overline{x_3})(\overline{x_1} + x_2 + \overline{x_3})$$

Esta expressão pode ser simplificada

$$f(x_1, x_2, x_3) = (x_1 + x_2 + x_3)(x_1 + x_2 + \overline{x_3})(x_1 + x_2 + \overline{x_3})(\overline{x_1} + x_2 + \overline{x_3})$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = ((x_1 + x_2) + x_3)((x_1 + x_2) + \overline{x_3})(x_1 + (x_2 + \overline{x_3}))(\overline{x_1} + (x_2 + \overline{x_3}))$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = ((x_1 + x_2) + x_3 \overline{x_3})(x_1 \overline{x_1} + (x_2 + \overline{x_3}))$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = (x_1 + x_2)(x_2 + \overline{x_3}) = x_1 x_2 + x_1 \overline{x_3} + x_2 x_2 + x_2 \overline{x_3}$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = x_1 x_2 + x_2 + x_1 \overline{x_3} + x_2 \overline{x_3} = x_2(1 + x_1 + \overline{x_3}) + x_1 \overline{x_3}$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = x_2(1) + x_1 \overline{x_3} = x_2 + x_1 \overline{x_3}$$

# Fundamentos de Lógica

Até aqui:

- Obtemos a expressão booleana a partir do circuito
- Obtemos o circuito lógico a partir da expressão
- Obtemos a tabela verdade a partir da expressão
- Obtemos a expressão a partir da tabela verdade

# Próxima Aula

- Equivalência entre portas lógicas