

INF01058

Circuitos Digitais

Análise e Síntese de Funções Booleanas:
Lógica NAND e Lógica NOR

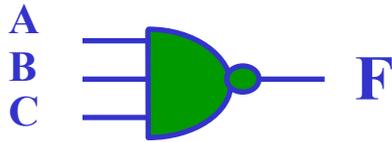


Aula 6c

Síntese de Funções Via Portas NAND

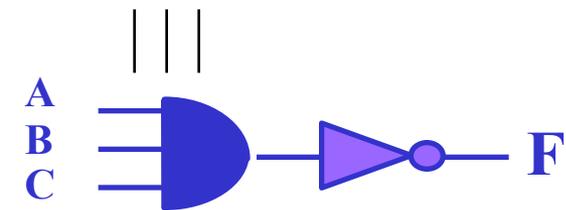
1. Porta NAND

- É a mais simples de implementar em lógica MOS



$$F = \overline{A \cdot B \cdot C}$$

A	B	C	F
0	0	0	1
0	0	1	1
:			
1	1	0	1
1	1	1	0

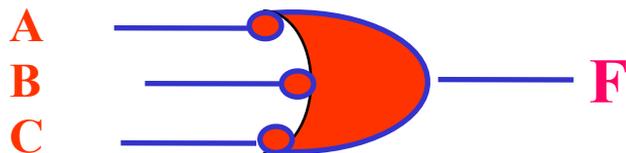


- Aplicando DeMorgan

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



Ou seja: F=1 quando
A=0 ou B=0 ou C=0

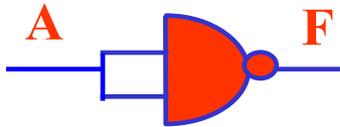


- Este é um símbolo alternativo para o NAND
- O NAND é um OR com lógica complementada nas entradas

2. Suficiência do NAND

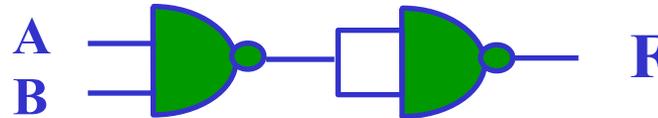
- É possível projetar qualquer circuito utilizando unicamente portas NAND

• Inversor



$$F = \overline{A \cdot A} = \overline{A}$$

• AND

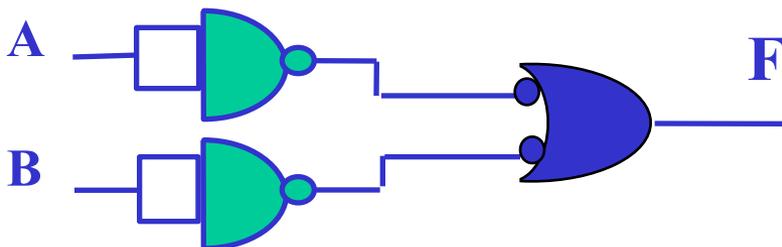


$$F = \overline{\overline{A \cdot B}} = A \cdot B$$

• OR



$$F = \overline{\overline{A} + \overline{B}} = \overline{\overline{A \cdot B}}$$



$$F = \overline{\overline{A} + \overline{B}} = A + B$$

3. Propriedades do NAND

- NAND de 2 variáveis é comutativo, tal como AND e OR

$$A \text{ nand } B = B \text{ nand } A$$

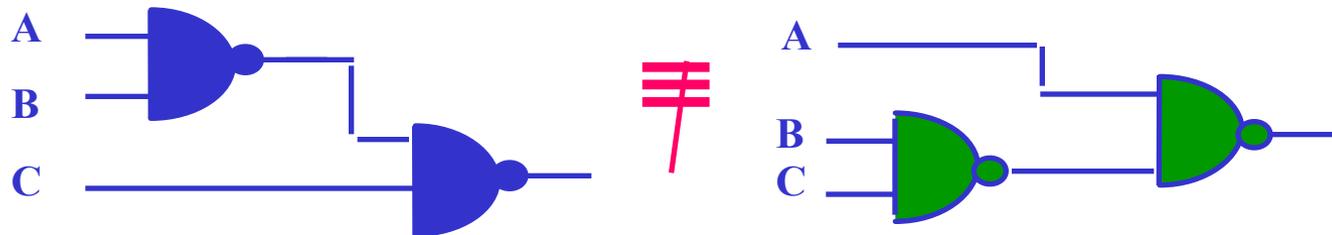
- NAND não é associativo

$$(A \text{ nand } B) \text{ nand } C \neq A \text{ nand } (B \text{ nand } C)$$

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

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

portanto:



- NAND de 3 variáveis é no entanto comutativo

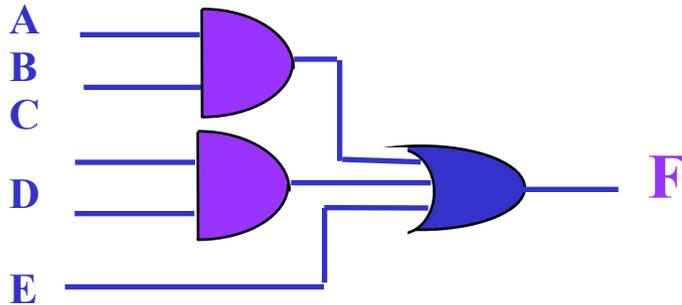
$$\overline{A \cdot B \cdot C} = \overline{A \cdot C \cdot B} = \overline{C \cdot A \cdot B} = \dots$$

4. Lógica de 2 níveis usando NAND

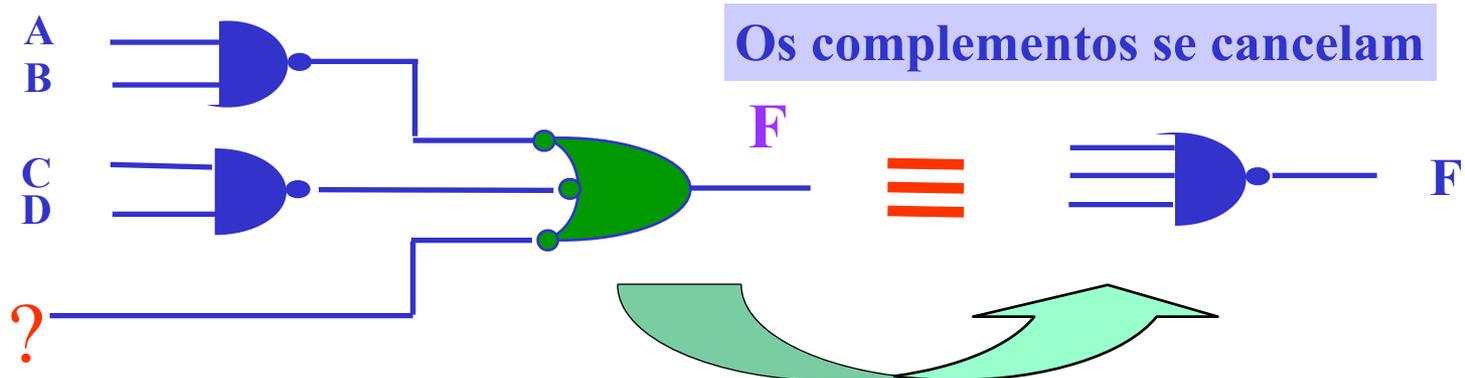
- Parte-se de uma SDP

$$F = A \cdot B + C \cdot D + E$$

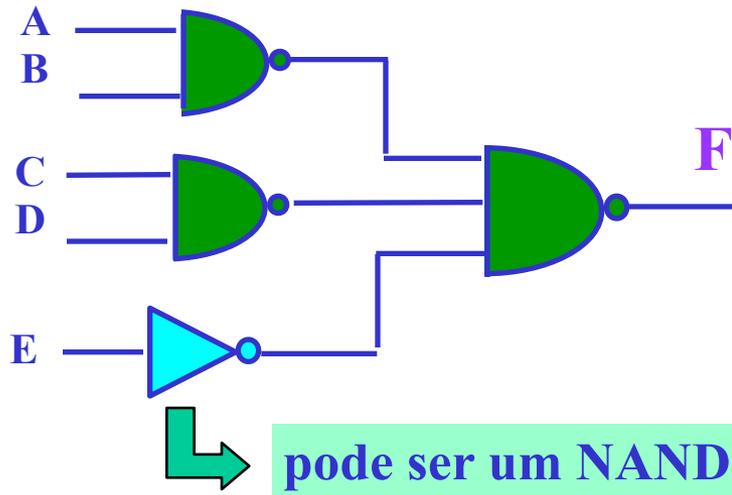
- Constrói-se circuito de 2 níveis AND-OR



- Transforma-se portas AND em NAND e coloca-se um inversor nas entradas do OR



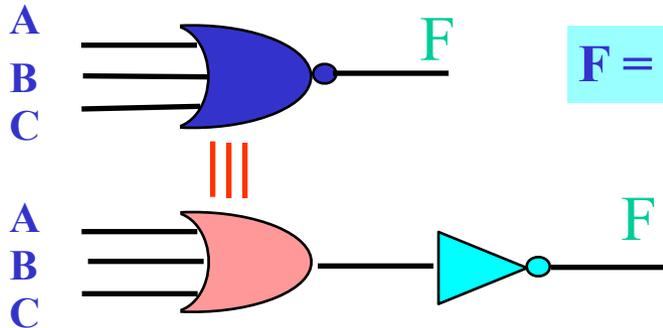
- Nas entradas ligadas diretamente ao segundo nível coloca-se um inversor



$$\begin{aligned}
 F &= \overline{(\overline{A \cdot B}) \cdot (\overline{C \cdot D}) \cdot \overline{E}} \\
 &= \overline{\overline{A \cdot B}} + \overline{\overline{C \cdot D}} + \overline{\overline{E}} \\
 &= A \cdot B + C \cdot D + E
 \end{aligned}$$

Síntese de Funções Via Portas NOR

1. Porta NOR



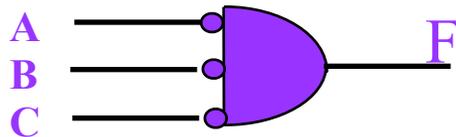
$$F = \overline{A + B + C}$$

A	B	C	F
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	0
:	:	:	:
1	1	1	0

• Aplicando DeMorgan

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

Ou seja, $F = 1$ quando $A = 0$ e $B = 0$ e $C = 0$



- o NOR é um AND com a lógica complementada
- o NOR é suficiente como o NAND

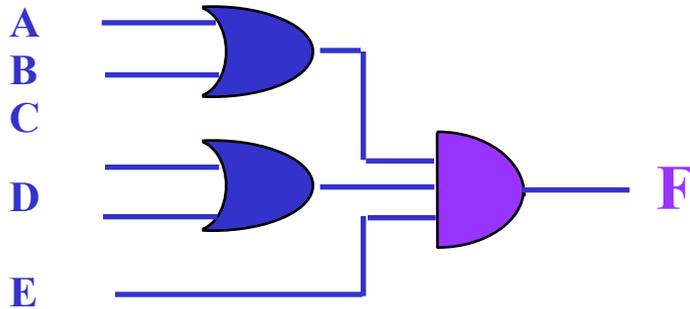
Problema: mapeamento tecnológico em funções das portas disponíveis

2. Lógica de 2 níveis usando NOR

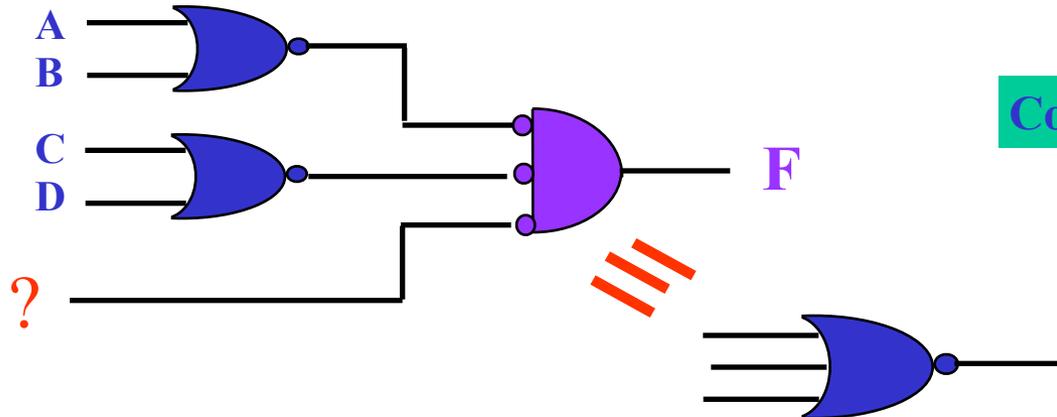
- Parte-se de um PDS

$$F = (A + B) \cdot (C + D) \cdot E$$

- Constrói-se circuito de 2 níveis OR -AND

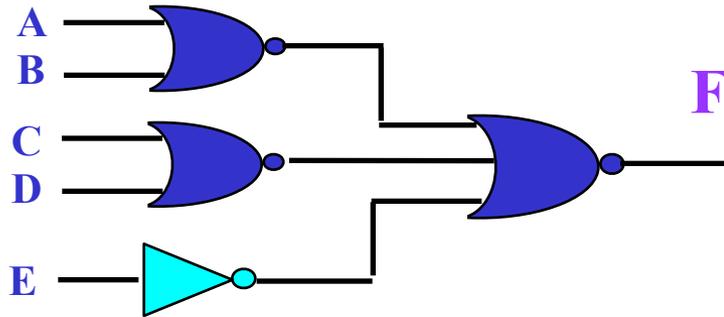


- Transforma-se OR em NOR e coloca-se inversor nas entradas do AND



Complementos se cancelam

- Nas entradas ligadas diretamente ao segundo nível coloca-se um inversor



Análise de Blocos Combinacionais

- **Bloco Combinacional = circuito lógico sem memória**
 - formado unicamente por portas lógicas: EX:AND, OR, NOT, NAND, NOR
 - sem laços de realimentação
 - as saídas são funções unicamente dos valores **atuais** das entradas (sem esquecer os tempos de propagação)

- **Para determinar a função de um circuito combinacional**
 - obter a função booleana
 - eventualmente construir a tabela-verdade
 - a função tem que ser passada para SDP