

# INF01 118 **Técnicas Digitais para Computação**

Funções Booleanas

## Álgebra Booleana de Chaveamento

### Álgebras Booleanas

- variáveis, constantes
- valores de variáveis e constantes: conjunto discreto e finito
- operadores “+”, “.”, “complemento” definidos sobre as constantes
- elementos neutros para cada operador

### Álgebra Booleana de Chaveamento

- valores 0 e 1
- operadores “+”, “.”, “complemento” definidos sobre 0 e 1

| A | B | A + B |
|---|---|-------|
| 0 | 0 | 0     |
| 0 | 1 | 1     |
| 1 | 0 | 1     |
| 1 | 1 | 1     |

| A | B | A . B |
|---|---|-------|
| 0 | 0 | 0     |
| 0 | 1 | 0     |
| 1 | 0 | 0     |
| 1 | 1 | 1     |

| A | $\bar{A}$ |
|---|-----------|
| 0 | 1         |
| 1 | 0         |

“0”  $\longleftrightarrow$  “falso”  
 “1”  $\longleftrightarrow$  “verdadeiro”

- “0” é o elemento neutro do operador “+”
- “1” é o elemento neutro do operador “.”

“+”  $\longleftrightarrow$  “or”  
 “.”  $\longleftrightarrow$  “and”

## Axiomas e Teoremas da Álgebra Booleana

1.  $X + 0 = X$

3.  $X + 1 = 1$

5.  $X + X = X$

7.  $X + \overline{X} = 1$

9.  $\overline{\overline{X}} = X$

10.  $X + Y = Y + X$

12.  $X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$

14.  $X \cdot (Y + Z) = XY + XZ$

16.  $\overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$

2.  $X \cdot 1 = X$

4.  $X \cdot 0 = 0$

6.  $X \cdot X = X$

8.  $X \cdot \overline{X} = 0$

11.  $X Y = Y X$

13.  $X(YZ) = (XY)Z$

15.  $X + YZ = (X + Y)(X + Z)$

17.  $\overline{X \cdot Y} = \overline{X} + \overline{Y}$

Lei comutativa

Lei associativa

Lei distributiva

DeMorgan

- Dual de uma expressão algébrica

- trocar OR  $\longleftrightarrow$  AND
- trocar 0  $\longleftrightarrow$  1

- Em qualquer equação booleana acima, X pode ser substituído por uma expressão qualquer.

- Exemplo:

$$X + 1 = 1$$

substituindo X por  $AB + C$

$$AB + C + 1 = 1$$

- Lei distributiva  $X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$

- Ex. :  $(A + B) (A + CD)$

aplicando lei distributiva ao contrário  $\Rightarrow A + BCD$

## Avaliação de Funções Booleanas

### • Construção de uma Tabela-Verdade

Exemplo:  $F(A,B)$

4 combinações de valores de A,B  
uma linha para cada combinação

| A | B | F(A,B) |
|---|---|--------|
| 0 | 0 |        |
| 0 | 1 |        |
| 1 | 0 |        |
| 1 | 1 |        |

### • Avaliação da função

- substituir variáveis por 0 ou 1
- avaliar AND, OR, complemento na ordem estabelecida

### • Exemplo: DeMorgan

$$\overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$$

| X | Y | $X+Y$ | $\overline{X+Y}$ |
|---|---|-------|------------------|
| 0 | 0 | 0     | 1                |
| 0 | 1 | 1     | 0                |
| 1 | 0 | 1     | 0                |
| 1 | 1 | 1     | 0                |

| X | Y | $\overline{X}$ | $\overline{Y}$ | $\overline{X} \cdot \overline{Y}$ |
|---|---|----------------|----------------|-----------------------------------|
| 0 | 0 | 1              | 1              | 1                                 |
| 0 | 1 | 1              | 0              | 0                                 |
| 1 | 0 | 0              | 1              | 0                                 |
| 1 | 1 | 0              | 0              | 0                                 |

As 2 tabelas-verdade são idênticas,  
portanto a igualdade das funções é  
verdadeira

## Funções Booleanas e Circuitos Lógicos

$$\bar{X} \cdot Y \cdot Z + \bar{X} \cdot Y \cdot \bar{Z} + X \cdot Z$$

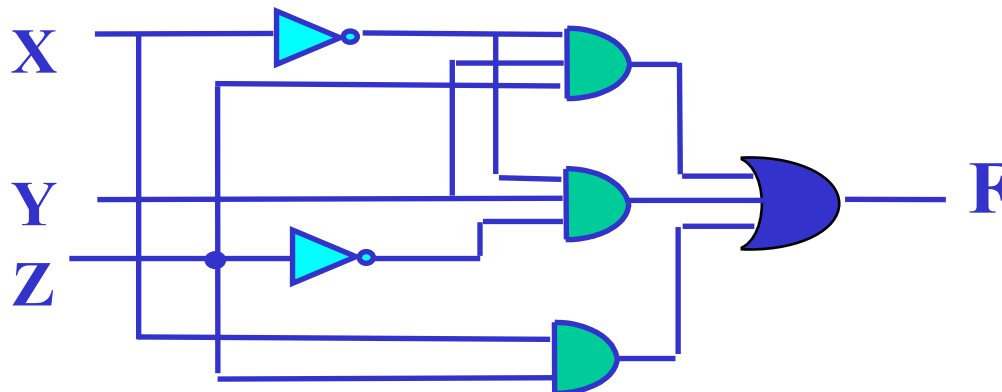
termo

literais

Cada ocorrência de variável (complementada ou não)

- Pode-se obter um circuito da seguinte maneira
  - cada termo é uma porta
  - cada literal é uma entrada para uma porta
  - portas adicionais : inversores na entrada

composição dos termos (1 AND ou 1 OR)



O número de termos e literais dá uma medida aproximada da complexidade do circuito.

• No exemplo:

3 termos  
8 literais



6 portas

- 3 portas de 3 entradas
- 1 porta de 2 entradas
- 2 portas de 1 entrada

## Manipulações Algébricas

- Manipulação algébrica usando axiomas e teoremas => simplificação de circuitos
- Redução do número de termos e/ou de literais deve resultar num circuito com menos portas

(identidade 14) lei distributiva

$$F = \bar{X} Y (Z + \bar{Z}) + X Z$$

(identidade 7) complemento

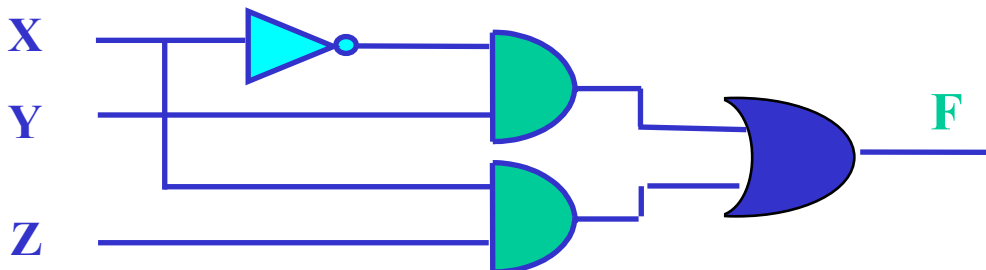
$$F = \bar{X} Y \cdot 1 + X Z$$

(identidade 2) elemento identidade

$$F = \bar{X} Y + X Z$$



2 termos  
 4 literais



4 portas

- 3 portas de 2 entradas
- 1 porta de 1 entrada

- Não existe nenhuma técnica especial para indicar qual manipulação algébrica deve ser aplicada para simplificar o circuito

- método de tentativas
- familiaridade com axiomas e teoremas

## • Exemplos

$$X + XY = X \cdot (1 + Y) = X \cdot 1 = X$$

$$XY + X\bar{Y} = X \cdot (Y + \bar{Y}) = X \cdot 1 = X$$

$$X + \bar{X}Y = (X + \bar{X}) \cdot (X + Y) = 1 \cdot (X + Y) = X + Y$$

## • Outros exemplos

$$X \cdot (X + Y) = X \cdot X + X \cdot Y = X + X \cdot Y = X \cdot (1 + Y) = X \cdot 1 = X$$

$$(X + Y) \cdot (X + \bar{Y}) = X + Y \cdot \bar{Y} = X + 0 = X$$

$$X \cdot (\bar{X} + Y) = X \cdot \bar{X} + X \cdot Y = 0 + X \cdot Y = XY$$

- Note-se que estas 3 funções são as **duais** das anteriores



## Teorema do Consenso

$$XY + \bar{X}Z + YZ = XY + \bar{X}Z$$

Demonstração: fazer AND do terceiro termo com  $X + \bar{X} = 1$

$$\begin{aligned}
 XY + \bar{X}Z + YZ &= XY + \bar{X}Z + YZ (X + \bar{X}) \\
 &= XY + \bar{X}Z + XYZ + \bar{X}YZ \\
 &= XY + XYZ + \bar{X}Z + \bar{X}YZ \\
 &= XY(1 + Z) + \bar{X}Z(1 + Y) \\
 &= XY + \bar{X}Z
 \end{aligned}$$

Aplicação numa simplificação

$$\begin{aligned}
 (A + B)(\bar{A} + C) &= A\bar{A} + AC + \bar{A}B + BC \\
 &= AC + \bar{A}B + BC \\
 &= AC + \bar{A}B
 \end{aligned}$$



redundante segundo o teorema do consenso

## Complemento de uma função

a) Usando tabela-verdade  
trocar 0  $\longleftrightarrow$  1

- exemplo:  $F = X(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)$
- construindo a tabela-verdade

| X | Y | Z | $\bar{Y}\bar{Z}$ | YZ | $\bar{Y}\bar{Z} + YZ$ | F | $\bar{F}$ |
|---|---|---|------------------|----|-----------------------|---|-----------|
| 0 | 0 | 0 | 1                | 0  | 1                     | 0 | 1         |
| 0 | 0 | 1 | 0                | 0  | 0                     | 0 | 1         |
| 0 | 1 | 0 | 0                | 0  | 0                     | 0 | 1         |
| 0 | 1 | 1 | 0                | 1  | 1                     | 0 | 1         |
| 1 | 0 | 0 | 1                | 0  | 1                     | 1 | 0         |
| 1 | 0 | 1 | 0                | 0  | 0                     | 0 | 1         |
| 1 | 1 | 0 | 0                | 0  | 0                     | 0 | 1         |
| 1 | 1 | 1 | 0                | 1  | 1                     | 1 | 0         |

construção da função a partir da tabela-verdade

OR dos termos iguais a 1

$$\bar{F} = \bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}Y\bar{Z} + \bar{X}YZ + X\bar{Y}\bar{Z} + XY\bar{Z}$$

## b) Usando DeMorgan

$$\begin{aligned}
 \bar{F} &= \overline{X(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)} \\
 &= \bar{X} + \overline{(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)} \\
 &= \bar{X} + (\overline{\bar{Y}\bar{Z}} \cdot \overline{YZ}) \\
 &= \bar{X} + (Y + Z) \cdot (\bar{Y} + \bar{Z})
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &= \bar{X} + Y\bar{Y} + Y\bar{Z} + \bar{Y}Z + Z\bar{Z} \\
 &= \bar{X} + Y\bar{Z} + \bar{Y}Z
 \end{aligned}$$

## c) Tomar dual da função e complementar cada literal

$$F = X(\bar{Y} \cdot \bar{Z} + Y \cdot Z)$$

$$F' = X + (\bar{Y} + \bar{Z})(Y + Z)$$

$$\begin{aligned}
 \bar{F} &= \bar{X} + (Y + Z) \cdot (\bar{Y} + \bar{Z}) \\
 &= \bar{X} + Y\bar{Y} + Y\bar{Z} + \bar{Y}Z + Z\bar{Z} \\
 &= \bar{X} + Y\bar{Z} + \bar{Y}Z
 \end{aligned}$$

| X | Y | Z | $\bar{X}$ | $Y\bar{Z}$ | $\bar{Y}Z$ | $\bar{F}$ |
|---|---|---|-----------|------------|------------|-----------|
| 0 | 0 | 0 | 1         | 0          | 0          | 1         |
| 0 | 0 | 1 | 1         | 0          | 1          | 1         |
| 0 | 1 | 0 | 1         | 1          | 0          | 1         |
| 0 | 1 | 1 | 1         | 0          | 0          | 1         |
| 1 | 0 | 0 | 0         | 0          | 0          | 0         |
| 1 | 0 | 1 | 0         | 0          | 1          | 1         |
| 1 | 1 | 0 | 0         | 1          | 0          | 1         |
| 1 | 1 | 1 | 0         | 0          | 0          | 0         |

## Axiomas e Teoremas da Álgebra Booleana de Chaveamento

1.  $X + 0 = X$

2.  $X \cdot 1 = X$

3.  $X + 1 = 1$

4.  $X \cdot 0 = 0$

5.  $X + X = X$

6.  $X \cdot X = X$

7.  $X + \overline{X} = 1$

8.  $X \cdot \overline{X} = 0$

9.  $\overline{\overline{X}} = X$

10.  $X + Y = Y + X$

11.  $X Y = Y X$

12.  $X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$

13.  $X(YZ) = (XY)Z$

14.  $X \cdot (Y + Z) = XY + XZ$

15.  $X + YZ = (X + Y)(X + Z)$

16.  $\overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$

17.  $\overline{X \cdot Y} = \overline{X} + \overline{Y}$

Lei comutativa

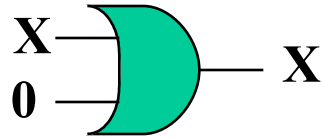
Lei associativa

Lei distributiva

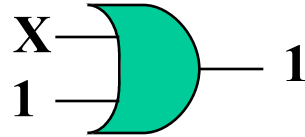
DeMorgan

## Porta OR :

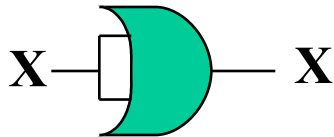
1.  $X + 0 = X$



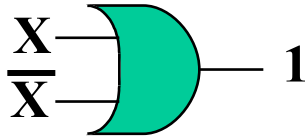
3.  $X + 1 = 1$



5.  $X + X = X$



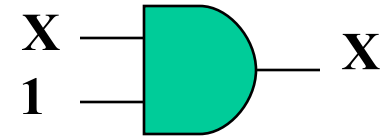
7.  $X + \overline{X} = 1$



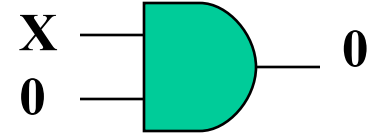
| E1 | E2 | S |
|----|----|---|
| 0  | 0  | 0 |
| 0  | 1  | 1 |
| 1  | 0  | 1 |
| 1  | 1  | 1 |

## Porta AND :

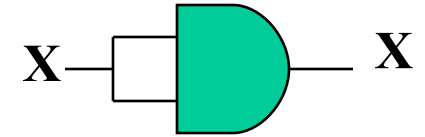
2.  $X \cdot 1 = X$



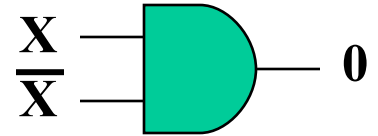
4.  $X \cdot 0 = 0$



6.  $X \cdot X = X$



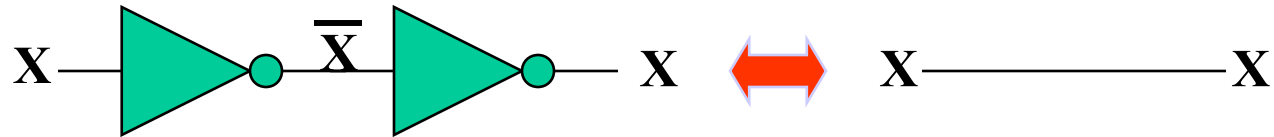
8.  $X \cdot \overline{X} = 0$



| E1 | E2 | S |
|----|----|---|
| 0  | 0  | 0 |
| 0  | 1  | 0 |
| 1  | 0  | 0 |
| 1  | 1  | 1 |

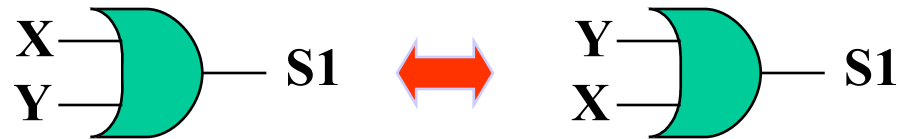
## Porta NOT :

9.  $\overline{\overline{X}} = X$

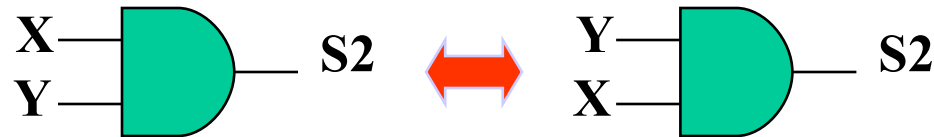


## Lei Comutativa :

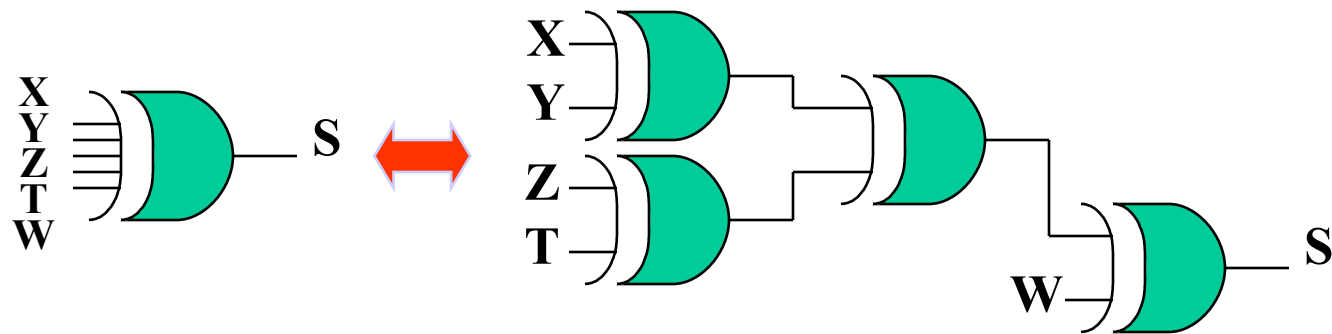
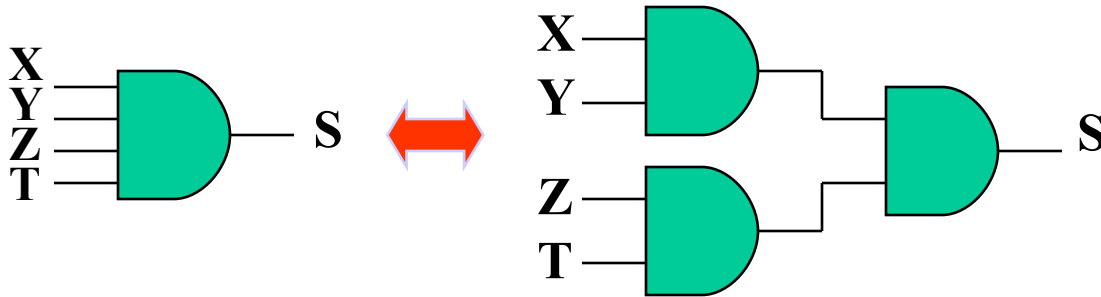
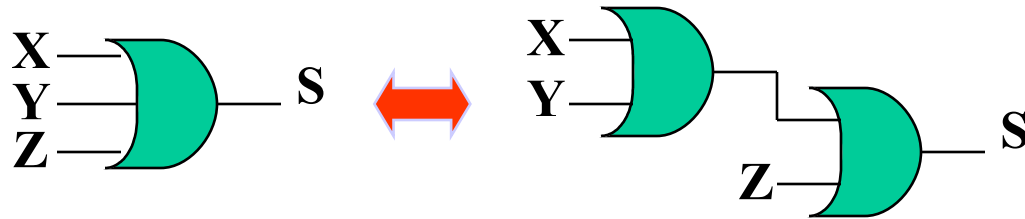
10.  $X + Y = Y + X$



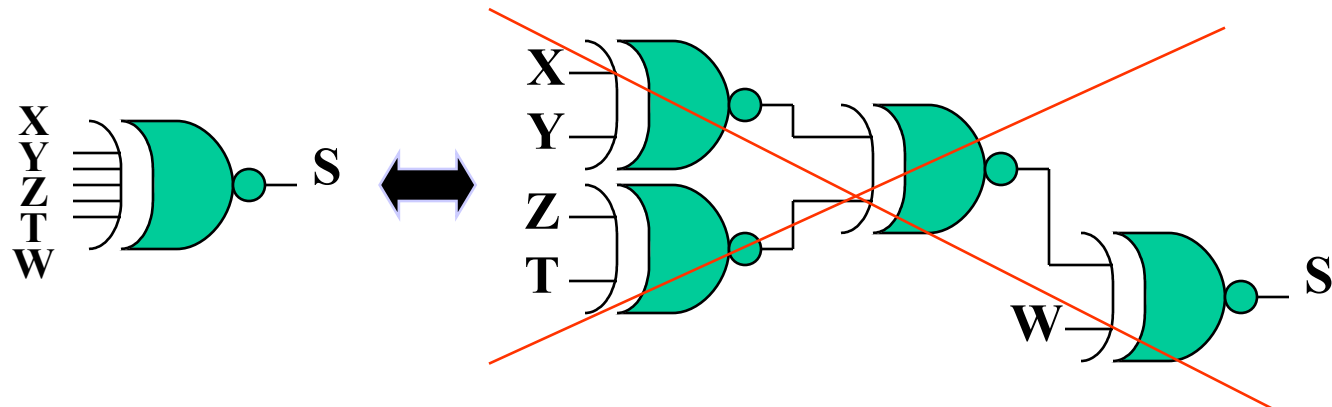
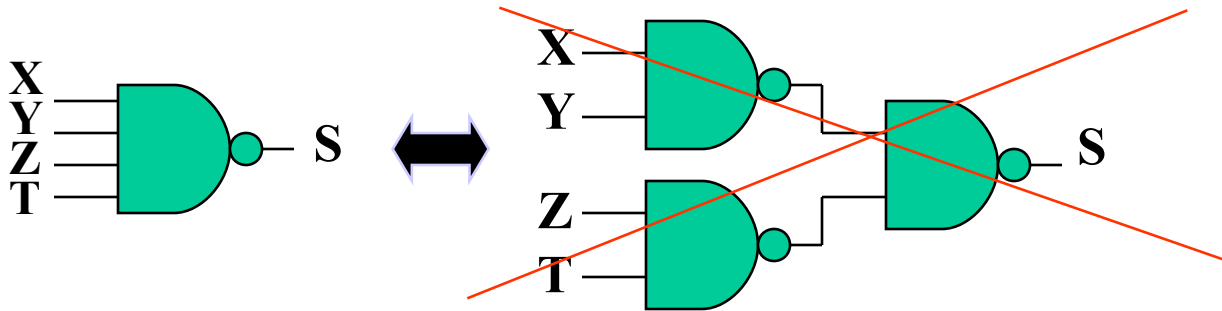
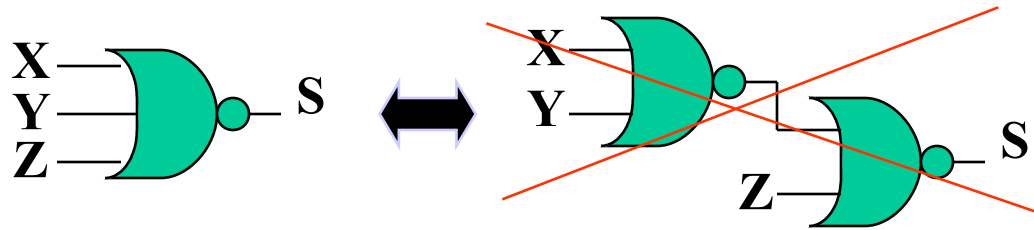
11.  $X Y = Y X$



## Expansão de Portas com Múltiplas Entradas :



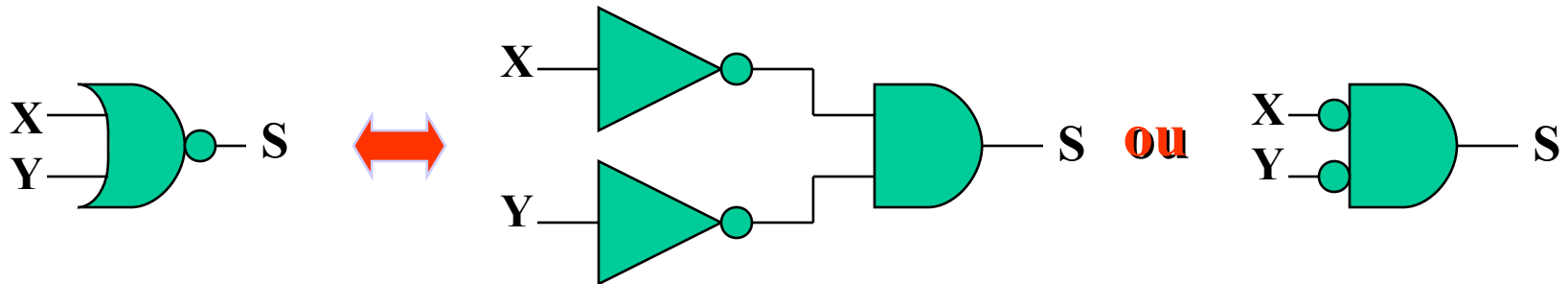
***CUIDADO !!!***



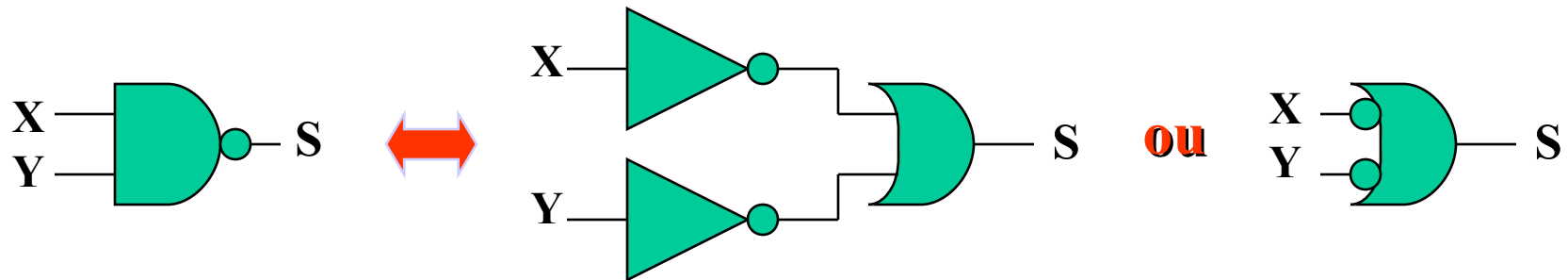


## Teorema de DeMorgan :

$$16. \overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$$



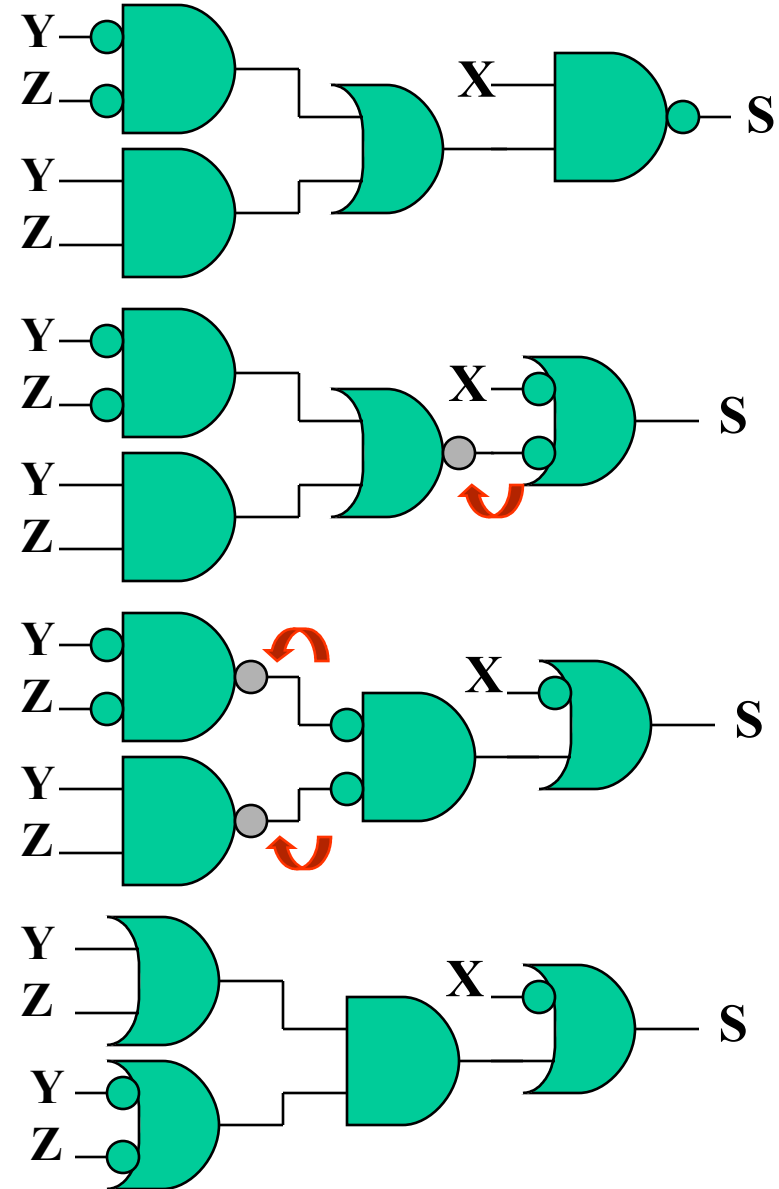
$$17. \overline{X \cdot Y} = \overline{X} + \overline{Y}$$



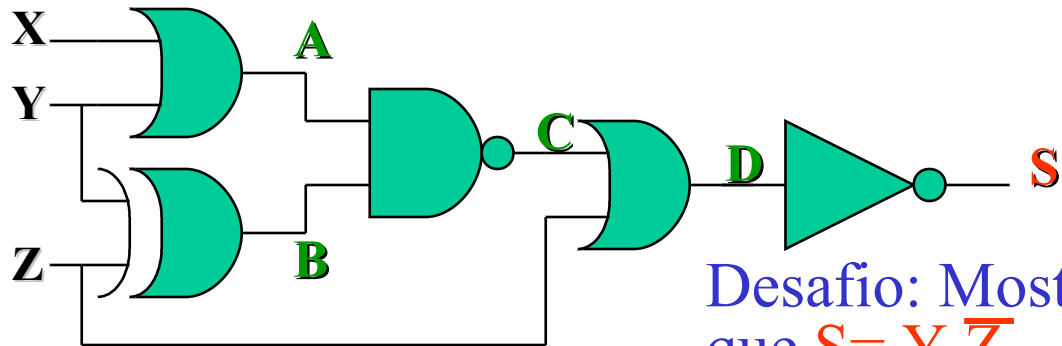
## Usando o Teorema de DeMorgan ...

$$\begin{aligned}
 S &= \overline{X} (\overline{Y}\overline{Z} + YZ) \\
 &= \overline{X} + (\overline{Y}\overline{Z} + YZ) \\
 &= \overline{X} + (\overline{Y}\overline{Z} \cdot YZ) \\
 &= \overline{X} + (Y + Z) \cdot (\overline{Y} + \overline{Z})
 \end{aligned}$$

**Dica:** sempre que possível e interessante (simplifica a implementação) a aplicação do Teorema de DeMorgan, troca-se a porta lógica de AND para OR, e vice-versa, invertendo-se os sinais de entrada e saída.



## Combinação de Portas Lógicas



Desafio: Mostre que  $S = Y \cdot Z$  (mais simples!)

| X | Y | Z | A | B | C | D | S |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |

## Formas de Onda (transição no tempo) :

