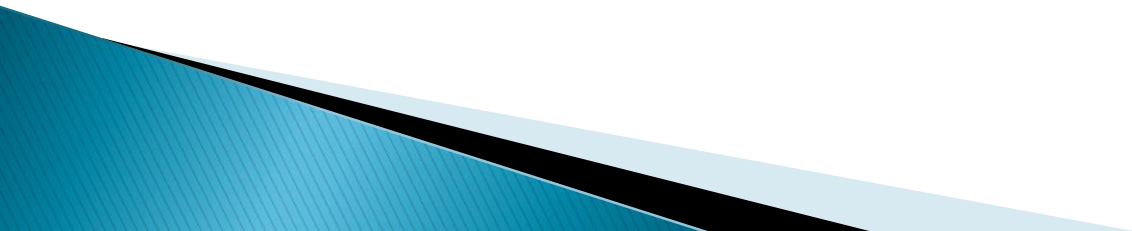


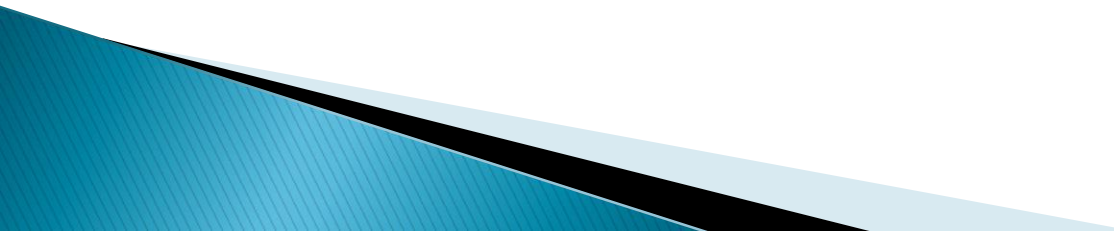
# Circuitos Digitais

## Aula 03 Circuito Combinatório

UNIP JUNDIAÍ



# Conteúdo

- ▶ Introdução
  - ▶ Portas Lógicas
  - ▶ Álgebra Booleana
  - ▶ Equivalência de Circuitos
  - ▶ Circuitos Combinatórios
- 

# Digital x Analógico

- ▶ Nos Sistemas Digitais as variáveis são discretas.
- ▶ Já num Sistema Analógico, as variáveis são contínuas (sinais reais do mundo físico).

# Digital x Analógico

- ▶ Um sinal analógico amplificado, convertido em digital usando um conversor analógico–digital (AD)
- ▶ Esse processo envolve amostragem e quantização.

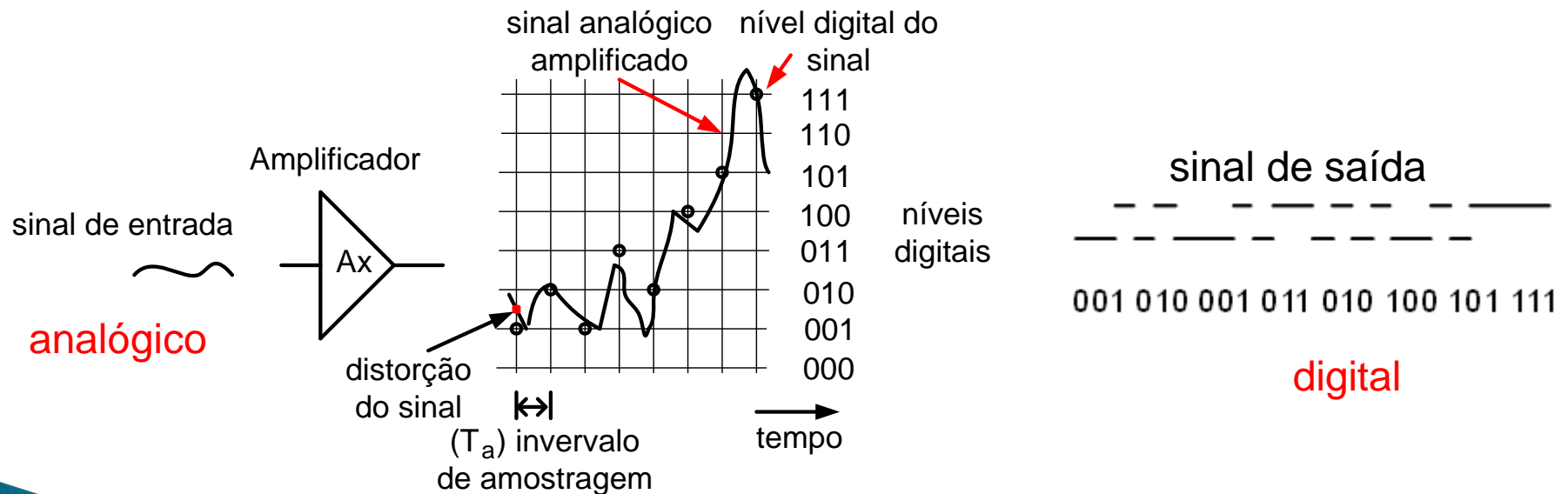


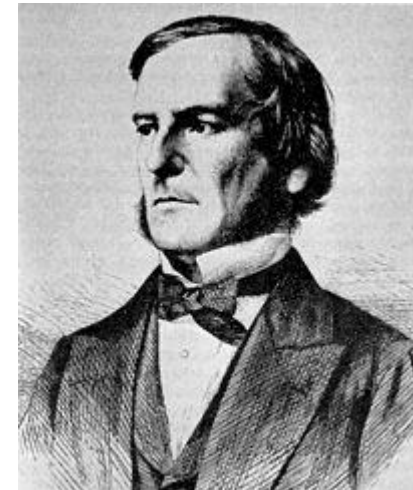
Ilustração do processo de amostragem e quantização.

# Os sinais discretos ou binários

- ▶ Os sinais discretos ou binários são compostos de elementos lógicos chamados bits, que podem assumir valores 0 e 1.
  - O valor 0 corresponde a *falso* em lógica; *desligado* em circuito de chaveamento; ou *voltagem baixa* em circuitos eletrônicos
  - O valor 1 corresponde a *verdadeiro*, *ligado* ou *voltagem alta*, respectivamente.

# Álgebra Booleana

- ▶ A **Álgebra Booleana** é um tipo de álgebra usado para modelar operações lógicas, inventada por George Boole.
- ▶ A álgebra de chaveamento (ou comutação), *switching* em inglês, é uma classe de álgebras booleanas.
  - Portanto, os teoremas das álgebras booleanas são aplicáveis às álgebras de chaveamento.



George Boole  
Matemático e  
Filósofo britânico  
(1815-1864)

# Definição

- ▶ A álgebra Booleana é composta por um conjunto de elementos, operações binárias OR e AND, e operação unária NOT, aplicadas sobre os elementos.
  - a operação OR é também representada pelo símbolo “+” e a operação AND, pelo símbolo “.”
  - AND tem precedência sobre OR.

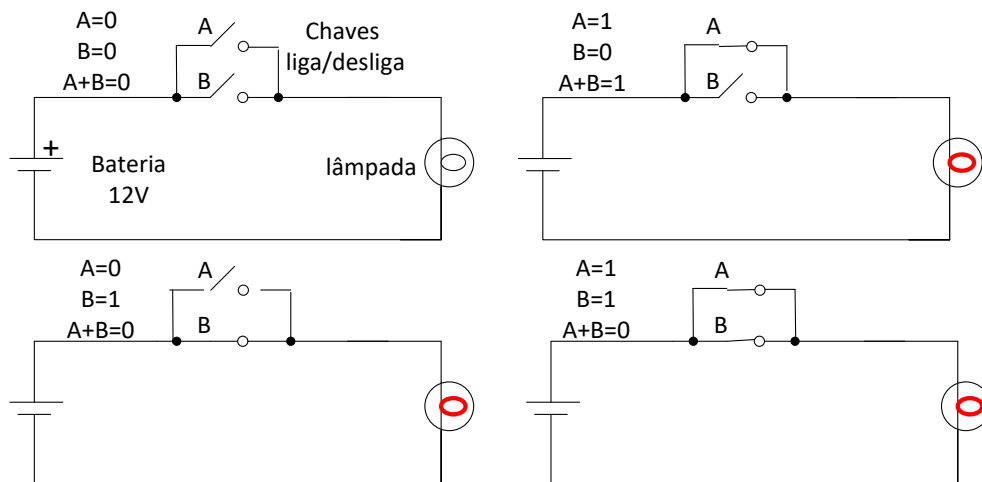
Operação  
OR

OR (+)			
0	+	0	0
0	+	1	1
1	+	0	1
1	+	1	1

Operação  
AND

AND (.)			
0	.	0	0
0	.	1	0
1	.	0	0
1	.	1	1

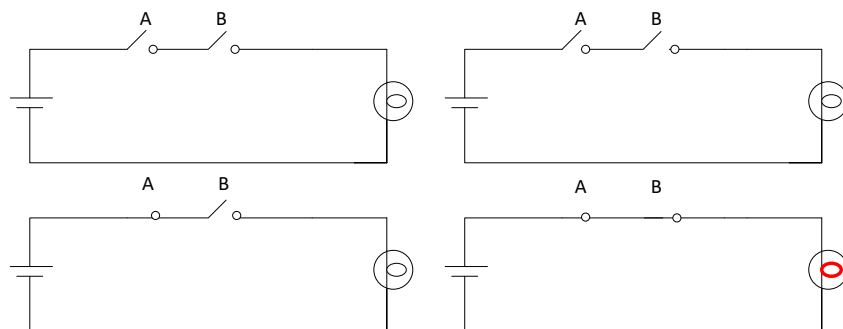




Operação  
OR

OR (+)			
0	+	0	0
0	+	1	1
1	+	0	1
1	+	1	1

Chaves      Lâmpada  
 0 – aberta    0 – apagada  
 1 -fechada   1 - acesa



Operação  
AND

AND (.)	
0 . 0	0
0 . 1	0
1 . 0	0
1 . 1	1

# Operação de complemento e variáveis

- ▶ Além das operações AND e OR, tem a operação de complemento:

COMPLEMENTO	
0	1
1	0

# Variáveis

- ▶ Os elementos na álgebra Booleana são representados por variáveis, ou seus complementos, que podem assumir os valores binários: 0 e 1.
- ▶ Exemplo de variáveis ou seus complementos:  $a$ ,  $A$ ,  $b$ ,  $c$ ,  $a$ ,  $A$  (ou  $a'$ ,  $A'$ )
- ▶ Conforme os valores das variáveis é computado o valor de uma expressão:
- ▶ Ex:  $a + b = 0$ , se  $a = 0$  e  $b = 0$ , pois  $0 + 0 = 0$ .

# Postulados

- ▶ P1: Comutatividade  
 $a + b = b + a$   
 $a.b = b.a$
- ▶ P2: Distributividade  
 $a + (b.c) = (a + b).(a + c)$   
 $a.(b + c) = a.b + a.c$
- ▶ P3: Associatividade  
 $a + (b + c) = (a + b) + c = a + b + c$   
 $a.(b.c) = (a.b).c = a.b.c$
- ▶ P3: Existência de elemento de identidade em operações OR e AND  
 $0 + a = a + 0 = a$   
 $1.a = a.1 = a$
- ▶ P4: Existência de complemento  
 $a + a' = 1$  ou  $a + \bar{a} = 1$   
 $a.a' = 0$  ou  $a.\bar{a} = 0$

# Principais Propriedades

## ► Dualidade

Numa equação, se trocarmos as operações AND e OR e os elementos de identidade 0 e 1, obtemos uma equação equivalente.

$$a + 0 = a \qquad a.1 = a$$

Isso significa que as operações AND e OR são duais; e os elementos 0 e 1 também são duais.

## ► Outras propriedades

$$a + 1 = 1$$

$$a.0 = 0$$

$$0' = 1 \quad \text{ou} \quad \bar{0} = 1$$

$$1' = 0 \quad \bar{1} = 0$$

## ► Lei da idempotência

$$a + a = a$$

$$a.a = a$$

- ▶ Lei da involução

- ▶  $(a')' = a$  ou  $\overline{\overline{a}} = a$

- ▶ Lei da absorção

$$a + a.b = a$$

$$a.(a + b) = a$$

## ▶ Simplificação

$$a + a'.b = a + b$$

$$a.(a' + b) = a.b$$

$$a + \bar{a}.b = a + b$$

$$a.(\bar{a} + b) = a.b$$

## ▶ Lei de DeMorgan

- ▶ para complementar uma expressão, complementa-se as variáveis e troca-se as operações AND por OR e vice-versa.

$$(a + b)' = a'.b'$$

$$(a.b)' = a' + b'$$

$$\overline{(a + b)} = \bar{a}.\bar{b}$$

$$\overline{(a.b)} = \bar{a} + \bar{b}$$



# Resumo das principais propriedades

$$a + 0 = a$$

$$a.1 = a$$

$$a + 1 = 1$$

$$a.0 = 0$$

$$a + a = a$$

$$a.a = a$$

$$a + a' = 1$$

$$a.a' = 0$$

$$(a')' = a$$

$$a + a.b = a$$

$$a.(a + b) = a$$

$$a + a'.b = a + b$$

$$a.(a' + b) = a.b$$

$$(a + b)' = a'.b'$$

$$(a.b)' = a' + b'$$

$$(a + b)(a + c) = a + bc$$

# Exercício 1

- ▶ Aplicando as identidades ou propriedades da álgebra booleana simplificar a expressão:

$$\overline{x_2} \overline{x_1} x_0 + \overline{x_2} x_1 x_0$$

Aplicando a distributividade, complemento e a identidade multiplicativa:

$$\overline{x_2} \overline{x_1} x_0 + \overline{x_2} x_1 x_0 = \overline{x_2} (\overline{x_1} x_0 + x_1 x_0) = \overline{x_2} ((\overline{x_1} + x_1) x_0) = \overline{x_2} (1 \cdot x_0) = \overline{x_2} x_0$$

distributividade

$$a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c)$$

$$a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$$

complemento

$$a + a' = 1$$

$$a \cdot a' = 0$$

Ident. multiplicativa

$$0 + a = a + 0 = a$$

$$1 \cdot a = a \cdot 1 = a$$

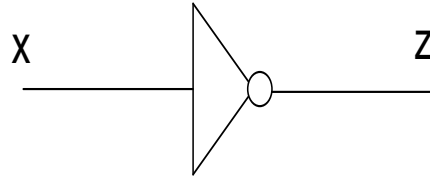
# Portas Lógicas

São circuitos digitais que operam em conformidade com a álgebra Booleana.

Usadas para a construção de sistemas digitais.

# Função NOT ou NÃO

- ▶ Símbolo:

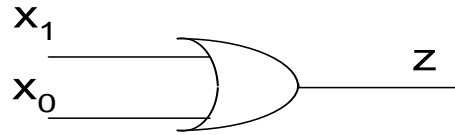


- ▶ Equação de chaveamento :  $z = x'$  ou  $z = \overline{x}$
- ▶ Tabela verdade:

entrada		saída	
x		z	
0		1	
1		0	

# Função OR ou OU

- ▶ Símbolo:



- ▶ Equação de chaveamento :
- ▶ Tabela verdade:

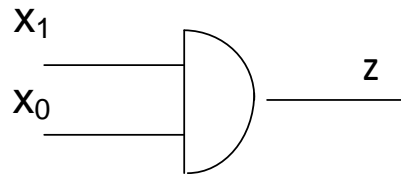
$$z = x_1 + x_0$$

“ $x_1$  ou  $x_0$ ”

entrada		saída
$x_1$	$x_0$	$z$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

# Função AND

- ▶ Símbolo:



- ▶ Função de chaveamento :
- ▶ Tabela verdade:

$$z = x_1 \cdot x_0$$

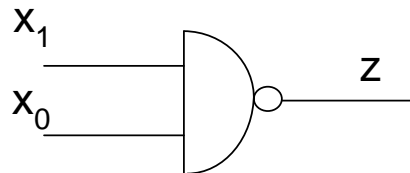
entrada		saída
$x_1$	$x_0$	$z$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

“x1 e x0”

A green arrow points from the text “x1 e x0” to the equation  $z = x_1 \cdot x_0$ , indicating that the expression represents the logical AND of the two inputs.

# Função NAND

- ▶ Símbolo:



- ▶ Função de chaveamento :

- ▶ Tabela verdade:

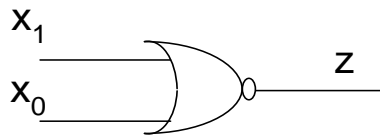
entrada		saída
$x_1$	$x_0$	$z$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$$z = (x_1 \cdot x_0)' \quad \text{ou} \quad z = \overline{(x_1 \cdot x_0)}$$

“x1 e x0, linha”

# Função NOR

- ▶ Símbolo:



- ▶ Função de chaveamento :
- ▶ Tabela verdade:

entrada		saída
$x_1$	$x_0$	$z$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

$$z = (x_1 + x_0)'$$

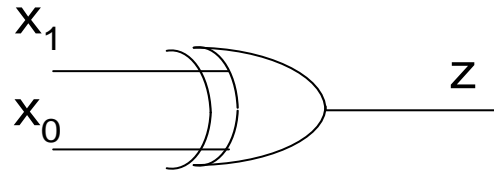
ou  $z = \overline{(x_1 + x_0)}$

“x1 ou x0, linha”



# Função XOR (OU-exclusivo)

- ▶ Símbolo:



- ▶ Função de chaveamento :
- ▶ Tabela verdade:

entrada		saída
$x_1$	$x_0$	$z$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

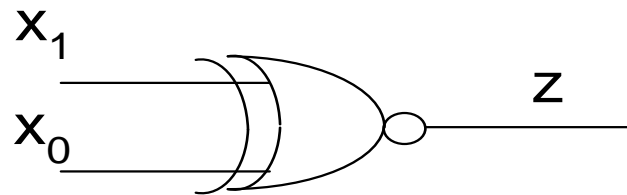
$$z = x_1 \cdot x_0' + x_1' \cdot x_0$$

$$= x_1 \oplus x_0$$

↑  
“x1 xor x0”

# Função XNOR

- ▶ Símbolo:



- ▶ Função de chaveamento :

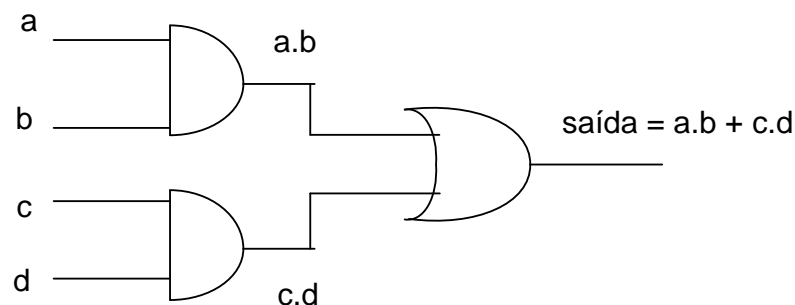
$$z = x_1' \cdot x_0' + x_1 \cdot x_0$$

- ▶ Tabela verdade:

entrada		saída
$x_1$	$x_0$	$z$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

# Composição de circuitos usando portas lógicas

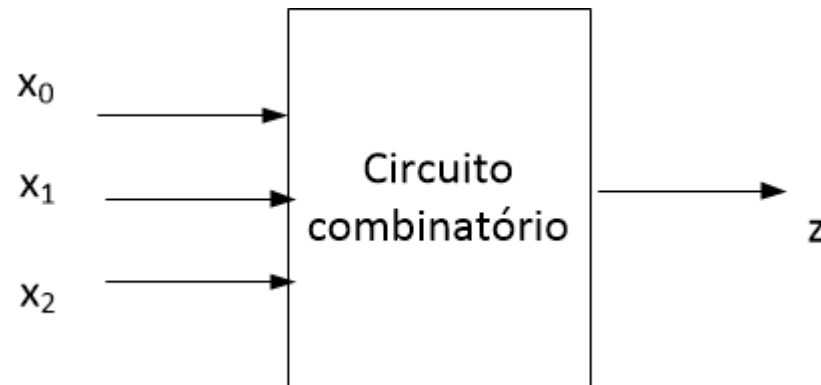
- ▶ Compondo circuitos com portas lógicas, construímos os circuitos combinatórios.
- ▶ Em cada saída de uma porta lógica é possível determinar a expressão Booleana correspondente em função das variáveis de entrada. Também, podemos obter a expressão da saída.
- ▶ Ex:



# Aplicação das portas lógicas

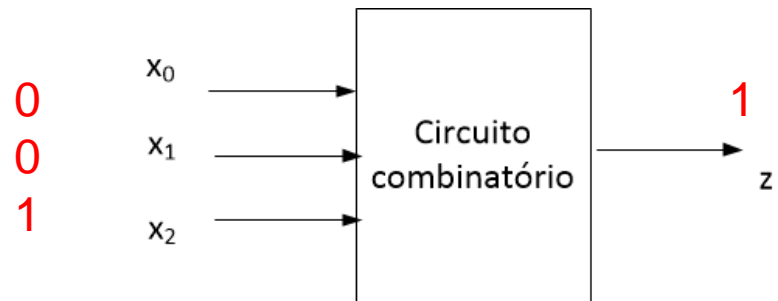
- ▶ As portas lógicas são usadas para construir circuitos combinatórios.
- ▶ Circuitos combinatórios podem ser representados por tabelas verdade, com um número finito de entradas e uma saída.

entrada			saída
$x_2$	$x_1$	$x_0$	$z$
0	0	0	0
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	1



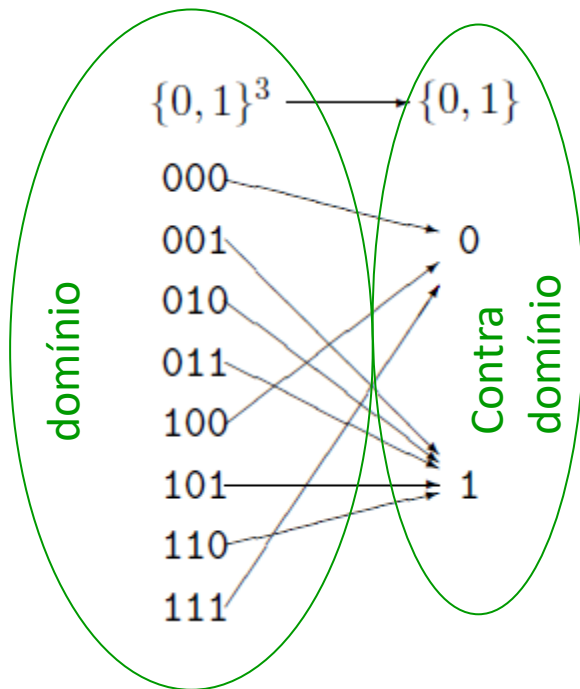
# Funcionamento de um circuito combinatório

- ▶ O circuito combinatório funciona de acordo com a tabela verdade que o representa.
- ▶ Se na tabela verdade, com a entrada 001 a saída é 1, então, introduzindo a entrada 001 no circuito, a resposta deve ser 1.
- ▶ Portanto, a tabela verdade deve conter todas as possíveis combinações de entrada e as saídas correspondente.



# Circuito Combinatório

- Um circuito combinatório de  $n$  variáveis  $f(x_{n-1}, \dots, x_1, x_0)$  é uma função biunívoca do conjunto  $\{0, 1\}^n$  para um conjunto  $\{0, 1\}$ .



Circuito combinatório com  $n = 3$

Tabela verdade

$x_2 x_1 x_0$	$z$
0 0 0	0
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	1

Equação Booleana :

$$z = x'_2 x'_1 x_0 + x'_2 x_1 x'_0 + x'_2 x_1 x_0 + x_2 x'_1 x'_0 + x_2 x'_1 x_0 + x_2 x_1 x'_0 + x_2 x_1 x_0$$

# Circuito combinatório

Equação : 
$$z = x'_2x'_1x_0 + x'_2x_1x'_0 + x'_2x_1x_0 + x_2x'_1x'_0 + x_2x'_1x_0 + x_2x_1x'_0 + x_2x_1x_0$$

A equação Booleana do circuito combinatório é obtida incluindo os termos correspondentes a todas as entradas cuja saída  $z$  resulta em 1 na tabela verdade.

No exemplo apenas a entrada  $x'_2x'_1x'_0$  resulta em  $z = 0$ , portanto não consta na equação Booleana.

Essa forma da equação Booleana é conhecida como **forma canônica ou padrão**. E cada uma das entradas na equação é chamada **mintermo**.

Portanto cada mintermo representa uma entrada na tabela verdade.

Tabela verdade

$x_2 x_1 x_0$	$z$
0 0 0	0
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	1

# Exercício 3

- Verificar se a tabela verdade abaixo é válida para a equação Booleana:

$$z = x_0 + x_1 + x_2$$

Tabela verdade:

$x_2 \ x_1 \ x_0$	$z$
0 0 0	0
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	1

Equação Booleana de  $z$  expressa em forma canônica:

$$z = x'_2 x'_1 x_0 + x'_2 x_1 x'_0 + x'_2 x_1 x_0 + x_2 x'_1 x'_0 + x_2 x'_1 x_0 + x_2 x_1 x'_0 + x_2 x_1 x_0$$



# Exercício 4

- ▶ Aplicando as identidades ou propriedades da álgebra booleana simplificar as expressões:

$$x'_2 x_1 x'_0 + x'_2 x_1 x_0$$

$$x_2 x'_1 x'_0 + x_2 x'_1 x_0$$

$$x_2 x_1 x'_0 + x_2 x_1 x_0$$

$$x_2 x'_1 x_0 + x_2 x_1 x_0$$

Respostas:

$$x'_2 x_1 x'_0 + x'_2 x_1 x_0 = x'_2 x_1$$

$$x_2 x'_1 x'_0 + x_2 x'_1 x_0 = x_2 x'_1$$

$$x_2 x_1 x'_0 + x_2 x_1 x_0 = x_2 x_1$$

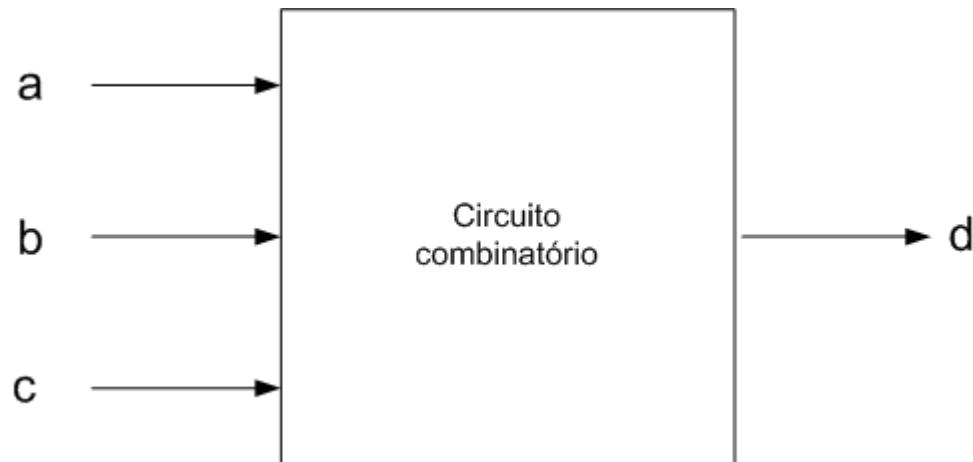
$$x_2 x'_1 x_0 + x_2 x_1 x_0 = x_2 x_0$$

# Exercício 5

- ▶ Dado um circuito combinatório de 3 entradas (a, b, c) e uma saída (d):
  - 1) mostrar todas as combinações de valores binários (0,1) de entradas possíveis;
  - 2) mostrar para cada uma das combinações, do item anterior, o mintermo correspondente.

solução: a) 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111

b)  $a'b'c'$ ,  $a'b'c$ ,  $a'bc'$ ,  $a'bc$ ,  $ab'c'$ ,  $ab'c$ ,  $abc'$ ,  $abc$



# Exercício 6

- ▶ Dada uma porta AND de 3 entradas ( $x_2$ ,  $x_1$ ,  $x_0$ ) e saída ( $z$ ), mostrar a sua tabela-verdade e a expressão Booleana.

- ▶ Solução:

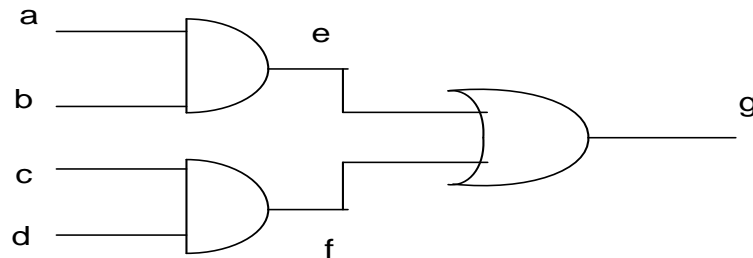
$x_2$ $x_1$ $x_0$	$z$
0 0 0	0
0 0 1	0
0 1 0	0
0 1 1	0
1 0 0	0
1 0 1	0
1 1 0	0
1 1 1	1

- ▶ Expressão Booleana:

$$z = x_2 x_1 x_0$$

# Exercício 7

- ▶ Dado o circuito com 2 portas AND de duas entradas e uma porta OR de duas entradas, conforme figura, obter a tabela verdade correspondente à saída  $g$ .



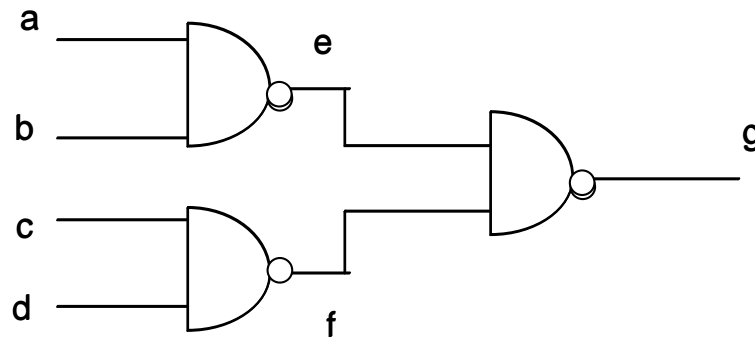
Solução:

Mostrando na tabela as variáveis intermediárias  $e$  e  $f$  e a saída  $g$ .

a b c d	e f	g
0 0 0 0	00	0
0 0 0 1	00	0
0 0 1 0	00	0
0 0 1 1	01	1
0 1 0 0	00	0
0 1 0 1	00	0
0 1 1 0	00	0
0 1 1 1	01	1
1 0 0 0	00	0
1 0 0 1	00	0
1 0 1 0	00	0
1 0 1 1	01	1
1 1 0 0	10	1
1 1 0 1	10	1
1 1 1 0	10	1
1 1 1 1	11	1

# Exercício 8

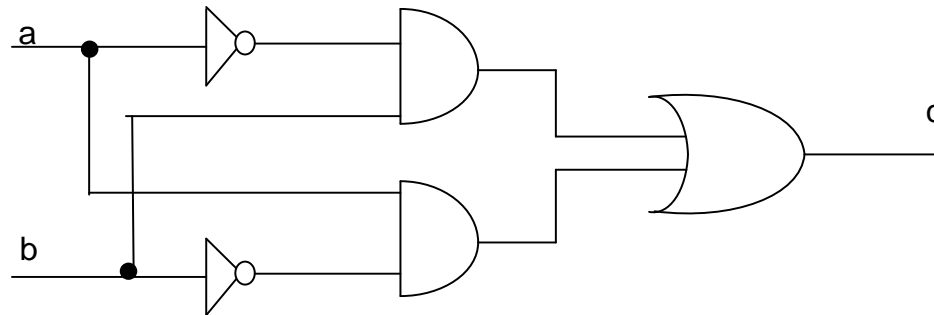
- ▶ Mostrar que o circuito de 3 portas NAND da figura é equivalente ao circuito do exercício anterior.



Solução: Da mesma forma que o exercício anterior, preenche-se a tabela obtendo primeiro os valores para as variáveis intermediárias  $e$  e  $f$  e posteriormente para a saída  $g$ .

# Exercício 9

- ▶ Mostrar que o circuito da Figura é equivalente a uma porta XOR.



Uma porta XOR tem a equação Booleana:

$$c = a'b + ab'$$

que corresponde ao circuito da Figura.

# Exercício 10

- ▶ Dado um circuito digital com
- ▶ 3 entradas e 1 saída,  
cuja tabela-verdade é :

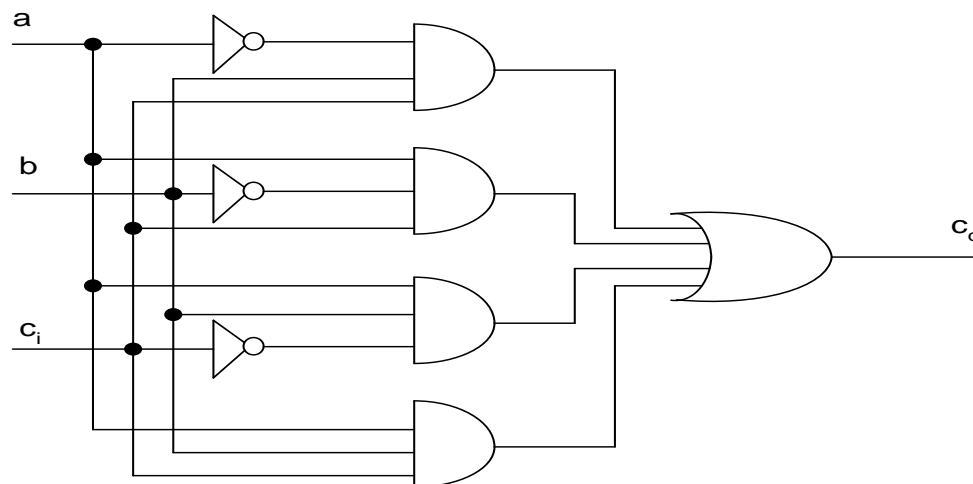
a b c <sub>i</sub>	c <sub>o</sub>
0 0 0	0
0 0 1	0
0 1 0	0
0 1 1	1
1 0 0	0
1 0 1	1
1 1 0	1
1 1 1	1

- 1) obter a expressão da função de chaveamento em forma canônica de c<sub>o</sub>; e
- 2) desenhar o circuito digital resultante usando portas lógicas.

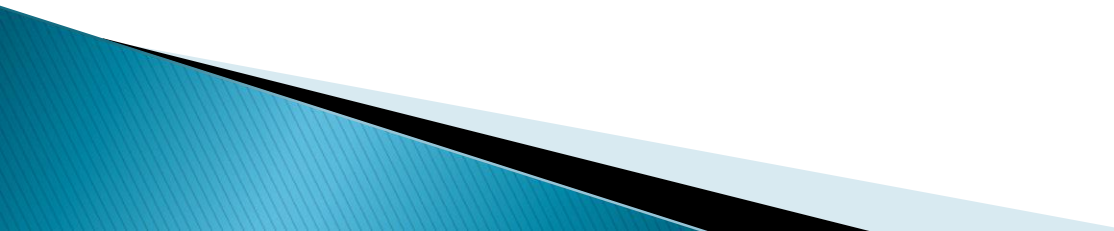
Solução:

Equação Booleana:

$$c_o = a'bc_i + ab'c_i + abc_i' + abc_i$$



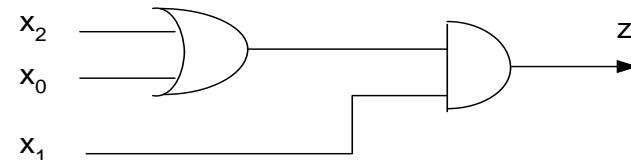
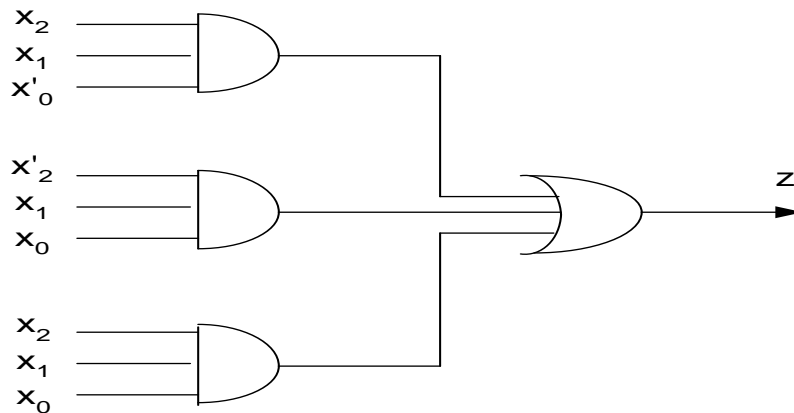
# Equivalência de circuitos

- ▶ Dois circuitos combinatórios são equivalentes quando as suas tabelas verdades são iguais.
  - ▶ Utilizando as identidades da álgebra booleana é possível encontrar uma expressão Booleana comum para os dois circuitos equivalentes.
- 



# Exemplo de equivalência de circuitos

- ▶ Abaixo temos dois circuitos combinatórios equivalentes :

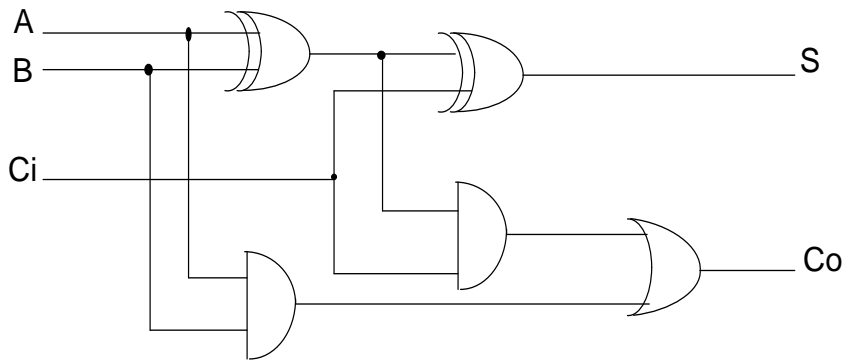


$$z = x_1 \cdot (x_2 + x_0)$$

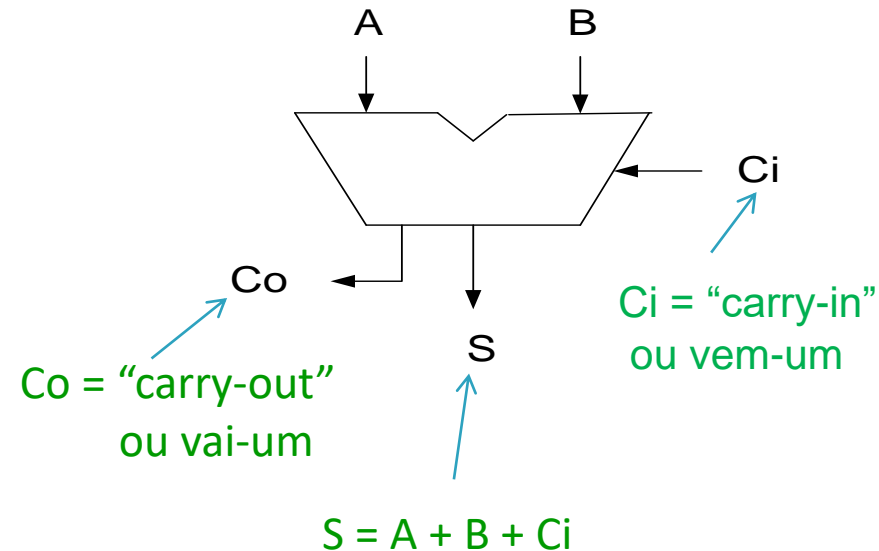
$$z = (x_2 x_1 x'_0) + (x'_2 x_1 x_0) + (x_2 x_1 x_0)$$

# Somador Completo

- Um circuito combinatório capaz de realizar operações de soma de dois bits, com entrada de vem-um, resultando em um bit de soma e vai-um, é chamado de somador completo.

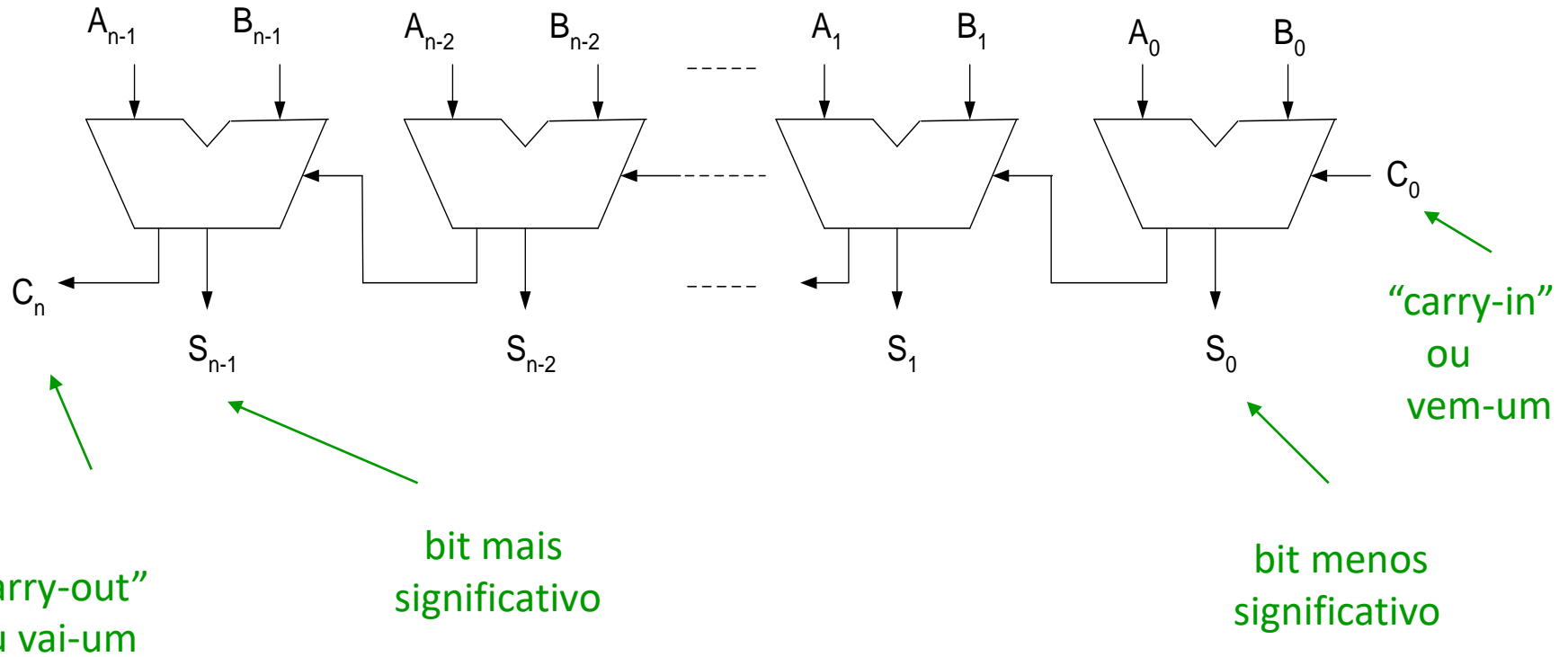


Somador completo de 1 bit representado por portas lógicas

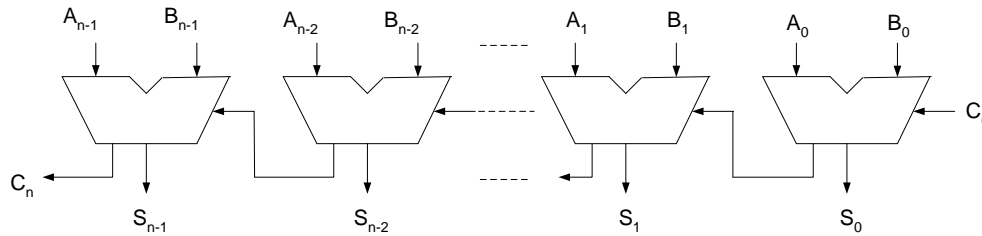


Símbolo do Somador completo

# Somador de n bits



# Considerações sobre os somadores



O somador de n bits acima, *ripple carry adder*, é lento devido à necessidade de espera do vem-um pelos módulos mais à esquerda (bits mais significativos). O somador mais rápido, *carry look-ahead adder*, é provido de um circuito de cálculo de vai-um diretamente para os bits mais significativos.

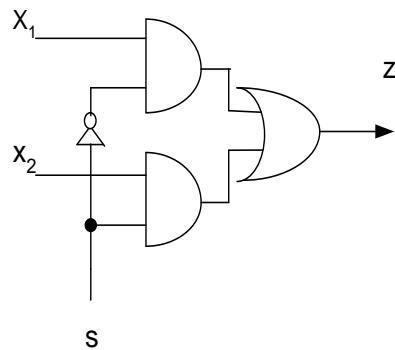
# Multiplexadores

- ▶ Um multiplexador (MUX) consiste de um módulo que implementa um seletor ou uma estrutura de seleção.
- ▶ Considerando um caso de duas entradas de dados binários ( $x_1, x_0$ ), um MUX possui ainda uma entrada de controle binária  $s$  e uma saída binária  $z$  e pode ser representado pela seguinte expressão:

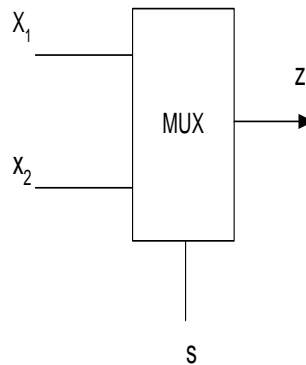
$$z = MUX(x_1, x_0, s) = x_1s + x_0s'$$

# Multiplexadores

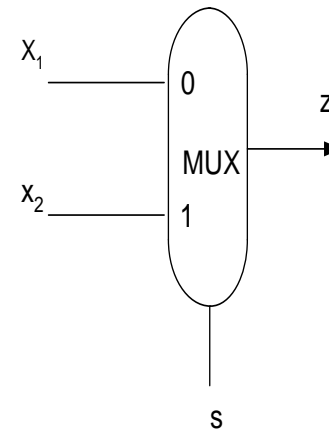
- ▶ O circuito e o símbolo lógico de um multiplexador 2-MUX (de 2 entradas) são ilustrados abaixo.



circuito



Símbolo

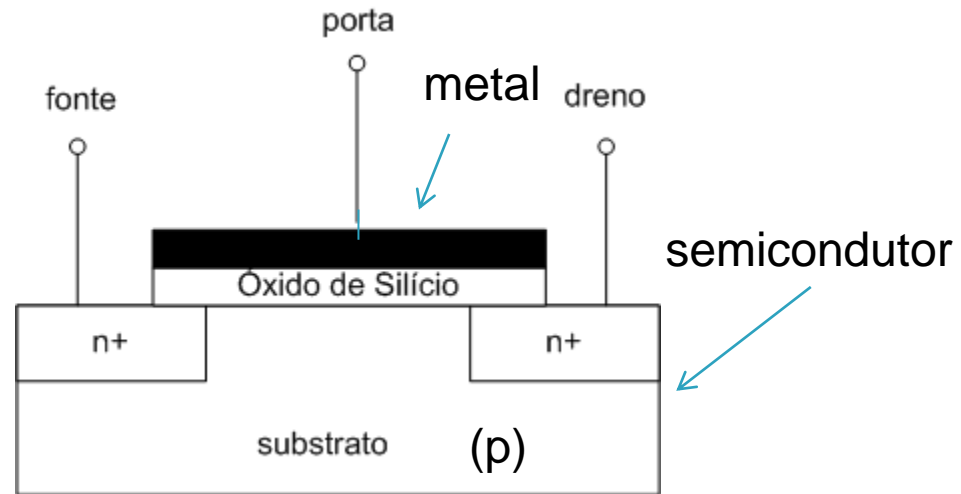


símbolo alternativo

# Transistor MOS (Metal-Óxido-Semicondutor)

Tipo de transistor usado para construção de circuitos integrados com baixo consumo de energia.

Corte transversal de um transistor MOS – canal N.

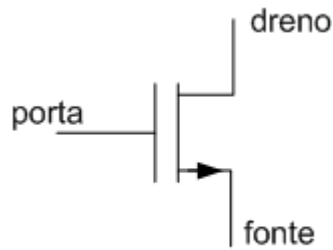


Substrato – base de silício onde se constrói o transistor. O substrato (p) é constituído de cargas positivas.

A fonte e o dreno são regiões com alta quantidade de cargas negativas (n+).

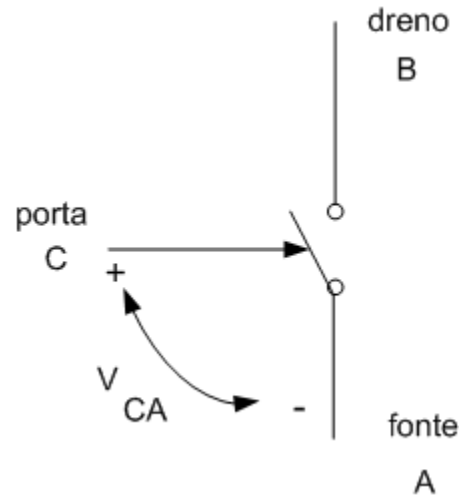
A porta controla a conexão entre a fonte e o dreno, fazendo funcionar a região (canal) entre a fonte e o dreno, como capacitor.

# Transistor MOS – Canal N

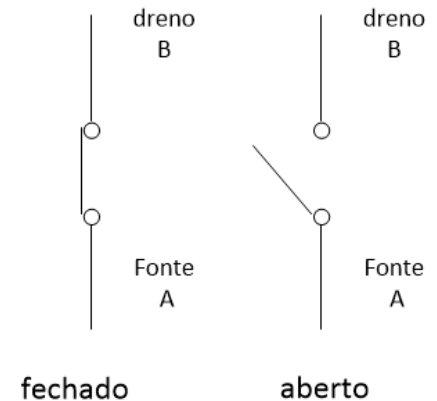
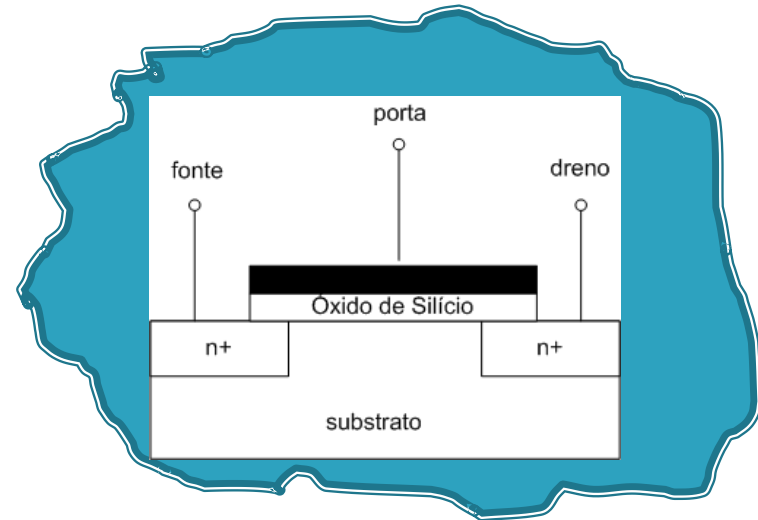


MOS canal N

símbolo



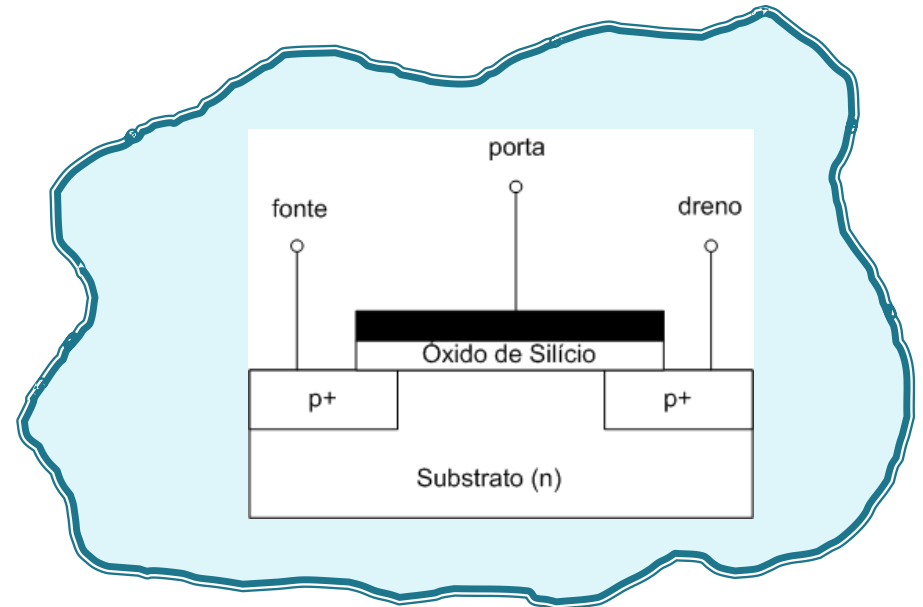
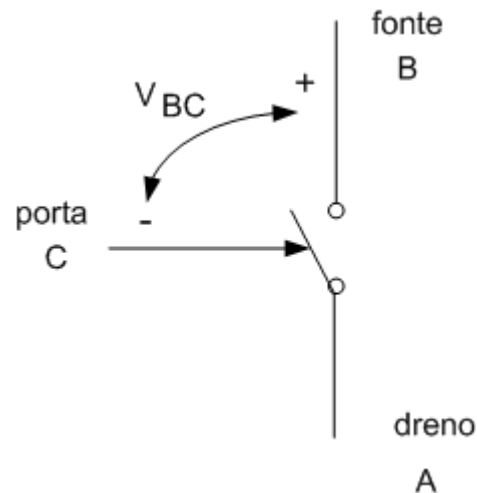
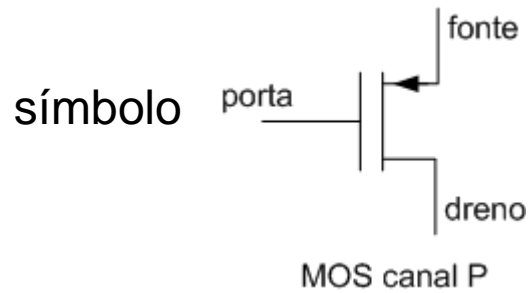
função



Quando  $V_{CA}$  for maior que um limiar (threshold) fecha-se o contato entre o dreno (B) e fonte (A), caso contrário, o contato é aberto.



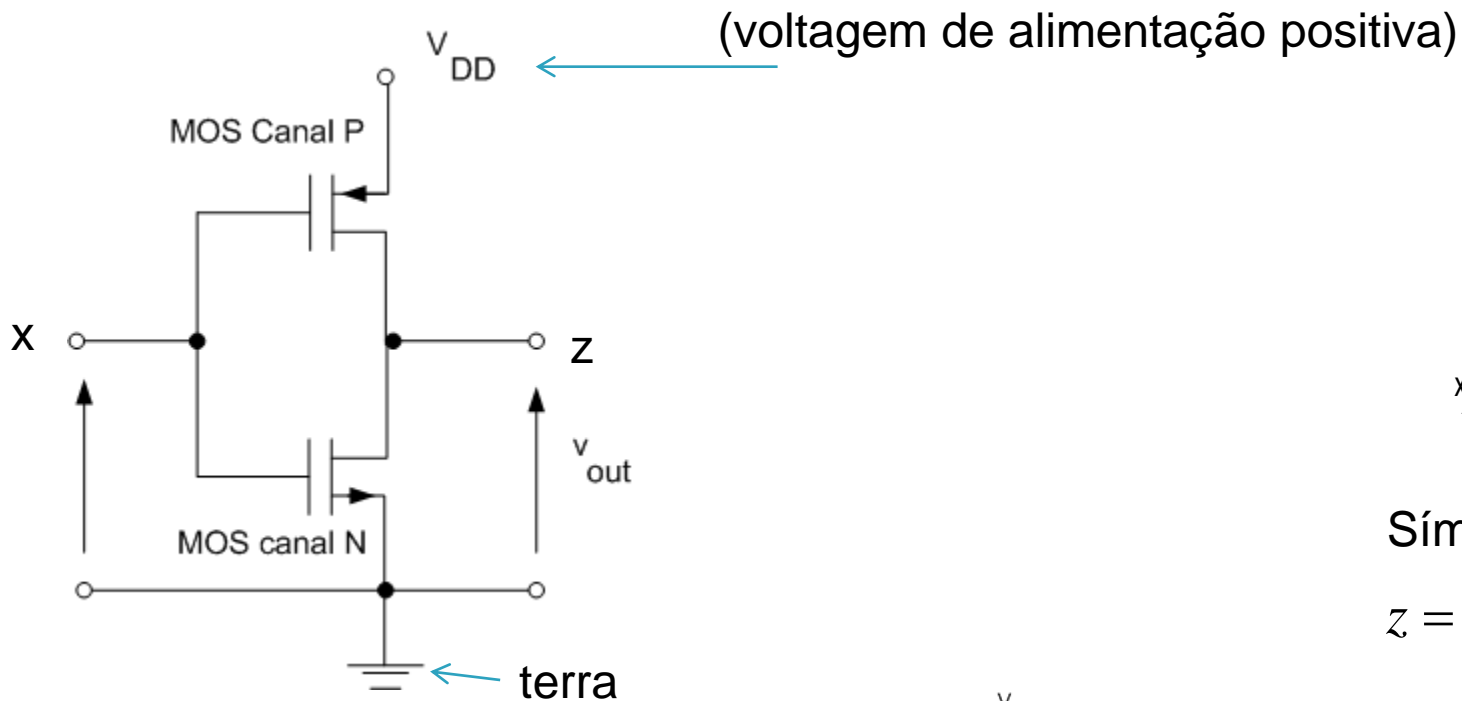
# Transistor MOS – canal P



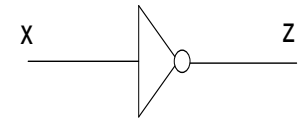
## função

Quando a tensão  $V_{BC}$  for maior que um limiar, fecha-se a conexão entre a fonte e o dreno, abrindo caso contrário.

# Circuito inversor com transistores MOS, N e P



porta not



Símbolo do inversor

$$z = x' \quad \text{ou} \quad z = \bar{x}$$

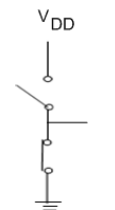
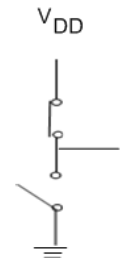
Lê-se 'x linha' ou  
'x barra'

entrada

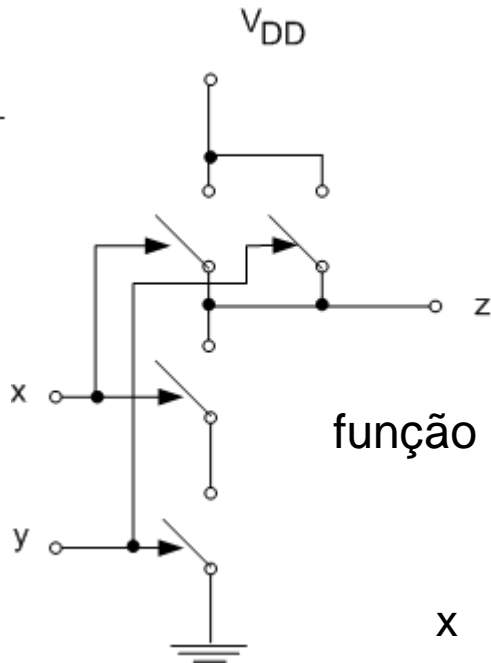
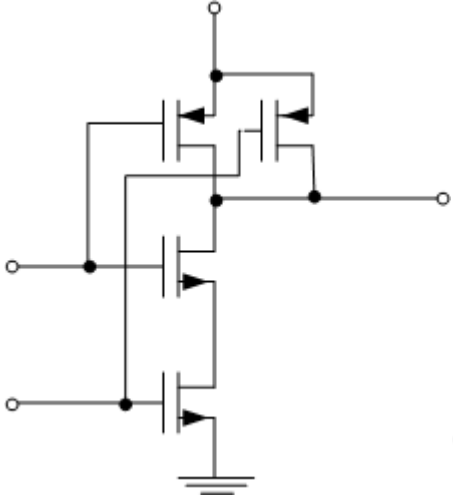
saída

x	z
0	1
1	0

0 = terra  
1 = vtagem alta

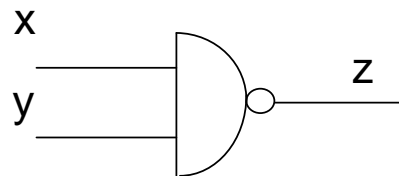


# Circuito nand



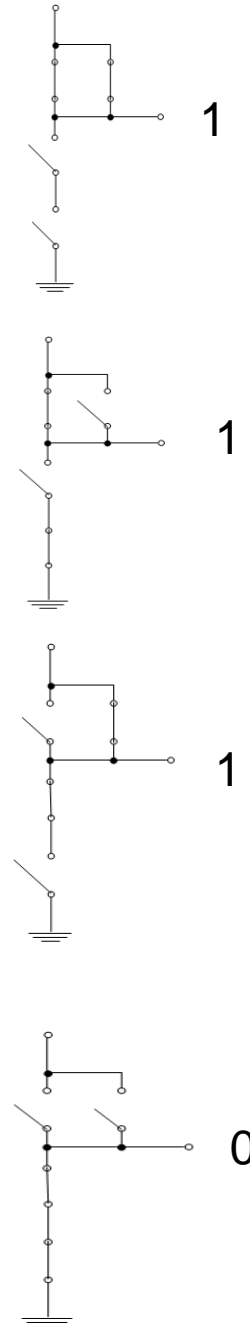
função

x	y	z
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

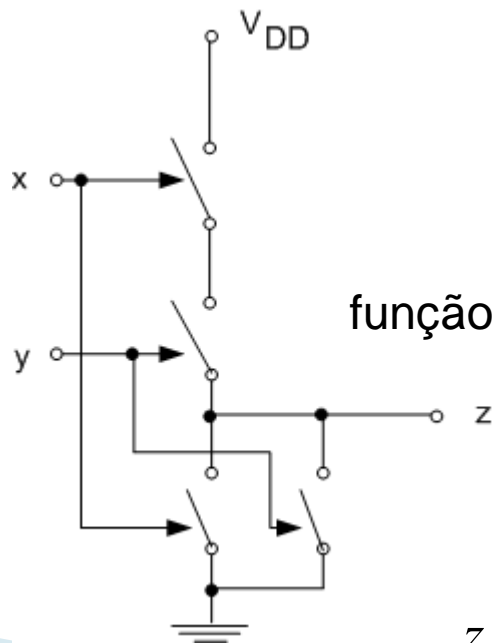
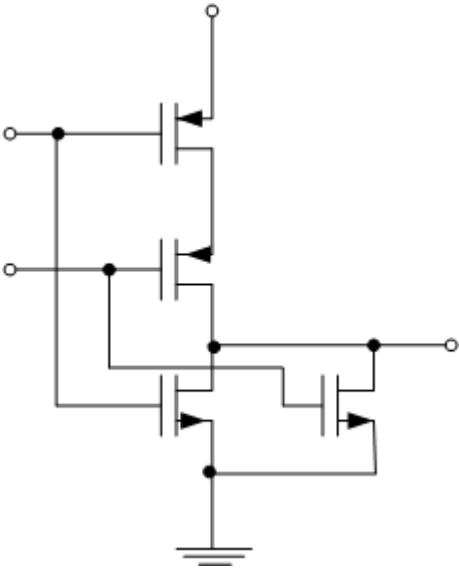


porta nand

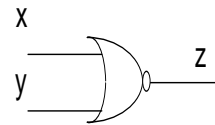
$$z = (xy)' \quad \text{ou} \quad z = \overline{xy}$$



# Circuito nor

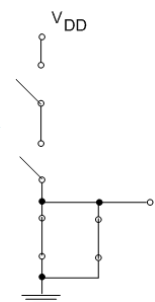
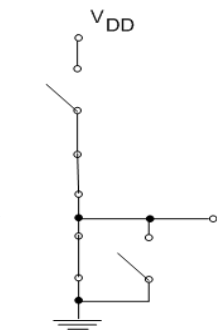
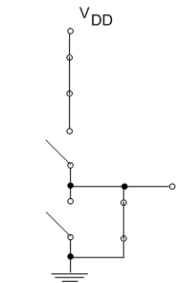
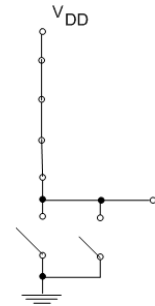


x	y	z
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0



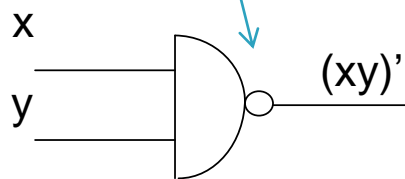
porta nor

$$z = (x + y)' \quad \text{ou} \quad z = \overline{x + y}$$



# and = not (nand)

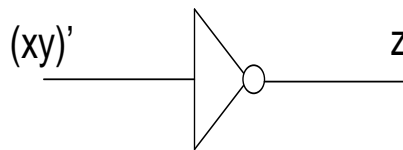
essa bola  
significa inversão



$$z = \overline{xy}$$

x	y	z
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

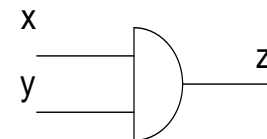
nand



$$z = \overline{(xy)'}$$

x	z
0	1
1	0

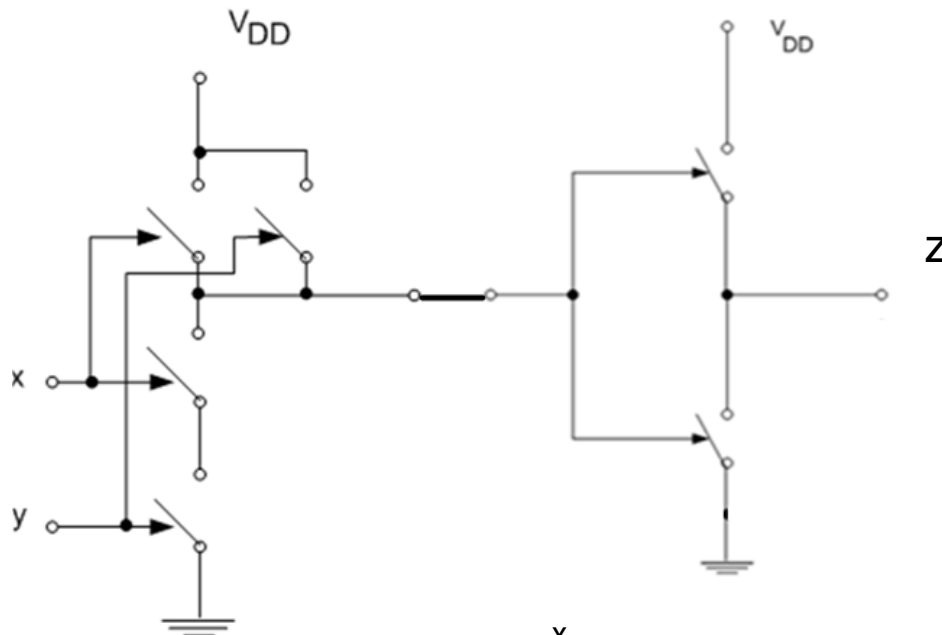
not

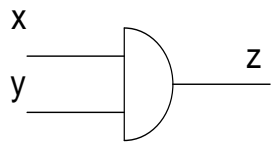


$$z = xy$$

x	y	z
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

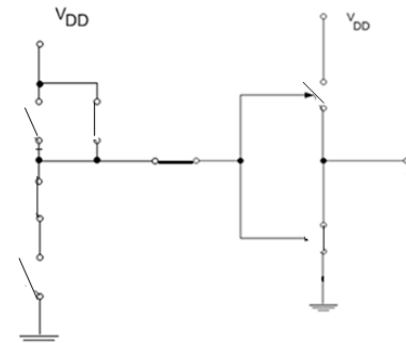
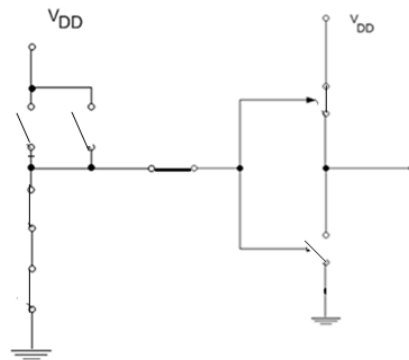
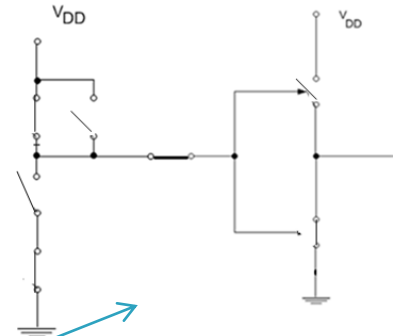
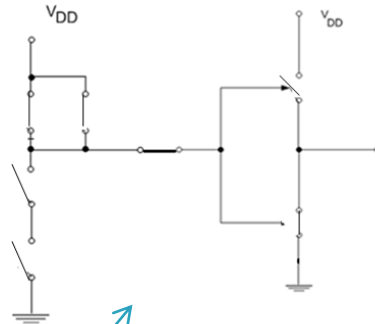
and



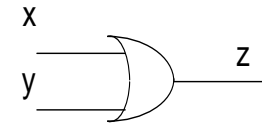
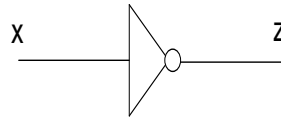
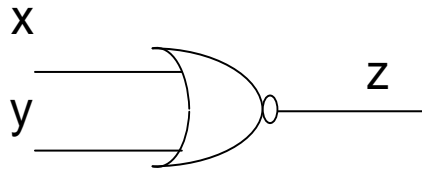
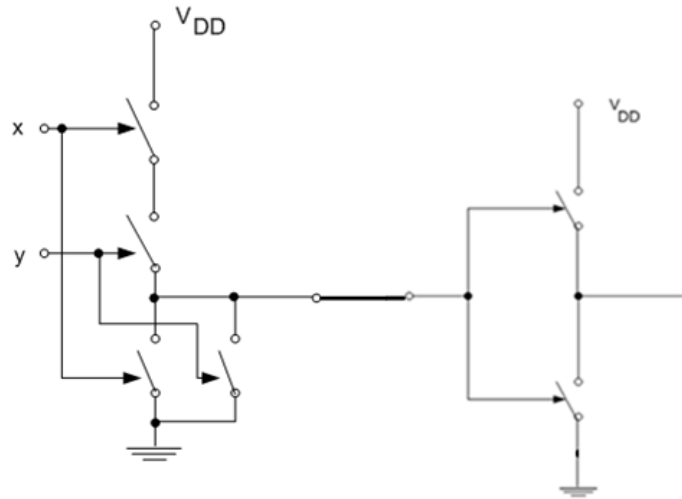


and

x	y	z
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1



# or = not (nor)



x	y	z
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

nor

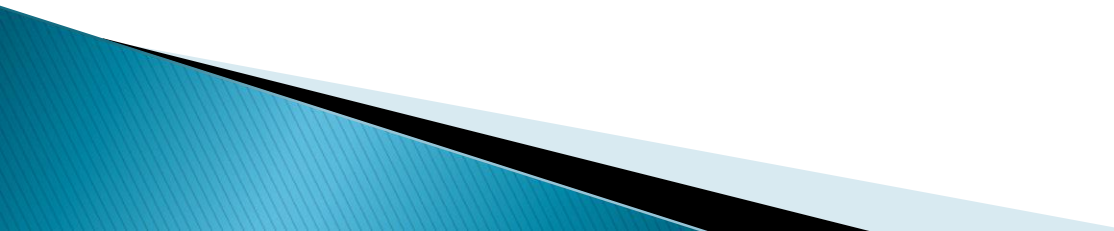
x	z
0	1
1	0

not

x	y	z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

or

# Referências

- ▶ [1] ERCEGOVAC, M.; LANG, T.; MORENO, J. Tradução: SANTOS, J. C. B. Introdução aos Sistemas Digitais. Porto Alegre: Bookman, 2000.
  - ▶ [2] TANENBAUM, A.; AUSTIN, T. Tradução: VIEIRA, D. Organização estruturada de computadores, 6ª edição, Pearson Prentice Hall, 2013.
- 



Fim!!