

# Revisão Eletrônica Digital

Prof. Roberto de Matos

[roberto.matos@ifsc.edu.br](mailto:roberto.matos@ifsc.edu.br)



**INSTITUTO  
FEDERAL**  
Santa Catarina

---

Câmpus  
São José

# Objetivo

- Relembrar conceitos de eletrônica digital.
- Relembrar blocos de construção digital (combinacional e sequencial).
- Fazer uma implementação utilizando os blocos de construção digital.



# Sistemas de Numeração

- Base 10: Possibilidade de variar 10 algarismos diferentes (0, ..., 9) em cada posição.
- Da direita para a esquerda, os pesos de cada coluna são 1, 10, 100, 1000, ...
- $9742_{10} = 9 \times 10^3 + 7 \times 10^2 + 4 \times 10^1 + 2 \times 10^0$



- Base 2: Possibilidade de variar 2 algarismos diferentes (0, 1) em cada posição.
- Da direita para a esquerda, os pesos de cada coluna são 1, 2, 4, 8, 16, ...
- $10110_2 = 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 = 22_{10}$
- Para representar a mesma quantidade de informações, precisamos usar mais posições (bits) em binário.



- Base 2: Possibilidade de variar 2 algarismos diferentes (0, 1) em cada posição.
- Da direita para a esquerda, os pesos de cada coluna são 1, 2, 4, 8, 16, ...
- $10110_2 = 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 = 22_{10}$
- Para representar a mesma quantidade de informações, precisamos usar mais posições (bits) em binário.

## Dicas:

- Um número binário de N bits pode representar  $2^N$  possibilidades, ou seja, 0, 1, 2, 3, ...,  $2^N - 1$ .
- Para saber exatamente o número de bits (N) necessários para representar um determinado valor decimal (D) use a seguinte fórmula:  $N = \lfloor \log_2(D) \rfloor + 1$



- Base 16: Possibilidade de variar 16 algarismos (0, ..., 9, A, ..., F) diferentes em cada posição.
- Da direita para a esquerda, os pesos de cada coluna são 1, 16, 256, 4096, 65.536, ...
- $2ED_{16} = 2 \times 16^2 + E \times 16^1 + D \times 16^0 = 749_{10}$ , sendo  $E = 14_{10}$  e  $D = 13_{10}$





# Hexadecimal

- Base 16: Possibilidade de variar 16 algarismos (0, ..., 9, A, ..., F) diferentes em cada posição.
- Da direita para a esquerda, os pesos de cada coluna são 1, 16, 256, 4096, 65.536, ...
- $2ED_{16} = 2 \times 16^2 + E \times 16^1 + D \times 16^0 = 749_{10}$ , sendo  $E = 14_{10}$  e  $D = 13_{10}$

## Dicas:

- Facilita a escrita de binários longos.
- 4ª potência da base 2 ( $2^4 = 16$ ), ou seja, cada hexadecimal representa 4 bits.
- Colocar 0x na frente de um hexadecimal é uma notação muito utilizada (ex.: 0x2ED).



# Representação de números negativos

- Esta é a opção adotada para representar números negativos em praticamente todos os computadores e outros sistemas digitais.
- A representação binária de um número negativo é obtida da seguinte forma:
  - 1 Converta a sua representação positiva (magnitude) para binário
  - 2 Inverta todos os bits (complemento de um)
  - 3 Some um (1)
- Exemplo: Converter  $-7_{10}$  considerando uma representação de 5 bits.

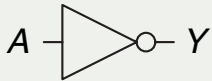


- Esta é a opção adotada para representar números negativos em praticamente todos os computadores e outros sistemas digitais.
- A representação binária de um número negativo é obtida da seguinte forma:
  - 1 Converta a sua representação positiva (magnitude) para binário
  - 2 Inverta todos os bits (complemento de um)
  - 3 Some um (1)
- Exemplo: Converter  $-7_{10}$  considerando uma representação de 5 bits.
  - 1  $+7_{10} = 00111_2$
  - 2  $11000_2$
  - 3  $11000_2 + 1 = 11001_2$
- Assim,  $-7_{10} = 11001_2$



# Portas lógicas

## NOT

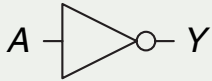


$$Y = \bar{A}$$

$A$	$Y$
0	1
1	0



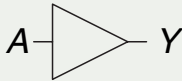
## NOT



$$Y = \bar{A}$$

A	Y
0	1
1	0

## BUF

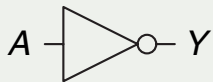


$$Y = A$$

A	Y
0	0
1	1



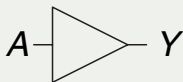
## NOT



$$Y = \bar{A}$$

A	Y
0	1
1	0

## BUF



$$Y = A$$

A	Y
0	0
1	1

## AND



$$Y = AB$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1





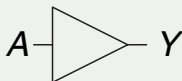
## NOT



$$Y = \bar{A}$$

A	Y
0	1
1	0

## BUF



$$Y = A$$

A	Y
0	0
1	1

## AND



$$Y = AB$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

## OR

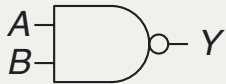


$$Y = A + B$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



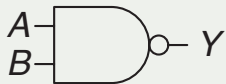
## NAND



$$Y = \overline{AB}$$

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>Y</i>
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

## NAND



$$Y = \overline{AB}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

## NOR



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

A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0



## NAND



$$Y = \overline{AB}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

## NOR



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

A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

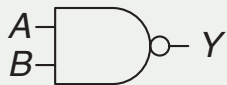
## XOR



$$Y = A \oplus B$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

## NAND



$$Y = \overline{AB}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

## NOR



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

A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

## XOR



$$Y = A \oplus B$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

## XNOR

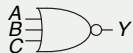


$$Y = \overline{A \oplus B}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1



## NOR3



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

A	B	C	Y
0	0	0	1
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	0



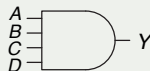
## NOR3



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

A	B	C	Y
0	0	0	1
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	0

## AND4



$$Y = ABCD$$

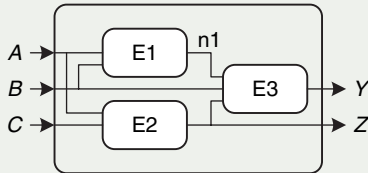
A	C	B	D	Y
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	0	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	0
0	1	1	1	0
1	0	0	0	0
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	0
1	1	0	0	0
1	1	0	1	0
1	1	1	0	0
1	1	1	1	1



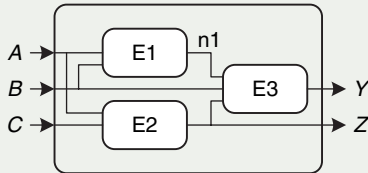
# Lógica Combinacional



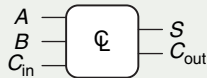
- Saída tem relação só com entradas:



- Saída tem relação só com entradas:



- Somador Completo:



$$S = A \oplus B \oplus C_{in}$$
$$C_{out} = AB + AC_{in} + BC_{in}$$



- Vários sinais agrupados para simplificar o circuito.
- Exemplo:



(a)



(b)

- Vários sinais agrupados para simplificar o circuito.

- Exemplo:

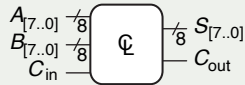


(a)

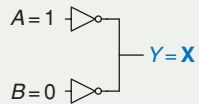


(b)

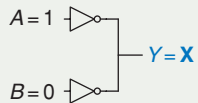
- Somador 8 bits:



- Valor **X** pode significar:
  - Circuito: Valor ilegal ou desconhecido



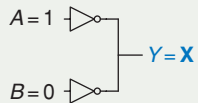
- Valor **X** pode significar:
  - Circuito: Valor ilegal ou desconhecido



- Simulador: Valor não inicializado



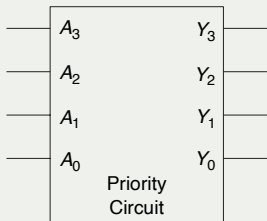
- Valor **X** pode significar:
  - Circuito: Valor ilegal ou desconhecido



- Simulador: Valor não inicializado
- Tabela Verdade: Não importa (*don't care*)



## ■ Tabela completa:

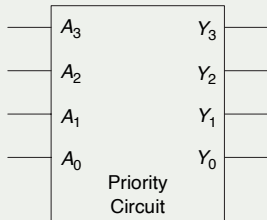


$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	0	1	0
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0
1	1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	1	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	1	1	0	0	0





## ■ Tabela completa:



$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	0	1	0
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0
1	1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	1	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	1	1	0	0	0

## ■ Tabela Simplificada:

$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	X	0	0	1	0
0	1	X	X	0	1	0	0
1	X	X	X	1	0	0	0



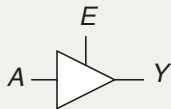
## Além de 0's e 1's

- Valor **Z** significa que o nodo do circuito está flutuando ou alta impedância.
- Associado a um terceiro estado (*tristate*).



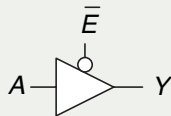
## Além de 0's e 1's

- Valor **Z** significa que o nodo do circuito está flutuando ou alta impedância.
- Associado a um terceiro estado (*tristate*).
- Buffer *tristate*:



$E$	$A$	$Y$
0	0	Z
0	1	Z
1	0	0
1	1	1

Ativo alto



$\bar{E}$	$A$	$Y$
0	0	0
0	1	1
1	0	Z
1	1	Z

Ativo baixo



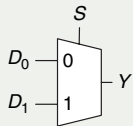
# Blocos de Construção Combinacional

- Roteamento em circuitos.
- Implementação de lógica.



# Multiplexador

- Roteamento em circuitos.
- Implementação de lógica.

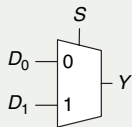


$S$	$D_1$	$D_0$	$Y$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1



# Multiplexador

- Roteamento em circuitos.
- Implementação de lógica.



$S$	$D_1$	$D_0$	$Y$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

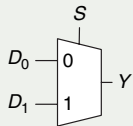


$S$	$Y$
0	$D_0$
1	$D_1$



# Multiplexador

- Roteamento em circuitos.
- Implementação de lógica.

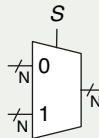


S	D <sub>1</sub>	D <sub>0</sub>	Y
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

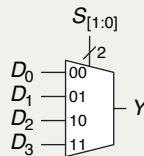


S	Y
0	D <sub>0</sub>
1	D <sub>1</sub>

- Barramentos :



- Multiplexador 4x1 :



Dica:

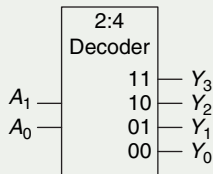
Um multiplexador  $N : 1$  precisar de  $\log_2 N$  linhas de seleção.





# Decodificador

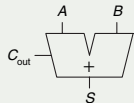
- Decodifica um padrão para outro. Exemplos:
  - BCD  $\rightarrow$  Display 7 segmentos;
  - Código de operação  $\rightarrow$  sinais de controle;
  - Binário  $\rightarrow$  *one hot*.  $N$  entradas para  $2^N$  saídas.



$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	1
0	1	0	0	1	0
1	0	0	1	0	0
1	1	1	0	0	0



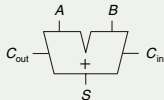
Half  
Adder



A	B	$C_{out}$	S
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

$$S = A \oplus B$$
$$C_{out} = AB$$

Full  
Adder

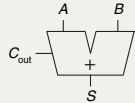


$C_{in}$	A	B	$C_{out}$	S
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

$$S = A \oplus B \oplus C_{in}$$
$$C_{out} = AB + AC_{in} + BC_{in}$$



Half  
Adder

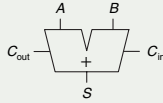


A	B	$C_{out}$	S
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

$$S = A \oplus B$$

$$C_{out} = AB$$

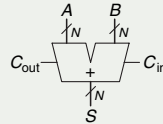
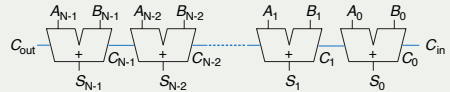
Full  
Adder

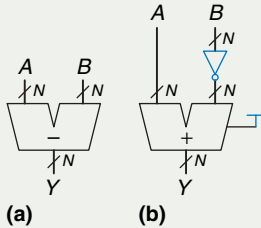


$C_{in}$	A	B	$C_{out}$	S
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

$$S = A \oplus B \oplus C_{in}$$

$$C_{out} = AB + AC_{in} + BC_{in}$$

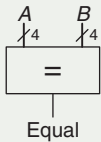




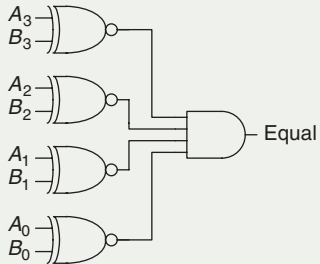
(a): Símbolo

(b): Implementação ( $Y = A + \overline{B} + 1 = A - B$ )

## ■ Igualdade:

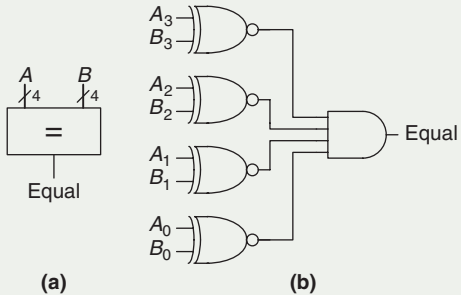


(a)

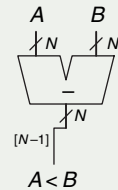


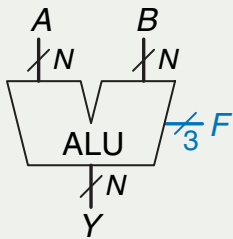
(b)

## ■ Igualdade:



## ■ Menor que:





$F_{2:0}$	Operação
000	A AND B
001	A OR B
010	A + B
011	not used
100	A AND $\bar{B}$
101	A OR $\bar{B}$
110	A - B
111	not used



FIM!