

#### Universidade Federal do Rio Grande do Norte Instituto Metrópole Digital IMD0121 –Arquitetura de Computadores

# Funções Lógicas Básicas

Prof. Gustavo Girão girao@imd.ufrn.br

Baseado no material do Prof. Ricardo Weber (UFRGS)

### Roteiro

- Álgebra Booleana
  - ♦ Função E ou AND
  - → Função OU ou OR
  - ♦ Função NÃO ou NOT
- Representações algebricas e por portas lógicas

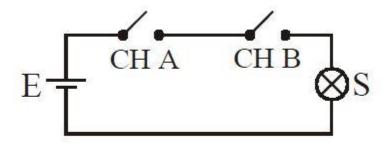
### Algebra Booleana

- Em 1854 o matemático inglês George Boole apresentou um sistema matemático de análise lógica conhecido como álgebra de Boole.
- Somente em 1938, um engenheiro americano utilizou as teorias da álgebra de Boole para a solução de problemas de circuitos de telefonia com relés, tendo publicado um artigo que praticamente introduziu na área tecnológica o campo da eletrônica digital.

# Álgebra Booleana

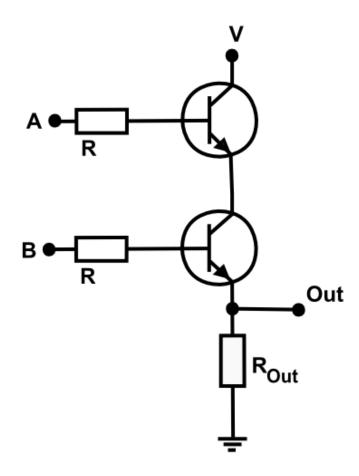
- Os sistemas digitais são formados por circuitos lógicos denominados de portas lógicas que, utilizados de forma conveniente, podem implementar todas as expressões geradas pela álgebra de Boole.
- Existem três portas básicas (E, OU e NÃO) que podem ser conectadas de várias maneiras, formando sistemas que vão de simples relógios digitais aos computadores de grande porte.

- A função E é aquela que executa a multiplicação de duas ou mais variáveis booleanas. Sua representação algébrica para duas variáveis é S=A.B, onde se lê: S=A e B.
- Para compreender a função E da álgebra Booleana, podemos analisar um circuito com duas chaves e uma lâmpada em série, para o qual se adota as seguintes convenções:
- chave aberta=0, chave fechada=1,
- lâmpada apagada=0 e lâmpada acesa=1.



A análise da Figura revela que a lâmpada somente acenderá se ambas as chaves estiverem fechadas e, seguindo a convenção, tem-se: CH A=1, CH B=1, resulta em S=1.

Porta lógica AND com transistores

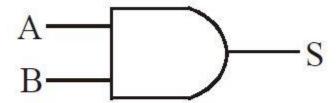


Pode-se, desta forma, escrever todas as possíveis combinações de operação das chaves na chamada Tabela da Verdade, que é definida como um mapa onde se depositam todas as possíveis situações com seus respectivos resultados. O número de combinações possíveis é igual a 2<sup>N</sup>, onde N é o número de variáveis de entrada.

Tabela da verdade da função E.

| A | В | S |
|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |

 A porta lógica E é um circuito que executa a função E da álgebra de Boole, sendo representada, na prática, através do símbolo abaixo



 "A saída da porta E será 1, somente se todas as entradas forem 1".

Exemplo: para a construção de uma parede é necessária a utilização de tijolos **e** cimento

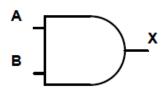
A = utilização de tijolos

B = utilização de cimento

X = construção da parede

$$X = A.B = AB = A \wedge B \tag{2}$$

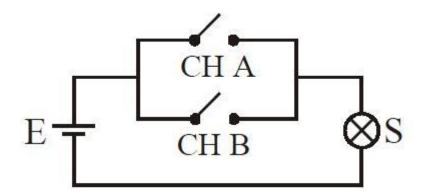
Talada Vandada



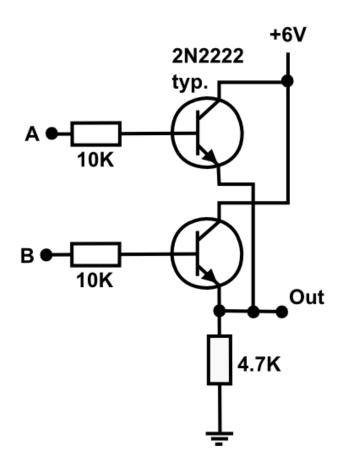
| Tabela verdade |   |   |  |
|----------------|---|---|--|
| A              | В | X |  |
| 0              | 0 | 0 |  |
| 0              | 1 | 0 |  |
| 1              | 0 | 0 |  |
| 1              | 1 | 1 |  |

- A função OU é aquela que assume valor 1 quando uma ou mais variáveis de entrada forem iguais a 1 e assume 0 se, e somente se, todas as variáveis de entrada forem iguais a zero. Sua representação algébrica para duas variáveis de entrada é S=A+B, onde se lê: S=A ou B.
- Para entender melhor a função OU da álgebra booleana, analisa-se todas as situações possíveis de operação das chaves de um circuito com chaves em paralelo.
- A convenção é a mesma adotada anteriormente:
- chave aberta=0, chave fechada=1,
- lâmpada apagada=0 e lâmpada acesa=1.

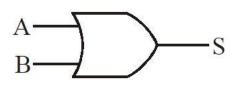
 O circuito abaixo mostra que a lâmpada acende quando qualquer uma das chaves estiver fechada e permanece apagada se ambas estiverem abertas, ou seja, CH A=0, CH B=0, resulta em S=0.



Porta lógica OR com transistores



 A Figura abaixo ilustra a porta lógica que executa a função OU da álgebra de Boole, juntamente com a sua tabela da verdade.



Porta lógica **OU** 

| A | В | S |
|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |

Tabela da verdade da função **OU** 

 "A saída de uma porta OU será 1 se uma ou mais entradas forem 1".

Exemplo: a compra será concluída se for realizado o pagamento com dinheiro **ou** cartão

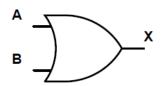
A = pagamento com dinheiro

B = pagamento com cartão

X = conclusão da compra

$$X = A + B = A \vee B \tag{1}$$

Tabela Verdade



| Tac | Tabela verdade |   |  |  |
|-----|----------------|---|--|--|
| A   | В              | X |  |  |
| 0   | 0              | 0 |  |  |
| 0   | 1              | 1 |  |  |
| 1   | 0              | 1 |  |  |
| 1   | 1              | 1 |  |  |

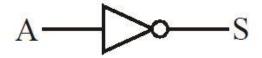
# Função NÃO ou NOT

- A função NÃO é aquela que inverte ou complementa o estado da variável de entrada, ou seja, se a variável estiver em 0, a saída vai para 1, e se estiver em 1 a saída vai para 0.
- É representada algebricamente da seguinte forma:, onde se lê: A barra, A ou NÃO A.



# Função NÃO ou NOT

 O inversor é o bloco lógico que executa a função NÃO. Sua representação simbólica é vista na Figura juntamente com sua tabela da verdade.



| A | S |
|---|---|
| 0 | 1 |
| 1 | 0 |

Porta lógica NÃO ou inversora

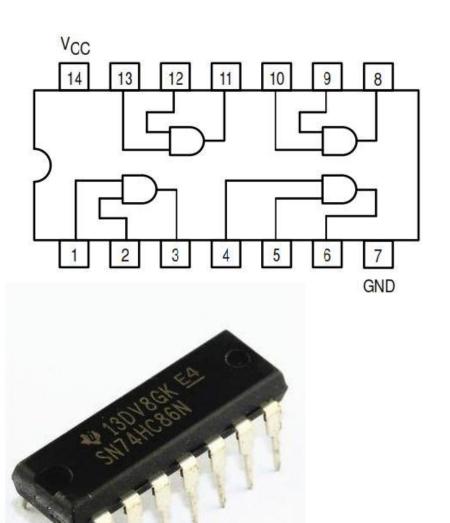
Tabela da verdade da função **NÃO** 

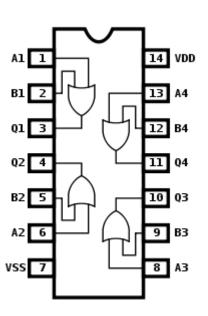
- "A saída de uma porta NÃO assume o nível lógico 1
- somente quando sua entrada é 0 e vice-versa".

# Blocos Lógicos Basicos

|            | BLOCOS LÓGICOS BÁSICOS |   |  |           |  |  |
|------------|------------------------|---|--|-----------|--|--|
| PORTA      | Símbolo Usual          | Tabela da<br>Verdade  | Função<br>Lógica   | Expressão |  |  |
| E<br>AND   | A $B$ $S$              | A         B         S           0         0         0           0         1         0           1         0         0           1         1         1 | Função E: Assume 1 quando todas as variáveis forem 1 e 0 nos outros casos. | S=A.B     |  |  |
| OU<br>OR   | $A \longrightarrow S$  | A         B         S           0         0         0           0         1         1           1         0         1           1         1         1 | Função E: Assume 0 quando todas as variáveis forem 0 e 1 nos outros casos. | S=A+B     |  |  |
| NÃO<br>NOT | A————S                 | A         S           0         1           1         0   | Função NÃO:<br>Inverte a variável<br>aplicada à sua<br>entrada.            | S=Ā       |  |  |

#### Como são comercializados





- O que é uma função booleana?
  - A função booleana pode ser completamente descrita por uma tabela com 2<sup>n</sup> linhas
  - Cada linha da tabela é uma combinação diferente de valores de entrada
  - Esta tabela é denominada tabela-verdade

Uma função booleana de 3 variáveis
 M = f(A,B,C) é representada pela tabela verdade mostrada abaixo:

| Α | В | С | M |
|---|---|---|---|
| 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 |

 Essa é a função de lógica majoritária, ela é 0 se a majoria das entradas é 0 e é 1 quando a majoria das entradas é 1.

- Além da tabela verdade, há uma outra notação para representar as funções booleanas => a equação booleana
- Qualquer função booleana pode ser especificada ao se dizer qual conjunto de variáveis de entrada dão um valor de saída igual a 1.
- Exemplo:  $A \cdot \overline{B} \cdot C$  assume o valor 1 quando A = 1e B = 0 e C = 1

- Para a função do exemplo anterior, há 4 combinações de variáveis de entrada que fazem com que M seja 1.
- Portanto M será 1 se:
- A = 0 e B = 1 e C = 1 ou
- A = 1 e B = 0 e C = 1 ou
- A = 1 e B = 1 e C = 0 ou
- A = 1 e B = 1 e C = 1
- Assim podemos escrever a equação booleana de M:

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

 Exemplo: Expresse a equação booleana para a seguinte tabela verdade:

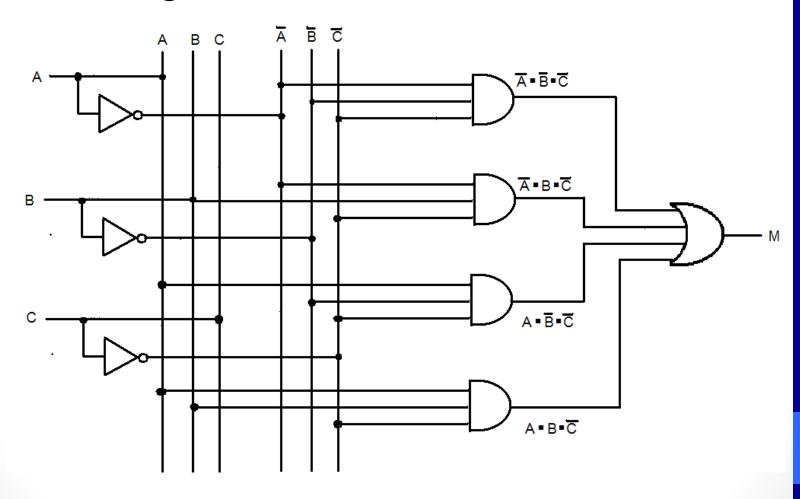
|  |          | М      | С | В | Α |   |
|--|----------|--------|---|---|---|---|
| $\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C}$ |          |        |   |   |   |   |
| A.B.C  | <b>P</b> | 1      | 0 | 0 | 0 |   |
|  |          | 0      | 1 | 0 | 0 |   |
| A·B·C  |          | 1      | 0 | 1 | U | 4 |
|  |          | 0      | 1 | 1 | 0 |   |
| $A \cdot \overline{B} \cdot \overline{C}$            |          | $\neg$ | 0 | 0 | 1 |   |
| _  |          | 0      | 1 | 0 | 1 |   |
| $A \cdot B \cdot \overline{C}$                       |          | $\neg$ | 0 | 1 | 1 |   |
|  |          | 0      | 1 | 1 | 1 |   |

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

# Implementação de funções booleanas

- Uma vez que sabemos expressar equações booleanas, podemos implementar essas funções com as portas lógicas conhecidas.
- Para a equação: M = Ā·B·Ē + Ā·B·Ē + A·B·Ē + A·B·Ē
   precisaremos de 4 portas lógicas AND de 3 entradas, uma porta lógica OU de 4 entradas e portas inversoras.
  - •Por que apenas 4 portas AND??

# Implementação de funções booleanas



# Implementação de funções booleanas

- Regra para implementar um circuito:
  - 1. Escreva a tabela verdade para a função;
  - 2. Providencie inversores para gerar o complemento das entradas (ou seja, providencie portas not em cada entrada barrada);
  - Desenhe uma porta AND para cada termo que tenha 1 na coluna de resultado;
  - 4. Ligue as portas AND às entradas adequadas;
  - 5. Alimente a saída de todas as portas AND a uma porta OR;

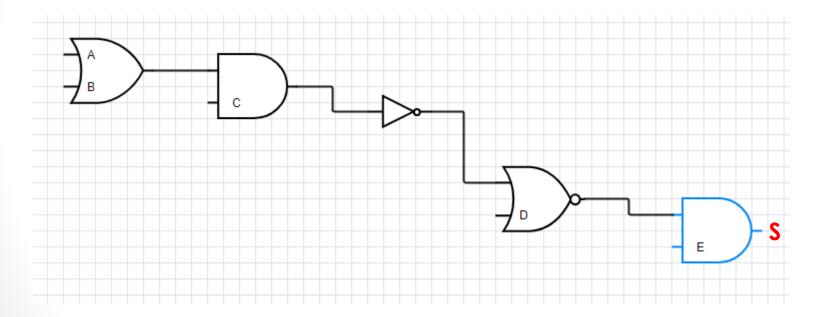
# Precedência dos operadores

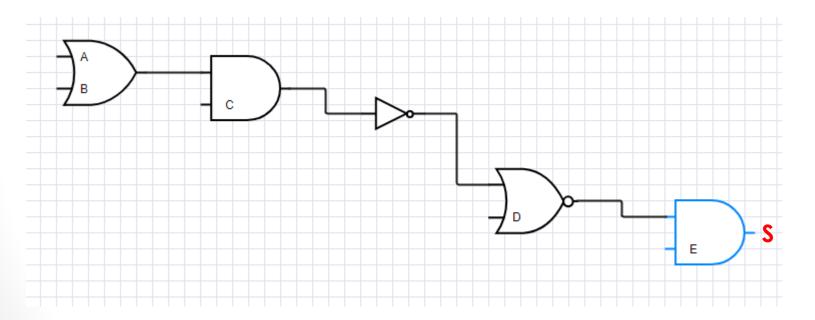
**NOT:** a primeira operação que deve ser feita é o NOT, exceto quando há outra operação dentro do NOT

**AND:** a segunda operação que deve ser feita é a AND, exceto quando há operações separadas por parênteses

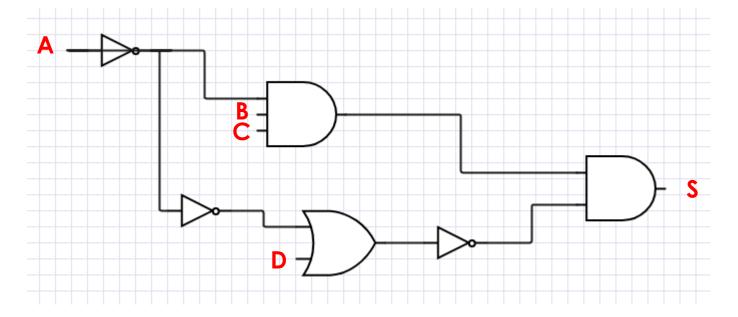
**OR:** a terceira operação que deve ser feita é a OR Exemplos:

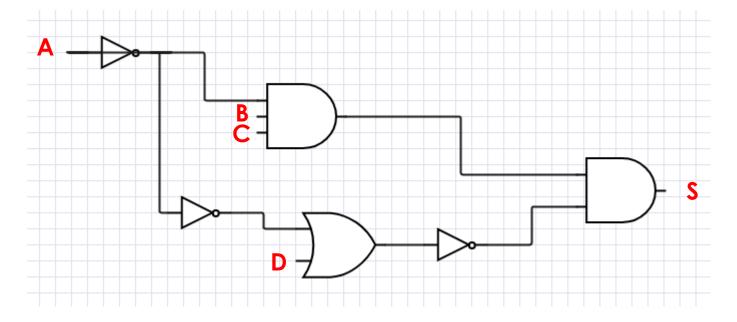
- $\overline{A} + B + C$ : A operação NOT é a primeira a ser realizada. Exceção:  $A.\overline{B} + B + C$ : A operação AND é a primeira a ser realizada.
- A.B + C: A operação AND é a primeira a ser realizada. Exceção: A.(B + C): A operação OR é a primeira a ser realizada.
- A + B + C: A operação OR é a primeira a ser realizada.





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





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

Qual o circuito que representa as expressões abaixo?

- $S = A \cdot C + B \cdot \overline{C} + \overline{A} \cdot B \cdot C$
- T =  $(\overline{A+B+\overline{C}\cdot D\cdot \overline{E}})$  +  $\overline{B}\cdot C\cdot \overline{D}$
- $U = \overline{A \cdot B(C + D)}$

#### Mintermos e Maxtermos

- Utilizando Mintermos e Maxtermos
- Mintermos
  - Conhecido como soma de produtos
  - É uma forma de escrever uma equação booleana na qual é utilizada uma porta OR com n entradas, e todas as entradas são saídas de portas AND

$$X = A.B + \overline{C}.A + B.C$$

- Maxtermos
  - Conhecido como produto de somas
  - É uma forma de escrever expressões lógicas na qual é utilizada uma porta AND com n entradas, na qual todas as entradas são saídas de portas OR

$$X = (A + B + C).(\bar{B} + A).(C + \bar{D})$$

#### Conversão usando Mintermos

- Passos para conversão
- Escreva o produto das variáveis, complementando-as, sempre que seu valor lógico seja '0' na linha correspondente (Exemplo: Linha 3 - 10 = A.B)
- 2. Identifique as linhas da tabela que possuem saída igual a '1'
- 3. Some os termos das linhas que possuem saída igual a '1'

| Tab | Tabela Verdade |   |  |  |
|-----|----------------|---|--|--|
| A   | В              | X |  |  |
| 0   | 0              | 1 |  |  |
| 0   | 1              | 0 |  |  |
| 1   | 0              | 1 |  |  |
| 1   | 1              | 1 |  |  |

$$X = \bar{A}.\bar{B} + A.\bar{B} + A.B$$

| Tabela Verdade |   |   |           |  |
|----------------|---|---|-----------|--|
| A              | В | X | Mintermos |  |
| 0              | 0 | 1 | A.B       |  |
| 0              | 1 | 0 | A.B       |  |
| 1              | 0 | 1 | A.B       |  |
| 1              | 1 | 1 | A.B       |  |

#### Conversão usando Maxtermos

- Passos para conversão
- Escreva a soma das variáveis, complementando-as, sempre que seu valor lógico seja '1' na linha correspondente (Exemplo: Linha 3 - 10 = A + B)
- 2. Identifique as linhas da tabela que possuem saída igual a '0'
- 3. Multiplique termos das linhas que possuem saída igual a '0'

| Tabela Verdade |   |   |  |
|----------------|---|---|--|
| A              | В | X |  |
| 0              | 0 | 1 |  |
| 0              | 1 | 0 |  |
| 1              | 0 | 1 |  |
| 1              | 1 | 1 |  |

$$X = A + \bar{B}$$

| Tabela Verdade |   |   |           |  |
|----------------|---|---|-----------|--|
| A              | В | X | Maxtermos |  |
| 0              | 0 | 1 | A + B     |  |
| 0              | 1 | 0 | A + B     |  |
| 1              | 0 | 1 | A+B       |  |
| 1              | 1 | 1 | A+B       |  |

# Exemplo

 Converta a tabela verdade em sua respectiva equação booleana utilizando mintermos e maxtermos, para descobrir a expressão lógica correspondente a ela.

| Tabela Verdade |   |   |   |  |
|----------------|---|---|---|--|
| Α              | В | С | X |  |
| 0              | 0 | 0 | 0 |  |
| 0              | 0 | 1 | 1 |  |
| 0              | 1 | 0 | 0 |  |
| 0              | 1 | 1 | 0 |  |
| 1              | 0 | 0 | 0 |  |
| 1              | 0 | 1 | 1 |  |
| 1              | 1 | 0 | 0 |  |
| 1              | 1 | 1 | 1 |  |

# Exemplo - Resposta

|   | Tabela Verdade |   |   |           |           |
|---|----------------|---|---|-----------|-----------|
| A | В              | С | X | Mintermos | Maxtermos |
| 0 | 0              | 0 | 0 |           |           |
| 0 | 0              | 1 | 1 |           |           |
| 0 | 1              | 0 | 0 |           |           |
| 0 | 1              | 1 | 0 |           |           |
| 1 | 0              | 0 | 0 |           |           |
| 1 | 0              | 1 | 1 |           |           |
| 1 | 1              | 0 | 0 |           |           |
| 1 | 1              | 1 | 1 |           |           |

# Exemplo - Resposta

|   | Tabela Verdade |   |   |                 |  |
|---|----------------|---|---|-----------------|--|
| A | В              | С | X | Mintermos       | Maxtermos                                    |
| 0 | 0              | 0 | 0 | Ā.B.Č           | A+B+C  |
| 0 | 0              | 1 | 1 | $ar{A}.ar{B}.C$ | $A+B+\overline{C}$                           |
| 0 | 1              | 0 | 0 | Ā.B.Ē           | $A + \overline{B} + C$                       |
| 0 | 1              | 1 | 0 | Ā.B.C           | $A + \overline{B} + \overline{C}$            |
| 1 | 0              | 0 | 0 | $A.ar{B}.ar{C}$ | $\overline{A} + B + C$                       |
| 1 | 0              | 1 | 1 | $A.ar{B}.C$     | $\overline{A} + B + \overline{C}$            |
| 1 | 1              | 0 | 0 | A.B.Ē           | $\overline{A} + \overline{B} + C$            |
| 1 | 1              | 1 | 1 | A.B.C           | $\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}$ |

### Exemplo - Resposta

|   | Tabela Verdade |   |   |                 |  |
|---|----------------|---|---|-----------------|--|
| Α | В              | С | X | Mintermos       | Maxtermos                                    |
| 0 | 0              | 0 | 0 | Ā.B.Č           | A+B+C  |
| 0 | 0              | 1 | 1 | $ar{A}.ar{B}.C$ | $A+B+\overline{C}$                           |
| 0 | 1              | 0 | 0 | Ā.B.Ē           | $A + \overline{B} + C$                       |
| 0 | 1              | 1 | 0 | $\bar{A}.B.C$   | $A + \overline{B} + \overline{C}$            |
| 1 | 0              | 0 | 0 | $A.ar{B}.ar{C}$ | $\overline{A} + B + C$                       |
| 1 | 0              | 1 | 1 | $A.ar{B}.C$     | $\overline{A} + B + \overline{C}$            |
| 1 | 1              | 0 | 0 | A.B.Ē           | $\overline{A} + \overline{B} + C$            |
| 1 | 1              | 1 | 1 | A.B.C           | $\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}$ |

- Mintermos:  $X = \bar{A}.\bar{B}.C + A.\bar{B}.C + A.B.C$
- Maxtermos:

$$X = (A + B + C).(A + \bar{B} + C).(A + \bar{B} + \bar{C}).(\bar{A} + B + C).(\bar{A} + \bar{B} + C)$$

# Ferramentas de representação e simulação

- Logic Lab
  - o <u>http://www.neuroproductions.be/logic-lab/</u>
- Circuits Cloud
  - o http://circuits-cloud.com/

#### Referências

- STALLINGS, William. Arquitetura e organização de computadores. 10. ed. São Paulo: Pearson, 2017. 814 p.
  - Capítulo 9
- TOCCI, Ronald J; Widmer, Neal S. Sistemas Digitais: principios e Aplicações. 11. ed. São Paulo SP: Pearson, 2011, 817 p. ISBN 9788576050957
  - Capitulo 1

 PATTERSON, David A; HENNESSY, John L. Organização e projeto de computadores: A interface HARDWARE/SOFTWARE. Rio de Janeiro: Elsevier, 2005, 3ª edição.



Universidade Federal do Rio Grande do Norte Instituto Metrópole Digital IMD0121 –Arquitetura de Computadores

# Funções Lógicas Básicas

Prof. Gustavo Girão girao@imd.ufrn.br

Baseado no material do Prof. Ricardo Weber (UFRGS)