## Circuitos digitais

André Furlan - andre.furlan@unesp.br

Universidade Estadual Paulista Júlio de Mesquita Filho

2024



Sistema binário, álgebra de Boole e lógica



#### Números binários

#### Vantagens

- ► Dois estados (mais difícil deteriorar)
- Discretos
- Manipulação algébrica (álgebra de Boole)
   Mundo ideal: Junção do analógico com o digital

#### Desantagens

- Dois estados em oposição a infinitos estados
- Discretos em oposição a contínuo





## Sistema numérico posicional

Dada a base com uma certa quantidade de elementos B e símbolos  $d \in D = \{d_0, \ldots, d_n\}$ , então um valor numérico decimal V **posicional** pode ser representado por

$$V(B) = \sum_{i=0}^{n} d_{i}.B^{n-i}$$
 (1)

Sendo  $\mid\mid$  o operador de cardinalidade então n=|D|-1

Por exemplo, para o número decimal 249:

$$B = 10$$

$$D = \{2, 4, 9\} \implies |D| = 3 \implies n = 2$$

2.100 + 4.10 + 9.1 = 249

$$V(10) = \sum_{i=0}^{2} d_i \cdot 10^{2-i} =$$

$$d_0 \cdot 10^{2-0} + d_1 \cdot 10^{2-1} + d_2 \cdot 10^{2-2} = (2)$$

$$2 \cdot 10^2 + 4 \cdot 10^1 + 9 \cdot 10^0 =$$





## Sistema numérico posicional

Dada a base com uma certa quantidade de elementos B e símbolos  $d \in D = \{d_0, \ldots, d_n\}$ , então um valor numérico decimal V **posicional** pode ser representado por

$$V(B) = \sum_{i=0}^{n} d_i . B^{n-i}$$
 (1)

Sendo  $\mid\mid$  o operador de cardinalidade então n=|D|-1

Por exemplo, para o número binário 11:

$$B = 2$$
  
 $D = \{1, 1\} \implies |D| = 2 \implies n = 1$ 

$$V(2) = \sum_{i=0}^{1} d_i \cdot 2^{1-i} =$$

$$d_0 \cdot 2^{1-0} + d_1 \cdot 2^{1-1} =$$

$$1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 =$$
(2)

$$2 + 1 = 3$$





### Circuitos lógicos e algébra Booleana

Antes de avançarmos no estudo e na representação de circuitos lógicos, vamos entender como os estados de "ligado" e "desligado" dos componentes podem ser utilizados para gerar resultados úteis. Portanto, antes de abordarmos esses tópicos, faremos uma imersão na álgebra booleana, explorando tabelas verdade e formas de composição.





## Álgebra de Boole: Operadores AND, OR e NOT

Sendo o sistema binário posicional aplica-se a ele muitas das regras as quais podemos aplicar aos números decimais o que nos leva a Álgebra de Boole e seus operadores:

**AND** denotado como . ou  $\land$ 

O operador **AND** é uma função de 2 variáveis definida como:

$$AND(a, b) = a.b$$
  
 $AND(a, b) = 1, \forall a = b = 1$  (3)  
 $AND(a, b) = 0, \forall a \neq b$ 

а	b	a . b
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Tabela: Tabela verdade para AND.





## Álgebra de Boole: Operadores AND, OR e NOT

Sendo o sistema binário posicional aplica-se a ele muitas das regras as quais podemos aplicar aos números decimais o que nos leva a Álgebra de Boole e seus operadores:

 $\mathbf{OR}$  denotado com + ou  $\lor$ 

O operador **OR** é uma função de 2 variáveis definida como:

$$OR(a, b) = a + b$$
  
 $OR(a, b) = 0, \forall a = b = 0$  (3)  
 $OR(a, b) = 1, \forall a \neq b, a = b = 1$ 

b	a+b
0	0
1	1
0	1
1	1
	0

Tabela: Tabela verdade para OR.





## Álgebra de Boole: Operadores AND, OR e NOT

Sendo o sistema binário posicional aplica-se a ele muitas das regras as quais podemos aplicar aos números decimais o que nos leva a Álgebra de Boole e seus operadores:

**NOT** denotado com  $\overline{a}$  ou  $\neg a$ 

O operador **NOT** é uma função de 1 variável definida como:

$$NOT(a) = \overline{a}$$
  
 $NOT(a) = 0, \forall a = 1$   
 $NOT(a) = 1, \forall a = 0$  (3)

a	a
0	1
1	0

Tabela: Tabela verdade para NOT.





## Álgebra de Boole: Composição de de operadores

É importante destacar que assim com na álgebra tradicional os operadores tem prioridade no momento de sua aplicação na seguinte ordem: **NOT**, **AND** e por fim **OR**. Se usarmos os sinais as regras ficam bem parecidas com a álgebra tradicional:  $\bar{a}$ , . e +.

A partir dos operadores apresentados vamos brincar um pouquinho com eles:

$$(a+b).c (4)$$

а	b	С	a+b	a+b . c
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	1	0
0	1	1	1	1
1	0	0	1	0
1	0	1	1	1
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1





## Álgebra de Boole: Composição de operadores NAND e NOR

Alguns operadores comuns são compostos:

O operador **NAND** (NOT AND) é definido segundo a seguinte tabela verdade:

а	b	a . b	a.b
0	0	0	1
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

Tabela: Tabela verdade para NAND.

O operador **NOR** (NOT OR) é definido segundo a seguinte tabela verdade:

а	b	a + b	$\overline{a+b}$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	1	0

Tabela: Tabela verdade para NOR.





## Álgebra de Boole: Expressão booleanas equivalentes

Uma expressão boleana equivalente é aquela que, dada uma mesma entrada, retorna exatamente o mesmo resultado. Expressões boleanas equivalentes podem ser ou não a versão otimizada uma da outra.

O que foi dito acima só é possível se alguns axiomas<sup>1</sup> forem definidos.

A partir desses axiomas podemos definir **teoremas**<sup>2</sup>.

Veremos ambos no próximo slide.



<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>hipóteses básicas ou pré-supostos baseados na experiência empírica ou filosófica

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Teoremas são proposições demonstráveis a partir dos axiomas

#### Axiomas:

- 1. 0.0 = 0
- 211 = 1
- 3. 0.1 = 1.0 = 0
- 4. 1+1=1
- 5. 0+0=0
- 6. 1+0=0+1=1
- 7.  $x = 0 \implies \overline{x} = 1$
- 8.  $x = 1 \implies \overline{x} = 0$

#### Teoremas para AND

- 1. x.0 = 0
- 2. x.1 = x
- 3. x.x = x
- 4.  $x.\overline{x} = 0$

## Teoremas para OR

- 1. x + 1 = 1
- 2. x + 0 = x
- 3. x + x = x
- 4.  $x + \overline{x} = 1$

Teorema para NOT

1. 
$$\overline{(\overline{x})} = x$$



# Álgebra de Boole: Expressão booleanas equivalentes

Princípio da dualidade

Dada uma expressão lógica que expressa uma igualdade então é possível criar uma expressão dual na qual a igualdade continua verdadeira.

Uma expressão dual é obtida quando se troca os valores de 0 para 1, de 1 para 0 e os operadores de and para or e de or para and. Perceba que **o resultado da expressão pode mudar** porém a **igualdade é preservada**.

Voltando ao slide 10 você perceberá que os teoremas para *OR* são **dualidades de uma variável** dos teoremas de *AND* e vice-versa.





$$x.y = y.x \Leftrightarrow x + y = y + x \text{ comutacao}$$

$$x + (x.y) = x \Leftrightarrow x.(x + y) = x \text{ absorcao}$$

$$(x.y) + (x.\overline{y}) = x \Leftrightarrow (x + y).(x + \overline{y}) = x \text{ combinacao}$$

$$(5)$$
Teorema de De Morgan:  $\overline{(x.y)} = \overline{x} + \overline{y} \Leftrightarrow \overline{(x + y)} = \overline{x}.\overline{y}$ 

$$x + (\overline{x}.y) = x + y \Leftrightarrow x.(\overline{x} + y) = x.y$$



$$x.(y.z) = (x.y).z \Leftrightarrow x + (y + z) = (x + y) + z \text{ associação}$$

$$x.(y + z) = (x.y) + (x.z) \Leftrightarrow x + (y.z) = (x + y).(x + z) \text{ distribuição}$$

$$(x.y) + (y.z) + (\overline{x}.z) = (x.y) + (\overline{x}.z) \Leftrightarrow (x + y).(y + z).(\overline{x} + z) = (x + y).(\overline{x} + z)$$

$$\text{consenso (sumiço :D)}$$

$$(6)$$

Em tempo: Eu sei que em alguns lugares tem parenteses sobrando, isso foi intencional pra facilitar a visualização das relações.



### Teorema de D.Morgan

Tabela: Prova exaustiva do teorema de De Morgan:  $\overline{(x.y)} = \overline{x} + \overline{y}$ 

X	у	x.y	$\overline{x.y}$	$\overline{X}$	$\overline{y}$	$\overline{x} + \overline{y}$
0	0	0	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1
1	0	0	1	0	1	1
1	1	1	0	0	0	0

Tabela: Prova exaustiva para o dual do teorema de De Morgan:  $\overline{(x+y)} = \overline{x}.\overline{y}$ 

X	у	x + y	$\overline{x+y}$	$\overline{X}$	$\overline{y}$	$\overline{x}.\overline{y}$
0	0	0	1	1	1	1
0	1	1	0	1	0	0
1	0	1	0	0	1	0
1	1	1	0	0	0	0





## Provas de expressões na álgebra de Boole

- Indução perfeita: Devido a pequena quantidade de valores possíveis (0 ou 1) geralmente é viável provar as igualdades dessa forma. A indução perfeita (prova exaustiva) se dá ao fazer a tabela verdade da igualdade, verificando se os valores literais realmente coincidem. Quando a expressão começa a ter muitas variáveis e/ou se tornar muito grande, esse método pode se tornar inviável devido a grande quantidade de estados possíveis que o sistema pode ter.
- manipulação algébrica: Levando em consideração os axiomas e teoremas é possível manipular as igualdades de forma que a igualdade seja provada.
- diagrama de Ven: Nos próximos capítulos.





### Provas de expressões na álgebra de Boole com diagrama de Venn

Se interpretarmos **AND** ou . como  $\cap$  e **OR** ou + como  $\cup$  é possível fazer a prova de uma igualdade usando o diagrama de Venn.

Para começar, uma dica interessante é representar as relações do espaço para identificar cada uma das regiões de acordo com a expressão avaliada.

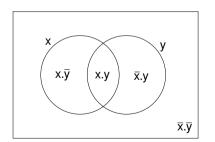


Figura: Relações de um espaço com duas variáveis

A partir disso é possível escrever outras relações:

$$(x.\overline{y}) + (x.y) = x$$

$$(\overline{x}.y) + (x.y) = y$$

$$(x.\overline{y}) + (x.y) + (\overline{x}.y) = x + y$$
(7)





## Provas de expressões na álgebra de Boole com diagrama de Venn

Como exemplo provaremos o do teorema de DeMorgan:  $\overline{(x.y)} = \overline{x} + \overline{y}$ 

Lado esquerdo da igualdade.

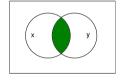


Figura: (x.y)

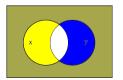
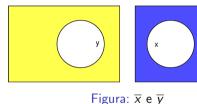
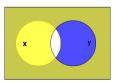


Figura:  $\overline{(x.y)}$ 



Lado direito da igualdade.





## Provas de expressões na álgebra de Boole com diagrama de Venn

Como exemplo provaremos 
$$(x.y) + (y.z) + (\overline{x}.z) = (x.y) + (\overline{x}.z) \Leftrightarrow (x+y).(y+z).(\overline{x}+z) = (x+y).(\overline{x}+z)$$
 consenso (sumiço :D)

Lado esquerdo da igualdade.

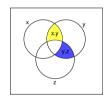


Figura: (x.y) + (y.z)

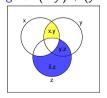


Figura:  $(x.y) + (y.z) + (\overline{x}.z)$ 

Lado direito da igualdade.

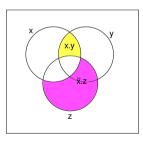


Figura:  $(x.y) + (\overline{x}.z)$ 





#### Short test

A partir dos teoremas e propriedades apresentados mostre que (x + y).(x + z) = x + y.z. Indique quais os teoremas e/ou propriedades usados na solução.

Crie dualidades para

- ▶ 0.0
- ▶ 1.1
- $x = 0 \implies \overline{x} = 0$



A partir dos teoremas e propriedades apresentados mostre que (x + y).(x + z) = x + y.z. Indique quais os teoremas e/ou propriedades usados na solução.





Crie a tabela verdade para a porta lógica AND. Crie a tabela verdade para a porta lógica OR. Crie a tabela verdade para a porta lógica NOT.





Dada a tabela verdade a seguir, construa a expressão lógica correspondente:

Α	В	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



Dada a expressão lógica  $F = A \cdot \overline{B}$ , desenhe o circuito combinacional correspondente.



Dada a expressão lógica  $F = A \cdot B + \overline{A} \cdot \overline{B}$ , construa a tabela verdade correspondente.



#### Circuitos

Até agora, revisamos a lógica, as tabelas-verdade e a álgebra booleana. No entanto, ainda não abordamos os circuitos digitais propriamente ditos. A partir de agora, exploraremos a correlação entre as expressões lógicas da álgebra booleana e o projeto de circuitos elétricos.



A chave binária é um componente que permite ou impede a passagem da corrente elétrica dado seus estado. A partir dela criaremos circuitos mais complexos.



Figura: Chave binária

A chave binária pode ser representada de outra forma:

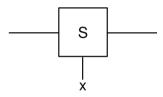


Figura: Chave binária





Agora considere uma função que depende um argumento x para definir seu estado. Tal função pode ser representada no circuito abaixo:

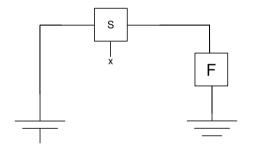


Figura: Função lógica de uma variável. No circuito *F* pode ser ligada a qualquer elemento de saída com um led ou outro circuito.

$$F=1 \forall x=1$$
  $F=0 \forall x=0$  Portanto  $F$  é uma função lógica de **uma** variável tal que  $F(x)=x$ 





A partir de agora é possível construir circuitos mais complexos como OR e AND.

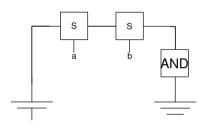


Figura: Circuito **AND**: *a* e *b* são suas entradas. Aqui se pode constatar que este circuito pode receber de 2 a *n* entradas.

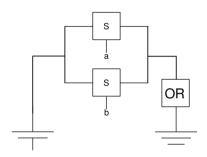


Figura: Circuito **OR**:  $a \in b$  são suas entradas. Aqui se pode constatar que este circuito pode receber de 2 a n entradas.

#### Circuito NOT

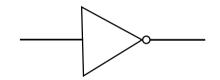


Figura: Circuito **NOT**: Inverte a entrada a.

Nada aqui por questões estéticas...



E assim como vimos na álgebra de Boole **OR** e **AND** podem ser combinados.

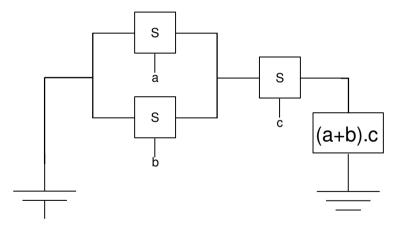


Figura: O  $\mathbf{OR}$  recebe as entradas a e b, o circuito  $\mathbf{AND}$  recebe c e a saída de  $\mathbf{OR}$ 



Para representar circuitos simples os símbolos já vistos são suficientes, porém, quando a complexidade aumenta pode ficar beeeeeemmmm complicado entender o que se passa. Então precisamos aumentar o nível de abstração encapsulando esse componentes.



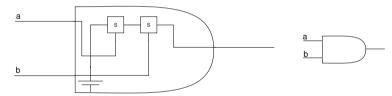


Figura: Abstração de circuito AND para a porta AND



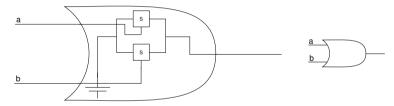


Figura: Abstração de circuito **OR** para a porta **OR** 



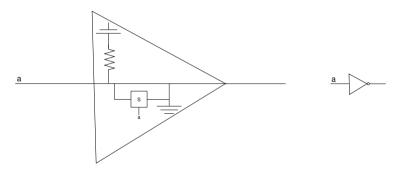


Figura: Abstração de circuito NOT para a porta NOT



Veja como fica o circuito (a + b).c com as novas abstrações.

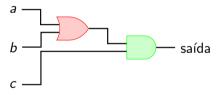


Figura: Circuito correspondente a expressão lógica (a+b).c

Dada a expressão lógica  $F=A\cdot \overline{B}$ , desenhe o circuito combinacional correspondente.



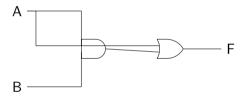
Dada a expressão lógica  $F = A \cdot B + \overline{A} \cdot \overline{B}$ , construa a tabela verdade correspondente.



Dada a expressão lógica  $F = (A \cdot B + \overline{C}) \cdot (A + C)$ , desenhe o circuito combinacional correspondente.



Construa a expressão lógica a partir do seguinte circuito combinacional:



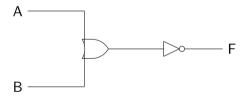


Dada a expressão lógica  $F=A+B\cdot\overline{C}$ , desenhe o circuito combinacional correspondente.



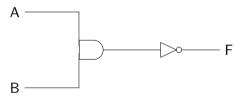


Identifique as portas lógicas utilizadas no seguinte circuito combinacional:





Dado o circuito combinacional a seguir, construa a tabela verdade correspondente:





Dado o circuito combinacional a seguir, construa a expressão lógica e a tabela verdade correspondente:

