

## 5. Álgebra Booleana

### 5.1. Introdução a Álgebra de Boole

Em 1854, o matemático inglês George Boole (1815-1864) apresentou um sistema matemático de análise lógica conhecido como **Álgebra de Boole** ou **Álgebra Booleana**. Em 1938, o engenheiro americano Claude Shannon utilizou as teorias da álgebra de Boole para a solução de problemas de circuitos de telefonia com relés, introduzindo na área tecnológica o campo da eletrônica digital, que emprega em seus sistemas um pequeno grupo de circuitos básicos padronizados conhecidos como portas lógicas (IDOETA & CAPUANO, 1998). As portas lógicas são a base dos circuitos lógicos utilizados em sistemas digitais e têm por finalidade combinar as diferentes expressões booleanas de modo a realizar determinada função (DAGHLIAN, 1995). Assim, a Álgebra Booleana foi fundamental para o desenho dos circuitos dos computadores eletrônicos modernos.

Por Álgebra Booleana entende-se um conjunto  $B=\{a, b, c, \dots\}$  junto com duas operações binárias  $+$  e  $\cdot$  em  $B$ , uma operação singular  $'$  em  $B$  e dois elementos distintos  $0$  e  $1$  de  $B$  (GERSTING, 1995), tais que valem as seguintes propriedades: (para todo  $a, b, c$  em  $B$ ):

Associativa (ASSOC)	$(a + b) + c = a + (b + c) = a + b + c$	$(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c) = a \cdot b \cdot c$
Comutativa (COMUT)	$a + b = b + a$	$a \cdot b = b \cdot a$
Distributiva (DISTRIB)	$a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c)$	$a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$
Identidade e Idempotente (IDE)	$a + 0 = a$	$a \cdot 0 = 0$
	$a + 1 = 1$	$a \cdot 1 = a$
	$a + a' = 1$	$a \cdot a' = 0$
	$a + a = a$	$a \cdot a = a$
Absorção (ABS)	$a + (a \cdot b) = a$	$a \cdot (a + b) = a$
	$a + (a \cdot b') = a$	$a \cdot (a + b') = a$
	$a + (a' \cdot b) = a + b$	$a \cdot (a' + b) = a \cdot b$
De Morgan (MORGAN)	$(a+b)' = a' \cdot b'$	$(a \cdot b)' = a' + b'$

### Aplicações da Álgebra Booleana

A Álgebra Booleana pode ser aplicada a circuitos de interruptores e a circuito de portas lógicas. A seguir, será apresentada a representação gráfica de funções booleanas através de

circuito de portas lógicas. Após, a sua representação na Forma Normal Conjuntiva e Disjuntiva e um exemplo de aplicação envolvendo esses conceitos.

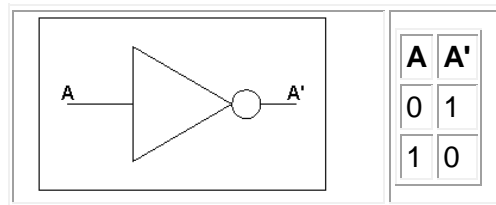
## 5.2. Portas Lógicas

A representação gráfica das funções booleanas é feita mediante símbolos padronizados por normas internacionais chamados blocos ou portas lógicas. As portas lógicas são a base dos circuitos lógicos utilizados em sistemas digitais e têm por finalidade combinar as diferentes expressões booleanas de modo a realizar determinada função (DAGHLIAN, 1995).

As seguintes são as portas lógicas padrão:

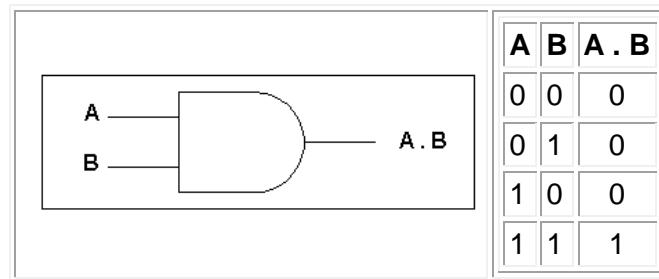
### NOT

É a porta inversora. Seu símbolo e tabela-verdade são:



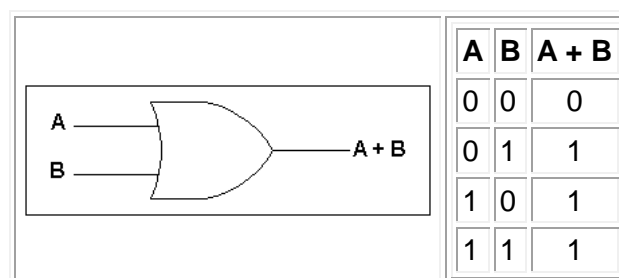
### AND

A porta **AND** mais simples possui 2 entradas e 1 saída.



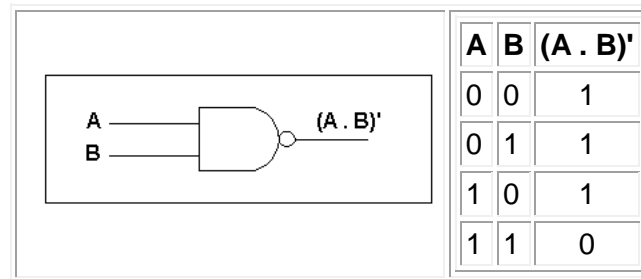
### OR

A porta **OR** mais simples possui, também, 2 entradas e 1 saída.



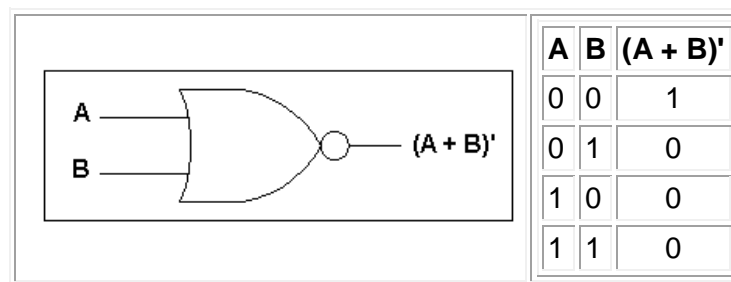
## NAND

É equivalente à 1 (uma) porta **AND** seguida de 1 (uma) porta **NOT**.

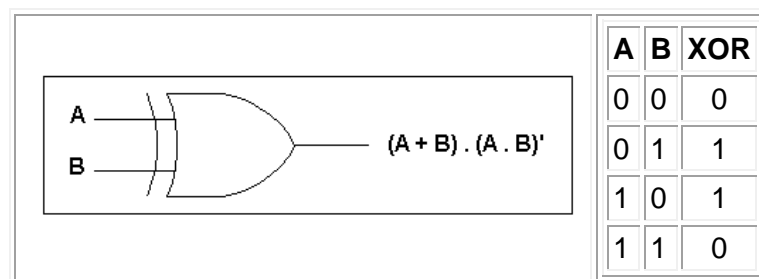


## NOR

É equivalente à 1 (uma) porta **OR** seguida de 1 (uma) porta **NOT**.

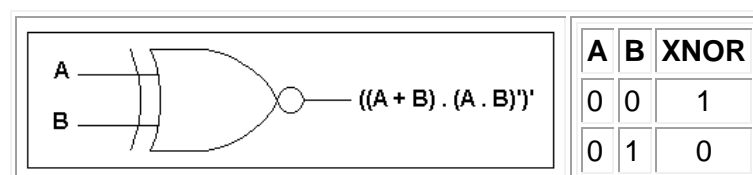


## XOR é o “OU exclusivo”



## XNOR

Equivalente à porta **XOR** seguida da porta **NOT**.



			1	0	0
			1	1	1

Exemplos:

a)  $f = ab' + c$

b)  $f = a + b'$

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

d)  $f = (ab')'$

**Exercício1** – Construir a tabela verdade das seguintes funções booleanas:

a)  $a' + b$

b)  $f = ab' + c$

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

d)  $f = (ab')'$

**Exercício2** – Represente o diagrama lógico das seguintes funções booleanas:

a)  $f = (a+b+c).(d.e')'$

b)  $f = abc' + a'cd + (a'+b)'$

c)  $f = abc + d$

### 5.3. Formas Normais

A partir de uma tabela verdade, pode-se obter uma expressão booleana que a represente. Para isso, usam-se as Formas Normais Disjuntiva (FND) ou Conjuntiva (FNC).

Para se obter uma **Forma Normal Disjuntiva** (FND ou soma de produtos):

1. Observamos todas as linhas da tabela que possuem **1** na última coluna;
2. Construímos para cada uma destas linhas as conjunções (produtos) correspondentes, sendo que quando ocorrer a situação 0, a variável fica negada;
3. Fazemos a disjunção (soma) destas conjunções obtendo uma fórmula em **FND** que satisfaz a tabela verdade.

**Exemplo:** Determine uma fórmula que satisfaça a tabela verdade abaixo:

A	B	?	
0	0	1	$A'.B'$
0	1	0	
1	0	0	
1	1	1	$A.B$

**Resposta:** Expressão obtida  $(A'.B') + (A.B)$

**Exercício3** – Encontre a Forma Normal Disjuntiva (FND) das seguintes funções representadas pelas tabelas verdade abaixo:

a)

A	B	?
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1

b)

A	B	?
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	1

c)

A	B	?
0	0	1
0	1	0
1	0	1
1	1	1

d)

A	B	C	?
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	1
1	1	1	1

**Exercício4** – Construir o diagrama lógico das funções representadas pelas tabelas verdades do exercício anterior.

Para se obter uma **Forma Normal Conjuntiva** (FNC ou produto das somas):

1. Observamos todas as linhas da tabela que possuem **0** na última coluna;
2. Construímos para cada uma destas linhas as disjunções (somas) correspondentes, sendo que quando ocorrer a situação 1, a variável fica negada;
3. Fazemos a conjunção (produto) destas disjunções obtendo uma fórmula em **FNC** que satisfaz a tabela verdade.

**Exemplo:** Determine uma fórmula que satisfaça a tabela verdade abaixo:

A	B	?	
0	0	1	
0	1	0	$A+B'$
1	0	0	$A'+B$
1	1	1	

**Resposta:** Expressão obtida  $(A+B') \cdot (A'+B)$

Observação: as expressões obtidas  $(A'.B') + (A.B)$  e  $(A+B') \cdot (A'+B)$  são equivalentes, isto é, possuem o mesmo resultado lógico:  $(A'.B') + (A.B) = (A+B') \cdot (A'+B)$

**Exercício5** – Encontre a Forma Normal Conjuntiva (FNC) das seguintes funções representadas pelas tabelas verdade abaixo:

a)

A	B	?
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	1

b)

A	B	C	?
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

**Exercício6** – Encontre a FNC das funções do exercício 1. Após verifique a equivalência entre a FND e a FNC de cada uma das funções booleanas.

## 5.4. Exemplo de aplicação da Álgebra Booleana

Um exemplo de uma aplicação da Álgebra de Boole: considere um sistema de segurança de uma loja em um shopping. Há um sensor de contato que, ligado, (**on**, **V** ou **1**), indica que a porta está fechada; e outro sensor infravermelho que, ligado, indica que não há pessoas ou coisas se movendo no interior da loja. Há, também, um alarme que é acionado quando um dos dois sensores é desligado. Isto é, basta um único sensor ser desativado para soar o alarme. Denomine cada sensor pelos símbolos **A** e **B**,

**A = "sensor de contato"**

**B = "sensor infravermelho"**

A tabela-verdade para a função alarme, **f(A,B)**, é dada por

A	B	f(A,B)
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

onde **0** e **1** significam **desligado** e **ligado**, respectivamente.

A tabela-verdade é um excelente instrumento para a especificação da função alarme, em particular, e de funções lógicas, em geral. Mas essa função também pode ser representada através de uma expressão booleana na sua forma normal, ou através de portas lógicas.

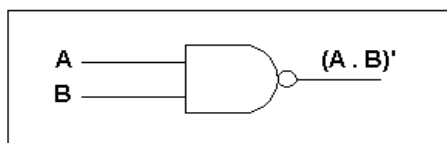
A função alarme, acima, pode ser escrita na sua forma normal disjuntiva:

$$f(A,B) = A'.B' + A'.B + A.B'$$

Sua tabela-verdade é construída da seguinte maneira:

A	B	A.B	A'.B' + A'.B + A.B'
0	0	0	1
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

Simplificando essa função com o uso das propriedades da Álgebra Booleana, obtemos a seguinte função  $f(A,B) = (A.B)'$ , que pode ser especificada através do seguinte diagrama lógico:



isto é, através da porta lógica **NAND**.

## 5.5. Simplificação de Funções Booleanas

Podemos usar as propriedades da Álgebra Booleana para **minimizar ou simplificar** algebricamente uma função.

Associativa (ASSOC)	$(a + b) + c = a + (b + c) = a + b + c$	$(a . b) . c = a . (b . c) = a . b . c$
Comutativa (COMUT)	$a + b = b + a$	$a . b = b . a$
Distributiva (DISTRIB)	$a + (b . c) = (a + b) . (a + c)$	$a . (b + c) = (a . b) + (a . c)$
Identidade e Idempotente (IDE)	$a + 0 = a$	$a . 0 = 0$
	$a + 1 = 1$	$a . 1 = a$
	$a + a' = 1$	$a . a' = 0$
	$a + a = a$	$a . a = a$
Absorção (ABS)	$a + (a . b) = a$	$a . (a + b) = a$
	$a + (a . b') = a$	$a . (a + b') = a$
	$a + (a' . b) = a + b$	$a . (a' + b) = a . b$
De Morgan (MORGAN)	$(a+b)' = a' . b'$	$(a.b)' = a' + b'$

Exemplo - Simplificar a função abaixo:

$$\begin{aligned}
 f &= a'b' + a'b + ab' \\
 &= b'(a' + a) + a'b && \text{DISTRIB} \\
 &= b' \cdot (1) + a'b && \text{IDE} \\
 &= b' + a'b && \text{IDE} \\
 &= b' + a' && \text{ABS} \\
 &= (b.a)' && \text{MORGAN}
 \end{aligned}$$

**Exercício7** – Simplifique as funções abaixo usando a propriedade **Identidade e Idempotente (IDE)**:

- a)  $b.0.1 =$
- b)  $a+1+a' =$
- c)  $b'.1 =$

- d)  $a.1.a' =$
- e)  $b+0+b' =$
- f)  $c'+0+c =$



**Exercício8** – Simplifique as funções abaixo usando a propriedade **Distributiva (DISTRIB)**:

- a)  $x(y+z)=$
- b)  $a(b+c')=$
- c)  $a'(b'+a)=$
- d)  $ab(c+d)$
- e)  $bc+ac=$
- f)  $a'b' + ab'=$
- g)  $abc+ade=$
- h)  $xz+x'z$
- i)  $a'b'c+a'b'c'=$

**Exercício9** – Simplificar as funções abaixo. Após, verificar a equivalência com a tabela verdade ou Diagramas de Venn.

- a)  $f= ab+ab'$
- b)  $f= ab+a'b$
- c)  $f=a'b+a'b'$
- d)  $f=abc+ab'c$
- e)  $f=ab+a'b+a'b'$

**Exercício10** – Simplificar as funções abaixo usando a propriedade **DeMorgan**:

- a)  $(a+b)'.(b+c)'=$
- b)  $(ab+c)'=$
- c)  $(ac+c')'=$
- d)  $[(p+q)'.rp'] '=$
- e)  $[(p+q)'+r'+q]'=$
- f)  $[(pq)'.r.p'] '=$

**Exercício11** – Simplificar as funções abaixo usando a propriedade **Absorção (ABS)**:

a)  $x.(x+y) =$

b)  $x'.(x'+y) =$

c)  $(y+x').x' =$

d)  $x.(x+y') =$

e)  $x'.(x'+y') =$

f)  $xy'.(xy'+z) =$

g)  $y'x.(x'z+xy') =$

h)  $x.(x'+y) =$

i)  $x'.(x+y) =$

j)  $x.(x'+y') =$

k)  $x'.(x+y') =$

l)  $x.y.((x.y)'+z) =$

m)  $x'.y.(z.w+(x'.y)') =$

n)  $(x+y)'.(x+y+z) =$

o)  $(x'+y).((x'+y)'+z) =$

**Exercício12** – Simplificar as funções abaixo usando a propriedade **Absorção (ABS)**:

- a)  $x+xy =$
- b)  $xy+x =$
- c)  $x+xy' =$
- d)  $xz+xzy =$
- e)  $xz'+xz'y =$
- f)  $x+xzy =$
- g)  $x+xz'y =$
- h)  $x'+x'y =$
- i)  $x'y+x'yz =$
- j)  $yx+xyz =$
- k)  $y'x+zx'y' =$
- l)  $x+x'y =$
- m)  $x'+xy =$
- n)  $x'+xy' =$
- o)  $(xy)'+xyz =$
- p)  $xy+(xy)'zw =$

**Exercício13** – Simplificar as funções abaixo usando as propriedades booleanas:

- a)  $f = ab+ab'+a'b$
- b)  $f = ab+a'b'+ab'$
- c)  $f = ab'c+abc'+abc$
- d)  $f = abc+ab'c+a'bc+abc'+a'bc'$
- e)  $f = a'b'c'+a'bc+a'bc'+ab'c'+abc'$
- f)  $f = abc+ab'c'+ab'c$
- g)  $f = ab'+a'b+a'b'$
- h)  $f = ab'c+ab'c'+a$

**Exercício14** – Encontre a FND correspondente a seguinte tabela verdade e a simplifique. Após, desenhe o circuito lógico e verifique a equivalência:

a)

A	B	C	?
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	1
1	1	1	1

b)

A	B	C	?
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

## 6. Equivalências Lógicas com Diagramas de Venn

É possível estabelecer uma relação entre a Lógica Proposicional, a Teoria dos Conjuntos e a Álgebra Booleana, no que tange as operações de conjunção, disjunção e negação.

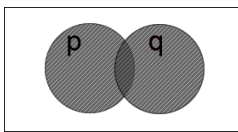
Uma **fórmula proposicional** e uma **expressão na álgebra dos conjuntos**, são correspondentes se substituirmos “  $\sim, \vee, \wedge, \Leftrightarrow, F, V$  ” por “  $', \cup, \cap, =, \emptyset, U$  ” ou, na álgebra booleana “  $', +, \cdot, =, 0, 1$  ”, Considerando-se **a, b** e **c** como variáveis proposicionais ou de conjuntos ou booleanas, respectivamente, tem-se o exemplo abaixo.

$$\sim(\sim a \vee (b \wedge c)) \text{ corresponde a } (a' \cup (b \cap c))' \text{ ou a } (a' + (b \cdot c))'$$

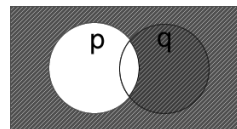
Assim, os DIAGRAMAS DE VENN podem ser usados para verificar a equivalência entre fórmulas proposicionais.

**Exemplos de representação gráfica de funções booleanas:**

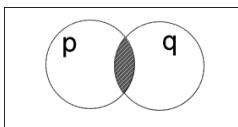
a)  $p + q$



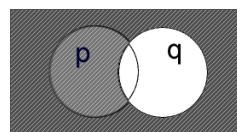
c)  $p'$



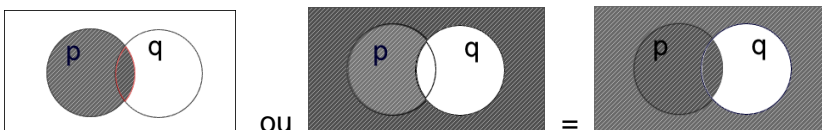
b)  $p \cdot q$



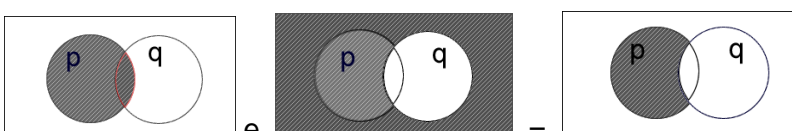
d)  $q'$



e)  $p + q'$



f)  $p \cdot q'$



**Exercício15** – Desenhar o Diagrama de Venn das seguintes expressões:

- |                 |                  |
|-----------------|------------------|
| a) $P + (P.Q)$  | d) $P + (Q'.P')$ |
| b) $P' . Q'$    | e) $P' . Q$      |
| c) $Q' + (P.Q)$ |                  |

**Exercício16** - Verifique a equivalência lógica das seguintes expressões, usando Diagramas de Venn:

- |                                 |                                 |
|---------------------------------|---------------------------------|
| a) $(P + Q) . Q' \equiv Q' . P$ | d) $(P'+Q) . Q' \equiv Q' . P'$ |
| b) $(P + Q) . P' \equiv P' . Q$ | e) $(P . Q) + P' \equiv P' + Q$ |
| c) $P . Q + Q' \equiv Q' + P$   | f) $(P+Q) . (P+Q') \equiv P$    |

**Exercício17** – Desenhar o Diagrama de Venn das seguintes expressões:

- a)  $A . B . C$
- b)  $A . (B+C)$
- c)  $A + B + C'$
- d)  $A + (B'.C)$
- e)  $(A . B . C)'$
- f)  $(P' + Q') . R$
- g)  $(P'.Q) + P + Q' + R$
- h)  $(P'.Q') + (R.P) + (Q.R')$

**Exercício18** - Verifique a equivalência lógica das seguintes expressões, usando Diagramas de Venn:

- a)  $A . (B+C) \equiv (A.B)+(A.C)$
- b)  $A + (B.C) \equiv (A+B).(A+C)$

## 7. Referências

Esse material foi elaborado baseado na seguinte bibliografia:

- 1) SOUZA, João Nunes. **Lógica para Ciência da Computação: uma introdução concisa**. Rio de Janeiro: Elsevier, 2008.
- 2) NOLT, John; ROHATYN, Dennis. **Lógica**. Makron Books, 1991.
- 3) GERSTING, Judith L. **Fundamentos Matemáticos para Ciência da Computação**. 3.ed. LTC, 1995.
- 4) POFFAL, Cristiana Andrade; RENZ, Sandra Pacheco. **Fundamentos de Lógica Matemática**. Porto Alegre: La Salle, 2003.
- 5) COPI, Irving M. **Introdução à lógica**. 2 ed. São Paulo: Mestre Jou, 1978.
- 6) DAGHLIAN, Jacob. **Lógica e álgebra de Boole**. 4. ed. São Paulo: Atlas, 1995