

# Apostila de Circuitos Digitais

Julia Acras, Isabella Stuart, Nathalie Godoi e Rafaela L.

XX/XX/2025

## Sumário

<b>1 Terminologia e Símbolos</b>	<b>2</b>
<b>2 Tabela Verdade</b>	<b>2</b>
2.1 Introdução . . . . .	2
2.2 Construção da Tabela Verdade . . . . .	2
2.3 Operações Lógicas . . . . .	2
<b>3 Álgebra de Boole</b>	<b>4</b>
3.1 Operações Fundamentais . . . . .	4
3.2 Representação na forma de Diagrama de Venn . . . . .	4
<b>4 Expressões, Axiomas e Simplificação</b>	<b>6</b>
4.1 Versão OR (Soma lógica) . . . . .	7
4.2 Versão AND (Produto Lógico) . . . . .	7
<b>5 Demonstração das Propriedades</b>	<b>7</b>
5.1 Propriedade 2: Elemento Nulo . . . . .	7
5.2 Propriedade 8: Distributiva . . . . .	8
5.3 Propriedade 9: Absorção 1 . . . . .	8
5.4 Propriedade 11: Consensus . . . . .	9
<b>6 MINTERMOS E MAXTERMOS</b>	<b>9</b>
6.1 Mintermos . . . . .	9
6.2 Maxtermo . . . . .	10
<b>7 Circuito Combinacional</b>	<b>11</b>
<b>8 Circuitos Sequenciais</b>	<b>11</b>

# 1 Terminologia e Símbolos

Neste seção, apresentamos os principais símbolo usados nas operações booleanas para garantir o entedimento dos conceitos apresentados no texto.

Símbolo	Operação / Descrição
$+$	OR (Disjunção Lógica)
$\cdot$	AND (Conjunção Lógica)
$\bar{X}$	NOT (Negação de $X$ )
$\sum$	Soma de mintermos (forma canônica disjuntiva)
$\prod$	Produto de maxtermos (forma canônica conjuntiva)

## 2 Tabela Verdade

### 2.1 Introdução

A tabela verdade é um quadro que representa todas as possíveis combinações lógicas entre variáveis booleanas. Ela mostra como os valores de entrada (0 ou 1) influenciam a saída de um circuito.

Para construí-la, divide-se a tabela em duas partes: entradas (ou variáveis) e saídas (ou combinações resultantes). A cada nova variável adicionada, o número de combinações dobra, pois cada variável pode assumir dois valores: 0 ou 1.

Assim, para  $n$  variáveis, o número total de linhas na tabela será  $2^n$ . Por exemplo, com 7 variáveis, temos  $2^7 = 128$  combinações possíveis.

**Observação:** Neste material, utilizamos  $\bar{A}$  para representar a negação da variável  $A$ .

### 2.2 Construção da Tabela Verdade

Na Tabela Verdade, as variáveis de entrada são colocadas do lado esquerdo, enquanto a função resultante que representa o circuito aparece à direita. Por exemplo, na função  $f$  definida a partir da variável  $A$ , colocamos na coluna da esquerda  $A$  e, na direita, o resultado, que depende do valor lógico de  $A$ . Assim, teremos:

Variável de entrada ( <b>A</b> )	→	<table><tr><td><b>A</b></td><td><b><math>\bar{A}</math></b></td></tr><tr><td>1</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td></tr></table>	<b>A</b>	<b><math>\bar{A}</math></b>	1	0	0	1	←	Saída ( <b><math>\bar{A}</math></b> )
<b>A</b>	<b><math>\bar{A}</math></b>									
1	0									
0	1									
$f = \bar{A}$										

### 2.3 Operações Lógicas

- **Conjunção (AND) :**  $A \cdot B$  - verdadeiro somente se  $A$  e  $B$  forem verdadeiros.
- **Disjunção (OR):**  $A + B$  - falso somente se  $A$  e  $B$  forem falsos.
- **Negação (NOT):**  $\bar{A}$  - inverte o valor lógico de  $A$ .
- **Implicação:**  $A \rightarrow B$  - falso apenas se  $A$  for verdadeiro e  $B$  falso.
- **Bicondicional:**  $A \leftrightarrow B$  - verdadeiro se  $A$  e  $B$  tiverem o mesmo valor lógico.

### Exemplo de Negação (NOT):

$$f = \overline{A}$$

A	$\overline{A}$
1	0
0	1

$\overline{A}$  tem sempre o valor lógico oposto de  $A$ .

### Exemplo de Conjunção (AND):

$$s = A \cdot B$$

A	B	$A \cdot B$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

A função só é verdadeira quando  $A$  e  $B$  são ambos 1.

### Exemplo de Disjunção (OR):

$$g = A + B$$

A	B	$A + B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

A função só é verdadeira quando  $A$  ou  $B$  são 1.

### Exemplo Composto: Disjunção, Conjunção e Negação:

Considere a função:

$$h = \overline{A \cdot B} \cdot C$$

Para construir a tabela verdade dessa função, primeiro calculamos  $A \cdot B$ , depois aplicamos a negação, e, por fim, combinamos esse resultado com  $C$ .

A	B	C	$A \cdot B$	$\overline{A \cdot B}$	$\overline{A \cdot B} \cdot C$
0	0	0	0	1	0
0	0	1	0	1	1
0	1	0	0	1	0
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	1	0
1	0	1	0	1	1
1	1	0	1	0	0
1	1	1	1	0	0

Note que a função  $h$  só é verdadeira quando  $C$  e  $\overline{A \cdot B}$  são ambas verdadeiras.

Essa tabela permite acompanhar passo a passo o cálculo da função  $h$  para todas as combinações possíveis das variáveis  $A$ ,  $B$  e  $C$ .

**Observação: números de linhas da Tabela Verdade**

A cada nova variável adicionada à tabela, o número de linhas dessa tabela verdade dobra. Dá para perceber isso comparando, por exemplo, os exemplos 1 e 2 - onde foram adicionadas 2 novas possibilidades - ou então do exemplo 3 para o 4, que aumentaram 4 possibilidades.

## 3 Álgebra de Boole

A Álgebra de Boole utiliza apenas dois valores:

- Verdadeiro: 1
- Falso: 0

### 3.1 Operações Fundamentais

As três operações fundamentais são:

1. **AND** (E lógico)

A saída da operação **AND** é verdadeira somente quando todas as entradas são verdadeiras, ou seja, basta que apenas uma entrada seja falsa (0) para tornar todo o circuito falso.

2. **OR** (OU lógico)

A saída é verdadeira se ao menos uma das entradas é verdadeira. Logo, a única situação em que o circuito tem seu valor lógico falso é quando todas as entradas são 0.

3. **NOT** (Negação)

A saída é o inverso da entrada. Se a entrada for verdadeira (1), a saída será falsa (0) e vice-versa.

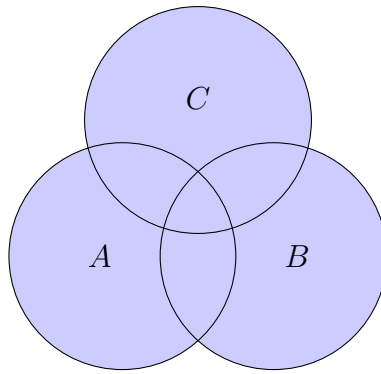
**Observação: Relação com Diagrama de Venn**

As operações booleanas também podem ser representadas por diagramas de Venn:

- **AND** – Interseção entre os conjuntos  $A$  e  $B$
- **OR** – União dos conjuntos  $A$  e  $B$
- **NOT** – Complemento do conjunto  $A$

### 3.2 Representação na forma de Diagrama de Venn

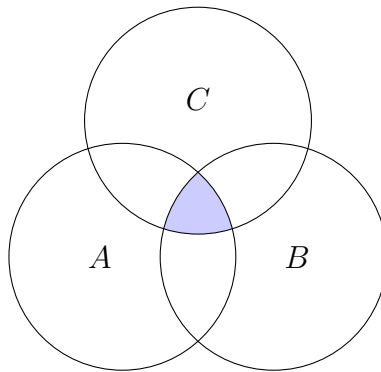
Diagrama de Venn da expressão  $f = A + B + C$



Região destacada:  $A \cup B \cup C$

**Explicação:** Nesse exemplo, para que a função  $f$  acima tenha valor lógico 1, é preciso que ao menos **UMA** das variáveis seja verdadeira.

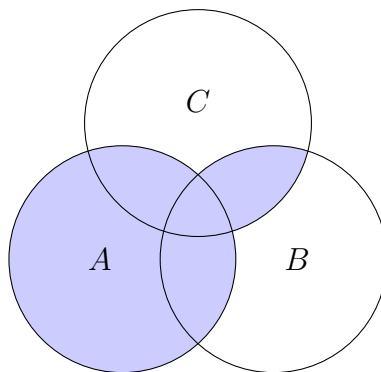
**Diagrama de Venn da função:**  $f = A \cdot B \cdot C$



Região destacada:  $A \cap B \cap C$

**Explicação:** Diferente do exemplo anterior, para que essa função  $f$  seja verdadeira, é preciso que **TODAS** as variáveis tenham valor lógico 1.

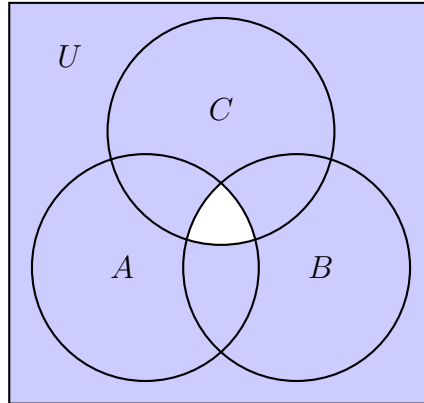
**Diagrama de Venn da expressão:**  $f = A + (B \cdot C)$



Região destacada:  $A \cup (B \cap C)$

**Explicação:**

**Diagrama de Venn da expressão:**  $g = \overline{A \cdot B \cdot C}$



Região destacada:  $\overline{A \cap B \cap C}$

**Explicação:** Esse exemplo é equivalente ao complemento da interseção de todas as variáveis. Por exemplo, se uma função  $f$  é determinada por essa interseção, e como visto anteriormente essa expressão só é verdadeira quando todas as variáveis são simultaneamente 1, temos que nossa função  $g$  é verdadeira sempre que  $f$  for falsa, ou seja, quando ao menos uma das variáveis não for 1.

## 4 Expressões, Axiomas e Simplificação

Sendo  $X, Y$  e  $Z$  variáveis que assumem os valores lógicos 0 e 1, e utilizando os símbolos:

- $+$  para disjunção (OU lógico)
- $\cdot$  para conjunção (E lógico)
- $\overline{X}$  para negação de  $X$

As propriedades fundamentais da Álgebra de Boole serão representadas a seguir, separadas pelas operações OR e AND, para facilitar a compreensão.

## 4.1 Versão OR (Soma lógica)

Propriedade (OR)	Expressão
1 - Identidade	$X + 0 = X$
2 - Elemento Nulo	$X + 1 = 1$
3 - Idempotência	$X + X = X$
4 - Complemento	$X + \overline{X} = 1$
5 - Involução	$\overline{\overline{X}} = X$
6 - Comutativa	$X + Y = Y + X$
7 - Associativa	$(X + Y) + Z = X + (Y + Z)$
8 - Distributiva	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y)(X + Z)$
9 - Absorção 1	$X + X \cdot Y = X$
10 - Absorção 2	$X + \overline{X} \cdot Y = X + Y$
11 - Consenso	$X \cdot Y + \overline{X} \cdot Z + Y \cdot Z = X \cdot Y + \overline{X} \cdot Z$
12 - De Morgan	$\overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$

## 4.2 Versão AND (Produto Lógico)

Propriedade (AND)	Expressão
1 - Identidade	$X \cdot 1 = X$
2 - Elemento Nulo	$X \cdot 0 = 0$
3 - Idempotência	$X \cdot X = X$
4 - Complemento	$X \cdot \overline{X} = 0$
5 - Involução	$\overline{\overline{X}} = X$
6 - Comutativa	$X \cdot Y = Y \cdot X$
7 - Associativa	$(X \cdot Y) \cdot Z = X \cdot (Y \cdot Z)$
8 - Distributiva	$X \cdot (Y + Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$
9 - Absorção 1	$X \cdot (X + Y) = X$
10 - Absorção 2	$X \cdot (\overline{X} + Y) = X \cdot Y$
11 - Consenso	$(X + Y)(\overline{X} + Z)(Y + Z) = (X + Y)(\overline{X} + Z)$
12 - De Morgan	$\overline{X \cdot Y} = \overline{X} + \overline{Y}$

As propriedades 2, 8, 9 e 11 serão demonstradas com tabelas verdades. As outras ficam a cargo do leitor demonstrar.

# 5 Demonstração das Propriedades

## 5.1 Propriedade 2: Elemento Nulo

Versão OR: Essa propriedade diz que:

$$X + 1 = 1$$

Veja a tabela verdade a seguir que comprova a igualdade

$X$	$X + 1$
0	1
1	1

Assim, independente do valor lógico de  $X$  a função sempre 1.

Versão AND:

$X$	$X \cdot 0$
0	0
1	0

Dessa forma, fica perceptível que o valor lógico de  $X$  na função não altera o valor da função, que será sempre 0.

## 5.2 Propriedade 8: Distributiva

Versão OR:

$X$	$Y$	$Z$	$X + (Y \cdot Z)$	$(X + Y) \cdot (X + Z)$
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	1	1
1	0	1	1	1
1	1	0	1	1
1	1	1	1	1

Versão AND:

$X$	$Y$	$Z$	$X \cdot (Y + Z)$	$(X \cdot Y) + (X \cdot Z)$
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	1	1
1	1	0	1	1
1	1	1	1	1

## 5.3 Propriedade 9: Absorção 1

Versão OR:

$X$	$Y$	$X + (X \cdot Y)$
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	1

Versão AND:

$X$	$Y$	$X \cdot (X + Y)$
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	1



## 5.4 Propriedade 11: Consensus

Versão OR:

$X$	$Y$	$Z$	$X \cdot Y + \overline{X} \cdot Z + Y \cdot Z$	$X \cdot Y + \overline{X} \cdot Z$
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	1	0	0
1	1	0	1	1
1	1	1	1	1

Versão AND:

$X$	$Y$	$Z$	$(X + Y)(\overline{X} + Z)(Y + Z)$	$(X + Y)(\overline{X} + Z)$
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	1	1
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	1	1
1	1	1	1	1

## 6 MINTERMOS E MAXTERMOS

Mintermos e maxtermos são formas canônicas de representar funções booleanas. Toda expressão booleana pode ser obtida através da sua tabela verdade.

**Observação:** Dizemos que uma expressão está na *forma canônica* quando ela é representada por uma **soma de mintermos** (forma canônica disjuntiva) ou um **produto de maxtermos** (forma canônica conjuntiva). Em ambas, todas as variáveis da função aparecem em cada termo, direta ou negada.

### 6.1 Mintermos

Mintermi: é a forma canônica de representar uma linha da tabela verdade utilizando o operador AND (E lógico) entre todas as variáveis da função. Cada variável pode aparecer de duas formas: direta ou negada, dependendo do valor que ela assume na linha da tabela.

*Notação:*

- Valor 0: a variável aparece **negada** (exemplo:  $A = 0 \Rightarrow \overline{A}$ )
- Valor 1: a variável aparece **direta** (exemplo:  $A = 1 \Rightarrow A$ )

O mintermo da primeira linha da tabela verdade é o  $m_0$  e o da última será  $m_{2^n-1}$ , sendo  $n$  o número de variáveis da função. Para construir um mintermo, pega-se todas as variáveis da linha e usa-se a operação lógica **AND** entre elas, respeitando o uso da forma direta ou negada de acordo com os valores. Assim, cada mintermo representa exatamente uma linha onde a saída da função é igual a 1.

### Notação – Forma Canônica por Mintermos

A notação  $f(A, B, C) = \sum m(x, y, z)$  indica que a função  $f$  é expressa como uma **soma de mintermos**, ou seja, uma disjunção (OU) dos termos onde a saída é igual a 1 na tabela verdade. As letras "x", "y" e "z" indicam as **linhas** que a função é 1.

## 6.2 Maxtermo

Maxtermo: é a forma canônica de representar uma linha da tabela verdade utilizando o operador OR (OU lógico) entre todas as variáveis da função. A construção dos maxtermos é semelhante à dos mintermos, porém segue a lógica inversa:

*Notação:*

- Valor 0: a variável aparece **direta** (exemplo:  $A = 0 \Rightarrow A$ )
- Valor 1: a variável aparece **negada** (exemplo:  $A = 1 \Rightarrow \overline{A}$ )

Para cada linha da tabela verdade em que a saída é 0, pode-se formar um maxtermo. O maxtermo da primeira linha da tabela verdade é o  $M_0$ , e o último será  $M_{2^n-1}$ , com  $n$  sendo o número de variáveis.

### Notação – Forma Canônica por Maxtermos

A notação  $f(A, B, C) = \prod M(x, y, z)$  indica que a função  $f$  é expressa como uma **produto de maxtermos**, ou seja, uma conjunção (AND) dos termos onde a saída é igual a 0 na tabela verdade. As letras "x", "y" e "z" indicam as **linhas** que a função é zero.

**Exemplo:**

$$f = A + B$$

A	B	f	Mintermo	Maxtermo
0	0	0	$m_0 = \overline{A}\overline{B}$	$M_0 = A + B$
0	1	1	$m_1 = \overline{A}B$	$M_1 = A + \overline{B}$
1	0	1	$m_2 = A\overline{B}$	$M_2 = \overline{A} + B$
1	1	1	$m_3 = AB$	$M_3 = \overline{A} + \overline{B}$

- Os **mintermos** representam as linhas em que  $f = 1$ .
- Os **maxtermos** representam as linhas em que  $f = 0$ .
- A função  $f = A + B$  tem como forma canônica:
  - **Soma de mintermos:**  $f = m_1 + m_2 + m_3 = \overline{A}B + A\overline{B} + AB$
  - **Produto de maxtermos:**  $f = M_0 = (A + B)$

### Mintermos

Como cada mintermo é o complemento de seu maxtermo correspondente, podemos dizer que o complemento de uma função  $f$  é representado pela multiplicação (AND) dos maxtermos associados às linhas onde  $f = 0$ .

No exemplo acima, como  $f = A + B$ , temos que  $f = 1$  nas linhas 1, 2 e 3, e  $f = 0$  apenas na linha 0. Logo, o complemento de  $f$  é:

$$f' = M_0 = A + B \Rightarrow f = \overline{A + B}$$

Assim, mostramos que o maxtermo  $M_0$  representa exatamente o valor de  $f'$  nesta função.

## 7 Circuito Combinacional

**Circuitos combinacionais** são aqueles que só dependem do estado atual da entrada, ou seja, não possuem **memória**. Um exemplo simples é um circuito onde a saída  $f$  é dada por  $f = A \cdot B$ , usando uma porta **AND** de duas entradas.

Esses circuitos incluem:

- Somadores
- Comparadores
- Codificadores
- Decodificadores
- Multiplexadores

## 8 Circuitos Sequenciais

**Diferente** dos circuitos combinacionais, os **circuitos sequenciais** dependem tanto das **entradas atuais** como do **estado anterior (memória)**.

Eles utilizam elementos de **armazenamento**, como flip-flops, para guardar o estado interno. Portanto, a saída é uma função das entradas e do estado armazenado.

São utilizados em:

- Registradores
- Máquinas de Estados
- Contadores

Os circuitos sequenciais podem ser **síncronos** (controlados por um sinal de clock) ou **assíncronos** (controlados por variações nas entradas)