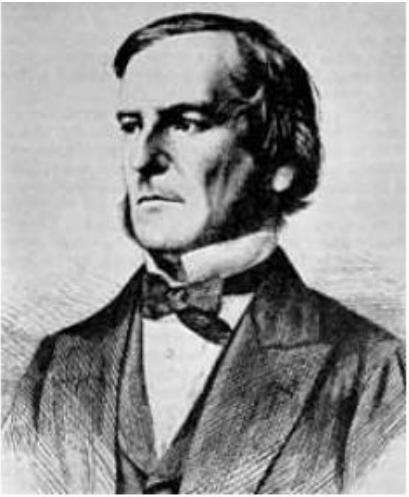


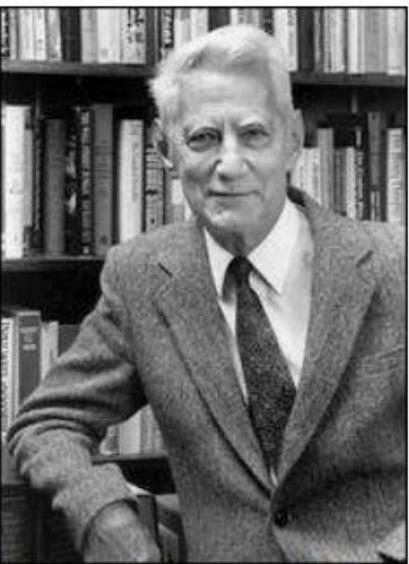
# Funções Lógicas e Portas Lógicas

Prof. Demétrius de Castro  
[demdecastro@gmail.com](mailto:demdecastro@gmail.com)

83 9 8773-0383



George Boole (1815-1864)



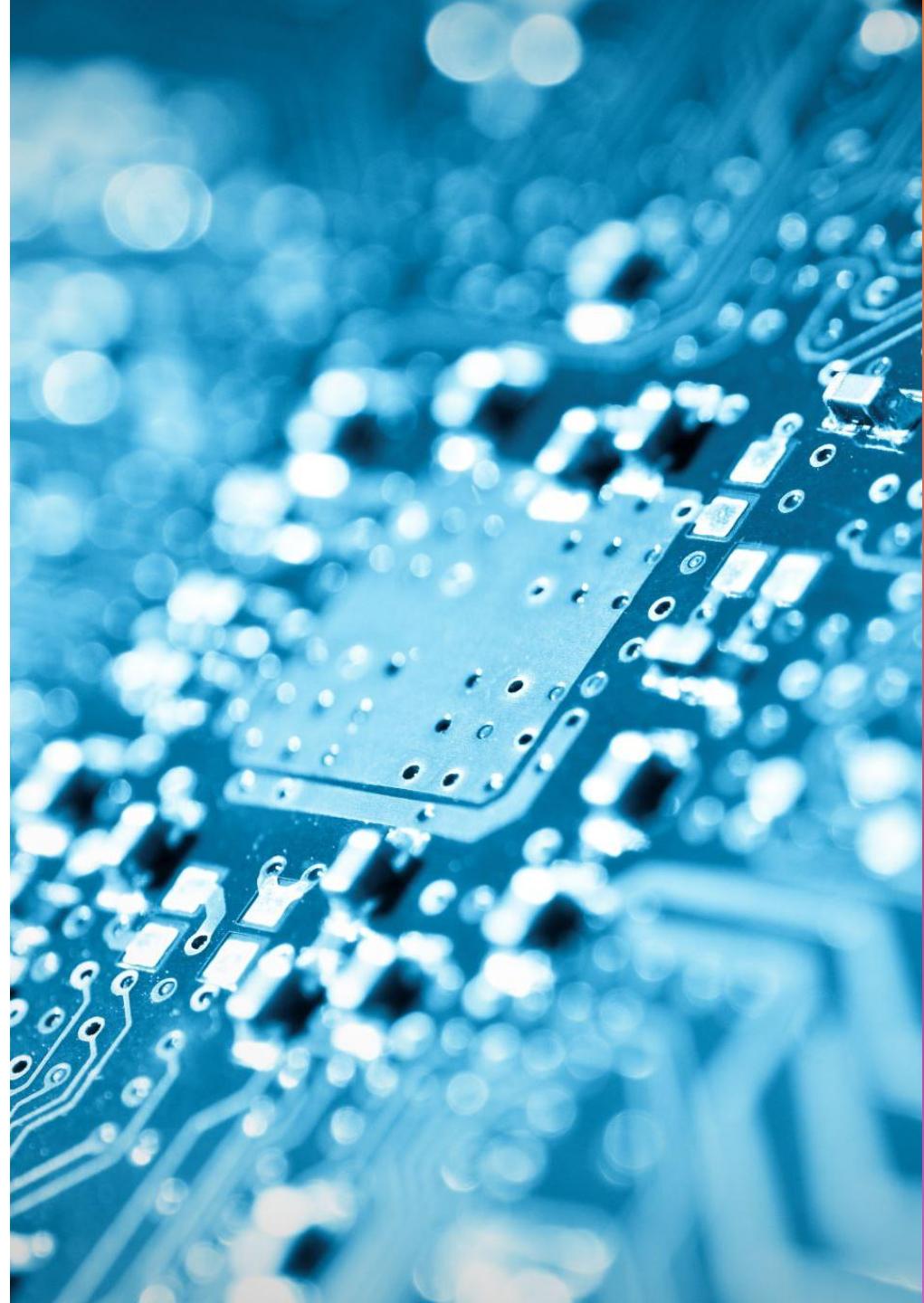
Claude Elwood Shannon (1916-2001)

## História

Em meados do século XIX o matemático inglês George Boole desenvolveu um sistema matemático de análise lógica

Em meados do século XX, o americano Claude Elwood Shannon sugeriu que a Álgebra Booleana poderia ser usada para análise e projeto de circuitos de comutação

- Nos primórdios da eletrônica, todos os problemas eram solucionados por meio de sistemas analógicos
- Com o avanço da tecnologia, os problemas passaram a ser solucionados pela eletrônica digital
- Na eletrônica digital, os sistemas (computadores, processadores de dados, sistemas de controle, codificadores, decodificadores, etc) empregam um pequeno grupo de circuitos lógicos básicos, que são conhecidos como portas e, ou, não e flip-flop
- Com a utilização adequadas dessas portas é possível implementar todas as expressões geradas pela álgebra de Boole





# Álgebra de Boole

- Na álgebra de Boole, há somente dois estados (valores ou símbolos) permitidos
  - Estado 0 (zero)
  - Estado 1 (um)
- Em geral
  - O estado zero representa não, falso, aparelho desligado, ausência de tensão, chave elétrica desligada, etc
  - O estado um representa sim, verdadeiro, aparelho ligado, presença de tensão, chave ligada, etc



# Álgebra de Boole

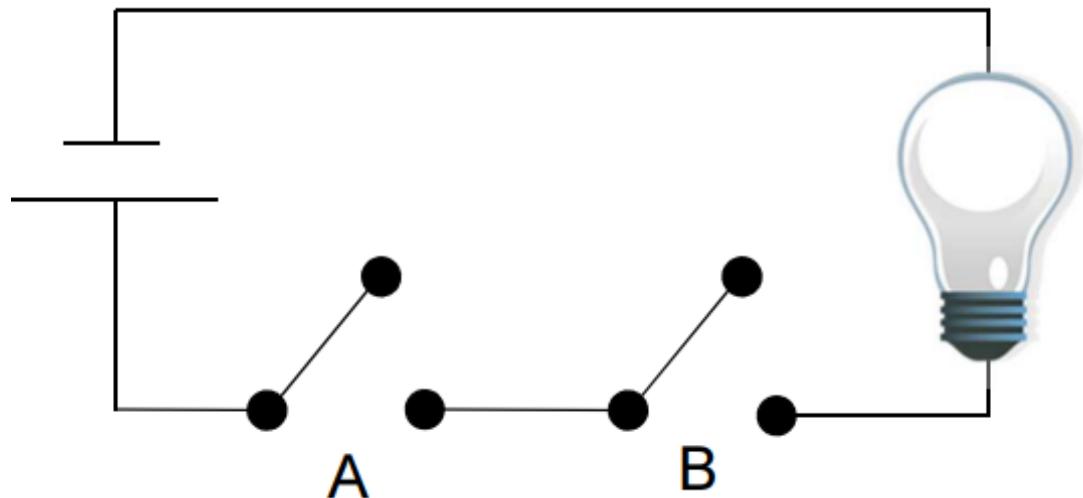
- Assim, na álgebra booleana, se representarmos por 0 uma situação, a situação contrária é representada por 1
- Portanto, em qualquer bloco (porta ou função) lógico somente esses dois estados (0 ou 1) são permitidos em suas entradas e saídas
- Uma variável booleana também só assume um dos dois estados permitidos (0 ou 1)



# Álgebra de Boole

- Nesta aula trataremos dos seguintes blocos lógicos
  - E (AND)
  - OU (OR)
  - NÃO (NOT)
  - NÃO E (NAND)
  - NÃO OU (NOR)
  - OU EXCLUSIVO (XOR)
- Após, veremos a correspondência entre expressões, circuitos e tabelas verdade
- Por último, veremos a equivalência entre blocos

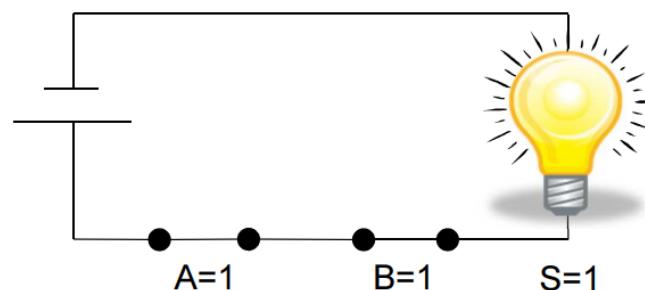
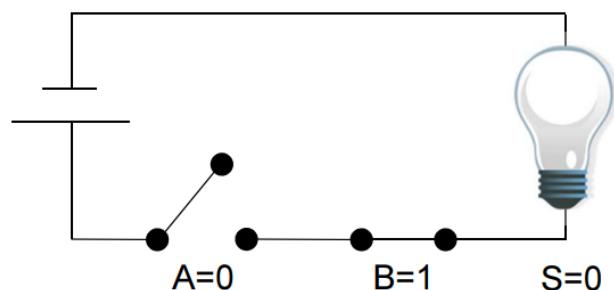
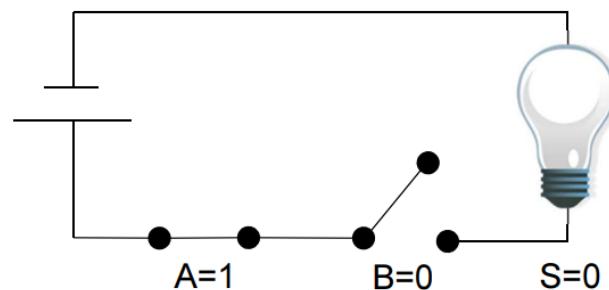
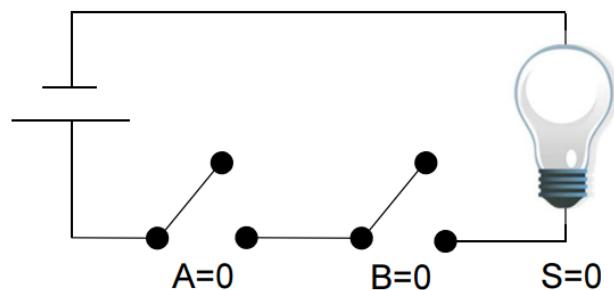
# Função E (AND)



- Executa a multiplicação (conjunção) booleana de duas ou mais variáveis binárias
- Chave aberta = 0
- Chave fechada = 1

# Função E (AND)

Situações Possíveis



# Função E (AND)

- Para representar a expressão
  - $S = A \text{ e } B$
- Adotaremos a representação
  - $S = A \cdot B$ , onde se lê  $S = A$  e  $B$
- Porém, existem notações alternativas
  - $S = A \& B$
  - $S = A, B$
  - $S = A \wedge B$



# Tabela Verdade

A tabela verdade é um mapa onde são colocadas todas as possíveis interpretações (situações), com seus respectivos resultados para uma expressão booleana qualquer

Como visto no exemplo anterior, para 2 variáveis booleanas (A e B), há 4 interpretações possíveis

Em geral, para N variáveis booleanas de entrada, há  $2^N$  interpretações possíveis

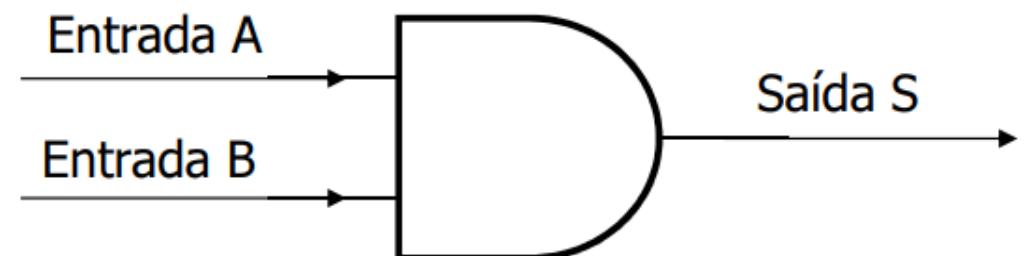
Tabela  
Verdade da  
Função E  
(AND)

A	B	A.B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

# Porta Lógica E (AND)

- A porta E é um circuito que executa a função E
- A porta E executa a tabela verdade da função E
  - Portanto, a saída será 1 somente se ambas as entradas forem iguais a 1, nos demais casos, a saída será 0

Representação



# Posições

A	B	S=A.B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

A	B	S=A.B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

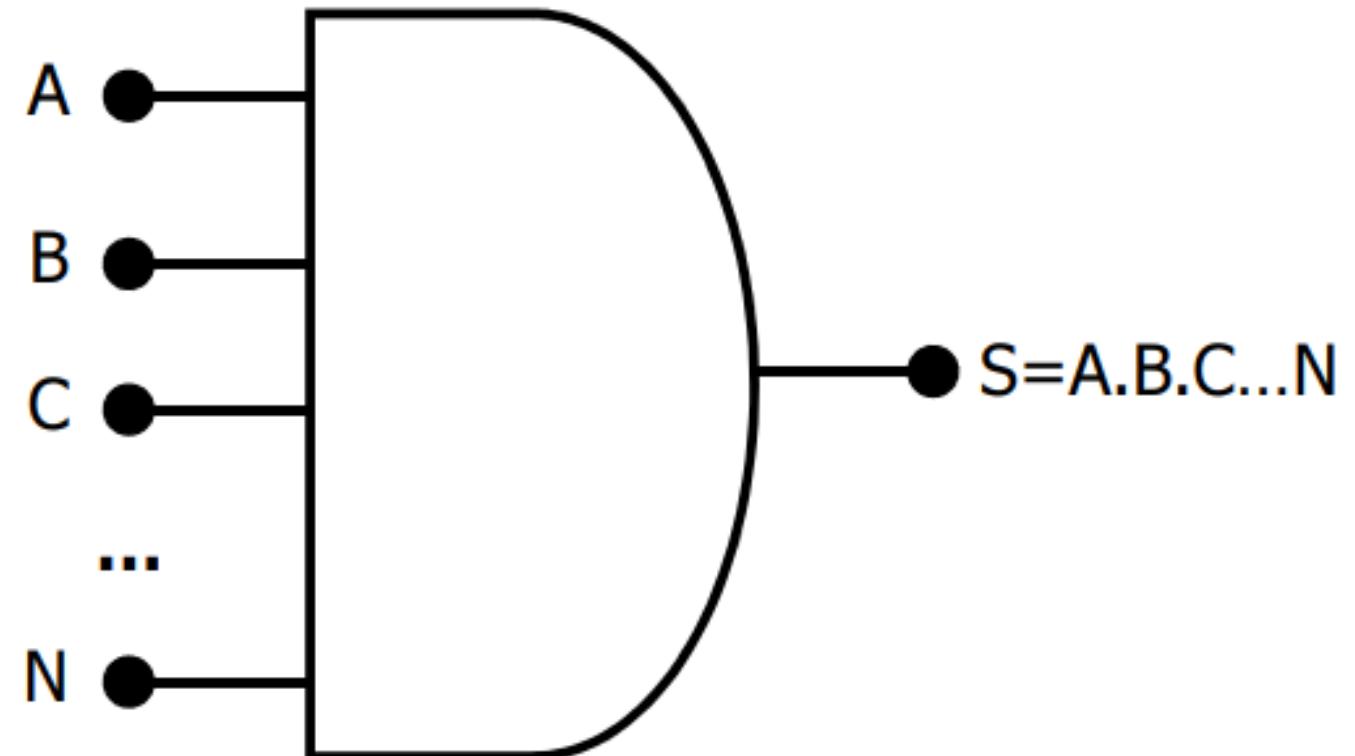
A	B	S=A.B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

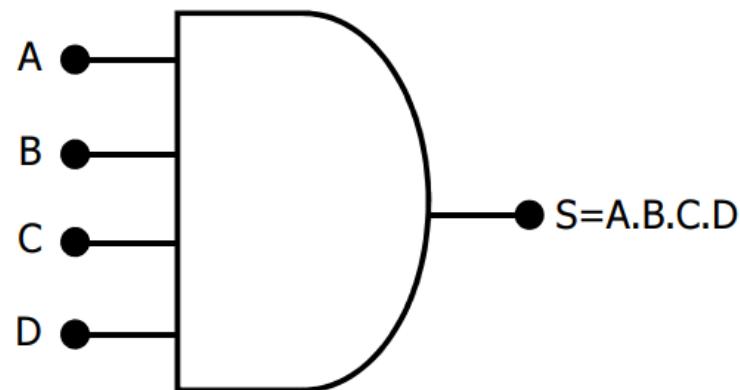
A	B	S=A.B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

# Porta Lógica E (AND)

- É possível estender o conceito de uma porta E para um número qualquer de variáveis de entrada
- Nesse caso, temos uma porta E com N entradas e somente uma saída
- A saída será 1 se e somente se as N entradas forem iguais a 1, nos demais casos, a saída será 0



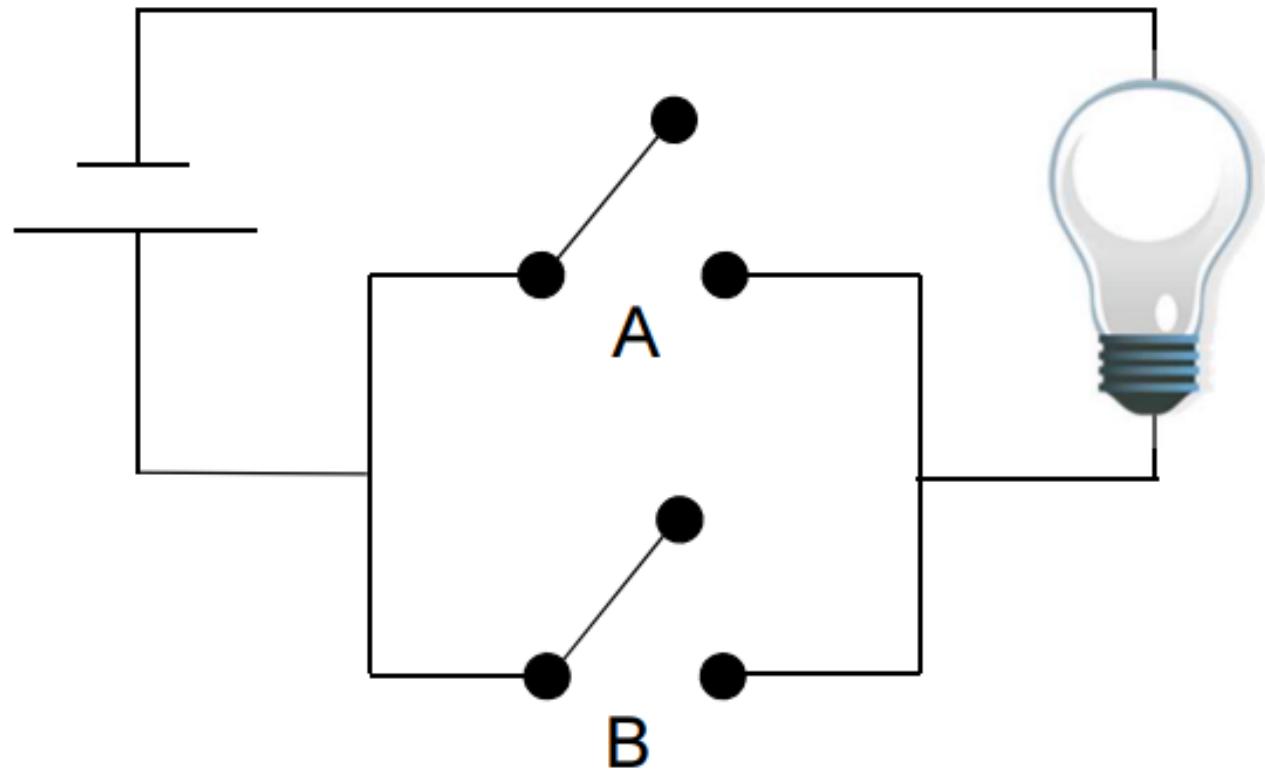
Exemplo  
 $S = A \cdot B \cdot C \cdot D$



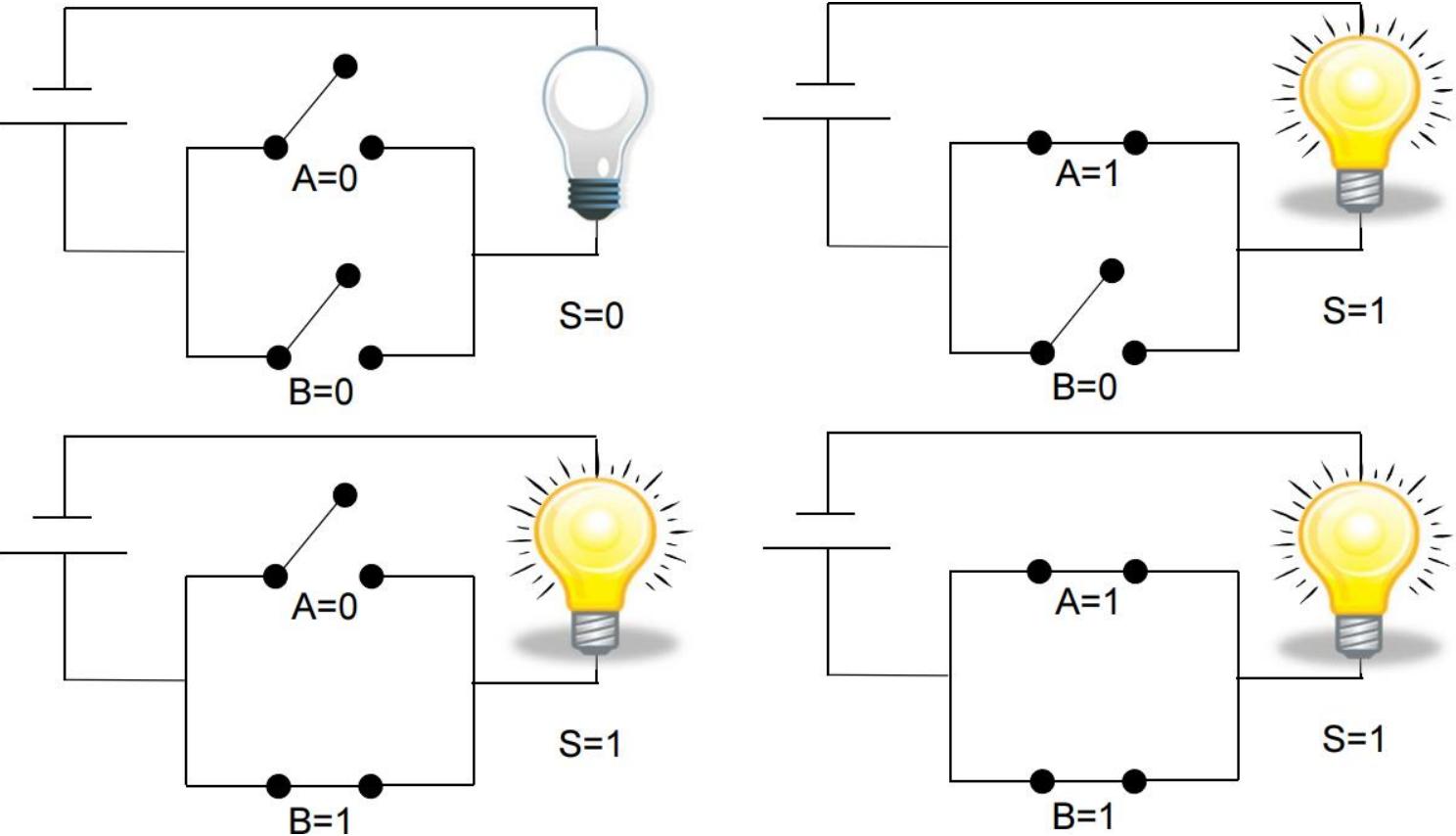
A	B	C	D	S
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	0	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	0
0	1	1	1	0
1	0	0	0	0
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	0
1	1	0	0	0
1	1	0	1	0
1	1	1	0	0
1	1	1	1	1

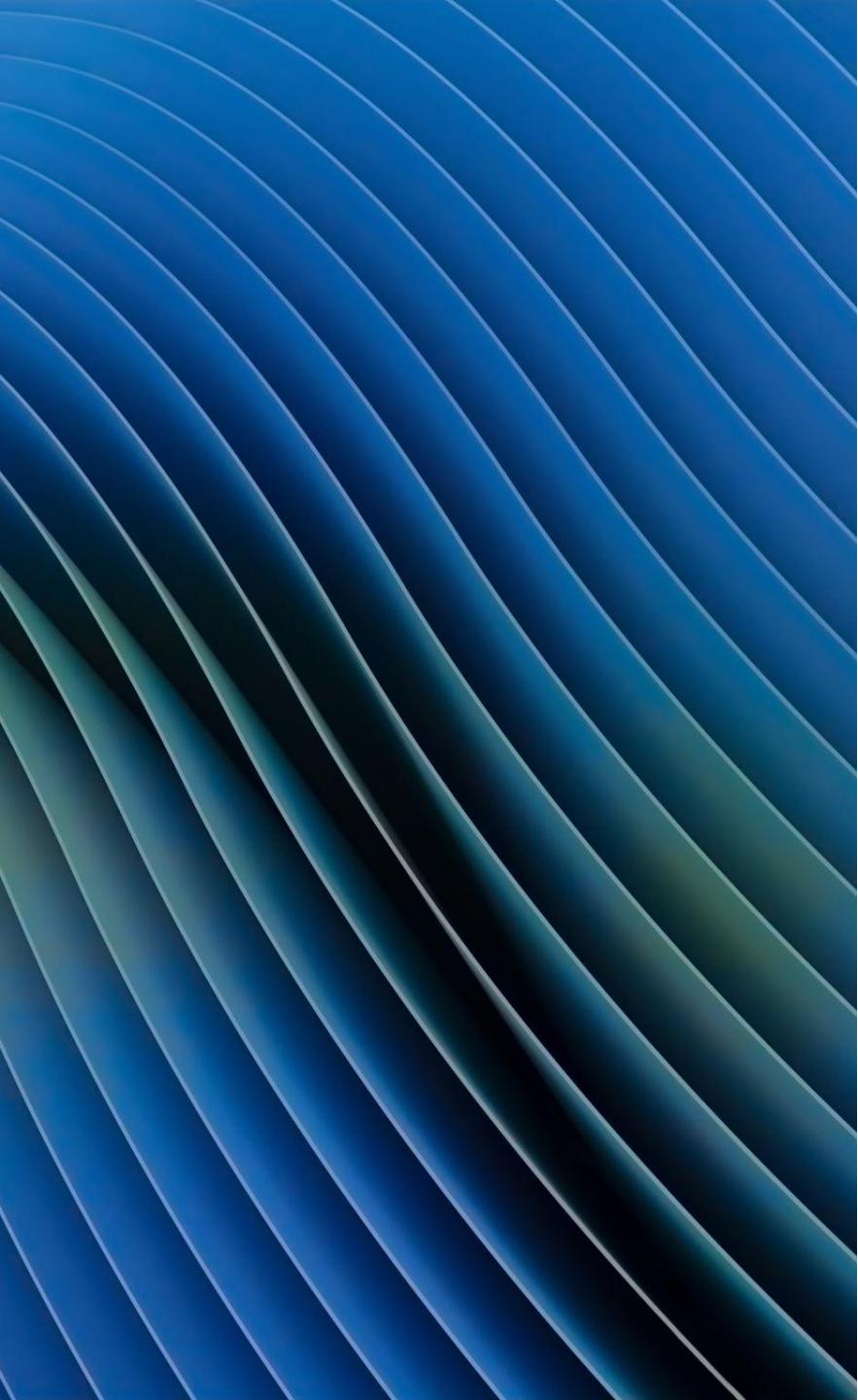
# Função OU (OR)

- Executa a soma (disjunção) booleana de duas ou mais variáveis binárias
- Por exemplo, assume a convenção no circuito
  - Chave aberta = 0
  - Chave fechada = 1



# Função OU (OR)





# Função OU (OR)

Para representar a expressão

- $S = A \text{ ou } B$

Adotaremos a representação

- $S = A + B$ , onde se lê  $S = A \text{ ou } B$

Porém, existem notações alternativas

- $S = A | B$
- $S = A; B$
- $S = A \vee B$

# Tabela Verdade da Função OU (OR)

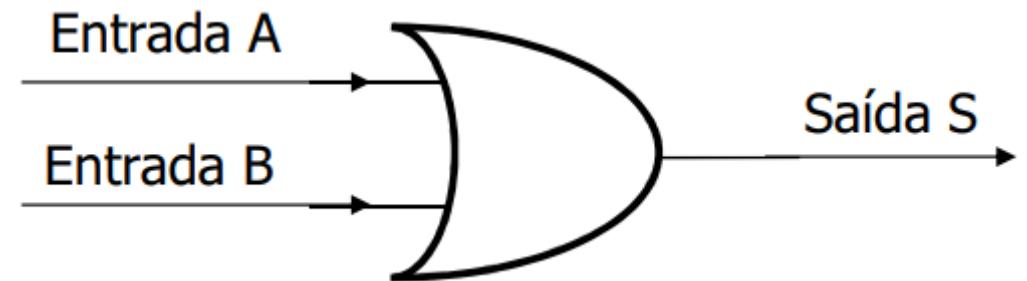
- Na álgebra booleana,  
 $1+1=1$ , já que somente  
dois valores são  
permitidos (0 e 1)

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

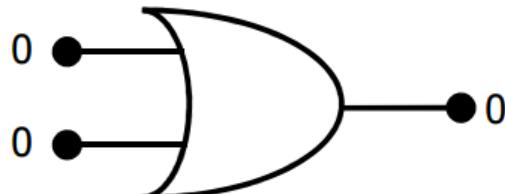
## Tabela Verdade da Função OU (OR)

- A porta OU é um circuito que executa a função OU
- A porta OU executa a tabela verdade da função OU
  - Portanto, a saída será 0 somente se ambas as entradas forem iguais a 0, nos demais casos, a saída será 1.

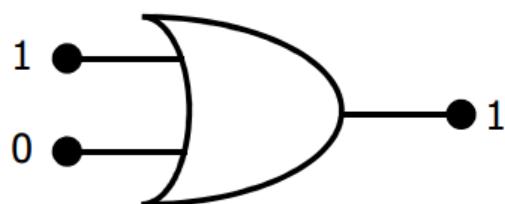
Representação



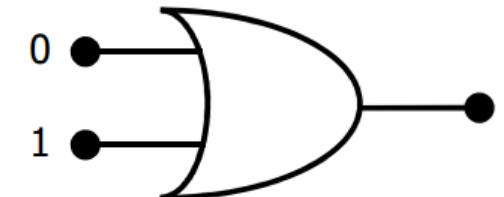
# Posições



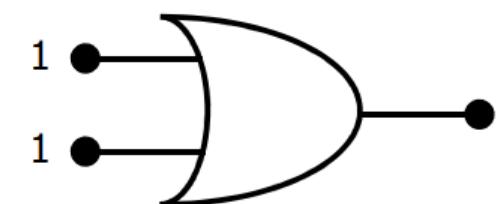
A	B	S=A+B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



A	B	S=A+B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



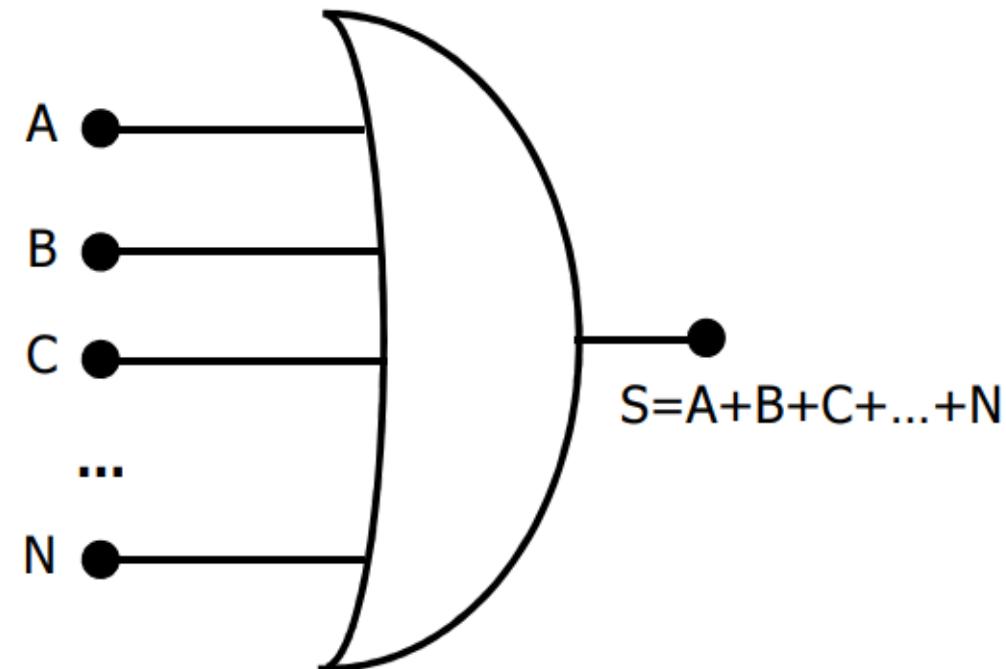
A	B	S=A+B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



A	B	S=A+B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

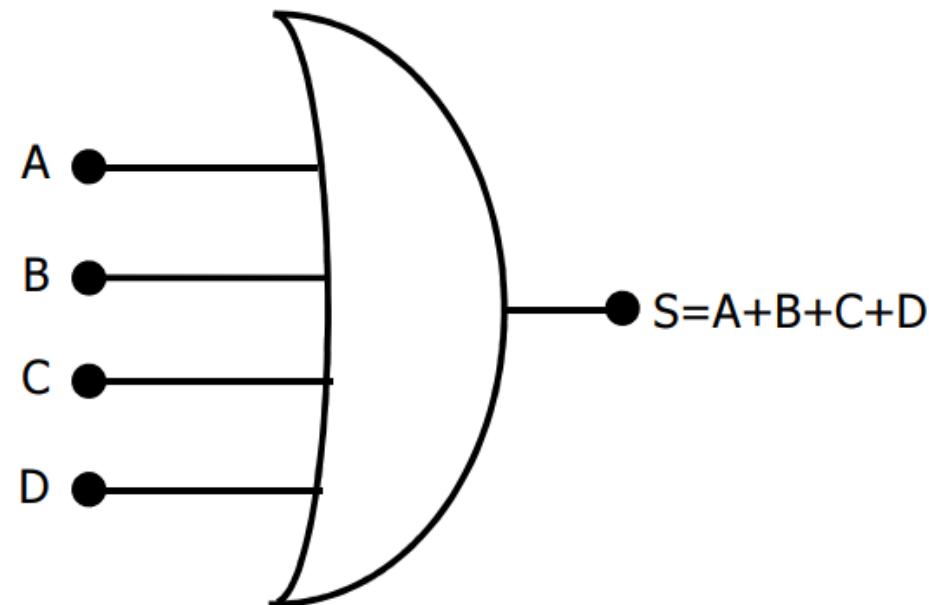
# Portas Lógicas OU (OR)

- É possível estender o conceito de uma porta OU para um número qualquer de variáveis de entrada
- Nesse caso, temos uma porta OU com N entradas e somente uma saída
- A saída será 0 se e somente se as N entradas forem iguais a 0, nos demais casos, a saída será



Exemplo

$$S = A + B + C + D$$



A	B	C	D	S
0	0	0	0	0
0	0	0	1	1
0	0	1	0	1
0	0	1	1	1
0	1	0	0	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
0	1	1	1	1
1	0	0	0	1
1	0	0	1	1
1	0	1	0	1
1	0	1	1	1
1	1	0	0	1
1	1	0	1	1
1	1	1	0	1
1	1	1	1	1

## Função NÃO (NOT)

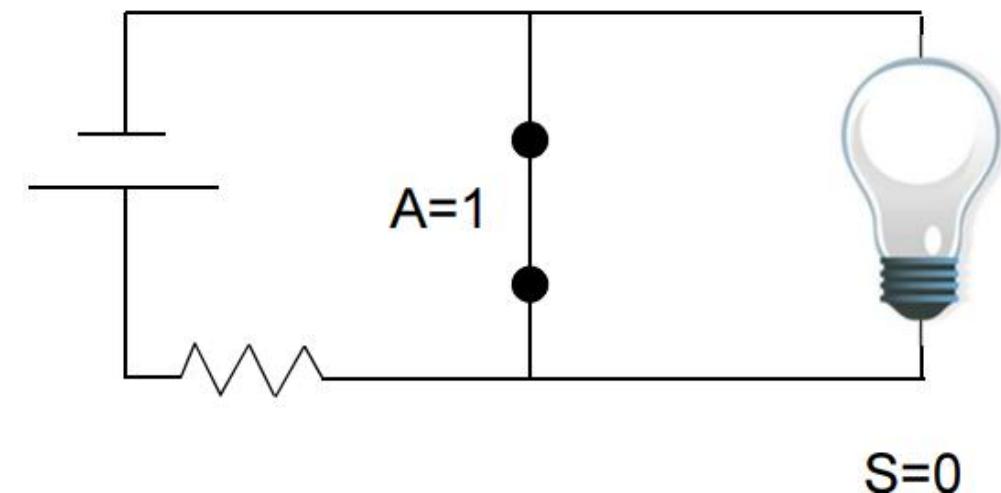
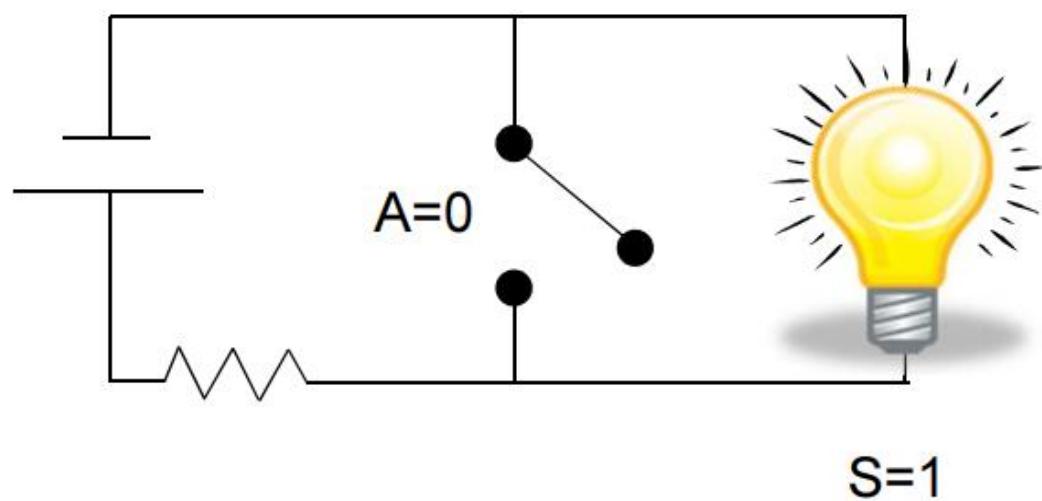
- Executa o complemento (negação) de uma variável binária
  - Se a variável estiver em 0, o resultado da função é 1
  - Se a variável estiver em 1, o resultado da função é 0
- Essa função também é chamada de inversor



# Função NÃO (NOT)

- Usando as mesmas convenções dos circuitos anteriores, tem-se que:

- Quando a chave A está aberta ( $A=0$ ), passará corrente pela lâmpada e ela acenderá ( $S=1$ )
- Quando a chave A está fechada ( $A=1$ ), a lâmpada estará em curto-circuito e não passará corrente por ela, ficando apagada ( $S=0$ )



# Função NÃO (NOT)

---

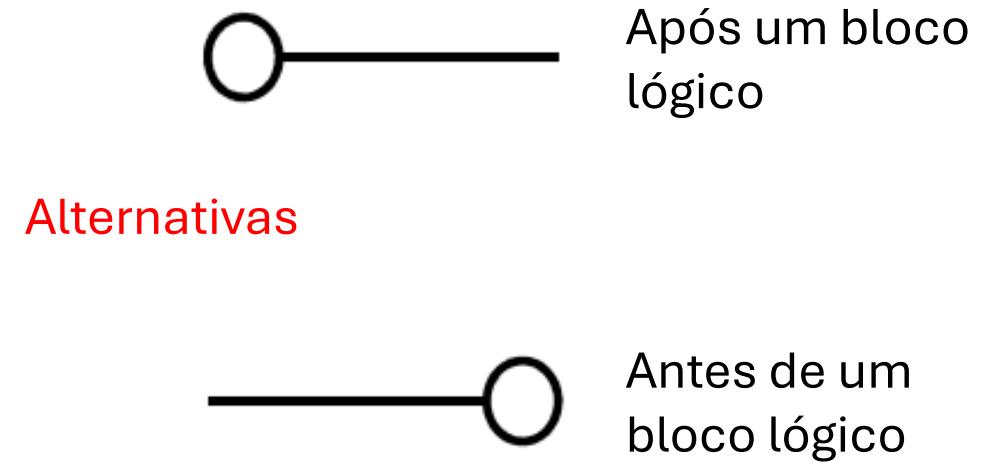
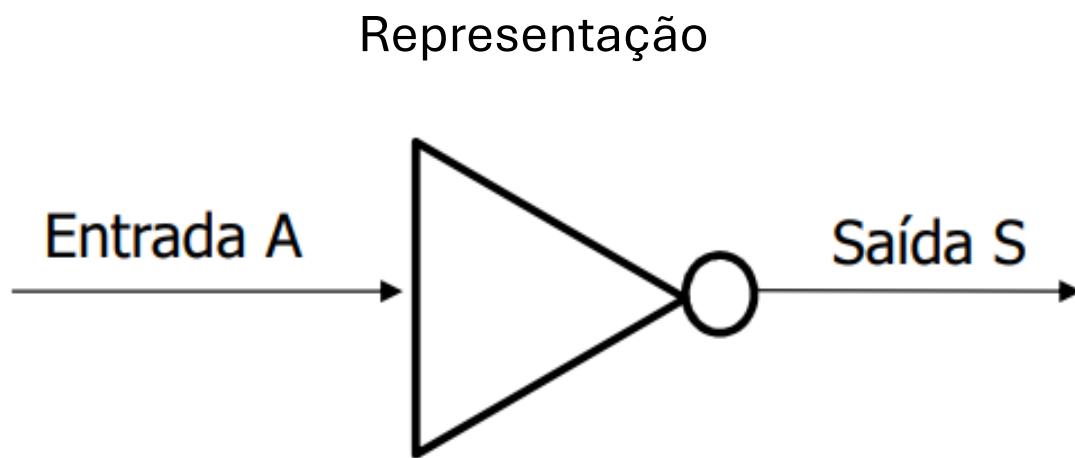
- Para representar a expressão
- $S = \text{não } A$
- Adotaremos a representação
- $S = A'$ , onde se lê  $S = \text{não } A$
- Notações alternativas
- $S = \bar{A}$
- $S = \neg A$
- $S = \tilde{A}$

Tabela Verdade da Função NÃO (NOT)

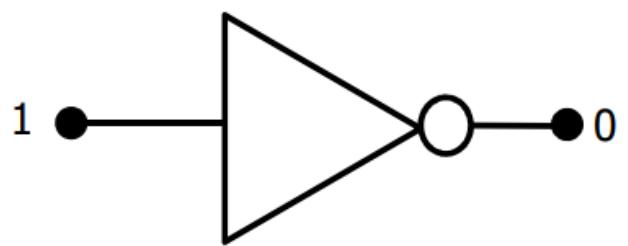
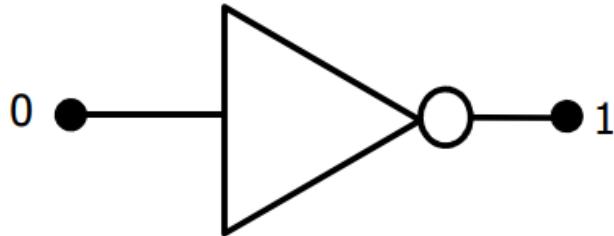
A	$\bar{A}$
0	1
1	0

# Função NÃO (NOT)

- A porta lógica NÃO, ou inversor, é o circuito que executa a função NÃO
- O inversor executa a tabela verdade da função NÃO
  - Se a entrada for 0, a saída será 1; se a entrada for 1, a saída será 0



## Função NÃO (NOT)



A	$S = \bar{A}$
0	1
1	0

A	$S = \bar{A}$
0	1
1	0

# Função NÃO E (NAND)

---

Composição da função E com a função NÃO, ou seja, a saída da função E é invertida

$$S = (A \cdot B)'$$

$$= \overline{(A \cdot B)}$$

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

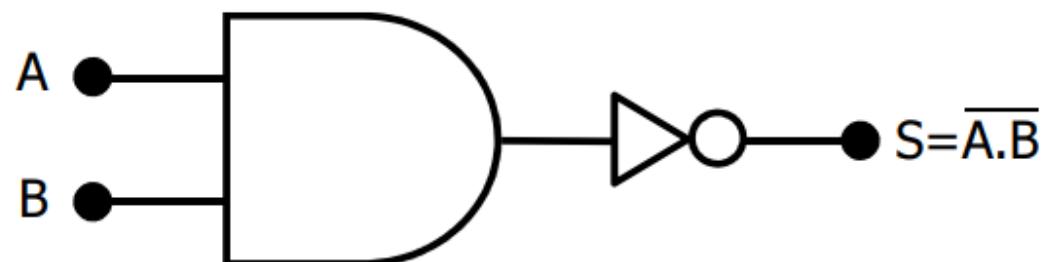
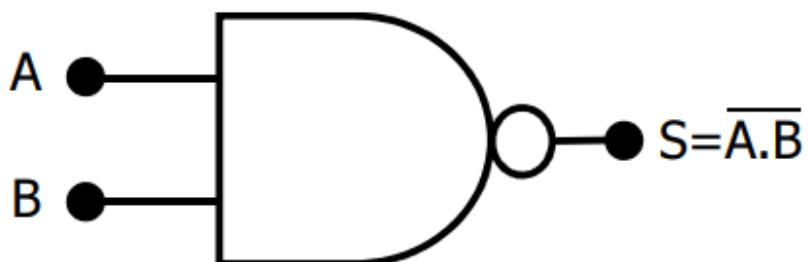
$$= \neg(A \cdot B)$$

Tabela Verdade

A	B	$S = \overline{A \cdot B}$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

# Função NÃO E (NAND)

Representação



# Função NÃO OU (NOR)

Composição da função E com a função NÃO, ou seja, a saída da função E é invertida

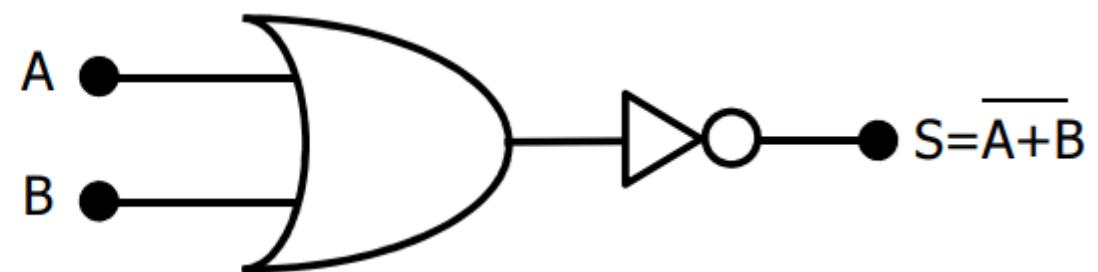
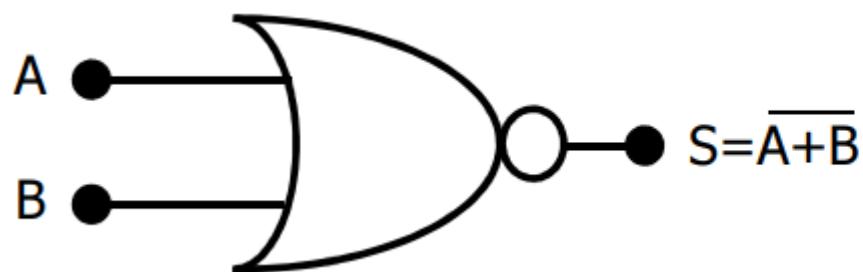
$$\begin{aligned} S &= (A+B)' \\ &= \overline{(A+B)} \\ &= \overline{A+B} \\ &= \neg(A+B) \end{aligned}$$

Tabela Verdade

A	B	S = $\overline{A+B}$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

# Função NÃO OU (NOR)

Representação



# Função OU Exclusivo (XOR)

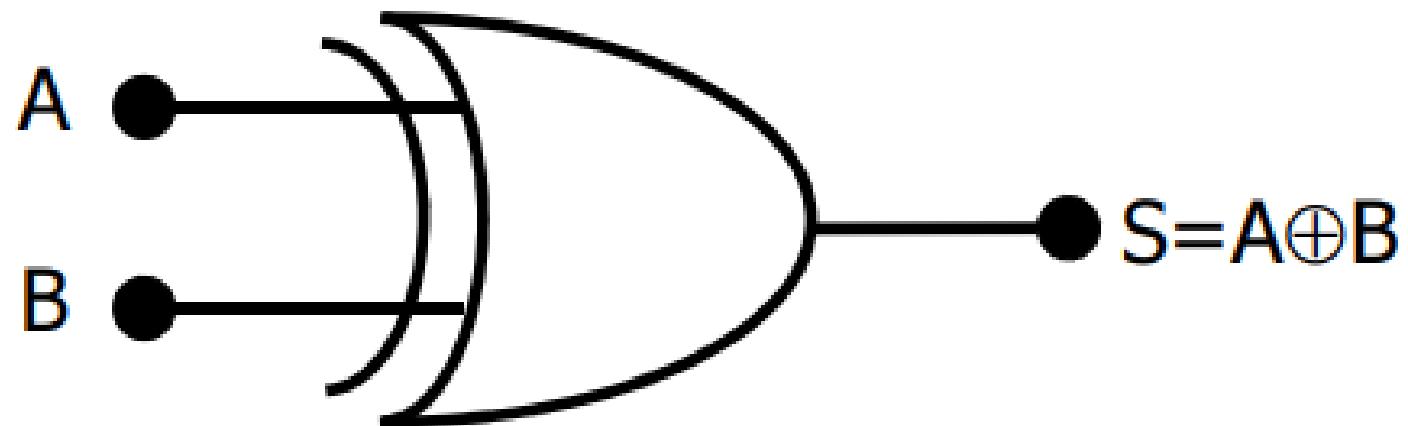
- A função OU Exclusivo fornece
  - 1 na saída quando as entradas forem diferentes entre si e
  - 0 caso contrário
- $S = A \oplus B = \bar{A} \cdot B + A \cdot \bar{B}$

Tabela Verdade

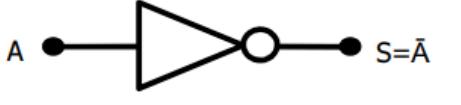
A	B	$S = A \oplus B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

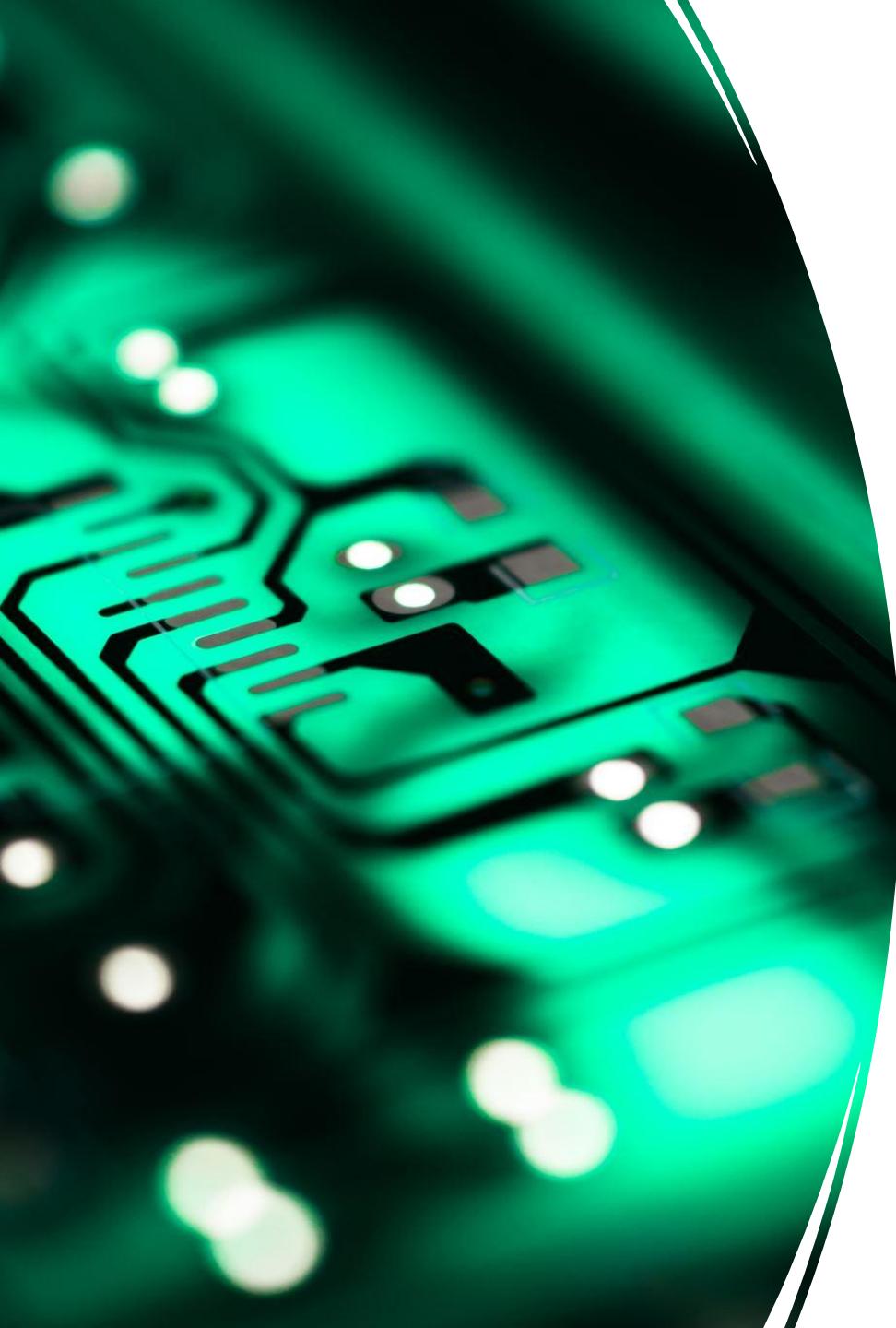
# Função OU Exclusivo (XOR)

Representação



# Resumo

Nome	Símbolo Gráfico	Função Algébrica	Tabela Verdade															
E (AND)		$S = A \cdot B$ $S = AB$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th><th>B</th><th><math>S = A \cdot B</math></th></tr> </thead> <tbody> <tr> <td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr> <td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr> <td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr> <td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	A	B	$S = A \cdot B$	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1
A	B	$S = A \cdot B$																
0	0	0																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																
OU (OR)		$S = A + B$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th><th>B</th><th><math>S = A + B</math></th></tr> </thead> <tbody> <tr> <td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr> <td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr> <td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr> <td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	A	B	$S = A + B$	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
A	B	$S = A + B$																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	1																
NÃO (NOT) Inversor		$S = \bar{A}$ $S = A'$ $S = \neg A$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th><th><math>S = \bar{A}</math></th></tr> </thead> <tbody> <tr> <td>0</td><td>1</td></tr> <tr> <td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	$S = \bar{A}$	0	1	1	0									
A	$S = \bar{A}$																	
0	1																	
1	0																	
NE (NAND)		$S = \overline{A \cdot B}$ $S = (A \cdot B)'$ $S = \neg(A \cdot B)$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th><th>B</th><th><math>S = \overline{A \cdot B}</math></th></tr> </thead> <tbody> <tr> <td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr> <td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr> <td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr> <td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	$S = \overline{A \cdot B}$	0	0	1	0	1	1	1	0	1	1	1	0
A	B	$S = \overline{A \cdot B}$																
0	0	1																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
NOU (NOR)		$S = \overline{A + B}$ $S = (A + B)'$ $S = \neg(A + B)$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th><th>B</th><th><math>S = \overline{A + B}</math></th></tr> </thead> <tbody> <tr> <td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr> <td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr> <td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr> <td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	$S = \overline{A + B}$	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	0
A	B	$S = \overline{A + B}$																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	0																
XOR		$S = A \oplus B$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>A</th><th>B</th><th><math>S = A \oplus B</math></th></tr> </thead> <tbody> <tr> <td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr> <td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr> <td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr> <td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	$S = A \oplus B$	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
A	B	$S = A \oplus B$																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																



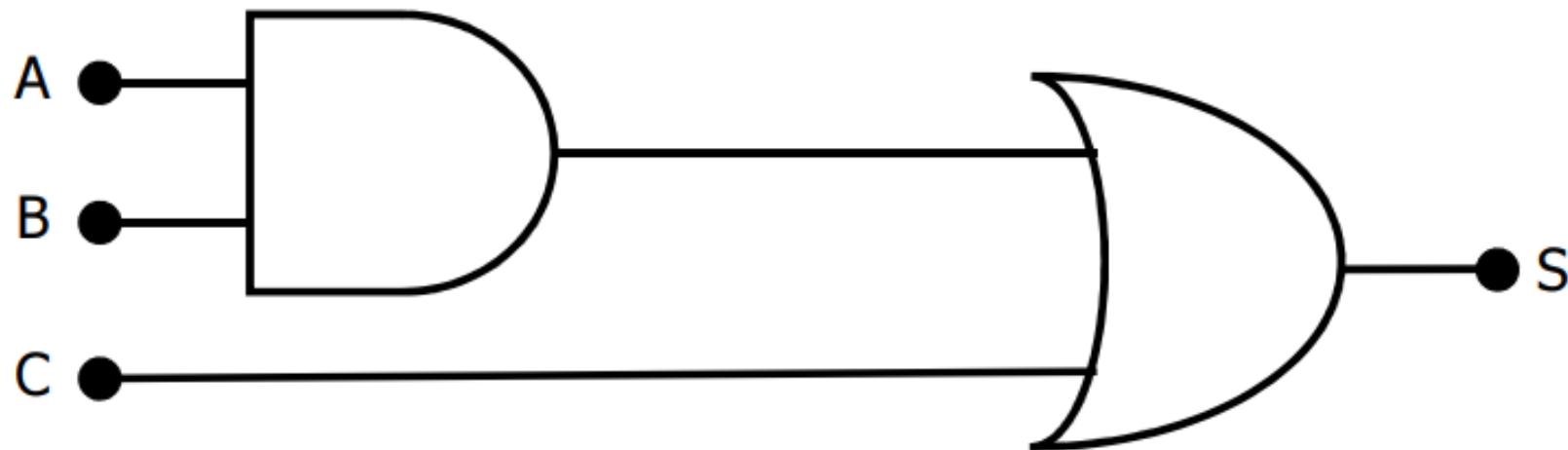
# Correspondência entre expressões, circuitos e tabelas verdade

---

- Todo circuito lógico executa uma expressão booleana
- Um circuito, por mais complexo que seja, é composto pela interligação dos blocos lógicos básicos
- Veremos, a seguir, como obter as expressões booleanas geradas por um circuito lógico

# Correspondência entre expressões, circuitos e tabelas verdade

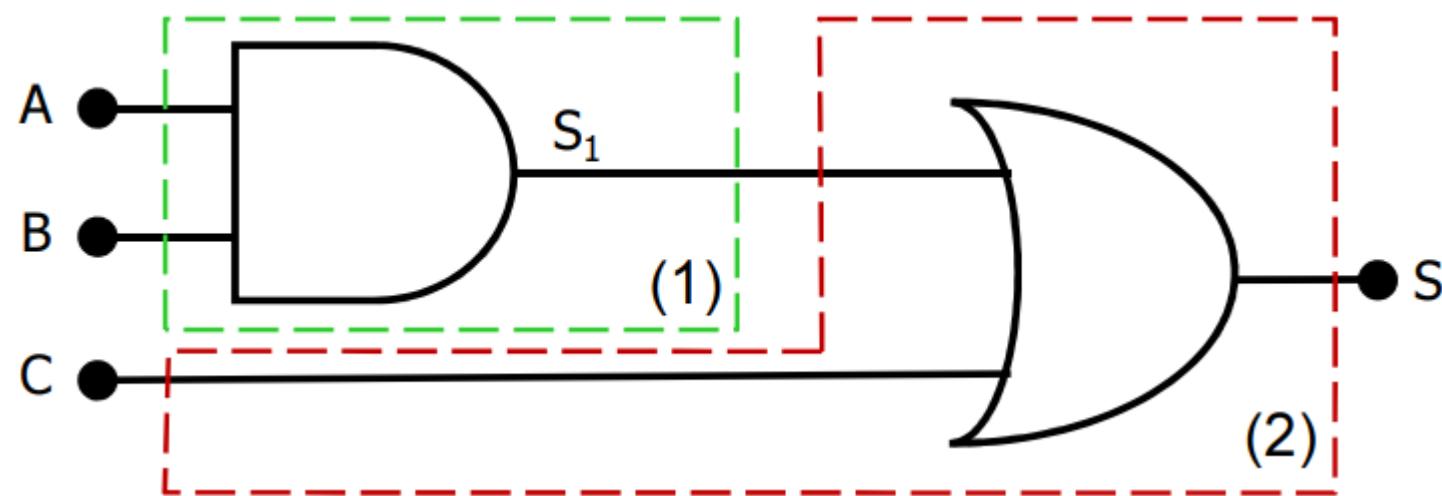
Seja o circuito



# Correspondência entre expressões, circuitos e tabelas verdade

Vamos dividi-lo em duas partes (1) e (2)

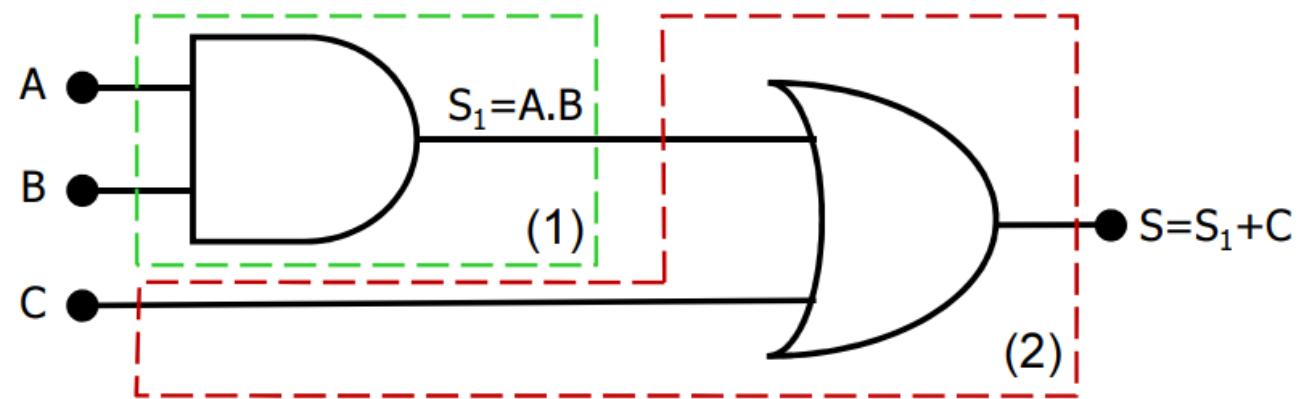
- No circuito (1), a saída  $S_1$  contém o produto  $A \cdot B$ , já que o bloco é uma porta E
- Portanto,  $S_1 = A \cdot B$



# Correspondência entre expressões, circuitos e tabelas verdade

Vamos dividi-lo em duas partes (1) e (2)

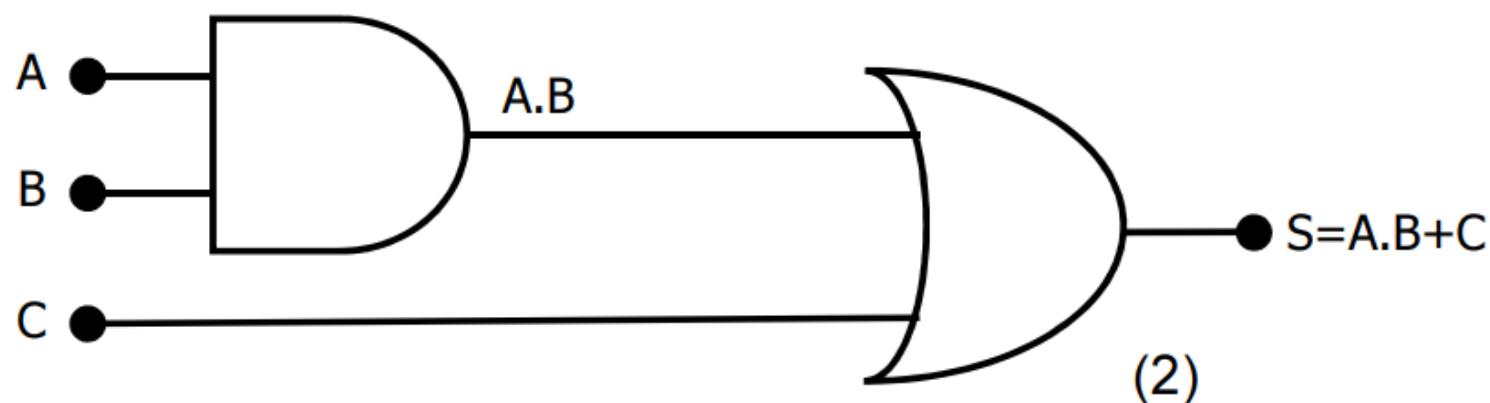
- Para obter a expressão final em relação às entradas A, B e C basta substituir a expressão S<sub>1</sub> na expressão de S, ou seja:
  - (1)  $S_1 = A \cdot B$
  - (2)  $S = S_1 + C$
  - Obtém-se  $S = S_1 + C = (A \cdot B) + C$



# Correspondência entre expressões, circuitos e tabelas verdade

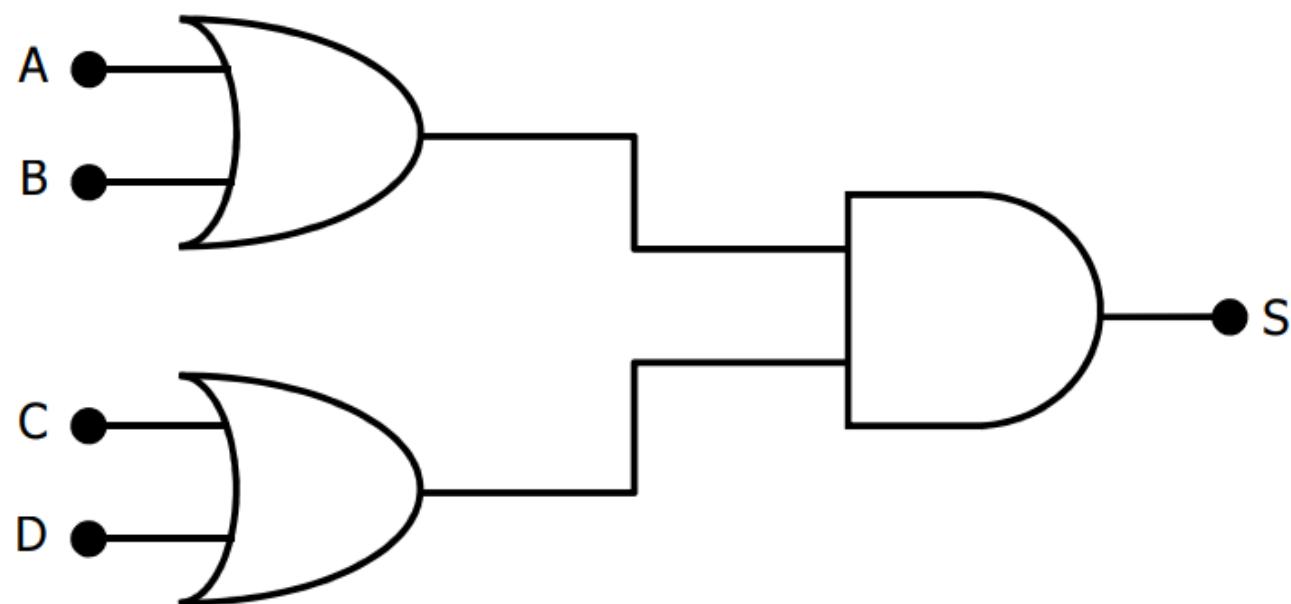
Vamos dividi-lo em duas partes (1) e (2)

- Portanto, a expressão que o circuito executa é:
  - $S = (A \cdot B) + C = A \cdot B + C$

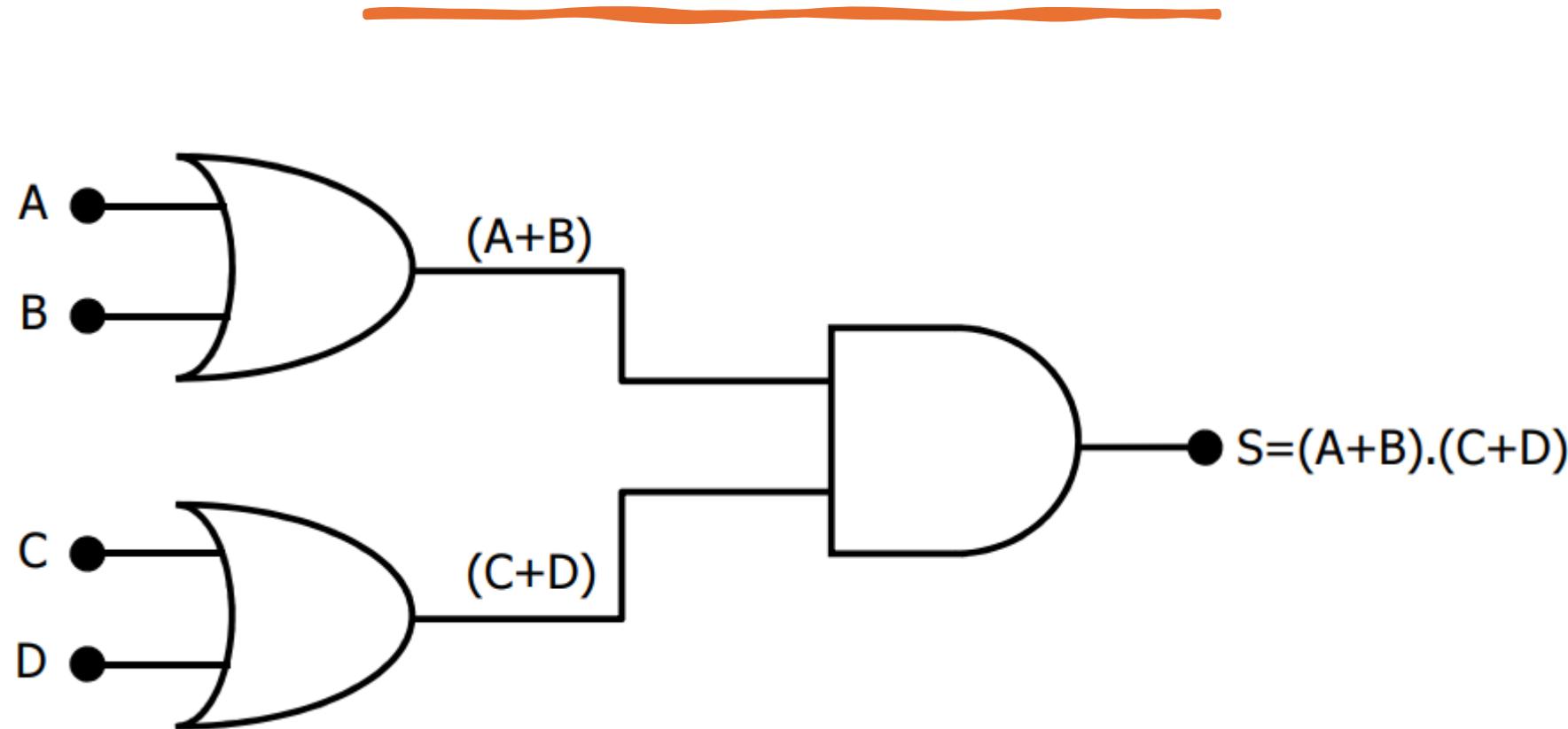


# FAÇA

Escreva a expressão booleana executada pelo circuito



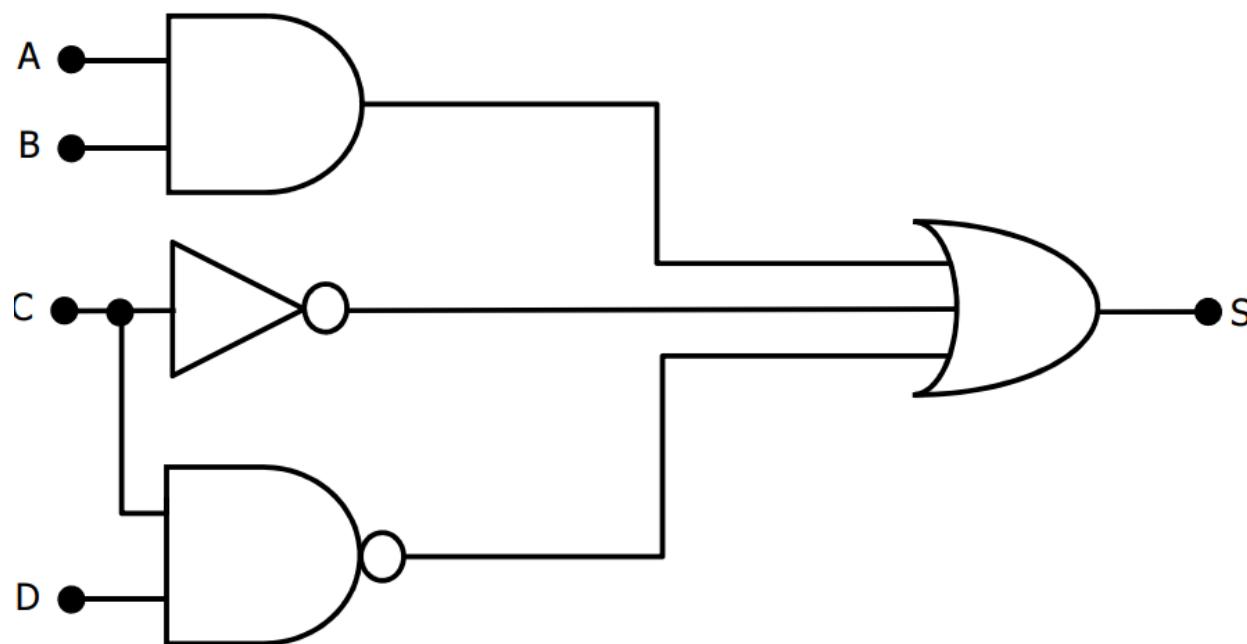
# Solução



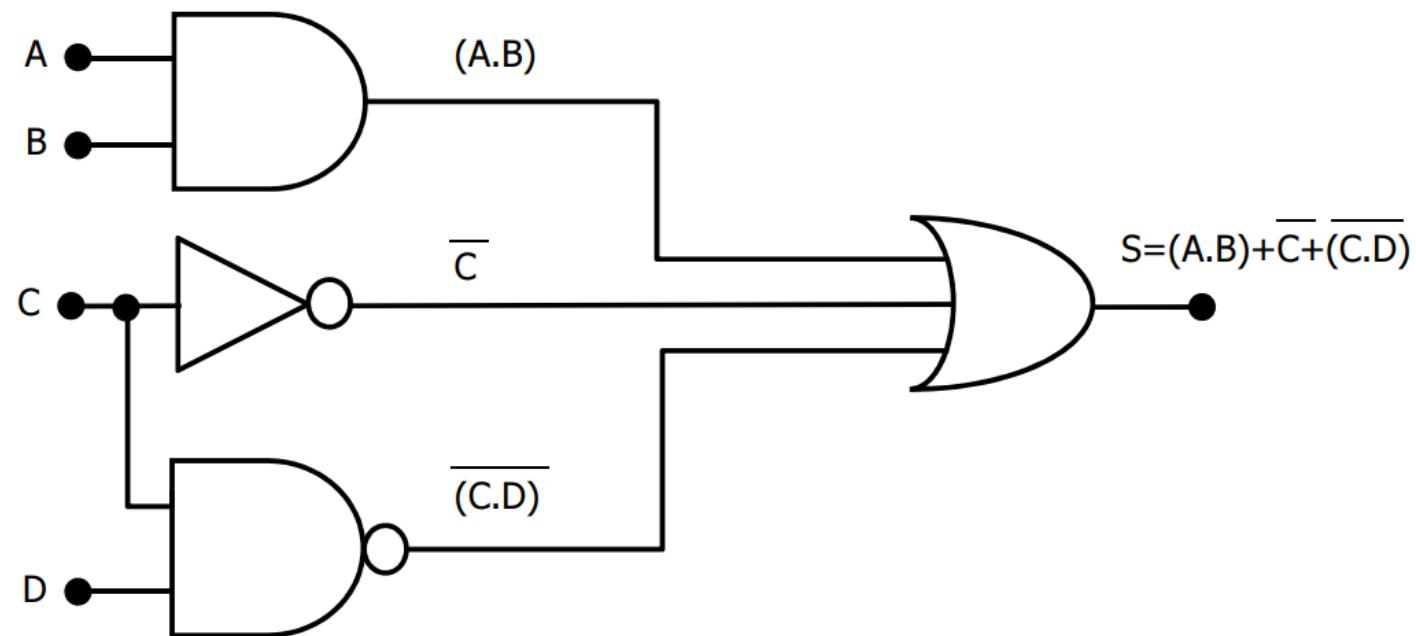
# FAÇA

---

Escreva a expressão booleana executada pelo circuito

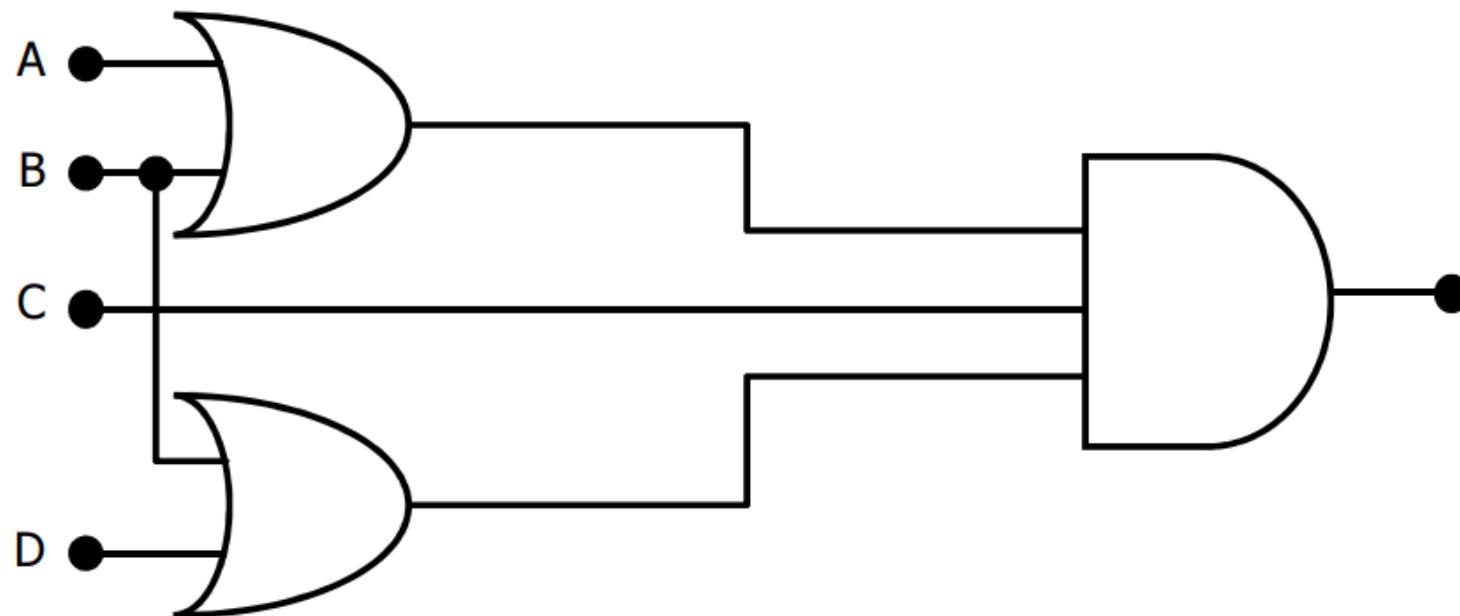


# Solução

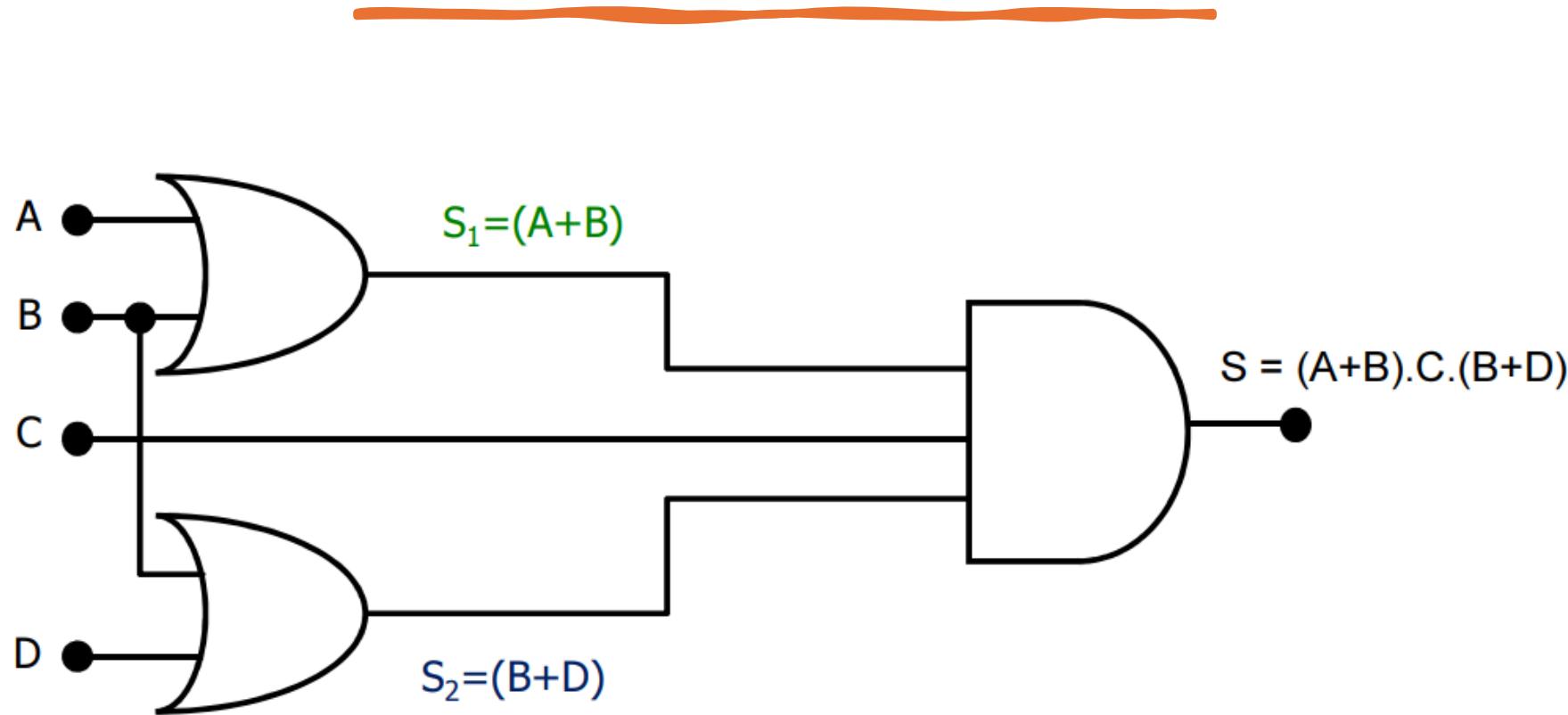


# FAÇA

Escreva a expressão booleana executada pelo circuito



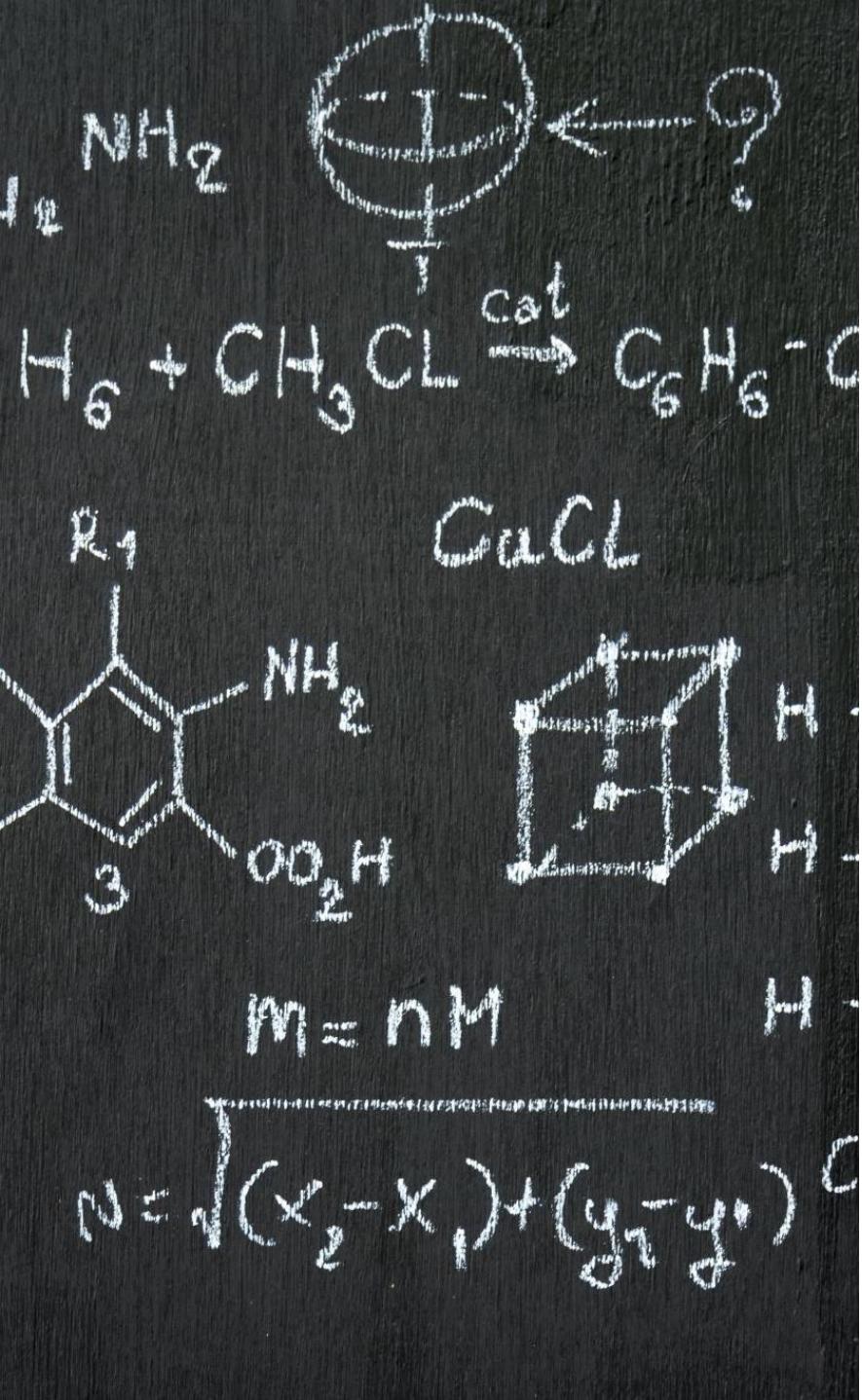
# Solução

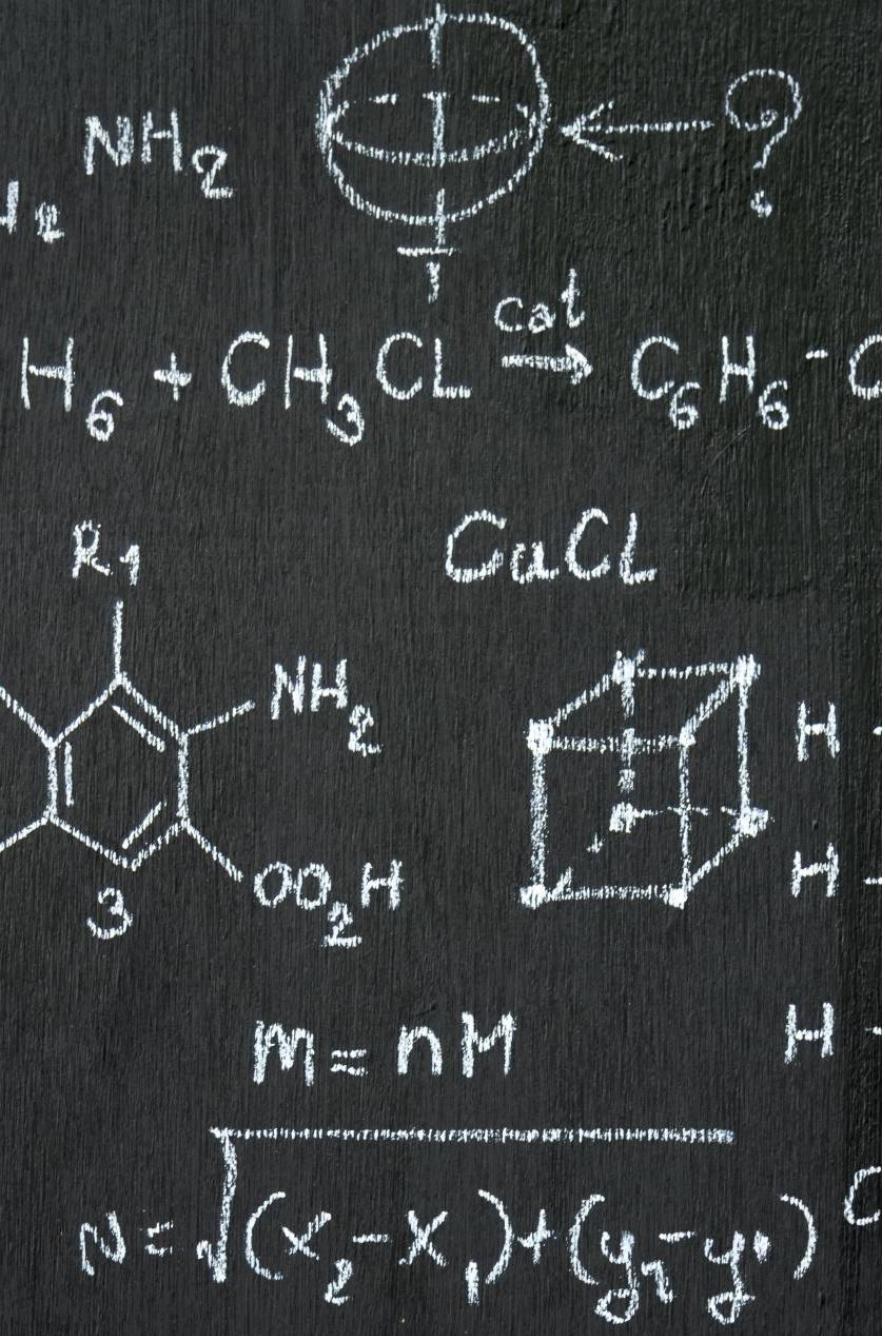


Faça

Desenhe o circuito lógico que executa a seguinte expressão booleana

$$S = (A \cdot B \cdot C) + (A + B) \cdot C$$







# Expressões ou Circuitos representados por Tabelas Verdade

---

- Uma forma de estudar uma função booleana consiste em utilizar sua tabela verdade
- Como visto anteriormente, há uma equivalência entre o circuito lógico e sua expressão característica
  - Podemos obter um circuito a partir de sua expressão
  - Podemos obter expressões a partir dos circuitos
- Uma tabela verdade representa o comportamento tanto do circuito como de sua expressão característica



# Como obter a Tabela Verdade a partir de uma Expressão

---

- Colocar todas as possibilidades (interpretações) para as variáveis de entrada
  - Lembrar que para  $N$  variáveis, há  $2^N$  possibilidades
- Adicionar colunas para cada subfórmula da expressão
  - Preencher cada coluna com seus resultados
- Adicionar uma coluna para o resultado final
  - Preencher essa coluna com o resultado final



# Exemplo

---

- Considere a expressão  $S = A \cdot B \cdot C + A \cdot D + A \cdot B \cdot D$
- Como há 4 variáveis de entrada ( $A, B, C, D$ ), há  $2^4 = 16$  interpretações
  - Variação 8 zeros, 8 um
  - Variação 4 zeros, 4 um
  - Variação 2 zeros, 2 um
  - Variação 1 zero, 1 um



# Exemplo

---

- $S = A \cdot B \cdot C + A \cdot D + A \cdot B \cdot D$
- A seguir, adicionar uma coluna para cada subfórmula de S, além de uma coluna para o resultado final S
  - A.B.C
  - A.D
  - A.B.D
- Preencher cada coluna com seu respectivo resultado



# Exemplo

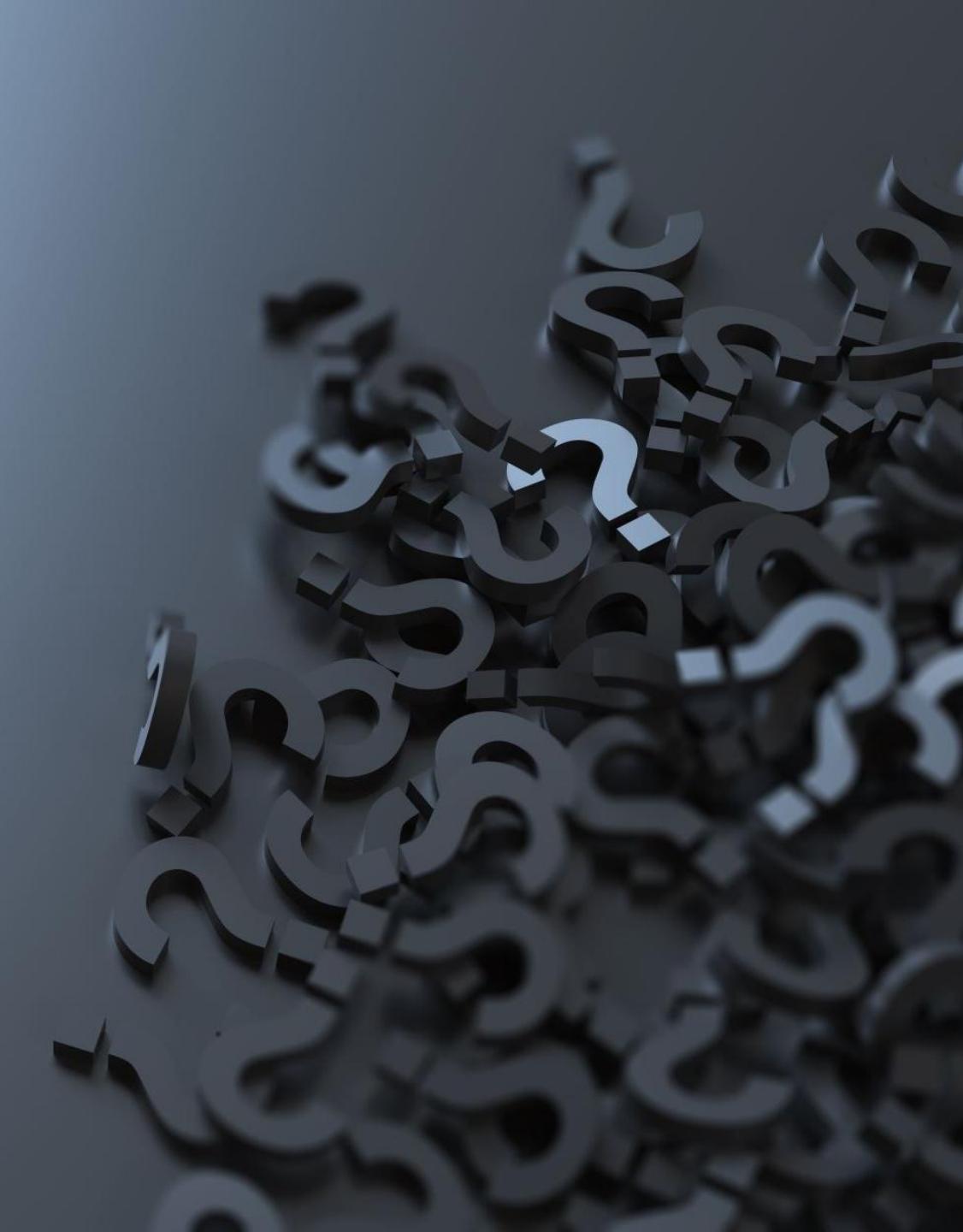
---

- $S = A \cdot B \cdot C + A \cdot D + A \cdot B \cdot D$
- Por último, preencher a coluna do resultado final

## Resultado

$$S = A \cdot B \cdot C + A \cdot D + A \cdot B \cdot D$$

A	B	C	D	A.B.C	A.D	A.B.D	S
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	1	0	1
1	0	1	0	0	0	0	0
1	0	1	1	0	1	0	1
1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	1	1	1
1	1	1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	1	1	1	1



Faça

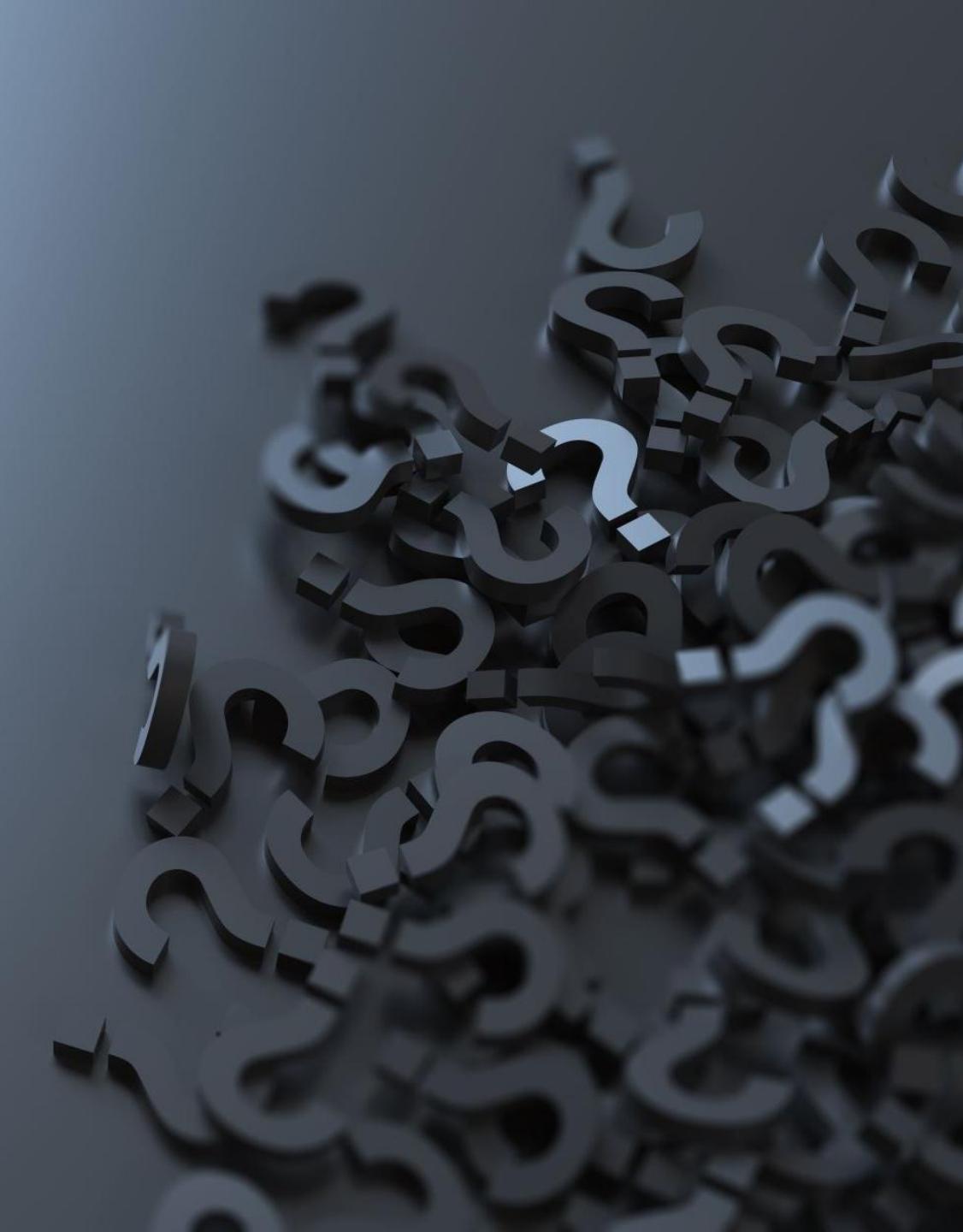
Encontre a tabela verdade da expressão  
 $S = A' + B + A \cdot B \cdot C'$



# Faça

Encontre a tabela verdade da expressão  
 $S = A' + B + A \cdot B \cdot C'$

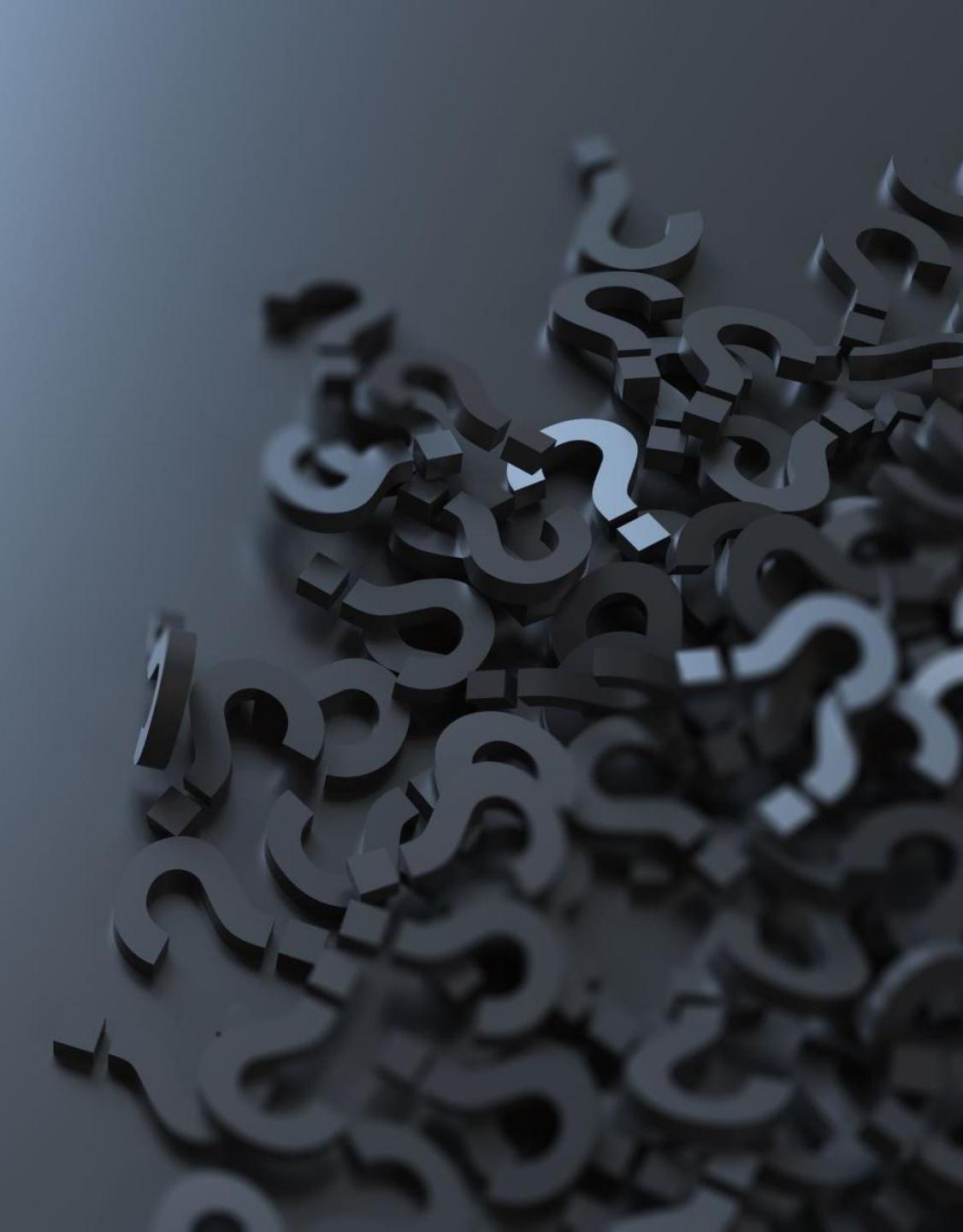
A	B	C	A'	C'	A.B.C'	S
0	0	0	1	1	0	1
0	0	1	1	0	0	1
0	1	0	1	1	0	1
0	1	1	1	0	0	1
1	0	0	0	1	0	0
1	0	1	0	0	0	0
1	1	0	0	1	1	1
1	1	1	0	0	0	1



Faça

Montar a tabela verdade da expressão

$$S = A \cdot B \cdot C + A \cdot B' \cdot C + A' \cdot B' \cdot C + A' \cdot B \cdot C'$$



# Faça

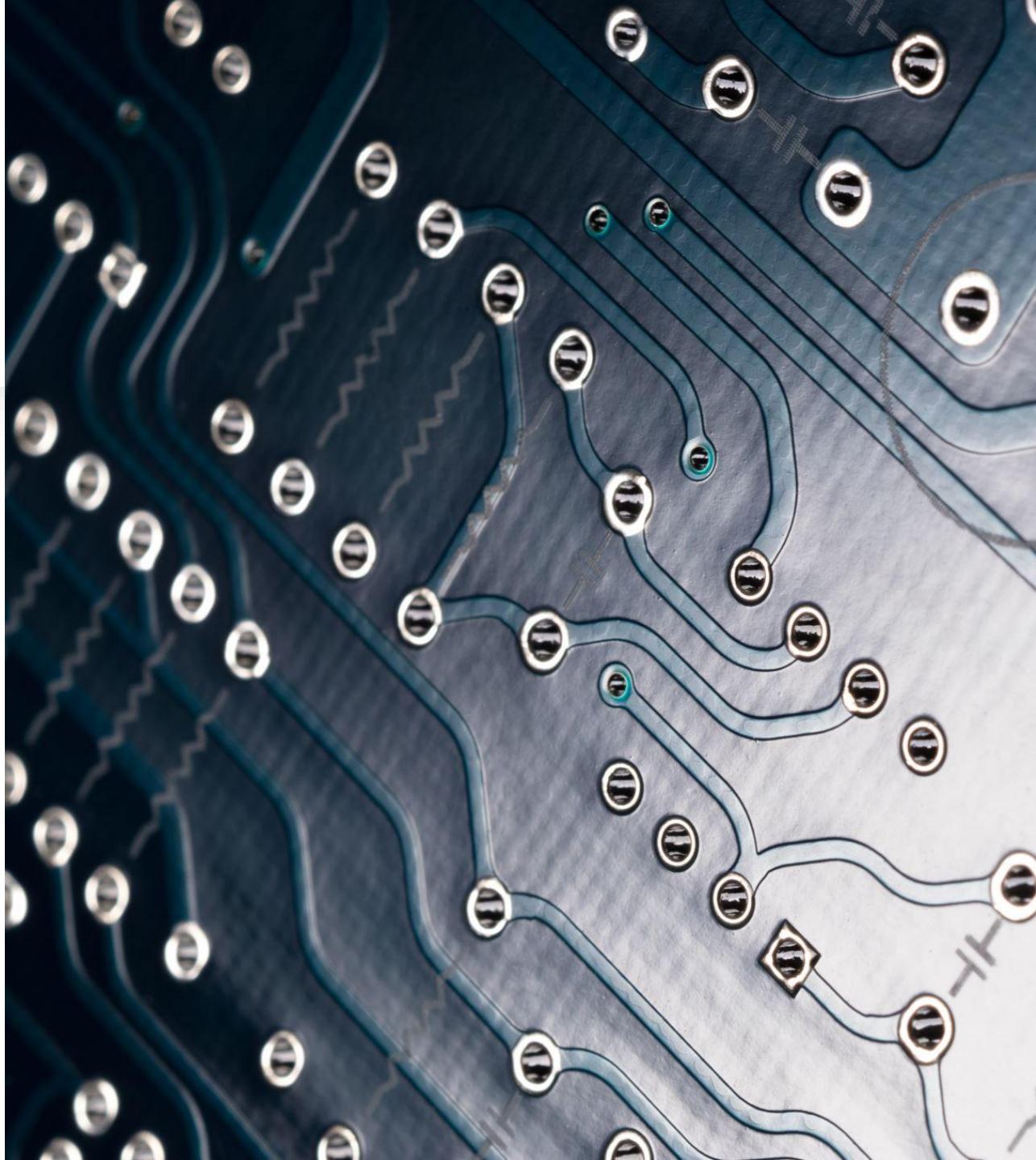
Montar a tabela verdade da expressão

$$S = A \cdot B \cdot C + A \cdot B' \cdot C + A' \cdot B' \cdot C + A' \cdot B \cdot C'$$

A	B	C	A'	B'	C'	A.B.C	A.B'.C	A'.B.C	A'.B'.C'	S
0	0	0	1	1	1	0	0	0	1	1
0	0	1	1	1	0	0	0	1	0	1
0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	1	0	0	1
1	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	1	0	0	0	1

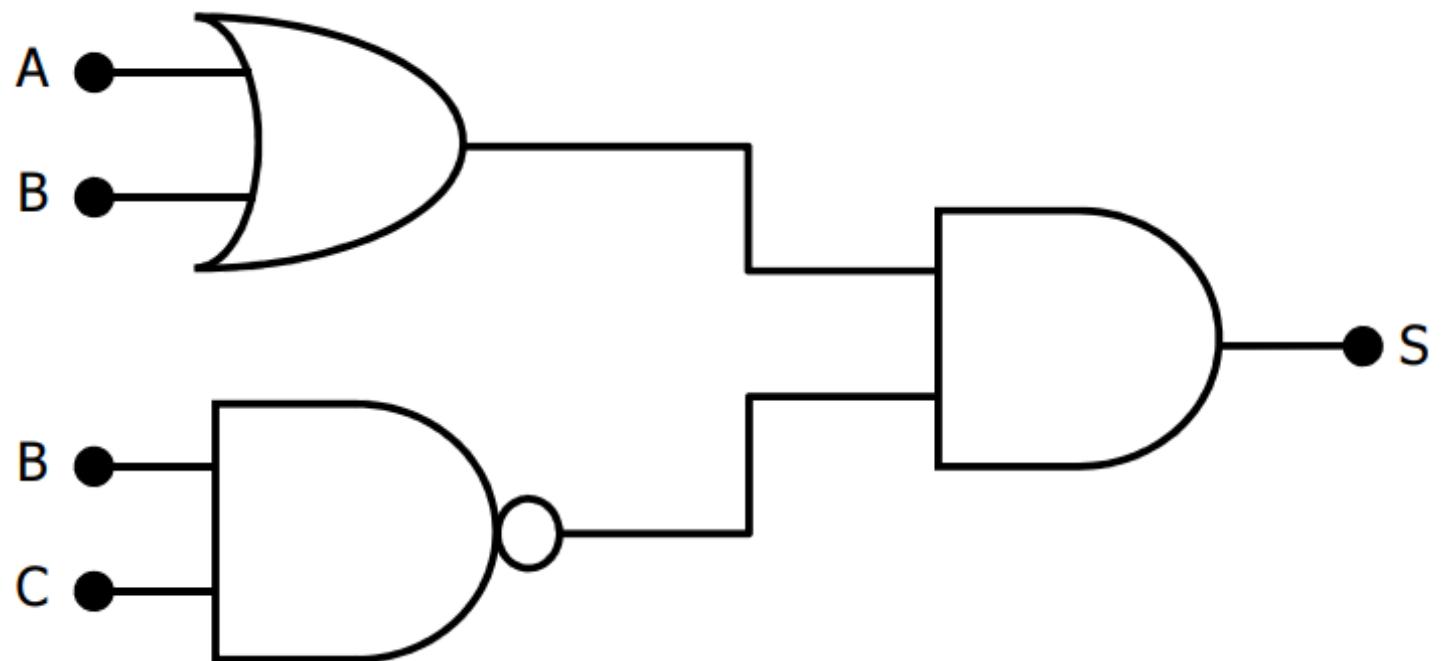
# Obtendo a tabela verdade a partir de um circuito

- De forma análoga, é possível estudar o comportamento de um circuito por meio da sua tabela verdade
- Dado um circuito, é necessário extrair sua expressão característica; a partir dela é possível montar a tabela verdade correspondente



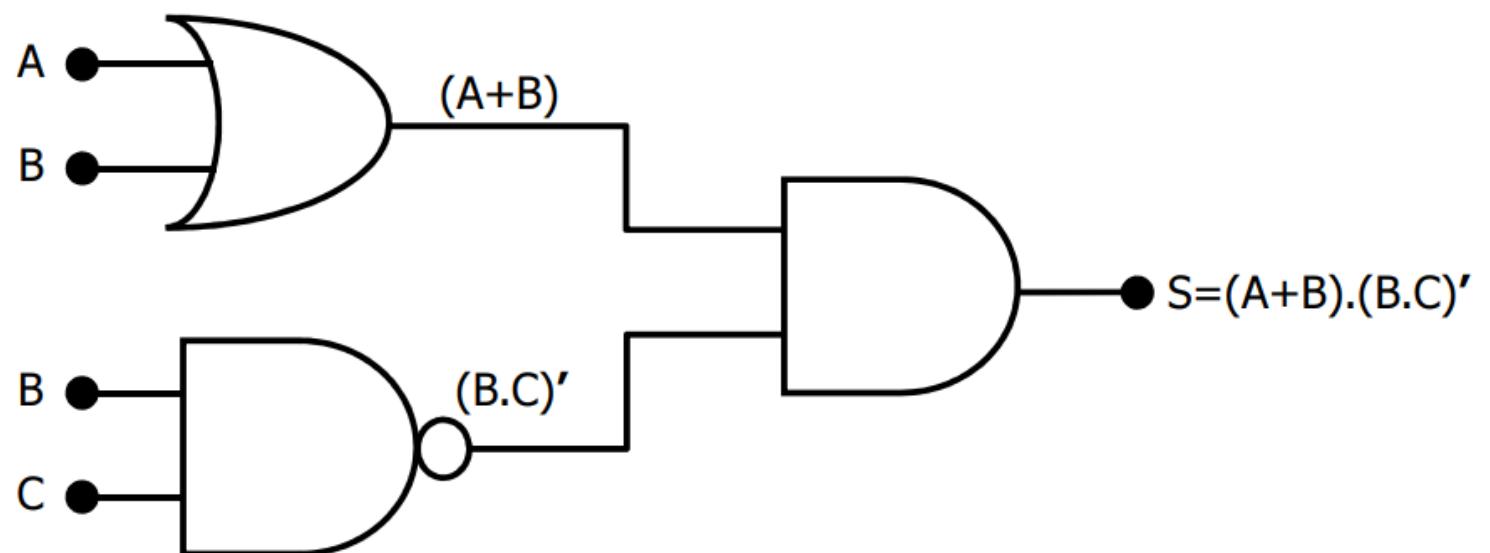
# Exemplo

A partir do circuito



# Exemplo

A partir do circuito  
Extraímos sua expressão  
 $S = (A+B) \cdot (B.C)'$



# Exemplo

---

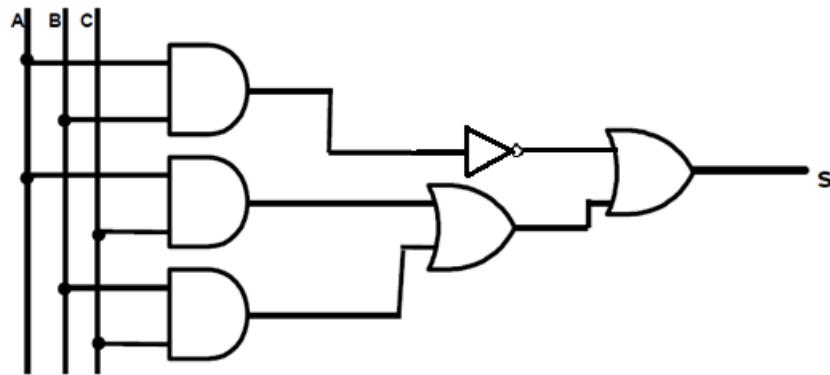
- A partir do circuito
- Extraímos sua expressão
  - $S = (A+B) \cdot (B.C)'$
- A partir da expressão
- Obtém-se a tabela verdade, como anteriormente explicado

A	B	C	A+B	B.C	(B.C)'	S
0	0	0	0	0	1	0
0	0	1	0	0	1	0
0	1	0	1	0	1	1
0	1	1	1	1	0	0
1	0	0	1	0	1	1
1	0	1	1	0	1	1
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	1	1	0	0

# Exercícios

- Dada a expressão
  - $S = A' + (B \cdot C) + D$
- Desenhe o circuito e monte a sua tabela verdade

- Dado o circuito



- Encontre a expressão lógica e faça a sua tabela verdade

# Referências

Copyright© Apresentação 2012 por  
José Augusto Baranauskas  
Universidade de São Paulo



Professores são convidados a utilizarem esta apresentação da maneira que lhes for conveniente, desde que esta nota de *copyright* permaneça intacta.

Slides baseados em:

- ❑ Idoeta, I.V. & Capuano, F.G.; Elementos de Eletrônica Digital, 12<sup>a</sup>. edição, Érica, 1987.
- ❑ E. Mendelson; Álgebra booleana e circuitos de chaveamento, McGraw-Hill, 1977.