

An abstract graphic on the left side of the slide, featuring a complex network of yellow lines representing circuit traces. These lines are interconnected with numerous small black and white dots, resembling solder points or components on a printed circuit board. The pattern is dense and organic, filling the left half of the frame.

Arquitetura de computadores

CIRCUITOS DIGITAIS

FELIPE G. TORRES

ESSA APRESENTAÇÃO POSSUI
QR CODE PARA ACESSAR
INFORMAÇÕES ADICIONAIS AOS
SLIDES.

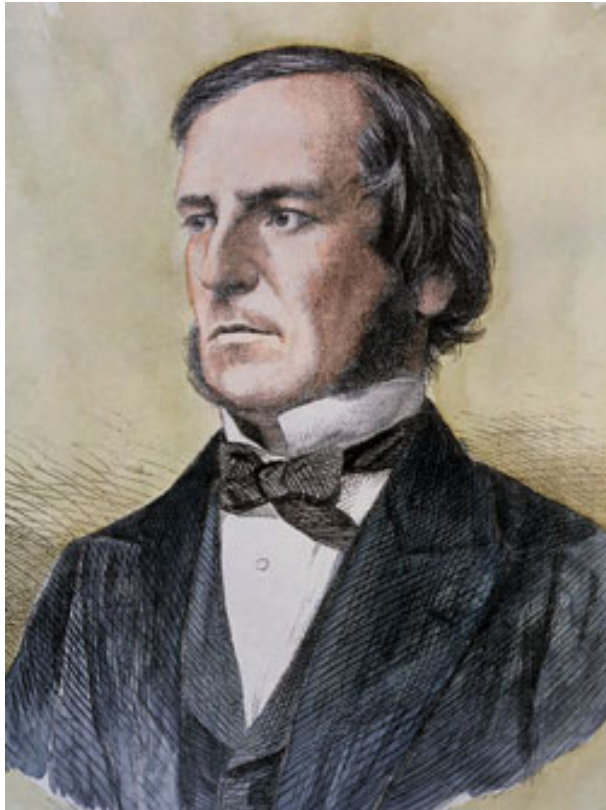


Código QR Reader



Código QR

INTRODUÇÃO A CIRCUITOS LÓGICOS



- No nosso dia-a-dia estamos repletos de circunstâncias em que somente dois estados são possíveis : luz apagada ou acesa, pessoa morta ou viva, porta fechada ou aberta, etc.
- Em 1854 o matemático George Boole descreveu um conjunto de regras capaz de relacionar estas circunstâncias (entradas) de maneira a permitir a tomada de decisões (saídas).
- Este conjunto de regras foi denominado de **álgebra booleana**.

FUNÇÕES E VARIÁVEIS LÓGICAS

Seguem algumas definições importantes :

- **Variável booleana:** é uma quantidade que pode ser, em diferentes momentos, igual a 0 ou 1.
- **Função booleana:** associa a cada n variáveis de entrada uma única saída.

Podemos descrever uma função booleana utilizando:

- tabela verdade
- portas lógicas
- equações
- formas de onda

Diferente da álgebra comum, a álgebra booleana possui somente três operações básicas : OR, AND e NOT, conhecidas como operações lógicas.

Seja uma função $f(A_1, \dots, A_n)$ com n entradas. A tabela verdade expressa o estado da saída para todas as combinações possíveis dos estados de entrada $\{A_1, \dots, A_n\}$. Segue um exemplo para duas entradas.

A_1	A_2	$f(A_1, A_2)$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Além de 0s e 1s a função $f(\cdot)$ pode ser igual ao caracter x , chamado de *don't care*. Este caracter serve para indicar que para uma dada combinação de entradas, x pode ser tanto 0 como 1.

OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- **Operação NOT:** Para qualquer entrada A , ela é definida como:

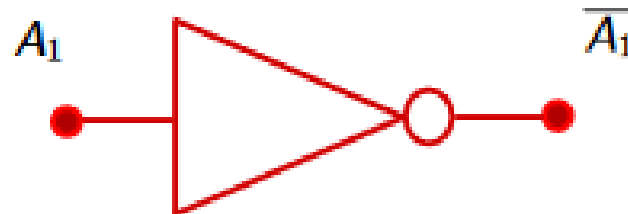
$$f(A) = \bar{A}$$

ou seja, é a entrada negada (barrada). Para uma entrada A_1 , por exemplo temos:

Tabela verdade

A_1	$f(A_1)$
0	1
1	0

Porta lógica



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- Operação OR:** Para qualquer entrada $\{A_1, \dots, A_n\}$, ela é definida como:

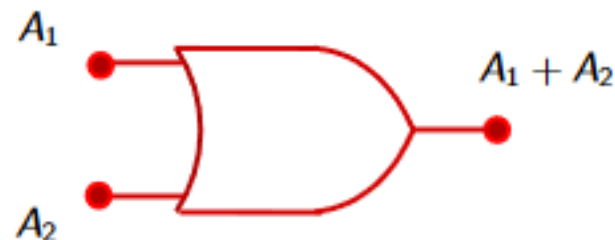
$$f(A_1, \dots, A_n) = \sum_{i=1}^n A_i$$

E vale 1 se qualquer uma das entradas for igual a 1. Para duas entradas temos:

Tabela verdade

A_1	A_2	$f(A_1, A_2)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Porta lógica



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- **Operação AND:** Para qualquer entrada $\{A_1, \dots, A_n\}$, ela é definida como:

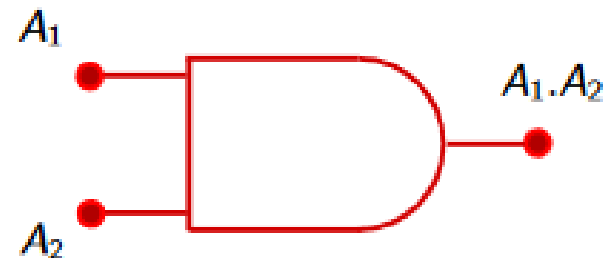
$$f(A_1, \dots, A_n) = \prod_{i=1}^n A_i$$

E vale 1 apenas se todas as entradas forem iguais a 1. Para duas entradas temos:

Tabela verdade

A_1	A_2	$f(A_1, A_2)$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Porta lógica



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- **Operação NOR:** É a operação OR negada. Para duas entradas $\{A_1, A_2\}$, ela é definida como:

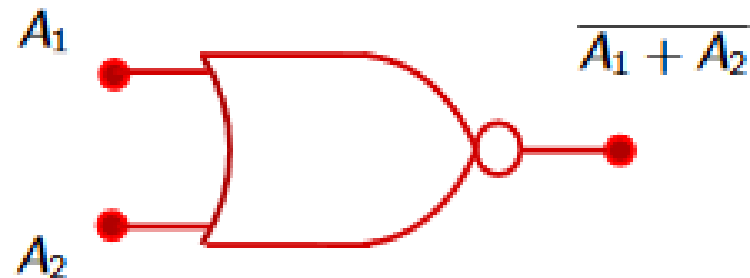
$$f(A_1, A_2) = \overline{A_1 + A_2}$$

E vale 1 apenas se todas as entradas forem iguais a 0. Para duas entradas temos:

Tabela verdade

A_1	A_2	$f(A_1, A_2)$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

Porta lógica



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- Sobre a **porta NOR**, podemos realizar os seguintes comentários:
 - Utilizando a tabela verdade podemos verificar que:

$$\overline{A_1 + A_2} = \overline{A_1} \cdot \overline{A_2}$$

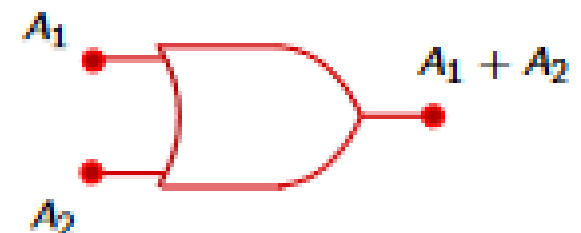
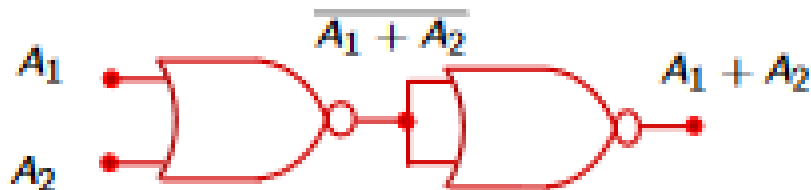
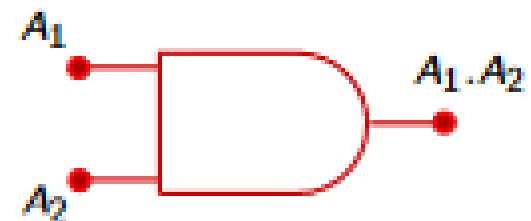
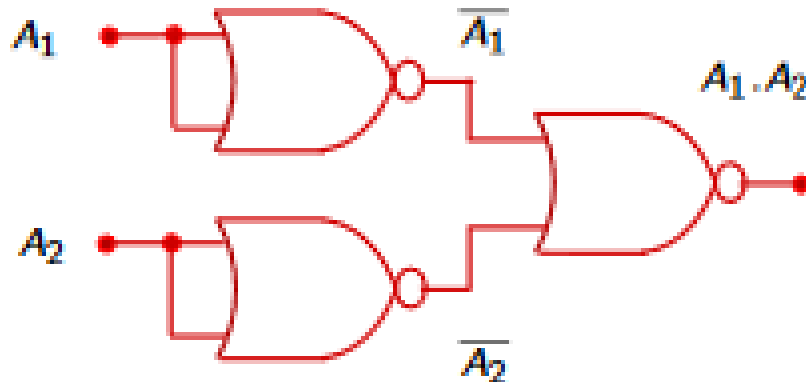
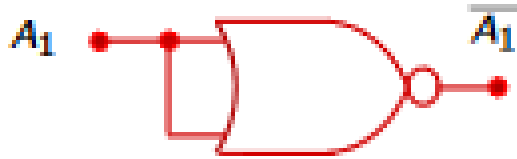
Que é um dos resultados do teorema de Morgan que veremos a seguir...

Tabela verdade

A_1	A_2	$\overline{A_1 + A_2}$	$\overline{A_1} \cdot \overline{A_2}$
0	0	1	1
0	1	0	0
1	0	0	0
1	1	0	0

OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- Utilizando apenas a **porta NOR**, podemos obter as outras três portas básicas:



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- Operação NAND:** É a operação AND negada. Para duas entradas $\{A_1, A_2\}$, ela é definida como:

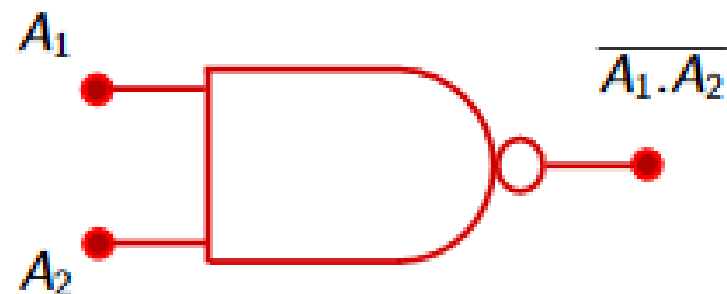
$$f(A_1, A_2) = \overline{A_1 \cdot A_2}$$

E vale 0 apenas se todas as entradas forem iguais a 1. Para duas entradas temos:

Tabela verdade

A_1	A_2	$f(A_1, A_2)$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Porta lógica



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- Sobre a **porta NAND**, podemos realizar os seguintes comentários:
 - Utilizando a tabela verdade podemos verificar que:

$$\overline{A_1} \cdot \overline{A_2} = \overline{A_1 + A_2}$$

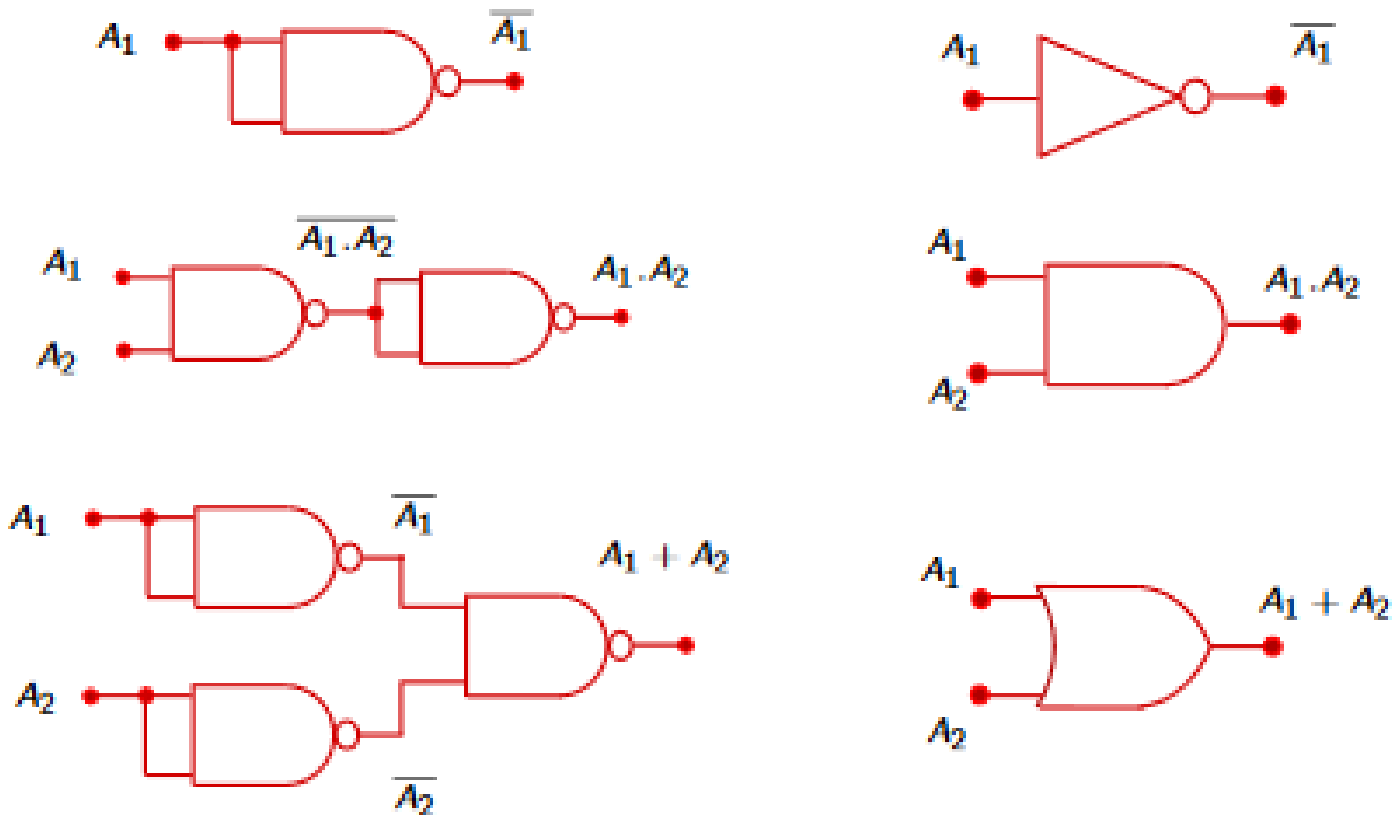
Que é um dos resultados do teorema de Morgan que veremos a seguir...

Tabela verdade

A_1	A_2	$\overline{A_1 \cdot A_2}$	$\overline{A_1 + A_2}$
0	0	1	1
0	1	1	1
1	0	1	1
1	1	0	0

OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- Utilizando apenas a **porta NAND**, podemos obter as outras três portas básicas:



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- **Operação XOR (ou exclusivo):** Definida para duas entradas $\{A_1, A_2\}$, ela é definida como:

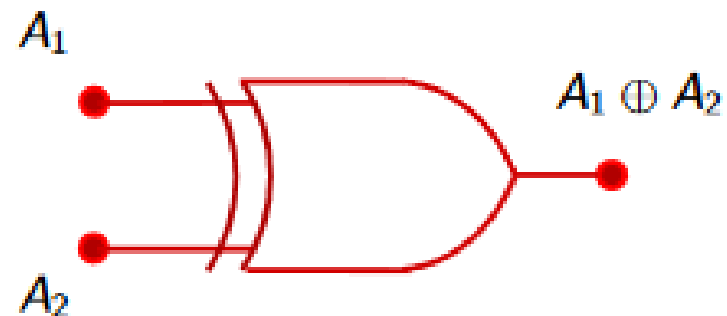
$$f(A_1, A_2) = \overline{A_1} \cdot A_2 + \overline{A_2} \cdot A_1 = A_1 \oplus A_2$$

E vale 1 apenas se as entradas forem diferentes. Para duas entradas temos:

Tabela verdade

A_1	A_2	$f(A_1, A_2)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Porta lógica



OPERAÇÕES E PORTAS LÓGICAS

- **Operação XNOR (coincidência):** Definida para duas entradas $\{A_1, A_2\}$, ela é definida como:

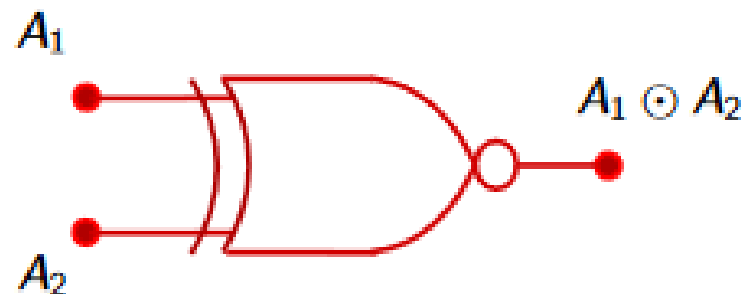
$$f(A_1, A_2) = \overline{A_1} \cdot \overline{A_2} + A_1 \cdot A_2 = A_1 \odot A_2$$

E vale 1 apenas se as entradas forem iguais. Para duas entradas temos:

Tabela verdade

A_1	A_2	$f(A_1, A_2)$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Porta lógica



- As regras operacionais de minimização utilizando a álgebra de Boole decorrem dos postulados e propriedades a seguir:

- Postulados da complementação

$$\bar{\bar{A}} = A$$

- Postulados da adição

$$A + 0 = A, A + 1 = 1, A + A = A, A + \bar{A} = 1$$

- Postulados da multiplicação

$$A \cdot 0 = 0, A \cdot 1 = A, A \cdot A = A, A \cdot \bar{A} = 0$$

- **Propriedades:** Comutativa, associativa e distributiva são válidas para a **adição** e a **multiplicação**.

TEOREMA DE DE MORGAN

- O seguinte teorema é importante pois permite simplificar expressões booleanas \Rightarrow minimização

Teorema de De Morgan

As seguintes igualdades são verdadeiras :

- $\overline{A \cdot B \cdot C \cdot \dots \cdot N} = \bar{A} + \bar{B} + \dots + \bar{N}$
- $\overline{A + B + C + \dots + N} = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \dots \cdot \bar{N}$

- Exemplo 1 :** Minimize a expressão sem utilizar o teorema.

$$\begin{aligned}
 \bar{A}\bar{B} + \bar{A}B + A\bar{B} &= \bar{A}(B + \bar{B}) + A\bar{B} \\
 &= \bar{A}(1 + \bar{B}) + A\bar{B} \\
 &= \bar{A} + (A + \bar{A})\bar{B} \\
 &= \bar{A} + \bar{B}
 \end{aligned}$$

TEOREMA DE DE MORGAN

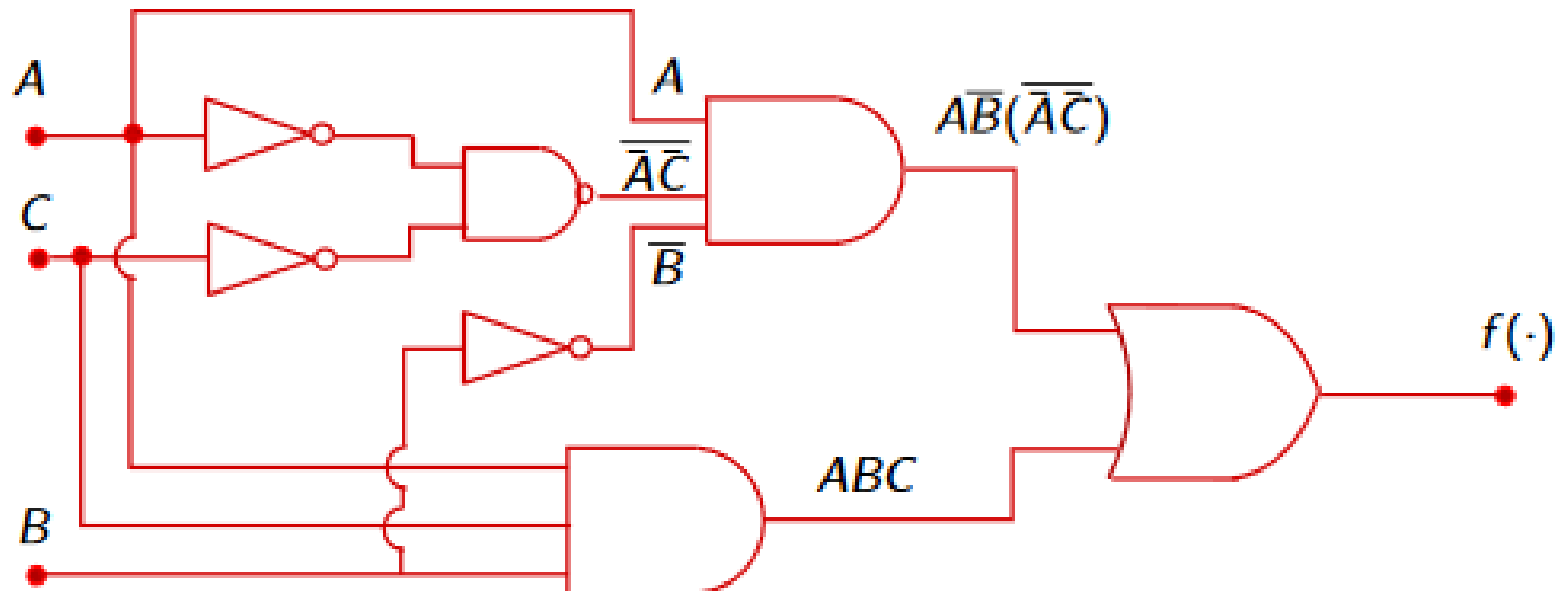
- **Exemplo 2 :** Minimize a mesma expressão utilizando o teorema de De Morgan.

$$\begin{aligned}
 \bar{A}\bar{B} + \bar{A}B + A\bar{B} &= \bar{A}(B + \bar{B}) + A\bar{B} \\
 &= \overline{\bar{A} + A\bar{B}} \\
 &= \overline{A.(\bar{A} + B)} \\
 &= \overline{AB} \\
 &= \bar{A} + \bar{B}
 \end{aligned}$$

- **Exemplo 3 :** Minimize a seguinte expressão

$$\begin{aligned}
 ABC + A\bar{B} + A\bar{C} &= A(BC + \bar{B} + \bar{C}) \\
 &= A(BC + \overline{\bar{B} + \bar{C}}) \\
 &= A(BC + \overline{BC}) \\
 &= A
 \end{aligned}$$

- Descreva a expressão lógica que representa o circuito a seguir



- A expressão lógica é dada por

$$f(A, B, C) = A \cdot B \cdot C + A \cdot \overline{B} \cdot (\overline{A} \cdot \overline{C})$$

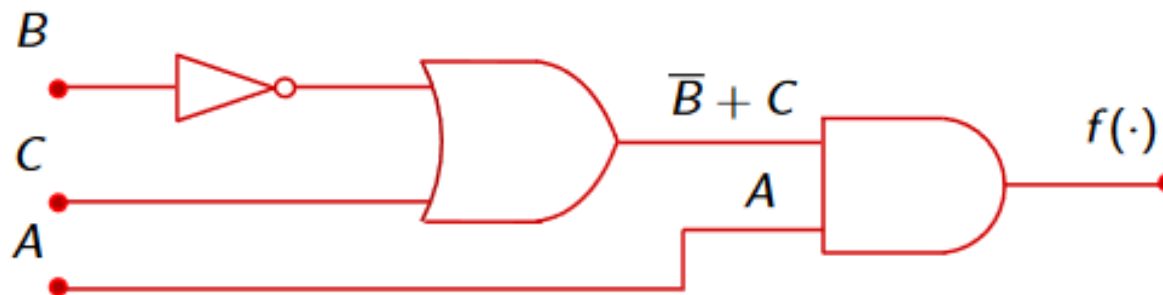
Minimizar a expressão de um circuito lógico, significa obter uma outra equivalente com menos termos e operações. Isto implica em **menos portas lógicas e conexões**.

- Como vimos, podemos usar a **álgebra de Boole** para realizar a minimização.
- Neste caso, a **simplificação nem sempre é óbvia**.
- Geralmente, podemos seguir **dois passos essenciais** :
 - colocar a expressão na forma de soma de produtos
 - identificar fatores comuns e realizar a fatoração
- Algumas vezes devemos contar com **habilidade e experiência** para obter uma boa simplificação.

- Utilizando a **álgebra de Boole**, podemos minimizar a expressão da função do exercício anterior

$$\begin{aligned}f(A, B, C) &= A \cdot B \cdot C + A \cdot \overline{B} \cdot (\overline{\overline{A} \cdot \overline{C}}) \\&= A \cdot B \cdot C + A \cdot \overline{B} \cdot (A + C) \\&= A \cdot C \cdot (B + \overline{B}) + A \cdot \overline{B} \\&= A \cdot (C + \overline{B})\end{aligned}$$

- O circuito lógico simplificado é dado por.



A quantidade de portas lógicas foi reduzida de 7 para 3!!!

- A partir do circuito apresentado anteriormente, obtenha a sua tabela verdade e, a partir dela, obtenha a expressão lógica.

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>f(A, B, C)</i>
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

- Utilizando a tabela, sua expressão lógica é dada por

$$f(A, B, C) = A \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} + A \cdot \overline{B} \cdot C + A \cdot B \cdot C$$

embora seja equivalente à função obtida através do circuito, ela possui um número maior de termos.

INTRODUÇÃO A CIRCUITOS LÓGICOS

Os circuitos lógicos dos sistemas digitais podem ser de dois tipos:

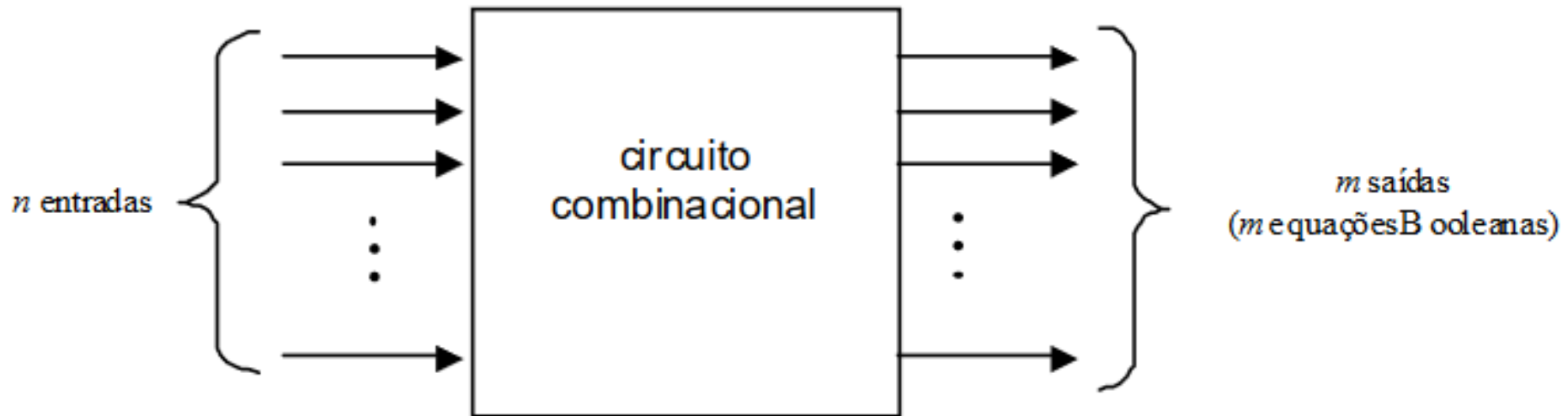
- **Circuitos combinacionais**

- Um circuito combinacional é constituído por um conjunto de portas lógicas as quais determinam os valores das saídas diretamente a partir dos valores atuais das entradas.

- **Circuitos sequenciais**

- Um circuito sequencial, por sua vez, emprega elementos de armazenamento denominados latches e flip-flops, além de portas lógicas.

INTRODUÇÃO A CIRCUITOS COMBINACIONAIS



ANÁLISES DE CIRCUITOS COMBINACIONAIS

O objetivo da análise de um circuito combinacional é determinar seu comportamento.

Então, dado o diagrama de um circuito, deseja-se encontrar as equações que descrevem suas saídas.

Uma vez encontradas tais equações, pode-se obter a tabela verdade, caso esta seja necessária.

É importante certificar-se que o circuito é combinacional e não sequencial.

Um modo prático é verificar se existe algum caminho (ou ligação) entre saída e entrada do circuito. Caso não exista, o circuito é combinacional.

ANÁLISES DE CIRCUITOS COMBINACIONAIS

- Vamos agora utilizar os conceitos iniciais apresentados para realizar a síntese de alguns circuitos combinacionais importantes :
 - meio somadores e somadores completos
 - comparadores
 - codificadores e decodificadores
 - multiplexadores e demultiplexadores

ANÁLISES DE CIRCUITOS COMBINACIONAIS

- Vamos agora utilizar os conceitos iniciais apresentados para realizar a síntese de alguns circuitos combinacionais importantes :
 - meio somadores e somadores completos
 - comparadores
 - codificadores e decodificadores
 - multiplexadores e demultiplexadores

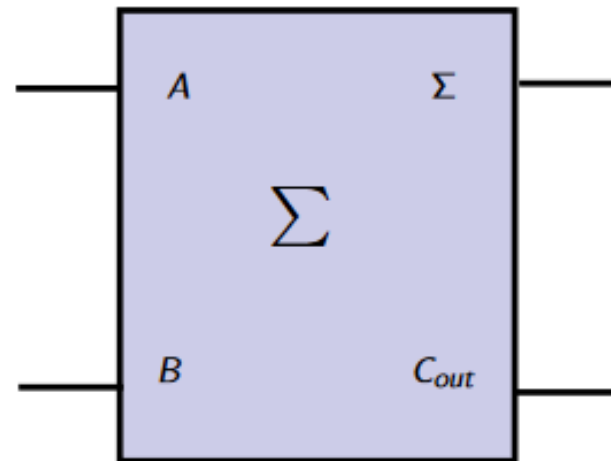
MEIO SOMADORES

- O **meio somador** aceita duas variáveis de entrada A e B e possui como saídas a soma Σ e o carry out C_{out} .

Tabela verdade

A	B	Σ	C_{out}
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

Meio somador



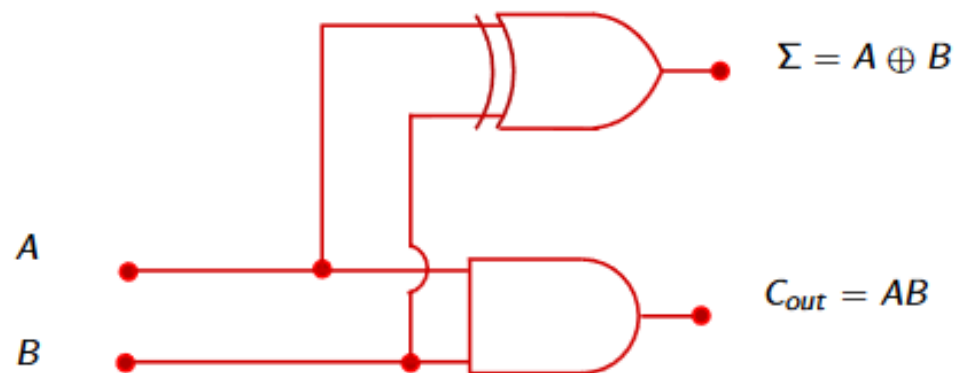
- Não é difícil verificar que

$$\begin{aligned}\Sigma &= \bar{A}B + A\bar{B} \\ &= A \oplus B\end{aligned}$$

e que

$$C_{out} = AB$$

- Seu circuito é dado por



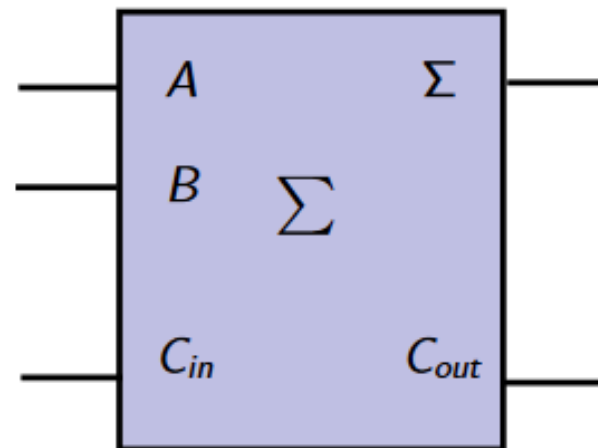
SOMADOR COMPLETO

- O somador completo possui como variáveis de entrada A , B e o carry in C_{in} e como variáveis de saída a soma Σ e o carry out C_{out} .

Tabela verdade

A	B	C_{in}	Σ	C_{out}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

Somador completo



SOMADOR COMPLETO

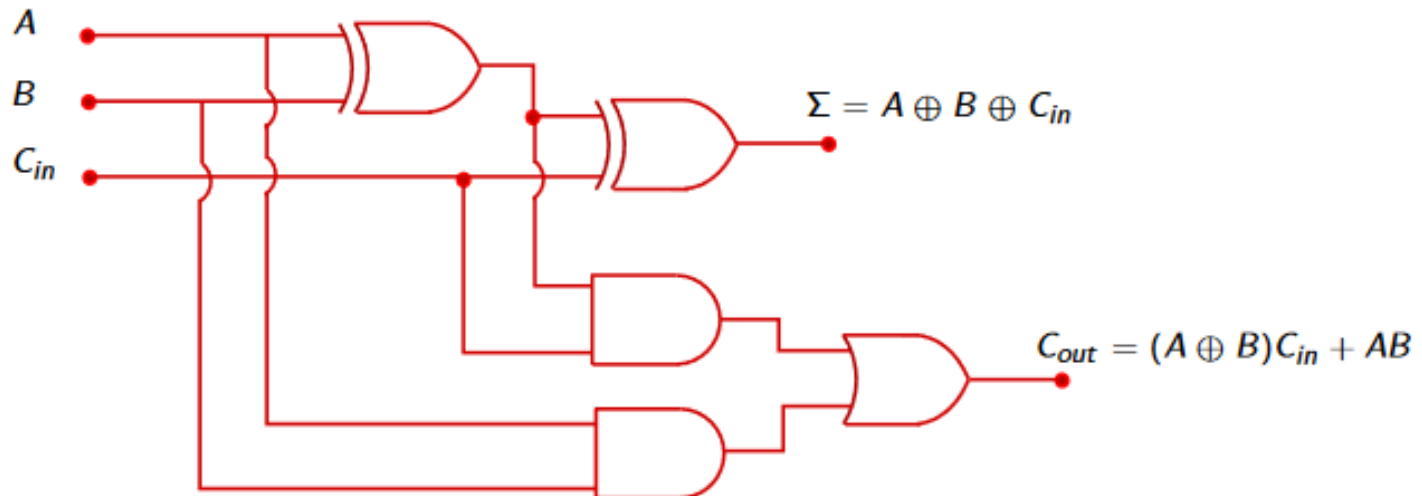
- Podemos verificar que

$$\Sigma = A \oplus B \oplus C_{in}$$

e que

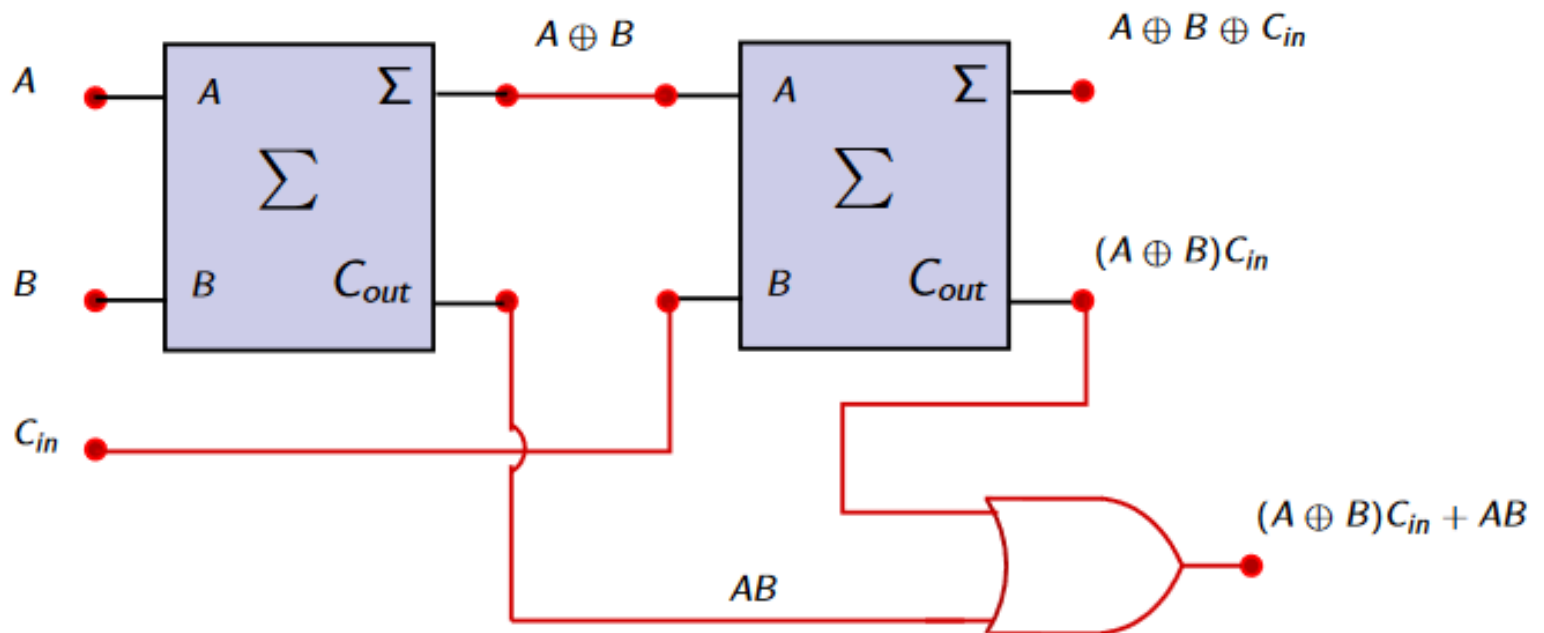
$$\begin{aligned} C_{out} &= \bar{A}BC_{in} + A\bar{B}C_{in} + AB\bar{C}_{in} + ABC_{in} \\ &= (A \oplus B)C_{in} + AB \end{aligned}$$

- Seu circuito é dado por



SOMADOR COMPLETO

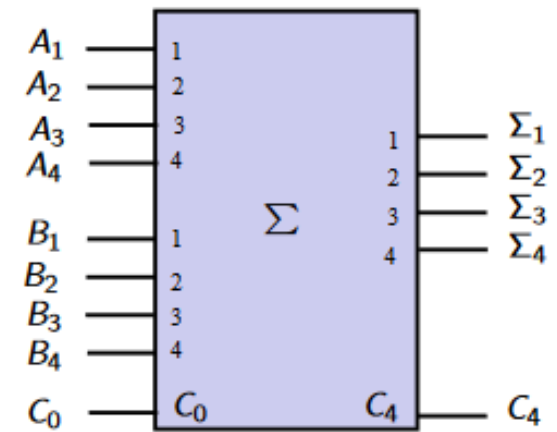
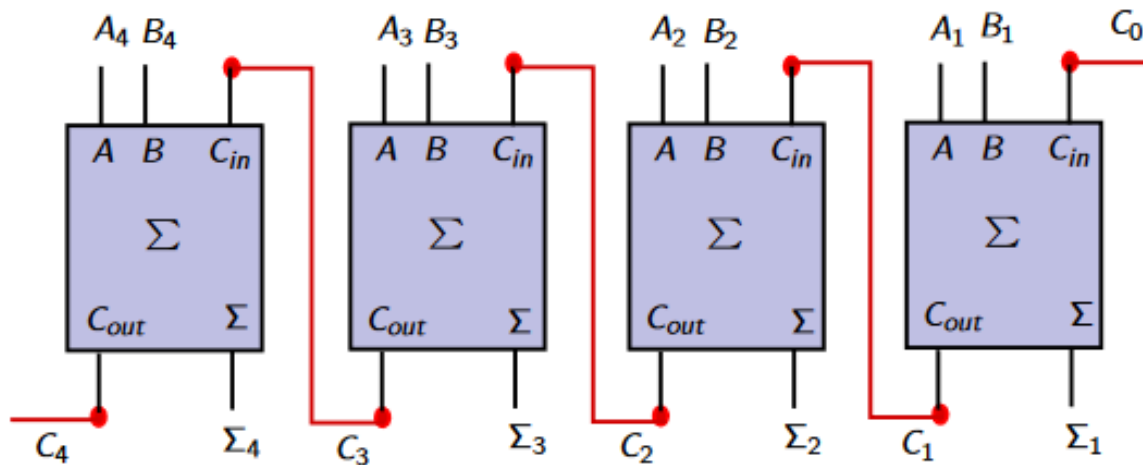
- O somador completo pode ser construído a partir de dois meio somadores.



SOMADOR COMPLETO

- Para números de 4 bits, um somador paralelo básico está apresentado a seguir.

$$\begin{array}{r}
 A_4 \ A_3 \ A_2 \ A_1 \\
 + B_4 \ B_3 \ B_2 \ B_1 \\
 \hline
 C_4 \ S_4 \ S_3 \ S_2 \ S_1
 \end{array}$$



- Podemos cascatear os somadores de maneira a considerar palavras maiores.

CODIFICADOR E DECODIFICADOR

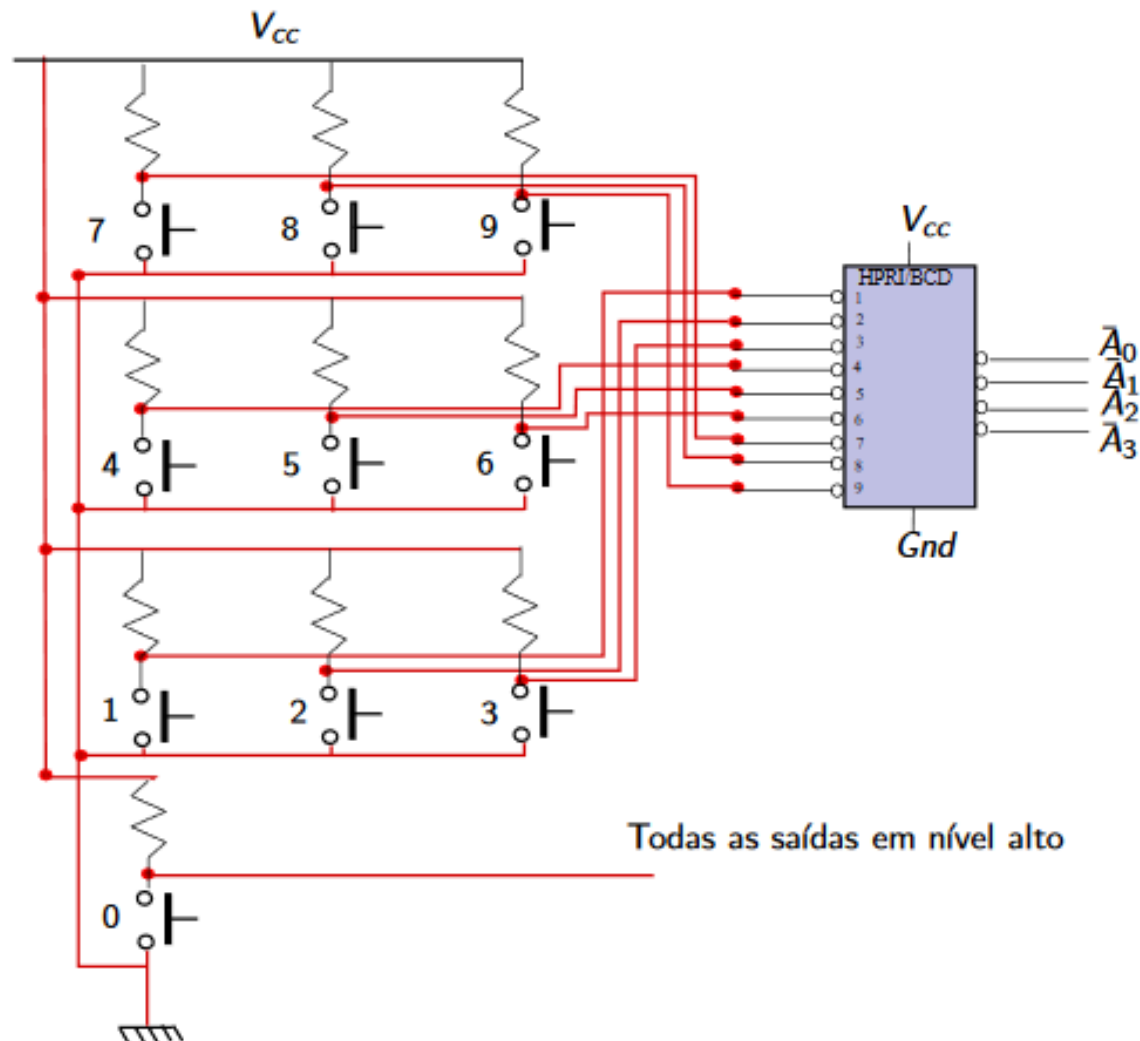
Os circuitos codificadores e decodificadores são aqueles que efetuam a passagem de um código para outro

O circuito codificador torna possível a passagem de um número decimal para um número binário.

Exemplo : o circuito inicial de uma calculadora que transforma decimal (nossa linguagem) para binário (linguagem da máquina).

O circuito decodificador faz o inverso, ou seja, transforma um código desconhecido em outro conhecido. É claro, que o termo codificador ou decodificador depende do referencial que estamos considerando.

- Exemplo de um teclado. Entradas e saídas **ativas em nível baixo**.



- Segue um exemplo de decodificador BCD para decimal. Ele possui 4 variáveis de entrada e 10 variáveis de saída relacionadas como na tabela a seguir.

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	<i>D₉</i>	<i>D₈</i>	<i>D₇</i>	<i>D₆</i>	<i>D₅</i>	<i>D₄</i>	<i>D₃</i>	<i>D₂</i>	<i>D₁</i>	<i>D₀</i>
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0
0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0

- Procedendo com a simplificação para os demais dígitos, obtemos o seguinte resultado.

$$D_8 = A \cdot \bar{D}$$

$$D_7 = B \cdot C \cdot D$$

$$D_6 = B \cdot C \cdot \bar{D}$$

$$D_5 = B \cdot \bar{C} \cdot D$$

$$D_4 = B \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$$

$$D_3 = \bar{B} \cdot C \cdot D$$

$$D_2 = \bar{B} \cdot C \cdot \bar{D}$$

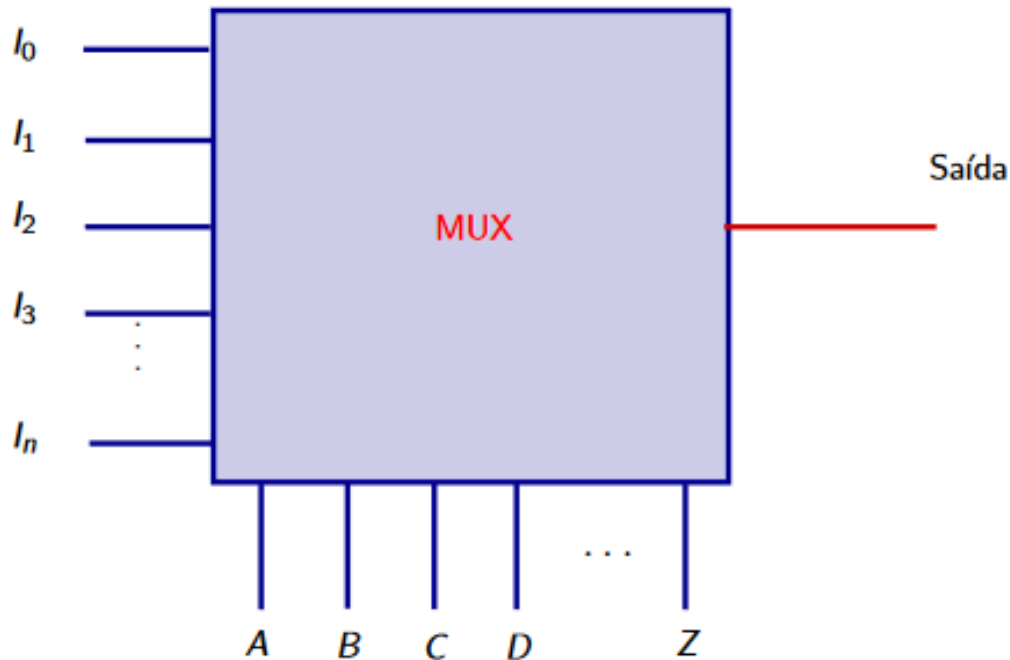
$$D_1 = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot D$$

$$D_0 = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$$

Verifique !

MULTIPLEXADOR

- Os **multiplexadores** são circuitos que permitem passar uma informação digital proveniente de diversos canais em um só canal. Eles também são chamados de **selecionadores de dados**.
- A Figura a seguir apresenta o esquema de um multiplexador.

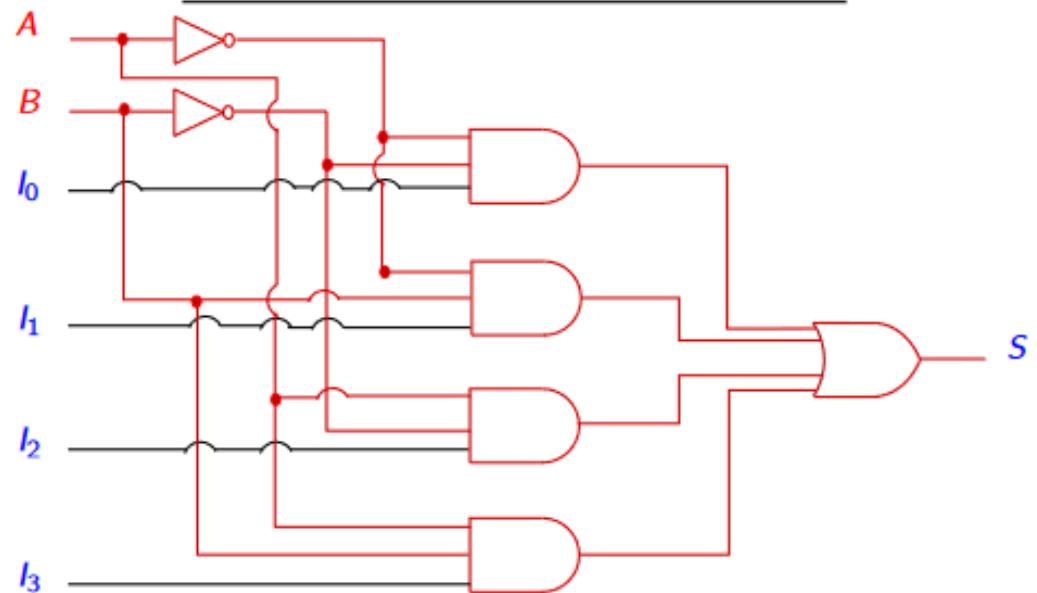


- Vamos supor que temos 4 linhas de informações e apenas uma linha de transmissão. Neste caso o selecionador possui 2 bits e seu circuito está apresentado a seguir.

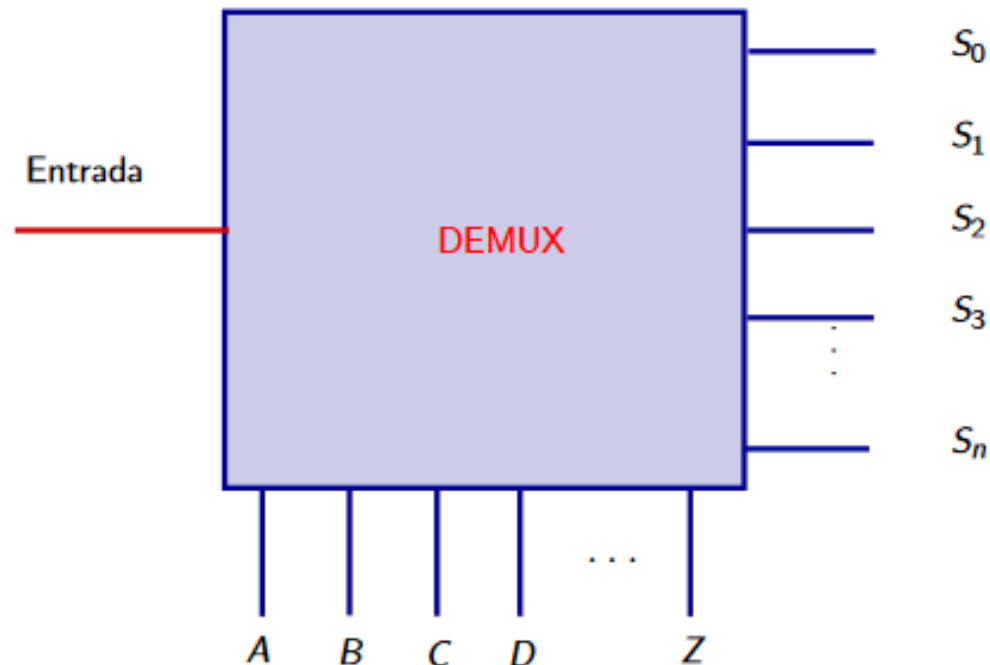
Tabela verdade

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>S</i>
0	0	I_0
0	1	I_1
1	0	I_2
1	1	I_3

Multiplexador de 4 entradas



- Os **demultiplexadores** são circuitos capazes de enviar informações contidas em um único canal de entrada à vários canais de saída.
- A Figura a seguir apresenta o esquema de um demultiplexador.

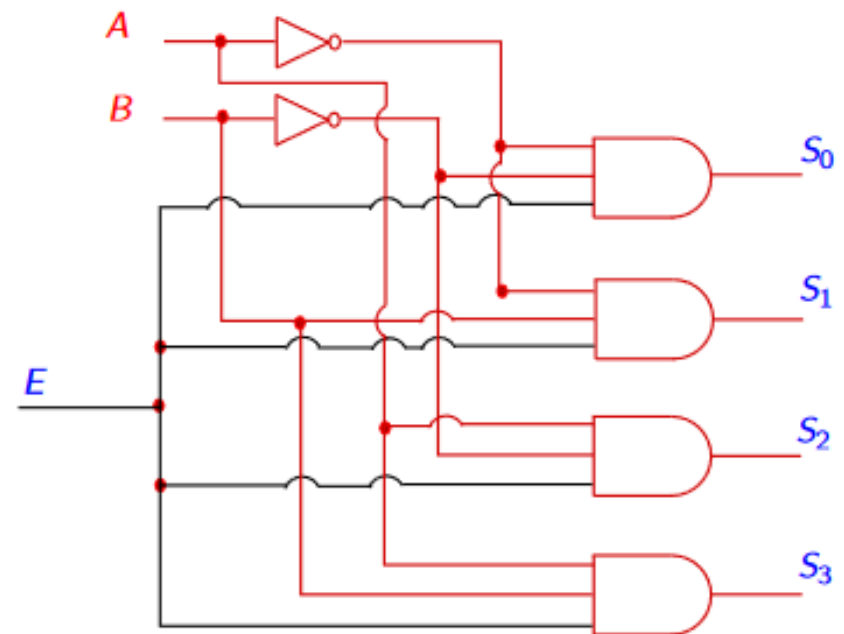


- Vamos supor que temos 1 linha de informação e 4 linhas de transmissão. Neste caso o selecionador possui 2 bits e seu circuito está apresentado a seguir.

Tabela verdade

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>S</i> ₀	<i>S</i> ₁	<i>S</i> ₂	<i>S</i> ₃
0	0	E	0	0	0
0	1	0	E	0	0
1	0	0	0	E	0
1	1	0	0	0	E

Demultiplexador de 4 entradas



- A função do comparador é comparar a magnitude de números binários.
- Para comparar a igualdade de dois bits, basta utilizar a porta lógica XNOR, que fornecerá nível lógico alto apenas na igualdade.
- Desta maneira, para comparar se dois números binários, por exemplo, $A = A_3A_2A_1A_0$ e $B = B_3B_2B_1B_0$ são iguais basta agrupar os bits dois a dois da forma $\{A_3, B_3\}$, $\{A_2, B_2\}$, $\{A_1, B_1\}$ e $\{A_0, B_0\}$ e conectá-los, respectivamente, à quatro portas XNORs. As saídas destas portas são conectadas à uma porta AND de quatro entradas. A saída da porta AND terá nível alto somente se os números forem iguais.

- Para comparar se dois números são diferentes e detectar qual deles é o maior, basta analisá-los começando com o bit mais significativo. Por exemplo, para dois números binários $A = A_3A_2A_1A_0$ e $B = B_3B_2B_1B_0$, o procedimento a seguir é realizado.
 - Se $A_3 = 1$ e $B_3 = 0$ então $A > B$.
 - Se $A_3 = 0$ e $B_3 = 1$ então $A < B$.
 - Se $A_3 = B_3$ realizam-se as verificações anteriores para o bit consecutivo menos significativo.

STALLINGS, William. **Arquitetura e organização de computadores: projeto para o desempenho**. 8 ed. São Paulo: Prentice Hall : Person Education, 2010. 624 p. ISBN 9788576055648.

TANENBAUM, Andrew S. **Organização estruturada de computadores**. 5. ed São Paulo: Pearson Prentice Hall, 2007. 449 p. ISBN 9788576050674.

TOCCI & WIDMER **Sistemas Digitais: Princípios e Aplicações**, 10ª Edição. Editora LTC, 2007

http://www.fem.unicamp.br/~grace/circuitos_combinacionais.pdf

An abstract graphic on the left side of the slide, featuring a complex network of yellow lines representing circuit traces. These lines are interconnected with numerous small black and white dots, resembling a printed circuit board (PCB) layout. The pattern is dense and organic, extending from the bottom left towards the top right.

Arquitetura de computadores

CIRCUITOS DIGITAIS

FELIPE G. TORRES