



### Circuitos Digitais I - 6878

#### Nardênio Almeida Martins

## Universidade Estadual de Maringá Departamento de Informática

Bacharelado em Ciência da Computação

# Aula de Hoje

#### Roteiro

- o Revisão
  - o Circuitos Combinacionais Circuitos de Apoio
    - Codificadores/Decodificadores
- o Circuitos Combinacionais Circuitos de Apoio
  - Multiplexadores/Demultiplexadores
  - o Gerador de Paridade/Verificador de Paridade
- Aritmética Computacional
  - o Somador

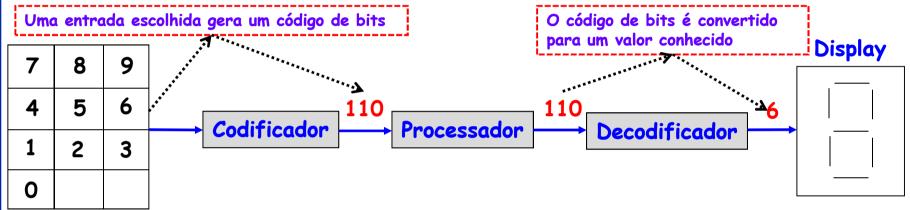


#### Revisão

Circuitos Combinacionais - Circuitos de Apoio



#### Exemplo de Aplicação de Codificação e Decodificação

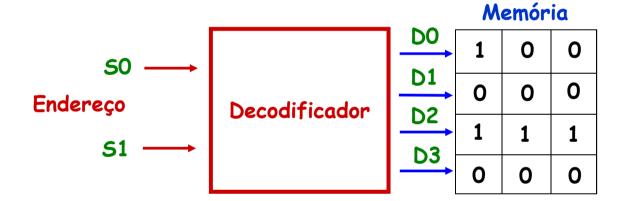






#### Exemplo de Aplicação de Decodificação

Decodificador de Endereços para Memória





# Decodificador de Endereços

**Entradas** 

Saídas

| <b>S</b> <sub>1</sub> | <b>S</b> <sub>0</sub> | D <sub>0</sub> | $D_1$ | D <sub>2</sub> | D <sub>3</sub> |
|-----------------------|-----------------------|----------------|-------|----------------|----------------|
| 0                     | 0                     | 1              | 0     | 0              | 0              |
| 0                     | 1                     | 0              | 1     | 0              | 0              |
| 1                     | 0                     | 0              | 0     | 1              | 0              |
| 1                     | 1                     | 0              | 0     | 0              | 1              |

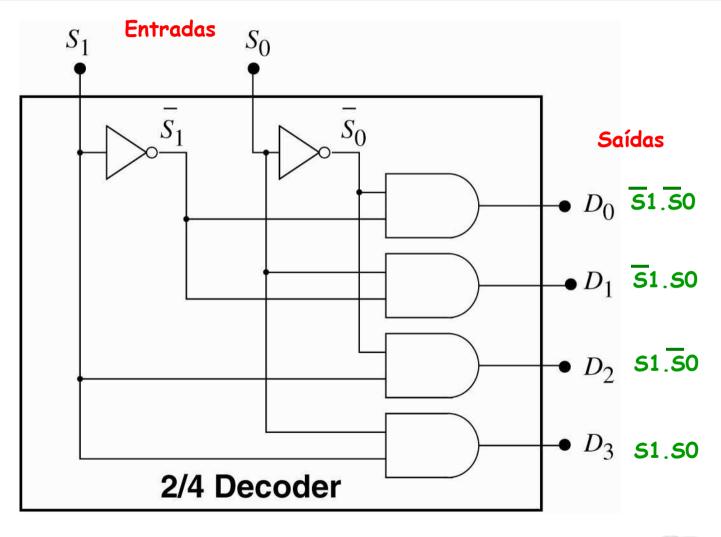
$$D0 = \overline{51.50}$$

$$D1 = 51.50$$

$$D2 = 51.50$$



### Decodificador de Endereços



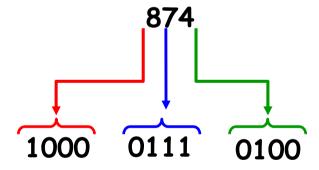


#### Código BCD - Binary Coded Decimal

Decimal Codificado em Binário: Cada Dígito Decimal é representado por seu equivalente binário

| Decimal | BCD  |
|---------|------|
| 0       | 0000 |
| 1       | 0001 |
| 2       | 0010 |
| 3       | 0011 |
| 4       | 0100 |
| 5       | 0101 |
| 6       | 0110 |
| 7       | 0111 |
| 8       | 1000 |
| 9       | 1001 |



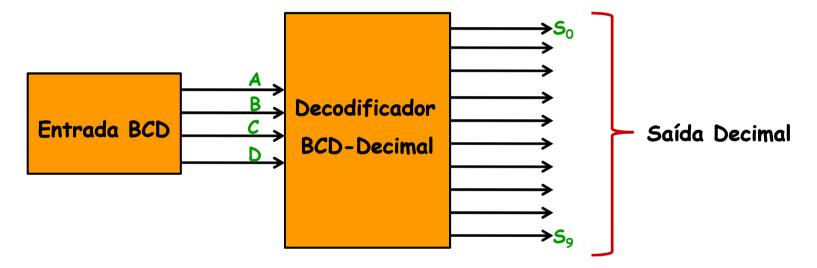


100001110100<sub>BCD</sub>



#### Código BCD - Binary Coded Decimal

Decimal Codificado em Binário: Cada Dígito Decimal é representado por seu equivalente binário

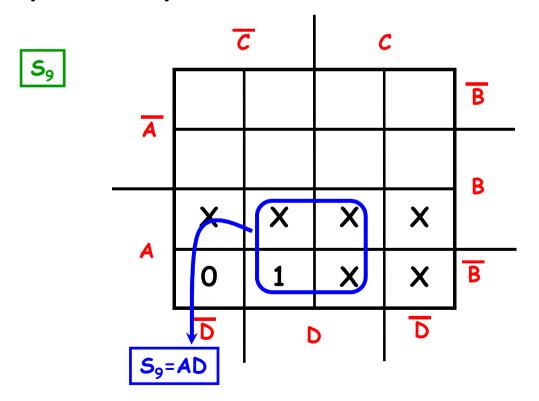




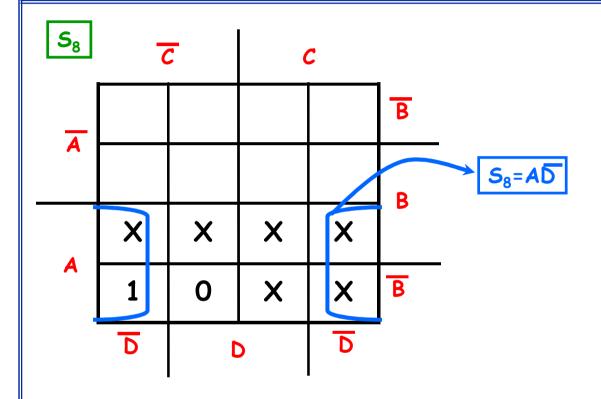
#### Decodificador BCD para Decimal

| BCD  | <b>S</b> <sub>9</sub> | <b>5</b> <sub>8</sub> | <b>S</b> <sub>7</sub> | <b>5</b> <sub>6</sub> | <b>S</b> <sub>5</sub> | <b>S</b> <sub>4</sub> | <b>5</b> <sub>3</sub> | <b>S</b> <sub>2</sub> | <b>S</b> <sub>1</sub> | <b>S</b> <sub>0</sub> |
|------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|
| 0000 | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 1                     |
| 0001 | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 1                     | 0                     |
| 0010 | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 1                     | 0                     | 0                     |
| 0011 | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 1                     | 0                     | 0                     | 0                     |
| 0100 | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 1                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     |
| 0101 | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 1                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     |
| 0110 | 0                     | 0                     | 0                     | 1                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     |
| 0111 | 0                     | 0                     | 1                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     |
| 1000 | 0                     | 1                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     |
| 1001 | 1                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     | 0                     |
| •••  | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     |
| 1111 | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | X                     | Х                     |

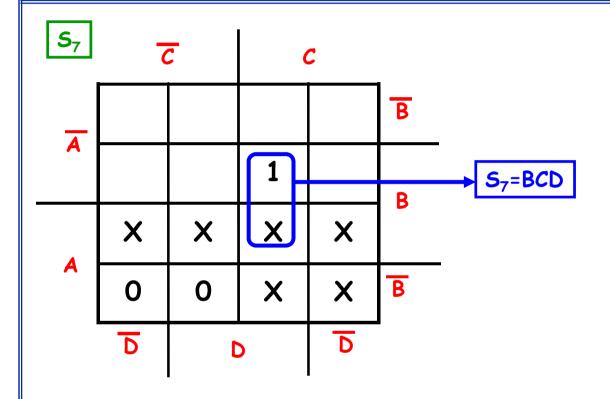
- Para definir o decodificador: simplificar expressões de S<sub>0</sub> a S<sub>9</sub> por Mapa de Karnaugh
- 9 Mapas: um para cada saída



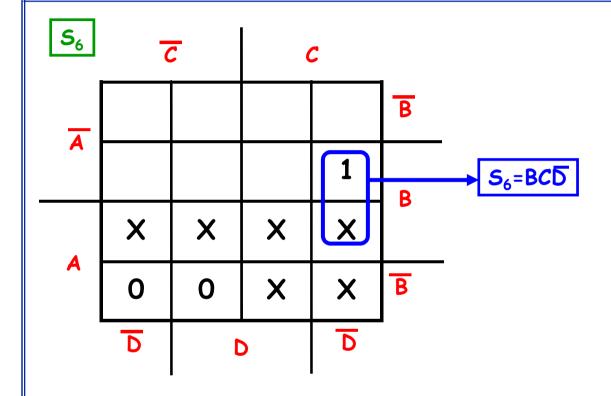




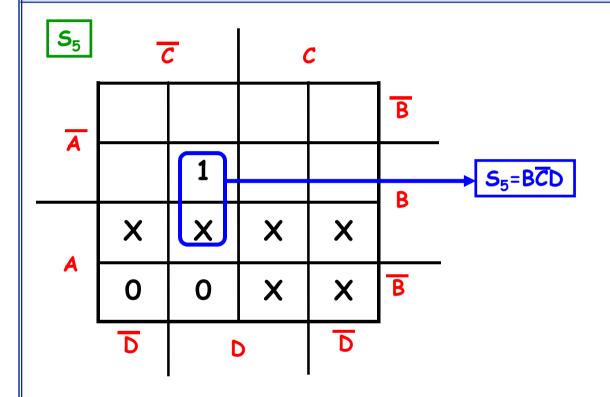




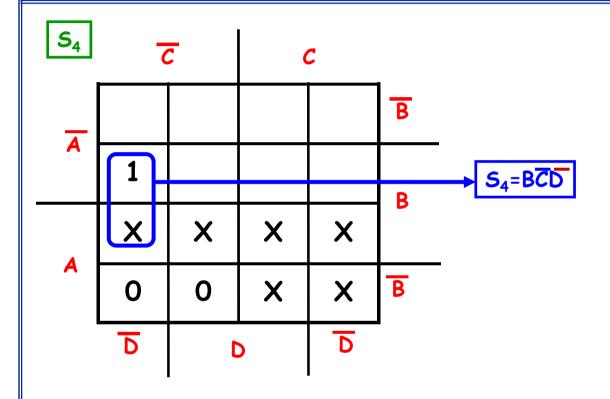




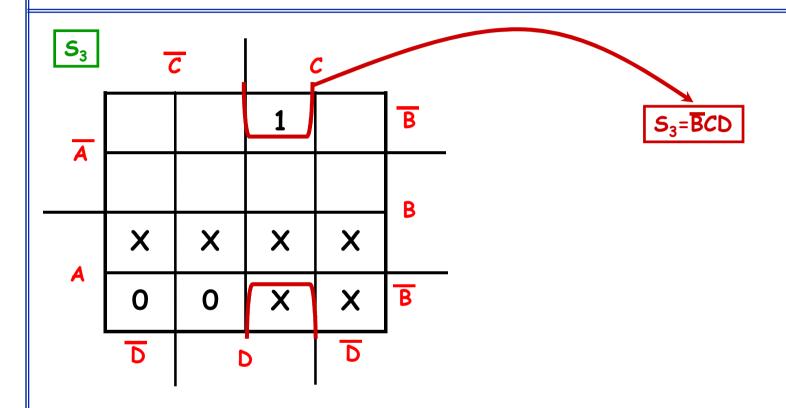




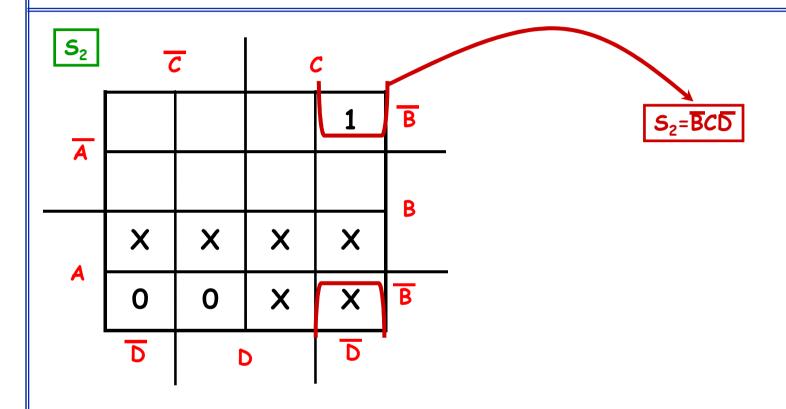




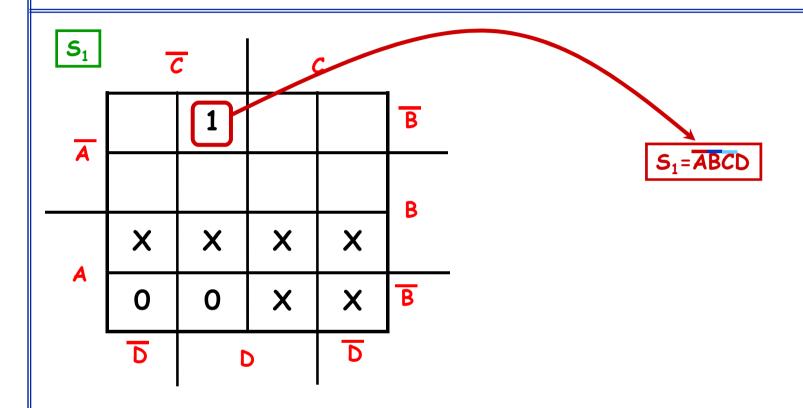




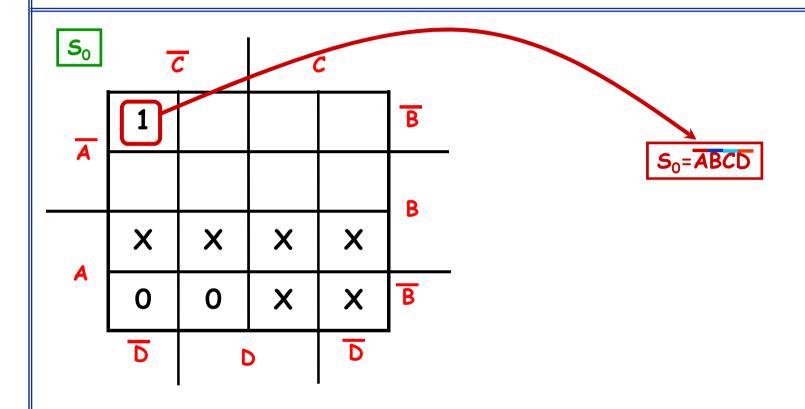














#### Exercícios

1. Faça o diagrama de portas lógicas do circuito Decodificador BCD-Decimal

$$S_5 = B\overline{C}D$$



1. Faça o diagrama de portas lógicas do circuito Decodificador BCD-Decimal A A B B C C P P

**S**<sub>9</sub>=**AD** 

S<sub>8</sub>=AD

S7=BCD

**S**<sub>6</sub>=**BCD** 

 $S_5 = B\overline{C}D$ 

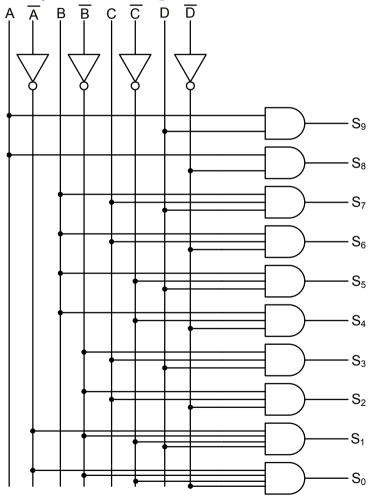
S4=BCD

 $S_3 = \overline{B}CD$ 

S<sub>2</sub>=BCD

S<sub>1</sub>=ABCD

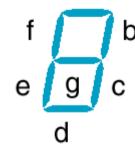
S<sub>0</sub>=ABCD





#### Exercícios

2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



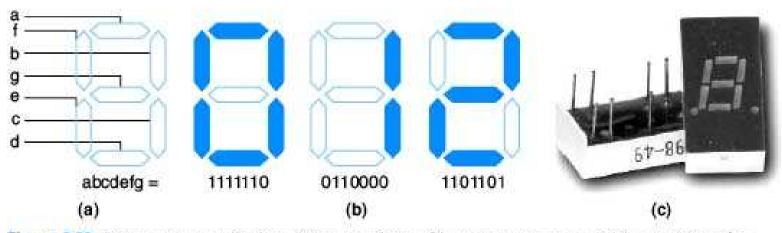
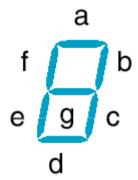


Figure 2.39 Seven-segment display: (a) connections of inputs to segments, (b) input values for numbers 0, 1, and 2, and (c) a pair of real seven-segment display components.

#### Exercícios

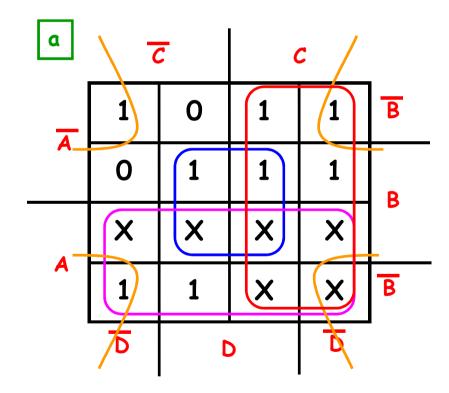
2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.

| BCD  | Display | a | Ь | C | d | e | f | 9 |
|------|---------|---|---|---|---|---|---|---|
| 0000 |         | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 0001 |         | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0010 |         | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 0011 |         | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0100 |         | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0101 |         | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0110 |         | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0111 |         | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1000 |         | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1001 |         | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
|      |         |   |   |   |   |   |   |   |
| 1111 |         | X | X | X | X | X | X | X |





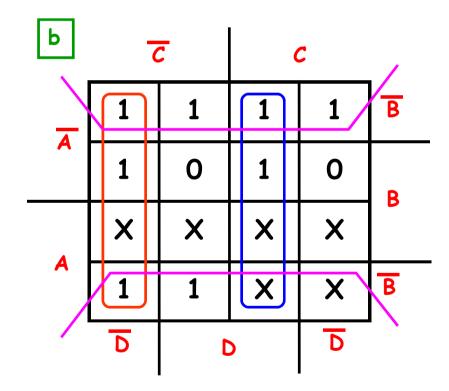
2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



a=A+C+BD+BD



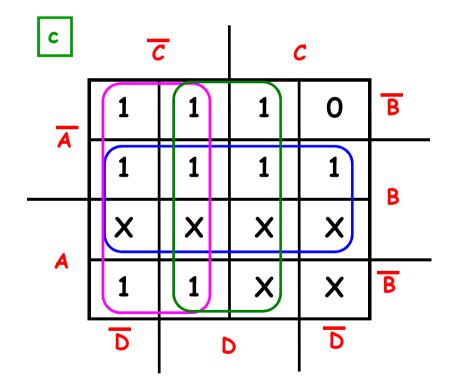
2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



b=B+CD+CD



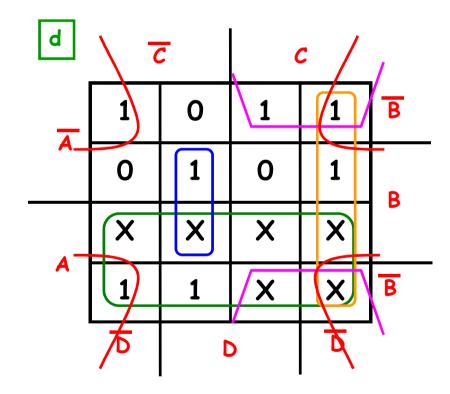
2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



c=B+C+D



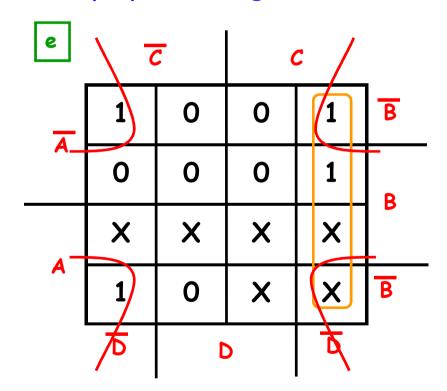
2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



d=A+BD+BC+CD+BCD



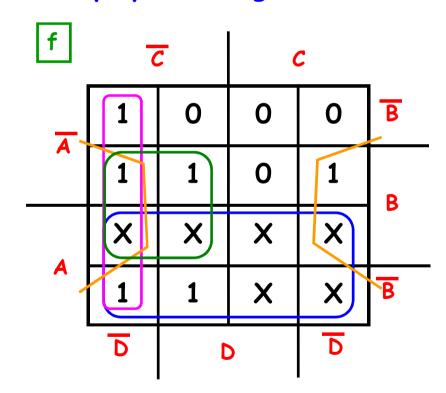
2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



e=BD+CD



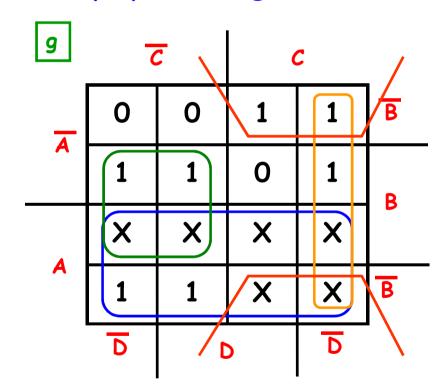
2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



f=A+CD+BC+BD



2. Considere o display de 7 segmentos mostrado na figura e a tabela abaixo. Projete o decodificador do código BCD para o display de 7 segmentos.



g=A+BC+BC+CD



# Aula de Hoje

#### Circuitos Combinacionais Especiais:

- Multiplexadores/Demultiplexadores
- o Gerador de Paridade/Verificador de Paridade

#### Aritmética Computacional:

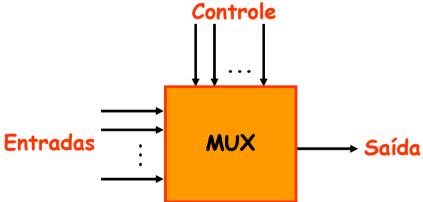
o Somador



#### Multiplexador

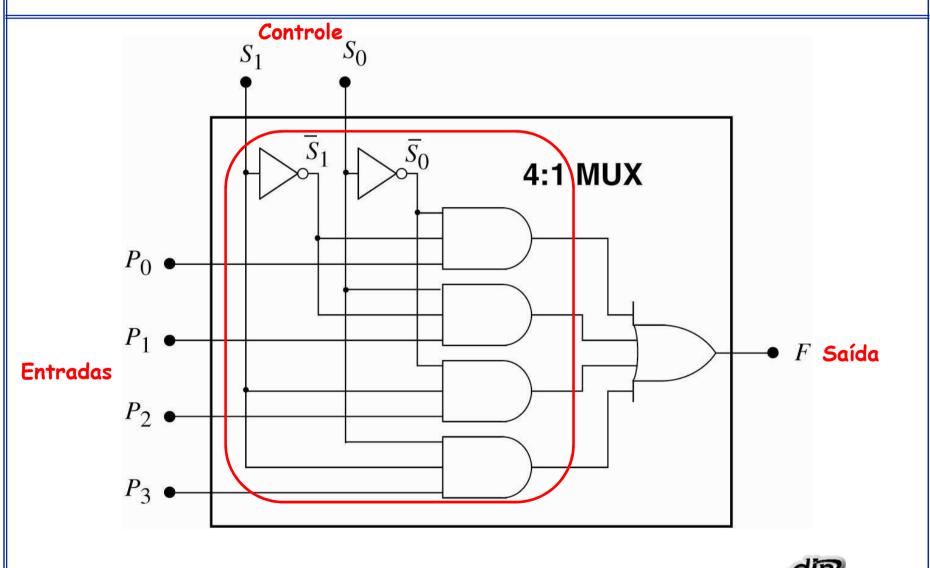
<u>Multiplexador ou Seletor de Dados:</u> É um circuito lógico que tem diversas entradas e apenas uma saída. MUX seleciona uma única entrada para transmitir para a saída.

Entradas de Controle: permitem selecionar a entrada a ser transmitida.





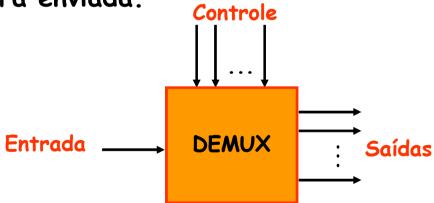
# Exemplo MUX 4x1



#### Demultiplexador

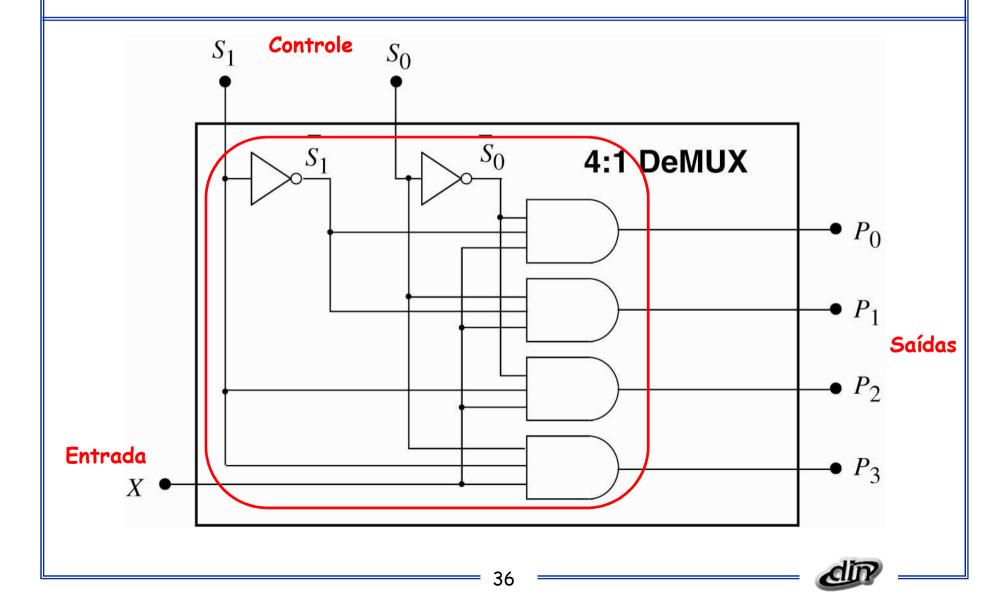
<u>Demultiplexador:</u> É um circuito lógico que realiza a função inversa à do MUX. Tem apenas uma única entrada que é enviada para uma de suas saídas.

Entradas de Controle: permitem selecionar para qual das saídas a entrada será enviada.



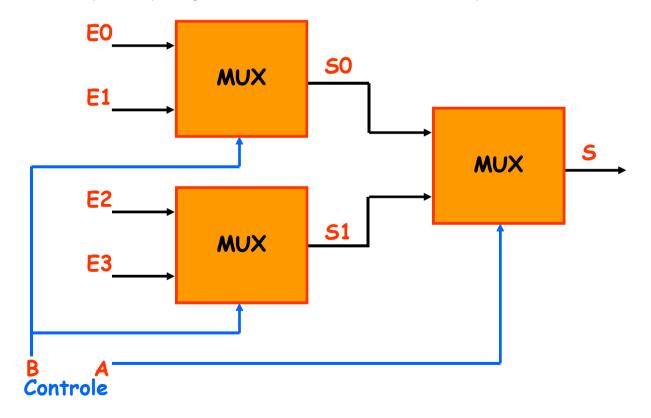


# Exemplo DEMUX 1x4



# Expansão da Capacidade

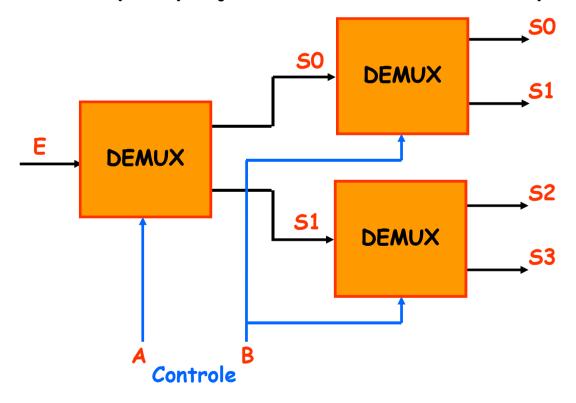
- A partir de circuitos <u>multiplexadores</u> de baixa capacidade pode-se formar um MUX de maior capacidade
- Exemplo: projetar um MUX 4x1 a partir de MUXes 2x1





# Expansão da Capacidade

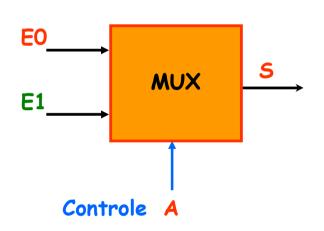
- A partir de circuitos <u>demultiplexadores</u> de baixa capacidade pode-se formar um DEMUX de maior capacidade
- Exemplo: projetar um DEMUX 1x4 a partir de DEMUXes 1x2

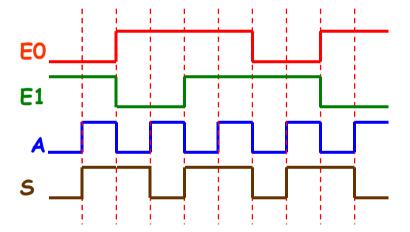




## Formas de Onda

Exemplo: A partir dos sinais de entrada e de controle abaixo, desenhe o sinal multiplexado na saída do MUX.



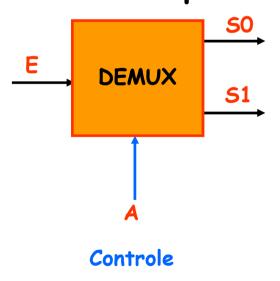


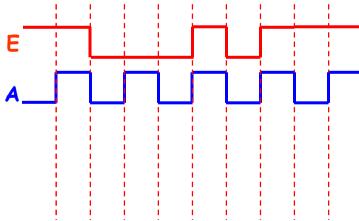


## Exercícios

1. Projete um circuito multiplexador de 16x1 utilizando circuitos MUXes 8x1.

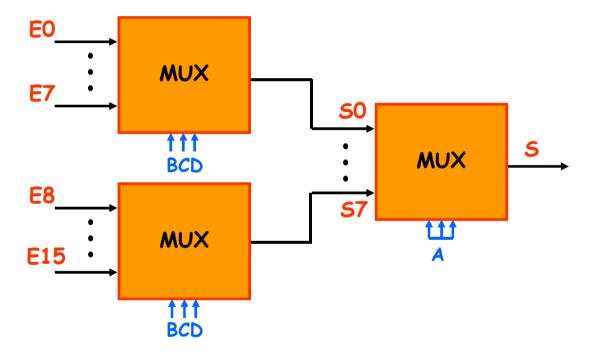
2. A partir do DEMUX 1x2 e dos sinais de entrada (E) e de controle (A) desenhe os sinais de saída demultiplexados.





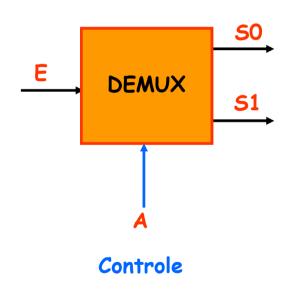
din

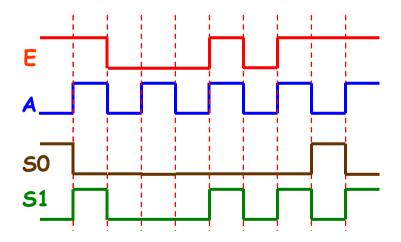
1. Projete um circuito multiplexador de 16x1 utilizando circuitos MUXes 8x1.





2. A partir do DEMUX 1x2 e dos sinais de entrada (E) e de controle (A) desenhe os sinais de saída demultiplexados.







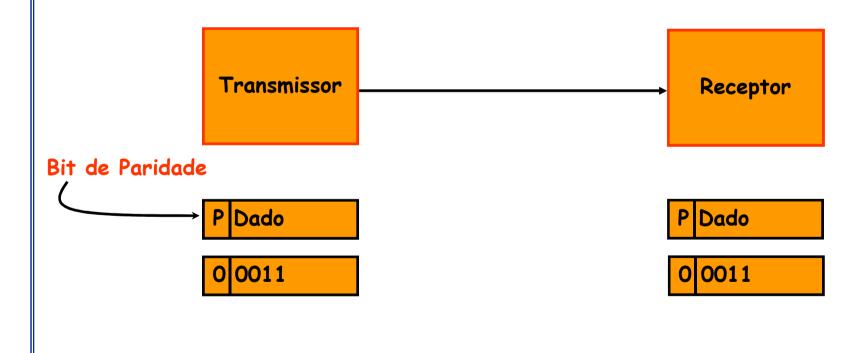
### Paridade

- Paridade: indica se a quantidade de dígitos "1" num número binário é par ou ímpar
- Paridade Par: indica que a quantidade de dígitos "1" do número binário é par
- o Paridade Ímpar: indica que a quantidade de dígitos "1" do número binário é ímpar
- Exemplo: 11001100 tem 4 dígitos "1" ⇒ paridade Par
  11101100 tem 5 dígitos "1" ⇒ paridade Ímpar



### **Paridade**

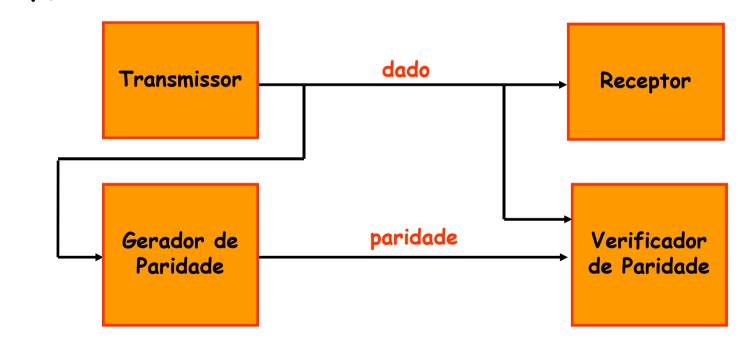
Aplicação: Detecção de erro na transmissão de dados





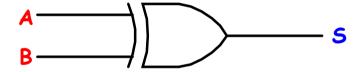
### Gerador e Verificador de Paridade

Gera a paridade do dado a ser transmitido e verifica a paridade na recepção do dado



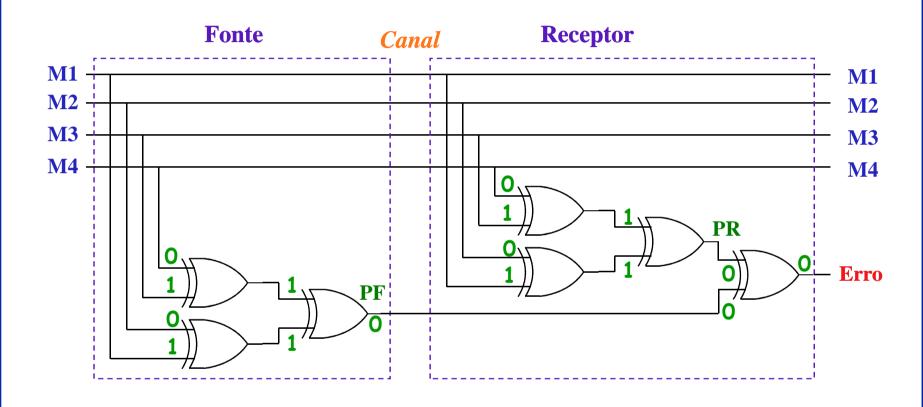


Símbolo da Porta XOR



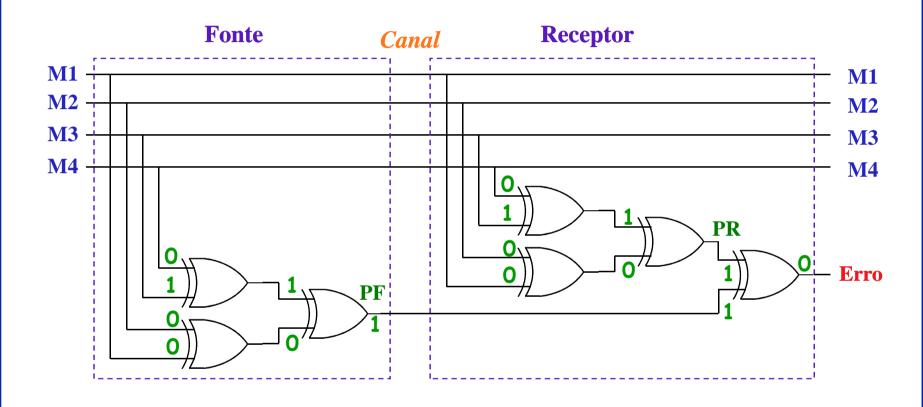


# Gerador-Verificador de Paridade Par



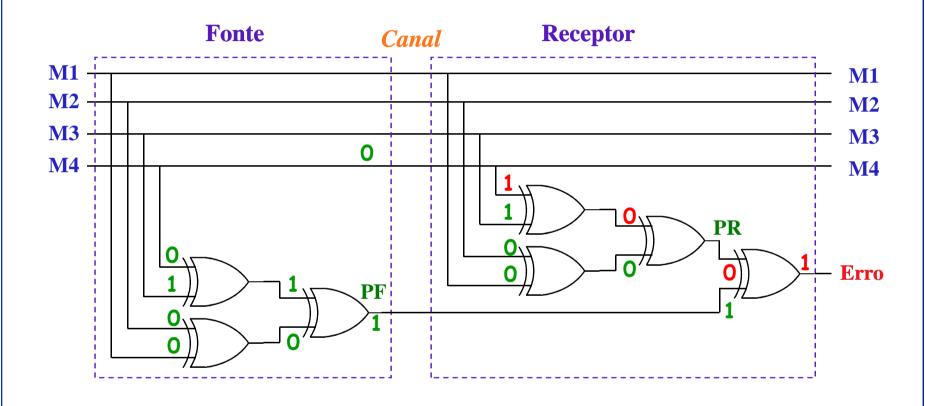


# Gerador-Verificador de Paridade Par





# Gerador-Verificador de Paridade Par









### Aritmética Computacional

<u>Circuitos Aritméticos</u>: circuitos utilizados para construir a ULA (Unidade Lógica e Aritmética)

### <u>Adição</u>

Exemplo de adição em decimal (dígitos de 0 a 9):

Cada posição só pode representar um dígito, por isso, gera um carry (vai um)

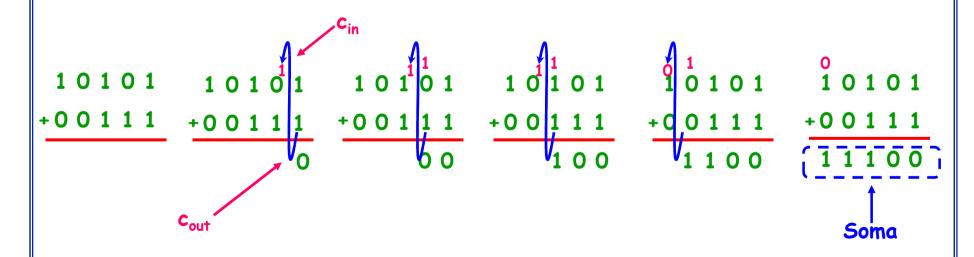


### Aritmética Computacional

### Adição em Binário:

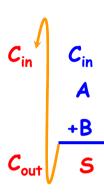
### Exemplo

Cada posição só pode representar um dígito, por isso, gera um carry





|   | intrada | Saíg            | das |      |
|---|---------|-----------------|-----|------|
|   |         |                 |     |      |
| A | В       | C <sub>in</sub> | 5   | Cout |
| 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    |





| E | ntrada | IS              | Saíg | das              |                     |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
|---|--------|-----------------|------|------------------|---------------------|--------------------|---------------------|---|---|---------------------|---|---|---|---|---|---|
|   |        |                 |      |                  |                     |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| A | В      | C <sub>in</sub> | 5    | C <sub>out</sub> |                     |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| 0 | 0      | 0               | 0    | 0                |                     |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| 0 | 0      | 1               | 1    | 0                | ABCin               |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| 0 | 1      | 0               | 1    | 0                | A B C <sub>in</sub> |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| 0 | 1      | 1               | 0    | 1                |                     |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| 1 | 0      | 0               | 1    | 0                | A B C <sub>in</sub> | $S = \overline{A}$ | B C <sub>in</sub> + | 4 | В | B C <sub>in</sub> + | $\overline{A} B \overline{C_{in}} + A \overline{B}$ | $\overline{A} B \overline{C_{in}} + A \overline{B} \overline{C_{in}}$ | $\overline{A} B \overline{C_{in}} + A \overline{B} \overline{C_{in}} + A$ | $\overline{A} B \overline{C_{in}} + A \overline{B} \overline{C_{in}} + A B$ | $\overline{A} B \overline{C_{in}} + A \overline{B} \overline{C_{in}} + A B$ | $\overline{A} B \overline{C_{in}} + A \overline{B} \overline{C_{in}} + A B C$ |
| 1 | 0      | 1               | 0    | 1                |                     |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| 1 | 1      | 0               | 0    | 1                |                     |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |
| 1 | 1      | 1               | 1    | 1                | A B C <sub>in</sub> |                    |                     |   |   |                     |   |   |   |   |   |   |

| E | ntrada | S               | Saí | das  |  |
|---|--------|-----------------|-----|------|--|
| A | В      | C <sub>in</sub> | 5   | Cout |  |
| 0 | 0      | 0               | 0   | 0    |  |
| 0 | 0      | 1               | 1   | 0    |  |
| 0 | 1      | 0               | 1   | 0    |  |
| 0 | 1      | 1               | 0   | 1    | A B C <sub>in</sub>  |
| 1 | 0      | 0               | 1   | 0    |  |
| 1 | 0      | 1               | 0   | 1    | $ A \overline{B} C_{in} C_{out} = \overline{A} B C_{in} + A \overline{B} C_{in} + A B \overline{C_{in}} + A B C_{in} $ |
| 1 | 1      | 0               | 0   | 1    | A B C <sub>in</sub>  |
| 1 | 1      | 1               | 1   | 1    | A B C <sub>in</sub>  |



## Exercício

- 1. Simplifique as expressões de S e  $C_{\rm out}$
- 2. Desenhe o circuito para  $S \in C_{\text{out}}$

$$S = \overline{A} \overline{B} C_{in} + \overline{A} B \overline{C_{in}} + A \overline{B} \overline{C_{in}} + A B C_{in}$$

$$C_{\text{out}} = \overline{A} B C_{\text{in}} + A \overline{B} C_{\text{in}} + A B \overline{C_{\text{in}}} + A B C_{\text{in}}$$



# Solução



#### Simplificando as expressões

$$S = \overline{A} \overline{B} C_{in} + \overline{A} \overline{B} \overline{C_{in}} + \overline{A} \overline{B} \overline{C_{in}} + \overline{A} \overline{B} \overline{C_{in}}$$

$$S = \overline{A} (\overline{B} C_{in} + \overline{B} C_{in}) + A (\overline{B} C_{in} + \overline{B} C_{in})$$
  $\longrightarrow$   $A \in \overline{A}$  em evidência

Como B 
$$+$$
  $C_{in} = \overline{B} C_{in} + \overline{B} C_{in}$  e B  $\bullet C_{in} = \overline{B} C_{in} + \overline{B} C_{in}$ 

e 
$$B \odot C_{in} = B C_{in} + B C_{in}$$

$$S = \overline{A} (B \oplus C_{in}) + A (B \odot C_{in})$$

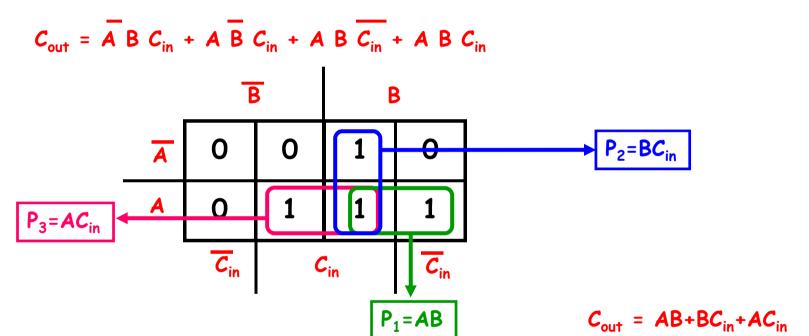
Fazendo 
$$X = B \oplus C_{in} e \overline{X} = B \odot C_{in}$$

$$S = \overline{A} X + A \overline{X}$$

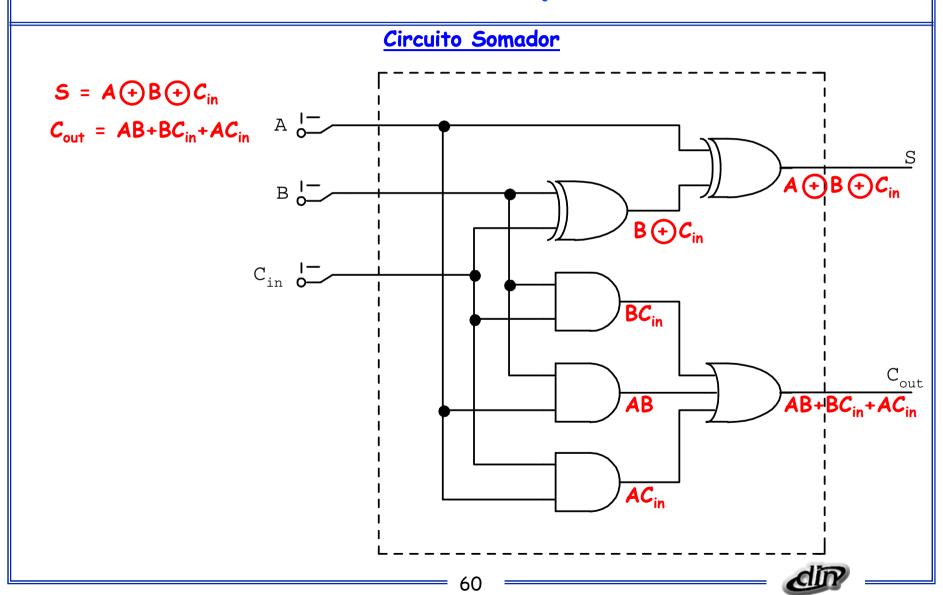
$$S = A \oplus B \oplus C_{in}$$



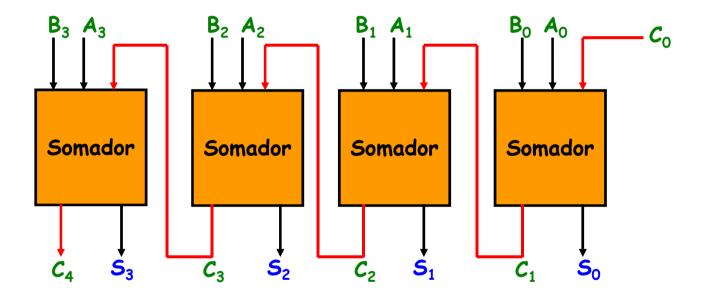
#### Simplificando as expressões





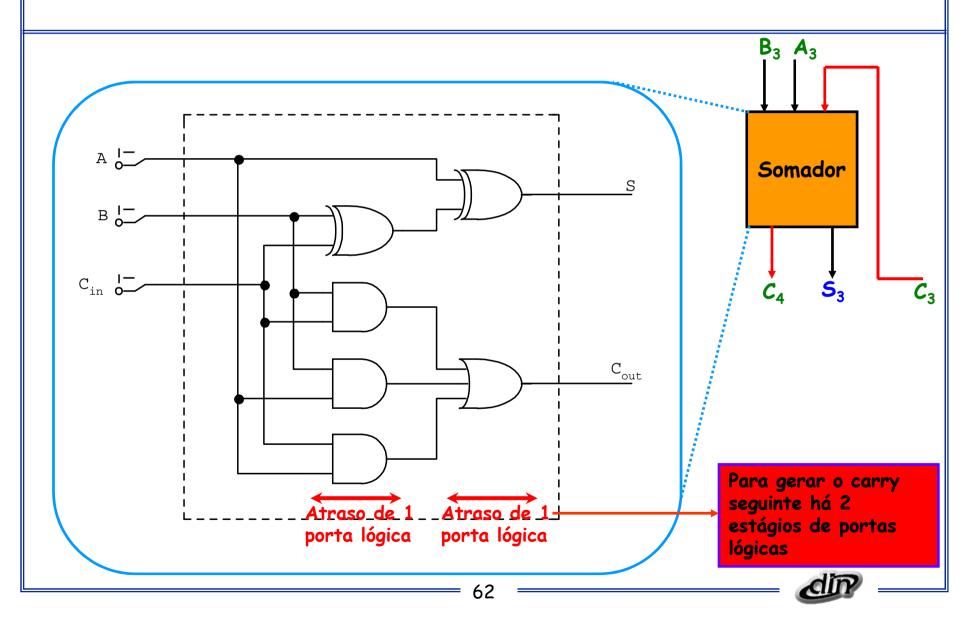


## Somador de 4 bits



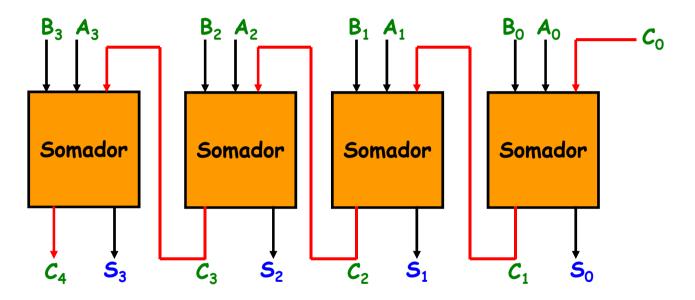


## Somador Bit Slice



### Somador de 4 bits

#### Somador Ripple-Carry

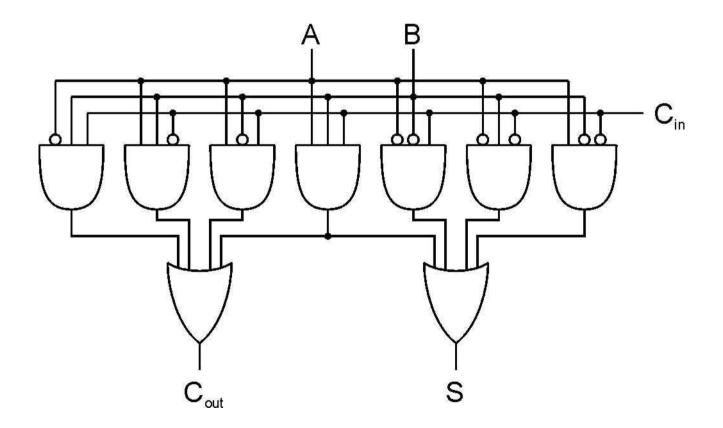


- · Ripple-Carry: Ondulação ou Propagação do Carry. <u>Carry-Out</u> de um estágio se transforma no <u>Carry-In</u> do estágio seguinte.
- · A<sub>i</sub> e B<sub>i</sub> "alimentam" os somadores em paralelo, mas o circuito deve esperar a propagação dos <u>Carries</u> para concluir a operação.



## Exercícios

1. Verifique se o circuito abaixo executa a função de um somador





1 P1 P2 P3 P4 P5 P6 P7 P9

$$C_{\text{out}} = \overline{ABC_{\text{in}}} + AB\overline{C_{\text{in}}} + A\overline{BC_{\text{in}}} + ABC_{\text{in}}$$

$$S = P4+P5+P6+P7$$

$$S = ABC_{in} + \overline{ABC_{in}} + \overline{ABC_{in}} + \overline{ABC_{in}}$$



1  $S = ABC_{in} + \overline{ABC}_{in} + \overline{ABC}_{in} + A\overline{BC}_{in}$ 

#### Tabela Verdade S

| Tubela Teradae e |   |                 |    |  |  |  |  |  |
|------------------|---|-----------------|----|--|--|--|--|--|
| A                | В | C <sub>in</sub> | 5) |  |  |  |  |  |
| 0                | 0 | 0               |    |  |  |  |  |  |
| 0                | 0 | 1               | 1  |  |  |  |  |  |
| 0                | 1 | 0               | 1  |  |  |  |  |  |
| 0                | 1 | 1               |    |  |  |  |  |  |
| 1                | 0 | 0               | 1  |  |  |  |  |  |
| 1                | 0 | 1               |    |  |  |  |  |  |
| 1                | 1 | 0               |    |  |  |  |  |  |
| 1                | 1 | 1               | 1  |  |  |  |  |  |

Tabela para S é igual à Tabela do S do slide 54, que é a TV do Somador



1

$$C_{\text{out}} = \overline{ABC_{\text{in}}} + AB\overline{C_{\text{in}}} + AB\overline{C_{\text{in}}} + ABC_{\text{in}}$$

### Tabela Verdade Cout

|   |   |                 | oui  |
|---|---|-----------------|------|
| A | В | C <sub>in</sub> | Cout |
| 0 | 0 | 0               |      |
| 0 | 0 | 1               |      |
| 0 | 1 | 0               |      |
| 0 | 1 | 1               | 1    |
| 1 | 0 | 0               |      |
| 1 | 0 | 1               | 1    |
| 1 | 1 | 0               | 1    |
| 1 | 1 | 1               | 1    |

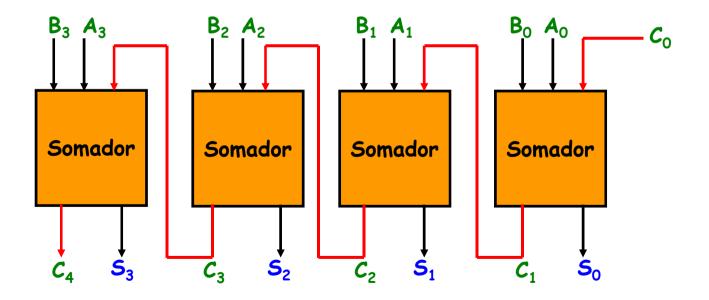
Tabela para  $C_{\rm out}$  é igual à Tabela do  $C_{\rm out}$  do slide 55, que é a TV do Somador



## Exercícios

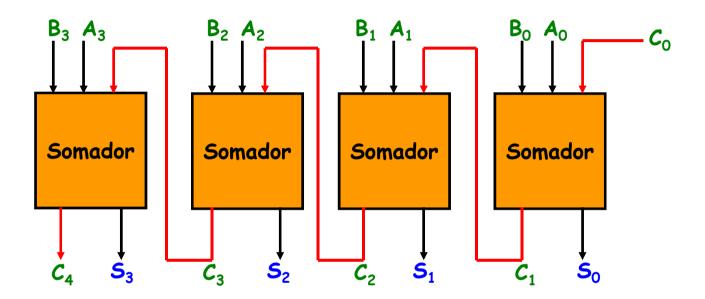
2. Considere um somador ripple-carry de 4 bits. Considere que as portas lógicas têm um atraso de 1ns. Qual é o atraso causado pelo somador ripple-carry para propagar o carry por todos os somadores?

### Somador Ripple-Carry





2



Para gerar:

 $C_1$  consome-se 2ns

 $C_2$  consome-se 4ns

 $C_3$  consome-se 6ns

 $C_4$  consome-se 8ns

Quanto maior o número de bits do somador, maior o atraso para gerar o carry final



# Resumo da Aula de Hoje

### Tópicos mais importantes:

- o Circuitos Combinacionais Especiais
  - Multiplexadores/Demultiplexadores
  - o Gerador de Paridade/Verificador de Paridade
  - o Circuitos Aritméticos
    - o Somador

