



# Circuitos Digitais I - 6878

Nardênio Almeida Martins

Universidade Estadual de Maringá  
Departamento de Informática

Bacharelado em Ciência da Computação

# Aula de Hoje

## Roteiro

- **Revisão**
  - Somador
- **Aritmética Computacional**
  - Subtrator
  - Detector de Validade de BCD
  - Detector de Igualdade

# Revisão

## Circuitos Aritméticos

# Aritmética Computacional

## Aritmética Computacional



# Aritmética Computacional

## Aritmética Computacional

Circuitos Aritméticos: circuitos utilizados para construir a ULA (Unidade Lógica e Aritmética)

### Adição

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

3 7 6	3 7 6	3 7 6	3 7 6
+ 4 6 1	+ 4 6 1	+ 4 6 1	+ 4 6 1
<hr/>	<hr/>	<hr/>	<hr/>
	7	3 7	8 3 7

The diagram shows four addition problems. The first three are 376 + 461. The first has a red underline under the bottom row. The second has a red underline under the bottom row and a red '7' below it. The third has a red underline under the bottom row, a red '3 7' below it, and a red arrow pointing from the '1' in the tens place to the '3' in the hundreds place. The fourth has a red underline under the bottom row and a red '8 3 7' below it.

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

# Aritmética Computacional

## Aritmética Computacional

### Adição em Binário :

#### Exemplo

a) 
$$\begin{array}{r} 0 \\ + 0 \\ \hline 0 \end{array}$$
 b) 
$$\begin{array}{r} 0 \\ + 1 \\ \hline 1 \end{array}$$
 c) 
$$\begin{array}{r} 1 \\ + 0 \\ \hline 1 \end{array}$$
 d) 
$$\begin{array}{r} 1 \\ + 1 \\ \hline 10 \end{array}$$

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

Diagram illustrating the addition of 10101 and 00111, showing the propagation of carry bits ( $C_{in}$  and  $C_{out}$ ) and the final sum result.

The diagram shows the addition of 10101 and 00111 in six stages, illustrating the carry propagation:

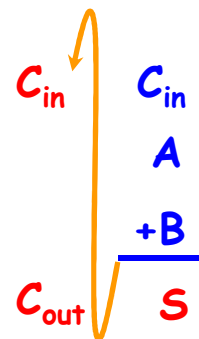
- Stage 1: 10101 + 00111 = 0 (with carry 1)
- Stage 2: 10101 + 00111 = 00 (with carry 1)
- Stage 3: 10101 + 00111 = 100 (with carry 1)
- Stage 4: 10101 + 00111 = 1100 (with carry 0)
- Stage 5: 10101 + 00111 = 11100 (with carry 0)
- Stage 6: 10101 + 00111 = 11100 (with carry 0)

The final sum result is 11100, labeled "Soma".

# Aritmética Computacional

Entradas			Saídas	
A	B	$C_{in}$	S	$C_{out}$
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



# Aritmética Computacional

Entradas			Saídas	
A	B	$C_{in}$	S	$C_{out}$
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

$$\bar{A} \bar{B} C_{in}$$

$$\bar{A} B \bar{C}_{in}$$

$$A \bar{B} \bar{C}_{in}$$

$$A B C_{in}$$

$$S = \bar{A} \bar{B} C_{in} + \bar{A} B \bar{C}_{in} + A \bar{B} \bar{C}_{in} + A B C_{in}$$



# Aritmética Computacional

Entradas			Saídas	
A	B	$C_{in}$	S	$C_{out}$
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

$\bar{A} B C_{in}$

$A \bar{B} C_{in}$

$A B \bar{C}_{in}$

$A B C_{in}$

$$C_{out} = \bar{A} B C_{in} + A \bar{B} C_{in} + A B \bar{C}_{in} + A B C_{in}$$

# Exercício

1. Simplifique as expressões de  $S$  e  $C_{out}$
2. Desenhe o circuito para  $S$  e  $C_{out}$

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

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

# Solução

# Aritmética Computacional

## Simplificando as expressões

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

$$S = \overline{A} (\overline{B} C_{in} + B \overline{C_{in}}) + A (\overline{B} \overline{C_{in}} + B C_{in}) \quad \leftarrow A \text{ e } \overline{A} \text{ em evidência}$$

$$\text{Como } B \oplus C_{in} = \overline{B} C_{in} + B \overline{C_{in}} \quad \text{e} \quad B \odot C_{in} = \overline{B} \overline{C_{in}} + B C_{in}$$

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

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

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

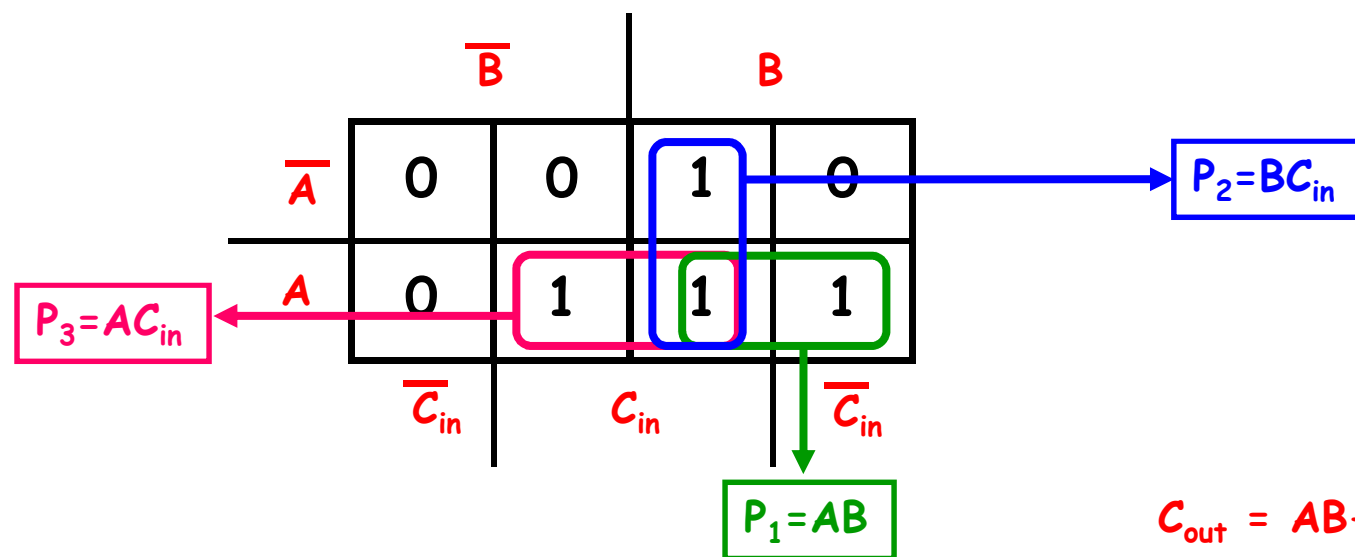
$$S = A \oplus X$$

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

# Aritmética Computacional

## Simplificando as expressões

$$C_{out} = \bar{A} B C_{in} + A \bar{B} C_{in} + A B \bar{C}_{in} + A B C_{in}$$

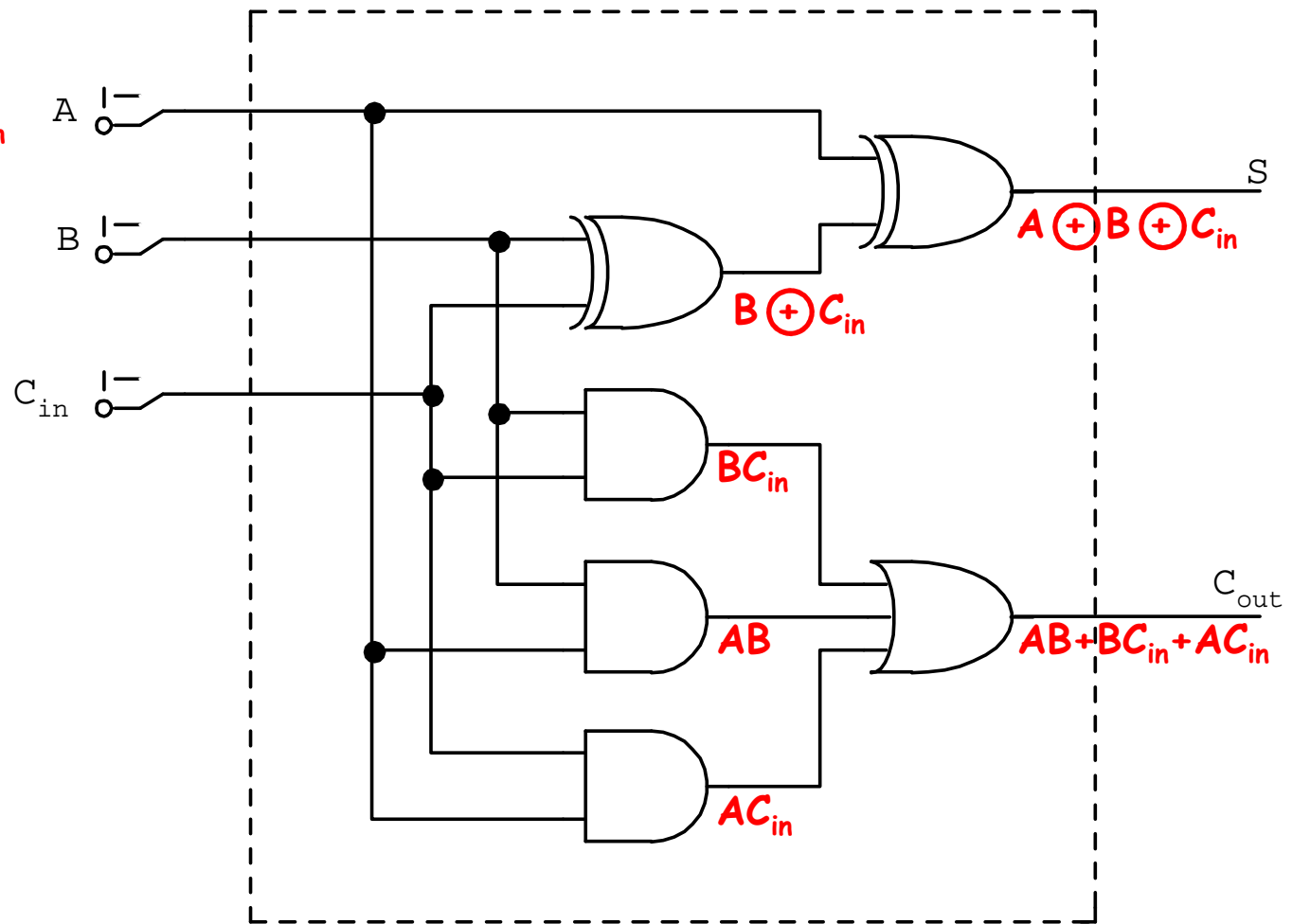


# Aritmética Computacional

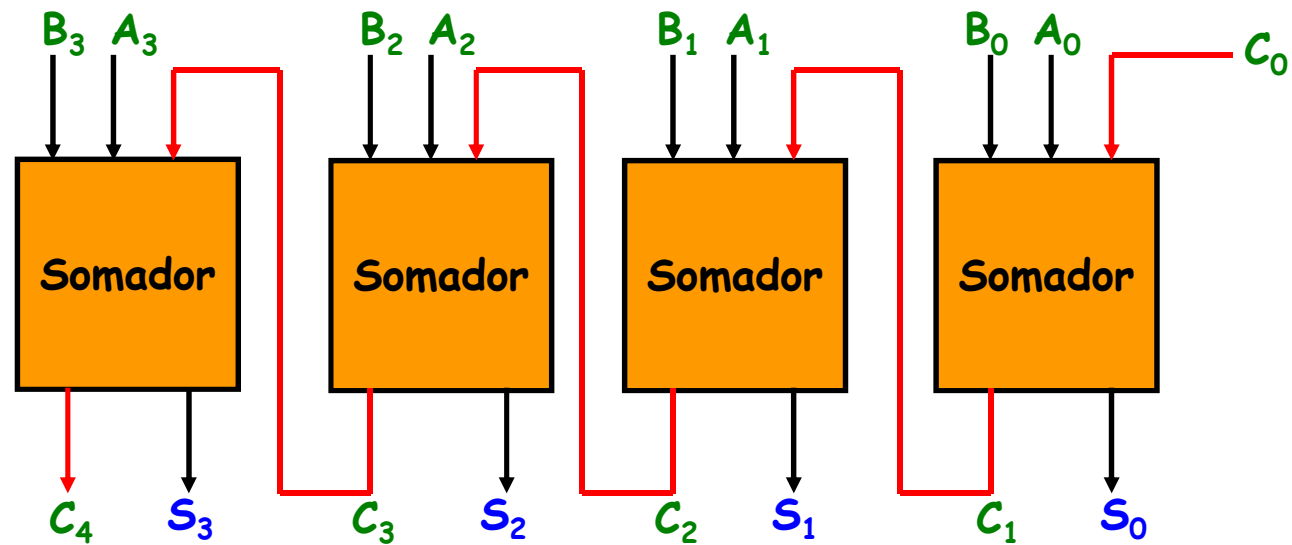
## Circuito Somador Completo

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

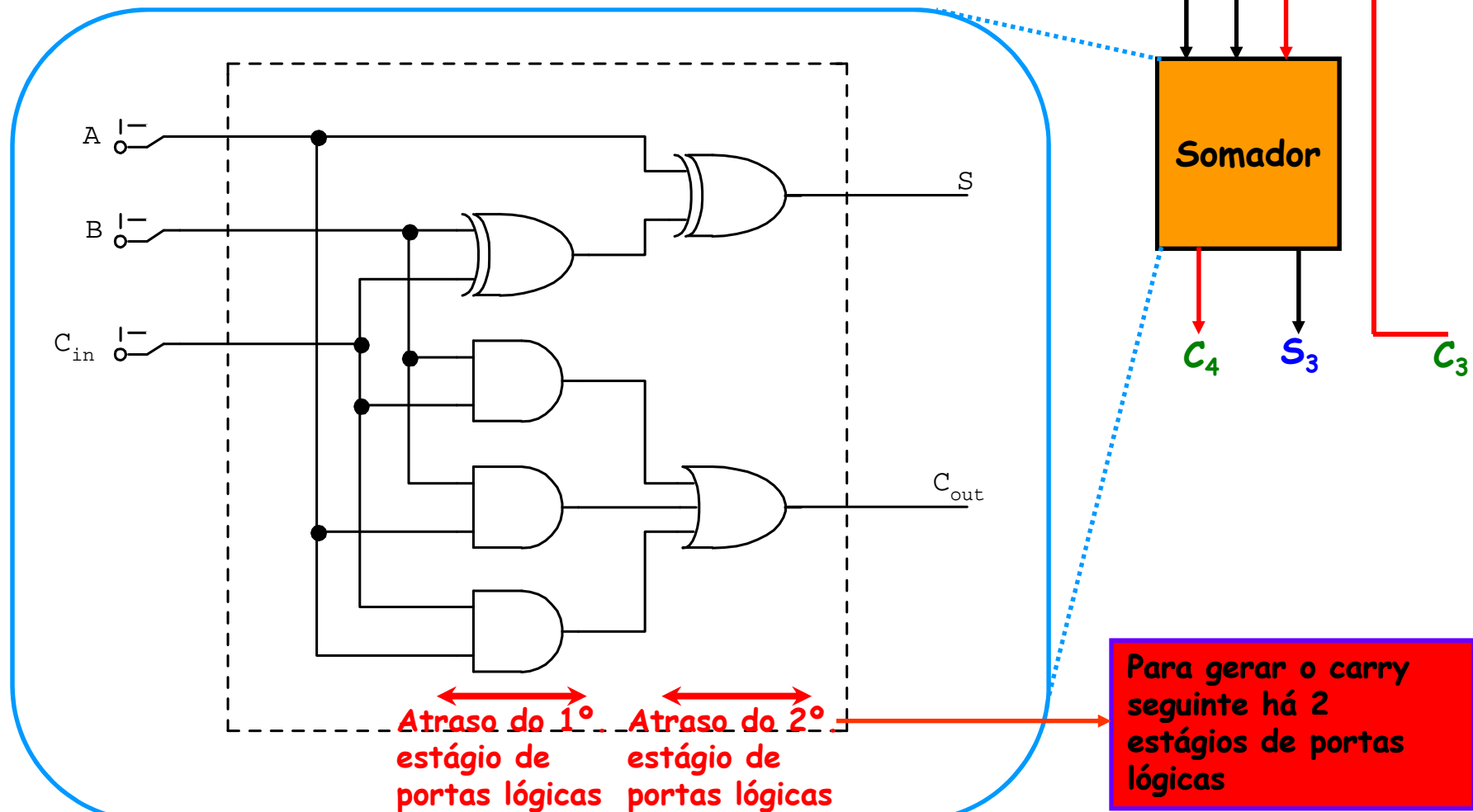
$$C_{out} = AB + BC_{in} + AC_{in}$$



# Somador de 4 bits

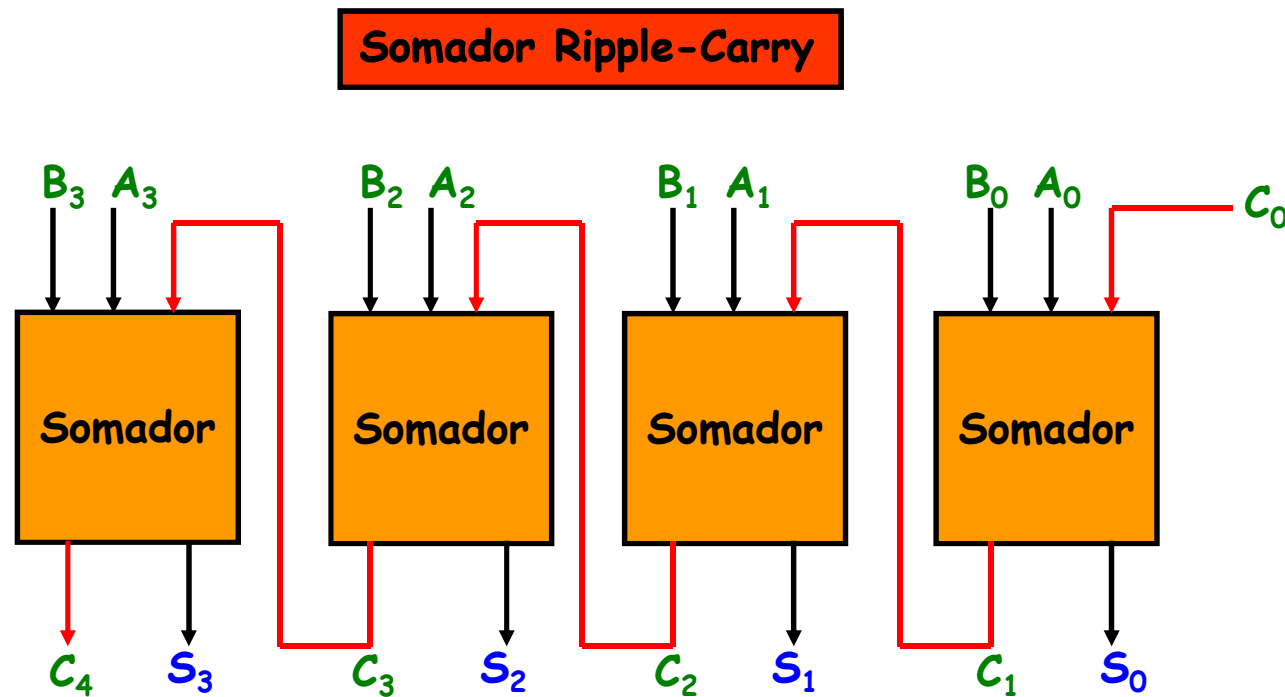


# Somador Bit Slice





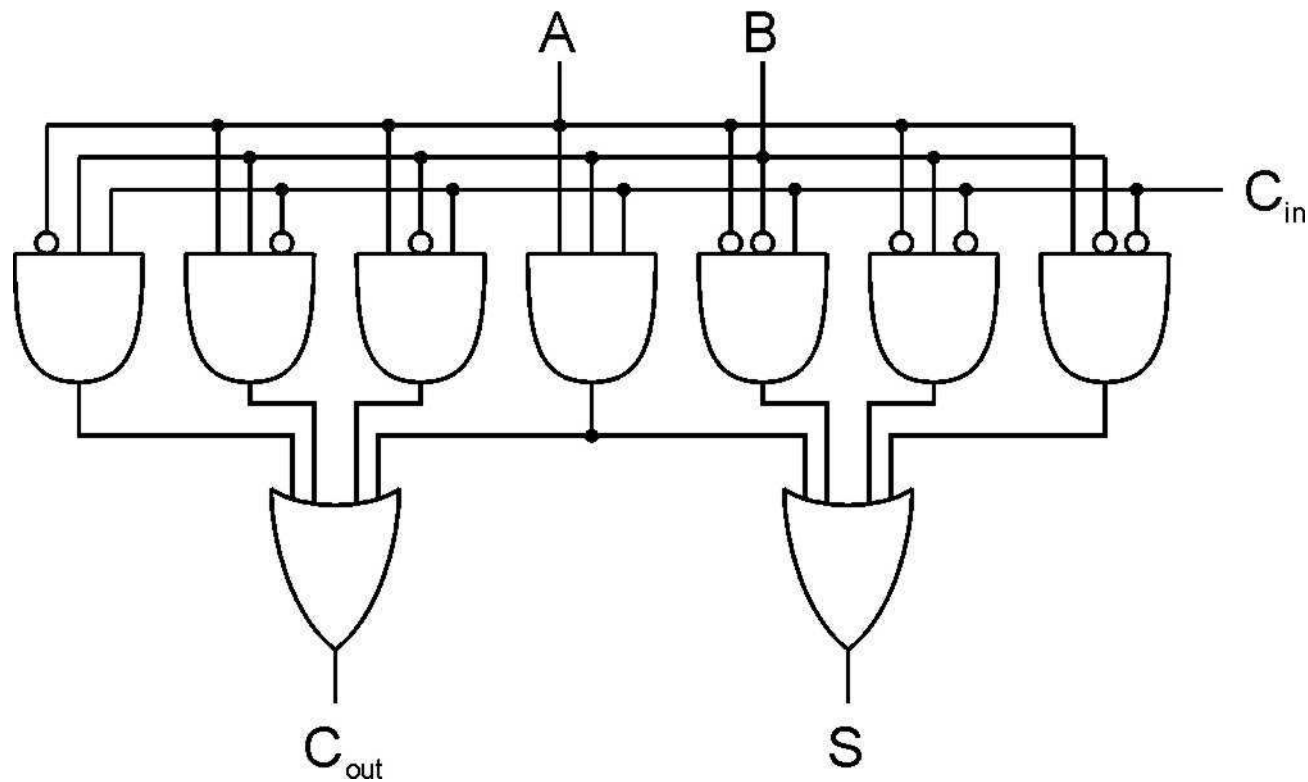
# Somador de 4 bits



- Ripple-Carry: Ondulação ou Propagação do Carry. Carry-Out de um estágio se transforma no Carry-In do estágio seguinte.
- $A_i$  e  $B_i$  "alimentam" os somadores em paralelo, mas o circuito deve esperar a propagação dos Carries para concluir a operação.

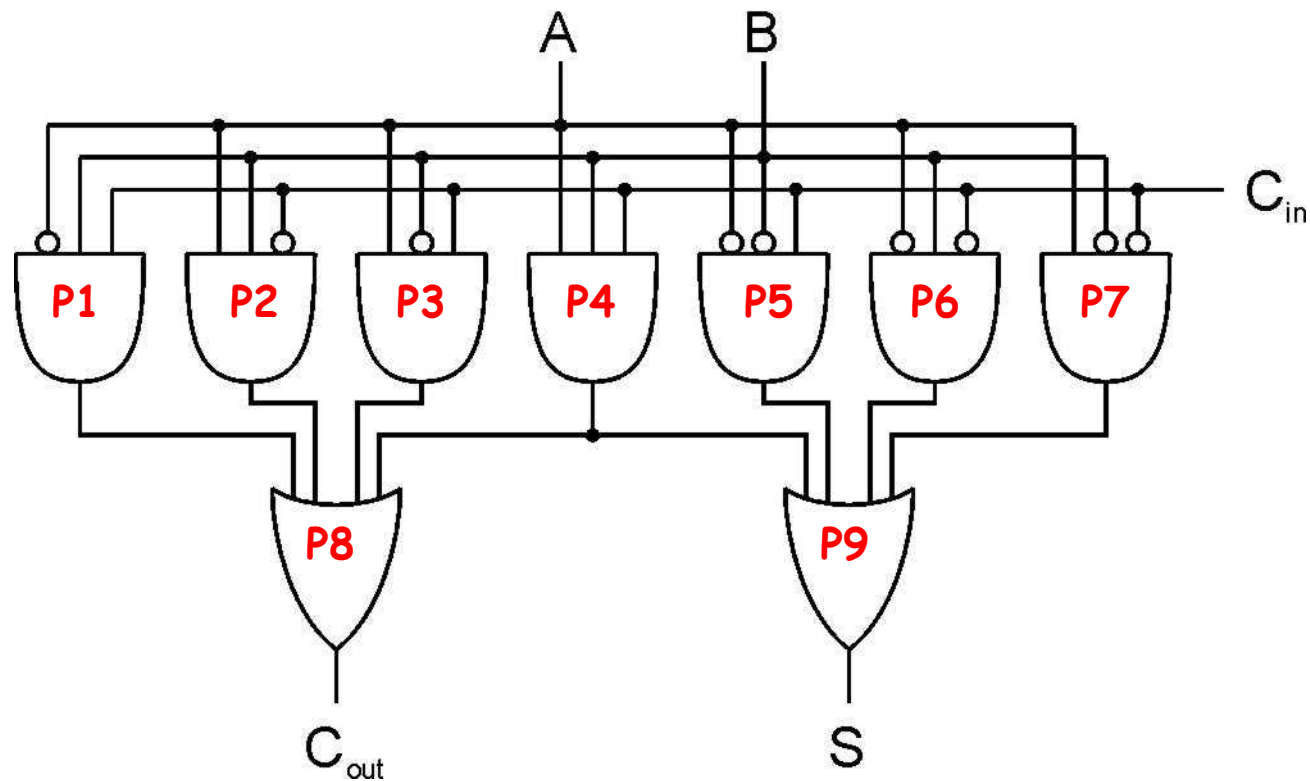
# Exercícios

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



# Soluções

1.



$$C_{out} = P1 + P2 + P3 + P4$$

$$C_{out} = \bar{A}BC_{in} + A\bar{B}C_{in} + A\bar{B}C_{in} + ABC_{in}$$

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

$$S = ABC_{in} + \bar{A}BC_{in} + A\bar{B}C_{in} + A\bar{B}C_{in}$$

# Soluções

1.

$$S = ABC_{in} + \overline{A}BC_{in} + \overline{A}\overline{B}C_{in} + \overline{A}\overline{B}\overline{C}_{in}$$

Tabela Verdade S

A	B	C <sub>in</sub>	S
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 7, que é a TV do Somador

# Soluções

1.

$$C_{out} = \overline{A}BC_{in} + A\overline{B}C_{in} + A\overline{B}\overline{C}_{in} + ABC_{in}$$

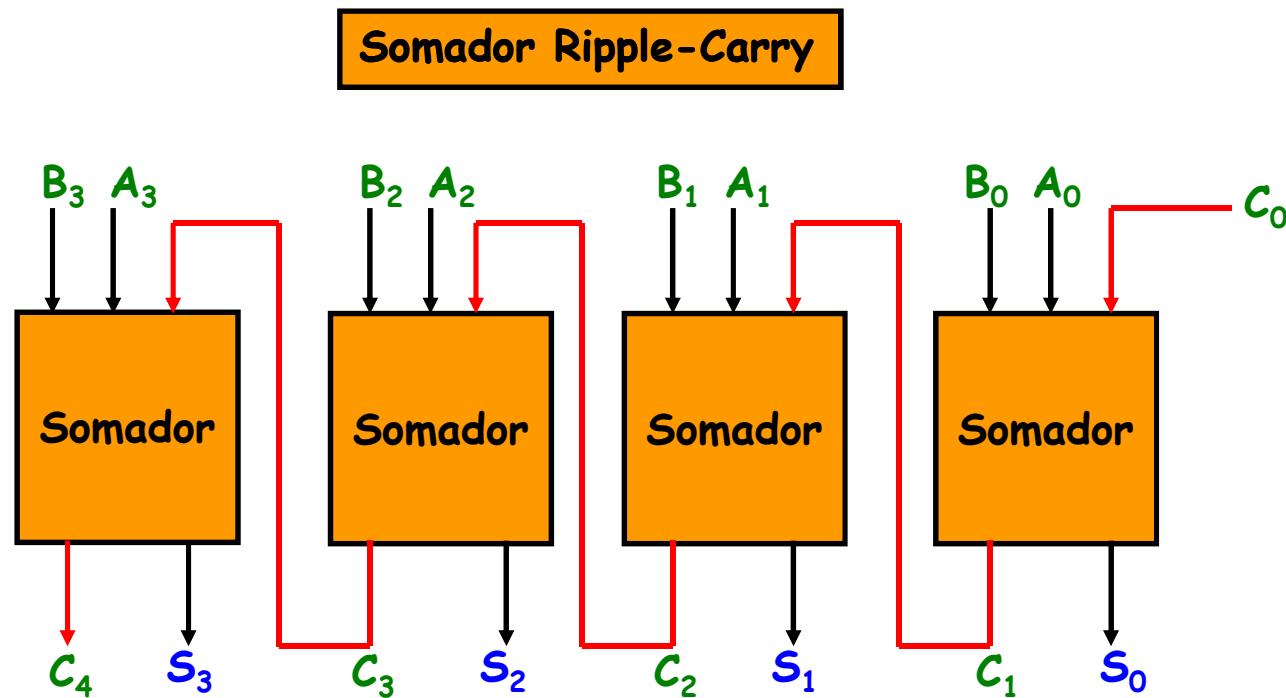
Tabela Verdade  $C_{out}$

A	B	$C_{in}$	$C_{out}$
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  $C_{out}$  é igual à Tabela do  $C_{out}$  do slide 7, que é a TV do Somador

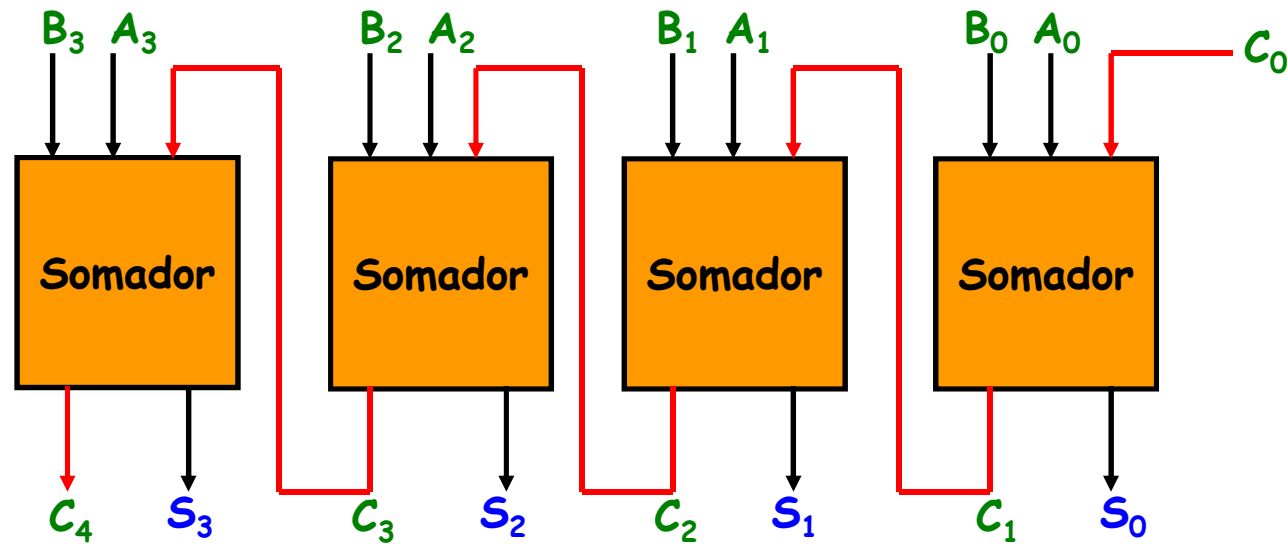
# Exercícios

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



# Soluções

2.



Para gerar:

$\left\{ \begin{array}{l} C_1 \text{ consome-se } 2\text{ns} \\ C_2 \text{ consome-se } 4\text{ns} \\ C_3 \text{ consome-se } 6\text{ns} \\ C_4 \text{ consome-se } 8\text{ns} \end{array} \right.$

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

# Aula de Hoje

## Aritmética Computacional:

- Subtrator
- Detector de Validade de BCD
- Detector de Igualdade



# Aritmética Computacional

## Aritmética Computacional

### Subtração

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

Empresta-1 da coluna da esquerda para formar a dezena

$$\begin{array}{r} 76 \\ - 58 \\ \hline \end{array}$$
$$\begin{array}{r} \overset{6}{\cancel{7}} \overset{1}{6} \\ - 58 \\ \hline 8 \end{array}$$
$$\begin{array}{r} \overset{6}{\cancel{7}} 6 \\ - 58 \\ \hline 18 \end{array}$$

# Aritmética Computacional

## Aritmética Computacional

### Subtração em Binário

#### Exemplo

a)	0	b)	<sup>1</sup> 0	c)	1	d)	1
	- 0		- 1		- 0		- 1
	<hr/>		<hr/>		<hr/>		<hr/>
	0		1		1		0

Gera um "empréstimo-1" (carry out) da coluna seguinte: a 1ª. coluna passa a valer  $2_{10}=10_2$

O carry out será subtraído da coluna seguinte na continuação da operação

# Exercícios

1. Obtenha a Tabela Verdade para o circuito meio subtrator de 1 bit (considere como entradas:  $A$  e  $B$ ; e como saídas:  $S$  e  $C_{out}$ ).
2. Obtenha as expressões para a subtração  $S$  e para o  $C_{out}$  a partir da Tabela Verdade.
3. Simplifique as expressões  $S$  e  $C_{out}$ .
4. Desenhe o diagrama de portas lógicas do circuito meio subtrator.

# Aritmética Computacional

## Aritmética Computacional

### Subtração em Binário :

#### Exemplo

Gera um "empresta-1" (carry out) da coluna seguinte: a 1ª. coluna passa a valer  $10_2 = 2_{10}$

1 0 1 0	1 0 1 0	1 0 1 0	1 0 1 0	1 0 1 0	1 0 1 0
- 0 0 1 1	- 0 0 1 1	- 0 0 1 1	- 0 0 1 1	- 0 0 1 1	- 0 0 1 1
<hr/>	<hr/>	<hr/>	<hr/>	<hr/>	<hr/>
	1	1	1 1	1 1	1 1 1

$C_{in}$  → 1

1 0 1 0
- 0 0 1 1
<hr/>
10 10
1 1 1
<hr/>
0 1 1 1

← Subtração

# Exercícios

1. Obtenha a Tabela Verdade para o circuito subtrator completo de 1 bit (considere como entradas:  $A$ ,  $B$  e  $C_{in}$ ; e como saídas:  $S$  e  $C_{out}$ ).
2. Obtenha as expressões para a subtração  $S$  e para o  $C_{out}$  a partir da Tabela Verdade.
3. Simplifique as expressões  $S$  e  $C_{out}$ .
4. Desenhe o diagrama de portas lógicas do circuito subtrator completo.

# Soluções

1)

Entradas

Saídas

Tabela Verdade para o Subtrator Completo

A	B	$C_{in}$	S	$C_{out}$
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

# Soluções

2)

Entradas			Saídas	
A	B	$C_{in}$	S	$C_{out}$
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

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

# Soluções

2)

Entradas			Saídas	
A	B	$C_{in}$	S	$C_{out}$
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

$$S = \bar{A} \bar{B} C_{in} + \bar{A} B \bar{C}_{in} + A \bar{B} \bar{C}_{in} + A B C_{in}$$

$$C_{out} = \bar{A} \bar{B} C_{in} + \bar{A} B \bar{C}_{in} + \bar{A} B C_{in} + A B C_{in}$$



# Soluções

3)

Simplificando as expressões

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

$$S = \overline{A} (\overline{B} C_{in} + B \overline{C_{in}}) + A (\overline{B} \overline{C_{in}} + B C_{in}) \quad \leftarrow A \text{ e } \overline{A} \text{ em evidência}$$

$$\text{Como } B \oplus C_{in} = \overline{B} C_{in} + B \overline{C_{in}} \quad \text{e} \quad B \odot C_{in} = \overline{B} \overline{C_{in}} + B C_{in}$$

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

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

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

$$S = A \oplus X$$

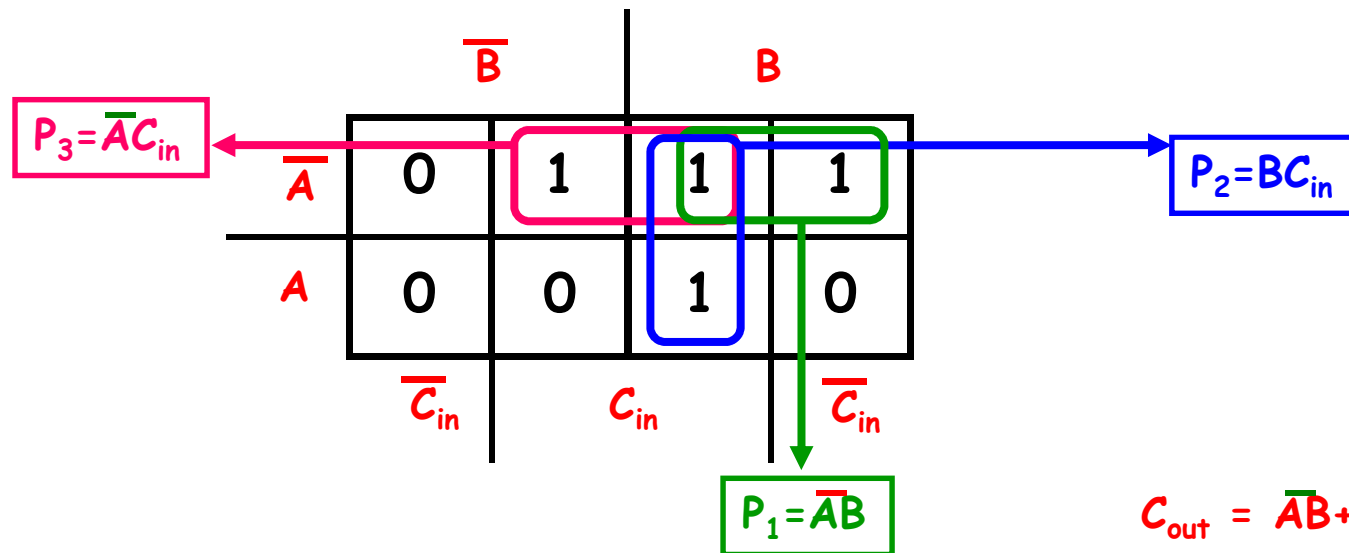
$$S = A \oplus B \oplus C_{in}$$

# Soluções

3)

Simplificando as expressões

$$C_{out} = \bar{A} \bar{B} C_{in} + \bar{A} B \bar{C}_{in} + \bar{A} B C_{in} + A B C_{in}$$



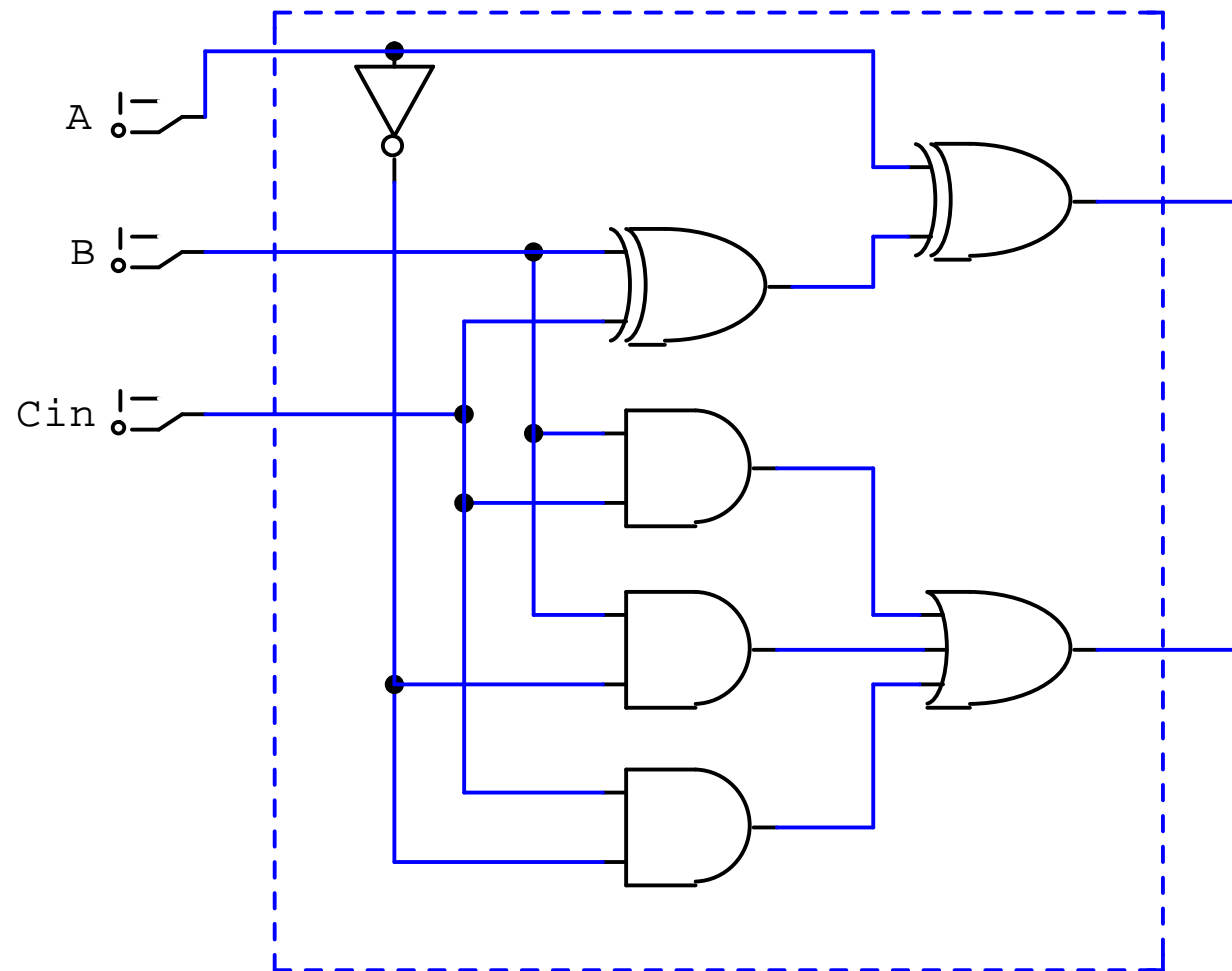
$$C_{out} = \bar{A} B + B C_{in} + \bar{A} C_{in}$$

# Soluções

4)

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

Circuito Subtrator Completo



# Resumo da Aula de Hoje

## Tópicos mais importantes:

- **Circuitos Aritméticos:**
  - Subtrator
  - Detector de Validade de BCD
  - Detector de Igualdade