



Universidade Federal da Fronteira Sul
Curso de Ciência da Computação
Campus Chapecó

Circuitos Aritméticos

Prof. Luciano L. Caimi
lcaimi@uffs.edu.br

► Adição Binária

Adição de números sem sinal

A	0	1	0	0		Transporte (carry)
+ B		0	1	0	0	(4)
<hr/>		0	1	1	0	(6)
S	+	1	0	1	0	(10) resultado

O maior número binário que podemos representar com 4 bits é 15

► Adição Binária

Adição de números sem sinal

overflow (indicated by a red line pointing to the carry bit)

	1	1	0	0		Transporte (<i>carry</i>)
		1	1	0	0	(12)
+		0	1	1	0	(6)
<hr/>						
	0	0	1	0	(18)	resultado

Circuitos Aritméticos



► Adição Binária

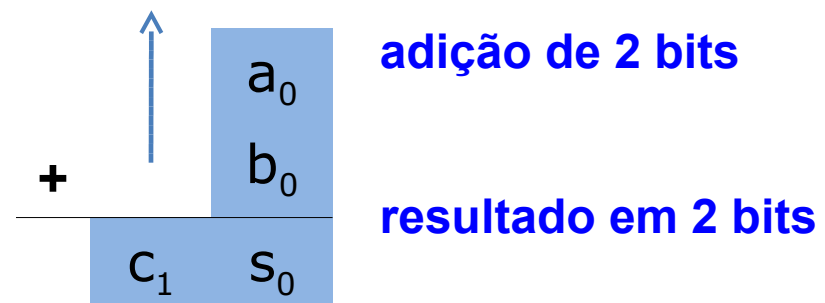
Outro exemplo (8 bits)

	0	1	1	0	1	1	0	0	
	0	1	1	0	1	1	0	1	(109) → A
+	0	1	1	0	0	1	1	0	(102) → + B
—	1	1	0	1	0	0	1	1	(211) → S

► Adição Binária

Adição de números sem sinal

	0	1	1	0	1	1	0	0		
		0	1	1	0	1	1	0	1	(109)
+		0	1	1	0	0	1	1	0	(102)
		1	1	0	1	0	0	1	1	(211)



► Adição Binária

A partir do 2º bit

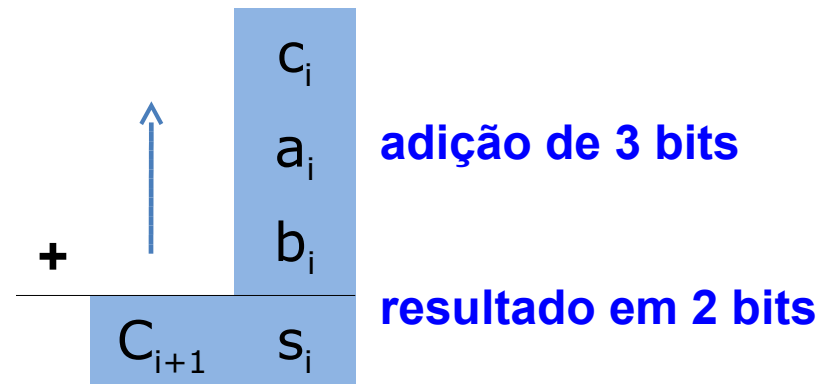
	0	1	1	0	1	1	0	0	
		0	1	1	0	1	1	0	1 (109)
+		0	1	1	0	0	1	1	0 (102)
—		1	1	0	1	0	0	1	1 (211)



► Adição Binária

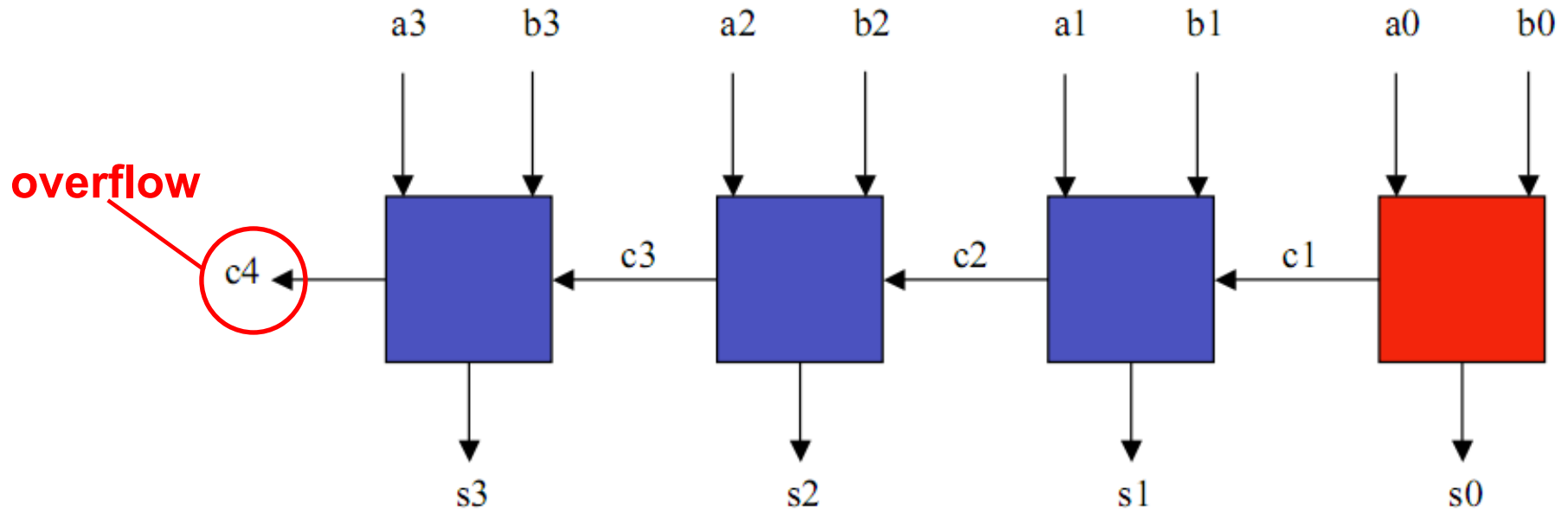
Generalizando, a partir do 2º bit

	0	1	1	0	1	1	0	0	
	0	1	1	0	1	1	0	1	(109)
+	0	1	1	0	0	1	1	0	(102)
—	1	1	0	1	0	0	1	1	(211)



► Adição Binária

Esquema para soma paralela



Observe:

- Existe um elemento para cada coluna da soma
- O sinal de *overflow* será o *carry* mais significativo

► Adição Binária

Projetando o circuito para primeira coluna:

Meio-Somador (Half-Adder)

entradas		saídas	
a_0	b_0	c_1	s_0
0	0		
0	1		
1	0		
1	1		

► Adição Binária

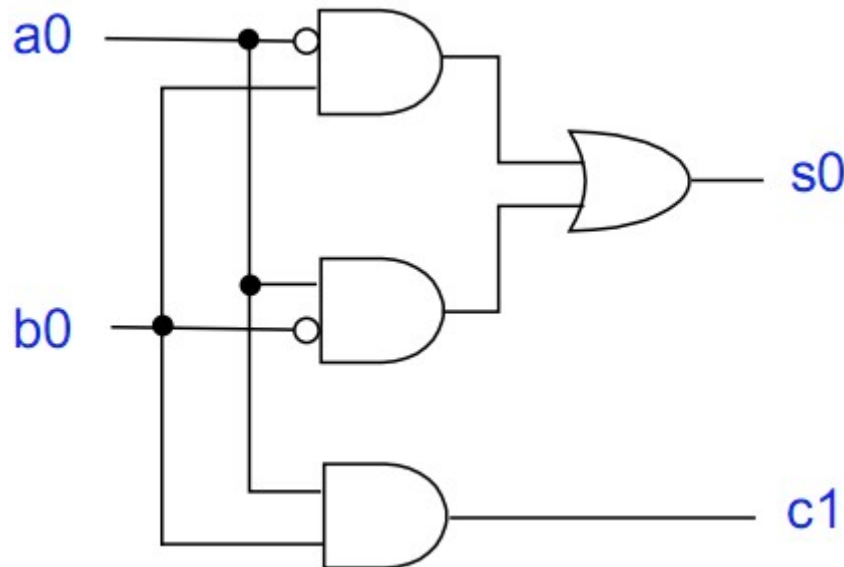
Projetando o circuito para primeira coluna:

Meio-Somador (Half-Adder)

entradas		saídas	
a_0	b_0	c_1	s_0
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

$$s_0 = \overline{a_0} \cdot b_0 + a_0 \cdot \overline{b_0}$$

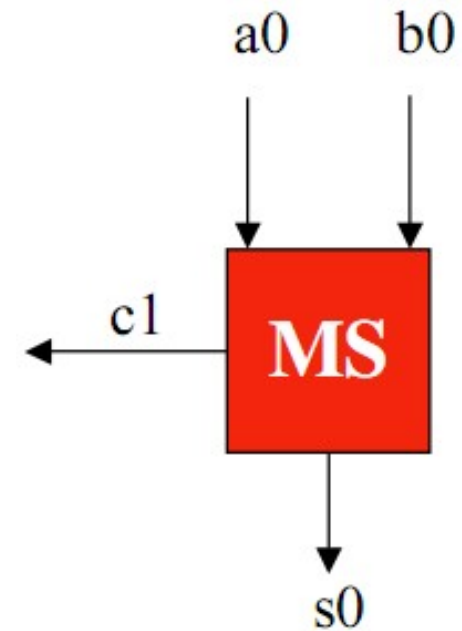
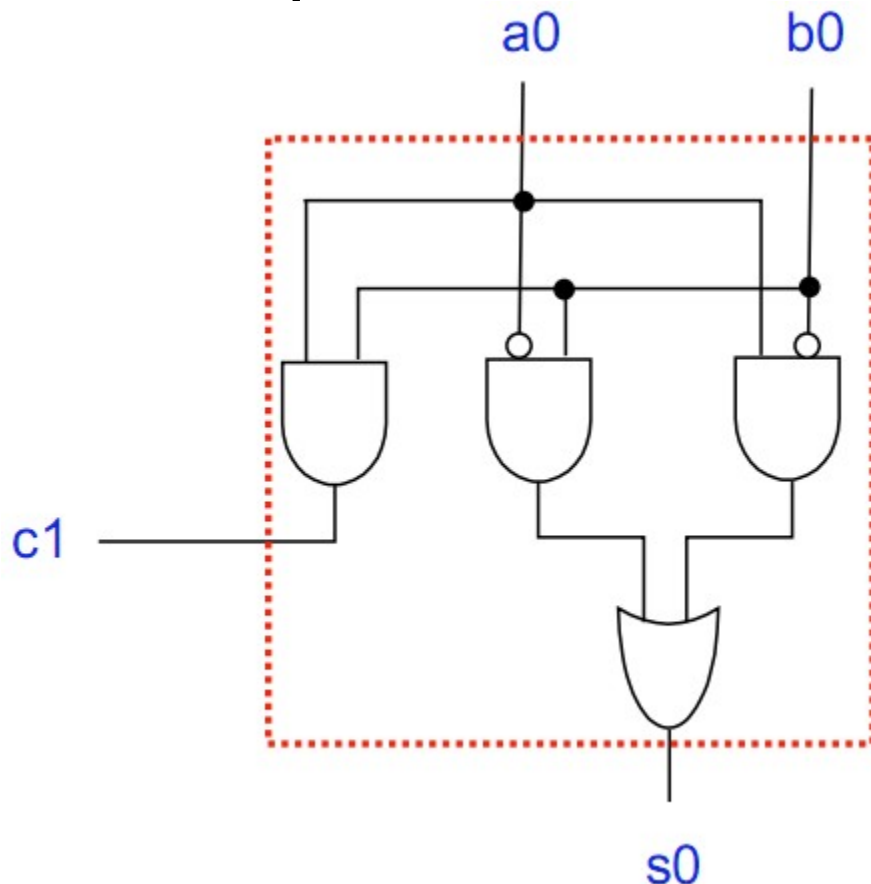
$$c_1 = a_0 \cdot b_0$$



► Adição Binária

Meio-Somador (Half-Adder)

...se preferir



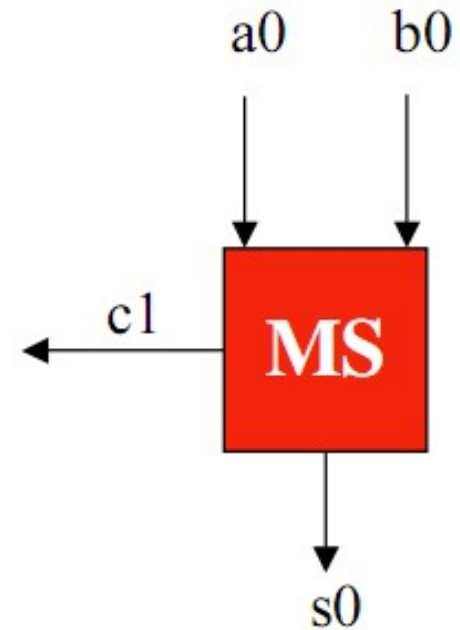
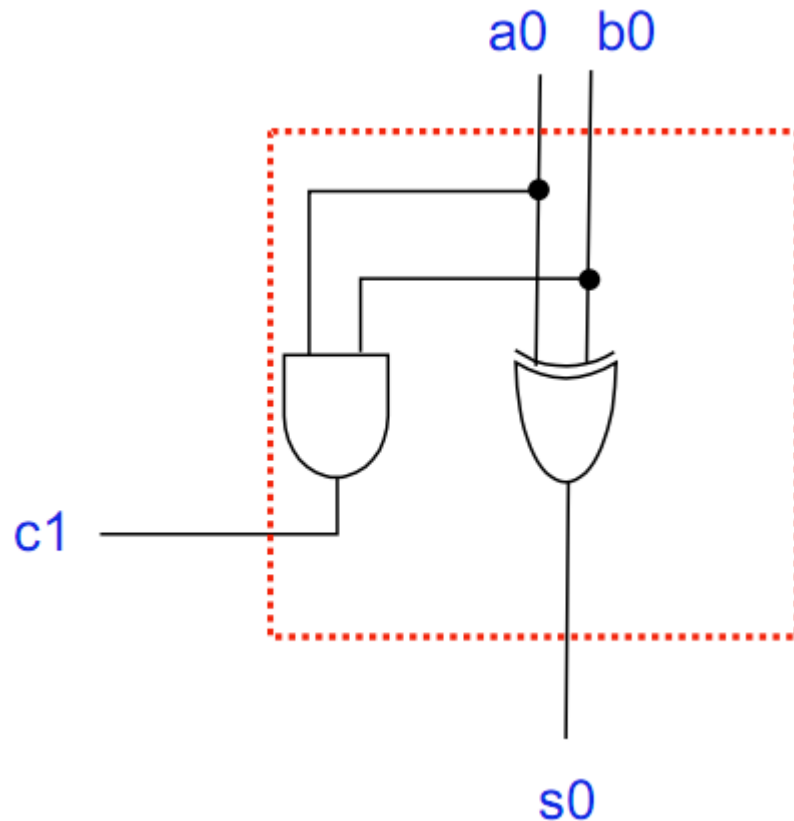
$$s_0 = \overline{a_0} \cdot b_0 + a_0 \cdot \overline{b_0}$$

$$c_0 = a_0 \cdot b_0$$

► Adição Binária

Meio-Somador (Half-Adder)

...ou ainda



$$s_0 = \overline{a_0} \cdot b_0 + a_0 \cdot \overline{b_0}$$

$$a_0 \oplus b_0$$

$$c_0 = a_0 \cdot b_0$$

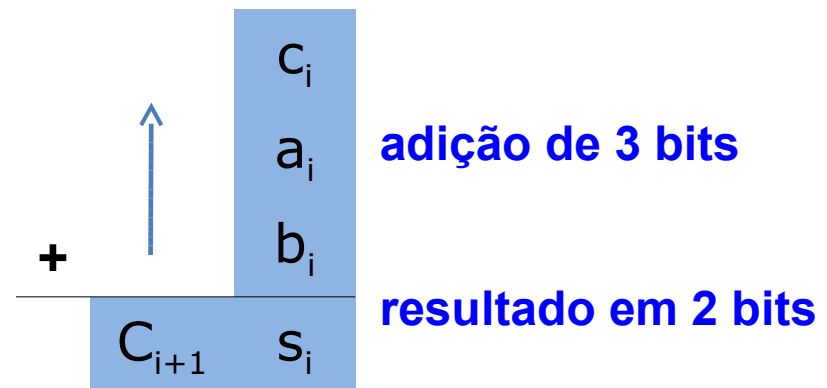
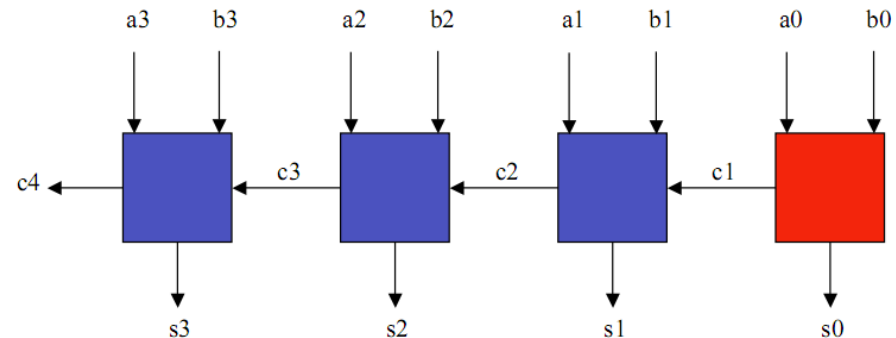
Circuitos Aritméticos

► Adição Binária

Projetando as demais colunas:

Somador-Completo (Full-Adder)

	0	1	1	0	1	1	0	0	
		0	1	1	0	1	1	0	1
+		0	1	1	0	0	1	1	0
	1	1	0	1	0	0	1	1	



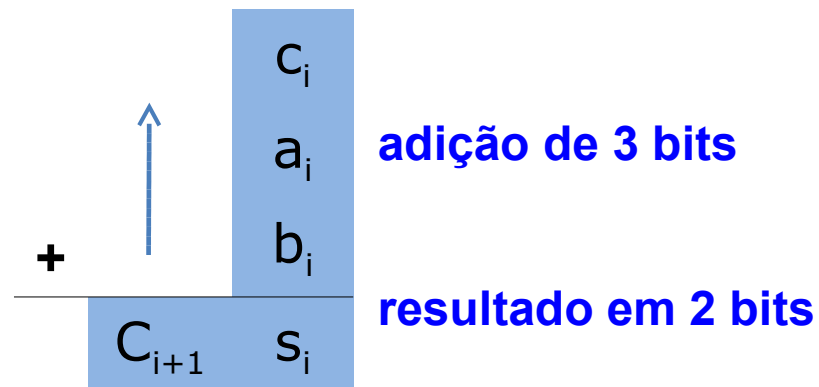
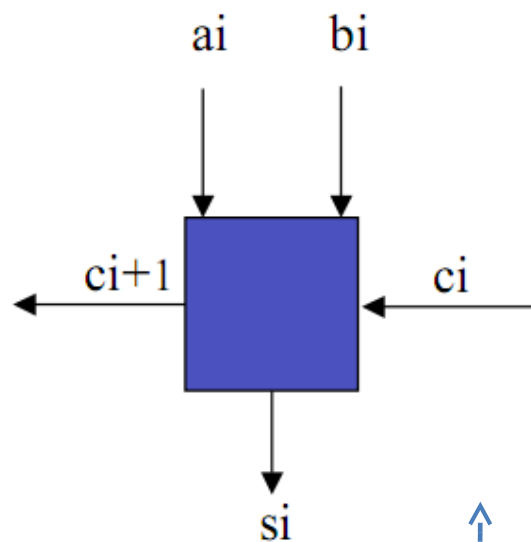
► Adição Binária

Projetando as demais colunas:

Somador-Completo (Full-Adder)

entradas saídas

a_i	b_i	c_i	C_{i+1}	s_i
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1



► Adição Binária

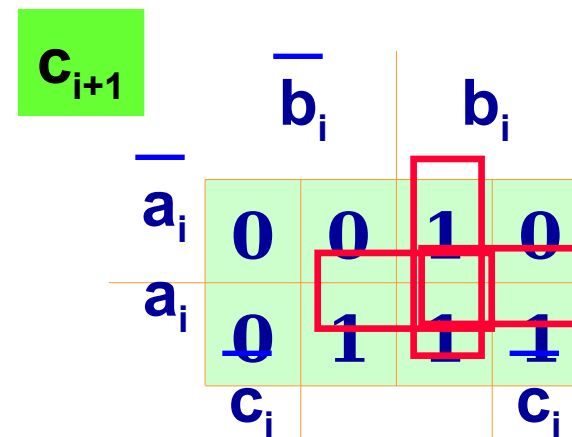
Projetando as demais colunas:

Somador-Completo (Full-Adder)

entradas saídas

a_i	b_i	c_i	C_{i+1}	s_i
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

Mapa de Karnaugh para c_{i+1}



$$c_{i+1} = a_i \cdot b_i + a_i \cdot c_i + b_i \cdot c_i$$

► Adição Binária

Projetando as demais colunas:

Somador-Completo (Full-Adder)

entradas saídas

a_i	b_i	c_i	C_{i+1}	s_i
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

Mapa de Karnaugh para s_i

s_i	$\overline{b_i}$	b_i
$\overline{a_i}$	0	1
a_i	1	0
c_i	c_i	c_i

Não é possível simplificar, logo:

$$s_i = \overline{a_i} \cdot \overline{b_i} \cdot c_i + \overline{a_i} \cdot b_i \cdot \overline{c_i} + a_i \cdot \overline{b_i} \cdot \overline{c_i} + a_i \cdot b_i \cdot c_i$$

► Adição Binária

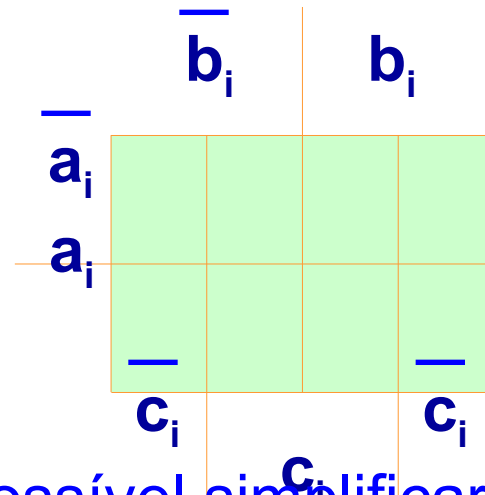
Projetando as demais colunas:

Somador-Completo (Full-Adder)

entradas saídas

a_i	b_i	c_i	C_{i+1}	s_i
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

Mapa de Karnaugh para s_i



Não é possível simplificar, logo:

$$s_i = \overline{a_i} \cdot \overline{b_i} \cdot c_i + \overline{a_i} \cdot b_i \cdot \overline{c_i} + a_i \cdot \overline{b_i} \cdot \overline{c_i} + a_i \cdot b_i \cdot c_i$$

► Adição Binária

manipulando através da álgebra de boole:

$$s_i = \bar{a}_i \cdot \bar{b}_i \cdot c_i + \bar{a}_i \cdot b_i \cdot \bar{c}_i + a_i \cdot \bar{b}_i \cdot \bar{c}_i + a_i \cdot b_i \cdot c_i$$

$$s_i = \bar{a}_i \cdot (\bar{b}_i \cdot c_i + b_i \cdot \bar{c}_i) + a_i \cdot (\bar{b}_i \cdot \bar{c}_i + b_i \cdot c_i)$$

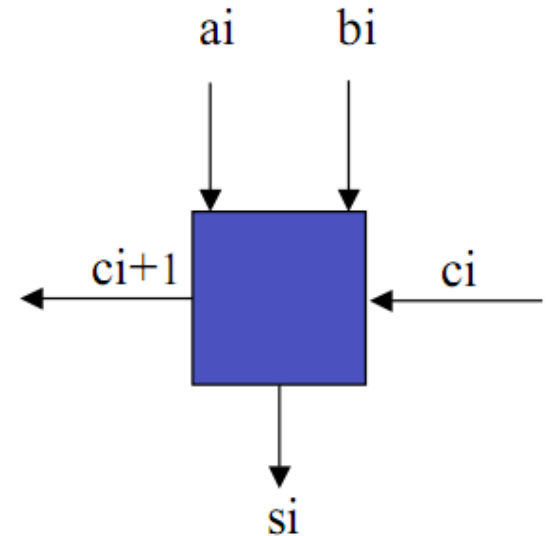
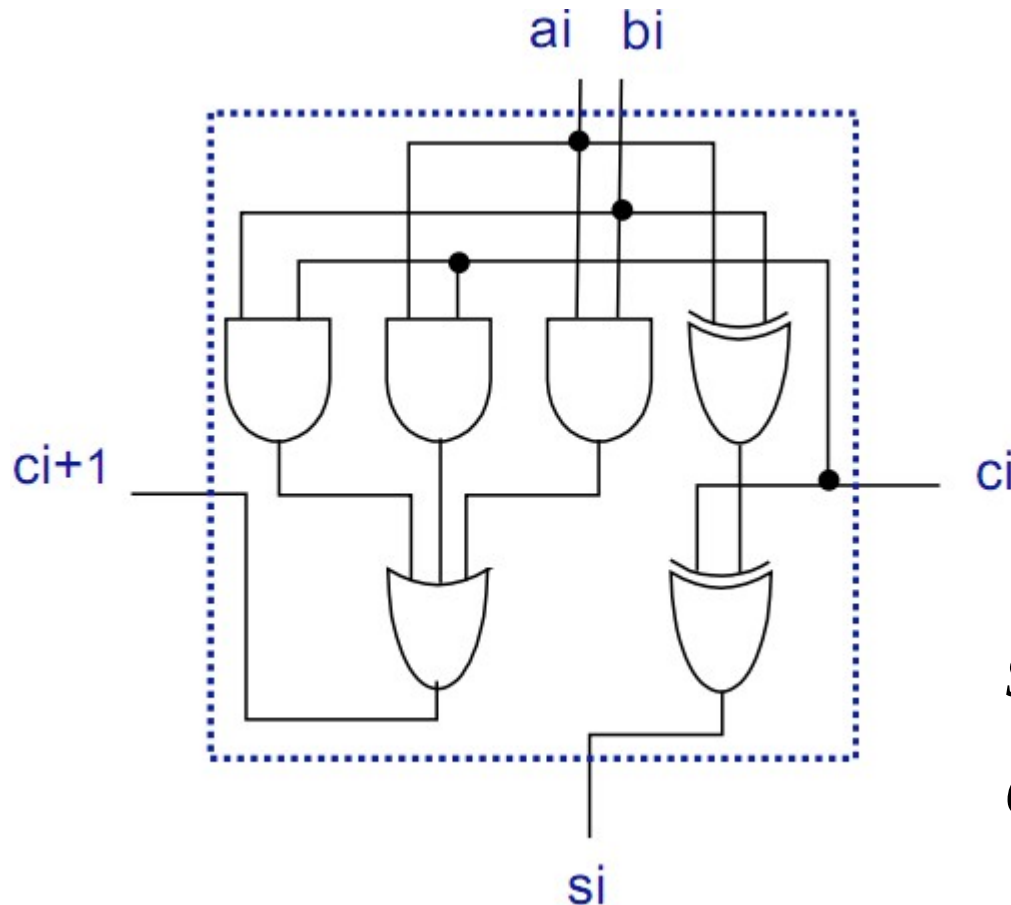
$$s_i = \bar{a}_i \cdot (b_i \oplus c_i) + a_i \cdot (\overline{b_i \oplus c_i})$$

$$s_i = a_i \oplus (b_i \oplus c_i)$$

a	b	xor	$\overline{\text{xor}}$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

► Adição Binária

Somador-Completo (Full-Adder)

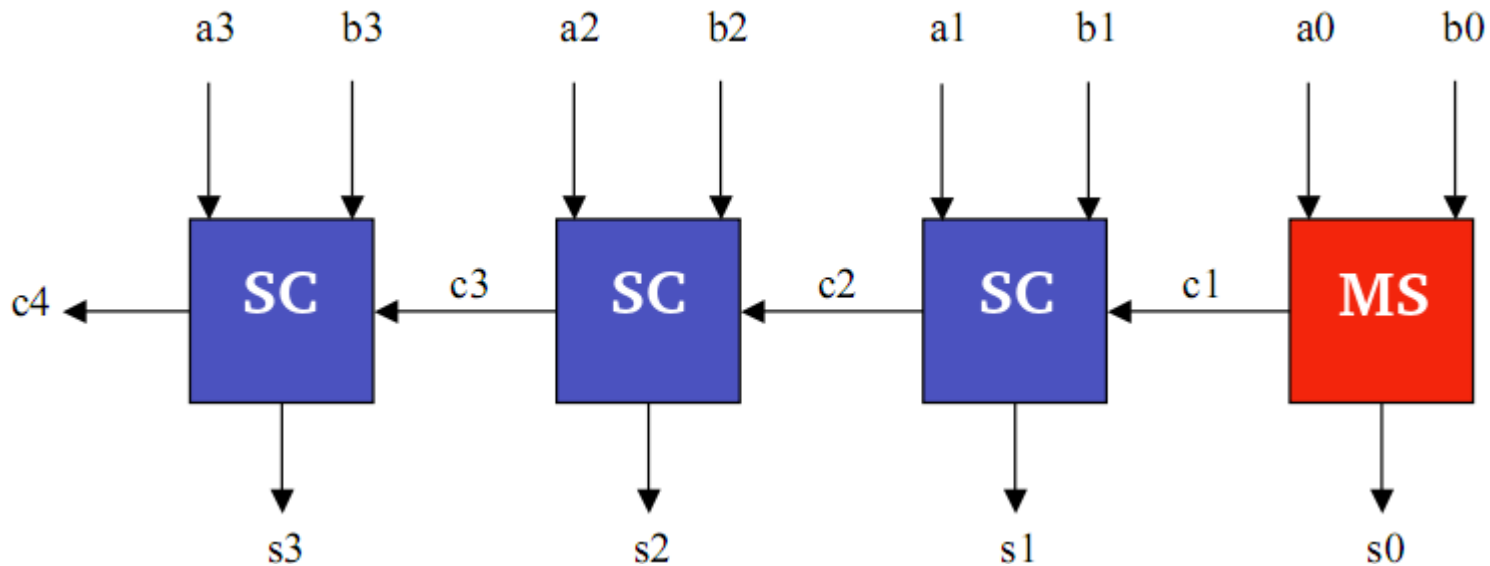


$$s_i = a_i \oplus (b_i \oplus c_i)$$

$$c_{i+1} = a_i \cdot b_i + a_i \cdot c_i + b_i \cdot c_i$$

► Adição Binária

Considerando dois números (A e B) de 4 bits cada

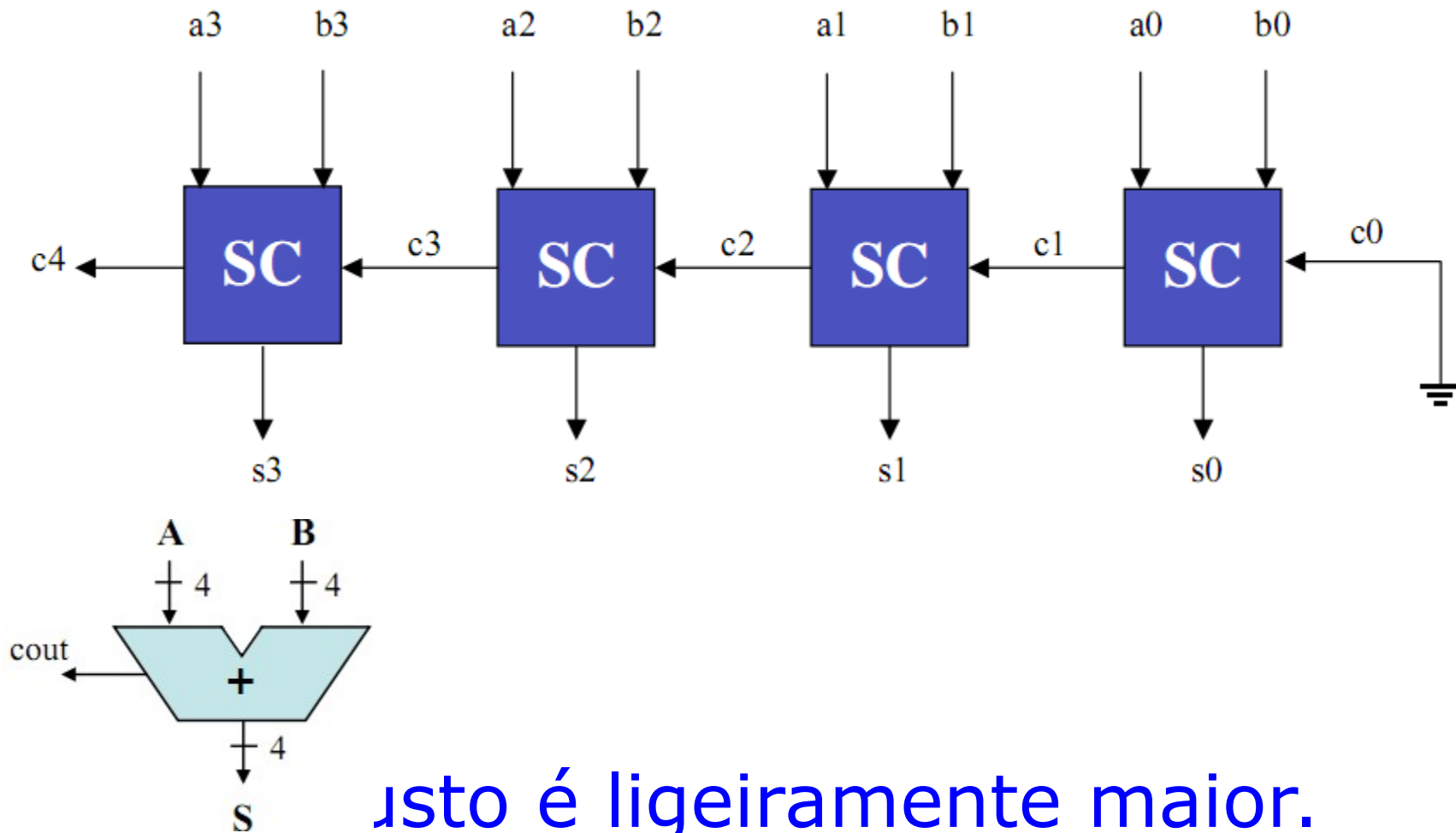


Chamado somador *ripple-carry*

Circuitos Aritméticos

► Adição Binária

Versão utilizando somente somador-completo



Isto é ligeiramente maior.

► Subtração Binária

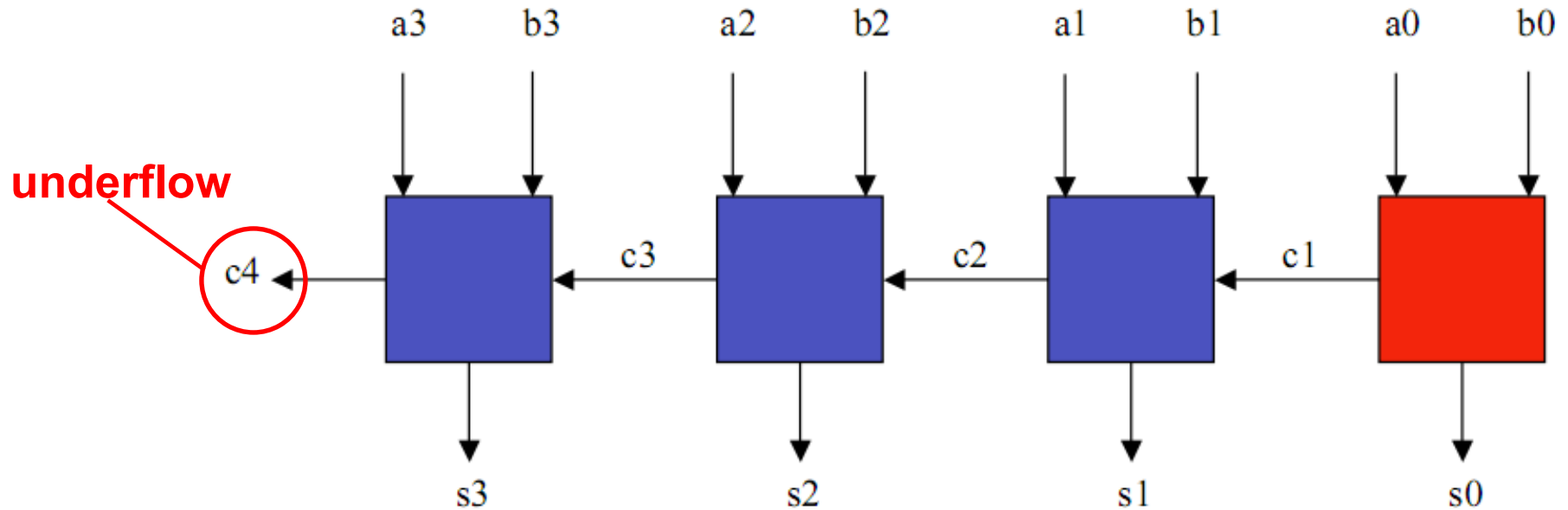
Subtração de números sem sinal

A						
B						
-						
S						

	0	0	2	2	2	(borrow)
			1			
		1	1	0	0	(12)
-		0	1	0	1	(5)
		0	1	1	1	(7) resultado

► Subtração Binária

Esquema para subtração paralela



Observe:

- Existe um elemento para cada coluna da soma
- O sinal de *underflow* será o *borrow* mais significativo

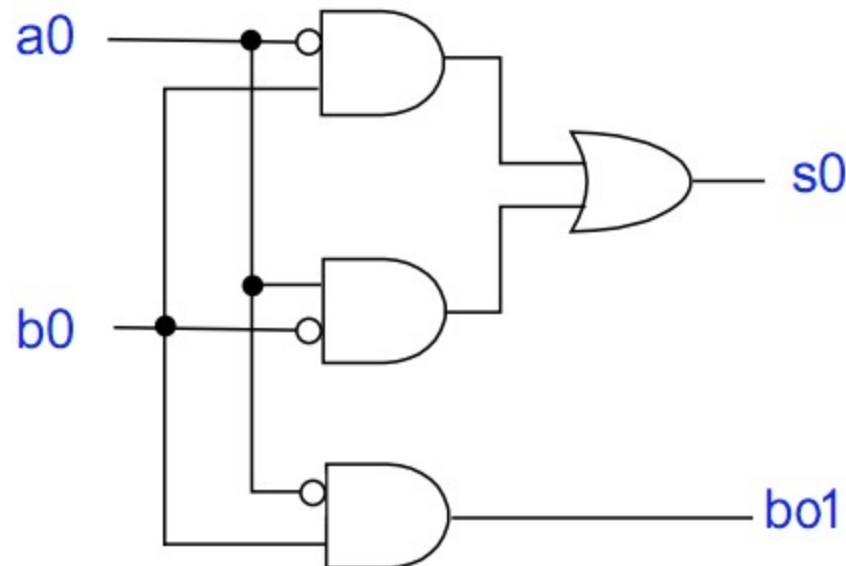
► Subtração Binária

Projetando o circuito para primeira coluna:

Meio-Substrator (half-sub)

entradas		saídas	
a_0	b_0	bo_1	s_0
0	0	0	0
0	1	1	1
1	0	1	0
1	1	0	0

$$s_0 = \overline{a_0} \cdot b_0 + a_0 \cdot \overline{b_0}$$
$$c_1 = \overline{a_0} \cdot b_0$$



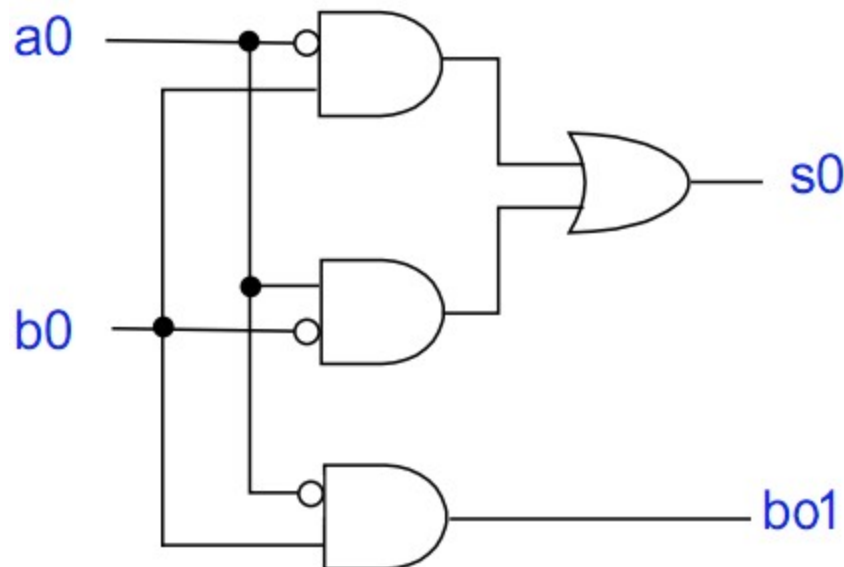
► Subtração Binária

Projetando o circuito para primeira coluna:

Meio-Substrator (half-sub)

entradas		saídas	
a_0	b_0	bo_1	s_0
0	0		
0	1		
1	0		
1	1		

$$s_0 = \overline{a_0} \cdot b_0 + a_0 \cdot \overline{b_0}$$
$$c_1 = \overline{a_0} \cdot b_0$$



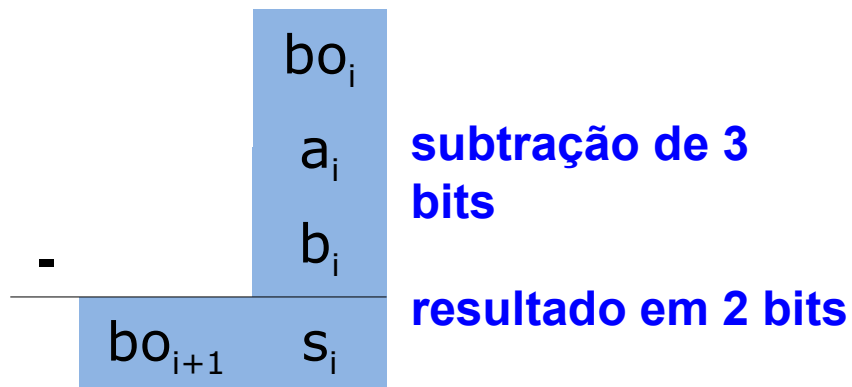
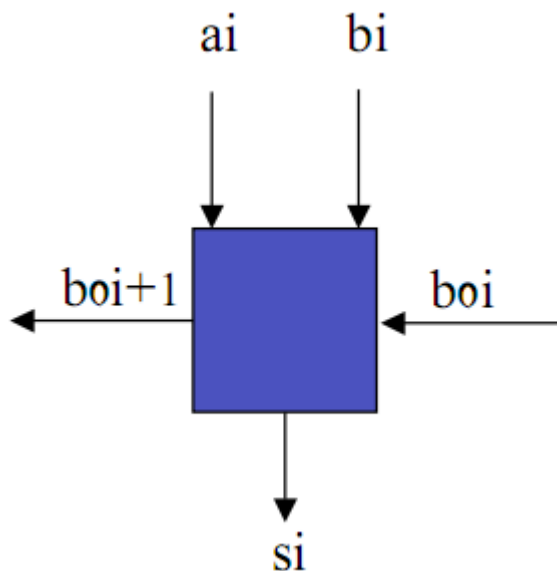
► Subtração Binária

Projetando as demais colunas:

Subtrator-Completo (full-sub)

entradas saídas

a_i	b_i	c_i	bo_{i+1}	s_i
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1



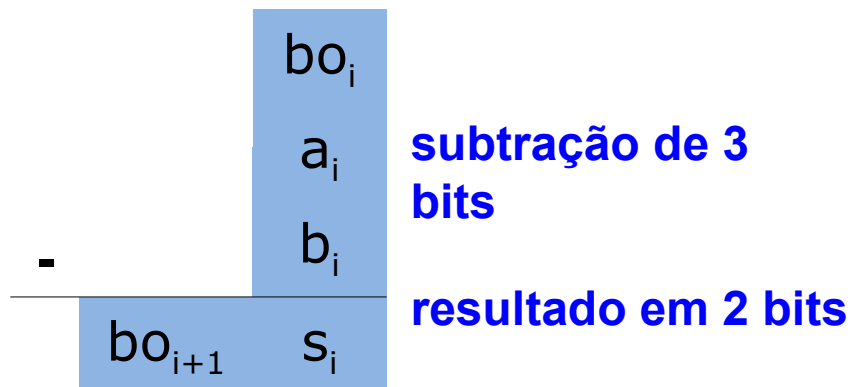
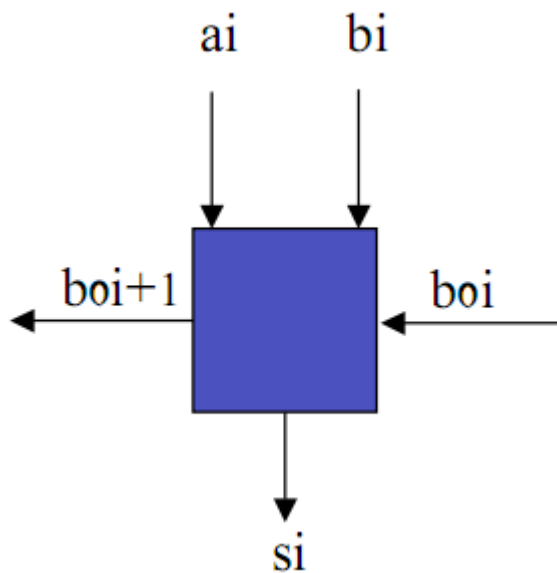
► Subtração Binária

Projetando as demais colunas:

Subtrator-Completo (full-sub)

entradas saídas

entradas			saídas	
a_i	b_i	c_i	bo_{i+1}	s_i
0	0	0		
0	0	1		
0	1	0		
0	1	1		
1	0	0		
1	0	1		
1	1	0		
1	1	1		

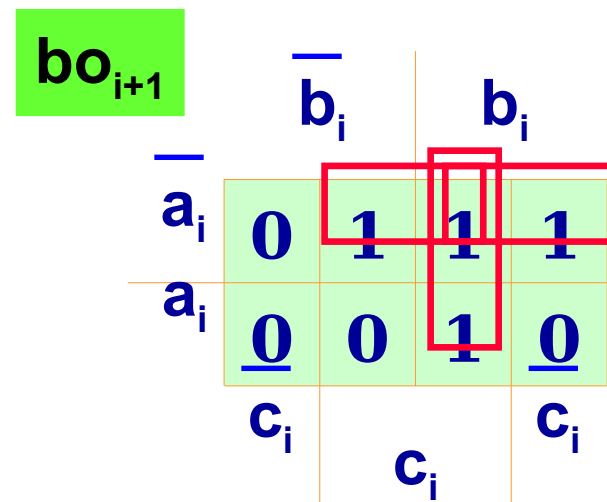


► Subtração Binária

Subtrator-Completo (full-sub)

entradas			saídas	
a_i	b_i	c_i	bo_{i+1}	s_i
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

Mapa de Karnaugh para bo_{i+1}



$$c_{i+1} = \overline{a_i} \cdot b_i + \overline{a_i} \cdot c_i + b_i \cdot c_i$$

► Subtração Binária

Projetando as demais colunas:

Subtrator-Completo (full-sub)

entradas saídas

a_i	b_i	c_i	C_{i+1}	s_i
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

Mapa de Karnaugh para s_i

$\overline{s_i}$	$\overline{b_i}$	b_i		
$\overline{a_i}$	0	1	0	1
a_i	1	0	1	0
	c_i		c_i	
		c_i		

Não é possível simplificar, logo:

$$s_i = \overline{a_i} \cdot \overline{b_i} \cdot c_i + \overline{a_i} \cdot b_i \cdot \overline{c_i} + a_i \cdot \overline{b_i} \cdot \overline{c_i} + a_i \cdot b_i \cdot c_i$$

► Subtração Binária

manipulando através da álgebra de boole:

$$s_i = \bar{a}_i \cdot \bar{b}_i \cdot c_i + \bar{a}_i \cdot b_i \cdot \bar{c}_i + a_i \cdot \bar{b}_i \cdot \bar{c}_i + a_i \cdot b_i \cdot c_i$$

$$s_i = \bar{a}_i \cdot (\bar{b}_i \cdot c_i + b_i \cdot \bar{c}_i) + a_i \cdot (\bar{b}_i \cdot \bar{c}_i + b_i \cdot c_i)$$

$$s_i = \bar{a}_i \cdot (b_i \oplus c_i) + a_i \cdot (\overline{b_i \oplus c_i})$$

$$s_i = a_i \oplus (b_i \oplus c_i)$$

a	b	xor	$\overline{\text{xor}}$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

► Adição de números inteiros

E se quisermos realizar operações sobre números com sinal???

- Precisaremos considerar uma representação que sirva tanto para binários positivos quanto binários negativos
- A representação mais usada, neste caso, é **complemento de 2**
- Porque mesmo?!?!?!?

► Adição de números inteiros

Representação em complemento de 2

Sinal	Regra de formação	exemplo
positivo	igual a sinal-magnitude	+13 = 00001101
negativo	<ol style="list-style-type: none">1. toma-se a representação em sinal e magnitude2. faz-se o complemento de 1 (inverte o número bit a bit)3. soma-se 1	$\begin{array}{r} +13 = 00001101 \\ \\ 11110010 \\ + 1 \\ \hline -13 = 11110011 \end{array}$

-128	64	32	16	8	4	2	1

-128	64	32	16	8	4	2	1
1	1	1	1	0	0	1	1

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

Considere valor binários de 4 bits, portanto, com faixa de representação de $[-8:+7]$

Exemplo 1: números positivos com soma ≤ 7

	0	0	0	0		Transporte (<i>carry</i>)
	0	1	0	0	(+4)	
+	0	0	1	0	(+2)	
<hr/>						
	0	1	1	0	(+6)	Resultado correto

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

Exemplo 2: nros negativos com soma ≥ -8

	1	1	0	0		Transporte (<i>carry</i>)
		1	1	0	0	(-4)
+		1	1	1	0	(-2)
	1	0	1	0		(-6) Resultado correto

Apesar deste último carry valer 1, não houve “overflow”

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

Exemplo 3: um número positivo e outro negativo com resultado positivo

Novamente...

	1	1	0	0		Transporte (<i>carry</i>)
		0	1	0	0	(+4)
+		1	1	1	0	(-2)
		0	0	1	0	(+2) Resultado correto

A red line points from the text "Novamente..." to the first '1' in the top row of the addition, which is circled in red.

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

Exemplo 4: um número positivo e outro negativo com resultado negativo

	0	0	1	0		Transporte (<i>carry</i>)
		0	0	1	1	(+3)
+		1	0	1	0	(-6)
<hr/>						
	1	1	0	1		(-3) Resultado correto

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

Exemplo 5: um número positivo e outro negativo iguais em módulo

	1	1	1	1		Transporte (<i>carry</i>)
	0	1	0	1	(+5)	
+	1	0	1	1	(-5)	
<hr/>						
	0	0	0	0	(-0)	Resultado correto

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

Exemplo 6: dois números positivos

	0	1	0	0		Transporte (<i>carry</i>)
		0	1	0	1	(+5)
+		0	1	0	0	(+4)
<hr/>						
	1	0	0	1	(+9)	Resultado Errado

Em complemento de 2 o resultado foi -7

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

Exemplo 7: dois números negativos

	1	0	0	0		Transporte (<i>carry</i>)
		1	1	0	0	(-4)
+		1	0	1	1	(-5)
<hr/>						
	0	1	1	1	(-9)	Resultado Errado

Em complemento de 2 o resultado foi 7

Circuitos Aritméticos



$$\begin{array}{r} \\ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ (\) \\ + \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ (\) \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \\ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ (\) \\ + \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ (\) \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \\ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ (\) \\ + \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ (\) \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \\ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ (\) \\ + \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ (\) \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \\ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ (\) \\ + \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ (\) \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \\ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ (\) \\ + \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ (\) \\ \hline \end{array}$$

Circuitos Aritméticos

Resultados Corretos

	0	0	0	0	
	0	1	0	0	(+4)
+	0	0	1	0	(+2)
<hr/>					
	0	1	1	0	(+6)

	0	0	1	0	
	0	0	1	1	(+3)
+	1	0	1	0	(-6)
<hr/>					
	1	1	0	1	(-3)

	0	1	0	0	
	0	1	0	1	(+5)
+	0	1	0	0	(+4)
<hr/>					
	1	0	0	1	(+9)

	1	1	0	0	
	1	1	0	0	(-4)
+	1	1	1	0	(-2)
<hr/>					
	1	0	1	0	(-6)

	1	1	1	1	
	0	1	0	1	(+5)
+	1	0	1	1	(-5)
<hr/>					
	0	0	0	0	(-0)

	1	0	0	0	
	1	1	0	0	(-4)
+	1	0	1	1	(-5)
<hr/>					
	0	1	1	1	(-9)

Circuitos Aritméticos

► Adição de números inteiros

Resultados Corretos

$$\begin{array}{r} \textcircled{00}00 \\ + \quad 0100 \quad (+4) \\ \quad 0010 \quad (+2) \\ \hline 0110 \quad (+6) \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \textcircled{00}10 \\ + \quad 0011 \quad (+3) \\ \quad 1010 \quad (-6) \\ \hline 1101 \quad (-3) \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \textcircled{01}00 \\ + \quad 0101 \quad (+5) \\ \quad 0100 \quad (+4) \\ \hline 1001 \quad (+9) \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \textcircled{11}00 \\ + \quad 1100 \quad (-4) \\ \quad 1110 \quad (-2) \\ \hline 1010 \quad (-6) \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \textcircled{11}11 \\ + \quad 0101 \quad (+5) \\ \quad 1011 \quad (-5) \\ \hline 0000 \quad (-0) \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \textcircled{10}00 \\ + \quad 1100 \quad (-4) \\ \quad 1011 \quad (-5) \\ \hline 0111 \quad (-9) \end{array}$$

Resultados Errados

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2

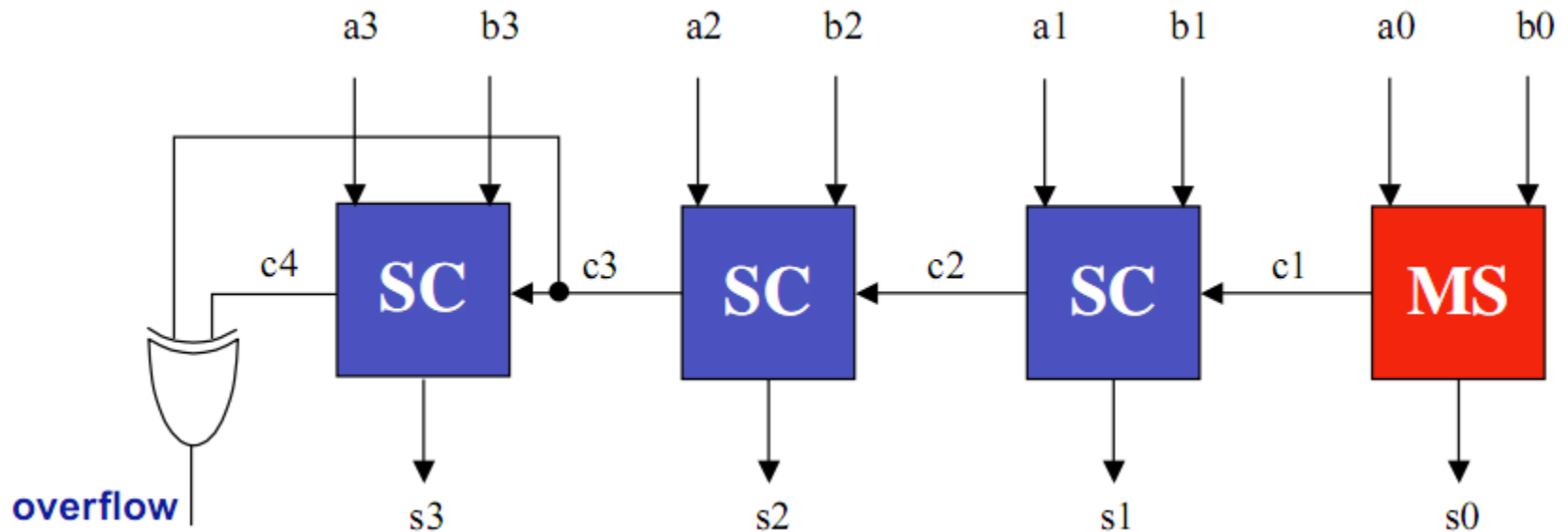
Conclusões:

- Números binários em **complemento de 2** podem ser adicionados como se fossem número binários sem sinal
- Neste caso, a detecção de overflow se dá comparando-se os dois últimos sinais de carry

Circuitos Aritméticos

► Adição de números inteiros

Adição de números em complemento de 2



esquemático de blocos

► Subtração Binária

Princípio Básico

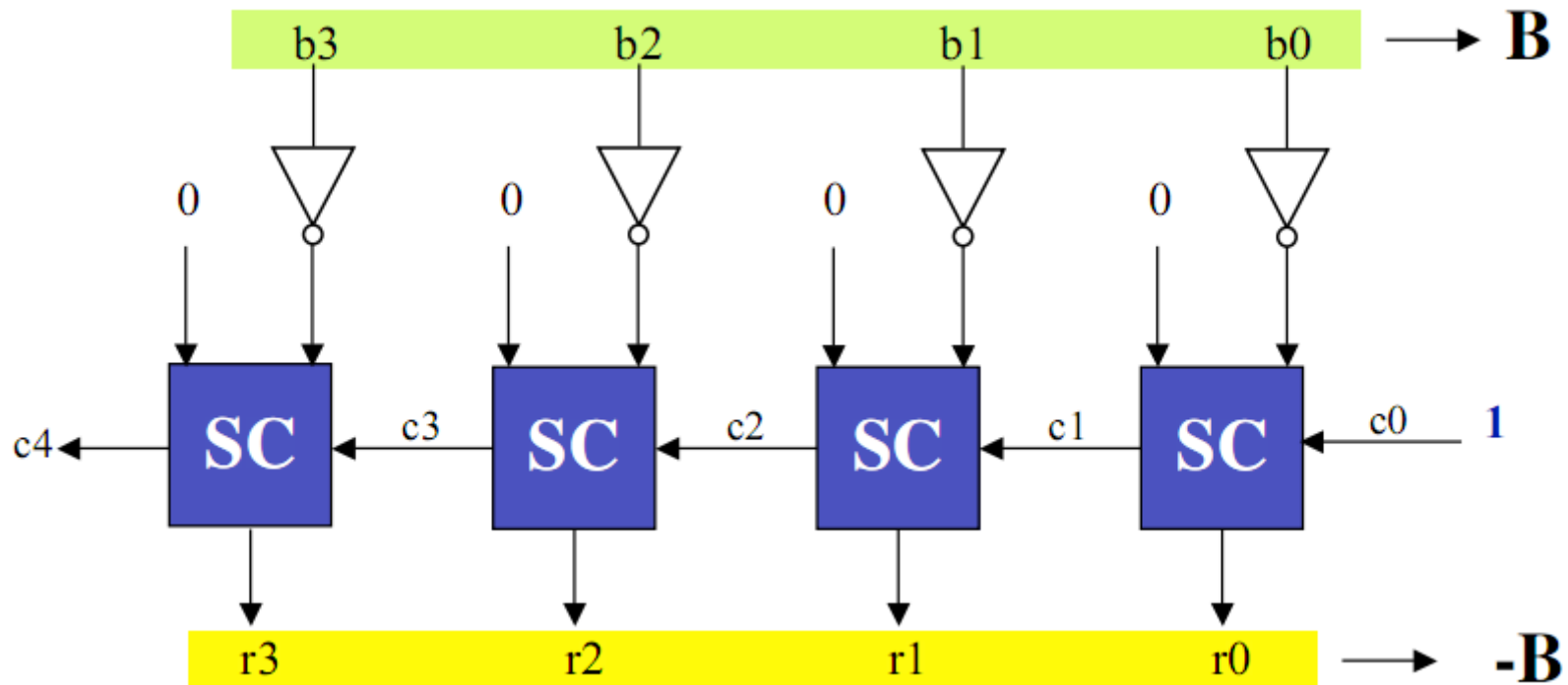
$$A - B = A + (-B)$$

Onde $-B$ é o número B com o sinal trocado

Em complemento de 2:

- a) faz o complemento do número
- b) soma 1 unidade

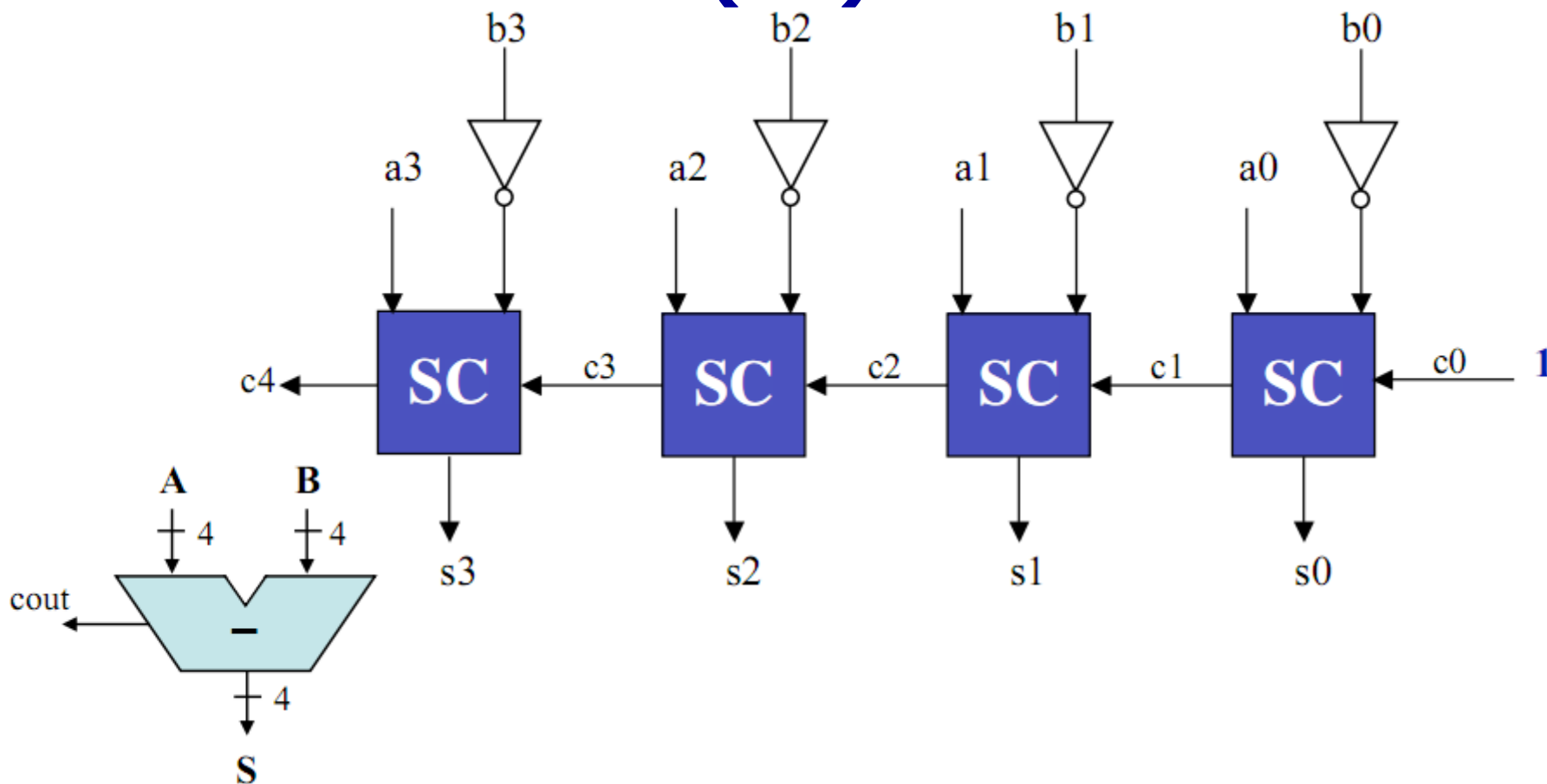
► Subtração Binária



► Subtração Binária

Considerando a operação completa

$$A - B = A + (-B)$$



► Subtração Binária

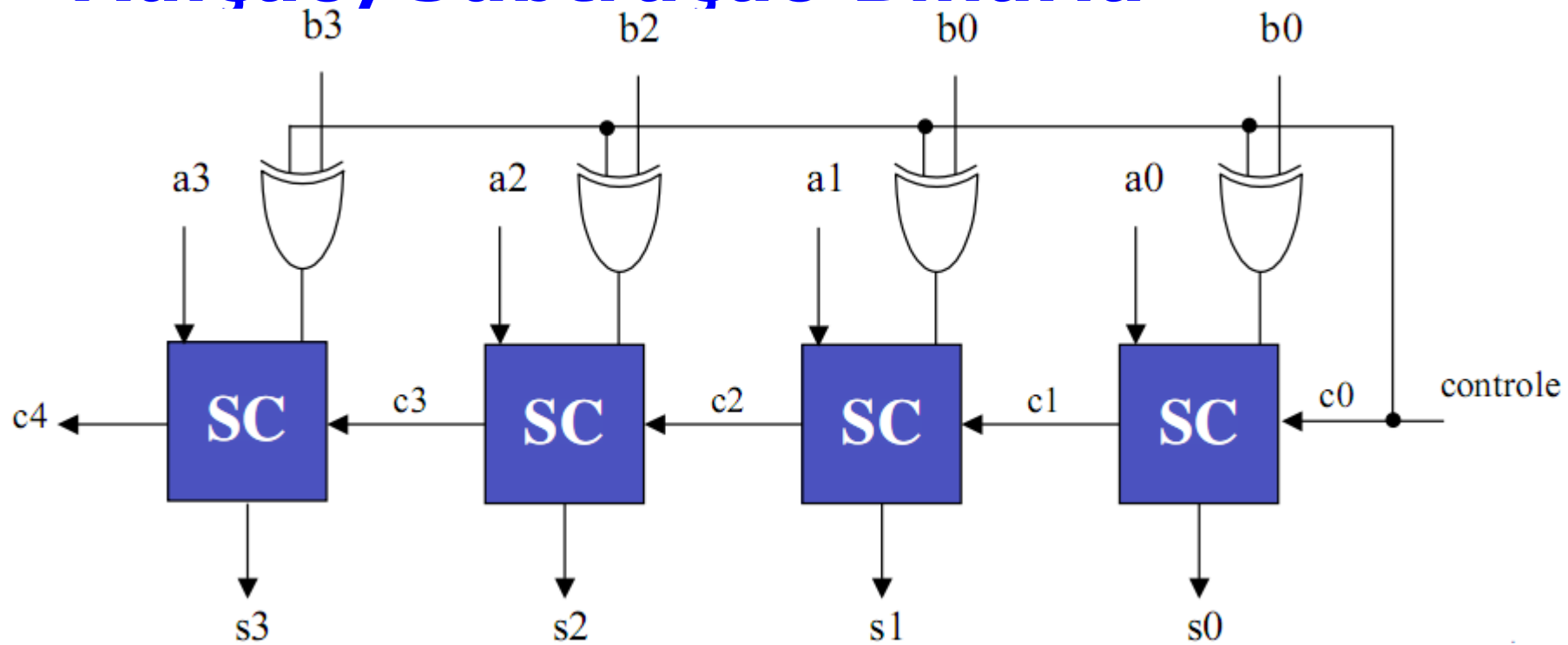
Mas com tanta semelhança entre os circuitos de adição e subtração não será possível “programar” as 2 operações com o “mesmo” hardware???

Sim, modificações necessárias:

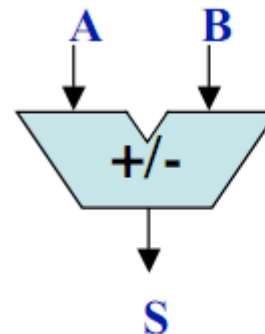
- a) Substituir os inversores por “negadores controlados” (xors);
- b) Controlar o valor de c_0 (0 para adição/1 para subtração)

Circuitos Aritméticos

► Adição/Subtração Binária



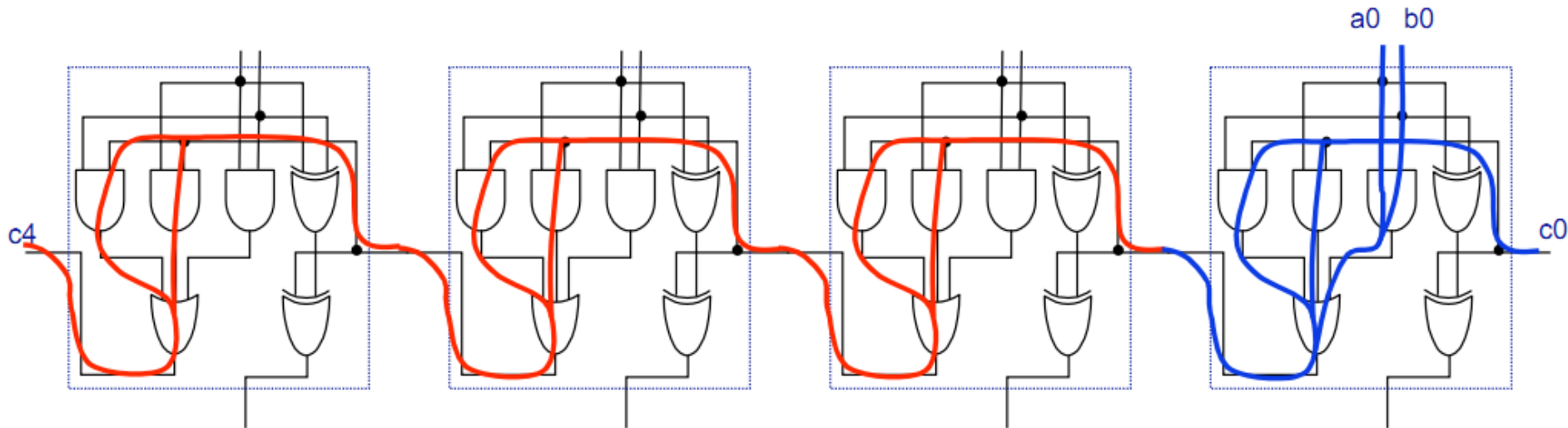
controle	operação
0	$S = A + B$
1	$S = A - B$



Circuitos Aritméticos

► Analisando o *carry*

Problema da propagação do *carry*



Sinal c_4 estabiliza somente depois de c_1 , c_2 e c_3 estabilizarem:

Caminho de maior atraso de a_0 e b_0 ou c_i até c_{i+1}

Caminho de maior atraso de c_i até c_{i+1}