

# Capítulo 6 – Aritmética digital: operações e circuitos

(parte 2: números com sinal)

ELEVENTH EDITION

## Digital Systems

### Principles and Applications

Tradução e adaptação:  
Profa. Denise Stringhini

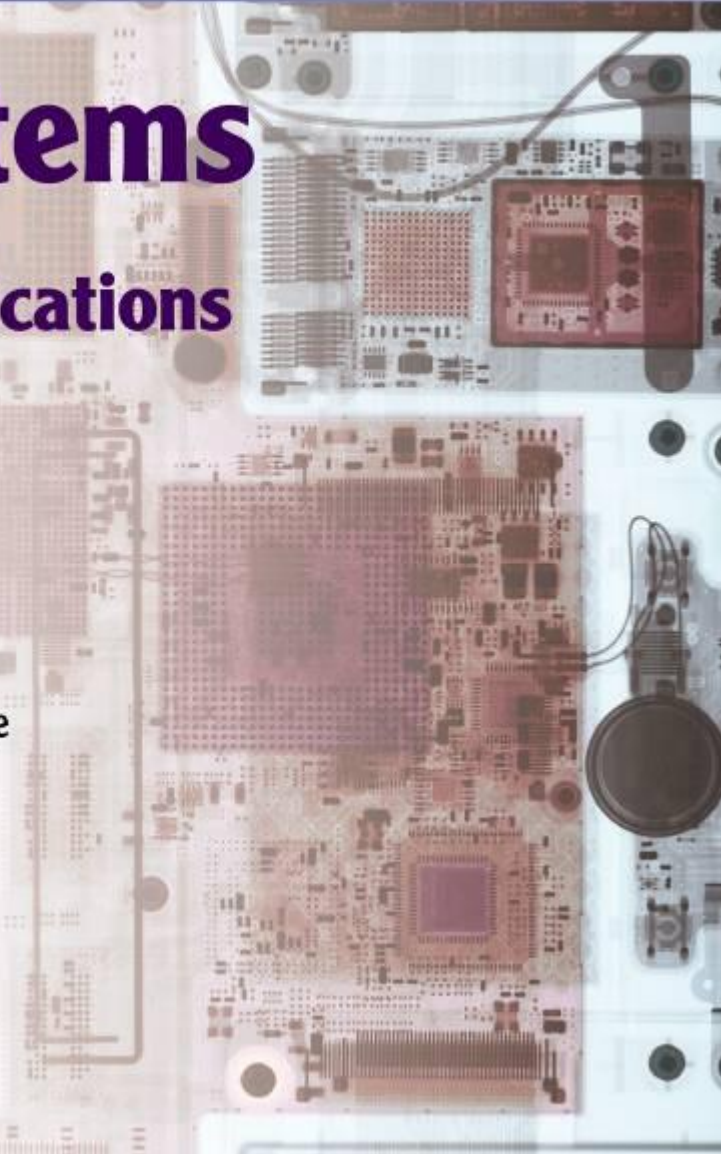


Parte do material adaptado de  
“Aritmética Binária”, Prof. Bernardo  
Gonçalves - UFES

**Ronald J. Tocci**  
Monroe Community College

**Neal S. Widmer**  
Purdue University

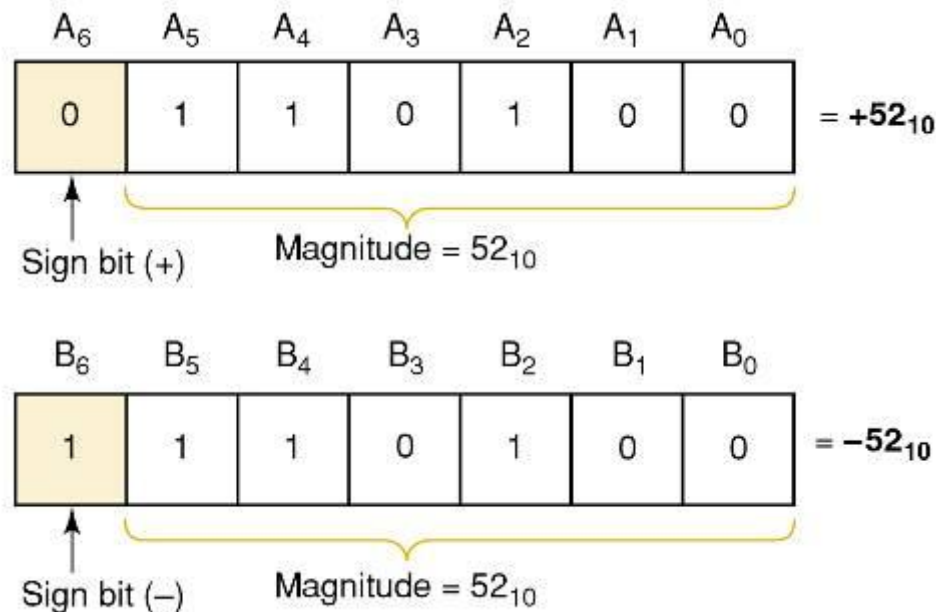
**Gregory L. Moss**  
Purdue University



## 6-2 Representação de números com sinal

O sinal (+) ou (-) é mostrado pela adição de um bit extra de "sinal" .

- Um bit de sinal **0** indica um número **positivo**.
- Um bit de sinal **1** indica um número **negativo**.



# ● Sistema sinal-magnitude

## Algoritmo de soma (números com sinal):

- Sinais diferentes
  - Encontra número com maior magnitude
  - Subtrai menor do maior
  - Atribui ao resultado o sinal do número de maior magnitude
- Sinais iguais
  - Soma e atribui sinal dos operandos
  - Atenção deve ser dada ao estouro de magnitude

### Algoritmo do sistema sinal-magnitude:

- Lógica complexa por conta das diversas condições (requer vários testes), o que leva a uma aritmética complicada em termos de hardware.

## ● Complemento a Base

Em computadores a subtração em binário é feita por um artifício: o "**Método do Complemento a Base**".

- Consiste em encontrar o complemento do número em relação a base e depois somar os números.
- Os computadores funcionam sempre na base 2, portanto o complemento a base será **complemento a dois**.

# ● Representação de números em complemento

- Complemento é a diferença entre o maior algarismo possível na base e cada algarismo do número.
- Através da representação em complemento a subtração entre dois números pode ser substituída pela sua soma em complemento.

**OBS:** A representação de números **positivos** em complemento é idêntica à representação em sinal e magnitude.

# Representação de números em complemento

- Para a compreensão do método de complemento aplicado a números binários é interessante visualizar inicialmente em números decimais.
- Existem duas representações úteis para números negativos com sinal:
  - Complemento à base - 1
  - Complemento à base
- Relembrando:
  - Base é a quantidade de símbolos usados para representar os números.

## ● Complemento a base - 1

- Se a base é 10, então  $10 - 1 = 9$  e o complemento a (base -1) será complemento a 9.
- Ex 1: Calcular o complemento a (base - 1) do número 297.

$$\begin{array}{r} \text{Ex.1} \\ \text{(base -1) ---> } 999 \\ \quad \quad \quad - \underline{297} \\ \text{Complemento ---> } 702 \end{array}$$



# ● Aritmética em complemento a (base -1)

Ex.: Somar + 123 com - 418 (decimal).

Sinal e magnitude	Complemento a (base-1)	Verificação
- 418	581 (C9)	999
+ <u>123</u>	+ <u>123</u>	- <u>295</u>
- 295	704	704

## ● Faixa de representação

Base 10 com 3 dígitos

- A representação varia de 000 a 999 ( $10^3$  representações)
- Duas faixas devem ser representadas:
  - -499 a -1 (faixa negativa)
  - +1 a +499 (faixa positiva)

Base 10	Faixa Inferior (positiva)	Faixa Superior (negativa)
C9	1 2 .... 498 499	500 501 ..... 997 998
Número representado	1 2 .... 498 499	-499 -498 ..... -2 -1

**Problema:** O zero pode ser representado tanto por 000 quanto por 999.

## ● Faixa de representação: números negativos

Sinal e magnitude	Complemento a (base-1)	Verificação
- 418	581 (C9)	999
+ <u>123</u>	+ <u>123</u>	- <u>295</u>
- 295	704	<u>704</u>

- Verificamos que o resultado 704 (C9) é um número negativo, isto é, o complemento a 9 (base 10 -1) de 295.

Base 10	Faixa Inferior (positiva)	Faixa Superior (negativa)
C9	1 2.... 498 499	500 501 ..... 997 998
Número representado	1 2 .... 498 499	-499 -498 ..... -2 -1

**OBS:** para conhecermos o real valor de um número negativo em complemento temos que aplicar a verificação. Exemplo:  $999 - 704 = 295$ . Sabemos que é um número negativo portanto 704 em C9 é igual a -295.

## Complemento a base

- É obtido subtraindo-se da base cada algarismo do número.
  - Ex: base 10 com 3 dígitos:  $1000 - x$
  - Seria o mesmo que subtrair cada algarismo de  $(base - 1)$ , isto é, calcular o complemento a  $(base - 1)$  e depois somar 1 ao resultado.
- Assim, para encontrar o complemento a base, encontramos o complemento a  $(base - 1)$  do número e depois somamos 1 ao resultado.
  - Isto facilita muito no caso dos números binários.

## Complemento a base

Ex: calcular o complemento a base (C10) do número 297.

<u>Ex.1</u>	<u>Ex.1 (alternativa)</u>
1000	999
- <u>297</u>	- <u>297</u>
703	702
	+ <u>001</u>
	703

Em qual aspecto a versão alternativa é mais eficiente?

## ● Aritmética em complemento a base

Ex.: Somar + 123 com - 418 (decimal).

Sinal e magnitude	Cálculo C10
- 418	999
+ <u>123</u>	- <u>418</u>
- 295	581 (C9)
	+ <u>001</u>
	582 (C10)

C10	Verificação
582	999
+ <u>123</u>	- <u>295</u>
705 (C10)	704
	+ <u>001</u>
	<u>705</u>

- Verificamos que o resultado 705 (C10) é um número negativo, isto é, o complemento a 10 (base 10) de 295.

Base 10	Faixa Inferior (positiva)	Faixa Superior (negativa)
C10	1 2 .... 499	500 501 ..... 999
Número representado	1 2 .... 499	-500 -499 ... -1

Para verificar: haveria mais de uma representação para o zero em C10?

## 6-2 Representação de números com sinal

- O sistema do complemento de 2 (C2) é a forma mais comumente usada para representar números binários com sinal.
- Para converter um número binário para complemento de 2, primeiro ele deve ser convertido para complemento de 1.
- Método:
  - **C1**: Mudar cada bit para o seu complemento (oposto).
  - **C2**: Adicionar 1 ao número em C1.

## 6-2 Representação de números com sinal

- A operação de complemento também é chamada de negação:
  - Negar um número binário é aplicar o complemento de 2.
  - Um número negado é convertido para o sinal oposto.



## 6-2 Representação de números com sinal (Tocci)

### 1's-Complement Form

The 1's complement of a binary number is obtained by changing each 0 to a 1 and each 1 to a 0. In other words, change each bit in the number to its complement. The process is shown below.

1 0 1 1 0 1 original binary number

↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓

0 1 0 0 1 0 complement each bit to form 1's complement

Thus, we say that the 1's complement of 101101 is 010010.

## 6-2 Representação de números com sinal (Tocci)

### 2's Complement Form

The 2's complement of a binary number is formed by taking the 1's complement of the number and adding 1 to the least-significant-bit position. The process is illustrated below for  $101101_2 = 45_{10}$ .

1 0 1 1 0 1	binary equivalent of 45
0 1 0 0 1 0	complement each bit to form 1's complement
+            1	add 1 to form 2's complement
0 1 0 0 1 1	2's complement of original binary number

Thus, we say that 010011 is the 2's complement representation of 101101.

Here's another example of converting a binary number to its 2's-complement representation:

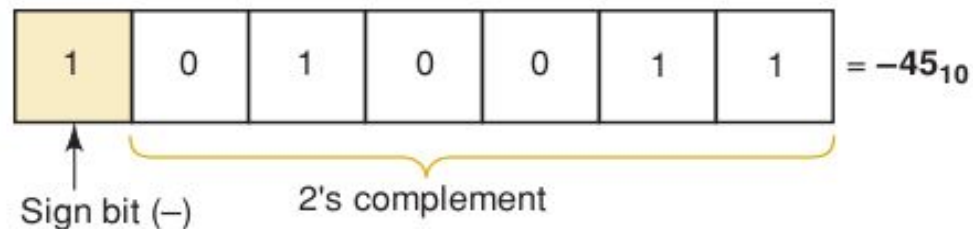
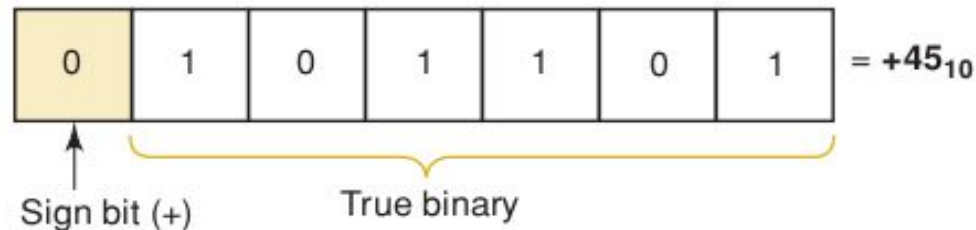
1 0 1 1 0 0	original binary number
0 1 0 0 1 1	1's complement
+            1	add 1
0 1 0 1 0 0	2's complement of original number

## 6-2 Representação de números com sinal (Tocci)

### Representing Signed Numbers Using 2's Complement

The 2's-complement system for representing signed numbers works like this:

- If the number is positive, the magnitude is represented in its true binary form, and a sign bit of 0 is placed in front of the MSB. This is shown in Figure 6-2 for  $+45_{10}$ .
- If the number is negative, the magnitude is represented in its 2's-complement form, and a sign bit of 1 is placed in front of the MSB. This is shown in Figure 6-2 for  $-45_{10}$ .



## REVIEW QUESTION

Represent each of the following signed decimal numbers as a signed binary number in the 2's-complement system. Use a total of five bits, including the sign bit.

(a) +13   (b) -9   (c) +3   (d) -2   (e) -8

## 6-2 Faixa de representação de números em C2 (Tocci)

Thus, we can state that the complete range of values that can be represented in the 2's-complement system having  $N$  magnitude bits is

$$-2^N \text{ to } +(2^N - 1)$$

There are a total of  $2^{N+1}$  different values, *including zero*.

Decimal Value	Signed Binary Using 2's Complement
$+7 = 2^3 - 1$	0111
+6	0110
+5	0101
+4	0100
+3	0011
+2	0010
+1	0001
0	0000
-1	1111
-2	1110
-3	1101
-4	1100
-5	1011
-6	1010
-7	1001
$-8 = -2^3$	1000

### Special Case in 2's-Complement Representation

Whenever a signed number has a 1 in the sign bit and all 0s for the magnitude bits, its decimal equivalent is  $-2^N$ , where  $N$  is the number of bits in the *magnitude*. For example,

$$\begin{aligned}1000 &= -2^3 = -8 \\10000 &= -2^4 = -16 \\100000 &= -2^5 = -32\end{aligned}$$

## 6-3 Adição no sistema C2

- Executar adição binária normal das magnitudes.
  - Os bits de sinal são adicionados com os bits de grandeza.
- Se a adição resultar em um *carry* do bit de sinal, este é ignorado.
  - Se o resultado for positivo, está em forma de binário puro.
  - Se o resultado for negativo, ele está em forma de complemento de 2.
  - Se o resultado estiver além da faixa de representação, ocorreu um *overflow* ou estouro de magnitude.



## 6-4 Subtração no sistema C2

- A subtração usando o sistema C2 envolve a operação de adição.
  - O número subtraído (subtraendo) é negado.
  - O resultado é adicionado ao minuendo.
  - A resposta representa a diferença.

Ex:  $5 - 3 = 2$  (utilização de 4 bits)

$$\begin{array}{l} 3_{10} = 0011_2 \\ -3_{10} = 1101_2 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0101_2 \\ + 1101_2 \\ \hline (1)0010_2 \end{array}$$



## ● Estouro de magnitude: *overflow*

- **Overflow** (transbordamento ou estouro) pode ocorrer somente quando dois números positivos ou dois negativos estão sendo adicionados.
  - Se a resposta for superior ao número de bits de grandeza, o resultado é um *overflow*.

Somar os dois números e observar se ocorre o ***carry*** (vai-1) sobre o bit de sinal e após o bit de sinal:

**Se ocorrer um e somente um dos dois *carry*, então houve estouro; caso contrário o resultado da soma está dentro da faixa de representação.**

## ● Aritmética em C2: casos

Exemplos para  $n = 4$  bits

$$\begin{array}{r} 0101 \quad 5 \\ 0110 \quad 6 \\ + \\ \hline 1011 \quad 11 \end{array}$$

*Carry* sobre o bit de sinal  
-> **estouro = overflow**

$$\begin{array}{r} 0101 \quad 5 \\ 0010 \quad 2 \\ + \\ \hline 0111 \quad 7 \end{array}$$

Não houve *Carry* = **não overflow**

## ● Aritmética em C2: casos

$$\begin{array}{r} 0101 \\ + 1010 \\ \hline 1111 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 5 \\ - 6 \\ \hline -1 \end{array}$$

Não houve *Carry* = **não overflow**

$$\begin{array}{r} 0110 \\ + 1011 \\ \hline 0001 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 6 \\ - 5 \\ \hline 1 \end{array}$$

*Carry* sobre o “bit de sinal” e após ele  
= **não overflow**

$$\begin{array}{r} 1011 \\ + 1010 \\ \hline 0101 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} -5 \\ - 6 \\ \hline -11 \end{array}$$

*Carry* somente após o “bit de sinal” =  
**overflow**

# ● Aritmética em C2: exemplos

Problema na base de dez

$$\begin{array}{r} 3 \\ + 2 \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} -3 \\ + -2 \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 7 \\ + -5 \\ \hline \end{array}$$

Problema em  
complemento de dois

$$\begin{array}{r} 0011 \\ + 0010 \\ \hline 0101 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 1101 \\ + 1110 \\ \hline 1011 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0111 \\ + 1011 \\ \hline 0010 \end{array}$$

Resposta na base de dez

5

-5

2

A **vantagem** da notação de complemento de dois é que a adição qualquer combinação de números, positivos e negativos, podem ser efetuadas usando o **mesmo algoritmo**, portanto o **mesmo circuito**.

$$\begin{array}{r} 7 \\ + -5 \\ \hline \end{array} \quad \begin{array}{r} 0111 \\ - 0101 \\ \hline \end{array} \quad \begin{array}{r} 0111 \\ + 1011 \\ \hline 0010 = 2 \end{array}$$