

AULA 3: ARITMÉTICA, REPRESENTAÇÃO DE DADOS CIRCUITOS DIGITAIS

Rodrigo Hausen

CMCC – UFABC

28 e 30 de janeiro de 2013

<http://compscinet.org/circuitos>

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

- Algoritmo da multiplicação: mesma idéia usada na base decimal.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 11011 \\ 00000 \\ + \quad 11011 \\ \hline 10000111 \end{array}$$

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

- Algoritmo da multiplicação: mesma idéia usada na base decimal.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 11011 \\ 00000 \\ + \quad 11011 \\ \hline 10000111 \end{array}$$

- Note que a tabuada da multiplicação na base 2 é muito mais fácil.

×	0	1
0	0	0
1	0	1

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

- Algoritmo da multiplicação: mesma idéia usada na base decimal.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 11011 \\ 00000 \\ + \quad 11011 \\ \hline 10000111 \end{array}$$

- Note que a tabuada da multiplicação na base 2 é muito mais fácil.

$$\begin{array}{c|cc} \times & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{array}$$

- Se A tem n algarismos e B tem m algarismos, então o produto $A \times B$ terá, no máximo,

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

- Algoritmo da multiplicação: mesma idéia usada na base decimal.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 11011 \\ 00000 \\ + \quad 11011 \\ \hline 10000111 \end{array}$$

- Note que a tabuada da multiplicação na base 2 é muito mais fácil.

$$\begin{array}{c|cc} \times & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{array}$$

- Se A tem n algarismos e B tem m algarismos, então o produto $A \times B$ terá, no máximo, $n + m$ algarismos.

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

Para casa: escrever o algoritmo de multiplicação binária para números naturais.

- Note que não é necessário armazenar todas as parcelas da soma ao mesmo tempo.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline \end{array}$$

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

Para casa: escrever o algoritmo de multiplicação binária para números naturais.

- Note que não é necessário armazenar todas as parcelas da soma ao mesmo tempo.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 11011 \\ + 000000 \leftarrow \text{desloca 1} \end{array}$$

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

Para casa: escrever o algoritmo de multiplicação binária para números naturais.

- Note que não é necessário armazenar todas as parcelas da soma ao mesmo tempo.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 011011 \end{array}$$

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

Para casa: escrever o algoritmo de multiplicação binária para números naturais.

- Note que não é necessário armazenar todas as parcelas da soma ao mesmo tempo.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 011011 \\ + 1101100 \leftarrow \text{desloca } 2 \end{array}$$

MULTIPLICAÇÃO BINÁRIA

Para casa: escrever o algoritmo de multiplicação binária para números naturais.

- Note que não é necessário armazenar todas as parcelas da soma ao mesmo tempo.

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 101 \\ \hline 10000111 \end{array}$$

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$10000111 \quad | \quad \underline{101}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \\ \hline -1 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \qquad \quad 0 \\ \hline -1 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad \quad 0 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \qquad \quad 0 \\ \hline 11 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \qquad \quad 01 \\ \hline 11 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 110111 \quad | \quad \underline{101} \\ \quad \quad 01 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 110111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad \quad 01 \\ \quad \quad \quad 1 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 110111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad \quad 011 \\ \quad \quad \quad 1 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 1111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad 011 \\ \hline -10 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 1111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad 0110 \\ \hline -10 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 1111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad 01101 \\ \hline 10 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 101 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad 011011 \\ \hline 0 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

- Algoritmo da divisão longa: de novo, emprestamos a idéia da base decimal.
- Novamente, a tabuada binária facilita as contas. Os algarismos só podem ser 1 ou 0.

$$\begin{array}{r} 101 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101} \quad 011011 = \text{quociente} \\ \hline 0 = \text{resto} \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{10100000} \\ \hline -100111 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{10100000} \quad 0 \\ \hline -100111 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{1010000} \quad 0 \\ \hline 110111 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 10000111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{1010000} \quad 01 \\ \hline 110111 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 110111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101000} \quad 01 \\ \hline 01111 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 110111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{101000} \quad 011 \\ \hline 01111 \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 01111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{10100} \quad 0110\dots \\ \hline - \dots \end{array}$$

DIVISÃO BINÁRIA

Para casa: escrever, em pseudocódigo, o algoritmo da divisão binária para números naturais.

- Calcular $A \div B$, onde $A = a_{n-1} \dots a_0$, $B = b_{m-1} \dots b_0$ e $m \leq n$
- Note que as subtrações “da esquerda para a direita”, são, na verdade, subtrações do dividendo pelo divisor multiplicado por 2^i , para $i = n - m \dots 0$

$$\begin{array}{r} 01111 \quad | \quad \underline{101} \\ - \underline{10100} \quad 0110\dots \\ \hline -\dots \end{array}$$

- Se a diferença é positiva, ela passa a ser o próximo dividendo.
- Pare quando $i = 0$.

DIVISÃO BINÁRIA: DIVISÃO NÃO-INTEIRA

- Note que se A é múltiplo de B , o resultado da última subtração será 0

DIVISÃO BINÁRIA: DIVISÃO NÃO-INTEIRA

- Note que se A é múltiplo de B , o resultado da última subtração será 0
- E se A não for múltiplo de B ?

DIVISÃO BINÁRIA: DIVISÃO NÃO-INTEIRA

- Note que se A é múltiplo de B , o resultado da última subtração será 0
- E se A não for múltiplo de B ?
- Podemos continuar a divisão, adicionando a vírgula (ponto, em inglês).

DIVISÃO BINÁRIA: DIVISÃO NÃO-INTEIRA

- Note que se A é múltiplo de B , o resultado da última subtração será 0
- E se A não for múltiplo de B ?
- Podemos continuar a divisão, adicionando a vírgula (ponto, em inglês).
- para cada algarismo adicionado depois da vírgula, multiplique o dividendo por 2 (ou seja, adicione um 0 à direita)

DIVISÃO BINÁRIA: DIVISÃO NÃO-INTEIRA

- Note que se A é múltiplo de B , o resultado da última subtração será 0
- E se A não for múltiplo de B ?
- Podemos continuar a divisão, adicionando a vírgula (ponto, em inglês).
- para cada algarismo adicionado depois da vírgula, multiplique o dividendo por 2 (ou seja, adicione um 0 à direita)
- Pare quando o resultado tiver k algarismos depois da vírgula.

Ex.: $110 \div 101$

DIVISÃO BINÁRIA: DIVISÃO NÃO-INTEIRA

- Note que se A é múltiplo de B , o resultado da última subtração será 0
- E se A não for múltiplo de B ?
- Podemos continuar a divisão, adicionando a vírgula (ponto, em inglês).
- para cada algarismo adicionado depois da vírgula, multiplique o dividendo por 2 (ou seja, adicione um 0 à direita)
- Pare quando o resultado tiver k algarismos depois da vírgula.

Ex.: $110 \div 101$

Para casa: escrever esse algoritmo.

NÚMEROS RACIONAIS

- O que acontece com os algoritmos da soma, subtração, multiplicação e divisão quando os números sendo operados não são inteiros?

NÚMEROS RACIONAIS

- O que acontece com os algoritmos da soma, subtração, multiplicação e divisão quando os números sendo operados não são inteiros?
- Sem perder a generalidade, suporemos que A e B possuem k algarismos depois da vírgula. (Se eles não tiverem a mesma quantidade de algarismos após a vírgula?)

$$A = a_{n-1}a_{n-2} \dots a_1a_0 \quad , \quad a_{-1} \dots a_{-k}$$

$$B = b_{m-1}a_{m-2} \dots b_0 \quad , \quad b_{-1} \dots b_{-k}$$

NÚMEROS RACIONAIS

- O que acontece com os algoritmos da soma, subtração, multiplicação e divisão quando os números sendo operados não são inteiros?
- Sem perder a generalidade, suporemos que A e B possuem k algarismos depois da vírgula. (Se eles não tiverem a mesma quantidade de algarismos após a vírgula?)

$$A = a_{n-1}a_{n-2} \dots a_1a_0 \quad , \quad a_{-1} \dots a_{-k}$$
$$B = b_{m-1}a_{m-2} \dots b_0 \quad , \quad b_{-1} \dots b_{-k}$$

- Caso mais fácil: divisão. Note que:

$$\frac{A}{B} = \frac{A \times 2^k}{B \times 2^k} = \frac{a_{n-1}a_{n-2} \dots a_1a_0a_{-1} \dots a_{-k}}{b_{m-1}a_{m-2} \dots b_0b_{-1} \dots b_{-k}}$$

NÚMEROS RACIONAIS

- O que acontece com os algoritmos da soma, subtração, multiplicação e divisão quando os números sendo operados não são inteiros?
- Sem perder a generalidade, suporemos que A e B possuem k algarismos depois da vírgula. (Se eles não tiverem a mesma quantidade de algarismos após a vírgula?)

$$A = a_{n-1}a_{n-2} \dots a_1a_0 \quad , \quad a_{-1} \dots a_{-k}$$
$$B = b_{m-1}a_{m-2} \dots b_0 \quad , \quad b_{-1} \dots b_{-k}$$

- Caso mais fácil: divisão. Note que:

$$\frac{A}{B} = \frac{A \times 2^k}{B \times 2^k} = \frac{a_{n-1}a_{n-2} \dots a_1a_0a_{-1} \dots a_{-k}}{b_{m-1}a_{m-2} \dots b_0b_{-1} \dots b_{-k}}$$

Simplesmente ignore a vírgula!

NÚMEROS RACIONAIS

- Para a soma e a subtração: como os algoritmos são “copiados” da versão para números na base 10, a solução é simples: ignore, inicialmente a vírgula. Após a soma, recoloque a vírgula no seu lugar (conte k algarismos à direita).

NÚMEROS RACIONAIS

- Para a soma e a subtração: como os algoritmos são “copiados” da versão para números na base 10, a solução é simples: ignore, inicialmente a vírgula. Após a soma, recoloque a vírgula no seu lugar (conte k algarismos à direita).
- Para a multiplicação: de novo, a inspiração vem da base decimal. Ignore, inicialmente a vírgula e, após a multiplicação, recoloque a vírgula no seu lugar (conte $2k$ algarismos à direita).

Para casa:

- (1) escreva as versões dos algoritmos da soma, subtração, multiplicação e divisão para números racionais sem sinal (positivos) com k algarismos após a vírgula;
- (2) altere os algoritmos para permitir números racionais com sinal.

REPRESENTAÇÃO NUMÉRICA

- Representação de números no papel: usamos tantos dígitos forem necessários.
- Limitado apenas pela quantidade de papel, tempo disponível para escrever os dígitos, paciência. . .

REPRESENTAÇÃO NUMÉRICA

- Representação de números no papel: usamos tantos dígitos forem necessários.
- Limitado apenas pela quantidade de papel, tempo disponível para escrever os dígitos, paciência. . .

Número π :

3.14159265358979323846264338327950288419716939937510582097
4944592307816406286208998628034825342117067982148086513282
3066470938446095505822317253594081284811174502841027019385
2110555964462294895493038196442881097566593344612847564823
3786783165271201909145648566923460348610454326648213393607
2602491412737245870066063155881748815209209628292540917153
6436789259036001133053054882046652138414695194151160943305
7270365759591953092186117381932611793105118548074462379. . .

REPRESENTAÇÃO NUMÉRICA NUM COMPUTADOR DIGITAL

- Recordando: em um computador digital qualquer informação, em última instância, é representada por um número.

REPRESENTAÇÃO NUMÉRICA NUM COMPUTADOR DIGITAL

- Recordando: em um computador digital qualquer informação, em última instância, é representada por um número.
- Atualmente, os números são representados internamente em binário (por vários motivos, entre eles facilidade de fazer contas na base 2).

REPRESENTAÇÃO NUMÉRICA NUM COMPUTADOR DIGITAL

- Recordando: em um computador digital qualquer informação, em última instância, é representada por um número.
- Atualmente, os números são representados internamente em binário (por vários motivos, entre eles facilidade de fazer contas na base 2).
- Um computador digital possui espaço finito para guardar informações.

REPRESENTAÇÃO NUMÉRICA NUM COMPUTADOR DIGITAL

- Recordando: em um computador digital qualquer informação, em última instância, é representada por um número.
- Atualmente, os números são representados internamente em binário (por vários motivos, entre eles facilidade de fazer contas na base 2).
- Um computador digital possui espaço finito para guardar informações.
- Por questões de eficiência, geralmente o processamento de dados (ou seja, números) não é feito algarismo binário por algarismo binário, e sim **por grupos de algarismos binários** de uma só vez.

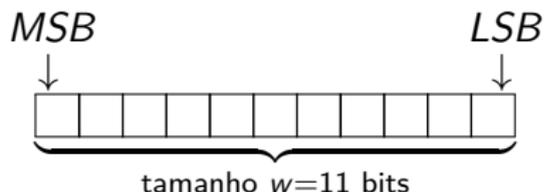
REPRESENTAÇÃO NUMÉRICA NUM COMPUTADOR DIGITAL

- Recordando: em um computador digital qualquer informação, em última instância, é representada por um número.
- Atualmente, os números são representados internamente em binário (por vários motivos, entre eles facilidade de fazer contas na base 2).
- Um computador digital possui espaço finito para guardar informações.
- Por questões de eficiência, geralmente o processamento de dados (ou seja, números) não é feito algarismo binário por algarismo binário, e sim **por grupos de algarismos binários** de uma só vez.

- Abreviação: algoritmo binário = **bit** (do inglês **binary digit**)

BITS E PALAVRAS

- Abreviação: algarismo binário = **bit** (do inglês **binary digit**)
- A unidade natural de processamento de um determinado sistema é chamada **palavra de dado**; é, basicamente, uma sequência de bits com tamanho fixo que é processada em conjunto.

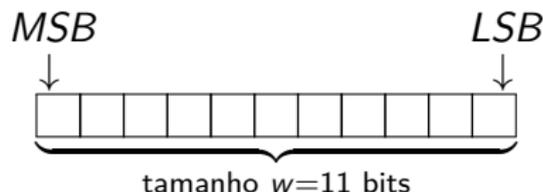


MSB = Most Significant Bit = bit mais significativo,

LSB = Least Significant Bit = bit menos significativo

BITS E PALAVRAS

- Abreviação: algarismo binário = **bit** (do inglês **binary digit**)
- A unidade natural de processamento de um determinado sistema é chamada **palavra de dado**; é, basicamente, uma sequência de bits com tamanho fixo que é processada em conjunto.



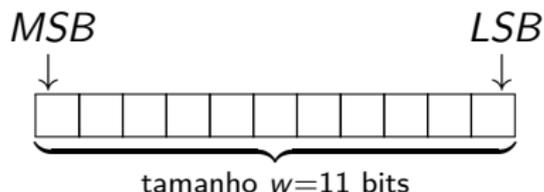
MSB = Most Significant Bit = bit mais significativo,

LSB = Least Significant Bit = bit menos significativo

- Tamanhos de palavras comuns são: 4, 8, 16, 32 e 64 bits.

BITS E PALAVRAS

- Abreviação: algarismo binário = **bit** (do inglês **binary digit**)
- A unidade natural de processamento de um determinado sistema é chamada **palavra de dado**; é, basicamente, uma sequência de bits com tamanho fixo que é processada em conjunto.



MSB = Most Significant Bit = bit mais significativo,

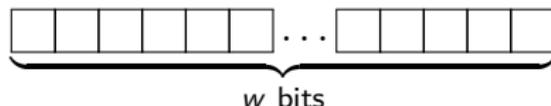
LSB = Least Significant Bit = bit menos significativo

- Tamanhos de palavras comuns são: 4, 8, 16, 32 e 64 bits.
- Nomes comuns para palavras:
 - ▶ 8 bits = **byte** (**binary term**) ou **octeto**
 - ▶ 4 bits = **nibble**(curiosidade: nibble, em inglês, significa “mordidinha” = “small bite”)

REPRESENTANDO NÚMEROS EM PALAVRAS BINÁRIAS

Primeiro caso: número inteiro sem sinal (≥ 0).

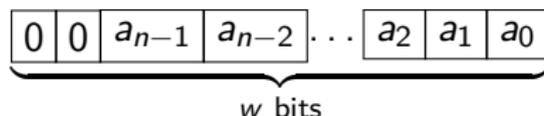
Como representar um número inteiro $A = (a_{n-1}a_{n-2} \dots a_0)_2$ numa palavra de comprimento w ?



REPRESENTANDO NÚMEROS EM PALAVRAS BINÁRIAS

Primeiro caso: número inteiro sem sinal (≥ 0).

Como representar um número inteiro $A = (a_{n-1}a_{n-2} \dots a_0)_2$ numa palavra de comprimento w ?

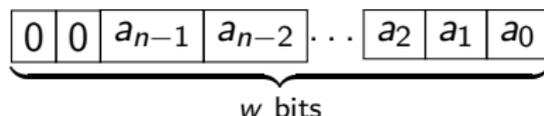


Qual é o maior inteiro sem sinal que podemos representar?

REPRESENTANDO NÚMEROS EM PALAVRAS BINÁRIAS

Primeiro caso: número inteiro sem sinal (≥ 0).

Como representar um número inteiro $A = (a_{n-1}a_{n-2} \dots a_0)_2$ numa palavra de comprimento w ?



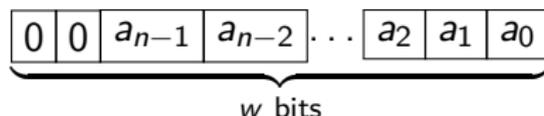
Qual é o maior inteiro sem sinal que podemos representar?

Exemplo: quais inteiros sem sinal podemos representar com 3 bits?

REPRESENTANDO NÚMEROS EM PALAVRAS BINÁRIAS

Primeiro caso: número inteiro sem sinal (≥ 0).

Como representar um número inteiro $A = (a_{n-1}a_{n-2} \dots a_0)_2$ numa palavra de comprimento w ?



Qual é o maior inteiro sem sinal que podemos representar?

Exemplo: quais inteiros sem sinal podemos representar com 3 bits?

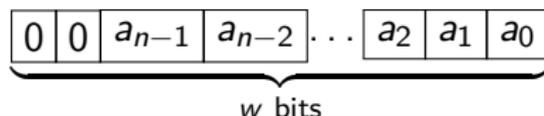
000 001 010 011 100 101 110 111

0 1 2 3 4 5 6 7

REPRESENTANDO NÚMEROS EM PALAVRAS BINÁRIAS

Primeiro caso: número inteiro sem sinal (≥ 0).

Como representar um número inteiro $A = (a_{n-1}a_{n-2} \dots a_0)_2$ numa palavra de comprimento w ?



Qual é o maior inteiro sem sinal que podemos representar?

Exemplo: quais inteiros sem sinal podemos representar com 3 bits?

000 001 010 011 100 101 110 111

0 1 2 3 4 5 6 7

De 0 até $7 = 2^3 - 1$.

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS SEM SINAL

Inteiros sem sinal em palavras binárias com w bits.

Palavra		Decimal
00...000	=	0
00...001	=	1
00...010	=	2
		⋮
11...110	=	?
11...111	=	? = maior inteiro sem sinal com w bits

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS SEM SINAL

Inteiros sem sinal em palavras binárias com w bits.

Palavra	Decimal
00...000	= 0
00...001	= 1
00...010	= 2
	⋮
11...110	= ?
11...111	= ? = maior inteiro sem sinal com w bits

O próximo número na sequência, que não cabe em w bits, é

$$\underbrace{(1\underbrace{00\dots000}_w)}_w)_2 = 0 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^1 + \dots + 0 \cdot 2^{w-1} + 1 \cdot 2^w = 2^w$$

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS SEM SINAL

Inteiros sem sinal em palavras binárias com w bits.

Palavra	Decimal
00...000	= 0
00...001	= 1
00...010	= 2
	⋮
11...110	= ?
11...111	= ? = maior inteiro sem sinal com w bits
100...000	= 2^w

O próximo número na sequência, que não cabe em w bits, é

$$\underbrace{(1\underbrace{00\dots000}_w)}_w)_2 = 0 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^1 + \dots + 0 \cdot 2^{w-1} + 1 \cdot 2^w = 2^w$$

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS SEM SINAL

Inteiros sem sinal em palavras binárias com w bits.

Palavra	Decimal
00...000	= 0
00...001	= 1
00...010	= 2
	⋮
11...110	= $2^w - 2$
11...111	= $2^w - 1$ = maior inteiro sem sinal com w bits
100...000	= 2^w

O próximo número na sequência, que não cabe em w bits, é

$$\underbrace{(1\underbrace{00\dots000}_w)}_w)_2 = 0 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^1 + \dots + 0 \cdot 2^{w-1} + 1 \cdot 2^w = 2^w$$

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS COM SINAL

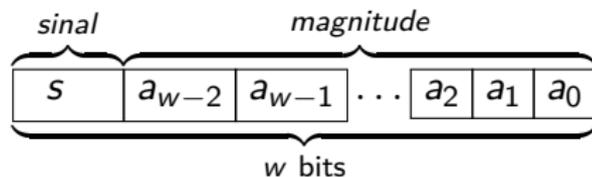
- Precisamos reservar espaço na palavra para representar, além dos algarismos do número, alguma informação sobre o sinal.

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS COM SINAL

- Precisamos reservar espaço na palavra para representar, além dos algarismos do número, alguma informação sobre o sinal.
- Como só existem duas possibilidades para o sinal, podemos usar um dos bits para representar o sinal.

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS COM SINAL

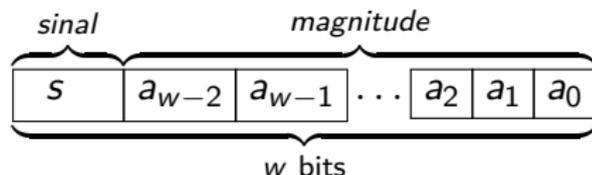
- Precisamos reservar espaço na palavra para representar, além dos algarismos do número, alguma informação sobre o sinal.
- Como só existem duas possibilidades para o sinal, podemos usar um dos bits para representar o sinal. Sugestão:
 - ▶ sinal +: bit de sinal 0
 - ▶ sinal -: bit de sinal 1



- Esta representação é conhecida como **sinal-magnitude**.

REPRESENTANDO NÚMEROS: INTEIROS COM SINAL

- Precisamos reservar espaço na palavra para representar, além dos algarismos do número, alguma informação sobre o sinal.
- Como só existem duas possibilidades para o sinal, podemos usar um dos bits para representar o sinal. Sugestão:
 - ▶ sinal +: bit de sinal 0
 - ▶ sinal -: bit de sinal 1



- Esta representação é conhecida como **sinal-magnitude**.
- **Ex.:** inteiros representados em sinal-magnitude com 3 bits

000	001	010	011	100	101	110	111
+0	+1	+2	+3	-0	-1	-2	-3

REPRESENTAÇÃO SINAL-MAGNITUDE

Menor número: $\boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} =$

REPRESENTAÇÃO SINAL-MAGNITUDE

Menor número: $\boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} = -\underbrace{(11 \dots 11)}_{w-1 \text{ uns}}_2 =$

REPRESENTAÇÃO SINAL-MAGNITUDE

Menor número: $\boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} = -(\underbrace{11\dots 11}_{w-1 \text{ uns}})_2 = -(1\underbrace{00\dots 00}_{w-1 \text{ zeros}}-1)_2$
 $= -(2^{w-1} - 1) = -2^{w-1} + 1$

REPRESENTAÇÃO SINAL-MAGNITUDE

Menor número: $\boxed{1|1|1} \dots \boxed{1|1} = -(\underbrace{11\dots 11}_{w-1 \text{ uns}})_2 = -(1\underbrace{00\dots 00}_{w-1 \text{ zeros}}-1)_2$
 $= -(2^{w-1} - 1) = -2^{w-1} + 1$

Maior número: $\boxed{0|1|1} \dots \boxed{1|1} = +2^{w-1} - 1$

REPRESENTAÇÃO SINAL-MAGNITUDE

Menor número: $\boxed{1}\boxed{1}\boxed{1}\dots\boxed{1}\boxed{1} = -(\underbrace{11\dots 11}_{w-1 \text{ uns}})_2 = -(1\underbrace{00\dots 00}_{w-1 \text{ zeros}}-1)_2$
 $= -(2^{w-1} - 1) = -2^{w-1} + 1$

Maior número: $\boxed{0}\boxed{1}\boxed{1}\dots\boxed{1}\boxed{1} = +2^{w-1} - 1$

Vantagens

- simples de entender
- simples de implementar

Desvantagens

- zero tem duas representações: $\boxed{0}\boxed{0}\dots\boxed{0} = +0$ e $\boxed{1}\boxed{0}\dots\boxed{0} = -0$
- complica a aritmética: é necessário tratar o sinal separadamente na hora de fazer as contas de soma e subtração.

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

- vimos que, uma maneira de fazer subtrações na forma $A - B$ era tomar o complemento a dois $\bar{B} + 1$ e fazer a soma $A + (\bar{B} + 1)$
- note que se $-B$ é um número negativo, então $-B = 0 - B$
- suponha que estamos representando todos os números positivos em palavras binárias de tamanho w na forma:

$$\boxed{0} \boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

- vimos que, uma maneira de fazer subtrações na forma $A - B$ era tomar o complemento a dois $\bar{B} + 1$ e fazer a soma $A + (\bar{B} + 1)$
- note que se $-B$ é um número negativo, então $-B = 0 - B$
- suponha que estamos representando todos os números positivos em palavras binárias de tamanho w na forma:

$$\boxed{0} \boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}$$

- **Ex.:** Calcule $0 - (11)_{10}$ usando complemento de 2 em palavras com 5 bits, sendo que o primeiro bit 0 representa sinal positivo.

$$0 = \underbrace{\boxed{0} \boxed{0} \boxed{0} \boxed{0} \boxed{0}}_{0000_2 = 0}$$

$$11_{10} = \underbrace{\boxed{0} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1}}_{1011_2 = 11_{10}}$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

- vimos que, uma maneira de fazer subtrações na forma $A - B$ era tomar o complemento a dois $\bar{B} + 1$ e fazer a soma $A + (\bar{B} + 1)$
- note que se $-B$ é um número negativo, então $-B = 0 - B$
- suponha que estamos representando todos os números positivos em palavras binárias de tamanho w na forma:

$$\boxed{0} \boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}$$

- **Ex.:** Calcule $0 - (11)_{10}$ usando complemento de 2 em palavras com 5 bits, sendo que o primeiro bit 0 representa sinal positivo.

$$0 = \underbrace{\boxed{0} \boxed{0} \boxed{0} \boxed{0} \boxed{0}}_{0000_2=0} \quad 11_{10} = \underbrace{\boxed{0} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1}}_{1011_2=11_{10}}$$

Complemento a dois de $01011 = 10100 + 1 = 10101$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

- vimos que, uma maneira de fazer subtrações na forma $A - B$ era tomar o complemento a dois $\bar{B} + 1$ e fazer a soma $A + (\bar{B} + 1)$
- note que se $-B$ é um número negativo, então $-B = 0 - B$
- suponha que estamos representando todos os números positivos em palavras binárias de tamanho w na forma:

$$\boxed{0} \boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}$$

- **Ex.:** Calcule $0 - (11)_{10}$ usando complemento de 2 em palavras com 5 bits, sendo que o primeiro bit 0 representa sinal positivo.

$$0 = \underbrace{\boxed{0} \boxed{0} \boxed{0} \boxed{0} \boxed{0}}_{0000_2=0} \quad 11_{10} = \underbrace{\boxed{0} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1}}_{1011_2=11_{10}}$$

Complemento a dois de 01011 = 10100 + 1 = 10101

$$-1011_2 = 0 - 1011_2 = 0 + 10101_2 = \boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{1}, \text{ bit de sinal } 1$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Representação de inteiros com sinal em complemento de 2

- Números positivos

$$\boxed{0} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = +(a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0)_2$$

- Números negativos

$$\boxed{1} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = -(\overline{a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0} + 1)_2$$

- **Ex.:** a que número corresponde a palavra $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{0}$?

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Representação de inteiros com sinal em complemento de 2

- Números positivos

$$\boxed{0} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = +(a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0)_2$$

- Números negativos

$$\boxed{1} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = -(\overline{a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0} + 1)_2$$

- **Ex.:** a que número corresponde a palavra $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{0}$?
Bit de sinal 1 = número negativo.

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Representação de inteiros com sinal em complemento de 2

- Números positivos

$$\boxed{0} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = +(a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0)_2$$

- Números negativos

$$\boxed{1} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = -(\overline{a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0} + 1)_2$$

- **Ex.:** a que número corresponde a palavra $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{0}$?
Bit de sinal 1 = número negativo.

$$\overline{011100} + 1 = 100011 + 1 = 100100 = 36_{10}$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Representação de inteiros com sinal em complemento de 2

- Números positivos

$$\boxed{0} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = +(a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0)_2$$

- Números negativos

$$\boxed{1} \underbrace{\boxed{a_{w-2}} \boxed{a_{w-3}} \dots \boxed{a_1} \boxed{a_0}}_{w-1 \text{ bits}} = -(\overline{a_{w-2}a_{w-3} \dots a_1a_0} + 1)_2$$

- **Ex.:** a que número corresponde a palavra $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{0}$?

Bit de sinal 1 = número negativo.

$$\overline{011100} + 1 = 100011 + 1 = 100100 = 36_{10}$$

$$\boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{1} \boxed{0} \boxed{0} = -36_{10}$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

$$111 = -(\overline{11} + 1)_2 = -(00 + 1)_2$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

$$111 = -1_{10} = -(\overline{11} + 1)_2 = -(00 + 1)_2$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

$$111 = -1_{10} = -(\overline{11} + 1)_2 = -(00 + 1)_2$$

$$110 = -(\overline{10} + 1)_2 = -(01 + 1)_2$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

$$111 = -1_{10} = -(\overline{11} + 1)_2 = -(00 + 1)_2$$

$$110 = -2_{10} = -(\overline{10} + 1)_2 = -(01 + 1)_2$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

$$111 = -1_{10} = -(\overline{11} + 1)_2 = -(00 + 1)_2$$

$$110 = -2_{10} = -(\overline{10} + 1)_2 = -(01 + 1)_2$$

$$101 = -3_{10}$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

$$111 = -1_{10} = -(\overline{11} + 1)_2 = -(00 + 1)_2$$

$$110 = -2_{10} = -(\overline{10} + 1)_2 = -(01 + 1)_2$$

$$101 = -3_{10}$$

$$100 = -4_{10}$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Inteiros representados em complemento de dois em palavras de 3 bits:

$$011 = +3_{10}$$

$$010 = +2_{10}$$

$$001 = +1_{10}$$

$$000 = 0_{10}$$

$$111 = -1_{10} = -(\overline{11} + 1)_2 = -(00 + 1)_2$$

$$110 = -2_{10} = -(\overline{10} + 1)_2 = -(01 + 1)_2$$

$$101 = -3_{10}$$

$$100 = -4_{10}$$

- note que o intervalo de representação não é simétrico
- como só há uma representação para 0, é possível representar um inteiro negativo a mais
- somas/subtrações com esta representação são simples!

$$1 + (-3) = \boxed{0} \boxed{0} \boxed{1} + \boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} = \boxed{1} \boxed{1} \boxed{0} = -2$$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Maior número: $\boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} = +2^{w-1} - 1$ (como sinal-magnitude)

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Maior número: $\boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} = +2^{w-1} - 1$ (como sinal-magnitude)

Menor número: $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{0} \dots \boxed{0} \boxed{0} = -(\overline{00 \dots 00} + 1)_2 = -(11 \dots 11 + 1)$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Maior número: $\boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} = +2^{w-1} - 1$ (como sinal-magnitude)

Menor número: $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{0} \dots \boxed{0} \boxed{0} = -(\overline{00 \dots 00} + 1)_2 = -(11 \dots 11 + 1)$
 $= -(1 \underbrace{00 \dots 00}_{w-1 \text{ zeros}} - 1 + 1)$

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Maior número: $\boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} = +2^{w-1} - 1$ (como sinal-magnitude)

Menor número: $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{0} \dots \boxed{0} \boxed{0} = -(\overline{00 \dots 00} + 1)_2 = -(11 \dots 11 + 1)$
 $= -(\underbrace{1 \underbrace{00 \dots 00}_{w-1 \text{ zeros}} - 1 + 1) = -2^{w-1}$

(uma unidade menor que sinal-magnitude)

REPRESENTAÇÃO EM COMPLEMENTO DE 2

Maior número: $\boxed{0} \boxed{1} \boxed{1} \dots \boxed{1} \boxed{1} = +2^{w-1} - 1$ (como sinal-magnitude)

Menor número: $\boxed{1} \boxed{0} \boxed{0} \dots \boxed{0} \boxed{0} = -(\overline{00 \dots 00} + 1)_2 = -(11 \dots 11 + 1)$
 $= -(\underbrace{1 \underbrace{00 \dots 00}_{w-1 \text{ zeros}} - 1 + 1)} = -2^{w-1}$

(uma unidade menor que sinal-magnitude)

Vantagens

- representação única para o zero
- somas e subtrações são feitas da mesma forma que para números sem sinal

Desvantagens

- não é tão intuitivo para nós (indiferente para computador)
- comparação não é tão simples: $1 = \boxed{0} \boxed{0} \boxed{1} > \boxed{1} \boxed{0} \boxed{1} - 3$

- Pensar:
 - ▶ como converter palavras de dados de tamanhos diferentes? Ex.: de 8 para 16 bits?

- Pensar:
 - ▶ como converter palavras de dados de tamanhos diferentes? Ex.: de 8 para 16 bits?
 - ▶ O que acontece se o resultado da soma/subtração/multiplicação de dois inteiros representados em palavras de w bits não couber em w bits? (Overflow)

- Pensar:
 - ▶ como converter palavras de dados de tamanhos diferentes? Ex.: de 8 para 16 bits?
 - ▶ O que acontece se o resultado da soma/subtração/multiplicação de dois inteiros representados em palavras de w bits não couber em w bits? (Overflow)
 - ▶ Comportamentos distintos para representação sem sinal, sinal-magnitude e complemento de dois

- Pensar:
 - ▶ como converter palavras de dados de tamanhos diferentes? Ex.: de 8 para 16 bits?
 - ▶ O que acontece se o resultado da soma/subtração/multiplicação de dois inteiros representados em palavras de w bits não couber em w bits? (Overflow)
 - ▶ Comportamentos distintos para representação sem sinal, sinal-magnitude e complemento de dois
- Seções do livro: 2-4, 2-5, 2-6 e 2-7