

LISTA 2

①

a)
$$\begin{array}{r} 15 \quad 12 \\ \textcircled{1} \quad 7 \quad 12 \\ \quad \textcircled{1} \quad 3 \quad 12 \\ \quad \quad \textcircled{1} \quad \textcircled{1} \end{array} \rightarrow 1111$$

$$(+15)_{10} = 00001111$$

$$(-15)_{10} = 10001111 //$$

b) $(+15)_{10} = 00001111$

$$(-15)_{10} = 11110000 //$$

c) $(+15)_{10} = 00001111$

$$(-15)_{10} = 11110001 //$$

d) $(+15)_{10} \Rightarrow +15 + 128 = 143 = 10001111$

$$(-15)_{10} \Rightarrow -15 + 128 = 113 = 01110000 //$$

② TANTO AS REPRESENTAÇÕES EM SINAL-MAGNITUDE QUANTO EM COMPLEMENTO DE UM NÃO SÃO MAIS UTILIZADAS NOS MICROPROCESSADORES ATUAIS POIS NELA HÁ DUAS REPRESENTAÇÕES PARA O NÚMERO ZERO, PODENDO GERAR ERROS DE PROGRAMAÇÃO, REQUERENDO HARDWARE MAIS COMPLEXO PARA COMPARAR COM OS DOIS ZEROS E ATÉ DIFICULTANDO TESTES. NÃO SÓ ISSO, MAS ESTAS REPRESENTAÇÕES POSSUEM UM INTERVALO DE REPRESENTAÇÃO MENOR, ISTO É, A QUANTIDADE DE NÚMEROS REPRESENTÁVEIS É MENOR. POR EXEMPLO: $2^3 = 8$. ISSO SIGNIFICA QUE COM 3 BITS PODERÍAMOS

representam até 8 valores diferentes, mas com duas representações do valor zero ($+0$ e -0) podemos representar até 7 valores diferentes.

③ - Há somente uma representação para o número zero.

- Intervalo de representação maior

- Os números são representados de forma ordenada na base binária, e essa ordem crescente facilita comparações entre os números.

④ A representação por ponto fixo requer uma quantidade muito grande de dígitos para representar números muito grandes ou muito pequenos e, por isso, utiliza-se a representação por ponto flutuante com o objetivo de trabalhar com a parte fracionária de forma satisfatória. Como exemplo podemos citar o valor do câmbio que, ao ser administrado nas contas bancárias pelos bancos e até mesmo em transações, não deve haver imprecisões significativas nos valores.

⑤ A existência de várias maneiras de representar o mesmo número e, essas várias representações dificultam cálculos e comparações, sendo necessário, portanto, que haja a normalização. Com a norma-

LIBERAÇÃO O PONTO É DESLOCADO PARA A
ESQUERDA DO DÍGITO DIANTEIRO DO ECHO
MAIS À ESQUERDA (BIT MAIS SIGNIFICATIVO), E
O EXONENTE É AJUSTADO. EXEMPLO:

$$3584,1 \cdot 10^0 = 3,5841 \cdot 10^3 = 0,35841 \cdot 10^4$$

$0.35841 \cdot 10^4 \leftarrow$ Forme Normalisée

⑥ O padrão IEEE 754 é a padronização da representação em ponto flutuante pela IEEE (INSTITUTE OF ELECTRICAL AND ELECTRONICS ENGINEERS). (Essa padronização:

- Facilita a troca de dados entre diferentes computadores
- Facilita os algoritmos aritméticos de PF, pois tratam os números sempre no mesmo formato.
- Mantém a precisão dos números representados de acordo com o bit escondido.

7

$$3,248 \cdot 10^4 = 32480 = 111111011100000$$

$$= \boxed{1}11111011100000 \cdot 2^{19}$$

MANTISSA: 11111011100000

EXERCISE: $14 + 127 = 141 = 10001101$

5 6x100 N + 5

MAN+ISSA

0

⑧ 0 1 0 0 1 1 0 0 0 1 0 0 0 0 1 0 0 0 1 0 1 0 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0

S Exponent mantissa

* EXPONENTS :

$$L(10011000)_2 = 152$$

$$L_0 \quad L52 - L27 = 25$$

$$= 1000010001010011000000000 \cdot 2^{25}$$
$$= 1100001000101001100000000$$
$$= 50898432 = 0,127324608 \cdot 10^8 //$$

9

a) $8,6273889 \cdot 10^{18}$

$$= 8629388900000000000000$$

$$= 101011101110101010010001111101010001110100$$

$$10111101000000000000 \cdot 2^{62}$$

exp: $62 + 1023 = 1085 = 10000111101$

3. Gardner's mentis

0 1000011101 1101110111010100100100011111010100
01011101010111

$$0.61803398875)_{10} = (1)_{10} + (0.61803398875)_{10}$$

$$\star (L)_{10} = (L)_2$$

$$+ 0,61803398875 \times 2 = 1,2360679775$$

$$0,236067995 \times 2 = 0,47213599$$

$$0,492135955 \times 2 = \textcircled{0},94427191$$

$$9,944,24191 \times 2 = 19,888,48382$$

