Cálculo Numérico Representação Binária

Wellington José Corrêa

Universidade Tecnológica Federal do Paraná

17 de Junho de 2021



@correa.well

A representação em ponto flutuante vista ate então é mais fácil de manusear pela sua familiaridade com a notação científica. No entanto, existe a Representação binária.



Em 1985, o IEEE (Instituto de Engenheiros Elétricos e Eletrônicos) publicou um relatório chamado *Binary Floating Point Arithmetic Standard 754 - 1985*. Uma versão atualizada foi publicada em 2008 como *IEEE 754 - 2008*.



Em 1985, o IEEE (Instituto de Engenheiros Elétricos e Eletrônicos) publicou um relatório chamado *Binary Floating Point Arithmetic Standard 754 - 1985*. Uma versão atualizada foi publicada em 2008 como *IEEE 754 - 2008*.

Isso fornece padrões para números binários e decimais de ponto flutuante, formato para troca de dados, algoritmos para o arredondamento de operações aritméticas. Esses padrões são geralmente seguidos por todos os fabricantes de microcomputadores que usam hardware de ponto flutuante.





É usada para um número real 64 bits (dígitos binários). Tem-se:

 O primeiro bit é um indicador de sinal (0 significa que o número é positivo e 1 para negativo);



- O primeiro bit é um indicador de sinal (0 significa que o número é positivo e 1 para negativo);
- 11 bits para o expoente c, chamado <u>característica</u>;



- O primeiro bit é um indicador de sinal (0 significa que o número é positivo e 1 para negativo);
- 11 bits para o expoente c, chamado <u>característica</u>;
- 52 bits, a saber, f chamada mantissa;



- O primeiro bit é um indicador de sinal (0 significa que o número é positivo e 1 para negativo);
- 11 bits para o expoente c, chamado <u>característica</u>;
- 52 bits, a saber, f chamada <u>mantissa</u>;
- A base para o expoente é 2.



- O primeiro bit é um indicador de sinal (0 significa que o número é positivo e 1 para negativo);
- 11 bits para o expoente c, chamado <u>característica</u>;
- 52 bits, a saber, f chamada <u>mantissa</u>;
- A base para o expoente é 2.

	10	9	 0	-	1 -	2 .		51	-52
s	c ₁₀	C 9	 <i>c</i> ₀	f_1	f_2		f_{51}	f	52



Para economizar armazenamento e fornecer uma representação única de cada número em ponto flutuante, é imposta uma normalização da forma:

$$(-1)^s 2^{c-1023} (1+f)$$
.



Exemplo (APS 1)

Considere o número de máquina



Exemplo (APS 1)

Considere o número de máquina

Solução: Note que o item mais à esquerda é s=0, o que indica que o número é positivo.



Exemplo (APS 1)

Considere o número de máquina

Solução: Note que o item mais à esquerda é s=0, o que indica que o número é positivo.

Os próximos 11 bits em azul, que fornecem a característica, são equivalentes ao número decimal

$$c = 1 \cdot 2^{10} + 0 \cdot 2^9 + \ldots + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0$$

= 1024 + 2 + 1
= 1027



Os 52 bits finais especificam que a mantissa é

$$f = 1 \cdot 2^{-1} + 0 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} + 1 \cdot 2^{-4} + 1 \cdot 2^{-5} + 1 \cdot 2^{-8} + 1 \cdot 2^{-12}$$



Os 52 bits finais especificam que a mantissa é

$$f = \mathbf{1} \cdot 2^{-1} + \mathbf{0} \cdot 2^{-2} + \mathbf{1} \cdot 2^{-3} + \mathbf{1} \cdot 2^{-4} + \mathbf{1} \cdot 2^{-5} + \mathbf{1} \cdot 2^{-8} + \mathbf{1} \cdot 2^{-12}$$
$$= \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{256} + \frac{1}{4096}\right).$$



Os 52 bits finais especificam que a mantissa é

$$f = \mathbf{1} \cdot 2^{-1} + \mathbf{0} \cdot 2^{-2} + \mathbf{1} \cdot 2^{-3} + \mathbf{1} \cdot 2^{-4} + \mathbf{1} \cdot 2^{-5} + \mathbf{1} \cdot 2^{-8} + \mathbf{1} \cdot 2^{-12}$$
$$= \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{256} + \frac{1}{4096}\right).$$



Os 52 bits finais especificam que a mantissa é

$$f = \mathbf{1} \cdot 2^{-1} + \mathbf{0} \cdot 2^{-2} + \mathbf{1} \cdot 2^{-3} + \mathbf{1} \cdot 2^{-4} + \mathbf{1} \cdot 2^{-5} + \mathbf{1} \cdot 2^{-8} + \mathbf{1} \cdot 2^{-12}$$
$$= \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{256} + \frac{1}{4096}\right).$$

Portanto, esse número de máquina representa precisamente o número decimal

$$(-1)^{s} 2^{c-1023} (1+f)$$

$$= (-1)^{0} 2^{1027-1023} \left[1 + \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{256} + \frac{1}{4096} \right) \right]$$



Os 52 bits finais especificam que a mantissa é

$$f = \mathbf{1} \cdot 2^{-1} + \mathbf{0} \cdot 2^{-2} + \mathbf{1} \cdot 2^{-3} + \mathbf{1} \cdot 2^{-4} + \mathbf{1} \cdot 2^{-5} + \mathbf{1} \cdot 2^{-8} + \mathbf{1} \cdot 2^{-12}$$
$$= \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{256} + \frac{1}{4096}\right).$$

Portanto, esse número de máquina representa precisamente o número decimal

$$(-1)^{s} 2^{c-1023} (1+f)$$

$$= (-1)^{0} 2^{1027-1023} \left[1 + \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{256} + \frac{1}{4096} \right) \right]$$

$$= 27,56640625.$$

