Gabarito - Lista de Exercícios 1 - Aritmética de ponto flutuante

1- Converter para decimal os seguintes números binários:
   a) 10011 b) 11100010 c) 1000001 d) 1,1 e) 1100,01 f) 1000,001

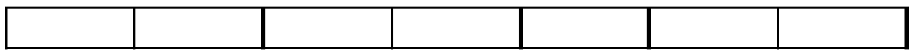
a) 10011 .... $2^4 + 2^1 + 2^0 =$ **19**
b) 11100010 .... $2^7 + 2^6 + 2^5 + 2^1 =$ **226**
c) 1000001 .... $2^6 + 2^0 =$ **65**
d) 1,1 .... $2^0 + 2^{-1} =$ **1,5**
e) 1100,01 .... $2^3 + 2^2 + 2^{-2} =$ **12,25**
f) 1000,001 .... $2^3 + 2^{-3} =$ **8,125**

2- Converter para binário os seguintes números decimais:
   a) 23 b) 2615 c) 2,5 d) 0,1 e) 3,8 f) 10,05

a) 23 .... **10111**
b) 2615 .... **101000110111**
c) 2,5 .... **10,1**
d) 0,1 .... **0,000110011001100**...
e) 3,8 .... **11,110011001100**...
f) 10,05 .... **1010,0000110011001100**...

3- Um computador armazena números reais utilizando 1 bit para o sinal do número, 7 bits para o expoente e 8 bits para a mantissa. Admitindo que haja arredondamento, como ficariam armazenados os seguintes números decimais?

a) 265 b) 12,5 c) -445,25 d) -0,1 e) -12,8 f) 2500,05



Os sete bits do expoente variarão de 0000001 até 1111110, isto é, de 1 até 126. Como precisamos representar expoentes negativos, vamos considerar que 63 representa 0 (zero), fazendo um deslocamento no conjunto dos números a serem representados. Assim, o expoente a ser representado deverá ser somado a 63 , para obter-se o valor a ser escrito nos sete bits reservados para o expoente. Dessa forma, quando se escrever 0000001, estaremos representando – 62 , pois –62 + 63 vale 1 (0000001). Para representar o expoente 0 (zero), deve-se escrever 63 (0111111) , pois 0+63 = 63 . Para representar –1 escreve-se 62 (-1+63 = 62); para ter-se o expoente +1 , representa-se 64 (1+63 = 64). O maior expoente será, portanto, 126 – 63 = 63 . Dessa forma os expoentes, na forma normalizada, variarão de –62 a + 63.

Lembramos que o expoente 0000000 será utilizado para o “underflow” gradual, forma não normalizada, permitindo obter valores mais próximos a zero que os da forma normalizada. Nesse caso, o expoente passa a valer –62 e a mantissa deixa de estar normalizada, passando a ser:
0, _ _ _ _ _ _ _ _.

a) 265 .... 100001001 .... 1,00001001 x $2^{(8)}$
8 + 63 = 71 ...(em sete bits) ... 1000111

0	**1**	**0**	**0**	**0**	**1**	**1**	**1**	**0**	**0**	**0**	**0**	**1**	**0**	**0**	**1**

b) 12,5 .... 1100,1 .... 1,10010000 x $2^{(3)}$
3 + 63 = 66 ... 1000010

0	**1**	**0**	**0**	**0**	**0**	**1**	**0**	**1**	**0**	**0**	**1**	**0**	**0**	**0**	**0**

c) –445,25 .... –110111101,01 .... 1,1011110101 x $2^{(8)}$
8 + 63 = 71 ... 1000111

1	**1**	**0**	**0**	**0**	**1**	**1**	**1**	**1**	**0**	**1**	**1**	**1**	**1**	**0**	**1**

d)–0,1 ... –0,000110011001100...(dízima periódica)...-1,100110011 x $2^{(-4)}$
-4 + 63 = 59 ... 0111011

1	**0**	**1**	**1**	**1**	**0**	**1**	**1**	**1**	**0**	**0**	**1**	**1**	**0**	**1**	**0**

e) –12,8 .... –1100,11001100...(dízima periódica)... –1,100110011 x $2^{(3)}$
3+63 = 66 ... 1000010

1	**1**	**0**	**0**	**0**	**0**	**1**	**0**	**1**	**0**	**0**	**1**	**1**	**0**	**1**	**0**

f) 2500,05 ... 100111000100,000011001100...(dízima periódica)...
1,001110001 x $2^{(11)}$
11+63 = 74 ... 1001010

0	**1**	**0**	**0**	**1**	**0**	**1**	**0**	**0**	**0**	**1**	**1**	**1**	**0**	**0**	**1**

4 - (a) Qual o valor verdadeiramente representado em cada caso acima ?

a) 265 (exato)
b) 12,5 (exato)
c) –445,25 (-445)

d) $-0{,}1 \Rightarrow$ (- 0,000110011010) = - ($2^{(-4)} + 2^{(-5)} + 2^{(-8)} + 2^{(-9)} + 2^{(-11)}$) =
= - 0,10009765625
e) $-12{,}8 \Rightarrow$ (-1100,11010) = - 12,8125
f) 2500,05 $\Rightarrow$ (1,00111001 x $2^{(11)}$) = 100111001000 = 2504

(b) Maior número positivo: 0111111011111111
M = 1,11111111 x $2^{(63)}$ = (2-$2^{(-8)}$) x $2^{(63)}$ = **1,84107... 10^{19}**
Menor número positivo:
Forma não normalizada: 0000000000000001
m = 0,00000001 x $2^{(-62)}$ = $2^{(-8)}$ x $2^{(-62)}$ = $2^{(-70)}$ = **8,47032... 10^{-22}**

(c) Qual o menor número maior que 100 , nele representável ?

100 = 1100100 = 1,10010000 x $2^{(6)}$
O próximo número será: 1,10010001 x $2^{(6)}$ = 1100100,01 = **100,25**

(d) Qual o maior número menor que 20 , nele representável ?

20 = 10100 = 1,01000000 x $2^{(4)}$
O número anterior será: 1,00111111 x $2^{(4)}$ = 10011,1111 = **19,9375**

(e) Quais os erros absoluto e relativo ao se tentar nele representar os números: m = 25,5 , n = 120,25 , p = 2,5 , a = 460,25 , b = 450,75 ?
O erro relativo de qualquer número, ao ser representado, será inferior a $2^{(-8)} \approx 4 \times 10^{(-3)}$, onde 8 é o número de bits da mantissa.

m = 25,5 = 11001,1 = 1,10011000 x $2^{(4)}$ ... exato
n = 120,25 = 1111000,01 = 1,11100001 x $2^{(6)}$ ... exato
p = 2,5 = 10,1 = 1,01000000 x $2^{(1)}$ ... exato
a = 460,25 = 111001100,01 , representado por: 1,11001100 x $2^{(8)}$ = 460
erro absoluto igual a 0,01 = 0,25
erro relativo igual a 0,25 / 460 $\approx 5{,}5 \times 10^{(-4)} < 2^{(-8)} \approx 4 \times 10^{(-3)}$
b = 450,75 = 111000010,11 , representado por 1,11000011 x $2^{(8)}$ = 451
erro absoluto igual a 0,25
erro relativo igual a 0,25/451 $\approx 5{,}6 \times 10^{(-4)} < 2^{(-8)} \approx 4 \times 10^{(-3)}$

(f) Usando os valores acima, trabalhando em binário, qual o resultado das operações abaixo, bem como os erros absoluto e relativo ?
m + n , m . p , n . p , a + b , a – b , a / n

Obs: nas operações matemáticas, além da propagação dos erros que os operadores trazem, ao final de cada operação, pode ocorrer arredondamento, trazendo mais erros para o resultado. Isso precisa ser previsto.

Calcularemos os resultados das operações e os erros relativos, podendo os erros absolutos serem estimados pela multiplicação dos erros relativos pelos resultados das operações.

m + n

$m = 1{,}10011000 \times 2^{(4)}$

$n = 1{,}11100001 \times 2^{(6)}$

para fazer a soma vamos desnormalizar o número com menor expoente, para que assuma o expoente do maior.

$m = 0{,}0110011000 \times 2^{(6)}$

$n = 1{,}1110000100 \times 2^{(6)}$

somando-se obtem-se:

$m + n = 10{,}01000111 \times 2^{(6)}$

normalizando-se o resultado, haverá arredondamento, com a redução de um bit, e o surgimento de mais uma causa de erro.

$m + n = 1{,}00100100 \times 2^{(7)} = 10010010{,}0 =$ **146,0**

erro absoluto de 0,25 originado pelo bit arredondado

erro relativo de $0{,}25 / 145{,}5 \approx 1{,}8 \times 10^{(-3)} < 2^{(-8)} \approx 4 \times 10^{(-3)}$

Observe-se que as parcelas m e n , neste caso, não traziam erro; se trouxessem, haveria propagação desses erros, além do arredondamento já referido.

m . p

$m = 1{,}10011000 \times 2^{(4)}$

$p = 1{,}01000000 \times 2^{(1)}$

$m \cdot p = 1{,}11111110 \times 2^{(5)} =$ **63,75** (exato)

neste caso nem há propagação de erros, inexistentes em m e p, nem há arredondamento do resultado.

n . p

$n = 1{,}11100001 \times 2^{(6)}$

$p = 1{,}01000000 \times 2^{(1)}$

$n \cdot p = 10{,}0101100101 \times 2^{(7)}$, o resultado não está normalizado; é preciso normalizá-lo.

$n \cdot p = 1{,}00101101 \times 2^{(8)} =$ **301**, com arredondamento do resultado.

O resultado exato é: 300,625 .

erro absoluto de 0,375

erro relativo de 0,375 / 300,625 ≈ 1,25 x $10^{(-3)} < 2^{(-8)} \approx 4$ x $10^{(-3)}$

a + b

a = 1,11001100 x $2^{(8)}$, com erro relativo de 5,5 x $10^{(-4)}$

b = 1,11000011 x $2^{(8)}$, com erro relativo de 5,6 x $10^{(-4)}$

a + b = 11,10001111 x $2^{(8)}$, que ao ser normalizado e arredondado para 8 bits, fica: a + b = 1,11001000 x $2^{(9)}$ = 912 , sendo 911 o resultado exato. O erro relativo é, portanto, 1 / 911 ≈ 1,1 x $10^{(-3)}$.

Podemos estimar este erro pelos erros das parcelas. O erro relativo da soma é igual à soma dos erros relativos das parcelas, ponderados pela participação de cada parcela na soma. Sendo ε o erro relativo, o erro relativo seria: ε(a+b) ≈ ε(a) .a/(a+b) + ε(b).b/(a+b). No caso:
ε(a+b) ≈ 5,5 x $10^{(-4)}$. 460/911 + 5,6 x $10^{(-4)}$. 451/911 ≈ 5,6 x $10^{(-4)}$
Entretanto, o erro relativo foi bem maior, sendo 1 / 911 ≈ 1,1 x $10^{(-3)}$.
A razão foi o arredondamento feito no final, para manter os oito bits da mantissa. O erro relativo acrescentado será menor que $2^{(-8)} \approx 4$ x $10^{(-3)}$.
O erro relativo será menor que 5,6 x $10^{(-4)}$ + 4 x $10^{(-3)}$.
O que é o caso, pois 1 / 911 ≈ 1,1 x $10^{(-3)}$, que é o erro relativo encontrado, é menor que 5,6 x $10^{(-4)}$ + 4 x $10^{(-3)}$.

a – b

a = 1,11001100 x $2^{(8)}$, com erro relativo de 5,5 x $10^{(-4)}$

b = 1,11000011 x $2^{(8)}$, com erro relativo de 5,6 x $10^{(-4)}$

a – b = 0,00001001 x $2^{(8)}$ = **9** , sendo 9,5 o resultado exato. O erro relativo é, portanto, 0,5 / 9 ≈ 5.6 x $10^{(-2)}$.

Podemos estimar este erro pelos erros de a e b. O erro relativo da subtração é igual à soma dos erros relativos das partes, ponderados pela participação de cada parte na subtração. Sendo ε o erro relativo, podemos estimar: ε(a-b) ≈ ε(a) .a/(a-b) + ε(b).b/(a-b). No caso:
ε(a-b) ≈ 5,5 x $10^{(-4)}$. 460/9 + 5,6 x $10^{(-4)}$. 450/9 ≈ 5,6 x $10^{(-2)}$
Esse erro já é bem superior ao erro do eventual arredondamento, que seria $2^{(-8)} \approx 4$ x $10^{(-3)}$.

Insisto que, tanto na subtração como na soma, não se subtrai erros, erros são sempre somados por seus valores absolutos, admitindo-se sempre a pior hipótese, por segurança. Na previsão dos erros, erra-se sempre para mais, nunca para menos.

a / n

a = 1,11001100 x $2^{(8)}$, com erro relativo de 5,5 x $10^{(-4)}$

$n = 1{,}11100001 \times 2^{(6)}$, valor exato

$a / n \approx 0{,}111101001 \times 2^{(2)} = 1{,}11101001 \times 2^{(1)} =$ **3,82031** , sendo 3,82744 o resultado, com cinco casas decimais. O erro relativo é, portanto, $0{,}00713/3{,}82 \approx 0{,}0019$.

Neste exemplo, além da propagação do erro do componente **a**, há, ainda, o arredondamento da operação, com erro relativo de $4 \times 10^{(-3)}$, conforma já citado.

O erro obtido, $1{,}9 \times 10^{(-3)}$, é bem inferior ao erro máximo pelo arredondamento.

5 - Seja um computador binário, cujo sistema de ponto flutuante tenha 1 bit para o sinal do número, 5 bits para o expoente e 6 bits para a mantissa, num total de 12 bits. Responda:

a- qual o menor número positivo e o maior número positivo nele representável ?
b- qual o maior $\varepsilon > 0$, tal que $4{,}25 + \varepsilon = 4{,}25$
c- qual o menor número maior que 4,25, nele representável ?
d- qual o maior número menor que 80 , nele representável ?
e- efetue, nele, a multiplicação $0{,}8 \times 5$ e indique o resultado.

A gama de variação do expoente é de 00001 a 11110; isto é, de 1 a 30. Tomando 15 como representando o zero, 1 será -14 e 30 será mais 15. Nos cinco bits reservados para o expoente, representaremos o expoente desejado mais quinze. Assim, quando quisermos representar o expoente -14 escreveremos +1, quando desejarmos o expoente zero, representaremos +15, quando quisermos o expoente +15, representaremos +30.

a- menor número positivo

0	**0**	**0**	**0**	**0**	**0**	**0**	**0**	**0**	**0**	**0**	**1**

Estou assumindo que se trata do menor número não normalizado, para podermos chegar ainda mais próximo a zero (underflow gradual).

$m = 0{,}000001 \times 2^{(-14)} = 2^{(-20)}$

maior número positivo

0	**1**	**1**	**1**	**1**	**0**	**1**	**1**	**1**	**1**	**1**	**1**

$M = 1{,}111111 \times 2^{(15)} = (2-2^{(-6)}) \times 2^{(15)} = 65024$

b- maior $\varepsilon > 0$, tal que $4,25 + \varepsilon = 4,25$
$4,25 = 100,01 = 1,000100 \times 2^{(2)}$
$\varepsilon = 0,00000001111111 \times 2^{(2)}$, para que, ao somar com
$4,25= 1,0001000000000 \times 2^{(2)}$, o resultado, ao ser arredondado para mantissa com seis bits depois da vírgula, mantenha o valor original de 4,25 , pois o restante não altera os seis bits após a vírgula.

Logo $\varepsilon = 0,00000001111111 \times 2^{(2)}$, que ao ser normalizado fica:
$\varepsilon = 1,111111 \times 2^{(-6)}$. Logo $\varepsilon = (2-2^{(-6)}) \times 2^{(-6)} = 127/64/64$
$\varepsilon = 0,031005859375$

c- próximo número maior que 4,25
$1,000101 \times 2^{(2)} = 100,0101 =$ **4,3125**

d- maior número menor que 80

$80 = 1010000 = 1,010000 \times 2^{(6)}$
$1,001111 \times 2^{(6)} = 1001111 =$ **79**

79 é o maior número menor que 80, nele representável

e- calcular 0,8 x 5
$0,8 = 0,110011001100... = 1,100110 \times 2^{(-1)}$
$5 = 101 = 1,010000 \times 2^{(2)}$
$0,8 \times 5 = 1,1111111 \times 2^{(1)} \approx 10,000000 \times 2^{(1)} = 1,000000 \times 2^{(2)} =$ **4,0**