Computação Científica

SEMANA 1

O método "divisão e média", um antigo método para a aproximação da raiz quadrada de um número positivo a, pode ser formulado por:

$$x_{i+1} = \frac{x_i + a/x_i}{2}$$

Com i = 0, 1, 2, ..., n e condição de parada que garanta 4 algarismos significativos, escreva um script Scilab para implementar este método, onde:

Considere o valor inicial estimado para a raiz de a igual a 1.



```
xn = 0, x = 1, erro=100; n_sig = 4
es = 0.5*10^(2-n_sig); // condição de parada relativa %
a = <u>input("Entre com um numero real positivo:")</u>
while (erro >= es)do
  xn = (x + a/x)/2
  erro = abs((xn - x)/xn)*100
  x = xn
  printf(" e = %.6f \n",erro)
end
printf(" Valor exato = %.6f\nValor calculado = %.6f ",sqrt(a),xn);
```

Para computadores, o épsilon da máquina pode ser pensado como o menor número que quando adicionado a 1 resulta um número maior que 1. Um algoritmo baseado nesta ideia pode ser desenvolvido da seguinte maneira:

- **Passo 1:** Faça ε = 1;
- Passo 2: Se $(1 + \varepsilon) \le 1$, então vá para o passo 5
- **Passo 3:** Faça ε = ε / 2
- Passo 4: Retorne ao passo 2
- **Passo 5:** Imprima 2 * ε

Escreva um script Scilab para determinar o épsilon da máquina e valide o resultado comparando-o valor calculado com o valor da constante %eps.



```
e = 1;
while (1+e)> 1 do
    e = e/2;
end
disp('epsilon =',2*e);
```

A série infinita

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i^4}$$

converge para o valor de $f(n) = \pi^4/90$ quando n se aproxima do infinito.

- Escreva um programa em C em precisão simples para calcular f(n) para n = 10000 computando a soma de i = 1 a 10000 usando incrementos de 1
- Repita o cálculo mas na ordem inversa, isto é de i = 10000 a 1, usando incrementos de -1.
- Em cada caso estime o erro relativo percentual real. Explique os resultados.

Resposta: Crescente – f(n) = 1,082322, ϵ_t = 0,000103 % Decrescente – f(n) = 1,082323, ϵ_t = 0,000004 %



```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
int main()
  float i, fn = 0;
  double const real = pow(M_PI,4)/90;
  double erro;
  for(i=1;i<=10000;i++)
    fn = fn + (1/(i*i*i*i));
```

```
printf("real = \%.11f\n",real);
erro = (real - fn)*100/real;
printf("Crescente: fn = %f com erro de %f\n",fn,erro);
fn = 0;
for(i=10000;i>=1;i--)
  fn = fn + (1/(i*i*i*i));
erro = (real - fn)*100/real;
printf("Decrescente: fn = %f com erro de %f",fn,erro);
return 0;
```

```
Seja o seguinte padrão de representação de um número flutuante de um computador de 16 bits:

Bit de sinal (S): 1 bit

- S = 0, número positivo

- S = 1, número negativo

Expoente: 4 bits, em excesso de 7:

- expoente = expoente real + 7

- Para representar números utiliza-se o expoente entre 1 e 14. resultando em expoentes reais de -6 a 7

Mantissa: 12 bits (11 armazenados explicitamente)

Representação: (-1) sinal x 1.mantissa x 2 expoente
```

a) Menor número:

$$1,000000000000 \times 2^{-6} = 0,015625$$

b) Maior número

ou

c) Épsilon

$$\varepsilon = 2^{-11} \cong 4{,}883 \times 10^{-4}$$

d) Menor número sub normal

$$\varepsilon \times 2^{-6} = 2^{-17} \cong 7,629 \times 10^{-6}$$

e) Número de algarismos significativos

$$n = 12\log(2) = 3.6$$

Logo n = 3 a 4 algarismos significativos de precisão

Bibliografia e crédito das figuras



CHAPRA, Steven. Applied numerical methods with MATHLAB for engineers and scientists. McGrawHill, 2012.



CHAPRA, Steven e CANALE, Raymond. **Numerical methods for engineers.** McGrawHill, 2010.



SCARBOROUGH, James. **Numerical Mathematical Analysis**. London: Oxford Press, 1930.