

Gabarito do teste 1 do semestre letivo 2020/2

Questão 1 (cópia dos slides)

Erros de Truncamento (ou de discretização): erros que aparecem devido à resolução do problema matemático via um método aproximado.

Erros de Arredondamento (ou de quantização): erros que aparecem devido à representação aproximada dos valores reais pelos computadores, isto é, devido à quantidade limitada de dígitos que as máquinas conseguem armazenar.

Questão 2

Usando 3 dígitos na mantissa, com arredondamento para o mais próximo e o código abaixo.

$x(n) = b(n) / A(n,n);$

Para i de (n-1) até 1, passo (-1)

```
{
    s = 0;
    Para j de (i+1) até n
    {
        s = s + A(i,j)*x(j)
    }
    MOSTRAR (s)
    x(i) = ( b(i) - s ) / A(i,i);
    MOSTRAR (x(i) )
} % Fim do para i
MOSTRAR (x)
FIM
```

$$\begin{aligned}x_1 + 2x_2 + 3x_3 + 4x_4 &= 1 \\101x_2 + 51x_3 + 2003x_4 &= -70 \\3x_3 + (-40)x_4 &= 2 \\7x_4 &= 300\end{aligned}$$

Última equação

$$7x_4 = 300$$

$$x(4) = 300/7 = 42,857... \rightarrow 42,9$$

i=3

$$3x_3 + (-40)x_4 = 2$$

$$s = s + A(4,3)*x(4) : 0 + (-40)(42,9) = -1716 \rightarrow -1720$$

$$x(3) = (2 - (-1720)) / 3 = 1722/3 = 1720/3 = 573.333 \dots \rightarrow 573$$

i=2

$$101x_2 + 51x_3 + 2003x_4 = -70$$

$$s = s + A(2,3)*x(3) = 51(573) = 29223 \rightarrow 29200$$

$$s = s + A(2,4)*x(4) = 29200 + 2003(42,9) = 29200 + 85900 = 115100$$

$$x(2) = (-70 - 115000) / 101$$

$$= (-115070) / 101$$

$$= (-115000) / 101 = -1140$$

i=1

$$x_1 + 2x_2 + 3x_3 + 4x_4 = 1$$

$$s = s + A(1,2)*x(2) = 0 + 2(-1140) = -2280$$

$$s = s + A(1,3)*x(3) = -2280 + 3(573) = -2280 + 1719 \rightarrow -2280 + 1720 = -560$$

$$s = s + A(1,4)*x(4) = -560 + 172 = -388$$

$$s = -388$$

$$x(1) = (1 - (-388)) / 1 = -389$$

Questão 3

4 dígitos na mantissa . Com arredondamento por corte

$$e^1 \sim (((((1/0!) + (1/1!)) + (1/2!)) + (1/3!)) + (1/4!))$$

Usando 4 dígitos na mantissa tem-se

$$\begin{aligned} & (((((1/0!) + (1/1!)) + (1/2!)) + (1/3!)) + (1/4!)) \\ & ((((1 + 1) + 0.5) + 0.1666) + 0.04166) \\ & (((2.0 + 0.5) + 0.1666) + 0.04166) \\ & ((2.5 + 0.1666) + 0.04166) \\ & (2.666 + 0.04166) \quad (\text{Obs.: o valor seria } 2.70766) \\ & \quad \quad \quad 2.707 \end{aligned}$$

$$e^1 \sim 2.707$$

Extras:

Com N=4 Valor com ordem inversa

começa se colocando a contribuição dos termos pequenos, então a soma deles não perde tantos dígitos quando é acrescentado aos termos de maior ordem

$$\begin{aligned} & (0.04166 + 0.1666) = 0.2082 \quad (\text{o valor seria } 0.20826) \\ & 0.5 + 0.2082 = 0.7082 \\ & 1/1! + 0.7082 = 1.708 \\ & (1/0!) + 1.708 = 2.708 \end{aligned}$$

Obs: Valor e com 16 dígitos

2.718 281 828 459 045

Questão 4

a) Pseudo código. Versão que começa o for Com N e vai até 1

(serie do termo $(1/N!)$ e vai até o termo $(1/0!)$)

Código versao **Decrescente**

N=input('Digite o valor de N: ')

printf('Calculando uma aproximacao para e \n');

s=0;

for i = N:(-1):1

termo= 1/(factorial(i));

s = s + termo;

endfor %i

s= 1.0 + s;

erro_rel= abs ((s-(e^1)))/ (e^1);

b) para N = 5 Pela versao DECrescente

O valor de e: 2.7166666666666668 ; erro_rel = 0.00059418

formaCrescente

Digite o valor de N: 5

termo = 1

termo = 0.50000

termo = 0.16667

termo = 0.041667

termo = 0.0083333

Pela versao Crescente

O valor de e: 2.7166666666666663 ; erro_rel = 0.00059418

formaDecrescente

Digite o valor de N: 5

termo = 0.0083333

termo = 0.041667

termo = 0.16667

termo = 0.50000

termo = 1

Pela versao DECrescente

O valor de e: 2.7166666666666668 ; erro_rel = 0.00059418

c) Para N = 10

formaCrescente

Digite o valor de N: 10

termo = 1

termo = 0.50000

termo = 0.16667

termo = 0.041667

...

termo = 0.0000027557

termo = 0.00000027557

Pela versao Crescente

O valor de e: 2.7182818011463845 ; erro_rel = 0.000000010048

formaDecrescente

Digite o valor de N: 10

termo = 0.00000027557

termo = 0.0000027557

...

termo = 0.041667

termo = 0.16667

termo = 0.50000

termo = 1

Pela versao DECrescente

O valor de e: 2.7182818011463845 ; erro_rel = 0.000000010048

--Calculando a aproximacao para N=5 --

Pela versao Crescente

O valor de e: 2.7166666666666663 ; erro_rel = 5.941848175817597e-04

Pela versao DECrescente

O valor de e: 2.7166666666666668 ; erro_rel = 5.941848175815963e-04

--Calculando a aproximacao para N=10 --

Pela versao Crescente

O valor de e: 2.7182818011463845 ; erro_rel = 1.004776631021105e-08

Pela versao DECrescente

O valor de e: 2.7182818011463845 ; erro_rel = 1.004776631021105e-08

--Calculando a aproximacao para N=20 --

Pela versao Crescente

O valor de e: 2.7182818284590455 ; erro_rel = 1.633712903499084e-16

Pela versao DECrescente

O valor de e: 2.7182818284590451 ; erro_rel = 0

--Calculando a aproximacao para N=25 --

Pela versao Crescente

O valor de e: 2.7182818284590455 ; erro_rel = 1.633712903499084e-16

Pela versao DECrescente

O valor de e: 2.7182818284590451 ; erro_rel = 0

e/f) Há erros de arredondamento e de truncamento em ambos os casos. Estes erros estão “acontecendo” ao mesmo tempo, isto é, há a contribuição dos dois erros.

Ao usar poucos termos (N pequeno) o erro de truncamento é muito maior que o erro de arredondamento e tem a maior contribuição ao erro total (praticamente a contribuição total).

À medida que se aumenta a qte de termos (quando N aumenta) o erro de truncamento cai e o erro existente é praticamente devido apenas à limitação da máquina (ao erro de arredondamento). A partir de um certo N, não adianta usar mais termos (melhorar o método) pois estes não contribuem mais na soma (são “inócuos” à soma).

g) A ordem em que os termos são adicionados à soma vai afetar levemente o resultado.

Quando se soma termos de ordem de grandeza pequena a termos de ordem de grandeza maior, partir de um ponto estes termos não alteram mais a soma. Os dígitos dos termos de menor grandeza são muito “menos” significativos e a partir de um certo ponto não contribuirão mais à soma.

Ao começar colocando as contribuições “pequenas” inicialmente o acúmulo (a soma destes “pequenos”) irá perder menos dígitos significativos já que os termos de maior ordem entram por último.

Para perceber é interessante fazer “na mão” o cálculo de e, com N=4 e com N=5, por exemplo, com as duas ordens. Por exemplo, simulando uma máquina 4 dígitos na mantissa, para N=5:

Na ordem crescente, tem-se

$$e^1 \sim (((((1/0!) + (1/1!)) + (1/2!)) + (1/3!)) + (1/4!) + (1/5!))$$

Usando 4 dígitos na mantissa tem-se

$$((((((1/0!) + (1/1!)) + (1/2!)) + (1/3!)) + (1/4!) + 0.008333)$$

$$\begin{aligned}
 &((((((1 + 1)) + 0.5) + 0.1666) + 0.04166 + 0.008333) \\
 &(((((2.0 + 0.5) + 0.1666) + 0.04166 + 0.008333) \\
 &((((2.5 + 0.1666) + 0.04166 + 0.008333) \\
 &(((2.666 + 0.04166 + 0.008333) \\
 &((2.707 + 0.008333) \\
 &(2.715
 \end{aligned}$$

Na ordem inversa

começa se colocando a contribuição dos termos pequenos

$$\begin{aligned}
 &(0.04166 + 0.008333) \\
 &.... + 0.04999
 \end{aligned}$$

Questão 5

Código:

```

x(1)= b(1)/A(1,1);
for i = 2:1:n
    s=0;
    for j =1:1:(i-1)
        s = s + A(i,j)*x(j);
    endfor
    x(i)=( b(i) - s)/ A(i,i);
endfor

```

Ver os códigos do octave na pasta.

Há 2 versões, uma delas é uma function (rotina computacional)

Para a versão na forma de function, a execução se faz chamando a função na linha de comandos. A matriz A e o vetor b, devem ser passados como dados de entrada (argumentos) tal como:

```
>> [x]=resolve_triangular_inferior(A,b);
```