Resolução explicada dos exercícios 2, 3, 4, 5 e 6 da folha 6

exercício 2.b) O cáculo de x(n) requer apenas uma divisão. O cálculo de x(n-1) requer 3 operações. O cálculo de x(i) requer (n-i) multiplicações, (n-i) subtrações e uma divisão, um total de 2(n-i)+1 operações. O número de operações aritméticas no método de substituição inversa é

$$1+3+...+2(n-1)+1=1+3+...+2n-1=n^2$$

exercício 2.c) function x=STriangular(A,b)

% implementa o método de substituição inversa para resolver o sistema

% Ax=b, sendo A uma matriz triangular superior

exercício 2.d)

A =

1.0000	0.5000	0.3333	0.2500	0.2000
0	0.3333	0.2500	0.2000	0.1667
0	0	0.2000	0.1667	0.1429
0	0	0	0.1429	0.1250
0	0	0	0	0.1111

Denotando por X a inversa de A, temos

$$AX = I$$

(I é a matrix identidade) o que se pode escrever para cada coluna na forma

$$A * X(:,j) = I(:,j)$$

Portanto, a j-ésima coluna de X é a solução do sistema cuja matriz é A e o vetor dos termos independentes é a j-ésima coluna da matriz identidade.

```
1.0000
         -1.5000
                     0.2083
                                 0.1069
                                            0.0618
                                            0.1246
     0
          3.0000
                     -3.7500
                                 0.1750
     0
                0
                      5.0000
                                -5.8333
                                            0.1339
     0
                0
                                 7.0000
                           0
                                           -7.8750
     0
                0
                           0
                                            9.0000
```

```
exercício 3.c) function x=GaussElim (A,b)
```

% resolve o sistema Ax=b pelo método de eliminação de Gauss sem pivotaçao % usa a function STriangular que implementa o método de substituição % inversa para matrizes triangulares superiores; n=length(b); for k=1:n-1for i=k+1:nm=A(i,k)/A(k,k);A(i,k:n)=A(i,k:n)-m*A(k,k:n);b(i)=b(i)-m*b(k);end [A, b], pause end x=STriangular(A,b);

exercício 3.b) No primeiro passo de redução (para k=1), para cada uma das n-1 linhas que vão ser transformadas, está envolvida uma divisão, n multiplicações e outras tantas subtrações, totalizando aproximadamente $2(n-1)^2$ operações aritméticas. No segundo passo de redução, a parte ativa da matriz é de ordem n-1 e o número de operações será aproximadamente igual a $2(n-2)^2$. A soma para o conjunto dos n-1 passos é

$$2\sum_{k=1}^{n-1}(n-k)^2 = 2\sum_{k=1}^{n-1}k^2.$$

Uma vez que

$$\sum_{k=1}^{n-1} k^2 = \frac{n(n-1)(2n-1)}{6} \tag{1}$$

conclui-se que o método de eliminação de Gauss requer aproximadamente $\frac{2}{3}n^3$ operações.

Nota: A igualdade (1) pode provar-se por indução matemática.

exercício 3.d) \Rightarrow b=ones(4,1); x=GaussElim(A,b); r=b-A*x

ans =

ans =

```
0
                        -0.0212
                                    0.4791
                                              0.8109
                    0
                        -0.0762
                                   -0.7763
                                              -0.0912
ans =
    0.8147
              0.6324
                         0.9575
                                    0.9572
                                              1.0000
             -0.6055
                        -0.0996
                                   -0.5788
                                              -0.1118
         0
         0
                    0
                        -0.0212
                                   0.4791
                                              0.8109
         0
                    0
                                   -2.4948
                                              -2.9999
r =
   1.0e-15 *
```

exercício 4.a) No Matlab, comecemos por definir a matriz do sistema e o vetor dos termos independentes

1 1 1

-0.4441 -0.2220

-0.4441

0

Em seguida, usamos a função GaussElim (disponível na BB). Trata-se de uma implementação do método de eliminação de Gauss sem troca de linhas da matriz ampliada (isto é, sem troca de equações).

Este é o resultado do primeiro passo de redução (em que são usadas operações de equivalência para introduzir zeros na primeira coluna da matriz A, abaixo da diagonal principal). O segundo passo de redução produz

ans =

2.0000e+00	4.0000e+00	1.0000e+00	1.0000e+00
0	0	1.0000e+00	7.5000e-01
0	NaN	Inf	Inf

e o resultado final é

x =

NaN

NaN

NaN

(nota: a divisão por zero produz Inf, Inf-Inf e Inf*Inf produz NaN, isto é, "Not-a-Number") Neste caso, o método falha porque no 2° passo de redução é nula a entrada na posição (2,2) o que produz o multiplicador -1/0.

exercício 4.b) Vamos usar o $format\ short\ e$ para melhor apreciarmos o resultado obtido na posição(2,2) no final do primeiro passo de redução.

```
>>format short e; A(2,2)=A(2,2)+2^-52; x=GaussElim(A,b)
ans =
   2.0000e+00
                4.0000e+00
                              1.0000e+00
                                           1.0000e+00
                                           7.5000e-01
                2.2204e-16
                              1.0000e+00
              -1.0000e+00
                              3.0000e+00
                                                    0
ans =
   2.0000e+00
                4.0000e+00
                              1.0000e+00
                                           1.0000e+00
                2.2204e-16
                              1.0000e+00
            0
                                           7.5000e-01
            0
                         0
                              4.5036e+15
                                           3.3777e+15
```

x =

-3.8750e+00

2.0000e+00

7.5000e-01

mas esta solução tem erros grandes como se pode concluir por comparação com a solução dada por

>> A\b

ans =

-4.3750e+00

2.2500e+00

7.5000e-01

Isto acontece porque a entrada A(2,2) = 2.2204e - 16 é muito mais pequena, em valor absoluto, do que a entrada A(3,2) = -1.0000 o que produz um multiplicador muito grande $m_{3,2} = -A(3,2)/A(2,2)$. É esta a causa da instabilidade numérica do método de eliminação de Gauss.

exercício 5.a) A função GaussElimPP (disponível na BB) incorpora a pivotação parcial, isto é, no início do k-ésimo passo de redução escolhe como pivot a entrada de maior valor absoluto de entre

$$A(k, k), A(k + 1, k), ..., A(k, n),$$

digamos A(p,k), e efetua a troca das linhas p e k da matriz ampliada. Isto evita a ocorrência de grandes multiplicadores já que todos terão valor absoluto não superior a 1.

exercício 5.b) >> x=GaussElimPP(A,b)

A =

x =

-4.3750

2.2500

0.7500

Esta solução coincide com a que é produzida pela função do Matlab com se pode concluir de

>> x-(A\b)

ans =

0

0

0

exercício 6.a) >> A=hilb(10); x=ones(10,1); b=A*x

```
2.9290
2.0199
1.6032
1.3468
1.1682
1.0349
0.9307
0.8467
0.7773
```

exercício 6.b) >> xtil=A\b

```
xtil =
```

- 1.0000
- 1.0000
- 1.0000
- 1.0000
- 0.9999
- 1.0003
- 0.9995
- 1.0004
- 0.9998
- 1.0001

Como se pode ver, há erros importantes em xtil (algumas entradas não têm mais do que 4 algarimos corretos). Isto acontece porque o sistema é muito mal condicionado. Com efeito, o número de condição é

```
>> norm(A)*norm(inv(A))
ans =
1.6024e+13
```

o que significa que erros nos dados poderão ser muito ampliados e produzir erros muito maiores nos resultados (o que de facto acontece).