

Calcolo Numerico

A.A. 2014-2015

Lab n. 8

Metodi diretti per la soluzione di sistemi lineari

26 Novembre 2014

Matrici

- Una matrice si può definire come un **insieme di vettori riga** separati da un punto e virgola oppure di **vettori colonna** separati da uno spazio o una virgola

```
>> A = [2 5 7; 1 7 9; 8 1 -4]
```

```
A =
```

```
2     5     7
1     7     9
8     1    -4
```

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 5 & 7 \\ 1 & 7 & 9 \\ 8 & 1 & -4 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{3 \times 3}$$

```
>> A = [[2;1;8] [5;7;1] [7;9;-4]]
```

```
A =
```

```
2     5     7
1     7     9
8     1    -4
```

Matrici

- Per conoscere la dimensione di una matrice A si usa il comando `size(A)` che restituisce un **vettore** di 2 componenti di cui la prima indica il numero di righe mentre la seconda il numero di colonne

Esempio: Se $A = [3 \ 5 \ 8; -1 \ 2 \ 4]$

```
>> size(A)
```

```
ans =
```

2

3



num.righe

num.colonne

```
>> [r c] = size(A)
```

Per memorizzare le dimensioni della matrice

Individuare elementi

$A(i, j)$	restituisce l'elemento i, j della matrice A
$A(i, :)$	restituisce il vettore riga corrispondente alla riga i della matrice A
$A(:, j)$	restituisce il vettore colonna corrispondente alla colonna j della matrice A
$A(i, m:p:n)$	restituisce un vettore riga contenente gli elementi nelle colonne da m a n con passo p della i -esima riga della matrice A

Individuare elementi

- Per estrarre un **elemento** da una matrice il comando è

`nome_matrice(indice_riga, indice_colonna)`

Esempio: estrarre l'elemento di A di indice 2,3

```
>> A(2,3)
```

```
ans =
```

```
0
```

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 0 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2 \times 3}$$

Esempio: estrarre l'elemento di A di indice 1,3

```
>> A(1,3)
```

```
ans =
```

```
3
```

Individuare elementi

- Per estrarre una **riga** da una matrice il comando è

```
nome_matrice(indice_riga, :)
```

Esempio: Estrarre la prima riga di **A**

```
>> A(1, :)
```

```
ans =
```

```
3     0     3
```

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 0 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2 \times 3}$$

Individuare elementi

- Per estrarre una **colonna** da una matrice il comando è

`nome_matrice(:, indice_colonna)`

Esempio: estrarre la terza colonna di A

```
>> A(:,3)
```

```
ans =
```

```
3
```

```
0
```

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 0 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2 \times 3}$$

Individuare elementi

Esempio: estrarre il vettore riga contenente gli elementi nelle colonne 1,3 della terza riga della matrice A

```
>> A(3,1:2:3)
```

```
ans =
```

```
    4    19
```

$$A = \begin{pmatrix} -5 & 2 & 1 & -7 & 9 \\ 2 & 4 & 20 & -2 & 1 \\ 4 & 10 & 19 & 1 & 4 \\ 3 & 5 & 4 & 0 & -1 \\ 1 & 1 & -4 & 3 & 5 \\ 0 & -1 & 1 & 6 & 4 \\ 7 & 6 & 0 & 20 & 3 \end{pmatrix}$$

Esempio: estrarre il vettore colonna contenente gli elementi nelle righe 2,4,6 della quarta colonna di A

```
>> A(2:2:end,4)
```

```
ans =
```

```
    -2
```

```
     0
```

```
     6
```


Estrarre sottomatrici

$A(m:k, i:j)$ indica la sottomatrice di A con le righe da m a k , e le colonne da i a j .

$A(:, i:j)$ sottomatrice delle colonne da i a j .

$A(m:k, :)$ sottomatrice delle righe da m a k .

Esempio: Sia $A=[1 \ 2 \ 0; \ 3 \ 4 \ 1; \ 2 \ 6 \ 3]$, estrarre la sottomatrice con indici di riga da 2 a 3 e di colonna da 1 a 3

```
>> B = A(2:3,1:3)
```

```
    B = 3    4    1
```

```
        2    6    3
```

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 3 & 4 & 1 \\ 2 & 6 & 3 \end{pmatrix}$$

% è equivalente a $B=A(2:3, :)$ ovvero $B=A(2:3, 1:end)$

Aggiungere elementi

$\mathbf{A} = [\mathbf{A} \ \mathbf{u}]$ aggiunge alla matrice \mathbf{A} il vettore \mathbf{u} come ultima colonna

N.B. \mathbf{u} deve essere un vettore colonna; se fosse un vettore riga avremmo

$$\mathbf{A} = [\mathbf{A} \ \mathbf{u}']$$

Esempio: Sia $\mathbf{A} = [1 \ 2 \ 0; \ 3 \ 4 \ 1; \ 2 \ 6 \ 3]$. Aumentarne la dimensione aggiungendo il vettore $\mathbf{u} = [-1; \ 4; \ 0]$ come ultima colonna

```
>> A = [A u]
```

```
A =
```

```
1     2     0    -1
```

```
3     4     1     4
```

```
2     6     3     0
```

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 3 & 4 & 1 \\ 2 & 6 & 3 \end{pmatrix}$$

Aggiungere elementi

$\mathbf{A} = [\mathbf{A}; \mathbf{v}]$ aggiunge alla matrice \mathbf{A} il vettore \mathbf{v} come ultima riga

N.B. \mathbf{v} deve essere un vettore riga; se fosse un vettore colonna avremmo

$$\mathbf{A} = [\mathbf{A}; \mathbf{v}']$$

Esempio: Sia $\mathbf{A} = [1 \ 2 \ 0; 3 \ 4 \ 1; 2 \ 6 \ 3]$. Aumentarne la dimensione aggiungendo il vettore $\mathbf{u} = [-1; 4; 0]$ come ultima riga

$$\gg \mathbf{A} = [\mathbf{A}; \mathbf{u}']$$

$\mathbf{A} =$

1	2	0
3	4	1
2	6	3
-1	4	0

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 3 & 4 & 1 \\ 2 & 6 & 3 \end{pmatrix}$$

Eliminare righe o colonne

- $A(i,:) = []$ elimina la i -ma riga di A
- $A(:, m:k) = []$ elimina tutte le colonne di indici da m a k

Esempio: Sia $A = [1 \ 2 \ 0; \ 3 \ 4 \ 1; \ 2 \ 6 \ 3]$. Eliminare la seconda riga di A . Eliminare la prima e la seconda colonna di A .

```
>> A(2,:) = []
```

```
A =
```

```
    1    2    0
    2    6    3
```

```
>> A(:, [1 2]) = []
```

```
A =
```

```
    0
    1
    3
```

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 3 & 4 & 1 \\ 2 & 6 & 3 \end{pmatrix}$$

Annulare righe o colonne

- $A(i, :) = 0$ sostituisce alla i -ma riga di A un vettore di elementi nulli
- $A(:, m:k) = 0$ sostituisce tutte le colonne di indici da m a k con vettori di elementi nulli

Esempio: Sia $A = [1 \ 2 \ 0; \ 3 \ 4 \ 1; \ 2 \ 6 \ 3]$. Annulare la prima e la seconda colonna.

```
>> A(:, [1 2]) = 0
```

A =

```
0    0    0
0    0    1
0    0    3
```

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 3 & 4 & 1 \\ 2 & 6 & 3 \end{pmatrix}$$

Il comando colon :

- $A(:)$ organizza gli elementi della matrice in un **vettore colonna** (posiziona le colonne di A una sotto l'altra)
- Usando la stessa strategia $A(k)$ indica il k -esimo elemento di A , ovvero il k -esimo elemento del vettore colonna in cui è memorizzata A

Esempio: Se $A = [1 \ 0 \ 3; \ 4 \ 2 \ 1]$

```
>> A(:)
```

```
ans =
```

```
1
```

```
4
```

```
0
```

```
2
```

```
3
```

```
1
```

```
>> A(5)
```

```
ans =
```

```
3
```

Operazioni somma e differenza

- Gli operatori $+$ $-$ $*$ $/$ si applicano direttamente a vettori e matrici quando le dimensioni sono conformi

- **Somma di vettori o matrici**

>> $D = A + B$

- A e B devono avere la stessa dimensione
- D ha la stessa dimensione di A e B

- **Differenza di vettori o matrici**

>> $D = A - B$

- A e B devono avere la stessa dimensione
- D ha la stessa dimensione di A e B

- **Trasposta di una matrice**

>> $A = A'$

Operazioni somma e differenza

Esempio: Siano $v = [0 \ -4 \ 5 \ 7]$ e $w = [1;9;2;0]$.

```
>> v+w      % non è corretto in quanto v è un vettore riga  
           % mentre w è un vettore colonna
```

```
>> y=v+w'   % è corretta
```

```
y =
```

```
    1     5     7     7
```

Esempio: Siano $A = [0 \ -4; \ 5 \ 7]$ e $B = [1 \ 9; \ 2 \ 0]$.

```
>> C = A - B
```

```
C =
```

```
   -1   -13
```

```
    3     7
```


Operazione prodotto

■ Prodotto righe-colonne di matrici $C=A*B$

- $\#C_A = \#R_B$
 - il numero di colonne di A deve essere uguale al numero di righe di B
- C ha dimensione = $[\#R_A, \#C_B]$

```
>> C = A * B
```

■ Prodotto elemento per elemento $D=A.*B$

- **size(A) = size(B)**
 - A e B devono avere la stessa dimensione
- D ha la stessa dimensione di A e B
- $D(i,j) = A(i,j)*B(i,j)$ per tutti gli indici i e j

```
>> D = A .* B
```

Operazione prodotto

Esempio: Siano $\mathbf{v} = [0 \ -4 \ 5 \ 7]$ e $\mathbf{w} = [1;9;2;0]$.

```
>> v*w % prodotto scalare di due vettori
```

```
ans =
```

```
-26
```

```
>> w*v
```

```
ans =
```

```
0    -4     5     7
```

```
0   -36    45    63
```

```
0    -8    10    14
```

```
0     0     0     0
```

```
>> v*w' e w*v' non sono corrette!
```

Operazione prodotto

Esempio: Siano $\mathbf{v} = [0 \ -4 \ 5 \ 7]$ e $\mathbf{w} = [1; 9; 2; 0]$.

```
>> v.*w'
```

```
ans =
```

```
    0   -36   10    0
```

```
>> v.*w non è corretta!
```

Esempio: Siano $\mathbf{A} = [0 \ -4; 5 \ 7]$ e $\mathbf{B} = [1 \ 9; 2 \ 0]$.

```
>> C = A * B
```

```
C =
```

```
   -8    0
```

```
   19   45
```

```
>> D = A.*B
```

```
% Nota: D ≠ C
```

```
D =
```

```
    0   -36
```

```
   10    0
```

Altre operazioni

- **Prodotto per uno scalare: $k*v$** moltiplica ogni elemento del vettore (o matrice) **v** per lo scalare **k**

Esempio: Sia $v = [4 \ 2 \ -1]$

```
>> 3*v
```

```
ans =
```

```
    12     6    -3
```

- **Somma o differenza con uno scalare: $v + a$** somma ad ogni elemento di **v** (vettore o matrice) il numero **a**.

```
>> v-2
```

```
ans =
```

```
     2     0    -3
```

Altre operazioni

- **Potenza: A^n** (A matrice quadrata, n intero >0) moltiplica A n volte per se stessa

```
>> A = [4 1; 6 9];
```

```
>> A^3
```

```
166    139
```

```
834    861
```

Operazioni elemento per elemento

- $C = A .* B$ Prodotto elemento per elemento $C(i,j) = A(i,j)*B(i,j)$
 - A e B devono avere le stesse dimensioni
- $C = A ./ B$ Divisione elemento per elemento $C(i,j)=A(i,j)/B(i,j)$
 - A e B devono avere le stesse dimensioni
- $C = A .^B$ Ciascun elemento di **A** viene elevato a potenza, con esponente l'elemento corrispondente di **B** $C(i,j) = A(i,j)^B(i,j)$

Operatori relazionali

- Si applicano a matrici o vettori aventi la **stessa dimensione** e sono **operazioni elemento per elemento**

- $C = A < B$ minore
- $C = A <= B$ minore o uguale
- $C = A > B$ maggiore
- $C = A >= B$ maggiore o uguale
- $C = A == B$ uguale
- $C = A \sim = B$ diverso

- La matrice di output **C** è una matrice di tipo logical e ha la stessa dimensione di A e B

- $C(i, j) = 1$ se la relazione è verificata,
- $C(i, j) = 0$ se la relazione non è verificata

Operatori relazionali

Esempio:

```
>> A=[1 2 3; 4 5 6; 7 8 9]
```

```
A =
```

1	2	3
4	5	6
7	8	9

```
>> B = [0 2 4; 3 5 6; 3 4 9]
```

```
B =
```

0	2	4
3	5	6
3	4	9

```
>> A==B
```

```
ans =
```

0	1	0
0	1	1
0	0	1

Verificare anche gli altri operatori

Operatori logici

- Si applicano a matrici o vettori aventi la **stessa dimensione** e sono **operazioni elemento per elemento**
 - $C = A \& B$ and
 - $C = A | B$ or
 - $C = A \sim B$ not
 - $C = \text{xor}(A, B)$ or esclusivo

- **all(v)** restituisce 1 se tutti gli elementi del vettore v sono diversi da zero, 0 altrimenti. Se v è una matrice?

- **any(v)** restituisce 1 se almeno un elemento del vettore v è diverso da zero, 0 altrimenti. Se v è una matrice?

Operatori logici

Esempio: Siano $\mathbf{x}=[0 \ 5 \ 3 \ 7]$ ed $\mathbf{y}=[0 \ 2 \ 8 \ 7]$

```
>> x>y
```

```
ans =
```

```
    0    1    0    0
```

```
>> x>4
```

```
ans =
```

```
    0    1    0    1
```

```
>> m=(x>y)&(x>4)
```

```
m =
```

```
    0    1    0    0
```

```
>> p= x|y
```

```
p =
```

```
    0    1    1    1
```

Funzioni

- **sum(A)** se **A** è un vettore calcola la somma degli elementi.
Se **A** è una matrice? (usare lo help)
- **prod(A)** se **A** è un vettore calcola il prodotto degli elementi.
Se **A** è una matrice?
- **D=det(A)** calcola il determinante di **A** (**A deve essere una matrice quadrata**)
- **R=rank(A)** calcola il rango di **A**
- **N=norm(A,n)** calcola la norma **n** di **A**.
 - Se **n = 1**, calcola la **norma 1**
 - **n = 2**, calcola la **norma 2**
 - **n = inf**, calcola la **norma infinito**

Funzioni

- `B=inv(A)` calcola la matrice inversa di A (**A è una matrice quadrata**)
- `A=zeros(m,n)` crea una matrice di zeri dimensione m x n
- `A=ones(m,n)` crea una matrice di uno dimensione m x n:
- `D=eye(m,n)` la matrice D ha tutti 1 in posizione diagonale
- `D=eye(n)` è la matrice identità di ordine n

Funzioni

- `D=diag(v)` costruisce una matrice diagonale con il vettore v sulla diagonale principale
- `v=diag(D)` estrae la diagonale principale della matrice D
- `w=diag(D,k)` se $k > 0$ estrae la k -esima diagonale superiore, se $k < 0$ estrae la k -esima diagonale inferiore
- `T = triu(A)` estrae la parte triangolare superiore di A .
 T è una matrice triangolare superiore
- `T = triu(A,k)` estrae gli elementi che sono al di sopra della k -esima diagonale di A .
- `T = tril(A)` ? (usare lo help)
- `R=rand(m,n)` matrice di dimensione $m \times n$ i cui elementi sono numeri casuali uniformemente distribuiti tra 0 e 1
- `R= randn(m,n)` matrice $m \times n$ i cui elementi sono numeri casuali con distribuzione normale di media 0 e varianza 1

Esercizio 1

- Data la matrice A calcolare il determinante, il rango e le norme 1 e infinito.

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & -2 \\ -1 & 5 & 3 \\ 2 & -4 & 0 \end{pmatrix}$$

- scambiando la prima e la terza riga di A , il rango della matrice cambia?
- sostituendo alla seconda riga di A , una combinazione lineare della prima e della seconda riga, il rango cambia?
- sostituendo alla seconda riga di A , una combinazione lineare della prima e della terza riga, il rango cambia?

Esercizio 1 - soluzione

```
>> A = [0 1 -2; -1 5 3; 2 -4 0];
```

```
>> det(A)      %0*5*0+2*3*1+(-2)*(-4)*(-1)-2*5*(-2)-0*3*(-4)-(-1)*1*0
```

```
ans =
```

```
18
```

```
>> rank(A)      %(A è non singolare!!!)
```

```
ans =
```

```
3
```

```
>> norm(A,1)    %(max(0+1+2,1+5+4,2+3+0)=max(3,10,5) = 10)
```

```
ans =
```

```
10
```

```
>> norm(A,inf)  %(max(0+1+2,1+5+3,2+4+0)= max(3,9,6) = 9)
```

```
ans =
```

```
9
```

Esercizio 1 - soluzione

Scambiando la prima e la terza riga di A, il rango della matrice **non** cambia

A =

```
    0    1   -2
   -1    5    3
    2   -4    0
```

```
>> B = A;
```

```
>> B(1,:) = A(3,:);,   B(3,:) = A(1,:);
```

```
>> disp(B)
```

```
    2   -4    0
   -1    5    3
    0    1   -2
```

```
>> rank(A)
```

```
ans =
```

```
    3
```

```
>> rank(B)
```

```
ans =
```

```
    3
```


Esercizio 1 - soluzione

Sostituendo alla seconda riga di A , una combinazione lineare della prima e della seconda riga, il rango **non** cambia

```
>> B = A;
```

```
>> B(2,:) = B(1,:) - 2*B(2,:);
```

```
>> B
```

```
B =
```

```
    0     1    -2
    2    -9    -8
    2    -4     0
```

```
>> rank(B)
```

```
ans =
```

```
    3
```

Esercizio 1 - soluzione

Sostituendo alla seconda riga di A , una combinazione lineare della prima e della terza riga, **il rango cambia** (le righe della matrice non sono più linearmente indipendenti!)

```
>> B=A;
```

```
>> B(2,:) = B(1,:) - 2*B(3,:);
```

```
>> B
```

```
B =
```

```
     0     1    -2
    -4     9    -2
     2    -4     0
```

```
>> rank(B)
```

```
ans =
```

```
     2
```

```
>> det(B)
```

```
ans =
```

```
     0
```

Esercizio 1 - soluzione

```
>> norm(A,1)
```

```
ans =
```

```
10
```

È equivalente a

```
>> max(sum(abs(A)))
```

```
ans =
```

```
10
```

```
>> norm(A,inf)
```

```
ans =
```

```
9
```

È equivalente a

```
>> max(sum(abs(A')))
```

```
ans =
```

```
9
```

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & -2 \\ -1 & 5 & 3 \\ 2 & -4 & 0 \end{pmatrix}$$

Esercizio 2

- Costruire la matrice $A \in \mathbb{R}^{3 \times 7}$
 - la I riga è $\mathbf{a1} = 14, 12, \dots, 2$
 - la II riga è $\mathbf{a2} = 1, 1, \dots, 1$
 - la III riga è $\mathbf{a3} = 0, 0, \dots, 0$
- Modificare l'elemento $\mathbf{A}(1, 3)$ ponendolo uguale a 3
- Estrarre 2 sottomatrici:
 - una costituita dalle ultime 3 colonne
 - una costituita dalla I e III riga e dalle colonne II e IV

Esercizio 3

- Scrivere la funzione `calcola_norma.m` che prenda come parametro di **input**

- una matrice A
- una stringa `tipo_norma` (che può assumere i valori ‘uno’ e ‘inf’)

function norma = calcola_norma(A, tipo_norma)

e restituisca in **output** la norma `tipo_norma` di A calcolata usando la defn

- **Norma uno:**
$$\|A\|_1 := \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}| \quad (\text{per colonne})$$

- **Norma infinito:**
$$\|A\|_\infty := \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad (\text{per righe})$$

Esercizio 4

- Costruire le matrici **A** e **B**:
 - [...] sta per parte intera; usare il comando floor

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & [\sqrt{1}] \\ 2 & 4 & -1 & [\sqrt{2}] \\ 3 & 9 & 1 & [\sqrt{3}] \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 8 & 64 & -1 & [\sqrt{8}] \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$$

Sistemi lineari: metodi diretti

Sistemi Lineari

matrice dei coefficienti \leftarrow A $x = b$ \rightarrow matrice dei termine noti

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ $x \in \mathbb{R}^n$ $b \in \mathbb{R}^m$

Teorema di Rouchè-Capelli

- $\text{rango}(A) = \text{rango}(A | b) \iff$ il sistema è risolubile
- $\text{rango}(A) = \text{rango}(A | b) = n \implies$ unica soluzione
- $\text{rango}(A) = \text{rango}(A | b) = p < n \implies$ ∞^{n-p} soluzioni

Risoluzione di sistemi Lineari

- Sostituzione

- Cramer

- SE A è quadrata E invertibile

- inutilizzabile per il costo computazionale $(n-1)n!(n+1)$

- Algoritmo di Gauss

- **operazioni elementari sulle righe**: si trasforma il sistema di partenza in un sistema equivalente, dove la matrice dei coefficienti è triangolare superiore.

- **pivotizzazione** (parziale o totale): da un punto di vista teorico non ha importanza la scelta del **pivot**, tale scelta è importante quando si implementa l'algoritmo al calcolatore

- in analisi numerica si deve sempre tener presente che si lavora con una certa approssimazione e che si ha il problema della propagazione degli errori

Algoritmo di Gauss

- Il metodo di eliminazione di Gauss trasforma, in $n-1$ passi, il sistema lineare $Ax=b$ con matrice dei coefficienti **A piena**, nel sistema equivalente $Ux=d$ con matrice dei coefficienti **U triangolare superiore**
- Il metodo utilizza le seguenti operazioni lecite
 - scambio di 2 equazioni
 - somma di un'equazione con un'altra moltiplicata per una costante
- Il metodo di eliminazione di Gauss può essere interpretato come la fattorizzazione della matrice di partenza A nel prodotto di due matrici triangolari.

Algoritmo di Gauss - Matlab

$$A \in \mathbb{R}^{n \times n} \quad x \in \mathbb{R}^n \quad b \in \mathbb{R}^n$$

$$\det A \neq 0 \Rightarrow \exists! x \in \mathbb{R}^n \text{ t.c. } Ax = b$$

`>> x = A\b;` il simbolo `\` è quello della divisione!!

`>> x = inv(A)*b;`

- `\` (**backslash**) `x=A\b` è la soluzione dell'equazione **$Ax=b$** .
 - la soluzione è calcolata mediante l'algoritmo Gaussiano con **pivot parziale**: ad ogni passo si sceglie il pivot con valore assoluto più grande
 - tempo richiesto minore del calcolo dell'inversa

Algoritmo di Gauss - Matlab

- Se \mathbf{b} è un **vettore**, $\mathbf{x}=\mathbf{A}\backslash\mathbf{b}$ sarà la soluzione del sistema lineare calcolata mediante il **metodo di eliminazione di Gauss**
- Se \mathbf{B} è una **matrice** avente come colonne $\mathbf{b}_1, \mathbf{b}_2, \dots, \mathbf{b}_n$, $\mathbf{X}=\mathbf{A}\backslash\mathbf{B}$ sarà a sua volta una matrice, avente come colonne $\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots, \mathbf{x}_n$ che sono le soluzioni dei sistemi lineari $\mathbf{A}\mathbf{x}_1=\mathbf{b}_1, \mathbf{A}\mathbf{x}_2=\mathbf{b}_2, \dots, \mathbf{A}\mathbf{x}_n=\mathbf{b}_n$.
- Operatori di divisione / (**slash**)
 - **Slash:** $\mathbf{X}=\mathbf{B}/\mathbf{A}$ è la matrice tale che $\mathbf{X}\mathbf{A}=\mathbf{B}$.

Esempio: soluzione del sistema $Ax=b$

Risolvere il seguente sistema lineare

$$\begin{cases} x_2 - 2x_3 = -3 \\ -x_1 + 5x_2 + 3x_3 = -3 \\ 2x_1 - 4x_2 = 6 \end{cases}$$

```
>> A=[0 1 -2; -1 5 3; 2 -4 0];
```

```
>> b = [-3 -3 6]'; % b deve essere un vettore colonna
```

```
>> det(A) % ci assicuriamo che il determinante sia non  
nullo
```

```
>> x = A\b;
```

```
>> disp(x)
```

1

-1

1

Esempio: calcolo dell'inversa

Calcolare l'inversa della matrice A

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & -2 \\ -1 & 5 & 3 \\ 2 & -4 & 0 \end{pmatrix}$$

```
>> IA = inv(A)
```

```
IA =
```

```
    0.6667    0.4444    0.7222  
    0.3333    0.2222    0.1111  
   -0.3333    0.1111    0.0556
```

Esempio: calcolo dell'inversa

```
>> I = eye(size(A)) % matrice identità
```

```
I =
```

```
    1    0    0
```

```
    0    1    0
```

```
    0    0    1
```

```
>> IA2 = A\E
```

```
IA2 =
```

```
    0.6667    0.4444    0.7222
```

```
    0.3333    0.2222    0.1111
```

```
   -0.3333    0.1111    0.0556
```

Esempio: calcolo dell'inversa

```
>> IA == IA2
```

```
ans =
```

```
    1    1    1
    1    1    1
    1    1    1
```

L'operazione $\mathbf{IA2} = \mathbf{A} \setminus \mathbf{E}$ equivale a risolvere i 3 sistemi

$$\mathbf{A} * \mathbf{IA}(1, :) = (1 \ 0 \ 0)'$$

$$\mathbf{A} * \mathbf{IA}(2, :) = (0 \ 1 \ 0)'$$

$$\mathbf{A} * \mathbf{IA}(3, :) = (0 \ 0 \ 1)'$$

Quale metodo è più veloce da un punto di vista computazionale?

Esercizio 5

- Scrivere una **function** Matlab `MEG_nopivot.m` che implementi il **metodo di eliminazione di Gauss (MEG) senza pivoting** per la risoluzione di sistemi lineari.
- Risolvere il seguente sistema lineare richiamando la function `MEG_nopivot.m`

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ 4x_1 + 5x_2 + 6x_3 = 0 \\ 7x_1 + 8x_2 = 2 \end{cases}$$

Metodo di eliminazione di Gauss (MEG)

Si eseguono **n-1** passi

al passo **k** si definiscono gli elementi

$$a_{ij}^{(k)} = a_{ij}^{(k-1)} - m_{ik}a_{kj}^{(k-1)}, \quad i = k + 1, \dots, n \quad j = k, k + 1, \dots, n$$

$$b_i^{(k)} = b_i^{(k-1)} - m_{ik}b_k^{(k-1)}, \quad i = k + 1, \dots, n$$

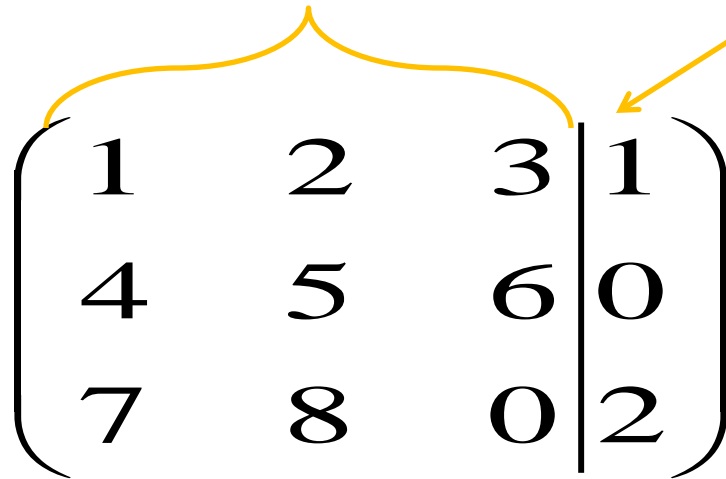
con $m_{ik} = \frac{a_{ik}^{(k-1)}}{a_{kk}^{(k-1)}}$

MEG

- Per risolvere il sistema lineare

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ 4x_1 + 5x_2 + 6x_3 = 0 \\ 7x_1 + 8x_2 = 2 \end{cases}$$

si considerano la matrice A e il termine noto b associati


$$\left(\begin{array}{ccc|c} \mathbf{1} & \mathbf{2} & \mathbf{3} & \mathbf{1} \\ \mathbf{4} & \mathbf{5} & \mathbf{6} & \mathbf{0} \\ \mathbf{7} & \mathbf{8} & \mathbf{0} & \mathbf{2} \end{array} \right)$$

MEG

■ I passo:

- si moltiplica la prima riga per 4 e si sottrae alla seconda
- si moltiplica la prima riga per 7 e si sottrae alla terza

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & 3 & 1 \\ 0 & -3 & -6 & -4 \\ 0 & -6 & -21 & -5 \end{array} \right)$$

Si annullano così il secondo e il terzo elemento della prima colonna di A

MEG

■ II passo:

- si moltiplica la seconda riga per $6/3$ e si sottrae alla terza

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & 3 & 1 \\ 0 & -3 & -6 & -4 \\ 0 & 0 & -9 & 3 \end{array} \right)$$

Si annulla così il terzo elemento della seconda colonna di A

MEG

- Al termine del secondo passo si ottiene un sistema equivalente a quello dato in cui però la matrice dei coefficienti è **triangolare superiore**

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ -3x_2 - 6x_3 = -4 \\ -9x_3 = 3 \end{cases}$$

- A questo punto è possibile risolvere il sistema con il metodo di sostituzione all'indietro

$$x_3 = -3/9 = -1/3$$

$$x_2 = (-4 + 6x_3)/(-3) = 2$$

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

Dal command window...

Definiamo la matrice del sistema A e il vettore b dei termini noti

```
>> A = [1 2 3; 4 5 6; 7 8 0];
```

```
>> b = [1 0 2]';
```

```
>> x = MEG_nopivot(A,b);
```

la soluzione del sistema e' $x=$

```
-2.00000
```

```
+2.00000
```

```
-0.33333
```

Fattorizzazione LU

- Un altro modo di realizzare l'algoritmo di Gauss per $Ax=b$ con A quadrata non singolare è quello di passare attraverso la fattorizzazione LU

$$Ax = b \quad A \in \mathbb{R}^{n \times n} \quad x, b \in \mathbb{R}^n$$

$$\det A \neq 0 \Rightarrow \exists L, U \quad t.c. \quad A = LU$$

dove:

- U è la **matrice triangolare superiore** ottenuta da A mediante l'algoritmo di Gauss con pivotizzazione parziale
- L è una **matrice quadrata invertibile** e a meno di permutazioni delle righe è una matrice triangolare inferiore con tutti 1 sulla diagonale

Risoluzione di un sistema con LU

$$A = LU \Rightarrow Ax = b \Leftrightarrow L U x = b$$

$$Ax = b \Leftrightarrow \begin{cases} Ly = b \\ Ux = y \end{cases}$$

→ sistema triangolare

Il sistema $Ax = b$ è equivalente a risolvere i due sistemi $Ly = b$ e $Ux = y$ con L e U matrici rispettivamente triangolare inferiore e superiore e tali che $LU = A$

In Matlab

```
>> [L U] = lu(A);
```

```
>> y = L\b;
```

```
>> x = U\y;
```

Il tempo complessivo richiesto dai tre comandi equivale a quello richiesto dall'algoritmo Gaussiano

Fattorizzazione LU

■ Infatti data

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix}$$

Moltiplicare per 4 la prima riga e sottrarla alla seconda e moltiplicare la prima riga per 7 e sottrarla alla terza equivale a moltiplicare a destra la matrice A per la matrice

$$L_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -4 & 1 & 0 \\ -7 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -4 & 1 & 0 \\ -7 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -3 & -6 \\ 0 & -6 & -21 \end{pmatrix}$$

Fattorizzazione LU

Moltiplicare la seconda riga della matrice ottenuta al passo precedente per 2 e sottrarla alla terza equivale a moltiplicare a destra la matrice L_1A per la matrice

$$L_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{pmatrix}$$

cioè

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -3 & -6 \\ 0 & -6 & -21 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -3 & -6 \\ 0 & 0 & -9 \end{pmatrix}$$

Fattorizzazione LU

Ma allora la matrice triangolare superiore U ottenuta precedentemente con il metodo di eliminazione di Gauss è tale che

$$L_2 L_1 A = U$$

e quindi

$$A = (L_2 L_1)^{-1} U = L_1^{-1} L_2^{-1} U = LU$$

Si verifica facilmente che $L_1^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 4 & 1 & 0 \\ 7 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ e $L_2^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 1 \end{pmatrix}$

Quando conviene usare LU?

$$Ax = b_i \quad i = 1, 2, \dots, k$$

Quando si hanno più sistemi con la **stessa matrice dei coefficienti** A conviene decomporre una sola volta A in LU e risolvere i sistemi lineari con i comandi precedenti => risparmio di tempo

```
>> [L U] = lu(A);  
>> y = L\b(:,i); % i=1,...,k  
>> x = U\y;
```

Esercizi

- Dopo essersi accertati che il sistema ammette un'unica soluzione trovare la soluzione con Gauss e mediante la decomposizione LU e confrontare i tempi di calcolo

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 1 & -1 \\ 1 & 1 & -3 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 0 \\ -5 \\ 1 \end{pmatrix}$$

- Provare a scrivere uno script per risolvere un sistema triangolare con il metodo di Cramer

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 4 & 2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}$$

MEG e Fattorizzazione LU

- Questi algoritmi sono **molto onerosi** computazionalmente e per questo è preferibile usarli per sistemi di **dimensioni ridotte** oppure in caso di matrici particolari, per esempio **tridiagonali**.
- In questo caso il numero di elementi diversi da zero della matrice è molto basso rispetto alla dimensione della matrice e, quindi, sia la fattorizzazione che le sostituzioni in avanti e indietro richiedono un numero di operazioni molto basso.
- Inoltre anche lo spazio occupato in memoria è molto basso. Infatti, basta memorizzare le 3 diagonali al posto dell'intera matrice.

Algoritmo di Thomas

- Spesso in applicazioni concrete ci si trova a dover risolvere sistemi lineari la cui matrice è tridiagonale, cioè del tipo:

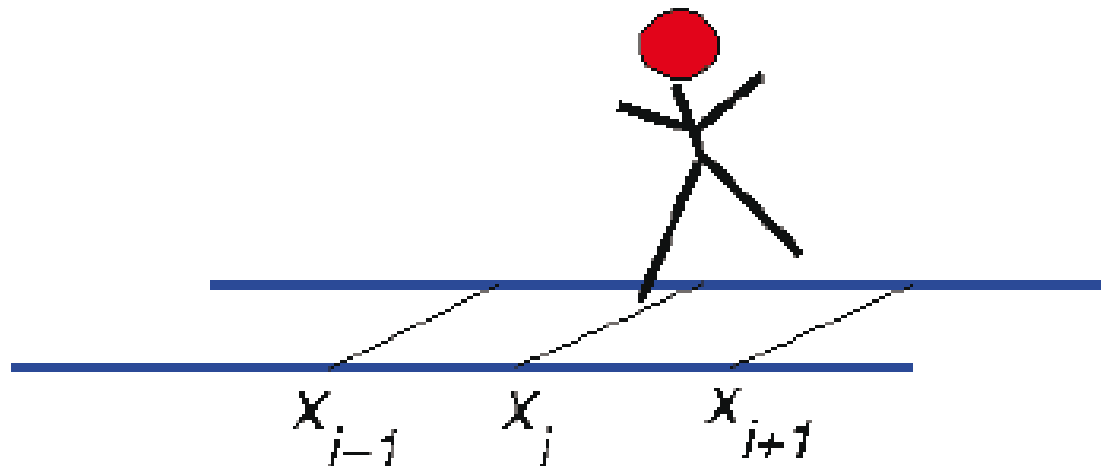
$$A = \begin{pmatrix} d_1 & s_1 & & & & \\ a_2 & d_2 & s_2 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & & \\ & & & a_{N-1} & d_{N-1} & s_{N-1} \\ & & & & a_N & d_N \end{pmatrix}$$

- Per risolvere sistemi tridiagonali un algoritmo molto efficiente è quello di Thomas

Esempio

Un ubriaco compie una **passeggiata casuale**, facendo un passo a sinistra o a destra a caso lungo una strada rettilinea. Quando raggiunge una estremità della strada, si ferma.

Calcolare la **probabilità** che l'ubriaco raggiunga l'estremità sinistra della strada partendo dalla posizione i .



La **probabilità** p_i , $i = 0, 1, \dots, N$, di raggiungere l'estremo sinistro partendo dalla posizione i , soddisfa la relazione

$$\begin{cases} p_0 = 1 & p_N = 0 \\ p_i = \frac{1}{2}p_{i-1} + \frac{1}{2}p_{i+1} & i = 1, \dots, N-1 \end{cases}$$

Si tratta di un **sistema lineare tridiagonale** nelle incognite

$$p_i, \quad i = 1, \dots, N-1$$

$$\begin{cases} p_1 & -\frac{1}{2}p_2 & & & & & & = & \frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2}p_1 & +p_2 & -\frac{1}{2}p_3 & & & & & = & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & & & \\ & & & -\frac{1}{2}p_{N-3} & +p_{N-2} & -\frac{1}{2}p_{N-1} & & = & 0 \\ & & & & -\frac{1}{2}p_{N-2} & +p_{N-1} & & = & 0 \end{cases}$$

Algoritmo di Thomas

- Sfrutta la struttura tridiagonale della matrice per calcolare in modo rapido la fattorizzazione LU della matrice A . Le matrici L, U che si ottengono risultano bidiagonali
 - i coefficienti incogniti si determinano imponendo l'uguaglianza $LU = A$
- Utilizza tali informazioni sulla struttura di L, U per risolvere efficientemente i due sistemi bidiagonali

$$Ly=b \text{ e } Ux=y$$

Algoritmo di Thomas

$$A = \begin{bmatrix} d_1 & s_1 & 0 & \cdots & 0 \\ a_2 & d_2 & s_2 & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & d_{n-1} & s_{n-1} \\ 0 & 0 & \cdots & a_n & d_n \end{bmatrix} =$$
$$= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \alpha_2 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \alpha_3 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdots & \cdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & \alpha_n & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 & v_1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & u_2 & v_2 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdots & \cdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & u_{n-1} & v_{n-1} \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & u_n \end{bmatrix} = LU$$

Algoritmo di Thomas

$$\left\{ \begin{array}{ll} u_1 = d_1 & \\ v_i = s_i & i = 1, 2, \dots, n-1 \\ \alpha_i = a_i/u_{i-1} & i = 2, 3, \dots, n \\ u_i = d_i - \alpha_i v_{i-1} & i = 2, 3, \dots, n \end{array} \right.$$

Soluzione del sistema lineare $AX = B$

$$y_1 = b_1 \quad y_i = b_i - \alpha_i y_{i-1} \quad i = 2, 3, \dots, n$$

$$x_n = y_n/u_n \quad x_i = (y_i - v_i x_{i+1})/u_i \quad i = n-1, \dots, 1$$

Algoritmo di Thomas

- Scrivere una funzione Matlab che risolva un sistema lineare con **lo algoritmo di Thomas** e utilizzarla per risolvere il problema della **passeggiata casuale** per diversi valori di N
- Parametri di **input**:
 - A -> matrice dei coefficienti
 - b -> vettore dei termini noti
- parametri di **output**
 - x -> vettore soluzione
- prototipo della **function**

```
function x = algo_thomas(A,b)
```

Risultati Passeggiata aleatoria

N	$\ X-x_{true}\$	Tempo di calcolo	Occupazione di memoria
11	1.11e-16	0.000061 s	624 bytes
21	1.11e-16	0.000089 s	1376 bytes
51	4.33e-15	0.000179 s	3536 bytes
101	9.10e-15	0.000454 s	7136 bytes
501	4.61e-14	0.002566 s	35936 bytes
5001	3.20e-12	0.093172 s	359936 bytes
10001	6.95e-12	0.364083 s	719936 bytes

- Si osserva una notevole riduzione del tempo di calcolo, una discreta riduzione della memoria occupata e una maggiore precisione nella soluzione prodotta.