

Fattorizzazione LU ed eliminazione di Gauss

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

Primo passo: sommare ad ogni riga $i=2,3,\dots,n$ un multiplo della prima riga in modo da eliminare gli elementi $A_{21}, A_{31}, \dots, A_{n1}$

$$A_1 = \begin{bmatrix} \otimes & x & x & x \\ x & x & x & x \\ x & x & x & x \\ x & x & x & x \end{bmatrix} \rightarrow A_2 = \begin{bmatrix} \otimes & x & x & x \\ 0 & x & x & x \\ 0 & x & x & x \\ 0 & x & x & x \end{bmatrix} \quad \text{riga } i \rightarrow \text{riga } i - \frac{A_{i1}}{A_{11}} \text{ riga } 1$$

"pivot"

$$\begin{bmatrix} 1 & & & & \\ -v_{21} & 1 & & & \\ -v_{31} & & 1 & & \\ \vdots & & & \ddots & \\ -v_{n1} & & & & 1 \end{bmatrix} A_1 = A_2 \quad v_{i1} = \frac{A_{i1}}{A_{11}}$$

"matrice elementare di Gauss"

$$L_1 = I + \begin{bmatrix} 0 & & & \\ -v_{21} & & & \\ -v_{31} & & & \\ \vdots & & & \\ -v_{n1} & & & \end{bmatrix} = I - \begin{bmatrix} 0 & & & \\ v_{21} & & & \\ v_{31} & & & \\ \vdots & & & \\ v_{n1} & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}$$

$$= I - v_1 e_1^T$$

Passo generico dell'elim. di Gauss: dopo i primi $k-1$ passaggi ho

$$A_k = \begin{bmatrix} x & x & x & x & x \\ 0 & x & x & x & x \\ 0 & 0 & \otimes & x & x \\ 0 & 0 & x & x & x \\ 0 & 0 & x & x & x \end{bmatrix}$$

\downarrow *cerca pivote*

sommo alle righe $i=k+1, k+2, \dots, n$ un multiplo della riga k in modo da eliminare $(A_k)_{ik}$

riga $i \rightarrow$ riga $i - \frac{A_{ik}}{A_{kk}}$ riga k

$$\begin{bmatrix} 1 & & & & \\ & 1 & & & \\ & & 1 & & \\ 0 & -v_{k+1,k} & & & \\ \vdots & \vdots & & & \\ & & & & 1 \end{bmatrix} A_k = A_{k+1} \quad -v_{ik} = -\frac{A_{ik}}{A_{kk}}$$

$$(A_{k+1})_{ij} = (A_k)_{ij} - \frac{(A_k)_{ik}}{(A_k)_{kk}} (A_k)_{kj}$$

$$L_k = I - \begin{bmatrix} 0 & & & & \\ & 0 & & & \\ & & v_{k+1,k} & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & v_{nk} \end{bmatrix}$$

$$= I - \begin{bmatrix} 0 & & & & \\ v_{k+1,k} & & & & \\ \vdots & & & & \\ v_{nk} & & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ & 1 & 0 & \dots & 0 \\ & & \ddots & & \\ & & & 1 & \\ & & & & \dots \end{bmatrix}$$

colonna k

$$= I - v_k e_k^T$$

Def: L_k si dice matrice elementare di Gauss se è nella forma

$$L_k = I - v_k e_k^T, \text{ dove } v_k \text{ è un vettore con } (v_k)_1 = (v_k)_2 = \dots = (v_k)_k = 0$$

(prime k componenti uguali a 0)

Queste matrici sono triang. inferiori con 1 sulla diagonale.

Quindi l'eliminazione di Gauss produce

$$\begin{bmatrix} x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \end{bmatrix} = U = L_{n-1} L_{n-2} \dots L_3 L_2 L_1 A, \text{ con } U \text{ triangolare superiore.}$$

↕ Manipolazioni algebriche:

$$L_{n-1}^{-1} U = \cancel{L_{n-1}^{-1}} L_{n-2} \dots L_2 L_1 A$$

$$L_{n-2}^{-1} L_{n-1}^{-1} U = \cancel{L_{n-2}^{-1}} L_{n-3} \dots L_2 L_1 A$$

⋮

$$\underbrace{L_1^{-1} L_2^{-1} L_3^{-1} \dots L_{n-2}^{-1} L_{n-1}^{-1}}_L U = A$$

L Abbiamo scritto $A = LU$, dove:

- L è triangolare inferiore con 1 su diag. (lower)
- U è triangolare superiore (upper)

Fattorizzazione LU della matrice A

Lemma: Siano L_i matrici elementari di Gauss. Allora,

1) per ogni k , vale $L_k^{-1} = I + v_k e_k^T = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & v_{k+1,k} & & \\ & & \vdots & & \\ & & & & v_{n,k} \\ & & & & & 1 \end{bmatrix}$

⋮
k

2) $L_1^{-1} L_2^{-1} \dots L_k^{-1} = I + v_1 e_1^T + v_2 e_2^T + \dots + v_k e_k^T$ per ogni k

$$= \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ v_{21} & 1 & & & & \\ v_{31} & v_{32} & 1 & & & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & & \\ v_{n1} & v_{n2} & \dots & v_{n+1,k} & \dots & 1 \\ & & & v_{n,k} & & 1 \end{bmatrix}$$

Dim: 1) $L_k(I + v_k e_k^T) = (I - v_k e_k^T)(I + v_k e_k^T) =$

$= I + \cancel{v_k e_k^T} - \cancel{v_k e_k^T} - v_k \underbrace{(e_k^T v_k)}_1 e_k^T = I \quad \square$

$[0 \dots 0 \ 1 \ 0 \dots 0]^T \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ v_{k+1,k} \\ v_{k+2,k} \\ \vdots \\ v_{n,k} \end{bmatrix} \&K = 0$

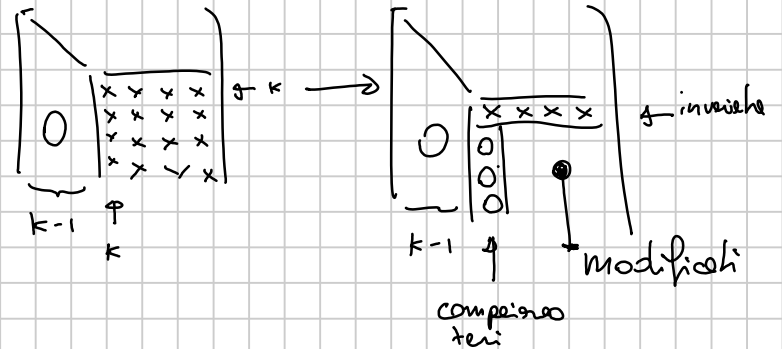
2) Induzione su k. Il caso $k=1$ $L_1^{-1} = I + v_1 e_1^T$ vero per 1° parte del Lemma.
 supponiamo la tesi vera per k, dimostrandola per $k+1$:

$(L_1^{-1} L_2^{-1} \dots L_k^{-1}) L_{k+1}^{-1} = (I + v_1 e_1^T + v_2 e_2^T + \dots + v_k e_k^T)(I + v_{k+1} e_{k+1}^T)$

$= I + v_1 e_1^T + v_2 e_2^T + \dots + v_k e_k^T + v_{k+1} e_{k+1}^T + v_1 (e_1^T v_{k+1}) e_{k+1}^T + v_2 (e_2^T v_{k+1}) e_{k+1}^T + \dots + v_k (e_k^T v_{k+1}) e_{k+1}^T$

$[1 \ 0 \dots 0] \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ v_{k+1,k+1} \\ \vdots \\ v_{n,k+1} \end{bmatrix} \} \text{ k+1 comp. nulle}$

passo \textcircled{K} dell'eliminazione di Gauss:



$A_{ij} = A_{ij} - L_{ik} A_{kj}$

per ogni $i = k+1, \dots, n, \quad j = k+1, \dots, n$

$A^{(k+1:n, k+1:n)} = A^{(k+1:n, k+1:n)} - L^{(k+1:n, k)} \cdot A^{(k, k+1:n)}$

Costo computazionale:

o rife $12 \circ$ $n-k$ operazioni.

per $k = 1, 2, \dots, n-1$

• riga 14 : $(n-k)^2$ moltip.
 $(n-k)^2$ sottrazioni:
 $= 2(n-k)^2$ operazioni:

$$\begin{aligned}
 & \begin{bmatrix} a \\ b \\ c \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} d & e & f \end{bmatrix} \\
 & = \begin{bmatrix} ad & ae & af \\ ba & be & bf \\ cd & ce & cf \end{bmatrix}
 \end{aligned}$$

riga 14 :

$$\begin{aligned}
 & 2(n-1)^2 + 2(n-2)^2 + 2(n-3)^2 + \dots + 2 \cdot 2^2 + 2 \cdot 1^2 \\
 & = 2 \left(1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + (n-1)^2 \right) = 2 \frac{(n-1)n(2n-1)}{6}
 \end{aligned}$$

$$= \frac{2}{3} n^3 + \text{termini di grado pi\u00f9 basso}$$

$$= \frac{2}{3} n^3 + O(n^2) + O(n^2)$$

\hookrightarrow up to 12

$$= O(n^3)$$

Il costo computazionale della fattorizzazione LU/
 eliminazione di Gauss \u00e8 $\frac{2}{3} n^3 + O(n^2)$
 operazioni aritmetiche.

Soluzione di sistemi lineari tramite la fattorizzazione LU:

$$A=LU \quad Ax=b$$

$$b = L \underbrace{Ux}_y \quad \text{chiamo } y=Ux$$

Per trovare x , mi basta:

1) Calcolo y come soluzione del sist. lineare $b = Ly$ o in avanti ^{sostituzione}

2) Calcolo x come soluzione del sist. lineare $y = Ux$ ^{sostituzione all'indietro}

Mettendo tutto insieme:

dati A, b :

1) calcolo L, U tali che $LU = A$ $\frac{2}{3}n^3 + O(n^2)$

2) Risolvo $b = Ly$ con sost. in avanti, trovando y n^2

3) Risolvo $y = Ux$ con sost. all'indietro trovando x n^2

In totale, $\frac{2}{3}n^3 + O(n^2)$ operazioni aritmetiche per la soluzione di un sist. lineare.

Osservazione: se ho da risolvere m sistemi lineari con la stessa matrice A (e vettori b diversi), mi basta fare il passaggio 1 una volta sola

$$\approx \frac{2}{3}n^3 + 2n^2m + O(n^2)$$

Osservazione: nel nostro codice, sfruttiamo la struttura particolare delle L_k per non fare mai prodotti $L_k^* A_k$ (matrice-matrice). Un solo prodotto matrice-matrice costerebbe $2n^3 + O(n^2)$ operazioni, cioè più di tutto l'eliminazione!