

Fattorizzazione LU

$$A = L \cdot U$$

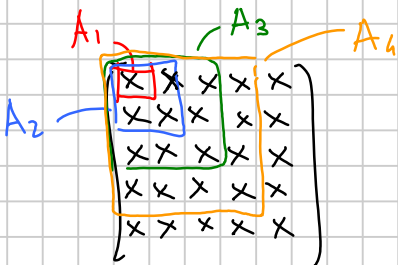
\uparrow \uparrow triangolare superiore
 triangolare inferiore con 1 su diagonale

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ x & 1 & 0 & 0 & 0 \\ x & x & 1 & 0 & 0 \\ x & x & 0 & 1 & 0 \\ x & x & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x & x & x & x & x \\ 0 & x & x & x & x \\ 0 & 0 & x & x & x \\ 0 & 0 & x & x & x \\ 0 & 0 & x & x & x \end{bmatrix} = A$$

\uparrow scrivo i moltiplicatori usati nella matrice L
 \uparrow elimino Gauss su matrice A

Possibile problema: lungo l'algoritmo, mi serve che i "pivot" siano diversi da 0.

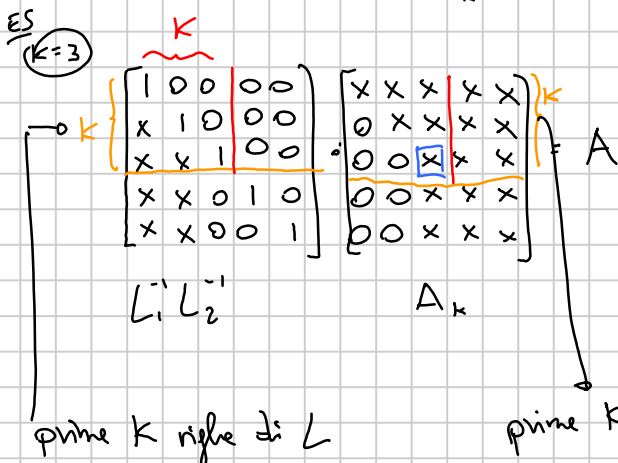
Definizione: la sottomatrice principale di testa di ordine k di A è la matrice $A(1:k, 1:k)$ (elementi con indici di riga e colonna in $1, 2, \dots, k$)



Teo: sia $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$. Se le sottomatrici principali di testa $A_1, A_2, A_3, \dots, A_{n-1}$ sono tutte invertibili, riusciamo a portare a termine il processo di fattorizzazione LU senza mai incontrare pivot uguali a 0.

Dim: Supponiamo di aver portato a termine i primi $k-1$ passi dell'eliminazione di Gauss; quindi abbiamo

$$L_{k-1} \dots L_2 L_1 A = A_k \Leftrightarrow L_1^{-1} L_2^{-1} \dots L_{k-1}^{-1} A_k = A$$



Le prime k righe e k colonne di queste matrici non cambieranno più!

Posso scrivere

$$L_{1:k, 1:k} \cdot U_{1:k, 1:k} = A_{1:k, 1:k} \quad (*)$$

l'elemento $U_{k,k}$ è il pivot per cui voglio andare a dividere

nel passo k dell'eliminazione.

Dalla (*)

$$0 \neq \det A_{1:k, 1:k} = \det(L_{1:k, 1:k} U_{1:k, 1:k}) = \det(L_{1:k, 1:k}) \det(U_{1:k, 1:k})$$
$$= \underbrace{1 \cdot 1 \cdot 1 \dots 1}_k \cdot U_{11} U_{22} \dots U_{kk}$$

Quindi, in particolare, $U_{kk} \neq 0$ non posso effettuare il passo k dell'elim. di Gauss, pivot non nullo.

Questo per ogni $k=1, 2, \dots, n-1$.

$$\begin{pmatrix} x & x & x & x & x \\ 0 & x & x & x & x \\ 0 & 0 & x & x & x \\ 0 & 0 & 0 & x & x \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

non importa se al passo n questo elemento è nullo o no, non devo più fare divisioni \square

Oss: questo in realtà è un "se e solo se": se l'elim. di Gauss si blocca al passo k , incontrando (per la prima volta) un pivot nullo U_{kk} , allora $\det A_{1:k, 1:k} = 0$

Esistono categorie di matrici per cui possiamo dimostrare che queste condizioni è soddisfatta \Rightarrow esiste fattorizzazione LU.

Def: una matrice $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ si dice dominante diagonale (per righe)

se per ogni $i=1, 2, 3, \dots, n$

$$|A_{ii}| > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |A_{ij}|$$

A si dice dominante diagonale per colonne se A^T è dom. diag. per righe

$$j=1, \dots, n, \quad |A_{jj}| > \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^n |A_{ij}|$$

Teo: una matrice dominante diagonale è invertibile

dim: supponiamo per assurdo che A non sia invertibile \Rightarrow

esiste $x \in \mathbb{C}^n$, $x \neq 0$ tale che $Ax = 0$ o

Prendiamo l'entrata di x che ha valore assoluto massimo, x_m

$$|x_m| = \max_{i=1, 2, \dots, n} |x_i|$$

$$0 = (Ax)_m = \sum_{j=1}^n A_{mj} x_j$$

m-esima \rightarrow $\begin{bmatrix} x & x & \dots & x \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ x & \dots & x \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x \\ \vdots \\ x \end{bmatrix} = 0$ *valore abs. massimo*

$$- \frac{A_{mm} x_m}{x_m} = \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq m}}^n A_{mj} \frac{x_j}{x_m}$$

$$|A_{mm}| = \left| \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq m}}^n A_{mj} \frac{x_j}{x_m} \right| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq m}}^n |A_{mj}| \cdot \frac{|x_j|}{|x_m|} \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq m}}^n |A_{mj}|$$

$$|A_{mm}| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq m}}^n |A_{mj}| \quad \longleftrightarrow \quad |A_{mm}| > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq m}}^n |A_{mj}|$$

in contraddizione
con la def. di
matrice dom. diagonale

Se A è dominante diagonale per righe, allora lo sono anche le sottomatrici pr. di testa $A_{1:k, 1:k}$

$$|A_{ii}| > |A_{i1}| + |A_{i2}| + \dots + |A_{i,i-1}| + |A_{i,i+1}| + \dots + |A_{in}| \quad \left| \quad |A_{ii}| > |A_{i1}| + \dots + |A_{i,i-1}| + |A_{i,i+1}| + \dots + |A_{in}| \right.$$

Se A è dom. diag. per righe \Rightarrow le sottomatrici di testa sono invertibili
 \Rightarrow posso portare a termine la fattorizzazione LU.

Stesso discorso per matrici dom. diag. per colonne

ES:

$$A = \begin{bmatrix} -5 & 2 & 2 \\ 1 & 3 & -1 \\ 1 & 1 & 3 \end{bmatrix}$$

$| -5 | > | 1 | + | 1 |$

$| 3 | > | 2 | + | 1 |$ ~~no!~~

$\Rightarrow A$ non è dom. diag. per colonne.

$| 5 | > | 2 | + | 2 |$ ok!

$| 3 | > | 1 | + | 1 |$ A dom. diag. per righe.

$| 3 | > | 1 | + | 1 |$

\Leftrightarrow

A invertibile

$A_{1:2, 1:2}$ è anche essa dominantemente diagonale per righe

$| 5 | > | 2 |$

$| 3 | > | 1 |$

$A_{1:1, 1:1} = [-5]$ è dom. diagonale

$$|A_{ii}| > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |A_{ij}| = 0.$$

Pivot $\neq 0$ ma piccoli causano problemi!

ES:

$$A = \begin{bmatrix} \varepsilon & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\varepsilon = 2^{-60} \approx 10^{-20}$$

dopo 1 passo,

$$\begin{bmatrix} \varepsilon & 1 & 1 \\ 0 & 1 - \frac{1}{\varepsilon} & 1 - \frac{1}{\varepsilon} \\ 0 & 1 - \frac{1}{\varepsilon} & -1 - \frac{1}{\varepsilon} \end{bmatrix}$$

⚠ Il numero di calcolo più vicino a $1 - \frac{1}{\varepsilon}$ e $-1 + \frac{1}{\varepsilon}$ è $-2^{60} = -\frac{1}{\varepsilon}$

⇒ ottengo una matrice A_2 singolare

Soluzione: scambio righe in modo da avere un pivot il più grande possibile

$$PA = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ \varepsilon & 1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

scambi di righe \Leftrightarrow moltiplicazioni per matrici di permutazione

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

matrice di permutazione

(identità con righe permutate)

Strategia: come pivot scelgo a ogni passo l'elemento con il valore assoluto più alto

Eliminazione di Gauss con pivoting (parziale)

$$U = \begin{bmatrix} x & x & x & x & x \\ 0 & x & x & x & x \\ 0 & 0 & a & x & x \\ 0 & 0 & b & x & x \\ 0 & 0 & c & x & x \end{bmatrix}$$

$$L = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ & x & & & \\ & x & x & & \\ & x & x & & \\ & x & x & & 1 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x \end{bmatrix}$$

↙ scambio righe in modo da portare

quello che ha a, b, c con v.a. massimo in posizione pivot

Se parto da una matrice PA ottenuto scambiando le righe k_1, k_2 della matrice A, il risultato dell'elim. di Gauss ^{fino al passo $k < \min(k_1, k_2)$} sono le stesse matrici: L, U con le righe k_1, k_2 scambiate.

Otengo

$$L \cdot U = \underbrace{P_{n-1} \dots P_3 P_2 P_1}_P A = \underbrace{P}_P A$$

P matrice di permutazione

$$\Leftrightarrow A = P^{-1} L \cdot U = \underbrace{P^{-1}}_P L \cdot U$$

$$A(k:n, k) = \begin{bmatrix} a \\ b \\ c \end{bmatrix} \quad \leftarrow \text{pos} = 3$$

Uso di $LU=PA$ per risolvere sistemi lineari

$$b = Ax = P^T \underbrace{L}_{\substack{y \\ z}} \underbrace{U}_x$$

$$O(n^2) \begin{cases} b = P^T z \rightsquigarrow z = Pb \\ z = Ly \rightsquigarrow y = L^{-1}z, \text{ sost. in avanti.} \\ y = Ux \rightsquigarrow x = U^{-1}y, \text{ sost. all'indietro.} \end{cases} \quad \square$$

Matlab: $[L, U, P] = \text{lu}(A)$ $x = A \setminus b$

Errore algoritmico: non vediamo un'analisi completa, ma

- 1) errore algoritmico basso (al livello dell'errore inerente) a patto che $\|L\|, \|U\|$ siano limitate (rispetto alla $\|A\|$)
- 2) Questo vale per quasi tutte le matrici
- 3) Esempi molto rari in cui $\|U\| \sim 2^n \|A\|$

Costo computazionale: $\frac{2}{3}n^3 + O(n^2)$ operazioni aritmetiche
(le parti aggiunte per il pivoting non contengono operazioni)

Matrici simmetriche: esiste una variante dell'el. Gauss che si chiama fattorizzazione LDL^T

Scrivere $A = A^T$ come $A = L D L^T$

\uparrow \uparrow \uparrow \leftarrow trasposta della L.
 triang. inf. diagonale
 con 1 sulla diag.

Dopo il primo passo dell'elim. di Gauss,

$L_1 A$ non è più simmetrico, ma

$$L_1 A L_1^T = \begin{pmatrix} x & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & x & x & x & \dots & x \\ 0 & & x & & & \\ \vdots & & \vdots & & & \\ 0 & x & x & x & \dots & x \end{pmatrix}$$

\bar{e} di nuovo simmetrico e con zeri nella prima colonna/riga

$$L_k L_{k-1} \dots L_1 A L_1^T L_2^T L_3^T \dots L_k^T = \underbrace{\begin{pmatrix} x & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & x & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & x & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & x & x & \dots & x \\ 0 & 0 & 0 & x & \dots & x \end{pmatrix}}_k \}^k$$

Dopo $n-1$ passaggi

$$L_{n-1} L_{n-2} \dots L_1 A L_1^T L_2^T \dots L_{n-1}^T = D$$

$$A = \underbrace{L_1^{-1} L_2^{-1} \dots L_{n-1}^{-1}}_L D \underbrace{(L_1^{-1})^T (L_2^{-1})^T \dots (L_{n-1}^{-1})^T}_{L^T} = LDL^T$$

Al passo k , l'aggiornamento

$$\underbrace{A_{k+1:n, k+1:n}}_{\text{simmetrica}} \leftarrow \underbrace{A_{k+1:n, k+1:n}}_{\text{simmetrica}} - \underbrace{L_{k+1:n, k}}_{\text{simmetrica}} A_{k, k+1:n}$$

$$L_{k+1:n, k} = A_{k+1:n, k} / A_{k, k}$$

$$\begin{pmatrix} (3,1) & & & & & \\ \begin{pmatrix} x & x & \boxed{x} & x & x & x \\ x & x & x & x & x & x \\ \boxed{x} & x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x & x \\ x & x & x & x & x & x \end{pmatrix} \end{pmatrix}$$

o metà degli elementi possono essere riempiti per simmetria senza ulteriori operazioni

$$2(n-k)^2 \text{ operazioni} \sim \frac{2}{3} n^3 + O(n^2)$$

$$(n-k)^2 + O(n-k) \text{ operazioni} \sim \frac{1}{3} n^3 + O(n^2)$$

costo dimezzato rispetto all'elim. di Gauss!