

# 1 Lezione del 24-03-25

## 1.1 Pivoting

L'algoritmo di eliminazione di Gauss che abbiamo definito alla scorsa lezione ha un punto di fallimento nel caso uno degli elementi  $a_{ii}^{(i-1)}$  sia  $= 0$ , o comunque  $\approx 0$ , in quanto vorremmo a quel punto calcolare un moltiplicatore  $l_{ji} = \frac{a_{ji}}{a_{ii}} \rightarrow$  non ben definito.

In tal caso si può modificare l'algoritmo sfruttando una matrice di permutazione che porti un elemento diverso da zero nella stessa posizione di  $a_{ii}$ . Vorremo quindi cercare un indice  $h$  tal per cui  $a_{hi}^{(i-1)}$  sia di modulo massimo nella sua colonna al di sotto di  $i$ , cioè:

$$a_{hi}^{(i-1)} \geq \max_{j=i, \dots, n} |a_{ji}^{(i-1)}|$$

e scambiare la riga  $i$  con la riga  $h$ . Infatti, se  $\det(A) \neq 0$ , allora necessariamente esiste un  $a_{ji}^{(i-1)} \neq 0$  (altrimenti si ha uno 0 obbligato sulla diagonale, che con la matrice triangolare a blocchi dà  $\det(A^{(i-1)}) = 0$ ).  $\square$

Un'altra conseguenza di questo approccio è che tutti i moltiplicatori  $l_{ji}$  diventeranno  $\leq 1$ . L'algoritmo di Gauss con questa modifica si chiama **eliminazione di Gauss con pivoting parziale** (*parziale* perché ne esistono versioni più sofisticate, che non vedremo).

Osserviamo che ogni scambio di righe equivale a moltiplicare a sinistra per una matrice di permutazione  $\Pi_i$ . Quindi il metodo di Gauss con pivoting può essere rappresentato come:

---

**Algoritmo 1** Eliminazione di Gauss con pivoting parziale

---

**Input:** un sistema lineare qualsiasi  $Ax = b$

**Output:** un sistema lineare triangolare superiore  $Ux = c$

**for**  $i = 1$  to  $n$  **do**

    Trova la matrice  $\Pi_i$  che porta l'elemento di modulo massimo in testa

$A \leftarrow \Pi_i A$

**for**  $j = i$  to  $n$  **do**

        Calcola il **moltiplicatore**  $l_{ji} = \frac{a_{ji}^{(i-1)}}{a_{ii}^{(i-1)}}$

        Aggiungi alla riga  $j$  la riga  $i$  moltiplicata per  $l_{ij}$

**end for**

**end for**

---

Vediamo un esempio pratico dell'algoritmo prima di procedere all'implementazione MATLAB. Prendiamo la matrice  $A$  e il vettore  $b$ :

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

Nel ridurre la matrice aumentata  $Ab$ :

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

ci accorgiamo che alla prima colonna l'entrata di modulo massimo è 7, di indice 3. Si permutano quindi la prima e la terza riga:

$$\xrightarrow{\Pi_1} \left( \begin{array}{ccc|c} 7 & 8 & 0 & 3 \\ 4 & 5 & 6 & 2 \\ 1 & 2 & 3 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{H_1 \Pi_1} \left( \begin{array}{ccc|c} 7 & 8 & 0 & 3 \\ 0 & \frac{3}{7} & 6 & \frac{2}{7} \\ 0 & \frac{6}{7} & 3 & \frac{4}{7} \end{array} \right)$$

nuovamente, l'entrata di modulo massimo è all'indice 3. Si permutano quindi la seconda e la terza riga:

$$\xrightarrow{\Pi_2 H_1 \Pi_1} \left( \begin{array}{ccc|c} 7 & 8 & 0 & 3 \\ 0 & \frac{6}{7} & 3 & \frac{4}{7} \\ 0 & \frac{3}{7} & 6 & \frac{2}{7} \end{array} \right) \xrightarrow{H_2 \Pi_2 H_1 \Pi_1} \left( \begin{array}{ccc|c} 7 & 8 & 0 & 3 \\ 0 & \frac{6}{7} & 3 & \frac{4}{7} \\ 0 & 0 & \frac{9}{2} & 0 \end{array} \right)$$

### 1.1.1 Implementazione MATLAB del metodo di eliminazione di Gauss con pivoting

Modifichiamo quindi la funzione `gauss_decomp()` per introdurre il meccanismo di pivoting appena visto:

```

1 function [A, b] = gauss_decomp(A, b)
2     n = height(A);
3
4     if nargin < 2
5         b = zeros(n, 1);
6     end
7
8     for i = 1:n % i iterata sulle diagonali
9         % qui fai il pivot
10        max_abs = max(abs(A(i:n, i)));
11        h = find(abs(A(i:n, i)) == max_abs, 1);
12        h = h + i - 1; % max abs si conta da i in poi
13
14        A([i, h], :) = A([h, i], :); % permuta A
15        b([i, h]) = b([h, i]); % permuta b
16
17        den = A(i, i);
18
19        for j = (i + 1):n % j iterata sulle righe
20            mul = A(j, i) / den; % moltiplicatore
21            L(j, i) = mul;
22
23            A(j, :) = A(j, :) - A(i, :) * mul;
24            b(j) = b(j) - b(i) * mul;
25        end
26    end
27 end

```

### 1.1.2 Fattorizzazione LU con pivoting

Vediamo come ricavare una fattorizzazione LU dal metodo di Gauss modificato con il pivoting. Si ha quindi che la matrice  $U$  si evolve come:

$$A \rightarrow \Pi_1 A \rightarrow H_1 \Pi_1 A \rightarrow \dots \rightarrow H_{n-1} \Pi_{n-1} \dots H_1 \Pi_1 A = U$$

mentre per la  $L$  dovremo notare che:

$$LU = \Pi A$$

dove la matrice  $\Pi$  rappresenta tutte le permutazioni fatte sulle righe di  $A$ .

Si ha quindi che:

- $U$  è la matrice triangolare superiore trovata alla fine del metodo di Gauss con pivoting;
- $L$  è la matrice dei moltiplicatori, a cui però si devono applicare gli scambi delle righe, come segue: se al passo  $i$  applico la matrice  $\Pi_i$ , devo applicare lo stesso cambio nelle prime  $i - 1$  colonne di  $L$ , sotto la diagonale.

Vediamo un esempio numerico spieghi il processo di formazione della matrice  $L$  e della matrice di permutazione  $\Pi$ . Presa la stessa matrice dell'esempio precedente:

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

abbiamo che le permutazioni sono, in sequenza:

$$\Pi_1 : \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad \Pi_2 : \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

o, in forma matriciale:

$$\Pi_1 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad \Pi_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Calcoliamo quindi  $L$ .  $\Pi_1$  è irrilevante al calcolo di  $L$ , quindi la ignoriamo. Vediamo che i primi due moltiplicatori sono  $l_{21} = \frac{4}{7}$  e  $l_{31} = \frac{1}{7}$ , da cui si imposta  $L^{(1)}$ :

$$L^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{4}{7} & 1 & 0 \\ \frac{1}{7} & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Notiamo quindi che dalla  $\Pi_2$  dobbiamo scambiare gli elementi sotto la diagonale della prima colonna, quindi:

$$L^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{7} & 1 & 0 \\ \frac{4}{7} & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Infine, l'ultimo moltiplicatore  $l_{32} = \frac{1}{2}$  non ha ambiguità:

$$L^{(2)} = L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{7} & 1 & 0 \\ \frac{4}{7} & \frac{1}{2} & 1 \end{pmatrix}$$

Il calcolo di  $\Pi$  deriva invece direttamente studiando la permutazione complessiva data dalle  $\Pi_1, \dots, \Pi_{n-1}$ , in questo caso:

$$\Pi : \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix} \xrightarrow{\Pi_1} \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{\Pi_2} \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

da cui:

$$\Pi = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Con brevi calcoli si verifica che:

$$LU = \Pi A$$

### 1.1.3 Implementazione MATLAB completa del metodo di eliminazione di Gauss con pivoting

Vediamo quindi l'implementazione completa, che calcola anche la matrice  $L$  e la matrice  $\Pi$ . Notiamo inoltre l'argomento condizionale  $b$ , che viene ignorato se non fornito (abbiamo constatato che spesso è così).

```

1 function [A, b, L, P] = gauss_decomp(A, b)
2     n = height(A);
3
4     if nargin < 2
5         b = zeros(n, 1);
6     end
7
8     L = eye(n); % prepara L
9     P = eye(n); % prepara P
10
11     for i = 1:n % i iterata sulle diagonali
12         % qui fai il pivot
13         max_abs = max(abs(A(i:n, i)));
14         h = find(abs(A(i:n, i)) == max_abs, 1);
15         h = h + i - 1; % max abs si conta da i in poi
16
17         A([i, h], :) = A([h, i], :); % permuta A
18         b([i, h]) = b([h, i]); % permuta b
19         if i > 1
20             L([i, h], 1:(i - 1)) = L([h, i], 1:(i - 1)); % permuta L
21         end
22         P([i, h], :) = P([h, i], :); % permuta P
23
24         den = A(i, i);
25
26         for j = (i + 1):n % j iterata sulle righe
27             mul = A(j, i) / den; % moltiplicatore
28             L(j, i) = mul;
29
30             A(j, :) = A(j, :) - A(i, :) * mul;
31             b(j) = b(j) - b(i) * mul;
32         end
33     end
34 end

```

### 1.1.4 Determinante con pivoting

Possiamo sfruttare la matrice  $\Pi$  per il calcolo del determinante. Si ha infatti dal teorema di Binet-Cauchy (4.1) che:

$$\det(\Pi) \det(A) = \det(\Pi A) = \det(LU) = \det(L) \det(U)$$

e quindi:

$$\det(A) = \det(\Pi)^{-1} \det(L) \det(U)$$

dove  $\det(L) = 1$  (triangolare inferiore con diagonale di 1). Si nota poi che  $\det(\Pi)^{-1}$  è  $(-1)^s$  è il numero di pivot che effettuiamo. A questo punto  $\det(U)$  è semplicemente il prodotto degli elementi sulla diagonale (triangolare superiore), cioè:

$$\prod_{i=1}^n a_{ii}^{(i-1)} = \prod_{i=1}^n u_{ii}$$

e quindi:

$$\det(A) = (-1)^s \prod_{i=1}^n a_{ii}^{(i-1)} = (-1)^s \prod_{i=1}^n u_{ii}$$

Si può quindi usare il metodo di Gauss, ancora una volta, per il calcolo del determinante di una matrice, con costo pari al costo dell'eliminazione di Gauss ( $O(\frac{2}{3}n^3)$ ), molto meglio dello sviluppo di Laplace! ( $O(n!)$ ).

### 1.1.5 Implementazione MATLAB del metodo di Gauss per il determinante

In MATLAB si può calcolare il prodotto delle diagonali come `prod(diag(A))` e il segno di una permutazione come `det(P)` (anche se sicuramente esistono approcci più efficienti). Si può quindi realizzare uno script simile al seguente per il calcolo del determinante sfruttando `gauss_decomp()` con permutazioni:

```
1 function d = gauss_det(A)
2     function s = perm_sign(P)
3         s = det(P); % ci sono modi piu' efficienti, vale l'esempio
4     end
5
6     [U, ~, ~, P] = gauss_decomp(A);
7     d = prod(diag(U)) * perm_sign(P);
8 end
```

## 1.2 Condizionamento di un sistema lineare

Date  $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$  e  $b \in \mathbb{C}^n$ , supponiamo di voler trovare  $Ax = b$  ma a causa di errori nei dati o errori di arrotondamento troviamo (con un qualunque metodo) un vettore perturbato  $x + \delta x \in \mathbb{C}^n$  che risolve un sistema lineare di per sé perturbato:

$$(A + \delta A)(x + \delta x) = (b + \delta b)$$

con  $\delta A$  e  $\delta b$  perturbazioni "piccole" della matrice  $A$  e del vettore  $b$ , quindi  $A + \delta A \in \mathbb{C}^{n \times n}$  e  $b + \delta b \in \mathbb{C}^n$

La domanda è, se  $\delta A$  e  $\delta b$  sono piccole, posso concludere che anche  $\delta x$  è relativamente piccolo? Si scopre che la risposta a questa domanda è generalmente no. Prendiamo ad esempio il sistema  $2 \times 2$ :

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 1 & 1.000001 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

da cui  $x$  esatto è  $\begin{pmatrix} 1 & 0 \end{pmatrix}$ . Perturbando  $b$  a  $\begin{pmatrix} 0.999999 & 1 \end{pmatrix}$ , si ha  $x$  perturbato a  $\begin{pmatrix} -10^{-6} & -1 \end{pmatrix}$ , che è chiaramente un cambiamento drastico. Viene da sé che agendo sulla matrice  $A$  potremo ottenere effetti anche più drammatici.

Riprendiamo quindi la definizione di errore relativo:

$$\epsilon = \frac{|\delta x|}{|x|}$$

assumendo  $\delta A = 0$  con  $\det(A) \neq 0$ , come nell'esempio precedente, e quindi perturbazioni solo del termine noto, si ha:

$$A(x + \delta x) = (b + \delta b) \Leftrightarrow A\delta x = \delta b$$

visto che  $Ax = b$ . Passando alle norme, si ha che:

$$|\delta x| \leq |A^{-1}| \cdot |\delta b|$$

e inoltre:

$$|Ax| = |b| \implies |A||x| \geq |b| \implies |x| \geq \frac{|b|}{|A|}$$

quindi:

$$\frac{|\delta x|}{|x|} \leq \frac{|A^{-1}| \cdot |\delta b| \cdot |A|}{|b|} = \frac{|\delta b|}{|b|} \cdot |A| \cdot |A^{-1}|$$

dove ci interessa il valore  $|A| \cdot |A^{-1}|$ , l'unico che non dipende dall'errore assoluto  $\delta b$ .

#### **Definizione 1.1: Numero di condizionamento**

Chiamiamo numero di condizionamento di una matrice  $A$ , data una certa norma  $|\cdot|$ , il valore:

$$\mu(A) = |A| \cdot |A^{-1}|$$

Abbiamo quindi che se  $\mu(A) \gg 1$ , allora l'errore relativo può essere molto più grande dell'errore relativo dei dati e il problema si dice *mal condizionato*.