

Lezione, Eliminazione gaussiana e Sottospazi.

Eliminazione Guassiana:

Input: Una matrice aumentata $(A | b)$

Output: Una matrice aumentata $(A' | b')$ tale che

(i) A' è una matrice scalina.

(ii) I sistemi lineari $A'x = b'$ e $Ax = b$ hanno le stesse soluzioni.

Ricordiamo dalla lezione 1 che le seguenti mosse di Gauss non cambiano l'insieme delle soluzioni del sistema lineare $(A | b)$:

- (1) Aggiungere un multiplo di una riga di $(A | b)$ ad un'altra riga.
- (2) Moltiplicare una riga di $(A | b)$ per uno scalare non nullo.
- (3) Riordinare le righe di $(A | b)$.

Psuedo Code

Input $M = (A | b)$ matrice aumentata con R righe e $C + 1$ colonne

Variabili r, s, t (interi)

Procedure:

trova_pivot (M, r, c)

Restituisce il più piccolo $i \geq r$ tale che $M_{ic} \neq 0$. Se non c'è un tale r , restituisce -1.

elimina (M, r, c)

Usando la regola 1, rendere tutte le voci della colonna c di M sotto la riga r zero aggiungendo un multiplo adatto della riga r di M .

eliminazione_gaussiana (M, R, C)

```
 $r = c = 1$ 
while (  $r \leq R - 1 \wedge c \leq C$  )
{
   $t = \text{trova\_pivot}(M, r, c)$ 
  Se ( $t$  è uguale a -1) allora aumentare  $c$  di 1
  Altrimenti
  {
    Se ( $t \neq r$ ) allora cambia le righe  $r$  e  $t$ 
     $\text{elimina}(M, r, c)$ 
    aumentare  $r$  di 1
    aumentare  $c$  di 1
  }
}
```

Annotations:

- $c \leq C$: Forse dovrai lavorare sull'ultima colonna.
- $r \leq R - 1$: L'algoritmo finisce quando si raggiunge l'ultima riga.
- La colonna è zero in corrispondenza e sotto la riga r di M . Spostare una colonna a destra.
- Avendo eliminato le voci sotto la riga r nella colonna c di M , spostiamo una riga in basso e una colonna a sinistra.

Esempio: $\odot = \text{pivot}$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} \odot & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 4 & 3 \\ 1 & 3 & 9 & 6 \end{array} \right) \rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccc|c} \odot & 1 & 1 & 1 \\ 0 & \odot & 3 & 2 \\ 0 & 2 & 8 & 5 \end{array} \right) \rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccc|c} \odot & 1 & 1 & 1 \\ 0 & \odot & 3 & 2 \\ 0 & 0 & \odot & 1 \end{array} \right)$$

Esempio:

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 & 2 & 1 \end{array} \right) \longrightarrow \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right) \longrightarrow \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

Algoritmo per risolvere il sistema lineare $Ax = b$:

- Applicare l'eliminazione gaussiana alla matrice aumentata $(A|b)$ per ottenere $(A'|b')$.
- Applica l'algoritmo dato nella lezione precedente per risolvere $A'x=b'$.

Esempio:

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

Risolvere lavorando all'indietro dall'ultima riga:

$$2x_3 = 1 \implies x_3 = \frac{1}{2} \quad \Bigg| \quad x_2 + 3x_3 = 2 \implies x_2 = \frac{1}{2} \quad \Bigg| \quad x_1 + x_2 + x_3 = 1 \implies x_1 = 0$$

Esempio:

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 & 2 & 1 \end{array} \right) \rightsquigarrow \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

Variabili dipendenti: x_1, x_2

Variabili indipendenti: x_3, x_4

Risolvere lavorando all'indietro dall'ultima riga:

$$x_2 + x_4 = 0 \implies x_2 = -x_4 \quad \Bigg| \quad x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 1 \implies x_1 = 1 - x_3$$

Eliminazione gaussiana per A invece di $(A|b)$

L'algoritmo è esattamente lo stesso della procedura per $(A|b)$. Basta rimuovere l'ultima colonna b .

Esempio:

$$\left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 1 & 3 & 3 \\ 2 & 4 & 0 & 4 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 5 & 5 \\ 2 & 4 & 0 & 4 & 7 \end{array} \right) \rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 1 & 3 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -2 & -2 \\ 0 & 0 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & -2 & -2 & 1 \end{array} \right) \rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 1 & 3 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -2 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 3 \end{array} \right)$$

$$\rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 1 & 3 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -2 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

Sottospazi

Definizione: Sia V un spazio vettoriale. Un sottoinsieme $U \subseteq V$ è chiamata un sottospazio di V se (e sole se):

(A1) $u, u' \in U \implies u + u' \in U$

(A2) $u \in U, \lambda \in \mathbb{R} \implies \lambda u \in U$

Esempio: Se V è uno spazio vettoriale, allora $\{0\}$ e V sono sottospazi di V .

Un sottospazio $U \subseteq V$ è detto proprio se $U \neq V$.

Proposizione: Se U è un sottospazio di V , allora le operazioni di addizione e moltiplicazione vettoriale per scalari su V si limitano alle operazioni su U rispetto alle quali U diventa uno spazio vettoriale.

Dimostrazione: Il punto chiave è che gli assiomi (A1) e (A2) implicano che le operazioni di addizione vettoriale e di moltiplicazione scalare su V limitano le operazioni su U .

Esempio: Sia $L : U \rightarrow V$ una mappa lineare. Allora, il nucleo o kernel

$$\ker(L) = \{u \in U \mid L(u) = 0\}$$

di L è un sottospazio di U

Infatti:

(A1) $u_1, u_2 \in \ker(L) \implies L(u_1 + u_2) = L(u_1) + L(u_2) = 0 \implies u_1 + u_2 \in \ker(L)$

(A2) $u \in \ker(L), c \in \mathbb{R} \implies L(cu) = cL(u) = 0 \implies cu \in \ker(L)$

Esempio: Sia $L : U \rightarrow V$ una mappa lineare. Allora, l'immagine

$$L(U) = \{L(u) \mid u \in U\}$$

di L è un sottospazio di V .

Infatti,

(A1) $v_1 = L(u_1), v_2 = L(u_2) \in L(U) \implies v_1 + v_2 = L(u_1) + L(u_2) = L(u_1 + u_2) \in L(U)$

(A2) $v = L(u), c \in \mathbb{R} \implies cv = cL(u) = L(cu) \in L(U)$

Esempio: Se A è una matrice $n \times m$ allora

$$\ker(A) = \{x \in \mathbb{R}^m \mid Ax = 0\}$$

è un sottospazio di \mathbb{R}^m (anche chiamato lo spazio nullo di A)

Infatti, $\ker(A)$ è solo il kernel della mappa lineare $x \in \mathbb{R}^m \mapsto Ax \in \mathbb{R}^n$.

Esempio: Se A è una matrice $n \times m$ allora

$$\text{Im}(A) = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^m\}$$

è un sottospazio di \mathbb{R}^n che è chiamato lo spazio delle colonne di A .

Chiaramente, $\text{Im}(A)$ è solo l'immagine di \mathbb{R}^m sotto la mappa lineare $x \mapsto Ax$

Span lineare

Sia S un sottoinsieme di uno spazio vettoriale V . Allora, lo span lineare

$$\text{span}(S) \subseteq V$$

di S è il più piccolo sottospazio di V che contiene ogni elemento di S .

Nella prossima lezione, definiremo $\text{span}(S)$ nel caso in cui S possa avere infiniti elementi.

Per il momento, assumiamo che S sia finito.

Sia $S = \{v_1, \dots, v_m\}$ e si definisca $L: \mathbb{R}^m \rightarrow V$ la mappa lineare definita dalla formula

$$L(x_1, \dots, x_m) = x_1 v_1 + \dots + x_m v_m$$

Allora

$$\text{span}(S) = \text{Im}(L)$$

Esempio: Sia A una matrice con righe $\{v_1, \dots, v_n\}$. Allora, lo spazio delle righe di A , scritto $r(A)$, è $\text{span}(v_1, \dots, v_n)$.

Spazi vettoriali a dimensione finita

Sia V uno spazio vettoriale. Allora V è di dimensione finita se (e solo se) esiste un sottoinsieme finito $S \subseteq V$ tale che

$$\text{span}(S) = V$$

Esempio: Siano $V = \mathbb{R}^n$ e $S = \{e_1, \dots, e_n\}$ dove $e_j = (0, \dots, \underset{\substack{\nearrow \text{posto } j\text{'th}}}{1}, \dots, 0)$
Allora

$$\text{span}(S) = \mathbb{R}^n$$

Teorema: Se V è di dimensione finita, allora ogni sottospazio di V è anch'esso di dimensione finita.

Esempio: Sia A una matrice $n \times m$. Allora,

$$\ker(A) \subseteq \mathbb{R}^m \implies \ker(A) \text{ ha dimensione finita}$$

Allo stesso modo

$$\text{Im}(A) \subseteq \mathbb{R}^n \implies \text{Im}(A) \text{ ha dimensione finita}$$

Infine, $r(A) \subseteq \mathbb{R}^m \implies r(A) \text{ ha dimensione finita}$

Base

Sia V uno spazio vettoriale di dimensione finita e S un insieme finito tale che

$$\text{span}(S) = V$$

Allora, $S = \{v_1, \dots, v_n\}$ si dice che è una base di V se (e solo se) ogni elemento di V ha una rappresentazione unica della forma:

$$v = c_1 v_1 + \dots + c_n v_n$$

Esempio: Siano $v_1 = (1, 0)$, $v_2 = (0, 1)$, $v_3 = (1, 1)$. Allora $\{v_1, v_2\}$ è un base di \mathbb{R}^2 perché

$$(x_1, x_2) = c_1 v_1 + c_2 v_2 \iff c_1 = x_1, \quad c_2 = x_2$$

Invece, $\{v_1, v_2, v_3\}$ non è un base di \mathbb{R}^2 perché

$$(1, 2) = v_1 + 2v_2 = v_2 + v_3$$

Infine $\{v_1\}$ non è un base di \mathbb{R}^2 perché $\text{span}(v_1) \neq \mathbb{R}^2$.

Algoritmo per trovare una base di $r(A)$

Sia A una matrice $n \times m$. Applicare l'eliminazione gaussiana ad A per produrre una matrice scalina A' .

Le righe non nulle di A' sono una base di $r(A)$.

Esempio:

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

$B = \{(1 \ 2 \ 1 \ 3 \ 3), (0 \ 0 \ -2 \ -2 \ -2), (0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 3)\}$ è una base di $r(A)$

Esempio:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 & 2 \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$B = \{(1 \ 1 \ 1 \ 1), (0 \ 1 \ 0 \ 1)\}$ è una base di $r(A)$

L'algoritmo successivo afferma che una base per lo spazio delle colonne si trova applicando l'eliminazione gaussiana per trovare i pivot, e poi prendendo le colonne corrispondenti nella matrice originale.

Per la matrice A di questo esempio, vediamo che i pivot si trovano nelle colonne 1 e 2. Inoltre, le colonne 3 e 4 di A sono solo copie delle colonne 1 e 2.

Algoritmo per trovare una base di $\text{Im}(A)$

Sia A una matrice $n \times m$. Applicare l'eliminazione gaussiana ad A per produrre una matrice scalina A' .

Diciamo che una colonna di A' è una colonna pivot se contiene un pivot di A' .

Sia $\{A_1, \dots, A_m\}$ a indicare le colonne di A e $\{A'_1, \dots, A'_m\}$ a indicare le colonne di A' . Allora,

$$B = \{A_i \mid A'_i \text{ è una colonna pivot di } A'\}$$

è una base di $\text{Im}(A)$.

Esempio:

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

$$B = \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \\ 5 \\ 7 \end{pmatrix} \right\} \quad \text{è una base di } \text{Im}(A)$$

Algoritmo per trovare la base di $\ker(A)$

Sia A una matrice $n \times m$. Applica l'eliminazione gaussiana ad A per produrre una matrice scalina A' .

Ricordiamo dall'ultima lezione che, poiché A' è una matrice di scalina, abbiamo una nozione di variabili indipendenti e dipendenti.

Per ogni variabile indipendente x_i sia v_i la soluzione di $A'x = 0$ ottenuta ponendo $x_i = 1$ e tutte le altre variabili indipendenti uguali a zero.

Esempio:

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

Variabili indipendenti:
 x_2, x_4

Risolvere lavorando all'indietro dall'ultima riga:

$$\begin{array}{l|l|l} x_5 = 0 & x_3 = -x_4 & x_1 = -2x_2 - 2x_4 \\ \hline x_2 = 1, \quad x_4 = 0 \implies v_2 = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} & & x_2 = 0, \quad x_4 = 1 \implies v_4 = \begin{pmatrix} -2 \\ 0 \\ -1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \end{array}$$

$$B = \{v_2, v_4\} \quad \text{è una base di } \ker(A)$$

Sottospazio ortogonale

Sia V uno spazio vettoriale reale con prodotto scalare $(\cdot, \cdot) : V \times V \rightarrow \mathbb{R}$.

Sia U uno sottospazio di V . Allora

$$U^\perp = \{v \in V \mid (u, v) = 0 \text{ per ogni } u \in U\}$$

è un sottospazio di V . Infatti:

(a)

$$v \in U^\perp \implies (v, u) = 0 \text{ for all } u \in U$$

$$w \in U^\perp \implies (w, u) = 0 \text{ for all } u \in U$$

Perciò

$$(v + w, u) = (v, u) + (w, u) = 0 + 0 \text{ for all } u \in U$$

e quindi $v + w \in U^\perp$.

(b) $v \in U^\perp, u \in U, c \in \mathbb{R} \implies (cv, u) = c(v, u) = 0 \implies cv \in U^\perp.$

Esempio: $v \in \mathbb{R}^3, v \neq 0 \implies (\mathbb{R}v)^\perp$ è il piano passante per l'origine perpendicolare a v .

$$v = (1, 1, 1) \implies (\mathbb{R}v)^\perp = \{(x, y, z) \mid x + y + z = 0\}$$

In generale, se $v \in \mathbb{R}^n, v \neq 0$ allora $(\mathbb{R}v)^\perp$ è l'iperpiano passante per l'origine perpendicolare a v .

Esempio: Sia V lo spazio vettoriale dei polinomi di grado inferiore a 3 nella variabile x , dotato del prodotto scalare

$$(f, g) = \int_{-1}^1 f(x)g(x) dx$$

Sia $v = 1 + x + x^2$. Allora,

$$(a + bx + cx^2, 1 + x + x^2) = \int_{-1}^1 (a + bx + cx^2)(1 + x + x^2) dx = \frac{2}{15}(20a + 5b + 8c)$$

Perciò, $(\mathbb{R}(1 + x + x^2))^\perp = \{a + bx + cx^2 \mid 20a + 5b + 8c = 0\}.$

Algoritmo per trovare il complemento ortogonale:

Input: Una base $\{a_1, \dots, a_k\}$ per un sottospazio $U \subseteq \mathbb{R}^n$.

Output: Una base per il complemento ortogonale U^\perp di U rispetto al prodotto scalare standard su $\mathbb{R}^n : (u, v) = u_1v_1 + \dots + u_nv_n$.

Passo 1 : Scrivi ogni a_i come un vettore di riga $(a_{i1} \ a_{i2} \ \dots \ a_{in})$ rispetto alla base standard di \mathbb{R}^n .

Passo 2: Sia A la matrice composta dai vettori di riga costruiti nel passo 1.

Passo 3: U^\perp è il kernel di A sotto l'identificazione

$$\begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix} \in \ker(A) \leftrightarrow (v_1, \dots, v_n) \in \mathbb{R}^n$$