

# METODI ITERATIVI PER SISTEMI LINEARI

martedì 27 dicembre 2022 09:38

## Introduzione

Descriveremo metodi che generano successioni di vettori  $x^{(k)}$  che convergono alla soluzione del sistema cercato.  
 Il calcolo del prodotto matriciale per vettore è l'operazione più costosa.  
 Questa classe di metodi che approssimano la soluzione generando successioni di vettori è nota come classe dei metodi iterativi.

## Metodi stazionari

Dato  $Ax = b$  consideriamo un partizionamento di  $A$  così  $A = M - N$  con  $\det M \neq 0$

Posso riscrivere il sistema nel seguente modo  $Mx = Nx + b \Rightarrow x = M^{-1}Nx + M^{-1}b =: Px + q$  **problema di punto fisso**

Il problema di punto fisso produce un metodo per generare una succ. di vettori una volta scelto  $x^{(0)} \in \mathbb{C}^n$  così  $x^{(k+1)} = Px^{(k)} + q$   
 matrice di iterazione  $\uparrow$   
 metodo iterativo stazionario  $\downarrow$   
 $P$  e  $q$  non dipendono da  $k$

Se la succ. ha un lim  $x^* \Rightarrow x^*$  è sol. del sistema  $Ax = b$   

$$\begin{matrix} x^{(k)} = Px^{(k)} + q \\ \downarrow \\ x^* = Px^* + q \end{matrix}$$

! Quindi ci basta dim. la convergenza della succ.  $x^{(k)}$  per concludere sull'efficacia del metodo

## Convergenza

**Teorema 1**  $\rightarrow$  condizione sufficiente di convergenza

Se  $\exists$   $\|\cdot\|$  indotta t.c.  $\|P\| < 1 \Rightarrow A$  è invertibile  $\Rightarrow \exists!$   $x$  sol. di  $Ax = b$ .  
 Inoltre  $\forall x^{(0)} \in \mathbb{C}^n$  iniziale la succ. generata converge a  $x$

idea dim

1) Per a.s.  $\rightarrow \det A \neq 0$   
 $\downarrow$   
 $Av = 0 \rightsquigarrow Mv = Nv \rightsquigarrow v = M^{-1}Nv \Rightarrow \rho(P) \geq 1 \Rightarrow \text{no}$   
 $\rho(P) = \rho(P) \geq 1$   
 $\forall$  autovettore

2) Sia  $x$  sol. sistema

A) definiamo  $e^{(k)} = x^{(k)} - x$  cioè errore di appros. al passo  $k$

B)  $x^{(k+1)} = Px^{(k)} + q$   
 $e^{(k+1)} = P(x + e^{(k)}) + q - (Px + q) = Pe^{(k)}$   
 $e^{(k+1)} = Pe^{(k)}$   
 $\Rightarrow x$  è sol.  $x = Px + q$

C) Itero  $\Rightarrow e^{(k)} = Pe^{(k-1)} = \dots = P^k e^{(0)}$

D) Passo alle norme  $\Rightarrow \|e^{(k)}\| \leq \|P\|^k \|e^{(0)}\|$   
 $\downarrow$  per confronto 0  
 $\downarrow k \rightarrow +\infty$   
 0 perché  $\|P\| < 1$

Definiamo il metodo iterativo stazionario convergente se  $\forall$  scelta di  $x^{(0)}$  la succ.  $x^{(k)}$  conv. ad una sol. del sistema

**Teorema 2**  $\rightarrow$  Condizione necessaria e sufficiente

Il metodo iterativo è convergente e  $\det(A) \neq 0 \iff \rho(P) < 1$

idea dim

$\Leftarrow$   $\rho(P) < 1$

1) Usiamo Teo sulle norme indotte  $\rho(P) < 1 \Rightarrow \|P\| < 1 + \epsilon$

2) Appliciamo Teo 1

Teo  $\rightarrow$  cioè metodo conv. e  $\det A \neq 0$

⇒ Hp  $\rightarrow$   $\det A \neq 0$  e metodo conv. g.

- 1 la sol.  $x \exists!$
- 2 arbitrarietà di  $x^{(0)} \Rightarrow$  arbitrarietà di  $e^{(0)} = x^{(0)} - x$
- 3  $e^{(k)} \rightarrow 0 \forall e^{(0)}$  perché  $e^{(k)} = \underbrace{x^{(k)} - x}_{\substack{0 \\ \text{perché } \lambda \rightarrow x}}$
- 4 Scegli  $e^{(0)}$  autovettore di  $P$  cioè  $P e^{(0)} = \lambda e^{(0)}$
- 5  $e^{(k)} = \lambda^k e^{(0)} \Rightarrow \lim_k \lambda^k = 0 \Rightarrow |\lambda| < 1 \Rightarrow \rho(P) < 1$   
 $\downarrow \quad \downarrow$   
 $0 \quad 0$

### Osservazioni

- Se  $\det A = 0 \Rightarrow x^{(k)} \downarrow \forall x^{(0)}$  ma il lim dipende  $x^{(0)}$  e  $\rho(P) = 1$   $\mathbb{Z}$
- Se un metodo è conv. vale  $\Leftrightarrow$  nel Teo 1

### Errore

$\frac{\|e^{(k)}\|}{\|e^{(0)}\|}$  = riduzione dell'errore al  $k$ -passo

media geometrica  $\rightarrow \theta_k(e^{(0)}) = \left( \frac{\|e^{(1)}\|}{\|e^{(0)}\|} \cdots \frac{\|e^{(k)}\|}{\|e^{(k-1)}\|} \right)^{\frac{1}{k}}$

$$= \left( \frac{\|e^{(k)}\|}{\|e^{(0)}\|} \right)^{\frac{1}{k}} = \left( \frac{\|P^k e^{(0)}\|}{\|e^{(0)}\|} \right)^{\frac{1}{k}} = \|P^k\|^{\frac{1}{k}}$$

$$\theta(e^{(0)}) = \lim_k \theta_k(e^{(0)}) = \lim_k \|P^k\|^{\frac{1}{k}} = \rho(P)$$

$\hookrightarrow$  riduzione asintotica media per passo

### Teorema 3

**Teorema 3** La riduzione asintotica media per passo  $\theta(e^{(0)})$  dell'errore di un metodo iterativo applicato con errore iniziale  $e^{(0)}$  è minore o uguale al raggio spettrale della matrice di iterazione  $P$ . Inoltre, se  $e^{(0)}$  è proporzionale a un autovettore corrispondente ad un autovalore di modulo massimo, allora  $\theta(e^{(0)})$  coincide con il raggio spettrale di  $P$ .

Un esempio significativo di metodo iterativo è dato dal metodo di Richardson definito dalla relazione

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} - \alpha(Ax^{(k)} - b)$$

dove  $\alpha$  è un opportuno parametro. Se la matrice è definita positiva, la scelta  $\alpha = 1/\|A\|$ , con  $\|\cdot\|$  norma indotta, garantisce la convergenza del metodo.

### Metodi di Jacobi e Gauss-Seidel

$$A = D - B - C$$

- $D$  = diagonale  $d_{ij} = a_{ij}$
- $B$  = stret. triang. inf. con  $b_{ij} = -a_{ij}$  per  $i > j$
- $C$  = stret. triang. sup con  $c_{ij} = -a_{ij}$  per  $i < j$

$A = M - N$  • Se  $M = D \wedge N = B + C \rightarrow$  metodo di Jacobi  $\rightarrow P = M^{-1}N = J = D^{-1}(B+C)$

• Se  $M = D - B \wedge N = C \rightarrow$  metodo di Gauss-Seidel  $\rightarrow P = M^{-1}N = G = (D-B)^{-1}C$

}  $\det \neq 0 \Rightarrow a_{ii} \neq 0 \forall i=1, \dots, n$

### Teorema 4

Se vale una delle seguenti condizioni  $\Rightarrow \rho(G) < 1$  e  $\rho(J) < 1$ :

- $A$  è fortemente dominante diagonale
- $A^T$  è fortemente dominante diagonale
- $A$  è irriducibilmente dominante diagonale
- $A^T$  è irriducibilmente dominante diagonale

## Idea dim

Per ass.

1  $\rho(J) > 1 \Rightarrow \exists \lambda \text{ t.c. } |\lambda| \geq 1$   $\nearrow$  autovalore

A  $\det(\lambda I - J) = 0 \Rightarrow \det H = 0$  con  $H = \lambda D - B - C$  H si ottiene moltip. la  $\Delta$  di A per  $\lambda$

B Quindi se A è F.D.D.  $\Rightarrow H$  è F.D.D

C Per I/III Teo Gerschgorin  $\Rightarrow \det H \neq 0 \not\Leftarrow$  (idem  $A^T$ )

2  $\rho(G) > 1 \Rightarrow \exists \lambda \text{ t.c. } |\lambda| \geq 1$   $\nearrow$  autovalore

A  $\det(\lambda I - G) = 0 \Rightarrow \det H = 0$  con  $H = D - B - \lambda^{-1}C$  H si ottiene moltip. gli elt. trion sup per  $\lambda^{-1}$   $\uparrow$   $|\lambda| \leq 1$

B Quindi se A è I.D.D.  $\Rightarrow H$  è I.D.D

C Per I/III Teo Gerschgorin  $\Rightarrow \det H \neq 0 \not\Leftarrow$  (idem  $A^T$ )

## Aspetti computazionali

### Jacobi

$x^{(k+1)} = D^{-1}((B+C)x^{(k)} + b) \mapsto \textcircled{A} x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{i,i}}(b_i - \sum_{j=1, j \neq i}^n a_{i,j}x_j^{(k)})$  Interviene sulle componenti di  $x^{(k)}$  (metodo degli spostamenti simultanei)

costo  $n^2 + n^2$

### Gauss-Seidel

$x^{(k+1)} = (D-B)^{-1}(Cx^{(k)} + b) \mapsto x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{i,i}}(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{i,j}x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{i,j}x_j^{(k)})$   $\textcircled{B}$  Interviene sulle componenti aggiornate di  $x^{(k+1)}$

$\textcircled{B} D^{-1}(Cx^{(k)} + Bx^{(k+1)} + b)$

(metodo degli spostamenti successivi)

$\downarrow (D-B)x^{(k+1)} = Cx^{(k)} + b$

costo  $n^2 + n^2$



Gauss-Seidel ha migliori proprietà di convergenza

### Matrici sparse

Se A è sparsa  $\Rightarrow$  B e C sono sparse  $\rightarrow$  costo è proporz. a m. invece di  $n^2$

### Flop in

Si perde la proprietà di sparsità (tipico delle matrici a banda)  $\mapsto$  costo pari a  $m^3$

Matrici a banda  $\xrightarrow{\text{Gauss/Householder}}$  Complemento di Schur  $\Rightarrow$  perdi la sparsità.

### Jacobi v.s. Gauss-Seidel

### Teorema di Stein-Rosenberg

Se A ha elt. diagonali non nulli e J ha elt. non negativi  $\Rightarrow$  vale una sola delle seguenti proprietà:

- $\rho(S) = \rho(G) = 0$
- $0 < \rho(G) < \rho(S) < 1$
- $\rho(S) = \rho(G) = 1$
- $1 < \rho(S) < \rho(G)$

## Teorema 6

Se  $A$  è una mat. tridag. con elt diag  $\neq 0$ . Allora:

- 1  $\forall \lambda$  autov. di  $J \exists \mu$  aut. di  $G$  t.c.  $\mu = \lambda^2$
- 2  $\forall \mu \neq 0$  autova. di  $G \exists \lambda$  autov. di  $J$  t.c.  $\mu = \lambda^2$
- 3 In particolare vale  $p(G) = p(J)^2$

Idea dim

dim 1 e 2

- 1  $\lambda$  e  $\mu$  aut di  $J$  e  $G$  risp  $\Rightarrow \det(\lambda I - J) = \det(\mu I - G) = 0$   
 $\det(\lambda D - B - C) = \det(\mu D - \mu B - C) = 0$
- 2  $\alpha$  parametro  $\neq 0$   $D_\alpha = \text{diag}(1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}) \Rightarrow D_\alpha D D_\alpha^{-1} = D$ 
  - $D_\alpha B D_\alpha^{-1} = \alpha B$   $B$  stret. bi diag inf
  - $D_\alpha C D_\alpha^{-1} = \alpha^{-1} C$   $C$  stret. bi diag sup
- 3 Calcolando  $D_\alpha(\lambda D - B - C)D_\alpha^{-1} = \alpha^{-1}(\lambda \alpha D - \alpha^2 B - C) \Rightarrow$   $\alpha$  diventa  $\det(\lambda \alpha D - \alpha^2 B - C) = 0$
- 4 Confronto l'espressione precedente con b.  
Se scelgo  $\alpha = \lambda$  e  $\mu = \lambda^2 \Rightarrow$ 
  - se  $\lambda \neq 0$  aut di  $J \Rightarrow \mu = \lambda^2$  è aut di  $G$   $\square$  dim 1
  - Se  $\mu \neq 0$  aut di  $G \Rightarrow \exists \lambda$  t.c.  $\lambda^2 = \mu$  sono aut. di  $J$   $\square$  dim 2

dim 3

Da 1+2 + Teo 3 segue che il metodo di Gauss-Seidel richiede la metà dei passi richiesti da Jacobi per ridurre l'errore di una quantità prefissata

## Metodi a blocchi

Se la matrice  $A$  di dimensione  $mn \times mn$  è partizionata in  $n^2$  blocchi  $m \times m$

$$A = (A_{i,j}) = \begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} & \dots & A_{1,n} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & \dots & A_{2,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{n,1} & A_{n,2} & \dots & A_{n,n} \end{bmatrix}$$

possiamo considerare una decomposizione additiva  $A = D - B - C$  dove  $D$  è la matrice diagonale a blocchi con blocchi diagonali uguali a  $A_{i,i}$ ,  $i = 1, \dots, n$ ,  $B = (B_{i,j})$  la matrice triangolare inferiore a blocchi tale che  $B_{i,j} = -A_{i,j}$  se  $i > j$  mentre  $B_{i,j} = 0$  altrimenti, e  $C = (C_{i,j})$  la matrice triangolare superiore a blocchi tale che  $C_{i,j} = -A_{i,j}$  per  $i < j$  e  $C_{i,j} = 0$  altrimenti. In questo modo, se i blocchi diagonali  $A_{i,i}$  di  $A$  sono non singolari, possiamo considerare i metodi iterativi definiti da  $M = D$ ,  $N = B + C$ , e da  $M = D - B$ ,  $N = C$ . Il primo metodo è detto metodo di Jacobi a blocchi mentre il secondo è detto metodo di Gauss-Seidel a blocchi.

## Teorema 7

Analogo al Teo 6

Sia  $A$  è una mat. tridag. a blocchi con t.c.  $A_{ij} = 0$  se  $|i-j| \geq 2$  con blocchi diag.  $A_{ii}$  non singolari

Siano  $J_B$  e  $G_B$  le mat. di iterazioni a blocchi.

Allora:

- 1  $\forall \lambda$  autov. di  $J_B \exists \mu$  aut. di  $G_B$  t.c.  $\mu = \lambda^2$
- 2  $\forall \mu \neq 0$  autova. di  $G_B \exists \lambda$  autov. di  $J_B$  t.c.  $\mu = \lambda^2$
- 3 In particolare vale  $p(G_B) = p(J_B)^2$