

Teoremi e Dimostrazioni orale Gemignani

Teorema 2.2.1 - Errore inerente

Sia $x \in \mathbb{R}$ con $\omega \leq |x| \leq \Omega$ (no *underflow/overflow*), si ha:

$$|\epsilon_{in}| = \left| \frac{trn(x) - x}{x} \right| \leq u = \beta^{1-t}$$

$$= \frac{1}{2} \beta^{1-t} \text{ per } arr(x)$$

Dimostrazione

Sia $x = (-1)^s \beta^p \alpha$. L'errore **assoluto** $|x - trn(x)|$ è maggiorato dalla distanza di due numeri di macchina **consecutivi**, per cui si ha

$$|trn(x) - x| \leq \beta^{p-t} \quad (1)$$

Inoltre vale $|x| \geq \beta^{p-1}$, quindi

$$|\epsilon_{in}| = \left| \frac{trn(x) - x}{x} \right| \leq \frac{\beta^{p-t}}{\beta^{p-1}} = \beta^{1-t} = u \quad (2)$$

Teorema 3.1.1 - Errore totale

$$\epsilon_{tot} = \epsilon_{in} + \epsilon_{alg}$$

Dimostrazione

$$\epsilon_{tot} = \frac{g(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)} \quad (1)$$

$$= \underbrace{\frac{g(\tilde{x}) - f(\tilde{x})}{f(\tilde{x})}}_{\epsilon_{alg}} \underbrace{\frac{f(\tilde{x})}{f(x)}}_{(1+\epsilon_x)} + \underbrace{\frac{f(\tilde{x}) - f(x)}{f(x)}}_{\epsilon_{in}} \quad (2)$$

$$= \epsilon_{alg}(1 + \epsilon_x) + \epsilon_{in}$$

$$\doteq \epsilon_{alg} + \epsilon_{in} \quad (3)$$

Teorema 4.4.1 - Cerchi di Gershgorin

Sia $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$. Definiamo di **Cerchi di Gershgorin** $K_i \forall 1 \leq i \leq n$ come

$$K_i = \left\{ z \in \mathbb{C} : |z - a_{i,i}| \leq \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}| \quad \forall 1 \leq i \leq n \right\} \quad (1)$$

Allora

λ autovalore di $A \implies \lambda \in \bigcup_{i=1}^n K_i$

Dimostrazione

Sia λ autovalore di A con corrispondente autovettore **destro** x .

La relazione $Ax = \lambda x$ implica

$$\sum_{j=1}^n a_{i,j} x_j = \lambda x_i \quad \forall 1 \leq i \leq n \quad (1)$$

Estraendo dalla sommatoria l'elemento diagonale rimane

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n a_{i,j} x_j + a_{i,i} x_i = \lambda x_i \quad \forall 1 \leq i \leq n \quad (2.1)$$

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n a_{i,j} x_j = \lambda x_i - a_{i,i} x_i \quad \forall 1 \leq i \leq n \quad (2.2)$$

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n a_{i,j} x_j = (\lambda - a_{i,i}) x_i \quad \forall 1 \leq i \leq n \quad (2.3)$$

Preso p indice della componente di modulo massimo di x (ES: $|x_p| = \|x\|_\infty$)

Poichè $x \neq 0 \implies |x_p| > 0$ e per $p = i$ otteniamo

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n a_{p,j} x_j = (\lambda - a_{p,p}) x_p \quad (3)$$

Passando ai valori assoluti

$$|(\lambda - a_{p,p}) x_p| = |(\lambda - a_{p,p})| |x_p| = \left| \sum_{j=1, j \neq i}^n a_{p,j} x_j \right| \leq \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{p,j}| |x_j| \quad (4)$$

Dividendo per $|x_p|$

$$|(\lambda - a_{p,p})| \leq \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{p,j}| \quad (5)$$

Da cui la tesi

Teorema 5.1.1 - Esistenza e Unicit  di LU

Data $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$. Se $A(1 : k, 1 : k)$ e' invertibile $\forall 1 \leq k \leq n - 1$ allora esiste unica ($\exists!$) LU di A

Dimostrazione

Per induzione su n

1. Per $n = 1$ si ha $A = [a] = [1][a]$ unica fattorizzazione LU di A
2. Supponiamo la veridicit  del teorema per A di ordine $m \leq n - 1$
3. Costruiamo LU per A di ordine n

$$\left[\begin{array}{c|c} A(1 : n - 1, 1 : n - 1) & z \\ \hline v^T & \alpha \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c|c} L(1 : n - 1, 1 : n - 1) & 0 \\ \hline \omega^T & 1 \end{array} \right] \left[\begin{array}{c|c} U(1 : n - 1, 1 : n - 1) & y \\ \hline 0^T & \beta \end{array} \right]$$

Come sistema

$$\begin{cases} A(1 : n - 1, 1 : n - 1) & = L(1 : n - 1, 1 : n - 1)U(1 : n - 1, 1 : n - 1) & (1) \\ z & = A(1 : n - 1, 1 : n - 1)y & (2) \\ v^T & = \omega^T U(1 : n - 1, 1 : n - 1) & (3) \\ \alpha & = \omega^T y + \beta & (4) \end{cases}$$

Per ipotesi $A(1 : n - 1, 1 : n - 1)$ invertibile e per tale motivo $\exists! LU$ con fattori triangolari (equazione (1) del sistema)

- $L(1 : n - 1, 1 : n - 1)$
- $U(1 : n - 1, 1 : n - 1)$

Sempre dall'invertibilit  di $A(1 : n - 1, 1 : n - 1)$ segue che

1. $L(1 : n - 1, 1 : n - 1)$ e' invertibile per costruzione
2. $U(1 : n - 1, 1 : n - 1)$ e' invertibile

Important

$\det(A) = \det(LU) = \det(L) * \det(U)$ e $\det(L) = 1$ per costruzione. Segue che $\det(A) = \det(U)$, se $\det(A) \neq 0 \implies \det(U) \neq 0$

Di conseguenza le equazioni (2) e (3) del teorema ammettono unica soluzione. Anche l'equazione (4) ammette unica soluzione poich  conseguenza delle equazioni precedenti

Teorema 6.1.2 - Convergenza dei Metodi Iterativi (Cond. Suff.)

Dato il metodo iterativo

$$\begin{cases} x^{(0)} \in \mathbb{R}^n \\ x^{(k+1)} = Px^{(k)} + q \end{cases} \quad k \geq 0 \quad \begin{matrix} (1) \\ (2) \end{matrix}$$

Note

Con $P = M^{-1}N$, $q = M^{-1}b$, $A = M - N$

Il metodo converge se esiste (\exists) una norma matriciale indotta su \mathbb{R}^n t.c. $\|P\| < 1$

Dimostrazione

Prese le relazioni

$$x^{(k+1)} = Px^{(k)} + q \quad x = Px + q$$

E sottratte tra di loro

$$\begin{aligned} \underbrace{x^{(k+1)} - x}_{e^{k+1}} &= \underbrace{P(x^{(k)} - x)}_{Pe^k} \\ e^{(k+1)} &= Pe^{(k)} \end{aligned} \quad (2)$$

Stando alla relazione (2) e' facile dimostrare che

Important

$$\begin{aligned} e^{(k+1)} &= Pe^{(k)} \\ &= P(Pe^{(k-1)}) \\ &= P(\underbrace{P * P * \dots * P}_{k \text{ volte}} e^{(0)}) \\ &= P^{k+1}e^{(0)} \end{aligned}$$

Passando alla norma

$$\|e^{(k+1)}\| = \|P^{k+1}e^{(0)}\| \leq \|P\|^{k+1}\|e^{(0)}\|$$

Important

Poiche' $\|P\| < 1$ per ipotesi del teorema, $\lim_{k \rightarrow \infty} \|P\|^{k+1}\|e^{(0)}\| = 0$ e per costruzione del teorema $0 \leq \|e^{(k+1)}\|$

Segue dal teorema del confronto che $\forall e^{(0)}$ o, equivalentemente, $\forall x^{(0)}$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \|e^{(k+1)}\| = \lim_{k \rightarrow \infty} \|x^{(k+1)} - x\| = 0$$

Teorema 6.1.3 - Convergenza per Raggio Spettrale (Cond. Nec. e Suff.)

Dato il metodo iterativo

$$\begin{cases} x^{(0)} \in \mathbb{R}^n & (1) \\ x^{(k+1)} = Px^{(k)} + q & k \geq 0 \end{cases} \quad (2)$$

Note

Con $P = M^{-1}N$, $q = M^{-1}b$, $A = M - N$

Se $\rho(P) < 1$ allora il metodo e' convergente

Note

Dove $\rho(A) = \max_i |\lambda_i|$ con $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ autovalori di A e' detto **raggio spettrale di A**

Teorema 6.3.1 - Convergenza di Jacobi e Gauss-Seidel

Data una matrice $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, se questa e' predominante diagonale allora

Note

Una matrice $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ si dice **predominante diagonale** se $\forall_i 1 \leq i \leq n \quad |a_{i,i}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}|$ ovvero: i moduli degli elementi diagonali sono maggiori della somma dei moduli di ogni riga

1. A e' invertibile
2. **Jacobi** e **Gauss-Seidel** sono applicabili

Note

I due metodi sono applicabili se $\forall_i 1 \leq i \leq n \quad a_{i,i} \neq 0$

3. **Jacobi** e **Gauss-Seidel** sono convergenti

Dimostrazione

1. L'invertibilita' di A segue da **Gershgorin** infatti vale

$$|0 - a_{i,i}| = |a_{i,i}| < \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}| \quad \forall_i 1 \leq i \leq n$$

Ma per definizione di **predominanza diagonale** le equazioni cosi' costruite non vengono mai verificate, per cui $0 \notin \bigcup_{i=1}^n K_i$

2. L'applicabilita' di **Jacobi** e **Gauss-Seidel** si ha poiche'

$$|a_{i,i}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}| \implies a_{i,i} \neq 0 \quad \forall_i 1 \leq i \leq n$$

Tip

Prendiamo $|a| > |b| + \dots + |z|$ supponendo che la somma sia 0 questo implica che $|a| > 0 \implies a \neq 0$. Infatti una matrice che ha almeno uno 0 sulla diagonale principale sicuramente **non** e' predominante diagonale. Unendo questo ragionamento all'applicabilita' di Jacobi e GS si ottiene che per A predominanti diagonali i due metodi sono sempre applicabili

3. Per dimostrare la convergenza di **Jacobi** e **Gauss-Seidel** su matrici predominanti diagonali studiamo il polinomio caratteristico della matrice P

Note

- Per Jacobi $M = D$ e $N = L + U$ (M e' la diagonale di A , N quello che resta cambiato di segno)
- Per Gauss-Seidel $M = D - L$ e $N = U$ (M e' la parte triangolare inferiore di A , N quello che resta cambiato di segno)

Per entrambi $P = M^{-1}N$

$\det(P - \lambda I_n) =$	Polinomio caratteristico di P
$= \det(M^{-1}N - \lambda M M^{-1})$	Riscrivo P e I in funzione di M
$= \det(M^{-1}) \det(N - \lambda M)$	Raccordo e $\det(A * B) = \det(A) * \det(B)$
$= \det(N - \lambda M)$	Il $\det(M^{-1}) \neq 0$, cerchiamo lo 0

Di conseguenza $\lambda \in \mathbb{C}$ e' autovalore di P se e soltanto se $\det(N - \lambda M) = 0$

SUPPONIAMO che $|\lambda| \geq 1$ e dimostriamo che la matrice $\lambda M - N$ (posso cambiare di segno perche' sto cercando lo 0) e' predominante diagonale

$$|a_{i,i}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}| = \underbrace{\sum_{j=1}^{i-1} |a_{i,j}|}_{\text{per } M} + \underbrace{\sum_{j=i+1}^n |a_{i,j}|}_{\text{per } N} \quad \forall_i 1 \leq i \leq n \quad (1)$$

$$|\lambda| |a_{i,i}| > |\lambda| \sum_{j=1}^{i-1} |a_{i,j}| + |\lambda| \sum_{j=i+1}^n |a_{i,j}| \quad (2)$$

$$> |\lambda| \sum_{j=1}^{i-1} |a_{i,j}| + \sum_{j=i+1}^n |a_{i,j}| \quad (3)$$

Important

- (1) spezzo la sommatoria nella parte sotto la diagonale piu' la parte sopra la diagonale
- (2) moltiplico le componenti per $|\lambda|$ poiche sto lavorando per $\lambda M - N$
- (3) eliminando $|\lambda|$ dalla parte della sovradiagonale rilasso il problema e la disequazione rimane verificata

Riportando quanto trovato sui due metodi ottengo

- Per **Jacobi**

$$|\lambda a_{i,i}| > \sum_{j=1}^{i-1} |a_{i,j}| + \sum_{j=i+1}^n |a_{i,j}|$$

📢 Important

Ho rimosso $|\lambda|$ sulla prima sommatoria poiche' per Jacobi M e' composta dalla diagonale principale di A ma nella sommatoria non la considero

- Per **Gauss-Seidel**

$$|\lambda a_{i,i}| > \sum_{j=1}^{i-1} |\lambda a_{i,j}| + \sum_{j=i+1}^n |a_{i,j}|$$

⚠ Caution

Dalle relazioni segue che per $|\lambda| \geq 1$ la matrice $\lambda M - N$ rimande predominante diagonale per chui $\det(\lambda M - N) \neq 0$ a differenza di quanto supposto all'inizio. Per cui $|\lambda| \geq 1$ non sono autovalori di P e di conseguenza rimangono solo $|\lambda| < 1 \implies \rho(P) < 1$ e quindi si ha consergenza

Teorema 10.1.1 - Metodo di Bisezione

⚠ Caution

```

a(1) = a;
b(1) = b;
for k >= 1
    c(k) = (a(k) + b(k))/2;
    if (f(a(k)) * f(b(k))) <= 0
        a(k + 1) = a(k);
        b(k + 1) = c(k);
    else
        a(k + 1) = c(k);
        b(k + 1) = b(k);
    end
end
end

```

Sia $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ con $f \in C^0([a, b])$ e $f(a)f(b) < 0$, per le successioni generate da metodo di **bisezione** si ha:

📖 Note

$f \in C^0([a, b])$ indica una funzione continua su $[a, b]$ mentre $f \in C^{1,2,\dots,\infty}([a, b])$ indica una funzione derivabile 1, 2, ... volte o ∞ (infinite volte) su $[a, b]$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} a_k = \lim_{k \rightarrow \infty} b_k = \lim_{k \rightarrow \infty} c_k = \xi \in [a, b] \quad \text{con } f(\xi) = 0 \quad (1)$$

Dimostrazione

Per costruzione $a_{k+1} \geq a_k$, $b_{k+1} \leq b_k$ e $c_k \in [a_k, b_k] \subset [a, b]$. Inoltre $0 \leq b_k - a_k \leq (b - a)/2^{k-1}$ e $f(a_k)f(b_k) \leq 0$ per $k \geq 1$

Segue che $\exists \xi, \eta \in [a, b]$ tali che

$$\lim_{k \rightarrow \infty} a_k = \xi \quad e \quad \lim_{k \rightarrow \infty} b_k = \eta \quad (2)$$

Confrontando con (1) per il teorema del confronto si ottiene

$$\begin{aligned} \xi &= \lim_{k \rightarrow \infty} a_k = \lim_{k \rightarrow \infty} b_k = \eta \\ &= \lim_{k \rightarrow \infty} c_k \end{aligned} \quad (2)$$

Di conseguenza

$$\lim_{k \rightarrow \infty} f(a_k)f(b_k) = \lim_{k \rightarrow \infty} f(\xi)f(\xi) = f(\xi)^2 \leq 0$$

$$\implies f(\xi) = 0$$

📌 Important

L'unico numero che elevato al quadrato fa 0 e' lo 0 stesso

Teorema 10.2.2 - Teorema del Punto Fisso

⚠ Caution

Il metodo di iterazione funzionale fornito e'

$$\begin{cases} x_0 \in [a, b] \\ x_{k+1} = g(x_k) \end{cases} \quad k \geq 0$$

Con $g(x)$ funzione **equivalente** di $f(x)$

Data una funzione $f(x) = 0$ e $g(x) - x = 0$ questa si dicono **equivalenti** se $f(\xi) = 0 \iff g(\xi) = \xi$, radice dell'equazione $f(x) = 0$, e' detta **punto fisso** di $g(x)$

Sia $g : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, $g \in C^1([a, b])$, $g(\xi) = \xi$, $\xi \in (a, b)$. Se $\exists \rho > 0$ tale che $|g'(x)| < 1 \forall x \in [\xi - \rho, \xi + \rho] = I_\xi \subset [a, b]$ allora $\forall x_0 \in I_\xi$ la successione generata dal metodo di iterazione funzionale soddisfa

1. $x_k \in I_\xi$ per ogni $k \geq 0$
2. $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = \xi$

Dimostrazione

Dal teorema di Weierstrass essendo $g'(x)$ continua e limitata su I_ξ (intervallo chiuso e limitato) abbiamo

$$\lambda = \max_{k \in I_\xi} |g'(x)| < 1 \quad (1)$$

Pertanto si dimostra che la successione generata a partire da $x_0 \in I_\xi$ soddisfa

$$|x_k - \xi| \leq \lambda^k \rho \quad k \geq 0 \quad (2)$$

📌 Note

In parole stiamo dicendo che alla k-esima iterazione la distanza tra la x generata e la soluzione ξ ($|x_k - \xi|$) e' minore $\lambda^k \rho$

Nota bene che $\lambda < 1$ (per (1)) e per cui $\lambda^k \rightarrow 0$ e ρ e' il raggio dell'intorno

Per cui $\lambda^k \rho \leq \rho$ ne segue da (2) che le x_k generate appartengono ad un intorno di ξ piu' piccolo $\implies x_k \in I_\xi$ ovvero il punto 1. del teorema

Poiche' $\lambda^k \rightarrow 0$ e $0 \leq |x_k - \xi| \leq \lambda^k \rho$ avremo che $0 \leq |x_k - \xi| \leq 0$ e quindi $\lim_{k \rightarrow \infty} |x_k - \xi| = 0$ ovvero il punto 2. del teorema

Per dimostrare (2) procediamo per induzione su k

1. Per $k = 0$ da $x_0 \in I_\xi$ si ha

$$|x_k - \xi| \leq \lambda^0 \rho = \rho$$

Ok per ipotesi (2)

2. Assumiamo l'ipotesi vera fino all'indice k , per il teorema di **Lagrange**

Note

Lagrange dice che $f'(\eta) = \frac{f(a)-f(b)}{a-b}$

Nel nostro caso $g'(\eta)(x_k - \xi) = \frac{g(x_k)-g(\xi)}{x_k-\xi}(x_k - \xi) = g(x_k) - g(\xi)$

$$|x_{k+1} - \xi| = |g(x_k) - g(\xi)| = |g'(\eta_k)(x_k - \xi)| = |g'(\eta_k)| |x_k - \xi|$$

Per ipotesi induttiva $\eta_k \in I_\xi$ e dunque

$$|x_{k+1} - \xi| = |g'(\eta_k)| |x_k - \xi| \leq \lambda \lambda^k \rho = \lambda^{k+1} \rho$$

Teorema 10.2.3 - Convergenza Locale dei Metodi di Iterazione Funzionale

Sia $g : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, $g \in C^2([a, b])$, $g(\xi) = \xi$, $\xi \in (a, b)$ se $|g'(\xi)| < 1$ allora il metodo e' localmente convergente in ξ

Dimostrazione

Sia $h : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, $h(x) = |g'(x)| - 1$.

Si ha che $h \in C^0([a, b])$, $h(\xi) = |g'(\xi)| - 1 < 0$ e dunque per il teorema della permanenza del segno $\exists I_\xi = [\xi - \rho, \xi + \rho] \subset [a, b]$ tale che $h(x) = |g'(x)| - 1 < 0 \forall x \in I_\xi$

Pertanto la tesi segue dal teorema 10.2.2

Teorema 10.3.1 - Convergenza Locale per Radici Semplici

⚠ Caution

Metodo di iterazione fornito (**tangenti**)

$$\begin{cases} x_0 \in [a, b] \\ x_{k+1} = g(x_k) = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)} \end{cases} \quad k \geq 0$$

Sia $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, $f \in C^2([a, b])$, $f(\xi) = 0$, $f'(\xi) \neq 0$, $\xi \in (a, b)$

Allora il metodo e' localmente convergente in ξ e $\exists \rho > 0$ tale che $\forall x_0 \in [\xi - \rho, \xi + \rho] = I_\xi \subset [a, b]$ la successione generata soddisfa

1. $x_k \in I_k$ per ogni $k \geq 0$
2. $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = \xi$

Se inoltre la successione verifica $x_k \neq \xi$, $k \geq 0$ allora la convergenza e' almeno quadratica

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{|x_{k+1} - \xi|}{|x_k - \xi|^2}$$

Dimostrazione

Da $f'(\xi) \neq 0$ per il teorema della permanenza del segno segue che $\exists I'_\xi = [\xi - \rho', \xi + \rho'] \subset [a, b]$ tale che $f'(x) \neq 0 \forall x \in I'_\xi$

💡 Important

Stiamo dicendo che la derivata nel punto ξ non si annulla e per tali motivi esiste un intorno di ξ in cui la derivata non si annulla

Da questo segue che $g : I'_\xi \rightarrow \mathbb{R}$, $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$ e' ben definita e soddisfa $g \in C^1(I'_\xi)$ con $g'(x) = \frac{f(x)f''(x)}{f'(x)^2}$

Poiche' $g'(\xi) = \frac{f(\xi)f''(\xi)}{f'(\xi)^2} = \frac{0}{f'(\xi)^2} = 0$ (per costruzione di g') i punti 1. e 2. sono verificati dal teorema **10.2.3** (Per $|g'(\xi)| < 1$ ok 1., ok 2.)

Per la stima della velocita' di convergenza dallo sviluppo di Taylor al secondo ordine

$$0 = f(\xi) = f(x_k) + f'(x_k)(\xi - x_k) + \frac{f''(\eta_k)(\xi - x_k)^2}{2}$$

SEGUE

$$x_{k+1} - \xi = \frac{f''(\eta_k)(\xi - x_k)^2}{2f'(x_k)}$$

Per continuita' di $f'(x)$ e $f''(x)$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{|x_{k+1} - \xi|}{|x_k - \xi|^2} = \left| \frac{f''(\xi)}{2f'(\xi)} \right| \in \mathbb{R}$$