## 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:

$$|\epsilon_{in}| = \left| rac{trn(x) - x}{x} 
ight| \qquad \leq u = eta^{1-t}$$

$$= rac{1}{2} eta^{1-t} \ ext{per} \ arr(x)$$

### **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

$$|trn(x) - x| \le \beta^{p-t} \tag{1}$$

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

$$|\epsilon_{in}| = \left| rac{trn(x) - x}{x} \right| \le rac{eta^{p-t}}{eta^{p-1}} = eta^{1-t} = u$$
 (2)

### Teorema 3.1.1 - Errore totale

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

### **Dimostrazione**

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

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

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

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

### Teorema 4.4.1 - Cerchi di Gershgorin

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

$$K_i = \left\{z \in \mathbb{C}: |z-a_{i,i}| \leq \sum_{j=1,J 
eq i}^n |a_{i,j}| \,\,\,orall \,\, 1 \leq i \leq n
ight\}$$

Allora

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

### **Dimostrazione**

Sia  $\lambda$  autovalore di A con corrispondente autovettore **destro** x.\La relazione  $Ax = \lambda x$  implica

$$\sum_{j=1}^{n} a_{i,j} x_j = \lambda x_i \ \forall \ 1 \le i \le n \tag{1}$$

Estraendo dalla sommatoria l'elemento diagonale rimane

$$\sum_{j=1,\,j\neq i}^{n}a_{i,j}x_{j}+a_{i,i}x_{i}=\lambda x_{i} \qquad \qquad \forall \ 1\leq i\leq n \tag{2.1}$$

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

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

Preso p indice della componente di modulo massimo di x (ES:  $|x_p|=\|x\|_\infty$ )\ Poichè  $x=0\implies |x_p|>0$  e per p=i otteniamo

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

Passando ai valori assoluti

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

Dividendo per |x|

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

Da cui la tesi

### Teorema 5.1.1 - Esistenza e Unicità 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 veridicita' del teorema per A di ordine  $m \leq n-1$
- 3. Costruiamo LU per A di ordine n

$$\begin{bmatrix} A(1:n-1,1:n-1) & z \\ v^T & \alpha \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} L(1:n-1,1:n-1) & 0 \\ \omega^T & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} U(1:n-1,1:n-1) & y \\ 0^T & \beta \end{bmatrix}$$

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'invertibilita' 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

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

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

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

Dato il metodo iterativo

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

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

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

### **Dimostrazione**

Prese le relazioni

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

E sottratte tra di loro

$$\underbrace{x^{(k+1)} - x}_{e^{k+1}} = \underbrace{P(x^{(k)} - x)}_{Pe^k}$$

$$e^{(k+1)} = Pe^{(k)}$$
(2)

Stando alla relazione (2) e' facile dimostrare che

Important

$$egin{aligned} e^{(k+1)} &= Pe^{(k)} \ &= P(Pe^{(k-1)}) \ &= P(\underbrace{P*P*\cdots*P}_{ ext{k volte}} e^{(0)}) \ &= P^{k+1}e^{(0)} \end{aligned}$$

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

♀ Tip

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

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

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

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

Dato il metodo iterativo

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

$$\boxed{\quad \text{Con}\, P=M^{-1}N,\; q=M^{-1}b,\; A=M-N}$$

Se ho(P) < 1 allora il metodo e' convergente

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

### Teorema 6.3.1 - Convergenza di Jacobi e Gauss-Seidel

**Dimostrazione** 

### Teorema 10.1.1 - Metodo di Bisezione

**Dimostrazione** 

### Teorema 10.2.2 - Teorema del Punto Fisso

**Dimostrazione** 

## Teorema 10.2.3 - Convergenza Locale dei Metodi di Iterazione Funzionale

**Dimostrazione** 

Teorema 10.3.1 - Convergenza Locale per Radici Semplici

Dimostrazione