

Lezione 3 (11 ottobre 2023)

• Stabilità degli algoritmi

Instabilità è dovuta ad esempio alla cancellazione numerica

In generale è un accumulo di errori algoritmici

Come evitarla? Riconoscendo e "formule", più stabili

• Condizionamento del problema numerico

A piccole variazioni sui dati devono corrispondere piccole variazioni nei risultati \Rightarrow problema è ben condizionato

Come evitare il mal-condizionamento?

Non è sempre facile - La tecnica generale è riconoscere ad algoritmi (più) stabili

Nel caso della valutazione di una funzione $f(x_0)$ x_0 dato

$$\left| C(f, x_0) \right| = \left| \frac{f'(x_0) x_0}{f(x_0)} \right| < 1$$

Se $|C(f, x_0)| < 1 \implies$ l'errore si
controlla

Esempio

$$f(x) = \sin(\cos(x^2+1)) \quad \text{valutata in } x=1$$

$f(1)$ è ben condizionata?

$$f'(x) = \cos(\cos(x^2+1))(-\sin(x^2+1) \cdot 2x)$$

$$|C(f; 1)| = \left| \frac{f'(1) \cdot 1}{f(1)} \right| = \left| \frac{\cos(\cos(2))(-\sin(2)) \cdot 2}{\sin(\cos(2))} \right|$$

$$= 4.1149 > 1 \implies \text{molto} \\ \text{condizionamento}$$

Per caso

$$f(x) = x^5 - 2x + 1$$

$$g(x) = \frac{5x^2 + 2}{5x + 224}$$

Chi è meglio condizionata in $x_0 = 1.3$?

Esempio di buon condizionamento

$$f(x) = \sqrt{x} \quad x > 0$$

$$|C(\sqrt{x}, x)| = \left| \frac{1}{2\sqrt{x}} \frac{x}{\sqrt{x}} \right| = \frac{1}{2} \quad \text{indipendentemente} \\ \text{da } x$$

$1/2 < 1 \implies$ valutare \sqrt{x} $x > 0$
è ben condizionato

Per caso provate ad ottenere lo stesso risultato ricorrendo alla definizione di $C(f, x)$

$$\tilde{y} = \sqrt{x + \delta x} \quad \delta x \text{ è la perturbazione}$$

$$C = \frac{\pi}{d} \quad d = \frac{\delta x}{x}$$

RICERCA di ZERI di FUNZIONE

$$f(x) = 0$$

In generale f può avere più valori x^* t.c. $f(x^*) = 0$

Per determinare un particolare x^* o α , t.c. $f(\alpha) = 0$, la prima cosa da fare è isolare α

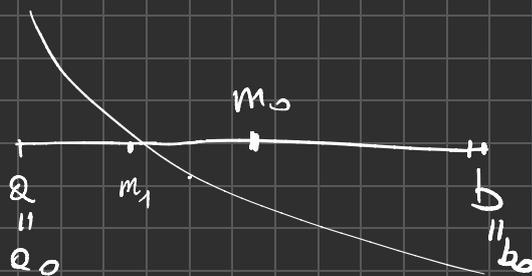
Significa trovare a e b t.c.

$$\alpha \in (a, b) \text{ e t.c.}$$

$$f(a)f(b) < 0$$

e $[a, b]$ è il più piccolo intervallo che contiene lo zero α di f .

BISEZIONE



$$a_0 = a$$

$$b_0 = b$$

$$m_0 = \frac{a_0 + b_0}{2}$$

Se $f(m_0) f(a_0) < 0$ allora

$$a_1 = a_0, \quad b_1 = m_0$$

altrimenti

$$a_1 = m_0, \quad b_1 = b_0$$

$$m_1 = \frac{a_1 + b_1}{2}$$

Se $f(m_1) f(a_1) < 0$ allora

$$\text{allora } a_2 = a_1, \quad b_2 = m_1$$

altrimenti

$$a_2 = m_1, \quad b_2 = b_1$$

- Ad ogni passo dimezza l'intervallo (ecco che si chiama metodo di bisezione)

- Costituisce per contro due successioni

$$a_k \uparrow$$

$$b_k \downarrow$$

$$k \geq 0$$

Proposizione

se $f \in \mathcal{C}[a, b]$ ha una sola radice α

allora il metodo di bisezione converge verso α

Dim: Supp. $f(a) < 0 < f(b)$

Il metodo genera una successione $m_k \rightarrow \alpha$

Infatti $\{a_k\}$ e $\{b_k\}$

$$a_0 \leq a_1 \leq a_2 \dots \leq a_n \leq b_n \leq b_2 \leq b_1 \leq b_0$$

$\{a_k\}$ monotona crescente

$\{b_k\}$ " decrescente

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} a_k = \alpha^-$$

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} b_k = \alpha^+$$

$$\alpha^- \leq \alpha^+ \in (a, b)$$

$$\alpha^+ - \alpha^- = \lim_{k \rightarrow +\infty} (b_k - a_k) =$$

$$= \lim_{k \rightarrow +\infty} \frac{(b-a)}{2^k} = 0$$

$$\hookrightarrow \alpha^+ = \alpha^- = \alpha$$

f è continua

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} f(a_k) = f(\alpha) = \lim_{k \rightarrow +\infty} f(b_k)$$

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} f(a_k) \leq 0$$

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} f(b_k) \geq 0$$

oltre tenere del confronto

$$\implies 0 \leq f(x) \leq 0 \implies f(x) = 0 \quad \#$$

Osservazioni

$$1) |I_k| = |b_k - a_k| = \frac{1}{2^k} |b - a|$$

Guardiamo all'errore assoluto

$$|e_k| = |m_k - \alpha| < \frac{1}{2} |I_k| = \frac{1}{2^{k+1}} |b - a|$$

$$2) \text{ chiedere che } |e_k| < \text{tol}$$

$$|e_k| < \frac{1}{2^{k+1}} |b - a| < \text{tol}$$

$$\frac{|b - a|}{\text{tol}} < 2^{k+1}$$

$$\log_2 \frac{|b - a|}{\text{tol}} < k + 1$$

$$\log_2 \frac{|b - a|}{\text{tol}} - 1 < k$$

$$|f(m_k)| \approx 0$$

ovvero

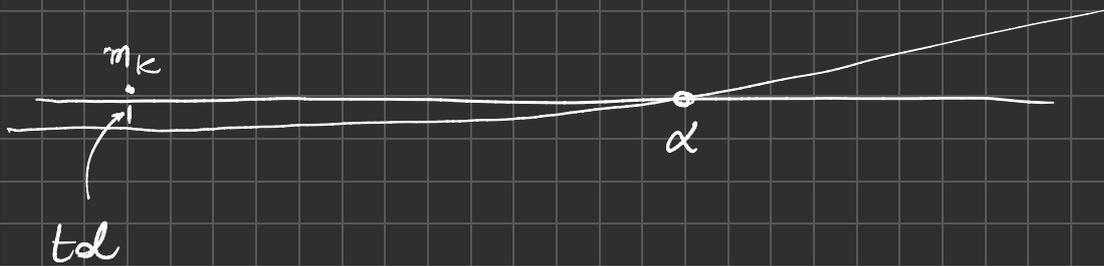
$$|f(m_k)| < tol$$



Se si m_k è la soluzione cercata oppure

$$\alpha = \frac{a_k + b_k}{4}$$

prendila come approssimazione di α



METODO DEL PUNTO FISSO

$$f(x) = 0 \longrightarrow x = g(x)$$

$$\text{Tale che } \alpha = g(\alpha)$$

Esempio

$$f(x) = x^4 - 5$$

$$f(x) = 0$$

$$(i) \quad x = \underbrace{x^4 - 5 + x}_{g(x)}$$

$$(ii) \quad x^4 - 5 = 0$$

$$x = \underbrace{\sqrt[4]{5}}_{g(x)}$$

$$(iii) \quad x = \sqrt{\frac{5}{x^2}}$$

trasformare $f(x) = 0$ in $x = g(x)$
esistono infiniti modi

Definizione

La trasformazione $f(x) = 0$ in $x = g(x)$
con g che ha la stessa radice α di f
permette di costruire una iterazione

dato x_0

$$x_{k+1} = g(x_k) \quad k \geq 0$$

g viene detta **FUNZIONE D'ITERAZIONE**

Mediante la g costruisco la
successione $\{x_k\}$ che si spera
converga verso α

PRIMA DOMANDA

Tutte le funzioni d'iterazione sono
equivalenti per trovare α ?

Risposta: NO

TEOREMA (Banach - Conioppoli)

Supponiamo che $g([a,b]) \subset [a,b]$
e che esista L < 1 t.c.

$$|f(x_1) - f(x_2)| \leq L |x_1 - x_2|$$

$$\forall x_1, x_2 \in [0, b]$$

Allora esiste un unico punto fisso
della funzione d'iterazione f .

Inoltre la successione $\{x_k\}_{k \geq 0}$, x_0 fissata
è convergente verso α

Dim L'ipotesi che $f([0, b]) \subset [0, b]$
mi garantisce che esiste un unico α
in $(0, b)$

$$\phi(x) = f(x) - x$$

$$\phi(a) = f(a) - a \geq 0$$

$$\phi(b) = f(b) - b \leq 0$$

supponiamo esistano 2 valori t.c. $f(\alpha_1) = f(\alpha_2) = 0$

$$|\alpha_1 - \alpha_2| = |f(\alpha_1) - f(\alpha_2)| \leq L |\alpha_1 - \alpha_2| < |\alpha_1 - \alpha_2|$$

$$\hookrightarrow \text{assurdo} \implies \alpha_1 = \alpha_2 = \alpha$$

Per concludere devo provare che $\{x_k\} \rightarrow \alpha$

$$0 \leq |x_{k+1} - \alpha| = |f(x_k) - f(\alpha)| \leq L |x_k - \alpha|$$

$$\leq \dots \leq L^{k+1} |x_0 - \alpha|$$

$$\downarrow \\ 0$$

Pertanto per ogni $k \geq 0$

$$0 \leq \frac{|x_k - \alpha|}{|x_0 - \alpha|} \leq L^k$$

\downarrow
0

$$\implies \{x_k\} \rightarrow \alpha$$

#

Se g è derivabile e $|g'(x)| < 1$

$\forall x \in [a, b]$ allora $\{x_k\} \rightarrow \alpha$

$$x_{k+1} = g(x_k)$$