

Lezione 6 -

Criteri d'Arresto

Numba

TOL

? $K_{\min} \in \mathbb{N}$ t.c.

$$||e^{(k_{\min})}|| \leq C |S| \leq TOL$$

$= 10^{-5}$

costante di affidabilità dello stimatore

Non implementabile, perché
dipende da x e salto
che non so

Se $C = 10^{-4}$ facciamo lavorare ieri più, poteremo uscire prima.
 meglio questo che 10^4

→ controllare la tolleranza serve che funzioni

S_1 residuo relativo
 S_2 increments

Dovremo costante specifico a C .

Se

? $K_{min} \in \mathbb{N}$ tale che

$$\frac{\|r^{(K_{min})}\|}{\|b\|} \leq TOL$$

$$r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$$

l'attuale di
scalatore percorso è
 $r^{(0)}$

Ricavo \subseteq per S_1

\hookrightarrow Errone su valore relativo

$$x - x^{(K_{min})}$$

$$\frac{\|e^{(K_{min})}\|}{\|x\|} \leq \left[\frac{\|r^{(K_{min})}\|}{\|b\|} \right] S_1$$

Perturbazione di $Ax = b$

$$(A + \delta A)(x + \delta x) = (b + \delta b)$$

$$\text{se } \delta A = 0 \Rightarrow A(\underbrace{x - \delta x}_{\tilde{x}}) = (b + \delta b)$$

$\tilde{x} \rightarrow$ Errore nella approssimazione di x

$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \leq h(A) \frac{\|\delta b\|}{\|b\|} = h(A) \frac{\|\tilde{r}\|}{\|b\|}.$$

$$\delta b = A\tilde{x} - b = -\tilde{r} -$$

$$\frac{\|x - \tilde{x}\|}{\|x\|} \leq h(A) \frac{\|\tilde{r}\|}{\|b\|}$$

Se sostituiamo \tilde{x} con $x^{(k_{min})}$ e la stessa espressione di prima

$$\frac{\|x - x^{(k_{min})}\|}{\|x\|} \leq K(\alpha) - \frac{\|r^{(k_{min})}\|}{\|b\|}$$

$K(\alpha)$

$\underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{S_1}$

\Rightarrow , non possiamo fare lavoro in più ma non è un problema

\rightarrow Se il sistema è ben condizionato allora anche il criterio di arresto è affidabile

\rightarrow Se \downarrow , non è affidabile
individuazione

Determinazione di C nel secondo criterio

$$S_2 \quad ? \quad k_{min} \in \mathbb{N} \text{ tale che } \|e^{(k_{min})}\| \leq C \|x^{(k_{min+1})} - x^{(k_{min})}\| \leq \text{TOL}$$

(Qui per fermarci è k_{min} dove fermarci è $k_{min} + 1$ per controllare

caso B sop con $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + g$

$$e^{(k_{min})} = x - x^{(k_{min})} = x - x^{(k_{min}+1)} + \underbrace{x^{(k_{min}+1)} - x^{(k_{min})}}_{S_2}$$

Per semplificare $S_2 = \delta x^{(k_{min})}$

$$\|e^{(k_{min})}\| = \|x - x^{(k_{min}+1)} + \delta x^{(k_{min})}\| \leq \|x - x^{(k_{min}+1)}\| + \|\delta x^{(k_{min})}\|$$

$$\|B\|_2 \leftarrow \rho(B)$$

$$\text{se } B \text{ Sdp} \quad \|B\|_2 = \rho(B) \leq \rho(B) \|e^{(k_{min})}\| + \|\delta x^{(k_{min})}\|$$

$$(1 - \rho(B)) \|e^{(k_{min})}\| \leq \|\delta x^{(k_{min})}\|$$



$$\|e^{(k_{min})}\| \leq \frac{1}{1 - \rho(B)} \|\delta x^{(k_{min})}\|$$

$\underbrace{\delta x^{(k_{min})}}_{S_2}$

C

→ Sempre positivo perché $\rho(B) \leq 1$

→ Vicino è \approx quando $\rho(B)$ è piccolo

→ Più è convergente, più è affidabile è l'algoritmo

$\underbrace{\rho(B)}$

→ Vale anche quando B non è Sdp, solo ci ha permesso di trovare l'ugualianza

Fine equazione lineare

Approssimazione di equazioni non lineari

Equazioni non-lineari

$$f: [a, b] \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

↳ Non-lineare

$$y = a_0 + a_1 x \quad \text{linear}$$

$$y = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 \text{ non-linéaire}$$

Polinomi $\rightarrow P_n$ con ≥ 2 sono non lineari

La maggior parte delle funzioni non sono lineari

Il problema che vogliamo risolvere è finire gli O.

? $\alpha \in [a, b]$ tale che $f(\alpha) = 0$

Legge dei Cos è non-lineare

$$PV = P + \alpha \left(\frac{N}{V} \right)^2 \left(V - \frac{Nb}{\uparrow} \right) = kNT$$

wet i_p-T

Nano molecule

Conf. Boltzmann

fer brevare lo 0 :

$$\left[p + q \left(\frac{N}{r} \right)^2 \right] (V - Nb) - kN\Gamma = 0$$

Per P_n non ci sono modi per trovare le radici.

→ Metodi per trovare le radici di una funzione

Metodi di Punto Fisso

$$f(\alpha) = 0$$

$\cdot -(\cos(\cos(\dots))) \rightarrow \alpha = 0,73908513$
 radicanti
 Dopo un iterazione si blocca, implicando
 che $\cos x = \alpha$
 cioè è un punto fisso dell'equazione

Pensando matematicamente

$$\begin{aligned}
 x^{(0)} &= \underline{x} \\
 x^{(1)} &= \cos(x^{(0)}) \\
 x^{(2)} &= \cos(x^{(1)}) \\
 &\vdots \\
 x^{(n+1)} &= \cos(x^{(n)}) \rightarrow \cos x = \alpha
 \end{aligned}$$

Definizione di punto fisso:

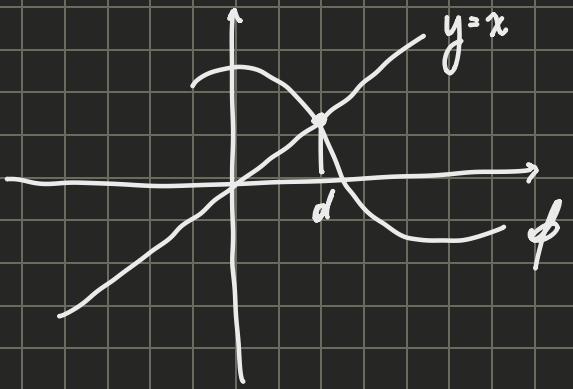
$$\phi: [a, b] \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad \underbrace{\phi \in C^1([a, b])}_{\text{funzione continua}} \Rightarrow \text{esistono}$$

due soluzioni
 continue funzionali
 contratte in $[a, b]$

α è punto fisso di ϕ , se $\phi(\alpha) = \alpha$
 $\in [a, b]$

\hookrightarrow si trovano i punti fissi facendo le intersezioni
 di ϕ e della bisettrice dei quadranti 2, 3

$$\begin{cases} y(x) = \phi(x) \\ y(x) = x \end{cases} \quad \phi(x) = x$$



Non tutte le funzioni.
hanno punto fisso,
come $\frac{1}{x}$, e l'esponenziale.

? $\alpha \in [a, b]$ tale che $\phi(\alpha) = \alpha$

$$\underbrace{\{x^{(u)}\}}$$

$x^{(0)}$ guess iniziale

Insieme di Approssimazione
di α

$$x^{(u+1)} = \phi(x^{(u)}) \quad u \geq 0$$

C'è legame tra $\phi(\alpha) = \alpha$ e $f(\alpha) = 0$

Se resco a legare opportunamente ϕ e f ,
i punti fissi di ϕ sono gli zero di f

? α tale che $f(\alpha) = 0$ \longleftrightarrow ? α tale che $\phi(\alpha) = \alpha$

A patto di legare opportunamente ϕ e f , la soluzione
di $\phi(\alpha) = \alpha$ sarà soluzione di $f(\alpha) = 0$

Prenume $f(x) = 0$ $\xrightarrow[\text{come}]{\text{Scrivere}} \phi(x) = x$ risolvere
e troviamo soluzione approssimata di $f(x)$

Dati $f(x) = 0$ riscrivere come $\phi(x) = x$, riguardiamo e troviamo soluzioni approssimate di $f(x) = 0$

$$\left. \begin{array}{l} f(x) + x - x = 0 \\ f(x) + x = x \end{array} \right\} \text{Un modo per riscrivere } f(x) = 0$$

$\underbrace{\phi(x)}$

Dimostriamo l'equivalenza quando è così

$$H_p \quad f(\alpha) = 0 \quad \xrightarrow{\text{Tesi}} \quad Th \quad \phi(\alpha) = \alpha$$

$$\phi(\alpha) = \alpha + f(\alpha) \stackrel{H_p}{=} \alpha$$

$$H_p \quad \phi(\alpha) = \alpha \quad \xleftarrow{\text{Th}} \quad Th \quad f(\alpha) = 0$$

$$\phi(\alpha) = \alpha$$

$$\cancel{\alpha} + f(\alpha) = \cancel{\alpha} = 0$$

Altro modo' riscrivere

$$f(x) + 3x - 3x = 0$$

$$f(x) + 3x = 3x$$

$$\frac{f(x) + 3x}{3} = x$$

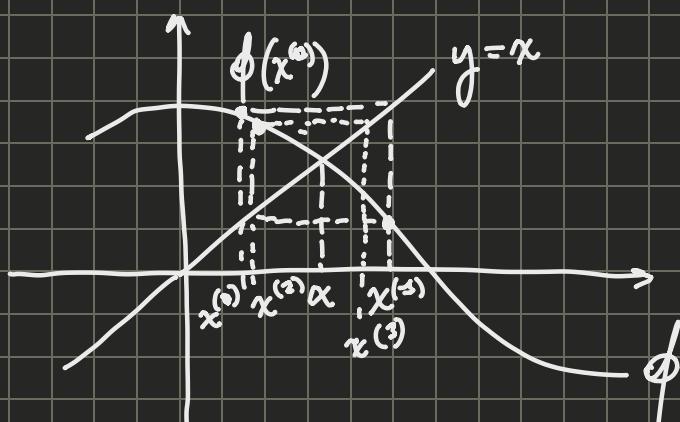
E' una $\phi(x)$ non ha punto fisso, ma significa che esiste anche $\phi(x)$ con tre punti fissi.
E possibile che ci sia almeno uno.
Ha non unicità di $\phi(x)$ funzione a nostro favore

Potremo riscrivere per funzioni che non hanno punto fisso sulla retta n.

funzioni diverse ci permettono di trovar i punti fissi di funzioni che con le modifiche più semplici non trovano un punto fisso.

Come costruiamo le iterate del punto fisso

$$x^{(n+1)} = \phi(x^{(n)})$$



$$x^{(1)} = \phi(x^{(0)})$$

Usiamo la bisettrice per trovare $x^{(1)}$

$$x^{(2)} = \phi(x^{(1)})$$

$$x^{(3)} = \phi(x^{(2)})$$

Le approssimazioni si stanno stringendo su α

C'è convergenza ^{non monotone}, α è un attrattore, c'è convergenza

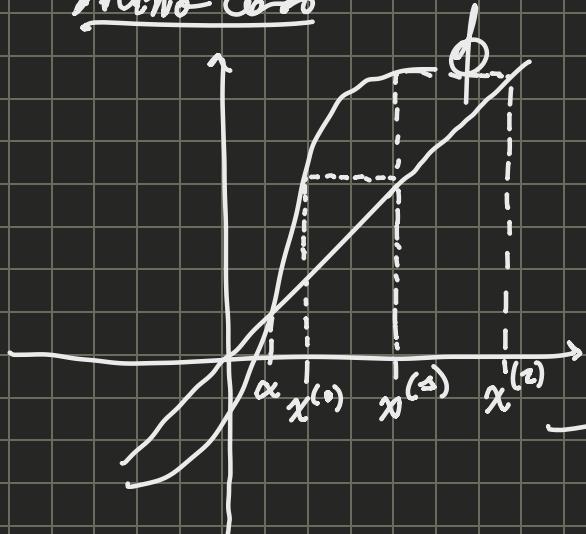
ma da sinistra che destra

caso buono

Alto - caso

Condizione attrattore
monotone

Condizione repulsore monotone



Con sembra esso una ϕ buono,
la successione di diverge

Altre sono convergenza monotone

↳ Tutte le condizioni

e repulsore non-movimento
è possibile che ϕ non converga.

Ma se α è stabile dicono
allo stesso punto di α .

Ci sono delle condizioni per trovare la convergenza.

Possiamo fare varie proposte di ϕ che possono
non essere aintate

↳ la moltiplicità di ϕ ci aiuta di nuovo

↳ La densità prima è la ragione per la
coincidenza

↳ La persistenza $\sim \delta$ ci aiuta la convergenza,
invece se è molto olivosa non converge

Usiamo $\phi'(\alpha)$ come il criterio della convergenza.

Teorema (Ostrowski) (locale)

Si considera un intorno $I_\alpha = (\alpha - \varepsilon, \alpha + \varepsilon)$. \Rightarrow Chiusura

Suppongo $\exists! \alpha$ punto fisso di $\phi \in C^1(I_\alpha)$

Distributibile 1
volta

Se $|\phi'(\alpha)| < 1$ allora $\exists \delta > 0$ tale che se

prendo $x^{(0)}$: $|x^{(0)} - \alpha| < \delta$, le iterazioni di punto fisso, $\{x^{(n)}\}$,

convergono ad α e vale:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{x^{(k+1)} - \alpha}{x^{(k)} - \alpha} = \phi'(\alpha)$$

non sappiamo
chi è α .
Poniamo che α
è il punto iniziale.

\Rightarrow È una convergenza lineare /
di ordine 1.

Ordine di convergenza

Supponiamo $\{x^{(k)}\}$: $x^{(k)} \approx \alpha$
di ordine

ordine p

$$\frac{|x^{(k+1)} - \alpha|}{|x^{(k)} - \alpha|^p} \leq C \quad \forall k \geq k_0$$

indipendente da k

Converge in ordine p se esiste C maggiore del rapporto.

Quando $p=1$: lineare

$p=2$: quadratica

$p=3$: cubica

:

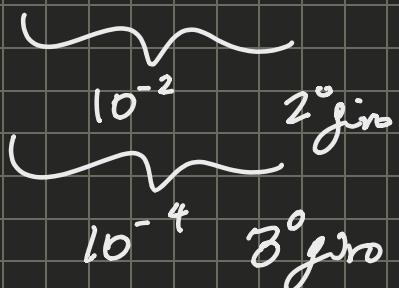
$$|x^{(k+1)}| \leq C |x^{(k)} - \alpha|^p$$

$\underbrace{}_{10^{-1}}$

Se $p > 1$ C può essere
quadruplicato

se $p = 1$, no

Supponiamo



Ha una derivata ad albero,
per $p > 2$, diminuisce
sempre.

$10^{-1} \rightarrow 10^{-3} \rightarrow 10^{-9}$ per cubico
per $p > 3$

Può esser qualsiasi, perelli anche per C grande si può battere e convergere

Per $p = 1 \rightarrow$ l'errore rimane uguale, per

$p = 1, \underbrace{C}_{\text{dove}} \leq$ per assicurare convergenza.

\hookrightarrow come prima $|\phi'(x)| < \varepsilon$

Convergenza di Ostrowsky

$|\phi'(x)| \leq$ converge

$|\phi''(x)| > 1$ divergenza (per $p = 2$)

$|\phi'(x)| = 1$ non si può dir niente, non c'è un andamento

:

Esempio 1) $\phi(x) = \cos(x)$

$$\phi'(x) = -\sin(x)$$

$$|\phi'(x)| = |\sin x| \leq 1$$

Sappiamo sicuramente

dove non convergono

$$x = 0$$

Esempio 2) $\phi(x) = x^2 - 1$
 $\phi'(x) = 2x$

Determiniamo i punti fissi

$$x = \phi(x) \rightarrow x^2 - x - 1 = 0$$

$$\alpha_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{1+4}}{2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$|\phi'(\alpha_{1,2})| = |1 \pm \sqrt{5}| > 1$$

Non va bene

Esempio 3) $f(x) = \log(x) + 2$

$$\phi_n(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$$

$$\phi_1(x) = \log(x) + 2 + x$$

Newton
Vabon

No funziona

Prendiamo in considerazione \rightarrow Vedremo lunedì che si può fare

$$x \log(x) + 2x = 0$$

$$x \log(x) = -2x$$

$$\phi_2(x) = \frac{x \log(x)}{-2} = x \rightarrow$$

Funziona

Annudando le possibilità di ϕ , è più probabile successo

Ponte di Ostrowsky con α

$$\exists \delta > 0 \text{ t.c. se } x^{(0)}: |x^{(0)} - \alpha| < \delta$$

16:50

Possiamo usare la bisezione per trovare α ,

↳ Converge sempre ed è facile

↳ Possiamo usare schemi diversi per aiutarci.

Predictor - Corrector → accoppiaggio di metodi

(Bisezione) (Punto Fijo)

per trovare
questo iniziale

Per raffinare
la stima

Bisezione $\rightarrow I^{(0)}, I^{(1)}, I^{(2)}, \dots$
Si raccogliono

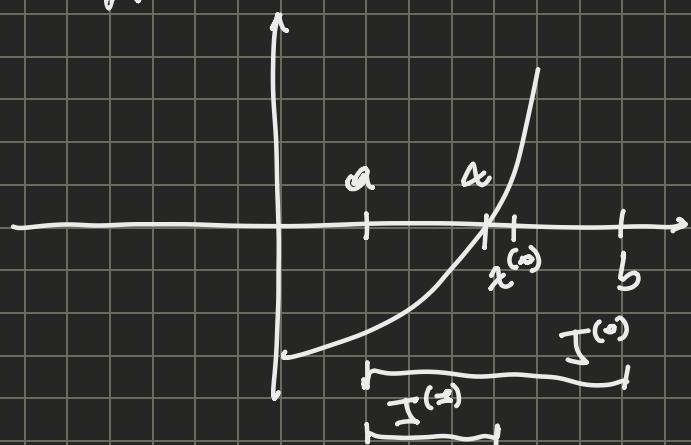
intervalli, di
nella lo dimensione
di quello prima

$I^{(0)} > I^{(1)} > I^{(2)} > \dots$

$\alpha \in I^{(k)}$

↳ Convergerà
sempre garantita

Rappresentazione grafica



$$I^{(0)} [a, b] \quad a^{(0)} = a, \quad b^{(0)} = b$$

$$x^{(0)} = \frac{a^{(0)} + b^{(0)}}{2}$$

$$f(x^{(0)}) \quad f(a^{(0)})$$

$$\left. \begin{array}{l} \hookrightarrow \epsilon < 0 \\ a^{(1)} = a^{(0)} \quad b^{(1)} = x^{(0)} \end{array} \right|$$

Requisiti della bisezione

$f \in \text{continua } SC([a, b])$

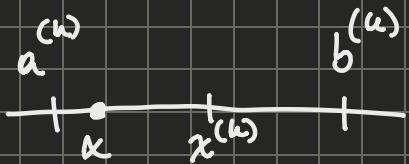
$f(a)f(b) < 0 \rightarrow \text{Teorema degli zeri}$

$$\begin{cases} \hookrightarrow se > 0 \quad a^{(s)} = x^{(s)} \\ \hookrightarrow se = 0 \quad break \end{cases}$$

Cambiamento di
segno
per $k+1$
è l'algoritmo

Venendo alla convergenza

$$|e^{(k)}| = |x^{(k)} - \alpha| < \frac{\pi}{2} |\mathcal{I}^{(k)}| = \frac{b-a}{2^{k+1}} = (b-a) \left(\frac{1}{2}\right)^{k+1} \rightarrow 0$$



$$|\mathcal{I}^{(k)}|$$

Converge

che risulta, la lunghezza se intervallo

se segmento è zero se spazio e

$$|\mathcal{I}^{(0)}| = b-a$$

$$|\mathcal{I}^{(s)}| = \frac{|\mathcal{I}^{(s)}|}{2}$$

$$|\mathcal{I}^{(k)}| = \frac{|\mathcal{I}^{(k)}|}{2}$$

$$|\mathcal{I}^{(k)}| = \frac{(b-a)}{2^k}$$

$$|e^{(k)}| \leq (b-a) \left(\frac{1}{2}\right)^{k+1} < TOL$$

Da qui possiamo trovare N_{max} per la bisezione

$$\frac{b-a}{TOL} < 2^{k+1}$$

$$k_{\min} \geq \log_2 \left(\frac{b-a}{TOL}\right) - 1$$

\hookrightarrow Non unico intero, si prende il minimo successivo