

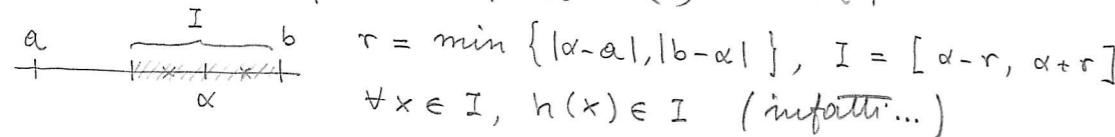
Ese (continuazione): $h(x) = \frac{\cos x}{2} \cdot \exists \text{ p.u. in } [0, \pi/2]$

- $|h'(x)| \leq 1/2$ in $[0, \pi/2]$ (\Rightarrow unicità p.u.)
- $\forall c \in [0, \pi/2]$ la successione converge al p.u.
- costruz. grafice ...

Oss: se $[a,b]$ ed h verificano ip. (1) e (2), non è vero che $\forall x \in [a,b]$ si ha $h(x) \in [a,b]$!

Ese: $h: [1,7] \rightarrow \mathbb{R}$ t.c. $h(x) = 3 - \frac{x}{2}$;
• 2 è p.u.; $|h'(x)| \leq 1/2$ su $[1,7]$ MA $h(6) \notin [1,7]$!

Oss: se $[a,b]$ ed h verificano ip (1) e (2) allora:



Q.d.: SE $[a,b]$, h verif ip (1) e (2)
ALLORA $c = \text{l'estremo di } [a,b] \text{ più vicino al p.u.}$
genera successione che verifica ip (3)!

Ese: $f(x) = x + \log x$; $h_1(x) = -\log x$, $h_2(x) = e^{-x}$, $h_3(x) = \frac{x+e^{-x}}{2}$.

• $f: (0, +\infty) \rightarrow \mathbb{R}$, $f'(x) = 1 + \frac{1}{x} > 0 \Rightarrow \# \text{zeri} \leq 1$

* $\lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = -\infty$, $f(1) = 1 \Rightarrow \exists! \text{ zero, } \alpha \in (0,1]$

* $f(1/2) = 1/2 - \log 2 < 0 \Rightarrow \alpha \in [1/2, 1]$

• $h_1'(x) = -\frac{1}{x}$;
 $\Rightarrow |h_1'(\alpha)| > 1 \text{ e q.d. } \not\in [a,b] \text{ che verif. ip (1), (2).}$

• $h_2'(x) = -e^{-x}$;
 $|h_2'(\alpha)| \leq e^{-1/2} = L_2 < 1 \text{ su } [1/2, 1]$

* $[1/2, 1]$, h_2 verif ip (1) e (2); $\frac{1}{2} \xrightarrow{\bullet} \frac{3}{4} \xrightarrow{\bullet} \dots \Rightarrow$ l'unico più vicino è $(c=1/2)$.

• $h_3'(x) = \frac{1-e^{-x}}{2}$;
 $|h_3'(\alpha)| \leq \frac{1-1/e}{2} = L_3 < 1 \text{ su } [1/2, 1]$

* $[1/2, 1]$, h_3 verif ip (1) e (2); $c = 1/2$ rende verif (3).

Q.d.: h_2, h_3 ok, h_1 ?

Oss: se $h \in C^1$ e α p.u. di h tali che $|h'(\alpha)| > 1$ allora:
 $\exists \hat{k}$ t.c. $x_k = \alpha$ per $k \geq \hat{k}$ oppure $x_k \not\rightarrow \alpha$

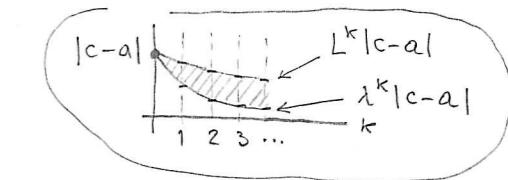
Oss (rapidità di convergenza): se $h, [a,b], c$ verif ip (2) con loc
e $x_k \neq \alpha$ per ogni k , allora:

• SE $0 < \lambda \leq |h'(\alpha)| \leq L < 1$ su $[a,b]$, ALLORA $x^k |c-\alpha| \leq |x_k - \alpha| \leq L^k |c-\alpha|$

ovvero: $|x_k - \alpha| \rightarrow 0 \dots$

* ... almeno rapidam come $L^k |c-\alpha|$ ma...

* ... non più rapidam di $\lambda^k |c-\alpha|$.



• SE $h'(\alpha) = 0$, $\forall \theta > 0$ si ha: $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{|x_k - \alpha|}{\theta^k} = 0$

ovvero: $|x_k - \alpha| \rightarrow 0 \dots$

* ... più rapidamente di qualsiasi esponenziale

def (ordine di convergenza DEL METODO):

- $h \in C^1$, α p.u. e $0 < |h'(\alpha)| < 1$: ORDINE di CONVERGENZA ad α : 1
- $h \in C^2$, α p.u. e $h'(\alpha) = 0$, $h''(\alpha) \neq 0$: O.d.C. ad α : 2

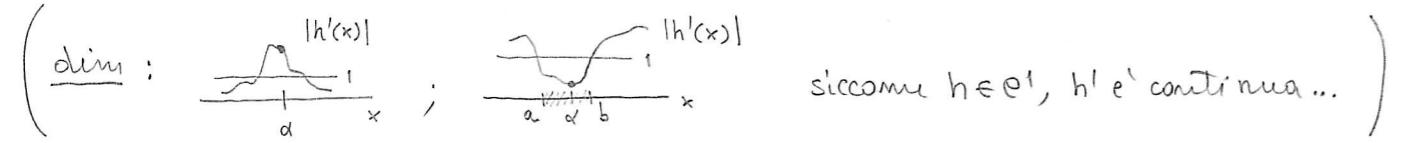
Ese (continuazione):

• $1/e \leq |h_2'(\alpha)| \leq 1/\sqrt{e}$ | Odc ad α : 1 per entrambi, MA

• $\frac{1-1/\sqrt{e}}{2} \leq |h_3'(\alpha)| \leq \frac{1-1/e}{2}$ | siccome $\frac{1-1/e}{2} < \frac{1}{e} \dots$

... il metodo def da h_3 garantisce, nel caso peggiore ("più lento") una rapidità di convergenza maggiore del metodo def da h_2 .

Oss: $h \in C^1$ ed α p.u di h ; $\exists [\alpha, b]$ che verifica ip (1) e (2) del teo di corrisp $\Leftrightarrow |h'(\alpha)| < 1$.



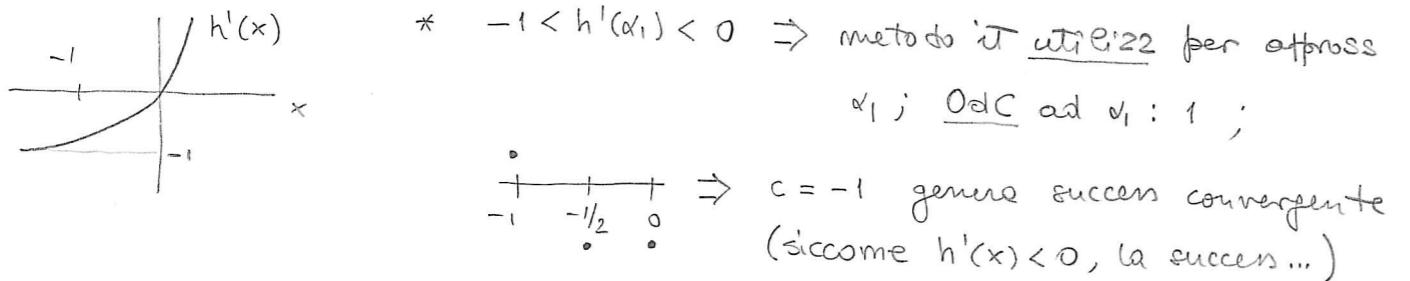
Ese: Sia $h(x) = e^x - x - 2 : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$;

- SEPARARE i p.u di h
- per ciascun p.u, discutere l'uso del met. it (operando in \mathbb{R})

Sol: • $h(x) = x \Leftrightarrow \underbrace{e^x - 2(x+1)}_{F(x)} = 0$; $F \in C^\infty(\mathbb{R})$, $\begin{cases} F''(x) > 0 \quad \forall x \in \mathbb{R} \\ \Rightarrow \# \text{zeri} \leq 2 \end{cases}$



• $h'(x) = e^x - 1$



* l'intervalllo $[0, 2]$ non verifica ip (2)...

