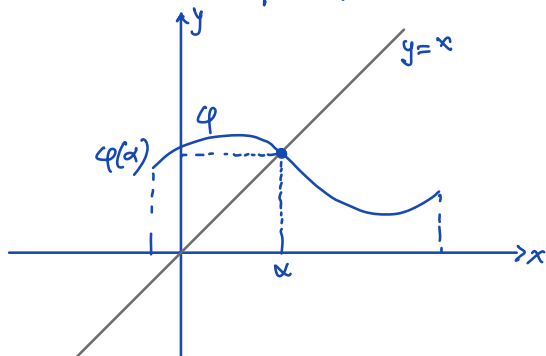


Definizione. Sia $\varphi : \text{dom}(\varphi) \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, diciamo che $\alpha \in \text{dom}(\varphi)$ è **PUNTO FISSO** per φ se

$$\varphi(\alpha) = \alpha$$

cioè se $x = \alpha$ risolve l'eqz $\varphi(x) = x$.



$$\varphi(x) = x \iff f(x) = \varphi(x) - x = 0$$

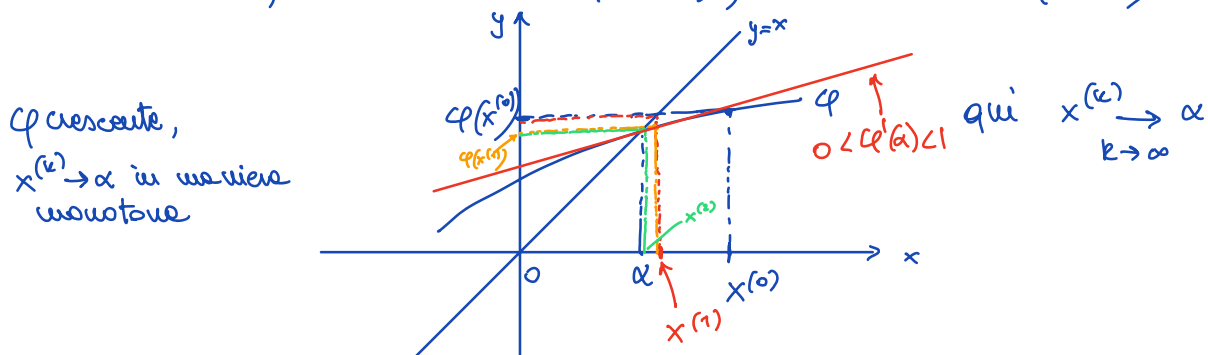
se $\alpha : \varphi(\alpha) = \alpha \Rightarrow f(\alpha) = 0$ e viceversa

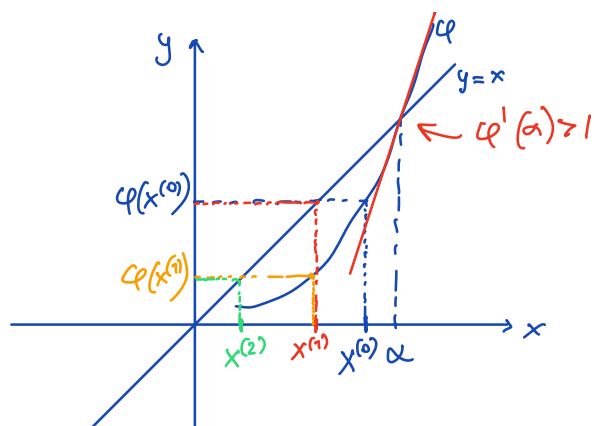
Data φ , per calcolare un pto fisso di φ , si ha il metodo di punto fisso

$$\begin{cases} x^{(0)} \text{ dato} \\ x^{(k+1)} = \varphi(x^{(k)}) \quad k \geq 0 \end{cases}$$

Il metodo di p. fisso fornisce una nec $\{x^{(k)}\}_{k \geq 0}$ con l'obiettivo che $\lim_{k \rightarrow \infty} x^{(k)} = \alpha$.

dato $x^{(0)}$, calcolo $x^{(1)} = \varphi(x^{(0)})$, calcolo $x^{(2)} = \varphi(x^{(1)})$





$$x^{(k)} \not\rightarrow \alpha \quad k \rightarrow \infty$$

ϕ crescente
 $x^{(k)}$ diverge
 in maniera
 monotona

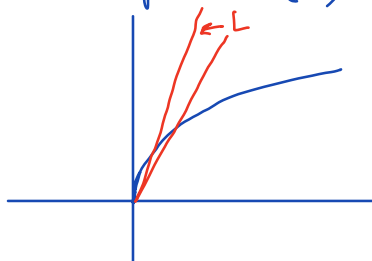
? capire quando $x^{(k)} \rightarrow \alpha$
 $k \rightarrow \infty$

Def $\phi: I \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, ϕ è lipschitziana su I se
 $\exists L > 0 : \forall x_1, x_2 \in I$ con $x_1 \neq x_2$ si ha

$$(1) \quad |\phi(x_2) - \phi(x_1)| \leq L |x_2 - x_1|.$$

La dis (1) può essere riscritta come $\frac{|\phi(x_2) - \phi(x_1)|}{|x_2 - x_1|} \leq L$

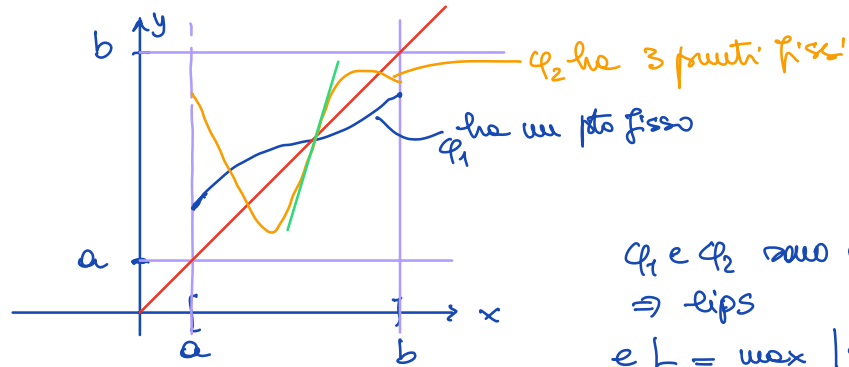
es: $\phi(x) = \sqrt{x}$ non è lips in $I(0)$



Teorema

Sia $\phi: [a, b] \rightarrow [a, b]$ continua. Allora:

- 1) $\exists$ almeno un punto fisso per ϕ in $[a, b]$
- 2) Se ϕ è lips con costante $0 < L < 1 \Rightarrow$ il punto fisso è unico in $[a, b]$ e $\forall x^{(0)} \in [a, b]$ la suce $\{x^{(k)}\}$ generata con il metodo di pto fisso converge ad α .



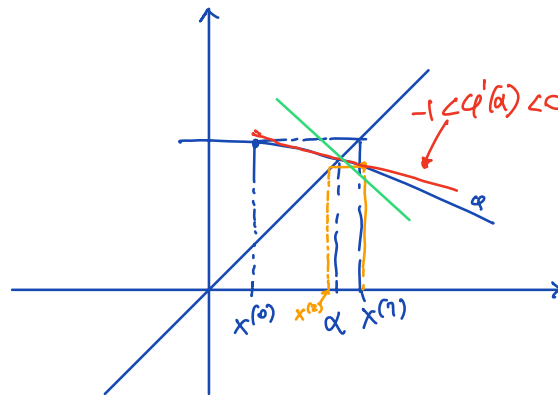
ϕ_1 e ϕ_2 sono derivabili
 $\Rightarrow$ lips
 $e L_1 = \max_{a \leq x \leq b} |\phi_1'(x)|$

$$L_2 = \max_{a \leq x \leq b} |\phi_2'(x)|$$

$0 < L_1 < 1 \Rightarrow \exists!$ pto fisso

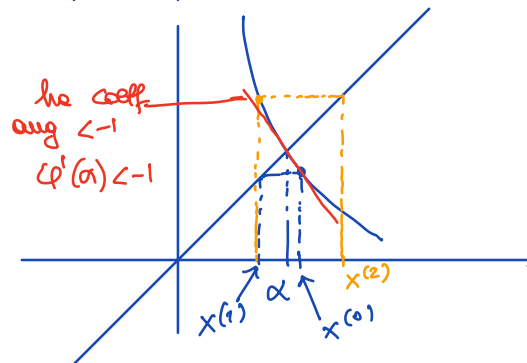
$L_2 > 1 \Rightarrow$ esiste più di 1 pto fisso

Esempi



ϕ decrescente
 $\{x^{(k)}\}$ oscilla
 attorno ad α

$$x^{(k)} \rightarrow \alpha \quad k \rightarrow \infty$$



ϕ decresce
 $\{x^{(k)}\}$ oscilla
 attorno ad α

$$x^{(k)} \not\rightarrow \alpha \quad k \rightarrow \infty$$

Teorema di OSTROWSKI

Sia $\phi \in C^1(I)$ e sia α pto fisso di $\phi(x)$

Se $|\phi'(\alpha)| < 1 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall x^{(0)} \in \mathcal{I}_\delta(\alpha)$, la succ $x^{(k)}$
 generata col metodo di pto fisso converge ad α .

Inoltre, se $\phi'(\alpha) \neq 0$, il metodo converge con ordine 1

cioè $|x^{(k+1)} - \alpha| \leq C |x^{(k)} - \alpha| \quad \forall k \geq 0$
 $C \sim |f'(\alpha)|$

OSS Minore è C e più veloce è la riduzione dell'errore
 $|f'(\alpha)|$

Test d'arresto, calcolo $x^{(k)}$ fino a quando $|x^{(k)} - \alpha| < \epsilon$
 l'errore è in calcolabile
 stimatore dell'errore = $|x^{(k)} - x^{(k+1)}|$

Voglio capire quanto buono è questo stimatore

Ricordo:

(1) thm di Lagrange: se f è cont $[a, b]$ e deriv. su (a, b)
 allora $\exists c \in (a, b)$ t.c.

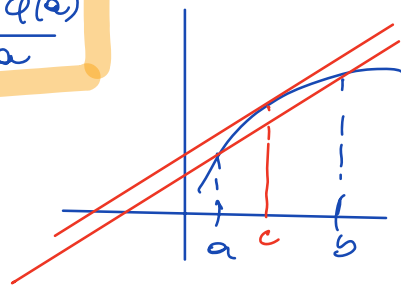
$$f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

(2) se f è continua sul suo dominio
 e ho una succ $x_n \rightarrow \alpha$

$$\text{allora } \lim_{n \rightarrow \infty} f(x_n) = f(\lim_{n \rightarrow \infty} x_n) = f(\alpha)$$

(f commuta col limite)

$$\text{se } x_n \rightarrow \alpha \Rightarrow f(x_n) \rightarrow f(\alpha)$$



Punto da $x^{(k+1)} - x^{(k)} = \underbrace{(x^{(k+1)} - \alpha)}_{\parallel f(x^{(k)})} - \underbrace{(x^{(k)} - \alpha)}_{\parallel f(\alpha)} =$

$$\begin{aligned}
 &= (\varphi(x^{(k)}) - \varphi(\alpha)) - (x^{(k)} - \alpha) = \\
 \text{logo} \quad &= \varphi'(c^{(k)})(x^{(k)} - \alpha) - (x^{(k)} - \alpha) = \\
 &= (x^{(k)} - \alpha) \cdot (\varphi'(c^{(k)}) - 1)
 \end{aligned}$$

$$\underbrace{|x^{(k+1)} - x^{(k)}|}_{\text{stimatore}} = \underbrace{|x^{(k)} - \alpha|}_{\text{errore}} \cdot \underbrace{|\varphi'(c^{(k)}) - 1|}_{\text{è circa 1}}$$

lo stimatore stima bene l'errore quando è circa 1

poiché $x^{(k)} \rightarrow \alpha \Rightarrow c^{(k)} \rightarrow \alpha$
e se $\varphi \in C^1 \Rightarrow \varphi' \in C^0 \Rightarrow \varphi'(c^{(k)}) \rightarrow \varphi'(\alpha)$

Conclusione: se $\varphi'(\alpha) \sim 0 \Rightarrow$
lo stimatore dell'errore nell'incremento
stima molto bene l'errore vero

Attn. poiché $\varphi \in C^1 \Rightarrow |\varphi'|$ è sempre limitata.

Newton come metodo di pto fisso

$$\begin{cases} x^{(0)} \text{ dato} \\ x^{(k+1)} = x^{(k)} - \frac{f(x^{(k)})}{f'(x^{(k)})} \end{cases} \quad k \geq 0$$

$\underbrace{\quad}_{\varphi_N(x^{(k)})}$

Newton è m. di pto fisso con funzione $\varphi_N(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

? $\varphi'_N(\alpha) \quad \alpha = \text{radice di } f = \text{pto fisso di } \varphi_N$

$$\varphi'_N(x) = 1 - \frac{f'(x) \cdot f'(x) - f(x) \cdot f''(x)}{(f'(x))^2} = \frac{\cancel{(f'(x))^2} - \cancel{(f'(x))^2} + f(x) f''(x)}{(f'(x))^2}$$

se α è radice semplice di $f \Rightarrow f(\alpha) = 0$ e $f'(\alpha) \neq 0$

$$\text{e quindi } \underline{\varphi'_N(\alpha)} = \frac{f(\alpha) \cdot f''(\alpha)}{(f'(\alpha))^2} = \underline{0}$$

lo stimatore dell'errore basato sull'incremento è un ottimo stimatore per Newton, perché

$$|x^{(k+1)} - x^{(k)}| \sim |x^{(k)} - \alpha|$$

Teorema Se $\varphi \in C^2(I)$ ed $\exists \alpha \in I : \varphi(\alpha) = \alpha$
e inoltre $\varphi'(\alpha) \neq 0$, allora la successione generata dal metodo di p. fisso converge quadraticamente, cioè con ordine 2.

Algoritmo dei metodi di p. fisso.

Input: $\varphi, x^{(0)}, \text{tol}, k_{\max}$

Output: α, k, ERR
 $\uparrow$ appx di α $\uparrow$ iteraz svolte $\uparrow$ vettore degli errori

$k \leftarrow 0$ cont di iteraz

$\text{err} \leftarrow \text{tol} + 1$

while $k < k_{\max}$ & $\text{err} \geq \text{tol}$

$x_{\text{new}} = \varphi(x_{\text{old}})$

$\text{err} = \text{abs}(x_{\text{new}} - x_{\text{old}})$

$k = k + 1$

$x_{\text{old}} = x_{\text{new}}$

aggiorno ERR

end

$\alpha = x_{\text{new}}$