

Successioni per ricorrenza spiraleggianti

$$x_{m+1} = f(x_m)$$

Spiraleggiamento \leftrightarrow decrescenza di $f(x)$
vicino all'intersezione

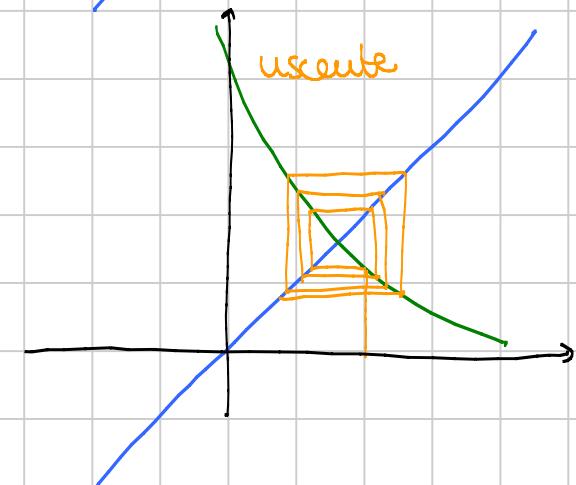
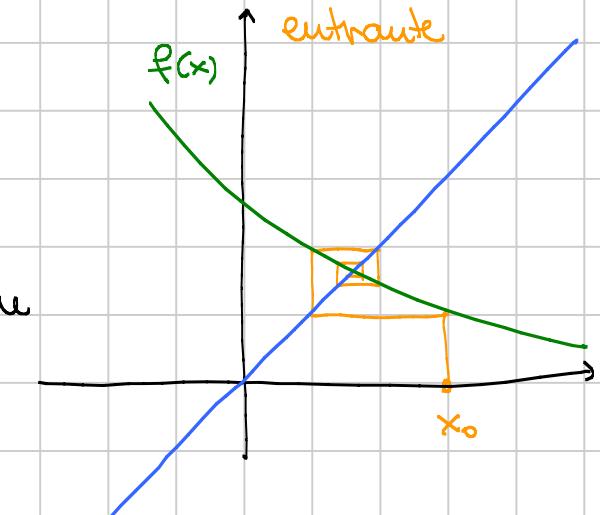
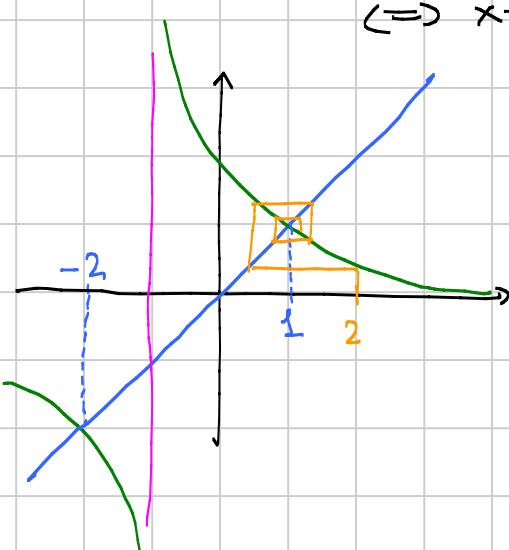
Esempio 1 $x_{m+1} = \frac{2}{x_m + 1}$ $x_0 = 2$

$$f(x) = \frac{2}{x+1}$$

$$f(x) = x \Leftrightarrow \frac{2}{x+1} = x$$

$$\Leftrightarrow 2 = x^2 + x$$

$$\Leftrightarrow x = 1, x = -2$$



Metodo 1] Due sottosequenze

Idea: $x_{2m} \downarrow 1$, $x_{2m+1} \uparrow 1$

Piano

(i) $\frac{2}{3} \leq x_m \leq 2 \quad \forall m \in \mathbb{N} \quad (x_1 \leq x_m \leq x_0)$

(ii) $x_{2m+2} \leq x_{2m} \quad \forall m \in \mathbb{N}$

$$x_{2m+3} \geq x_{2m+1} \quad \forall m \in \mathbb{N}$$

(iii) $x_{2m} \rightarrow l \in \mathbb{R}$

$$x_{2m+1} \rightarrow m \in \mathbb{R}$$

(iv) $l = m = 1$

Dimo (i) Si può fare in almeno 2 modi, sostanzialmente x induzione.

$$m=0 \dots$$

[$m \Rightarrow m+1$] L'ipotesi è $\frac{2}{3} \leq x_m \leq 2$. Applico $f(x)$ invertendo

i versi: $f\left(\frac{2}{3}\right) \geq f(x_m) \geq f(2)$ da cui la tesi
 x_{m+1}

Dim (ii) Semplifica per induzione. $x_0 = 2$, $x_1 = \frac{2}{3}$, $x_2 = f\left(\frac{2}{3}\right) = \frac{6}{5}$

Allora: $1 \leq x_2 \leq x_0$ verificato a mano. Applico $f(x)$

$$f(1) \geq f(x_2) \geq f(x_0)$$

$$" \quad 1 \geq x_3 \geq x_1$$

Applico $f(x)$

$$f(1) \leq f(x_3) \leq f(x_1)$$

$$" \quad 1 \leq x_4 \leq x_2$$

Audendo avanti otengo tutte le disug. che servono.

Più formalmente dovrò dimostrare per induzione l'enunciato

$$1 \leq x_{2m+2} \leq x_{2m}$$

$$x_{2m+1} \leq x_{2m+3} \leq 1$$

Al passaggio induuttivo assumo la coppia per un certo m , e dimostro la coppia per $m+1$ applicando 2 volte $f(x)$

Dim (iii) Soliti teoremi successioni monotone

Dim. (iv) Bisogna distinguere pari e dispari. So già che $m, l \in \mathbb{R}$

$$\begin{aligned} x_{2m+1} &= \frac{2}{x_{2m} + 1} \\ \downarrow & \quad \downarrow \\ m &= \frac{2}{l+1} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_{2m+2} &= \frac{2}{x_{2m+1} + 1} \\ \downarrow & \quad \downarrow \\ l &= \frac{2}{m+1} \end{aligned}$$

Invece di una eq. in l , ho un sistema in l, m . Risolvendo:

$$\begin{aligned} ml + m &= 2 \\ ml + l &= 2 \end{aligned} \Rightarrow m = l \Rightarrow l^2 + l = 2 \Rightarrow l \stackrel{l > -2}{\rightarrow} 1 \leftarrow \text{NO}$$

— o — o —

Osservazione Studiare le x_{2m} e x_{2m+1} è equivalente a studiare l'iterazione doppia. Se pongo $y_m = x_{2m}$, $z_m = x_{2m+1}$, allora

$$\begin{aligned} y_{m+1} &= f(f(y_m)) & y_0 &= x_0 \\ z_{m+1} &= f(f(z_m)) & z_0 &= x_1 \end{aligned}$$

Ora $f(f(x))$ è monotona crescente vicino ad $x=1$ (composizione di 2 monotone decrescenti). Quindi y_m e z_m le posso studiare con i metodi delle volte precedenti.

— o — o —

Oss. teorica. Sappiamo che $x_{2m} \rightarrow l$ e $x_{2m+1} \rightarrow l$, si può dedurre che $x_n \rightarrow l$

Lema della sottosuccessione: prese k sottosucc. di x_n tali che

- La loro unione prende tutti gli x_n tranne un numero finito;
 - tutte le k sottosucc. hanno lo stesso limite $l \in \overline{\mathbb{R}}$,
- allora $x_n \rightarrow l$.

Domanda: e se le sottosucc. sono infinite?

Metodo 2 Studio di una succ. spiraleggiante con la distanza dal presunto limite.

Pongo $d_m := |x_m - l|$

PIANO (i) $\frac{2}{3} \leq x_m \leq 2 \quad \forall m \in \mathbb{N}$

(ii) $d_{m+1} \leq d_m \quad \forall m \in \mathbb{N}$

\nearrow voglio un numero minore di 1.

(iii) $d_m \leq \text{numero}^m$ da

(iv) $d_m \rightarrow 0$, cioè $x_m \rightarrow l$

Il punto essenziale è il (ii)

Dimo (ii)

$$\begin{aligned} d_{m+1} &= |x_{m+1} - l| = \left| \frac{2}{x_m + 1} - 1 \right| = \frac{|2 - x_m - 1|}{|x_m + 1|} = \\ &= \frac{|1 - x_m|}{|x_m + 1|} = \frac{d_m}{|x_m + 1|} \leq \frac{d_m}{\frac{2}{3} + 1} = \frac{3}{5} d_m \end{aligned}$$

\uparrow uso p.t. (i) per mettere dentro. + piccolo possibile

Il numero richiesto nel piano è $\frac{3}{5}$: va bene perché < 1 .

Più in generale: $d_{m+1} = |x_{m+1} - l| = |f(x_m) - f(l)|$ (Lagrange)
 $= |f'(z)| \cdot |x_m - l| = |f'(z)| \cdot d_m$

Quindi numero = $\max \{ |f'(x)| : x \in \text{zona ristretta al p.t. (i)} \}$

Nell'esempio: numero = $\max \left\{ \frac{2}{(x+1)^2} : \frac{2}{3} \leq x \leq 2 \right\} = \frac{18}{25}$,
 che è diverso da quello ottenuto prima, ma comunque < 1 .

Oss. Se $f(l) = l$ e $|f'(c)| < 1$, allora pur di partire abbastanza vicino ad l , la succ. tende ad l

Se invece $|f'(l)| > 1$, allora se parto con $x_0 \neq l$, ma abbastanza vicino ad l , avrò che $d_{n+1} \geq c d_n$ con $c > 1$
 finché rimango abbastanza vicino. Quanto vicino?

In un intervallo $[a, b]$ con $l \in (a, b)$ e

$$\underbrace{\min \left\{ |f'(x)| : x \in [a, b] \right\}}_c > 1.$$

Esempio 2 $x_{n+1} = e^{-x_n}$ $x_0 = 2010$

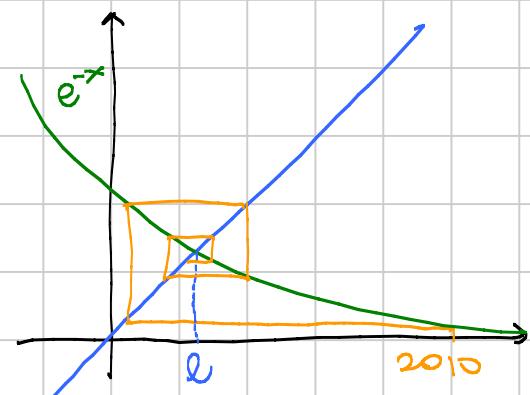
Proviamo con la distanza $d_n = |x_n - l|$

(i) $0 \leq x_n \leq 2010$

(ii) $d_{n+1} \leq c d_n$ (senza $c < 1$)

(iii) $d_n \leq c^n d_0$

(iv) $d_n \rightarrow 0$, cioè $x_n \rightarrow l$



Dim (ii) $d_{n+1} = |x_{n+1} - l| = |f(x_n) - f(l)|$

$$= |f'(x) \cdot |x_n - l|| = |f'(x)| \cdot d_n \leq c d_n$$

dove $c = \max \left\{ |f'(x)| : 0 \leq x \leq 2010 \right\}$

$$= \max \left\{ e^{-x} : 0 \leq x \leq 2010 \right\} = 1 \text{ GROSSO GUAI!}$$

Dico restrinzione il p.t. (i) dimostrando che

(i-bis) $x_1 \leq x_n \leq 2010 \quad \forall n \in \mathbb{N}$.

Fatto questo nel p.t. (ii) possiamo usare

$$c = \max \left\{ e^{-x} : x_1 \leq x \leq 2010 \right\} = e^{-x_1} < 1 \text{ perché } x_1 > 0.$$

Oss. Iterare $x_{n+1} = e^{-x_n}$ è un modo per approssimare a piacere il valore di l (la distanza stima l'errore che si commette)