

Esempio 1  $a_{n+1} = a_n^2 - 3 \quad a_0 = 0$ .

Esperimento:  $a_0 = 0, a_1 = -3$  Se uno si ferma qui può avere un p.t.o (i) del topo  $a_n \geq -3 \quad \forall n \in \mathbb{N}$ , ma questo impedisce

- di escludere i limiti reali
- di usare la crescenza di  $f(x)$  che vale solo per  $x \geq 0$ .

Se però uno continua viene  $a_2 = 6, a_3 = 33$ , quindi sembra chiaro che  $a_n \rightarrow +\infty$ .

**PIANO**

- (i)  $a_n \geq 6 \quad \forall n \geq 2$
- (ii)  $a_{n+1} \geq a_n \quad \forall n \geq 2$
- (iii)  $a_n \rightarrow l \in \mathbb{R} \cup \{+\infty\}$
- (iv)  $l = +\infty$

La dimostrazione dei p.t.o del nuovo piano è ora la stessa di prima

Esempio 2  $a_{n+1} = \sqrt{a_n + 2} \quad a_0 = 2011$

**PIANO** (Piano con la distanza dal presunto limite)

Idea generale: pongo  $d_n = |a_n - 2|$

distanza fra  $a_n$  ed il presunto limite

Ora  $a_n \rightarrow 2 \Leftrightarrow d_n \rightarrow 0$ .

- (i)  $a_n \geq 2 \quad \forall n \in \mathbb{N}$  (zona a cui appartiene la successione)
- (ii)  $d_{n+1} \leq c d_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$  (dovrà precisare chi è  $c$  e dove essere  $c < 1$ )
- (iii)  $d_n \leq c^n d_0 \quad \forall n \in \mathbb{N}$
- (iv)  $d_n \rightarrow 0$ , cioè  $a_n \rightarrow 2$ .

I p.t.o (i), (iii), (iv) sono banali.

Dim (i): come nel piano con la monotonia

Dim (ii): banale induzione a partire dal p.t.o (i)

Dim. (iv): sappiamo che

Quindi per i carabinieri

Ho che  $d_n \rightarrow 0$

$$0 \leq d_n \leq c^n d_0 \quad (\text{essenziale che } c < 1)$$

distanza  $\uparrow$  p.t.o (ii)

Punto (ii) Bisogna dim. che esiste una costante  $c < 1$  tale che  
 $d_{n+1} \leq c d_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$

[Oss.] NON basta dimostrare che  $d_{n+1} < d_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$ : La costante  $c$  deve essere  $< 1$  e deve essere la stessa per ogni  $n \in \mathbb{N}$ ]

$$d_{n+1} = |a_{n+1} - 2| = |\sqrt{a_n + 2} - 2| \quad (\text{Razionalizzo})$$

$\uparrow \quad \uparrow$   
def. ricon.

$$\begin{aligned} &= \left| (\sqrt{a_n + 2} - 2) \cdot \frac{\sqrt{a_n + 2} + 2}{\sqrt{a_n + 2} + 2} \right| \\ &= \left| \frac{a_n + 2 - 4}{\sqrt{a_n + 2} + 2} \right| \\ &= \frac{|a_n - 2|}{\sqrt{a_n + 2} + 2} = \frac{d_n}{\sqrt{a_n + 2} + 2} \leq \frac{d_n}{2} \end{aligned}$$

stimò il denominatore  $\geq 2$

Così ho ottenuto che  $d_{n+1} \leq \frac{1}{2} d_n$ , quindi ho la (ii) con  $c = \frac{1}{2}$ , come volevo.

— o — o —

Commenti sul p.t. (ii).  $d_n = |a_n - l|$ , dove  $l$  è una soluzione dell'equazione  $f(l) = 0$ .

Teorema di Lagrange Se  $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  che è

- continua in  $[a, b]$ ,
- derivabile in  $(a, b)$ ,

allora  $\exists \xi \in (a, b)$  tale che  $f(b) - f(a) = (b-a) f'(\xi)$

Nel nostro caso:

$$d_{n+1} = |a_{n+1} - l| = |\overbrace{f(a_n) - f(l)}^{}| = |a_n - l| \cdot |f'(\xi)| = d_n \cdot |f'(\xi)|$$

Ho ottenuto che  $d_{n+1} = d_n \cdot \text{coeff.}$ . Devo sperare che il coeff. sia minore di 1. Ovviamente su  $\xi$  so solo che sta tra  $a_n$  ed  $l$ , e qui torna utile il p.t. (i).

Nell'esempio ho che  $\ell = 2$  e  $a_n \geq 2$  per il p.to (i).

Quindi posso dire che  $\xi \geq 2$  e quindi

$$|f'(\xi)| \leq \sup \{ |f'(x)| : x \geq 2 \}$$

$$f'(x) = \frac{1}{2\sqrt{x+2}}, \text{ quindi } \sup \{ |f'(x)| : x \geq 2 \} = \\ = \max \{ |f'(x)| : x \geq 2 \} = \frac{1}{4}$$

$f'(x)$  è massima quando  
il denominatore è minimo.

In questo modo ottengo  $d_{n+1} \leq \frac{1}{4} d_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$  e va benissimo.

— o — o —

Esempio 3  $a_{n+1} = a_n^2 - 3 \quad a_0 = 6$

**[PIANO]** Pongo  $d_n = a_n - \ell$  (sesta valore assoluto), dove  $\ell$  è la radice + grande dell'equazione  $f(\ell) = \ell$

(i)  $a_n \geq \ell \quad \forall n \in \mathbb{N}$

(ii)  $d_{n+1} \geq c d_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$  (e mi sente che sia  $c > 1$ )

(iii)  $d_n \geq c^n d_0 \quad \forall n \in \mathbb{N}$

(iv)  $d_n \rightarrow +\infty$ , cioè  $a_n \rightarrow +\infty$ .

I p.ti (i), (iii), (iv) funzionano come sempre

**Dimo (ii)** 1<sup>o</sup> modo: "elementare"

$$d_{n+1} = a_{n+1} - \ell = a_n^2 - 3 - \ell \quad \text{e da qui non è ovvio come tirare fuori } d_n$$

Con un po' di mestiere uso che  $\ell^2 - 3 = \ell$ , quindi

$$d_{n+1} = a_n^2 - 3 - \ell = a_n^2 - \cancel{\ell} - \ell^2 + \cancel{\ell} = (a_n + \ell)(a_n - \ell) \\ = (a_n + \ell)d_n \geq 2d_n \\ \geq 0 \geq 2$$

Ho ottenuto che  $d_{n+1} \geq 2d_n$  e va benissimo.

2<sup>o</sup> modo: "Lagrange":  $d_{n+1} = a_{n+1} - \ell = f(a_n) - f(\ell) \\ = (a_n - \ell) \cdot f'(\xi) \\ = d_n \cdot f'(\xi)$

Dove sta  $\xi$ ? Per il p.to (i) so che  $\xi \geq l$ , quindi

$$\begin{aligned} f'(\xi) &\geq \inf\{f'(x) : x \geq l\} = \inf\{2x : x \geq l\} \\ &= \min\{2x : x \geq l\} = 2l \geq 4 \end{aligned}$$

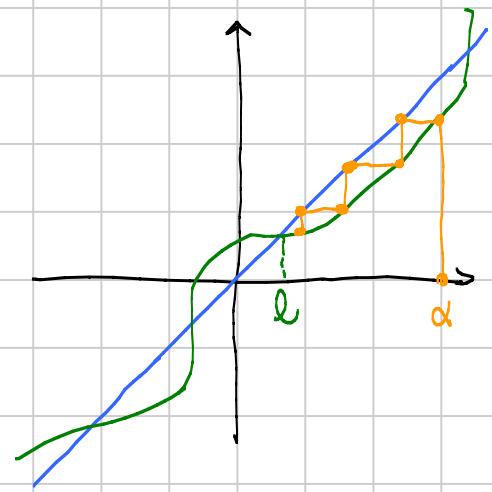
Ho così ottenuto che  $\frac{d_{n+1}}{d_n} \geq 4$ , il che basta e avanza.

Esempio di teorema (esercizio)  $a_{n+1} = f(a_n)$   $a_0 = \alpha$

Supponiamo che

- $f(x)$  è continua
- $f(x)$  è debolmente crescente su tutto  $\mathbb{R}$
- $f(\alpha) < \alpha$

Allora  $a_n$  è debolmente decrescente e tende alla più grande soluzione dell'eq  $x = f(x)$  che sia minore di  $\alpha$ . Se non esistono tali soluzioni, allora  $a_n \rightarrow -\infty$



Piano della dim. Supponiamo che  $\ell$  sia la soluzione più grande

(i)  $l \leq a_n \leq \alpha \quad \forall n \in \mathbb{N}$  (induzione)

(ii)  $a_{n+1} \leq a_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$  (induzione + applico  $f$ )

(iii)  $a_n \rightarrow m \in \mathbb{R}$  (solito)

(iv)  $m = l$  (solito)

Esercizio

- Dimostrare il teorema in questo caso
- " " " se non esiste la soluzione più piccola di  $\alpha$
- Enunciare e dim. un teorema analogo nel caso  $f(\alpha) > \alpha$ .