

SISTEMI DINAMICI

Sistemi dinamici discreti

$$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$f(x_0) = x_1, \\ t=0 \quad t=1$$

$$x_n = f^n(x_0)$$

Punto fisso : $f(x^*) = x^*$

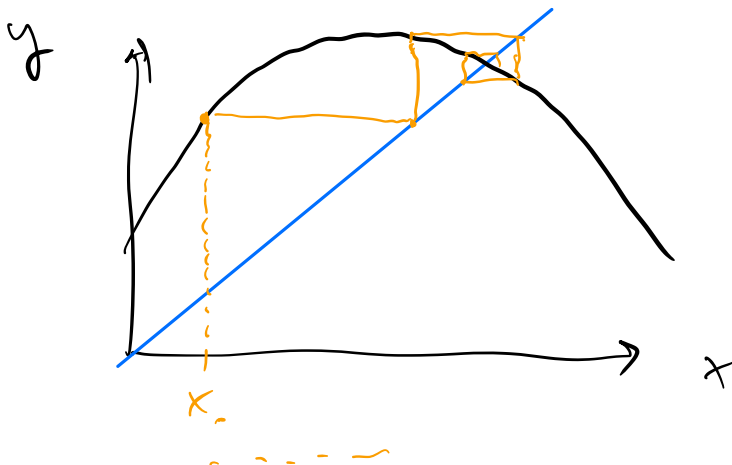
n-ciclo

$$\underbrace{f \circ \dots \circ f}_n(x^*) = x^*$$

$$x_0, x_1, x_2, \dots, x_n$$

si ripetono solo
l'azione di f

Iterazione grafica :



$$y = x \\ y = f(x)$$

Un punto x^* è detto punto (sink) o attrattivo se possiamo trovare un intorno $U \ni x^*$ t.c. se $y \in U$ allora $f^n(y) \in U \quad \forall n$ e

$$f^n(y) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} x^*$$

Viceversa: per un punto fisso repulsivo (sorgente) tutte le traiettorie lasciano U dopo abbastanza iterazioni.

Teorema Consideriamo $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ e assumiamo x^* sia punto fisso.

Allora

1. se $|f'(x^*)| < 1 \rightarrow$ attrattivo
2. se $|f'(x^*)| > 1 \rightarrow$ repulsivo
3. se $|f'(x^*)| = 1 \rightarrow$ nessuna informazione

Dim 1. Allora $|f'(x^*)| = v < 1$.

Scegliamo k tale che $v < k < 1$.

Siccome f' è continua, possiamo

trovare un δ t.c. $|f'(x)| < k$

$$\forall x \in I = [x^* - \delta, x^* + \delta]$$

Allora (Teorema del valor medio)

$x \in I$, possiamo trovare un c tra

x e x^* t.c.

$$f'(c) = \frac{f(x) - f(x^*)}{x - x^*} = \frac{f(x) - x^*}{x - x^*}$$

Siccome $c \in I$, $|f'(c)| < k$

e quindi

$$|f(x) - x^*| < k |x - x^*|$$

Siccome $k < 1 \Rightarrow f(x) \in I$

Iterando questo argomento si vede

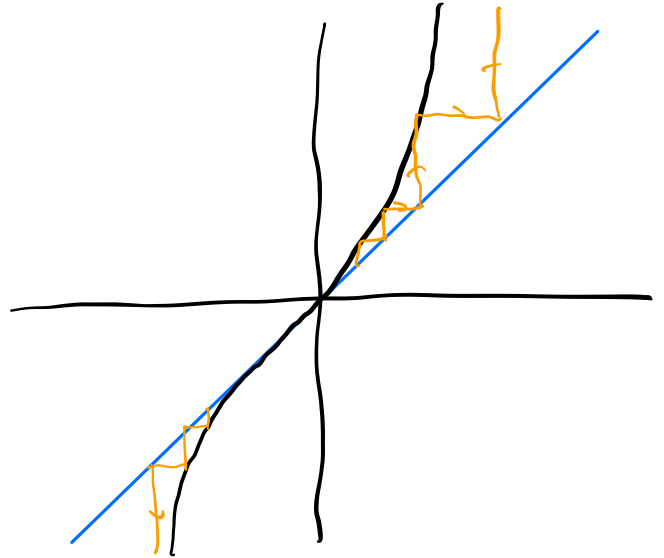
$$|f^n(x) - x^*| < k^n |x - x^*|$$

e quindi $f^n(x) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} x^*$

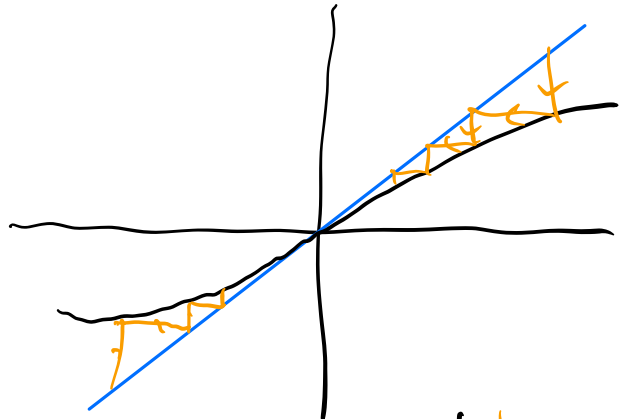
2. allo stesso modo

3. Tre esempi:

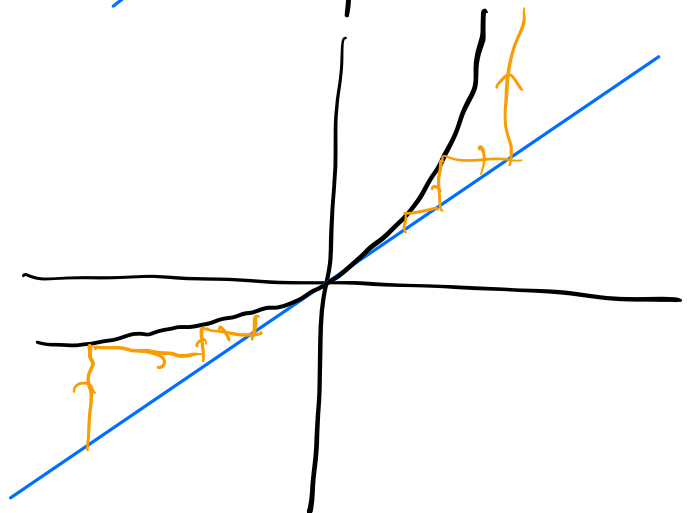
— $f(x) = x + x^3$
 ha una sorgente
 in 0
 $f(0) = 0 \quad f'(0) = 1$



— $g(x) = x - x^3$
 ha un pozzo
 in 0
 $g(0) = 0 \quad g'(0) = 1$



— $h(x) = x + x^2$
 $h(0) = 0$
 $h'(0) = 1$



Notiamo possiamo fare un'analisi
lineare:

$$\begin{aligned} \underline{x^*} + \gamma_{n+1} &= x_{n+1} = f(x^* + \gamma_n) = \\ &= \underline{f(x^*)} + f'(x^*) \gamma_n \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \gamma_{n+1} = \underline{f'(x^*)} \gamma_n$$

Anche nel caso discreto possiamo
avere biforcazioni

1) Saddle node $\rightarrow$ cambia il numero
di punti fissi

Teorema

Sia f_λ famiglia ed un parametro
di funzione (dipende in maniera
liscia da λ). Sia x^* un punto
fisso per λ^* : $f_{\lambda^*}(x^*) = x^*$

Supponiamo che $f'_{\lambda^*}(x^*) \neq 1$.

Allora $\exists$ due intervalli $I \ni x^*$, $J \ni \lambda^*$
e una funzione differenziabile

$$p: J \rightarrow I \quad \text{t.c.} \quad p(\lambda^*) = x^*$$

$$\text{e } f_{\lambda}(p(\lambda)) = p(\lambda)$$

Dim Segue dal Teorema della
funzione implicita per

$$G(x, \lambda) = f_{\lambda}(x) - x$$

$$G(x^*, \lambda^*) = 0$$

$$\frac{\partial G}{\partial x} \Big|_{x^*, \lambda^*} = f'_{\lambda^*}(x^*) - 1 \neq 0$$

$$\Rightarrow \exists p(\lambda^*) = x^*, \quad G(p(\lambda), \lambda) = 0$$

$\rightarrow f_{\lambda}$ può avere una biforcazione
che cambia il numero di punti fissi
quando ha un punto fisso con

derivate uguale ad 1.

Esempio

•) $f_c(x) = x^2 + c$ e parametro

Punti fissi: $x^2 + c = x$

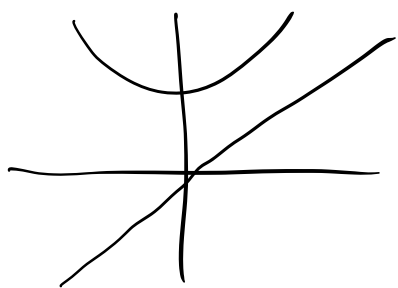
$$x_{\pm} = \frac{1}{2} \pm \frac{\sqrt{1 - 4c}}{2}$$

• no punti fissi per $c > \frac{1}{4}$

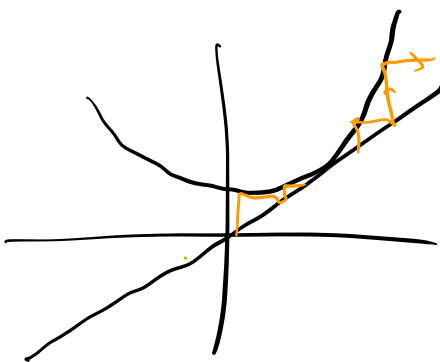
• un punto fisso per $c = \frac{1}{4}$

• due punti fissi per $c < \frac{1}{4}$

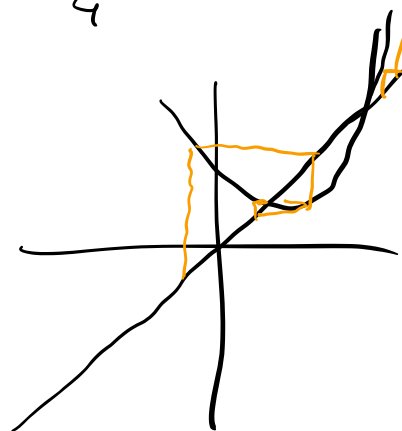
$$\begin{aligned} x &= \frac{1}{2} \\ f'(\frac{1}{2}) &= 1 \end{aligned}$$



$$c > \frac{1}{4}$$



$$c = \frac{1}{4}$$



$$c < \frac{1}{4}$$

•) $f_c(x) = cx + x^3$ $c=1$, $f_1(0)=0$
 $f'_1(0)=1$

→ punti fissi: 0 e $\pm \sqrt{1-c}$

2) Period doubling :

$f' = -1$ cambia il carattere.

Esempio $f_\lambda(x) = \lambda x$ (vicino a $\lambda = -1$)

Verifichiamo $x = 0$ è un

punto fisso, ed è attrattivo per

$-1 < \lambda < 1$. Quando $|\lambda| > 1$ è

repulsivo $\rightarrow$ passando per $\lambda = -1$

è cambiato il carattere del punto

fisso, appare una famiglia di

2 cicli

per $\lambda = -1$ $f(2) = -2 \rightarrow f(-2) = 2$
 $f(3) = -3 \rightarrow f(-3) = 3$

Modello logistico discreto

$$x_{n+1} = \lambda x_n (1 - x_n) \quad \lambda > 0$$

per semplicità $x \in I = [0, 1]$

$$f_{\lambda}(x) = \lambda x(1-x)$$

$$\lambda x(1-x) = x$$

ha due punti fissi: $x=0$ e

$$x_1 = \frac{\lambda - 1}{\lambda}$$

$$f'_{\lambda}(x) = \lambda(1-2x) \quad : \quad x=0 \text{ e } -$$

attrattivo in I , per $0 < \lambda < 1$,

repulsivo per $\lambda > 1$

$$f_{\lambda}(x) = 0$$

il secondo $x_1 = \frac{\lambda - 1}{\lambda} \rightarrow$ attrattivo

per $1 < \lambda < 3$, repulsivo per $\lambda > 3$

$\lambda = 4$ $\rightarrow$ Vediamo come e' fatto

il sistema

Primo caso: $f'_{\lambda}\left(\frac{1}{2}\right) = \left\{ \lambda(1-2x) \right\} \Big|_{x=\frac{1}{2}} = 0$

$\forall \lambda \rightarrow x = \frac{1}{2}$ e' un max di f

$$\lambda = 4 \quad f_{\lambda=4}\left(\frac{1}{2}\right) = 1, \quad f_{\lambda=4}^2\left(\frac{1}{2}\right) = 0$$

$$f_{\lambda}(x) = \lambda x(1-x)$$

Quindi: $f_4 \left(\left[0, \frac{1}{2} \right] \right) = I$

$$f_4 \left(\left[\frac{1}{2}, 1 \right] \right) = I$$

In particolare, devono esistere

$$y_0 \in \left[0, \frac{1}{2} \right] \quad y_1 \in \left[\frac{1}{2}, 1 \right]$$

$$f_{\lambda=4}(y_0) = f_{\lambda=4}(y_1) = \frac{1}{2}$$



Notiamo che $f_4 \left(\frac{1}{2} \right) = 1$

$$f_{\lambda=4}^2(y_0) = 1$$

$$f_{\lambda=4}^2(y_1) = 1$$

Inoltre $f_{\lambda=4}^2 \left(\frac{1}{2} \right) = 0$

Allora: $f_4^2([0, y_0]) = f_4^2([y_0, \frac{1}{2}]) = I$

$$f_4^2 \left(\left[\frac{1}{2}, y_1 \right] \right) = f_4^2([y_1, 1]) = I$$

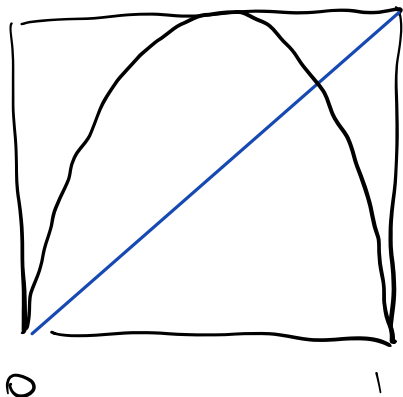
Al secondo step : $2^2 = 4$ intervalli

che vengono suddivisi in I

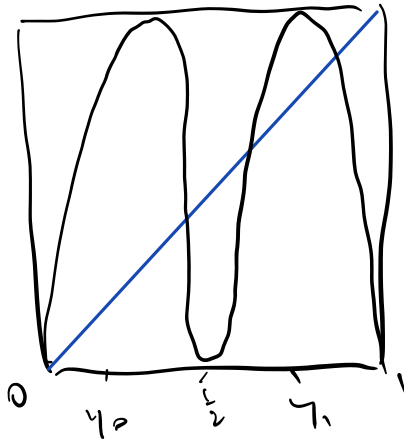
Si vede che l' n -esima iterazione

f^n mappa 2^n intervalli in tutto

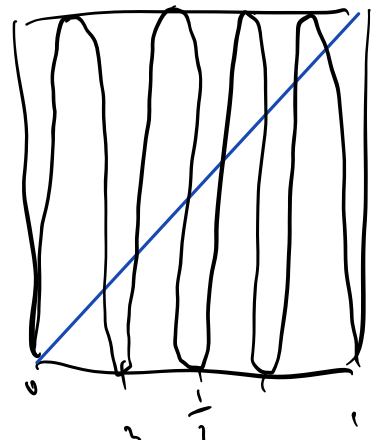
I



f
2 punti fissi
 $0, \frac{3}{4}$



f^2
4 punti fissi
 $0, \frac{3}{4}$ due
2 cicli
di f



f^3
8 punti fissi
 $0, \frac{3}{4}$ 4
3 cicli
di f

Orbit diagram