

SISTEMI DINAMICI

Sistemi dinamici discreti

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

$$f^n = f \circ \dots \circ f$$

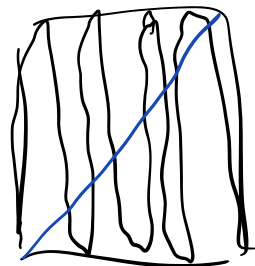
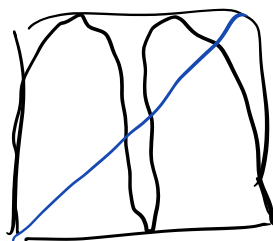
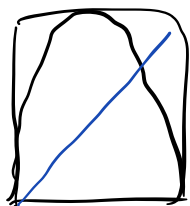
Modello logistico discreto

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

$\leadsto$

$$\lambda > 0$$

$$\lambda \leq 4$$



f è (?) caotica

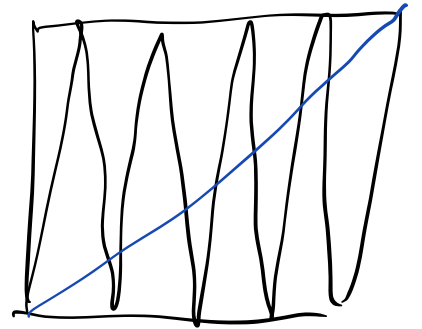
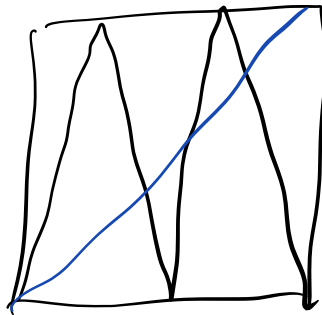
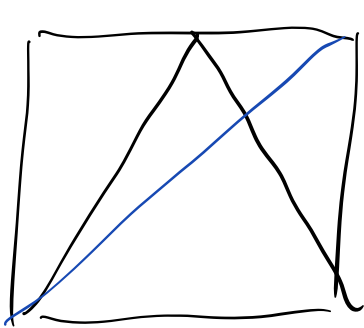
$I = [\alpha, \beta]$. Uno f è caotico se:

1. punti periodici di f sono densi
2. f è transitiva

3. $x_0, y_0 \in U$, $\exists \beta > 0$
 Tale che $|f''(x_0) - f''(y_0)| > \beta$

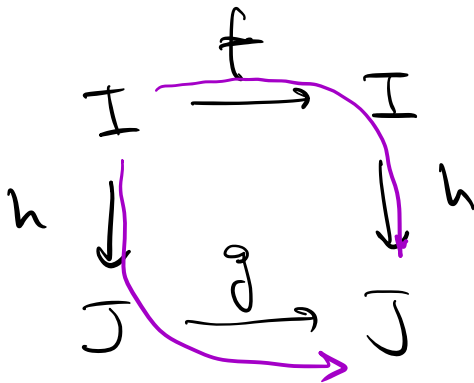
Severamente rispetto o sotto continuo

hoppo a Tenda $T(x) = \begin{cases} 2x & 0 \leq x \leq \frac{1}{2} \\ -2x + 2 & \frac{1}{2} \leq x \leq 1 \end{cases}$



$\rightarrow$ casistica $\left[\frac{k}{2^u}, \frac{k+1}{2^u} \right]$

Composizione $f: I \rightarrow I$,
 $J \xrightarrow{g} J$ se $\exists h: I \rightarrow J$



Tale che
 il diagramma
 commuta

Teorema : $I \xrightarrow{f} I$, $J \xrightarrow{g} J$

conjugate da $h: I \rightarrow J$, allora
se f è caotica in $I \Rightarrow g$ è caotica
in J .

Dimostrazione

Prendiamo $U \subset J$ aperto, $h^{-1}(U) \subset I$

1. f caotica. I suoi punti periodici

Sono densi in I . Quindi potremmo

Provare $x \in h^{-1}(U)$ punto periodico.

Supponiamo x ha periodo n .

Verifichiamo $g^n(h(x)) = h(\underbrace{f^n}_{\downarrow x}(x))$

$= h(x) \rightarrow$ punto periodico di

periodo n . Sono densi

2. Prendiamo U e V aperti di J .

f transitiva, $\exists x_1 \in h^{-1}(U)$

e $m > 0$ Tali che $f^m(x_1) \in h^{-1}(V)$

Tuttavia $h(x_1) \in U$. Quindi

$$g^m(h(x_1)) = h(\underbrace{f^m(x_1)}_{\in h^{-1}(V)}) \in V$$

$A, B \in I$
 $x \in A$
 $f^m(x) \in B$

$A = h^{-1}(U)$
 $B = h^{-1}(V)$

g è Transitiva.

$h(h^{-1}(V)) = V$

3. Chiamiamo β la costante di
 scrittura di f . Per ora $I = [\alpha_0, \alpha_1]$

Assumiamo $\beta < \alpha_1 - \alpha_0$

$\forall x \in [\alpha_0, \alpha_1 - \beta]$ e consideriamo

$|h(x + \beta) - h(x)|$: è continua
 e positiva

$\rightarrow$ ha un minimo, β' .

Quindi h prende intervalli di
 lunghezza β e li manda in
 intervalli di lunghezza almeno β'

Prendiamo β' come costante di
sensibilità



Commento: diremo che h è
una semi-coniugazione se invece
di essere 1 o $\pm$ è al più $n \pm 1$.

Si può dimostrare che una semi-
coniugazione preserva il comportamento
caotico, ma mappa cicli in cicli
senza conservare il periodo minimo.

Teorema La funzione logistica
 $f_4(x) = 4x(1-x)$ è caotica.

Dice costruiamo una semi-coniugazione
tra la mappa a Tenda e la mappa
logistica.

$$h(x) = \frac{1}{2} (1 - \cos 2\pi x)$$

e^{-2x} in $[0, 1]$, trovare

per $x < \frac{1}{2}$ dove $e^{-2x} = 1 - 1$, $h(\frac{1}{2}) = 1$

$$h(T(x)) = \begin{cases} \frac{1}{2} (1 - \cos 4\pi x) & 0 \leq x \leq \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} (1 - \cos(2\pi(-2x+2))) & \frac{1}{2} \leq x \leq 1 \end{cases}$$

$$= \frac{1}{2} (1 - \cos(4\pi x))$$

$$= \frac{1}{2} - \frac{1}{2} (2 \cos^2 2\pi x - 1) =$$

$$= 1 - \cos^2 2\pi x =$$

$$= 4 \left(\frac{1}{2} - \frac{1}{2} \cos 2\pi x \right) \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{2} \cos 2\pi x \right)$$

$$= f_4(h(x))$$

$$4x(1-x)$$

Ma per la Tenda usando intervalli

arbitrariamente piccoli in $[0, 1]$

Per questo scegliere $\beta < \frac{1}{2}$ per f_4

Definiamo

$$\lambda = \lim_{\substack{N \rightarrow \infty \\ \varepsilon \rightarrow 0}} \frac{1}{N} \ln \frac{|f^N(x_0 + \varepsilon) - f^N(x_0)|}{\varepsilon}$$

$$\stackrel{h}{=} \lim_{\substack{N \rightarrow \infty \\ \varepsilon \rightarrow 0}} \frac{|f^N(x_0 + \varepsilon) - f^N(x_0)|}{\varepsilon} = \lim_{\substack{N \rightarrow \infty \\ \varepsilon \rightarrow 0}} e^{\lambda N}$$

$$= \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \ln \left| \frac{df^N}{dx} \Big|_{x_0} \right| =$$

$$= \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \ln \left| (f^N)'(x_0) \right|$$

Possiamo espandere :

$$(f^N)'(x_0) = \left(f \left(f^{N-1}(x_0) \right) \right)' =$$

$$= \left(f' \left(f^{N-1} \right) \right)_{x_0} \left(f^{N-1} \right)'_{x_0}$$

$$= \underbrace{f' \left(f^{N-1} \right)_{x_0}} \underbrace{f' \left(f^{N-2} \right)_{x_0}} \left(f^{N-2} \right)'_{x_0}$$

$$= \dots$$

$$= f' \left(f_{(x_0)}^{N-1} \right) f' \left(f_{(x_0)}^{N-2} \right) f' \left(f_{(x_0)}^{N-3} \right) \dots f' \left(f_{(x_0)} \right) f'(x_0)$$

$\xleftarrow{N-1}$ $\xleftarrow{N-2}$ $\xleftarrow{N-3}$ $\xleftarrow{1}$

$$\lambda = \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \ln \left| (f^N)'(x_0) \right| =$$

$$= \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \ln \left| \prod_{i=0}^{N-1} f'(x_i) \right|$$

$$= \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} \ln \left| \underline{\underline{f'(x_i)}} \right|$$

Esempio : prendiamo un k -ciclo

stabile

$$\left(\begin{array}{l} x_0 \text{ stabile} \quad \text{e} \quad |f'(x_0)| < 1 \\ k\text{-ciclo e-stabile} \quad |(f^k)'(x_0)| < 1 \end{array} \right)$$

$$\lambda = \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} \ln |f'(x_i)|$$

$$= \frac{1}{k} \sum_{i=0}^{k-1} \ln |f'(x_i)|$$

se abbiamo x_i una sequenza periodica di periodo p .

$$\bar{x} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i =$$

$$= \frac{1}{n} \left(\left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor \sum_{i=1}^p x_i + \sum_{j=1}^{n \bmod p} x_i \right)$$

$$= \underbrace{\frac{\left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor}{\frac{n}{p}}}_{\rightarrow 1} \underbrace{\sum_{i=1}^p \frac{x_i}{p}}_{\rightarrow 0} + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^{n \bmod p} x_i$$

$\rightarrow 0$

$$\lambda = \frac{1}{k} \sum_{i=0}^{k-1} \ln |f'(x_i)| =$$

$$= \frac{1}{k} \ln \underbrace{|(f^k)'(x_0)|}_{< 1} < 0$$

$$\text{se } \left(\frac{1}{t} \right)'(x_0) = 0 \rightarrow x = -\infty$$

"wird
superstark"

Beispiel a. Tenda :

$$T(x) = \begin{cases} 2^{\frac{1}{2}x} & 0 \leq x \leq \frac{1}{2} \\ 2^{\frac{1}{2}(1-x)} & \frac{1}{2} \leq x \leq 1 \end{cases}$$

$$|T'(x)| = 2^{\frac{1}{2}} \quad \left(\text{für } x = \frac{1}{2} \right)$$

$$k = \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} \ln |T'(x_i)| =$$

$$= \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} \ln 2^{\frac{1}{2}}$$

$$= \ln 2^{\frac{1}{2}} > 0 \quad \text{für } x > \frac{1}{2}$$

$$T(x) = \begin{cases} 2^x \\ -2x + 2 \end{cases}$$