

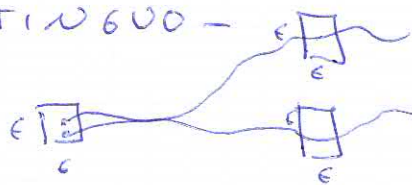
[ENTROPIE]

12

L'entropia \propto velocità alla VELOCITÀ con cui
 VIENE CREATA l'INFORMAZIONE durante l'evoluzione
CAOTICA di un ORBITE

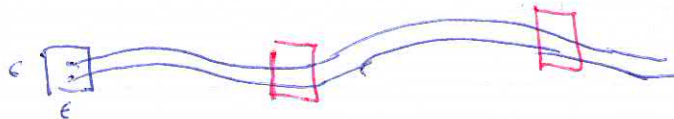
• Se partiamo da un insieme di punti di una variabile
 dinamica solo con una RISOLUZIONE LIMITATA,
 non riusciamo a DISTINGUERE 2 pt. più vicini di ϵ ,
 allora 2 C.I. vicini (entro ϵ) appaiono la
 stessa.

•• Durante l'evoluzione CAOTICA le 2 orbite
 si allontanano esponenzialmente, e le differenze
 divergono maggiori di ϵ , allora ho
ACQUISITO INFORMAZIONE sulla 2 orbite,
 le DISTINGUO -



e posso risolvere con
 MAGGIORE PRECISIONE
 alla COND. INIZIALE -

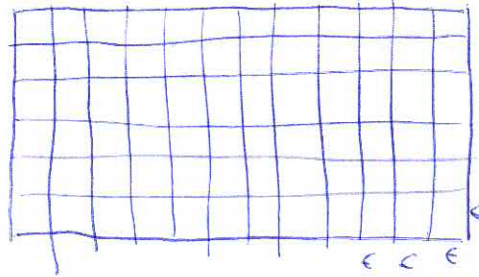
••• ORBITE NON CAOTICHE, NON DISTINGUONO
 mai 2 COND. INIZIALI
 con DISTANZA ϵ



NESSUNA CREAZIONE
 d'INFORMAZIONE

- ENTROPIA TOPOLOGICA -

1) Risoluzione LIMITATA e con cui misuro
le VARIABILI



$$10^{14} \rightarrow \text{Real } \mathbb{R}^7$$

$$\underline{x} \in \mathbb{R}^M$$

$$\underline{x}^{N+1} = \underline{F}(\underline{x}_N)$$

2) Questo equivale ad avere una

PARTIZIONE dello SPAZIO delle

FASI in L SCATOLE di LATO ϵ

[IPER CUBI] nello SPAZIO \mathbb{R}^M

$$\{B_j\} \quad j = 1, \dots, L$$

OGNI ELEMENTO
IDENTIFICATO
DA UN SIMBOLO
 $B_{j_1} \in [1, L]$

3) $t=0$ } la mia condizione iniziale è nella SCATOLA }
 B_i

⇓

Seguendo la evoluzione nel tempo della scatola

B_i al tempo N la sua immagine sarà

$$\underline{F}^N B_i$$

e sarà piuttosto estesa a causa dello SIC
e anche a intersecare molte altre scatole della
partizione -

4) L'incertezza nelle condizioni iniziali si AGGRAVA
nel TEMPO e ciò serve ad ELIMINARE
MEMORIA le VARIE TRAIETTORIE originarie da B_i

• Dato il moto di un punto lungo la 13
 traiettoria una volta in ELEMENTI DIVERSI
 della PARTIZIONE B_H .

• Registro i SIMBOLI $s_n \in \{1, 2\}$ con cui
 sono identificati gli elotti.

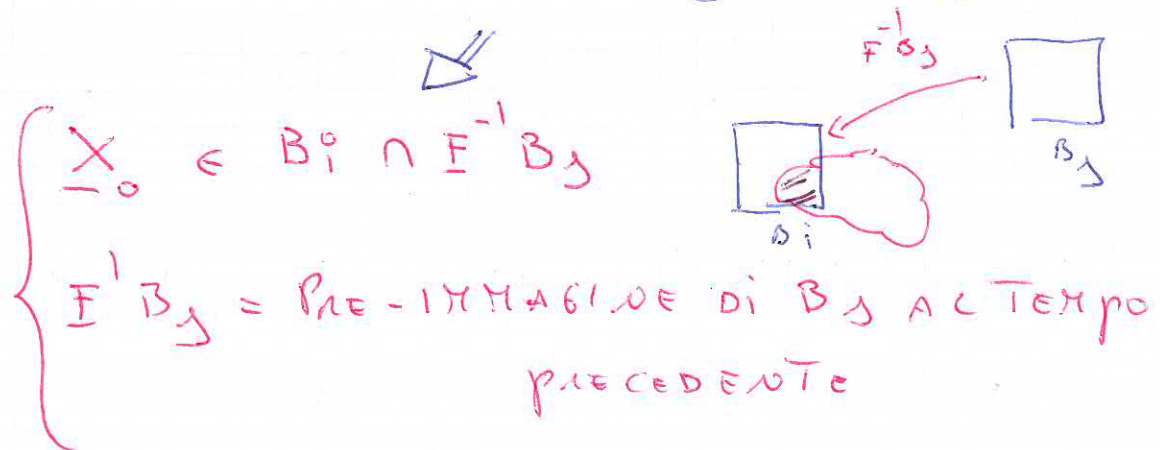
••• Ad ogni TRAIETTORIA $x(t)$ ASSOCIATO LA
 SUA SEQUENZA SIMBOLICA

$$S_N = \{s_0, s_1, \dots, s_N\} \quad \text{PAROLA}$$

•••• Tale sequenza più lunga è meglio
 identifica la COND. INIZIALE
 ~ ~ ~

ES -

Se punto a $\begin{cases} n=0 & B_i & s_0 = i \\ n=1 & B_j & s_1 = j \end{cases}$



La COND. INIZIALE ϵ MEGLIO IDENTIFICATA
 APPARTIENE A UN SOTTO-INTERVALLO DI B_i^0

$$H_p) \text{ DATA } S_N = \{s_0, s_1, \dots, s_N\}$$



x_0 APPARTIENE al SEGRETO
SOTTO-INTERVALLO

$$\left\{ \begin{array}{l} F^n(x_0) \in B_{S_n} \\ \forall n=0, \dots, N-1 \end{array} \right\} \iff x_0 \in \bigcap_{n=0}^{N-1} F^{-n} B_{S_n}$$

Non tutte le parole sono AMMISSIBILI, non tutte corrispondono ad una DATA CONDIZIONE INIZIALE data una CERTA MAPPA!!!

Per parole S_N non AMMISSIBILI per il SISTEMA non COMPLESSO



La COMPLESSIVITA' del SISTEMA si può studiare da come CRESCE con N il NUMERO DI PAROLE AMMISSIBILI S_N , nel LIMITE $N \rightarrow \infty$

Def. INTERSEZIONE di 2 partizioni A e B

$$A \vee B = \{A_i \cap B_j; \forall i, j\}$$

Def. RAFFINAMENTO di B

$$F^{-1} B \vee B$$

Def. RAFFINAMENTO di ordine N

(14)

$$B^N = \bigvee_{n=0}^{N-1} F^{-n} B$$

OGNI ELEMENTO corrisponde
A una parola su



Ogni ELEMENTO NON VUOTO di B^N contiene
delle condizioni iniziali che producono

TUTTE la STESSA SEQUENZA di LUNGHEZZA N
!!!

Def. ENTROPIA TOPOLOGICA di F risp. (partizione) B

$$\left\{ \begin{aligned} h(F|B) &= \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{\ln L(B^N)}{N} \\ L(B^N) &= \text{NUMERO (MINIMO) DI PAROLE } S_N \\ &\text{AMMISSIBILI DI LUNGHEZZA } N \\ &[\text{NUMERO DI ELEMENTI NON VUOTI} \\ &\text{DI } B^N] \end{aligned} \right.$$

$$\left\{ L(B^N) = e^{N h(F|B)} \right\}$$



$$\left\{ \begin{aligned} &\text{ENTROPIA TOPOLOGICA} \\ &h(F) = \sup_B h(F|B) \end{aligned} \right.$$

ESTREMO SU REGIONE SU TUTTE LE PARTIZIONI POSSIBILI

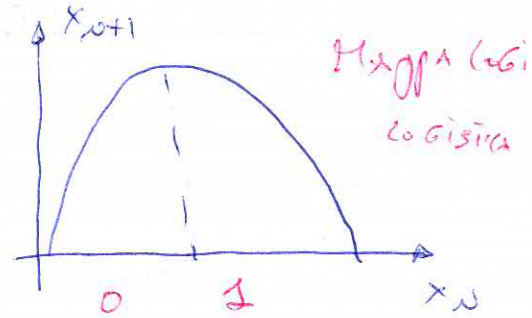
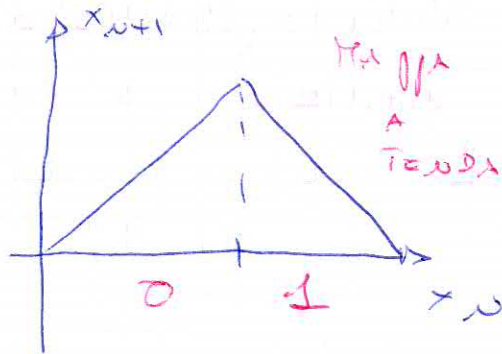
L'estensione superiore è raggiunto per le **PARTIZIONI GENERATRICI** B_G $h(F) \equiv h(F|B_G)$

- Def. PARTIZIONE GENERATRICE -

Una partizione è **GENERATRICE** se ogni sequenza **INFINITA** $S_{N \rightarrow \infty}$ **INDIVIDUA** **1** solo **PUNTO** (COORD. INIZIALE) sull'ATTRATTIONE!



Se tuoo la partizione generatrice allora lo studio delle **SEQUENZE SIMBOLICHE** corrisponde alle evoluzioni delle ~~TRAIE~~ **TRAIE TORIE REALI**



010010

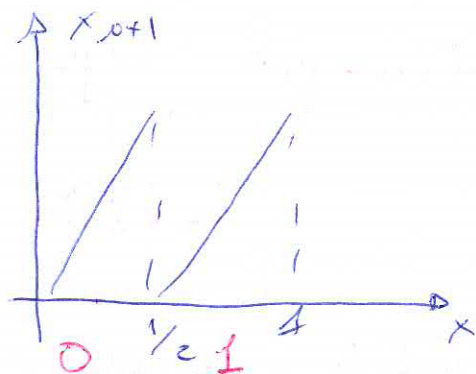
B

1101

BERNOULLI SHIFT - CODIFICA BINARIA

COORD. 1

$$x_{n+1} = \sqrt{x_n} = 2 \cdot x_n \text{ Mod } 1$$



COND. INIZIALE

$$a_0 = 0 \cdot 2^0 = 0$$

15
 $a_0 = 0$

$$x_0 = \sum_{n=1}^{\infty} a_n 2^{-n} = (0, a_1, a_2, a_3, \dots)$$

$$a_j \in \{0, 1\}$$

$$0 \leq x_0 \leq 1$$

$$\begin{cases} x_0 < 1/2 & a_1 = 0 \\ x_0 > 1/2 & a_1 = 1 \end{cases}$$

1^a ITERATA

$$x_1 = \nabla(x_0) = \begin{cases} 2x_0 & \text{per } a_1 = 0 \\ 2x_0 - 1 & \text{per } a_1 = 1 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \rightarrow x_1 &= a_1 2^0 + \sum_{n=2}^{\infty} a_n 2^{-n+1} \\ &= a_1 2^0 + \sum_{k=1}^{\infty} a_{k+1} 2^{-k} = 2x_0 \end{aligned}$$

$$S = a_1 = 0 \quad x_1 = \sum_{k=1}^{\infty} a_{k+1} 2^{-k} = [0, a_2, a_3, a_4, \dots] \quad \text{ii}$$

$$S = a_1 = 1 \quad x_1 = 2x_0 - 1 = \sum_{k=1}^{\infty} a_{k+1} 2^{-k} = [0, a_2, a_3, a_4, \dots]$$



L'AZIONE SUL BENVOLCI È SHIFTALE

LA SEQUENZA BINARIA VERSO

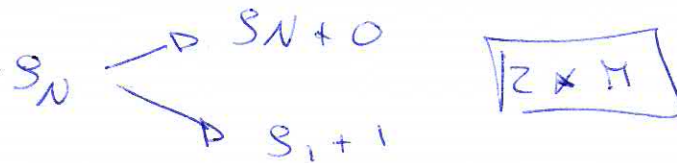
SINISTRA ED ELIMINARE IL PRIMO DIGIT

$$S_0 = \{01000111010\}$$

SE HO M SEQUENZE DI LUNGHERA N



QUANTE NE AVRO' DI LUNGHERA $N+1$



QUI LE SEQUENZE SONO TUTTE POSSIBILI



$$L(B^N) = c \cdot Z^N$$

$$h = \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \ln L(B^N) =$$
$$= \ln Z = h_{\text{MAX}}$$

BERNOUCCI
SHIFT



SISTEMA CAOTICO

$h > 0$

h FINITA

SISTEMA PERIODICO
QUA SI PERIODICO

$h = 0$

$L(B^N) \propto N$
QUASI PERIODICO

SISTEMA PURAMENTE
STOCASTICO

$h \rightarrow \infty$

h NON
SATURA
AL CRESCERE DI N

- ENTROPIE METRICHE -

16

⇒ Se ora non ci sono interessi alla PROBABILITÀ con cui generare una certa SEQUENZA S_N

→ { A parola di lingua olandese
più PROBABILI - alta MEAN PROBABILI } ←

⇓

Questa è legato alla MISURA delle CONDIZIONI INIZIALI da generare una CERTA PAROLA

Le C.I. associate ad una certa parola giocano nella intervallo:

$$S_N = \{ s_0, s_1, \dots, s_N \}$$

$$A_0 = B_{s_0} \wedge F^{-1} B_{s_1} \wedge \dots \wedge F^{-N} B_{s_{N-1}}$$

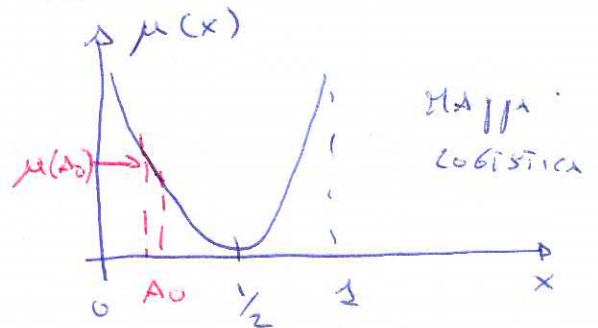
⇓

La PROBABILITÀ di trovare S_N è data dalla MISURA di A_0

$$P(S_N) = \mu(A_0)$$

⇓

H_p) DIVIDO lo SPAZIO H -DIM IN IPERSFERE DI RAGGIO δ



$$\mu(1/2) \ll \mu(0), \mu(1)$$

ES-

$$\mu(0 \leq x \leq 1/2) = 50\% = \beta$$

$$K(q) = \lim_{\delta \rightarrow 0} \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} \frac{1}{1-q} \ln \sum_{S_N} P^q(S_N)$$

ΕΝΤΡΟΠΙΑ ΜΕΤΡΙΚΑ ΓΕΝΕΛΟΓΙΖΑΤΑ

$\delta \rightarrow 0$ ΒΑΛΑΝΤΙΣΤΕ ΣΤΗ ΤΡΟΝΟ ΣΕΜΠΡΕ
ΣΕΝ ΡΑΝΤΙΖΙΟΝΕ ΓΕΝΕΛΑΤΙΣΕ

$$q=0$$

$$P^0(S_N) = 1$$

$$\sum_{S_N} 1 = L_N(\delta)$$



$\left\{ \begin{array}{l} N \text{ NO ΡΑΝΟΙΕ ΔΙ} \\ \text{ΛΟΓΟΓΕΡΕΝ} \\ N \text{ ΠΕΡ ΔΑ} \\ \text{ΡΑΝΤΙΖΙΟΝΕ ΔΙ} \\ \text{ΡΑ 6610 } \delta \end{array} \right.$

$$K(0) = \lim_{\delta \rightarrow 0} \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N} L_N(\delta) = h$$

ΕΝΤΡΟΠΙΑ ΤΟΠΟΛΟΓΙΚΑ

$$q=1$$

$$K(1) = \lim_{\delta \rightarrow 0} \lim_{N \rightarrow \infty} - \frac{1}{N} \sum_{S_N} P(S_N) \ln P(S_N)$$

$\sum_{S_N} \rightarrow$ ΕΓΓΡΑΦΕ Α ΜΙΣΕ ΣΥΓΚΕΚΤΗ
ΔΕΛΛΑ ΡΑΝΤΙΖΙΟΝΕ

$K(1) =$ ΕΝΤΡΟΠΙΑ ΔΙ ΚΟΛΜΟΒΟΛΟΒ-ΣΙΝΑΙ

- RECAZIONE di PESU -

17

H(p) АТРАКТОРЕ (pеасociо)

$$H(1) = \sum_{k=1}^{j^+} L_k \geq h = H(0)$$

N.B. Магре 1-DIX $H(1) = L_{MAX}$ -

* ANALOGIA con la TEORIA dell'INFORMAZIONE di SHANNON *

H(p) Un esperimento ha τ possibili risultati e senza $\{p_1, p_2, \dots, p_\tau\}$ le probabilità di tale esperimento -



Quale è la INCERTEZZA sul RISULTATO di una prova (o INFORMAZIONE GUADAGNATA DA 1 ESPERIMENTO)

$$I = - \sum_{i=1}^{\tau} p_i \ln p_i$$

① $p_1 = 1, p_2 = p_3 = \dots = p_\tau = 0$ NESSUNA INCERTEZZA

$$p=0 \quad p \ln p = 0$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} x \ln x = 0$$



$$I = 0$$

② $p_1 = p_2 = \dots = p_\tau = \frac{1}{\tau}$ MASSIMA INCERTEZZA

$$I = \ln \tau$$

Dato che

$$\sum \beta_i = 1$$



$$0 \leq \beta_i \leq 1$$