

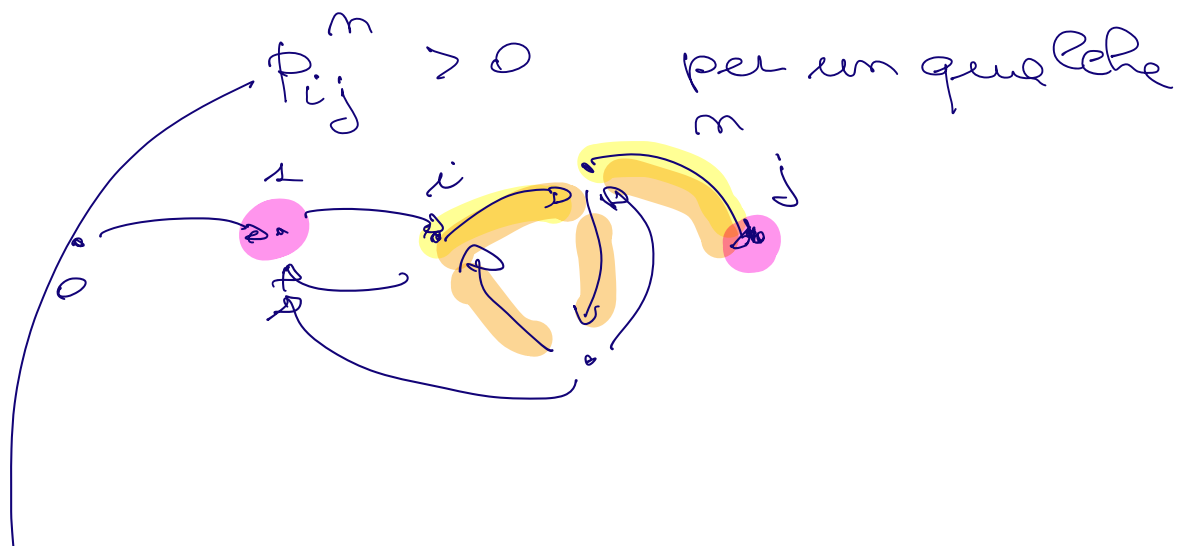
9/11/2022

Lezione 6

Mi scuso: il I foglio di esercizi  
non era pensato per voi.  
Ho scambiato i files.  
In fase di correzione me  
terro' conto.

Caratterizziamo i singoli stati  
della catena.

Def Lo stato  $j$  si dice  
accessibile da  $i$  se



$\curvearrowright (P^n)_{ij}$  e scriviamo  $i \rightarrow j$

Def Se  $i \rightarrow j$  e  $j \rightarrow i$   
diciamo che i due stato  
COMUNICANO  $i \leftrightarrow j$

$P^n$  ha come elementi

$$P(X_n = j \mid X_0 = i) \quad i, j$$

$P$  ha come elementi

$$P(X_n = j \mid X_{n-1} = i)$$

Es.

$$P = \begin{vmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{3} & \frac{2}{3} \end{vmatrix}$$

$$P^2 = \begin{vmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{3} & \frac{2}{3} \end{vmatrix}^2$$

$$\begin{vmatrix} \frac{1}{4} + \frac{1}{2} \frac{1}{3} & \frac{1}{4} + \frac{1}{2} \frac{2}{3} \\ \frac{1}{3} \frac{1}{2} + \left(\frac{2}{3}\right)^2 & \dots \end{vmatrix}$$

Gli elementi di  $P$  e  $P^2$  hanno valori diverse

Relazione di comunicazione

$$1. \quad P_{ii}^0 = P(X_0 = i | X_0 = i) = 1$$

$i$  comunica con se stesso

$$2. \text{ Se } i \leftrightarrow j \Rightarrow j \leftrightarrow i$$

$$3. \text{ Se } i \leftrightarrow j \text{ e } j \leftrightarrow k \Rightarrow i \leftrightarrow k$$

Dim

$$\exists m, n \mid P_{ij}^m > 0, P_{jk}^m > 0$$

Usiamo ep. Chapman Kolmogorov

$$P_{ik}^{m+n} = \sum_{r=0}^m P_{ir}^m P_{rk}^n > \underbrace{P_{ij}^m}_{>0} \underbrace{P_{jk}^n}_{>0} > 0$$

$k$  è accessibile da  $i$

ripetiamo il ragionamento

$$P_{ki}^{l+f}$$

$\hookrightarrow i$  è access. da  $k$

$\Rightarrow E$  è una relaz. di equivalenza

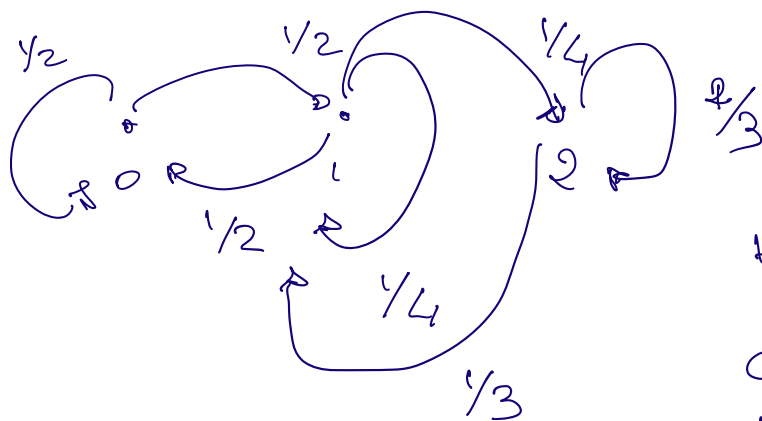
Due classi di stati possono

essere:

1. identiche
2. disgiunte

Def Una catena di Markov  
composta da un'unica classe  
si dice **IRREDUCIBILE**

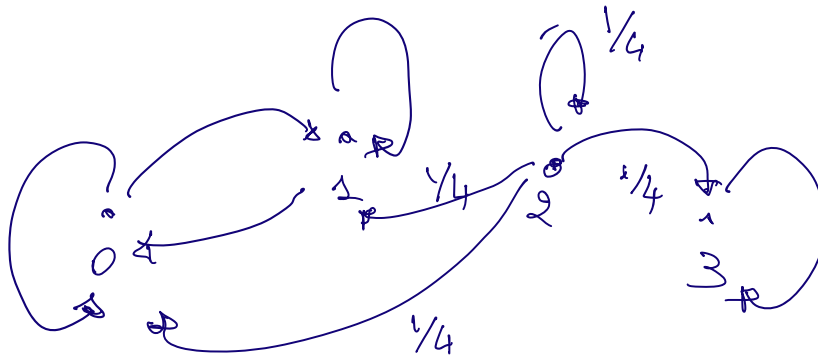
Esempio

$$P = \begin{array}{c|ccc} & 1 & 2 & 3 \\ \hline 1 & 1/2 & 1/2 & 0 \\ 2 & 1/2 & 1/4 & 1/4 \\ 3 & 0 & 1/3 & 2/3 \end{array}$$


Ho 1 sola  
classe:  
catena è  
IRREDUCIBILE

Esempio

$$P = \begin{array}{c|cccc} & 1 & 2 & 3 & 4 \\ \hline 1 & 1/2 & 1/2 & 0 & 0 \\ 2 & 1/2 & 1/2 & 0 & 0 \\ 3 & 1/4 & 1/4 & 1/4 & 1/4 \\ 4 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$



Ho 3 classi

$\{0, 1\}$

$\{2\}$

$\{3\}$

↓  
stato  
transiente

↓  
stato  
assorbente

Se conosco  $P$  posso studiare  
la comunicazione tra gli stati.

Ci sono altre probabilità di  
interesse.

$$f_i = P(\text{tornare in } i \mid X_0 = i)$$

$$f_i = \begin{cases} 1 & i \text{ è ricorrente} \\ < 1 & i \text{ è transiente} \end{cases}$$

Se  $f_i = 1$  tornerò con certezza  
in  $i$  e quindi  
ci torno un n°  $\infty$   
di volte

Se  $i$  è transiente il numero  
dei ritorni

$$P(N = n) = f_i^{n-1} (1 - f_i)$$

↓  
dist. geometrica

Se  $f_i = 1$  : ci deve essere un  
logame tra  $f_i$  e  
 $P$  ( $P$  descrive la  
catena)

Introduciamo

$$A_m = \begin{cases} 1 & \text{se } X_m = i \\ 0 & \text{se } X_m \neq i \end{cases}$$

$$X_0 = i.$$

$$\sum_0^{\infty} A_m = \infty \quad \Rightarrow \quad i \text{ è ricorrente}$$

Calcoliamo

$$\begin{aligned} \mathbb{E} \left[ \sum_0^{\infty} A_m \mid X_0 = i \right] &= \\ &= \sum_0^{\infty} \mathbb{E} [A_m \mid X_0 = i] = \end{aligned}$$

$A_m$  è  
una v.a.  
di Bernoulli

$$\begin{aligned} &= \sum_0^{\infty} P(X_m = i \mid X_0 = i) = \\ &= \sum_{m \geq 0} P_{ii}^m \end{aligned}$$

Teorema

Se stato  $i$  è  
RICORRENTE ( $f_i = 1$ ) se  $\sum_0^{\infty} P_{ii}^m = \infty$



TRANSIENTE ( $P_i < 1$ ) se  $\sum_0^{\infty} P_{ii}^n < \infty$

Catene con  $n^o$  finito di stati e  
 gli stati comunicano  $\rightarrow$  tutti  
 gli stati sono ricorrenti

Teorema La ricorrenza è una  
 proprietà di classe: se  $i \leftrightarrow j$   
 e  $i$  è ricorrente  $\Rightarrow j$  è  
 ricorrente

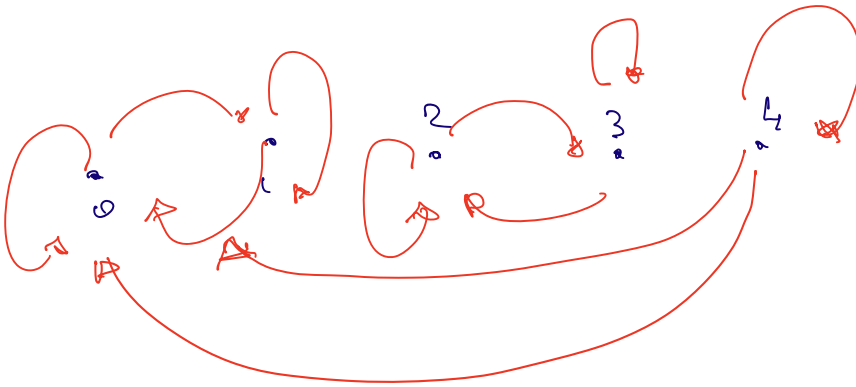
Dim  $i \leftrightarrow j \Rightarrow \exists m, n /$   
 $P_{ij}^m > 0 \quad P_{ji}^n > 0$

Osserviamo che per  $\forall k$  si ha  
 $P_{jj}^{m+n+k} > \underbrace{P_{ji}^m}_{>0} \underbrace{P_{ii}^k}_{i \text{ ricor.}} \underbrace{P_{ij}^n}_{>0} > 0$

$$\hookrightarrow \sum_{k=0}^{\infty} P^{m+n+k}_{jj} > P^m_{ji} P^m_{ij} \underbrace{\sum_k P^k_{ii}}_{=2} = 2$$

Esempio

$P =$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	0	0	0
	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	0	0	0
	0	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	0
	0	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	0
	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{4}$	0	0	$\frac{1}{2}$



$\{0, 1\}$

$\{2, 3\}$

$\{4\}$

ricorrente

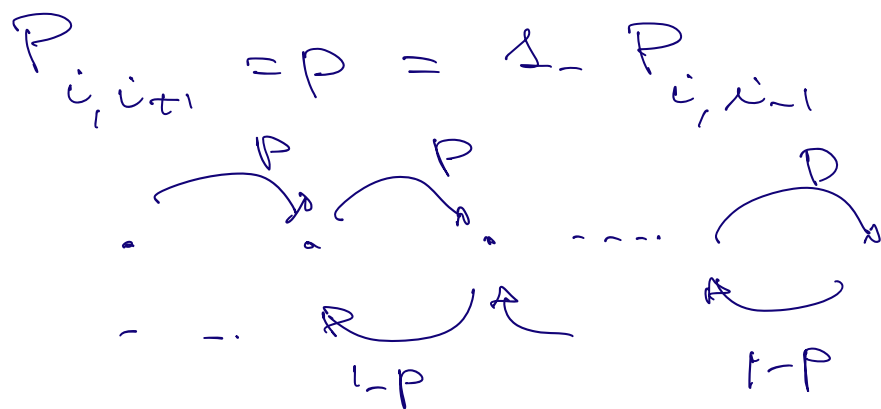
ricorrente

↓  
transiente

Esempio

Stati:  $0, \pm 1, \pm 2, \dots$

$n^\circ \infty$  di stati possibili



Tutti gli stati comunicano  
trans.

?   
 ricorrenti

Uso il teorema

$$\sum_{n=1}^{\infty} P_{ii}^n \begin{cases} = \infty & \text{ricorrenti} \\ < \infty & \text{trans.} \end{cases}$$

Studio lo stato "0".

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_{00}^n = ?$$

$$P_{00}^{2m+1} = 0$$

(n° dispari di passi non può riportare in 0)

$$P_{00}^{2m} = \binom{2m}{m} p^m (1-p)^m =$$

$$= \frac{(2m)!}{m! m!} p^m (1-p)^m$$

$$n! \sim n^{n+1/2} e^{-n} \sqrt{2\pi}$$

Formula  
Stirling

$$a_n \sim b_n \Rightarrow$$

$$\sum a_n < \infty \Leftrightarrow \sum b_n$$

$$P_{00}^{2m} \sim \frac{(2m)^{2m+1/2} e^{-2m} \sqrt{2\pi} p^m (1-p)^m}{n^{m+1/2} e^{-m} \sqrt{2\pi} n^{m+1/2} e^{-m} \sqrt{2\pi}}$$

$$\begin{array}{c} \diagdown \quad \diagup \\ m \quad 2m+1 \end{array}$$

$$= \frac{4^m \cancel{\sqrt{2}}^m \cancel{\sqrt{m}}^m p^m (1-p)^m}{\cancel{m}^m \sqrt{2\pi} \sqrt{m} \cancel{\sqrt{m}}^m} = 1$$

$$\frac{[4p(1-p)]^m}{\sqrt{\pi} \sqrt{m}}$$

$$\sum_{m=0}^{\infty} p^{2m} \quad \text{converge se e solo}$$

$$\sum \frac{[4p(1-p)]^m}{\sqrt{\pi} \sqrt{m}} \quad \text{converge}$$

$$\text{Oss.} \quad 4p(1-p) \leq 1 \quad \text{e vale 1}$$

$$\text{se } p = \frac{1}{2}$$

$$\text{Se } \sum \frac{[4p(1-p)]^m}{\sqrt{\pi m}} < \infty \quad \text{O e trans.} \\ p \neq \frac{1}{2}$$

Se  $p = 1/2$   $\sum \frac{1}{\sqrt{n}}$   $= \infty \Rightarrow 0$   
è ricorrente

Stati  $\swarrow$  ricorrenti  
 $\searrow$  transienti

Stati ricorrenti  $\swarrow$  positivo ricorrente  
 $\searrow$  nullo ricorrente

Positivo ricorrente : torna nello  
stato con probab. 1 +  
l'attesa del tempo ritorno  
è finito

Nullo ricorrente se torna con probab.  
1 allo stato me con  
un tempo medio  $\infty$ .

Se lo stato  $i$  ha un n° finito  
di stati comunicanti  $\rightarrow$   
positivo ricorrente

Def. Lo stato  $i$  si dice  
periodico di PERIODO  $d$  se  
 $P_{ii}^n = 0$

Quando  $n$  non è divisibile per  
 $d$  e  $d$  è il più grande  
intero con questa proprietà

Cioè  $d$  è

$$\text{M.C.D. } \{n : P(x_n = i | x_0 = i) > 0\}$$

Def. Se  $d = 1$  lo stato si  
dice aperiodico.

Oss La periodicità è una proprietà di classe:

$i \leftrightarrow j$  e  $i$  ha periodo  $d$   
 $\rightarrow j$  ha periodo  $d$

Def Uno stato aperiodico e positivo ricorrente si dice ERGODICO

Def Una catena con tutti gli stati ergodici si dice ergodica.

Con riferimento alle catene quando  $n$  diverge.

Es. (previsioni meteo)

$$P^4 = \begin{vmatrix} 0.5749 & 0.4251 \\ 0.5669 & 0.4331 \end{vmatrix}$$



$$P^8 = \begin{vmatrix} 0.572 & 0.428 \\ 0.570 & 0.430 \end{vmatrix}$$

Congettura

$$\lim_{m \rightarrow \infty} P_{ij}^m = \pi_j$$

Posso dimostrare e sotto  
quali ipotesi che  $\exists$

$$\lim_{m \rightarrow \infty} P_{ij}^m = \pi_j$$

↓ distribuzione  
limite

Teorema In una catena di  
Markov IRREDUCIBILE e  
ERGODICA (aperiodica e  
positivo ricorrente)

1. ESISTE  $\lim_{n \rightarrow \infty} P_{ij}^n = \pi_j$   
ed è indipendente da  $i$ .

2.  $\pi_j$  è l'unica soluzione  
non negativa del sistema

$$\begin{cases} \pi_j = \sum_i \pi_i P_{ij} \\ \sum_j \pi_j = 1 \end{cases}$$

$$\pi_i = P(X_\infty = i)$$

Dim Ammettiamo che le  $\pi_i$   
esistano

$$\begin{aligned} P(X_{m+1} = j) &= \sum_i \overbrace{P(X_{m+1} = j | X_m = i)}^{P_{ij}} P(X_m = i) \\ &= \sum_i P_{ij} P(X_m = i) \end{aligned}$$

Faccio  $\lim_{n \rightarrow \infty}$

$$\pi_j = \sum_i P_{ij} \pi_i$$

$$\sum_j \pi_j = 1$$

$$\{\pi_0, \pi_1, \dots, \pi_b\}$$

Distrib. limite  $\{\pi_j\}_{j=1, \dots, k}$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P(X_n = j) = \pi_j$$

Dist. staz. : Distrib. in iz. che  
si riproduce nel  
tempo

Se  $X(0)$  è distribuito

secondo  $\pi_j \rightarrow$  anche  $X_1$  lo

sarà e

anche  $X_n$

Perché a tempo chiesto  
irriducibilità

$$P = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0.6 \\ 0 & 1 & 0 \end{vmatrix}$$



2 classi:  $\{0\}$   $\{1, 2\}$

APERIODICITÀ nel tesempio

ma se considero

$$P = \begin{vmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{vmatrix}$$



$$\begin{cases} \pi = \pi P \\ \sum \pi_i = 1 \end{cases}$$

$$\pi = (\pi_0, \pi_1) = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$$