

MATRICI STOCASTICHE

Note Title

20/03/2018

$\mathbb{R}^{N \times}$ = insieme dei vettori n-gli $\Rightarrow N$ component. real.

$x \in \mathbb{R}^{N \times}$ si dice VETTORE STOCASTICO se

$$x = (x_1, \dots, x_N) \quad x_i \geq 0 \quad \forall i = 1, \dots, N$$
$$\sum_{i=1}^N x_i = 1$$

\mathcal{J} insieme dei vettori stocastici si indice \mathcal{J}

$$e^1, \dots, e^N \quad e^1 = (1, 0, \dots, 0)$$

I vettori della base canonica sono vettori stocastici

$$P \in M_{N \times N}(\mathbb{R}) \quad \underline{P} : x \in \mathbb{R}^{N \times} \mapsto xP \in \mathbb{R}^{N \times}$$

$$\underline{P}(e^i) = e^i P = P^i \quad P = (P^i_j)_{i,j \in \{1, \dots, N\}}$$

$P \in M_{N \times N}(\mathbb{R})$ si dice matrice stocastica se tutte le sue righe sono vettori stocastici

$$P^i_j \geq 0 \quad \forall i, j = 1, \dots, N$$

$$\sum_{j=1}^N P^i_j = 1 \quad \forall i = 1, \dots, N$$

PROPOSIZIONE Sia $P \in M_{N \times N}(\mathbb{R})$, allora P è una matrice stocastica SSE l'immagine di ogni vettore stocastico rispetto a \underline{P} è un vettore stocastico
cioè SSE xP è stocastico $\forall x$ vettore stocastico

DIP ① Supponiamo che P sia una matrice stocastica
Sia $x \in \mathcal{J}$ $(xP)_j = \sum_{i=1}^N x_i P^i_j \geq 0$

$$\sum_{j=1}^N (xP)_j = \sum_{j=1}^N \sum_{i=1}^N x_i P_{ij} = \sum_{i=1}^N x_i \left(\underbrace{\sum_{j=1}^N P_{ij}}_1 \right) = \sum_{i=1}^N x_i = 1$$

② Supponiamo che \underline{P} part. vettori stocastici in vettori stocastici -

$\forall x = 1 \dots N$ $\underline{P}(e^i)$ è un vettore stocastico
 $P(e^i) = e^i P = P^i$

Così $\forall i$ P^i è un vettore stocastico ovvero \underline{P} è una matrice stocastica -

$$X(\Omega) = \{t_i\}_{i \in \mathbb{N}} \quad t_i \in \mathbb{R} \quad t_i \neq t_j$$

$$P_i = P(X = t_i) \quad \{P_i\}_{i \in \mathbb{N}} \quad P_i \geq 0 \quad \sum_{i \in \mathbb{N}} P_i = 1$$

S insieme numerabile

$$l^1 = \left\{ \{x_j\}_{j \in S} : \|x\| = \sum_{j \in S} |x_j| < +\infty \right\}$$

$$M^\infty = \left\{ P = (P_{ij}^i)_{i,j \in S} : \|P\| = \sup_{i \in S} \sum_{j \in S} |P_{ij}^i| < +\infty \right\}$$

Se l^1 che M^∞ sono spazi vettoriali.

$$\underline{P} : x \in l^1 \mapsto xP \in l^1$$

$$\text{dove } (xP)_j = \sum_{i \in S} x_i P_{ij}^i$$

$$\sum_{j \in S} |(xP)_j| = \sum_{j \in S} \left| \sum_{i \in S} x_i P_{ij}^i \right| \leq \sum_{j \in S} \sum_{i \in S} |x_i| |P_{ij}^i|$$

$$= \sum_{i \in S} |x_i| \underbrace{\sum_{j \in S} |P_{ij}^i|}_{\leq \|P\|} \leq \|P\| \sum_{i \in S} |x_i| = \|P\| \|x\| < +\infty$$

$$P, Q \in M^\infty \stackrel{??}{\Rightarrow} PQ \in M^\infty$$

$$(PQ)_j^i = \sum_{k \in S} P_k^i Q_j^k$$

$$\begin{aligned} \sum_{j \in S} |(PQ)_j^i| &= \sum_{j \in S} \left| \sum_{k \in S} P_k^i Q_j^k \right| \leq \sum_{j \in S} \sum_{k \in S} |P_k^i| |Q_j^k| \\ &= \sum_{k \in S} |P_k^i| \underbrace{\sum_{j \in S} |Q_j^k|}_{\leq \|Q\|_\infty} \leq \|Q\|_\infty \underbrace{\sum_{k \in S} |P_k^i|}_{\leq \|P\|_\infty} \leq \|P\|_\infty \|Q\|_\infty \end{aligned}$$

$$\underline{P} : x \in \ell^1 \mapsto xP \in \ell^1 \quad \underline{Q} : x \in \ell^1 \mapsto xQ \in \ell^1$$

$$\underline{Q} \circ \underline{P}(x) = \underline{Q}(P(x)) = \underline{Q}(xP) = (xP)Q = x(PQ)$$

Sia $x = \{x_j\}_{j \in S}$ successione in \mathbb{R} , dico che $\{x_j\}_{j \in S}$ è un vettore stocastico a indici numerabili se

$$x_j \geq 0 \quad \text{e} \quad \sum_{j \in S} x_j = 1 \quad (\Leftrightarrow x \in \ell^1 \text{ e } \|x\|_1 = 1)$$

Sia $P \in M^\infty$ dico che P è una matrice stocastica se ogni sua riga è un vettore stocastico

$$P = (P_j^i)_{i,j \in S}$$

$$P_j^i \geq 0 \quad \sum_{j \in S} P_j^i = 1 \quad \forall i \in S$$

$$\|P\| = \sup_{i \in S} \underbrace{\sum_{j \in S} |P_j^i|}_{=1} = \sup_{i \in S} 1 = 1$$

Come nel caso finito, si dimostra che se $P \in M^\infty$, allora P è una matrice stocastica se e solo se può moltiplicare vettori stocastici in vettori stocastici.

CAS FINITO

$$\mathcal{J} = \left\{ x = (x_1, \dots, x_N) \in \mathbb{R}^N : x_i \geq 0, \sum_{i=1}^N x_i = 1 \right\}$$

CAS NUMERABILE, S insieme numerabile

$$\mathcal{J} = \left\{ x = (x_i)_{i \in S} : x_i \geq 0, \sum_{i \in S} x_i = 1 \right\}$$

$$\left\{ x_i^{(n)} \right\}_{i \in S} \quad n \in \mathbb{N}$$

Sceggo $S = \mathbb{N}$

$$x^{(1)} = (1, 0, \dots) \in \mathcal{J}$$
$$x^{(2)} = (0, 1, 0, \dots) \in \mathcal{J}$$

Fisso i

Considero $\lim_{n \rightarrow \infty} x_i^{(n)} = 0 \quad x_i^{(n)} = 0 \quad \forall n > i$

$$P = (P_j^i)_{i,j \in S}$$

$$Q = (Q_j^i)_{i,j \in S}$$

S numerabile
 $S = \{1, \dots, N\}$

$$P_j^i \geq 0$$

$$\forall i, j \in S$$

$$Q_j^i \geq 0$$

$$\sum_{j \in S} P_j^i = 1$$

$$\forall i \in S$$

$$\sum_{j \in S} Q_j^i = 1$$

$$(PQ)_j^i = \sum_{\ell \in S} P_\ell^i Q_j^\ell \geq 0$$

$$\sum_{j \in S} (PQ)_j^i = \sum_{j \in S} \sum_{\ell \in S} P_\ell^i Q_j^\ell = \sum_{\ell \in S} P_\ell^i \underbrace{\sum_{j \in S} Q_j^\ell}_{= 1 \quad \forall \ell \in S} =$$

$$= \sum_{\ell \in S} P_\ell^i = 1 \quad \forall i$$

In particolare, se $P \in \mathbb{R}^n$ è una matrice stocastica, allora

P^n è una matrice stocastica $\forall n \in \mathbb{N}$

N.B. $P^0 := Id$ è anche lei stocastica

GRAFO ORIENTATO

(V, E)

V è un insieme finito di punt. detti NODI DEL GRAFO
ed E è un sottoinsieme di $V \times V$

$$V = \{1, \dots, N\}$$

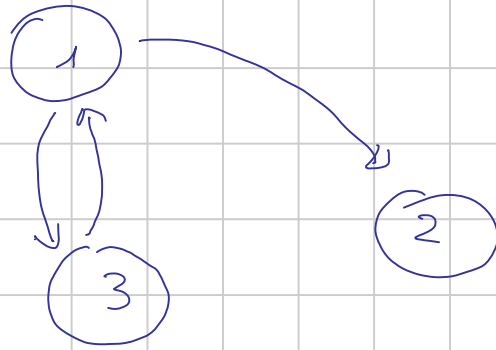
$$E \subseteq \{(i, j) : i, j \in \{1, \dots, N\}\}$$

Se $(i, j) \in E$ dico che (i, j) è un ARCO DEL GRAFO

$(i, i_1)(i_1, i_2)(i_2, i_3) \dots (i_n, j)$ si dice
un cammino orientato da i verso j

$$V = \{1, 2, 3\}$$

$$E = \{(1, 2), (1, 3), (3, 1)\}$$



$$A = (A_{ij}^i)_{i, j \in N}$$

$$A_{ij}^i = \begin{cases} 1 & (i, j) \in E \\ 0 & (i, j) \notin E \end{cases}$$

A si dice MATRICE DI INCIDENZA DEL GRAFO

$$(A^2)_{ij}^i = \sum_{k=1}^N A_{ik}^i A_{kj}^k > 0 \quad \text{SSE } \exists \bar{k} \in \{1, \dots, N\}$$

$$\text{T.c. } A_{\bar{k}i}^i > 0 \text{ e } A_{j\bar{k}}^{\bar{k}} > 0$$

$$\text{cioè SSE } \begin{cases} (i, \bar{k}) \in E \\ (\bar{k}, j) \in E \end{cases}$$

SSE

esiste un cammino orientato da i verso j composto
da due archi

Analogamente

$(A^n)_{ij}^i > 0$ SSE esiste un cammino orientato
composto da n archi che va da i verso j

GRAFO ORIENTATO PESATO

Sia (V, E) $V = \{1, \dots, N\}$ un grafo orientato

Ad ogni arco $(i, j) \in E$ assegno un peso $P_{ij} > 0$

Chiamo matrice di incidenza la matrice

$$A = (A_{ij}^i)_{i,j=1-N}$$

$$A_{ij}^i = \begin{cases} 0 & (i,j) \notin E \\ P_{ij} & (i,j) \in E \end{cases}$$

$(A^2)_{ij}^i = \sum_{k=1}^N A_{ik}^i A_{kj}^k > 0$ SSE esiste un cammino
orientato di esattamente due
archi che va da i verso j

$$A = (A_{ij}^i)_{i,j=1-N} \quad A_{ij}^i \geq 0 \implies (V, E)$$

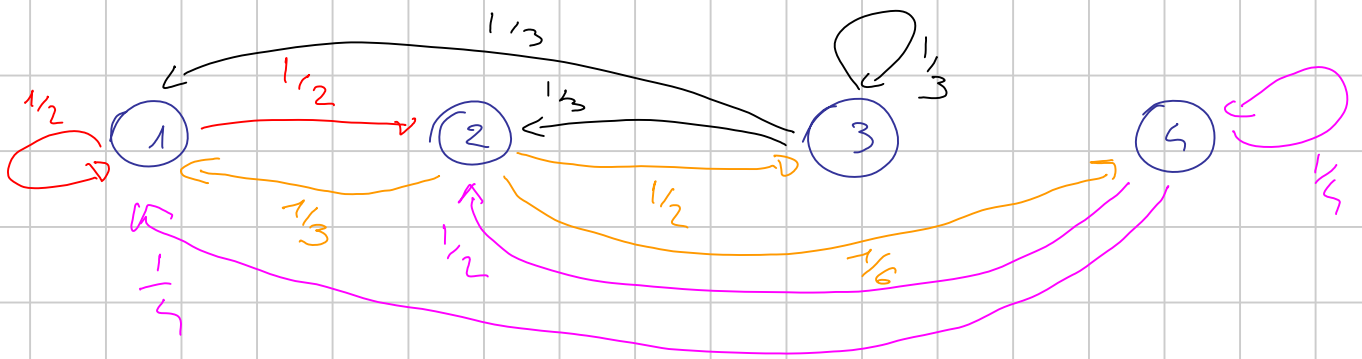
$$V = \{1, \dots, N\} \quad E = \{(i,j) \in V \times V = A_{ij}^i > 0\}$$

e per $(i,j) \in E$ peso $P_{ij} = A_{ij}^i$

Se $P \in M_{N \times N}(\mathbb{R})$ è una matrice stocastica le è
naturalmente associato un grafo pesato

Le somme dei pesi degli archi uscenti da ciascun
nodo è 1

$$P = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{6} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 \\ \frac{1}{5} & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{5} \end{pmatrix} \quad N=4$$



Una P matrice stocastica a indici in $S = \{1, \dots, N\}$
 o in S insieme numerabile.

Siano $i, j \in S$. Dico che i vede j o che
 j è accessibile da i se

$\exists n \in \mathbb{N}$ T.c. $(P^n)^i_j > 0$ $P_{ij}^{(n)} > 0$ - l'indice $i \rightarrow j$

$$P = (P_{ij}^i) \quad P_{ij}^i = P_{ij} \quad (P^n)^i_j = P_{ij}^{(n)}$$

$$P_{ij}^{(0)} = \delta_{ij} = \begin{cases} 1 & i=j \\ 0 & i \neq j \end{cases}$$

Se $i \rightarrow j$ e $j \rightarrow i$ dico che i e j comunicano e
 si scrive $i \leftrightarrow j$

Se $\forall i \in S$ e $\forall j \in S$ ho che $i \leftrightarrow j$ si dice che $P = (P_{ij})_{i,j \in S}$
 è una matrice ^{stocastica} irriducibile

$$\forall (i, j) \in S \times S \quad \exists n = n(i, j) \text{ T.c. } P_{ij}^{(n)} > 0$$

N.B. $\forall i \in S \quad i \leftrightarrow i \quad P_{ii}^{(0)} = 1$