

Appunti di:
Processi stocastici

A.A. 2024/2025

Sapienza Università di Roma
Dipartimento di Scienze Matematiche per l'intelligenza artificiale



Autore: Carboni Francesco

Contents

1	Catene di Markov omogenee	2
1.1	Stati assorbenti e transienti	4
1.2	Catene di Markov aperiodiche e irriducibili	6
1.3	Distribuzione stazionaria	9
2	Simulazione di una catena di Markov	10

1 Catene di Markov omogenee

Sia \mathcal{S} un insieme finito di stati e X_1, X_2, \dots una successione di variabili aleatorie tali che

$$X_i : \Omega \rightarrow \mathcal{S}$$

Ogni X_i dipende solo dalla variabile aleatoria che la precede nella sequenza, ovvero X_{i-1} , questo si traduce in:

$$\mathbb{P}(X_k = x_k | X_1 = x_1, X_2 = x_2, \dots, X_{k-1} = x_{k-1}) = \mathbb{P}(X_k = x_k | X_{k-1} = x_{k-1})$$

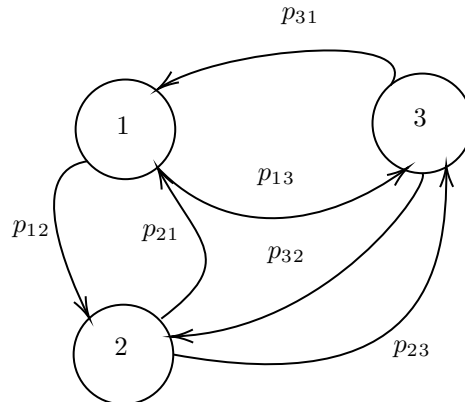
Per alleggerire la notazione scriveremo $p_{ij} = \mathbb{P}(X_k = i | X_{k-1} = j)$ per indicare la **probabilità di transizione**, possiamo immaginare le *MC* come una serie di stati in \mathcal{S} , dove p_{ij} rappresenta la probabilità di passare dallo stato j allo stato i . Per semplificare lo studio delle Catene di Markov possiamo aggiungere l'ipotesi, almeno per il momento, che la probabilità di transizione non dipenda dal tempo k , ovvero p_{ij} è uguale per ogni X_k . Catene di Markov di questo tipo vengono chiamate **omogenee** e possono essere descritte da una matrice $P \in \mathfrak{M}_{n,n}(I)$ chiamata matrice di transizione:

$$\begin{pmatrix} p_{11} & p_{12} & \dots & p_{1n} \\ p_{21} & \ddots & & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ p_{n1} & \dots & \dots & p_{nn} \end{pmatrix}$$

dove per ogni riga vale $\sum_j p_{ij} = 1$. Lo stato iniziale X_0 della catena può essere definito in due modi:

- si sceglie in modo deterministico $X_0 = i$.
- Si utilizza un vettore di probabilità $\mathbf{q} = (q_1, q_2 \dots q_n)$, e si sceglie in modo aleatorio lo stato iniziale.

Una catena di Markov è formata da un insieme di stati e da una funzione di probabilità che regola i passaggi da uno stato all'altro, ed è proprio in questo che differisce da una macchina a stati deterministica, potendo essere pensata come una macchina a stati stocastica. Oltre alla matrice di transizione una catena di Markov omogenea trova una rappresentazione anche in un grafo orientato, dove i vertici sono gli stati di \mathcal{S} e gli archi sono pesati con p_{ij} .



Esempio 1.1. Consideriamo un sistema di due bit collegati ai lanci di una moneta con la seguente legge: se la moneta da testa viene flipato il primo bit, altrimenti viene flipato il secondo. Assumiamo inoltre che la moneta non sia truccata e quindi

$$\mathbb{P}(T) = \mathbb{P}(C) = \frac{1}{2}.$$

La matrice di transizione che ne deriva è

$$P = \begin{matrix} & \begin{matrix} [00] & [01] & [10] & [11] \end{matrix} \\ \begin{matrix} [00] \\ [01] \\ [10] \\ [11] \end{matrix} & \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \end{pmatrix} \end{matrix}$$

$\mathbf{q} = (q_1, q_2, q_3, q_4)$ è il vettore di probabilità iniziale, dove q_1 indica la probabilità di iniziare da $[00]$. Calcoliamo la probabilità che da un $[ij]$ stato di partenza ottenga tutte le altre configurazioni al primo passo:

- $\mathbb{P}(X_1 = [00]) = \frac{1}{2}(q_2 + q_3)$
- $\mathbb{P}(X_1 = [01]) = \frac{1}{2}(q_1 + q_4)$
- $\mathbb{P}(X_1 = [10]) = \frac{1}{2}(q_1 + q_4)$
- $\mathbb{P}(X_1 = [11]) = \frac{1}{2}(q_2 + q_3)$

Quindi l'analisi del primo passo del processo sarà:

$$\text{passo 1} \rightarrow \left(\frac{1}{2}(q_2 + q_3), \frac{1}{2}(q_1 + q_4), \frac{1}{2}(q_1 + q_4), \frac{1}{2}(q_2 + q_3)\right)$$

Il calcolo svolto per ottenere il vettore probabilità del primo passo non è altro che il prodotto vettore per matrice $\mathbf{q} \cdot P$. Da questa osservazione segue che possiamo ridurre la computazione di ogni passo ad un prodotto del vettore risultante dal passo precedente per la matrice di transizione, che rimane invariata.

$$\begin{aligned} \mathbf{q}_1 &= \mathbf{q} \cdot P \\ \mathbf{q}_2 &= \mathbf{q}_1 \cdot P = \mathbf{q} \cdot P^2 \\ &\vdots \\ \mathbf{q}_n &= \mathbf{q}_{n-1} \cdot P = \mathbf{q} \cdot P^n \end{aligned}$$

Osservazione 1.2. Se la matrice P è diagonalizzabile, ovvero è simile ad una matrice diagonale, allora P può essere scritta come $P = U^{-1}DU$, dove D è la matrice diagonale. Grazie alla diagonalizzazione abbiamo un modo più semplice per calcolare le potenze di matrici, infatti

$$P^n = (U^{-1}DU)(U^{-1}DU) \dots (U^{-1}DU) = U^{-1}D^nU$$

ma la potenza della matrice diagonale è $D^n = (a_{ij}^n)$.

Definizione 1.3. Sia P una matrice quadrata, p_{ij} gli elementi della matrice dove $p_{ij} \in [0, 1]$ e $\sum_j p_{ij} = 1$, allora P è detta *matrice stocastica*.

Esempio 1.4. Consideriamo il processo dell'esempio precedente, consideriamo solo i passi pari del processo, per analizzare i passi del processo dobbiamo calcolare la probabilità di andare da $i \rightarrow j$ in due passi.

$$\sum_k p_{ik} p_{kj} \rightarrow \text{probabilità di andare da } i \text{ a } j \text{ in due passi}$$

La nuova matrice di transizione $P' = (\sum_k p_{ik} p_{kj})$ è stocastica.

Esempio 1.5. Consideriamo ora due MC sullo stesso \mathcal{S} :

$P \rightarrow$ passi pari

$Q \rightarrow$ passi dispari

Possiamo rappresentare il processo come un'alternanza delle matrici stocastiche P e Q

$$qPQPQP \dots$$

Allo stesso modo possiamo considerare $PQ = R$ con $r_{ij} = \sum_k p_{ik} q_{kj}$, ottenendo comunque una matrice stocastica R , quindi il prodotto di matrici stocastiche è una matrice stocastica.

Osservazione 1.6. Chiamiamo $p_{ij}^{(n)}$ la probabilità di transizione per andare dallo stato i allo stato j in n passi, nell'esempio precedente (1.4) abbiamo calcolato la probabilità $i \rightarrow j$ saltando di due passi

$$p_{ij}^{(2)} = \sum_{k \in \mathcal{S}} p_{ik} p_{kj}.$$

Nel caso generale abbiamo che

$$p_{ij}^{(m+n)} = \sum_{k \in \mathcal{S}} p_{ik}^{(m)} p_{kj}^{(n)}$$

in modo equivalente ma facendo riferimento direttamente alle matrici di transizione:

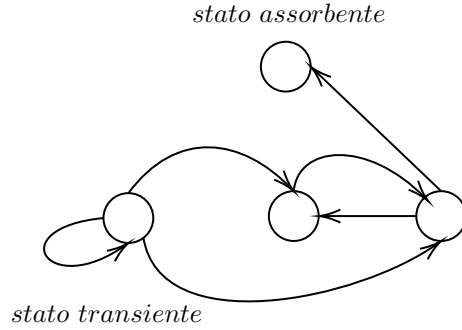
$$P^{(m+n)} = P^{(m)} \cdot P^{(n)}.$$

Questa equazione prende il nome di *equazione di Chapman-Kolmogorov*, ricordiamo però che questa è solo una versione semplificata delle equazioni perchè stiamo lavorando su MC omogenee.

1.1 Stati assorbenti e transienti

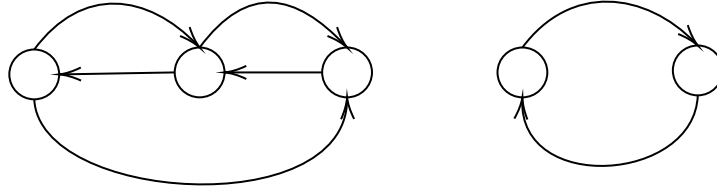
Una serie di risultati interessanti nascono dall'ipotesi di eseguire la MC per molto tempo, e chiedersi quale sia la probabilità che si finisca in un determinato stato.

Definizione 1.7. Uno stato i è detto assorbente se $p_{ii} = 1$, ovvero una volta entrato in quello stato non potrà più uscirne. Uno stato j è detto *transiente*, se una volta che il processo lo abbandona, questo non vi ritornerà più.



Ovviamente essendo una macchina stocastica non può esistere la definizione di stati su cui passeremo un numero finito di volte, se continuiamo il processo per infinito tempo. Da queste semplici definizioni osserviamo, che se una *MC* ha uno o più stati assorbenti e continuiamo il processo per un tempo indeterminato, allora o si finisce in uno degli stati assorbenti, o ci sono più stati che vengono visitati infinite volte.

Esempio 1.8. Consideriamo la *MC* rappresentata dal grafo non connesso qui sotto:



formalmente questa è un'unica catena di Markov ma, se ne scriviamo la matrice di transizione, sarà una matrice divisa a blocchi.

$$\left(\begin{array}{c|c} MC_1 & 0 \\ \hline 0 & MC_2 \end{array} \right)$$

Sia $\mathcal{S} = \{1, \dots, k, k+1, \dots, n\}$ l'insieme degli stati, dove gli stati da 1 a k sono rappresentati nel sottografo di sinistra, mentre quelli da $k+1$ ad n a destra. Non essendo i due grafi connessi, una volta che finiremo in uno dei due la probabilità di arrivare ad uno qualunque degli stati dell'altro sarà 0, per questo possiamo rinormalizzare il vettore delle probabilità solo su quelle che riguardano il singolo sottografo:

$$\text{per } 1 \leq i \leq k \quad \mathbf{q}' = \left(\frac{q_i}{\sum_{i=1}^k q_i} \right) \quad \text{per } k+1 \leq i \leq n \quad \mathbf{q}'' = \left(\frac{q_i}{\sum_{i=k+1}^n q_i} \right)$$

Sia $p^{(n)} = \mathbf{q}P^n$, supponiamo che $\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{q}P^n = \boldsymbol{\pi}$, quindi se lasciamo proseguire il processo per un tempo illimitato questo si stabilizza e il limite è proprio $\boldsymbol{\pi}$. Inoltre se $\boldsymbol{\pi}$ è il

limite otteniamo che

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{q} P^n = \lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{q} P^{n+1} = \left(\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{q} P^n \right) P = \boldsymbol{\pi} P$$

$$\boldsymbol{\pi} = \boldsymbol{\pi} P.$$

Allora $\boldsymbol{\pi}$ è un autovettore sinistro di P , e viene chiamato **distribuzione stazionaria**. In altre parole, la distribuzione $\boldsymbol{\pi}$ resta invariata sotto l'evoluzione della catena di Markov. In questo caso, $\boldsymbol{\pi}$ rappresenta una situazione stazionaria in cui, anche se il sistema evolve nel tempo, la distribuzione complessiva degli stati rimane costante.

Teorema 1.9 (Frobenius). *Una matrice stocastica ha sempre un autovalore uguale ad 1.*

In generale può succedere che ci siano più autovettori con $\lambda = 1$, chiamiamoli $\boldsymbol{\pi}$ e $\boldsymbol{\pi}'$, che rispettano le seguenti condizioni:

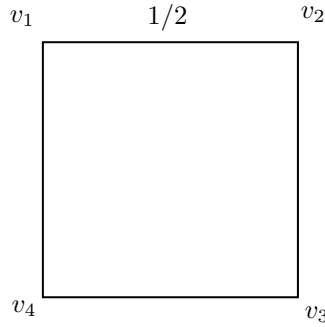
$$\sum_i \pi_i = 1 \text{ e } \pi_i \geq 0 \text{ per ogni } i.$$

Allora possiamo costruire un'altro autovettore che rispetti le precedenti proprietà, quindi sia una distribuzione invariante, facendo una combinazione lineare *convessa* di $\boldsymbol{\pi}$ e $\boldsymbol{\pi}'$:

$$\alpha \boldsymbol{\pi} + (1 - \alpha) \boldsymbol{\pi}' \quad \text{con } \alpha \in [0, 1].$$

1.2 Catene di Markov aperiodiche e irriducibili

Consideriamo la figura qui sotto con quattro vertici, dove da ogni vertice è possibile muoversi solo verso quelli adiacenti con una probabilità $p = \frac{1}{2}$. Chiamiamo inoltre $\boldsymbol{\mu}^{(0)} = (1, 0, 0, 0)$ il vettore che indica lo stato iniziale (in questo caso scegliamo arbitrariamente di partire da v_1).



$$P = \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{pmatrix}, P^2 = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \end{pmatrix}, P^3 = \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{pmatrix}$$

Se si continuano i calcoli otterremo ciclicamente le stesse matrici, in particolare per ogni $k \geq 1$

$$P^{2k} = P^2$$

$$P^{2k+1} = P$$

Allo stesso modo vedremo cambiare il vettore delle probabilità $\mu^{(n)}$, che per come è stato scelto sarà sempre uguale alla prima riga di P^n . Catene di Markov con questo tipo di comportamento vengono chiamate *catene periodiche*, in questo caso il *periodo* della catena è uguale a 2.

Definizione 1.10. Il *periodo* di uno stato $s_i \in \mathcal{S}$ di una catena di Markov è

$$d(s_i) = \gcd(n : p_{ii}^{(n)} > 0)$$

lo stato s_i è detto *periodico* se $d(s_i) > 1$.

Una caratteristica fondamentale delle catene di questo tipo è che possiamo sempre risalire allo stato di partenza, o comunque ad un insieme di stati iniziali compatibili con il periodo. Cosa che invece non possiamo dire nel caso in cui siano *aperiodiche*, infatti le *MC* per definizione non hanno memoria. Nonostante il calcolo delle matrici di transizione sia agevolato dal periodo, le catene periodiche non convergono mai ad una distribuzione limite: essendo periodica non si fermerà mai in un singolo stato e continuerà ad oscillare in modo indeterminato tra i d stati che compongono il periodo. Questa importante proprietà motiva la rimozione della periodicità da una *MC*.

Osservazione 1.11. Affinché una catena di Markov sia periodica è necessario che $p_{ii} = 0$, quindi per rendere la stessa aperiodica sarà sufficiente che

$$p_{ii} = q$$

$$p_{ij} = p_{ij}(1 - q) \quad \text{con } q \in (0, 1]$$

Possiamo applicare (1.10) all'esempio precedente aggiungendo ad ogni vertice la probabilità $q = 1/2$, di restare in quello stesso stato, e $p' = pq$ per andare in uno dei vertici adiacenti. Quindi la probabilità di rimanere nello stesso stato in cui il processo si trovava al passo precedente "distrugge" la periodicità della catena.

Definizione 1.12. Una catena di Markov è detta *aperiodica* se $d(s_i) \leq 1$ per ogni stato $s_i \in \mathcal{S}$, ovvero se nessuno stato è periodico.

Definizione 1.13. Diciamo che i *comunica* con j ($i \rightarrow j$) se esiste $n \in \mathbb{Z}^+$ tale che $p_{ij}^{(n)} > 0$, quindi se esiste un certo numero di passi per andare da i a j . Nel caso in cui volessimo dare una condizione per le catene non omogenee diremo che i comunica con j se

$$\mathbb{P}(X_{m+n} = s_j | X_m = s_i) > 0$$

Definizione 1.14. i e j sono *comunicanti* se $i \rightarrow j$ e $j \rightarrow i$ ($i \longleftrightarrow j$).

Definizione 1.15. Una catena di Markov è *irriducibile* se $i \longleftrightarrow j$ per ogni $i, j \in \mathcal{S}$, altrimenti è detta *riducibile*.

La catena dell'esempio (1.8), rappresentata come un grafo non connesso, è una catena di Markov *riducibile*. Ogni catena di Markov *riducibile* può essere rappresentata con una matrice di transizione divisa a blocchi. Lo studio di una *MC* divisa in blocchi è ridotto allo studio delle *MC irriducibili* che la compongono.

Teorema 1.16. Supponiamo di avere una catena di Markov (X_0, X_1, \dots) aperiodica con spazio degli stati $\mathcal{S} = \{s_1, \dots, s_k\}$ e matrice di transizione P . Allora esiste $N < \infty$ tale che

$$(P^N)_{ii} > 0$$

Per provare il seguente risultato abbiamo bisogno del seguente *lemma* relativo alla *teoria dei numeri*.

Lemma 1.17. *Sia $A = \{a_1, a_2, \dots\}$ con $a_i \in \mathbb{N}$ con le seguenti proprietà:*

- *non è reticolare ($\gcd(a_1, a_2, \dots) = 1$)*
- *chiuso rispetto all'addizione.*

Allora esiste $N < \infty$ tale che $n \in A$ per ogni $n \geq N$.

Dimostrazione (Teorema 1.16). Consideriamo $s_i \in \mathcal{S}$ e associato ad esso l'insieme

$$A_i = \{n \geq 1 \mid p_{ii}^{(n)} > 0\}$$

rappresentante la collezione di *tempi di ritorno* di uno stato in se stesso. Abbiamo assunto che la *MC* sia aperiodica, da questo segue che A_i sia un insieme *non reticolare*. Per servirci del lemma precedente dobbiamo provare che A_i sia anche chiuso rispetto alla somma, quindi che presi $a, a' \in A_i$, allora $a + a' \in A_i$. Dato che $a, a' \in A_i$ abbiamo che:

$$\mathbb{P}(X_a = s_i \mid X_0 = s_i) > 0$$

$$\mathbb{P}(X_{a'} = s_i \mid X_0 = s_i) = \mathbb{P}(X_{a'+a} = s_i \mid X_a = s_i) > 0$$

Dalle precedenti ricaviamo

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(X_{a+a'} = s_i \mid X_0 = s_i) &\geq \mathbb{P}(X_{a+a'} = s_i, X_a = s_i \mid X_0 = s_i) \\ &= \mathbb{P}(X_a = s_i \mid X_0 = s_i) \mathbb{P}(X_{a+a'} = s_i \mid X_a = s_i) > 0 \end{aligned}$$

quindi $a + a' \in A_i$. Segue che esiste N_i tale che ogni $a > N_i$ appartiene ad A_i , in altre parole la probabilità di ritorno da $i \rightarrow i$, dopo N_i passi, è sempre positiva. Segue che $N = \max_{i \in |\mathcal{S}|} \{N_i\}$ è il limite di passi oltre il quale $(P^n)_{ii} > 0$ per ogni i . \square

Combinando *aperiodicità* e *irriducibilità* otteniamo il seguente risultato che ci tornerà utile nella dimostrazione del *teorema di convergenza delle catene di Markov*.

Corollario 1.18. *Sia $(X_0, X_1 \dots)$ una catena di Markov irriducibile e aperiodica con spazio degli stati $\mathcal{S} = \{s_1, s_2 \dots s_l\}$ e matrice di transizione P . Allora esiste $M < \infty$ tale che $(P^n)_{ij} > 0$ per ogni $i, j \in \{1, \dots, k\}$ ed ogni $n \geq M$.*

Esempio 1.19 (Passeggiata su un toro discreto). Siano a e b due interi positivi, e consideriamo la catena di Markov con spazio degli stati

$$\mathbb{T}^2(a, b) := \{(x, y) \mid x \in \{0, 1 \dots a - 1\}, y \in \{0, 1, \dots, b - 1\}\}$$

e il seguente meccanismo di transizione: se la catena è nello stato (x, y) al tempo n , allora al tempo $n + 1$ sarà nello stato $((x + 1) \bmod a, y)$ o $(x, (y + 1) \bmod b)$, ciascuno con probabilità $\frac{1}{2}$. Chiaramente è una catena di Markov *irriducibile*, in quanto dati due stati (x', y') e (x, y) , allora possiamo spostarci di una serie di passi in modo che $x + p \equiv x' \bmod a$ e $y + q \equiv y' \bmod b$, in entrambi i casi con probabilità positiva pari a

$$\mathbb{P}(X_{p+q} = (x', y') \mid X_0 = (x, y)) = \left(\frac{1}{2}\right)^{p+q}$$

ne segue che ogni coppia di stati è comunicante, quindi la catena è *irriducibile*. Mostriamo ora che la catena è *aperiodica* se e solo se $\gcd(a, b) = 1$. Supponiamo di trovarci in un punto generico (z, w) di $\mathbb{T}^2(a, b)$, per tornare in (z, w) allora possiamo scegliere di fare a passi orizzontali o b passi verticali, altrimenti una combinazione dei due, in ogni caso sarà un numero $ka + tb$ di passi, quindi $d(z, w) = \gcd(a, b, 2a, 2b, 2a + b, \dots) = 1 \iff \gcd(a, b) = 1$.

1.3 Distribuzione stazionaria

Anche se già incontrata in precedenza, diamo ora una definizione formale di distribuzione stazionaria per una catena di Markov.

Definizione 1.20. Sia (X_0, X_1, \dots) una catena di Markov con spazio degli stati $\{s_1, s_2 \dots s_k\}$ e matrice di transizione P . Il vettore $\pi = (\pi_1, \pi_2 \dots \pi_k)$ è detta distribuzione stazionaria se soddisfa le seguenti condizioni:

- (i) $\pi_i \geq 0$ per $i = 1, \dots, k$ e $\sum_{i=1}^k \pi_i = 1$ e
- (ii) $\pi P = \pi$, ovvero $\sum_{i=1}^k \pi_i P_{ij} = \pi_j$ per $j = 1, \dots, k$.

Consideriamo uno stato arbitrario di partenza $X_0 = i$ e definiamo

$$T_{ij} := \min\{n \geq 1 | X_n = j\},$$

come il *tempo aleatorio* per andare dallo stato i allo stato j , sia invece $\tau_{ij} := \mathbb{E}(T_{ij})$. Nel caso in cui $i = j$ chiameremo T_i come il *tempo di ritorno* e, se s_j non fosse raggiungibile da s_i , $T_{ij} = \infty$.

Proposizione 1.21. Sia (X_0, X_1, \dots) un catena aperiodica ed irriducibile, allora

$$\mathbb{P}(T_{ij} < \infty) = 1 \text{ e } \tau_{ij} < \infty \text{ per ogni } i, j.$$

Dimostrazione. Come dimostrato in precedenza, esiste sempre un certo intero positivo M tale che $p_{ij}^{(M)} > 0$ per ogni i, j . Prendiamo la probabilità di transizione minima $\alpha = \min_{i,j} (p_{ij}^{(M)})$ in $P^{(M)}$, con la quale otteniamo la seguente disuguaglianza:

$$\mathbb{P}(T_{ij} > M) \leq \mathbb{P}(X_M \neq j) \leq 1 - \alpha$$

quindi

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(T_{ij} > 2M) &= \mathbb{P}(T_{ij} > M) \mathbb{P}(T_{ij} > 2M | T_{ij} > M) \\ &\leq \mathbb{P}(T_{ij} > M) \mathbb{P}(X_{2M} \neq j | T_{ij} > M) \leq (1 - \alpha)^2 \end{aligned}$$

iterando questo processo ℓ volte avremo

$$\mathbb{P}(T_{ij} > \ell M) \leq (1 - \alpha)^\ell.$$

Quando ℓ tende ad infinito

$$\mathbb{P}(T_{ij} > \infty) = 0$$

passando al complemento otteniamo il primo risultato. Per il secondo punto sviluppiamo la sommatoria del valore atteso:

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(T_{ij}) &= \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{P}(T_{ij} \geq n) = \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}(T_{ij} > n) \\ &= \sum_{\ell=0}^{\infty} \sum_{n=\ell M}^{(\ell+1)M-1} \mathbb{P}(T_{ij} > n) \leq \sum_{\ell=0}^{\infty} \sum_{n=\ell M}^{(\ell+1)M-1} \mathbb{P}(T_{ij} > \ell M) \\ &= M \sum_{\ell=0}^{\infty} \mathbb{P}(T_{ij} > \ell M) \leq M \sum_{\ell=0}^{\infty} (1 - \alpha)^\ell = M \frac{1}{1 - (1 - \alpha)} = \frac{M}{\alpha} < \infty \end{aligned}$$

□

Teorema 1.22. Una catena irriducibile e aperiodica ha almeno una distribuzione stazionaria.

2 Simulazione di una catena di Markov

Consideriamo una successione di variabili aleatorie $X_0, X_1 \dots$ rappresentanti la traiettoria di una catena di Markov omogenea, con $\mathbb{P}(X_n = i | X_{n-1} = j) = p_{ij}$. Per simulare una catena di Markov abbiamo bisogno di una successione di variabili aleatorie

$$U_0, U_1 \dots \quad U_i \text{ uniformi su } [0, 1] \text{ e sono indipendenti}$$

quindi $\mathbb{P}(U_i \leq x) = \int_0^x dx$. Lo spazio degli stati deve essere finito e periodico, il periodo deve essere maggiore del numero di *v.a.* utilizzate. In questo modo si evita la ripetizione di pattern quando si ripassa su uno stesso stato. Oltre alla successione $\{U_i\}$ dobbiamo definire due funzioni, una per l'inizializzazione ed una per l'aggiornamento:

- *inizializzazione* : $\psi : I \rightarrow \mathcal{S}$, da $[0, 1]$ scelgo uno stato da cui iniziare. Per ogni $s \in \mathcal{S}$, la lunghezza di un intervallo in cui $\psi(x) = s$ deve essere $\mu^{(0)}(s) = \mathbb{P}(X_0 = s)$. Definiamo $\mu^{(0)}(s)$ come la misura dell'intervallo che rappresenta lo stato s al passo 0, ovvero

$$\mathbb{P}(X_0 = s) = \mathbb{P}(\psi(U_0) = s) = \int_0^1 \chi_{\{\psi(x)=s\}} dx$$

dove $\chi_{\{\psi(x)=s\}}$ è la funzione caratteristica sull'insieme dei punti $x \in [0, 1]$, tali che $\psi(x) = s$

$$\chi_{\{\psi(x)=s\}} = \begin{cases} 1 & \psi(x) = s \\ 0 & \psi(x) \neq s \end{cases}$$

Diamo ora una semplice costruzione della funzione ψ costante a tratti:

$$\psi(x) = \begin{cases} s_1 & \text{per } x \in [0, \mu^{(0)}(s_1)) \\ s_2 & \text{per } x \in [\mu^{(0)}(s_1), \mu^{(0)}(s_1) + \mu^{(0)}(s_2)) \\ \vdots & \\ s_i & \text{per } x \in [\sum_{j=1}^{i-1} \mu^{(0)}(s_j), \sum_{j=1}^i \mu^{(0)}(s_j)) \\ s_k & \text{per } x \in [\sum_{j=1}^{k-1} \mu^{(0)}(s_j), 1] \end{cases}$$

- *update*: $\phi : [0, 1] \times \mathcal{S} \rightarrow \mathcal{S}$, ϕ prende in input sia il numero casuale della *v.a.* U_i (con $i > 0$), sia lo stato attuale. La funzione definisce in quale stato il processo arriverà, sulla base dello stato da cui parte e il numero tra 0 e 1 appena generato. Possiamo costruire ϕ in modo simile a quello usato con ψ , in questo caso però ϕ rappresenterà la probabilità di transizione.

Quindi la simulazione della catena non sarà altro che una successione di variabili aleatorie uniformi a cui applichiamo inizialmente ψ , successivamente aggiorniamo il suo stato con ϕ :

$$X_0 = \psi(U_0), \quad X_1 = \phi(U_1, s_0), \quad \dots \quad X_n = \phi(U_n, s_k)$$

Osservazione 2.1. Nel caso in cui si volesse simulare una *MC* non omogenea dovremmo modificare la funzione di update ad ogni passo, e quindi dovremmo avere un ϕ_i per ogni i -esimo passo, oppure una funzione in tre variabili :

$$\hat{\phi} : [0, 1] \times \mathcal{S} \times \mathbb{Z}^+ \rightarrow \mathcal{S}$$

dove l'intero indica il tempo (discreto) in cui il processo si trova.