

Comportamento asintotico delle Catene di Markov

In queste note analizzeremo il comportamento asintotico della catene di Markov a tempo discreto omogenee, con spazio degli stati di dimensione *finita*. I risultati che deriviamo hanno una dimostrazione alternativa utilizzando i risultati noti relativi a matrici ad elementi positivi (in particolare, il Teorema di Perron-Frobenius). La derivazione qui presentata utilizza un semplice approccio alternativo, che non utilizza tale teoria, suggerito dall'impostazione in [1].

Considereremo il caso di CdM *irriducibili*, ovvero tali che, presi comunque due stati i, j , sia non nulla la probabilità di raggiungere lo stato j , partendo dallo stato i , in un numero finito di passi. Questo equivale al fatto che, nel grafo che rappresenta il diagramma di transizione della CdM, esista un percorso $i \rightarrow j$ che porta dallo stato i allo stato j .

Nella prima parte di queste note, considereremo il caso di CdM con matrice di transizione ad un passo con elementi *strettamente* positivi, e faremo vedere che in queste ipotesi, si ha, per ogni vettore delle probabilità iniziali $\mathbf{p}(0)$,

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \mathbf{p}(0)\mathbf{P}^n = \mathbf{p},$$

con \mathbf{p} distribuzione stazionaria della catena di Markov.

Faremo poi vedere che i risultati si estendono al caso delle CdM irriducibili e aperiodiche in cui \mathbf{P} non ha necessariamente elementi strettamente maggiori di zero.

Il caso di \mathbf{P} ad elementi strettamente maggiori di zero

Il risultato si basa sui lemmi seguenti.

Lemma 1 Sia $\mathbf{c} = [c_1, \dots, c_M]^T$ un vettore colonna, con valore massimo delle componenti pari a M e valore minimo pari a m . Sia $\mathbf{p} = [p_1, \dots, p_M]$ un vettore riga, con componenti $0 \leq p_i \leq 1$, $\sum_i p_i = 1$. Allora

$$\mathbf{p}\mathbf{c} = \sum_{i=1}^M p_i c_i \leq dm + (1-d)M, \quad (1)$$

$$\mathbf{p}\mathbf{c} = \sum_{i=1}^M p_i c_i \geq dM + (1-d)m. \quad (2)$$

Prova Siano h e k gli indici (non necessariamente unici), delle componenti di \mathbf{c} che corrispondono al valore massimo e minimo, $c_h = m$, $c_k = M$. Per dimostrare la (1), possiamo scrivere

$$\sum_i p_i c_i = p_h m + \sum_{i \neq h} p_i c_i$$

$$\begin{aligned}
&\leq p_h m + M \sum_{i \neq h} p_i = (p_h - d)m + (1 - p_h)M + dm \\
&\leq (p_h - d)M + (1 - p_h)M + dm = dm + (1 - d)M,
\end{aligned}$$

dove l'ultima disuguaglianza segue dal fatto che, essendo $p_h - d \geq 0$, si ha $(p_h - d)m \leq (p_h - d)M$.

Per la (2), possiamo scrivere

$$\begin{aligned}
\sum_i p_i c_i &= p_k M + \sum_{i \neq k} p_i c_i \\
&\geq p_k M + m \sum_{i \neq k} p_i = (p_k - d)M + (1 - p_k)m + dM \\
&\geq (p_k - d)m + (1 - p_k)m + dM = dM + (1 - d)m.
\end{aligned}$$

□

Dal lemma precedente segue immediatamente il risultato seguente.

Lemma 2 *Sia \mathbf{P} una matrice stocastica le cui componenti verificano $0 \leq d \leq P_{i,j} \leq 1$. Sia \mathbf{c} un vettore colonna, con valore massimo delle componenti pari a M_c e valore minimo pari a m_c . Allora il vettore $\mathbf{y} = \mathbf{P}\mathbf{c}$ ha componenti con valore massimo $M_y \leq M_c$ e minimo $m_y \geq m_c$. Inoltre $M_y - m_y \leq (1 - 2d)(M_c - m_c)$.*

Prova Dal risultato del Lemma 1, si deduce che

$$M_y \leq dm_c + (1 - d)M_c,$$

$$m_y \geq dM_c + (1 - d)m_c.$$

Il risultato del Lemma 1 vale in particolare per $d = 0$, da cui segue $M_y \leq M_c$, $m_y \geq m_c$. Il risultato relativo alla differenza segue per sottrazione delle due relazioni precedenti.

□

Sia dunque \mathbf{P} la matrice di transizione di una catena di Markov con elementi strettamente positivi. Tale catena è ovviamente irriducibile. Inoltre, i risultati precedenti permettono di concludere che \mathbf{P}^n ha tutti elementi strettamente positivi per ogni n , per cui la catena è anche aperiodica (si tratta dunque di un caso particolare di CdM irriducibile e aperiodica). Detto d il valore minimo delle componenti di \mathbf{P} , si noti che deve essere $0 < d \leq 1/2$ (altrimenti almeno una riga di \mathbf{P} sommerebbe ad un valore maggiore di 1). Il Lemma 2 dimostra che la differenza fra il valore massimo e minimo delle componenti di ciascuna colonna di \mathbf{P}^{n+1} decresce con il fattore $(1 - 2d)^n$. In particolare, la differenza non può crescere, e anzi, se d è strettamente maggiore di zero, tale differenza tende a 0, in quanto $(1 - 2d) < 1$. Questo, unito al fatto che il valore massimo di ciascuna colonna di \mathbf{P}^{n+1} non può crescere, e che il valore minimo non può diminuire al crescere di n , permette di concludere che gli elementi di ciascuna colonna di \mathbf{P}^{n+1} tendono ad un valore costante e maggiore di zero per $n \rightarrow +\infty$. Ne segue il seguente teorema.

Teorema 1 Sia \mathbf{P} la matrice di transizione ad un passo di una CdM finita e omogenea, con elementi tutti strettamente positivi (la catena è un caso particolare di CdM irriducibile e aperiodica). Allora

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \mathbf{P}^n = \begin{bmatrix} \mathbf{p} \\ \vdots \\ \mathbf{p} \end{bmatrix}.$$

Ne consegue che, per ogni vettore delle probabilità iniziali $\mathbf{p}(0)$, si ha

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \mathbf{p}(0)\mathbf{P}^n = \mathbf{p},$$

con \mathbf{p} distribuzione stazionaria della catena di Markov.

Il caso generale delle CdM irriducibili e aperiodiche

Si ricorda che il periodo d_i dello stato i di una CdM, è definito come il massimo comun divisore delle lunghezze dei percorsi $i \rightarrow i$ (MCD_i).

In vista della dimostrazione del successivo teorema, dimostriamo il seguente lemma.

Lemma 3 Supponiamo che D divida h e k , con $k \geq h$. Allora D divide anche $k - h$.

Prova Si ha per ipotesi $h = mD$ e $k = nD$, $n \geq m$. Dunque $k - h = (n - m)D$. \square

Teorema 2 In una catena di Markov irriducibile, tutti gli stati hanno lo stesso periodo d . In altre parole, se le lunghezze dei percorsi $i \rightarrow i$ hanno massimo comun divisore MCD_i , allora, preso uno stato qualsiasi j diverso da i , anche le lunghezze dei percorsi $j \rightarrow j$ hanno massimo comun divisore $\text{MCD}_j = \text{MCD}_i$.

Prova Dato che la catena è irriducibile, esiste un percorso $i \rightarrow j$ di lunghezza h e un percorso $j \rightarrow i$ di lunghezza k . Si consideri un qualsiasi percorso $j \rightarrow j$ (ne esiste almeno uno, dato che la catena è irriducibile), e sia l la sua lunghezza. Ne segue che esistono due percorsi $i \rightarrow i$ di lunghezza $h + k + l$ e $h + k$, rispettivamente, entrambi divisibili, per ipotesi, per MCD_i . In base al lemma precedente, risulta che l è anch'esso divisibile per MCD_i . Dunque, ogni percorso $j \rightarrow j$ ha una lunghezza divisibile per MCD_i , cosicché $\text{MCD}_j \geq \text{MCD}_i$. Scambiando il ruolo di i e j si ottiene $\text{MCD}_i \geq \text{MCD}_j$, da cui $\text{MCD}_j = \text{MCD}_i$. \square

Si consideri ora una catena di Markov irriducibile e aperiodica. Riferendoci al diagramma di transizione, notiamo che se esiste un percorso di lunghezza n da uno stato i allo stato j , allora $P[x_n = j | x_0 = i]$ è strettamente maggiore di zero. Facciamo ora vedere che, nel caso di una CdM aperiodica, per ogni n , purché sufficientemente grande, esiste un percorso $i \rightarrow i$ di lunghezza n (e dunque anche un percorso $i \rightarrow j$, per i, j arbitrari, tramite un percorso $i \rightarrow i$ e poi $i \rightarrow j$).

Prova Siano p e q le lunghezze di due percorsi $i \rightarrow i$. Dato che il periodo della catena di Markov è 1, possiamo scegliere p e q in modo che non abbiano divisori maggiori di 1

in comune. L'algoritmo di Euclide per il calcolo del massimo comun divisore, permette di determinare h'_0 e k'_0 (necessariamente di segno discorde), tali che

$$h'_0 p + k'_0 q = 1.$$

Di conseguenza, per ogni n , possiamo determinare una soluzione dell'equazione

$$h_0 p + k_0 q = n \tag{3}$$

ponendo $h_0 = nh'_0$, $k_0 = nk'_0$, con h_0 e k_0 di segno discorde. Occorre dimostrare che, per n sufficientemente grande, esiste invece una soluzione di

$$hp + kq = n, \tag{4}$$

con $h \geq 0$, $k \geq 0$: infatti, potremmo determinare in questo caso un percorso $i \rightarrow i$ di lunghezza n , percorrendo h volte il percorso $i \rightarrow i$ di lunghezza p e k volte il percorso $i \rightarrow i$ di lunghezza q .

Al variare di h e k , la (4) definisce un insieme discreto di punti sulla retta di equazione $xp + yq = n$. Partendo dalla soluzione (3), i punti dell'insieme si ottengono sottraendo a k_0 il valore mp , multiplo di p , e aggiungendo mq a h_0 , per ogni m intero, ottenendo infatti (vedi Fig. 1).

$$(h_0 + mq)p + (k_0 - mp)q = n.$$

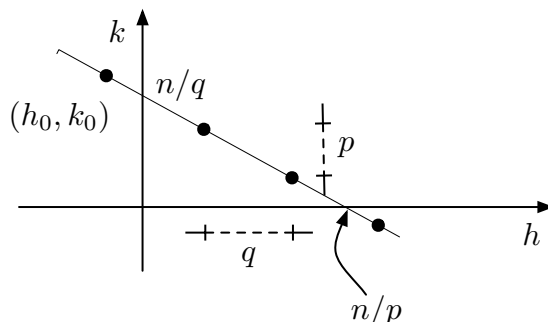


Figura 1: Le soluzioni dell'equazione (4).

Possiamo dunque soddisfare l'Eq. (4) con h e k maggiori o uguali a zero se almeno uno dei punti dell'insieme discreto si trova nel primo quadrante. Questo è garantito se la distanza fra due punti consecutivi sulla retta è minore o uguale della lunghezza del segmento di retta contenuto nel primo quadrante, ovvero se

$$p^2 + q^2 \leq \left(\frac{n}{q}\right)^2 + \left(\frac{n}{p}\right)^2,$$

da cui si ricava

$$n \geq pq.$$

Si tratta ovviamente di un vincolo sufficiente su n . \square

Il risultato precedente ci permette di concludere che, per una catena di Markov irriducibile e aperiodica di dimensione finita, esiste un N sufficientemente grande tale da rendere strettamente positiva la probabilità di raggiungere lo stato j , partendo dallo stato i , per ogni coppia di stati i, j . In altre parole, possiamo trovare N tale che la matrice di transizione a N passi $\mathbf{Q} = \mathbf{P}^N$ ha elementi *strettamente* positivi. I risultati della sezione precedente, relativi a matrici di transizione a elementi positivi, ci permettono di concludere che \mathbf{Q}^n tende ad una matrice con colonne costanti per $n \rightarrow +\infty$. Questo risultato, unito al fatto che in generale la differenza fra il minimo e il massimo valore delle componenti in ciascuna colonna in \mathbf{P}^n non può crescere, permette di dedurre il seguente teorema.

Teorema 3 *Si consideri una CdM omogenea, di dimensione finita, irriducibile e aperiodica. Allora*

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \mathbf{P}^n = \begin{bmatrix} \mathbf{p} \\ \vdots \\ \mathbf{p} \end{bmatrix}.$$

Ne consegue che, per ogni vettore delle probabilità iniziali $\mathbf{p}(0)$, si ha

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \mathbf{p}(0)\mathbf{P}^n = \mathbf{p},$$

con \mathbf{p} distribuzione stazionaria della catena di Markov.

Riferimenti bibliografici

- [1] “Grinstead and Snells Introduction to Probability: The CHANCE Project,”
<http://www.dartmouth.edu/~chance/>