STAT0008: Stochastic Processes

Lecture 5 - Classification of States

Lecturer: Weichen Zhao Spring 2025

Key concepts:

- 可约性:
- 周期性;
- 常返性。

状态的性质会影响整个Markov链的性质,而链中状态的数目往往很大,研究每一个状态的 性质比较繁琐,所以对Markov链的状态分类对研究Markov链是非常重要的。

5.1 可约性与周期性

本节从Markov链转移的代数性质出发,讨论可约性与周期性。先给出一些定义。

Definition 5.1 (可达) 设 $i, j \in E \not\in Markov$ 链中的两个状态,如果 $\exists n \geq 0$,使得

$$P_{ij}^{(n)} > 0$$

就称状态i可达(accessible)状态j, 记作 $i \to j$ 。如果i不可达j, 即 $\forall n > 0$, $P_{ij}^{(n)} = 0$,记为 $i \not \to j$ 。状态i可达j意味着可以在链中找到一条路径,起点是i,终点是j。

注. 可达具有传递性,设 $i, j, k \in E, n, m > 0$, 使得 $P_{ij}^{(n)} > 0$, $P_{jk}^{(m)} > 0$, 则

$$P_{ik}^{(n+m)} = \sum_{j' \in E} P_{ij'}^{(n)} P_{j'k}^{(m)} \geqslant P_{ij}^{(n)} P_{jk}^{(m)} > 0$$

即若 $i \to j, j \to k, 则 i \to k$ 。

Definition 5.2 (互通) 设 $i, j \in E$ 是 Markov 链中的两个状态,如果 $\exists n, m \geq 0$ 使得

$$P_{ij}^{(n)} > 0, \quad P_{ji}^{(m)} > 0$$

就称i和j互通(communicate),记作 $i \leftrightarrow j$ 。即,如果 i 可达 j, j 又可达 i, 那么i和j就是互通的。

Proposition 5.3 互通是状态集合E上的一个等价关系,即满足:

- 1. 自反性: $i \leftrightarrow i$;
- 3. 传递性: 若 $i \leftrightarrow j$, $j \leftrightarrow k$, 则 $i \leftrightarrow k$

Proof: 1. 自反性: 对于任意状态 $i \in E$, 由于 $P_{ii}^{(0)} = 1$, 因此 $i \leftrightarrow i$ 成立。

2. 对称性: 如果 $i \leftrightarrow j$,则根据定义,存在正整数 n, m 使得

$$P_{ij}^{(n)} > 0, \quad P_{ji}^{(m)} > 0.$$

于是,我们也有 $j \leftrightarrow i$,即互通关系是对称的。

3. 传递性:由可达的传递性即得;

综上所述,互通关系 \leftrightarrow 是状态空间 E 上的一个等价关系,因此所有互通的状态构成等价类,被称为互通类(communicating class)

Definition 5.4 (不可约性) 一个Markov链称为不可约的(irreducible),如果它的互通类只有一个(状态集合本身),即所有状态都是互通的。

注1. 这不是我们第一次接触可约性,回顾矩阵的可约性:

设 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 是一个 n 阶方阵,称 A 可约 (reducible),如果存在一个置换矩阵 P,使得 P^TAP 可以写成如下上三角分块形式:

$$P^T A P = \begin{bmatrix} B & C \\ 0 & D \end{bmatrix}$$

如果矩阵 A 不能被写成上述形式,则称其为不可约的。

一个Markov链不可约,当且仅当,它的转移矩阵不可约。

下面讨论状态的周期性

Definition 5.5 (周期性) 状态 $i \in E$ 的周期(period)定义为

$$d_i \triangleq \gcd\{n : P_{ii}^{(n)} > 0\}$$

即集合 $\{n: P_{ii}^{(n)} > 0\}$ 的最大公约数。若 $d_i = 1$,则称状态i是非周期的(aperiodic)。

Proposition 5.6 若 $i \leftrightarrow j$, 则 $d_i = d_j$.

Proof: 由于 $i \leftrightarrow j$,故存在m, n,使得

$$P_{ij}^{(m)} > 0, \qquad P_{ji}^{(n)} > 0$$

又 d_i 为状态j的周期,所以存在k,

$$P_{ij}^{(kd_j)} > 0, \qquad P_{ij}^{((k+1)d_j)} > 0$$

那么

$$P_{ii}^{(m+kd_j+n)} \ge P_{ij}^{(m)} P_{jj}^{(kd_j)} P_{ji}^{(n)} > 0$$
$$P_{ii}^{(m+(k+1)d_j+n)} \ge P_{ij}^{(m)} P_{jj}^{((k+1)d_j)} P_{ji}^{(n)} > 0$$

即

$$d_i \mid (m + kd_j + n), \exists d_i \mid (m + (k+1)d_j + n)$$

故 $d_i \mid d_j$ 。 同理可证 $d_j \mid d_i$,故 $d_i = d_j$.

利用周期性,可以在一个互通类中进一步对状态进行分类,下面不妨考虑不可约Markov链。

由于不可约,由命题5.6,每个状态的周期相同,记为d。给定某个状态 i_0 ,我们定义下面 集合

$$C_0 = \{ j \in E, P_{i_0 j}^{(n)} > 0, n \equiv 0 \pmod{d} \}$$

$$C_1 = \{ j \in E, P_{i_0 j}^{(n)} > 0, n \equiv 1 \pmod{d} \}$$

$$C_{d-1} = \{ j \in E, P_{i_0 j}^{(n)} > 0, n \equiv d - 1 \pmod{d} \}$$

那么状态集合E可以分解为 $E = C_0 \cup C_1 \cup \cdots \cup C_{d-1}$ 。

Proposition 5.7 若状态 $i \in C_p$, 且 $P_{ij} > 0$, 那么 $j \in C_{p+1}$

Proof: 由于 $i \in C_p$,则存在a = kd + p,其中k为某个自然数,使得

$$P_{i_0i}^{(a)} > 0$$

对于a+1 = kd + p + 1

$$P_{i_0j}^{(a+1)} \geqslant P_{i_0i}^{(a)} P_{ij} > 0$$

即 $j \in C_{n+1}$.

这说明不可约周期Markov链的转移具有规律: 当 $0 \le k \le d-1$ 时,从 C_k 中的状态转移 到 C_{k+1} ,然后从 C_{d-1} 转移回到 C_0 ,即经过适当的行列置换后,它的转移矩阵可以表示为

arkov链的转移具有规律:
$$\exists 0 \leq k \leq d-1$$
时,从 6 转移回到 C_0 ,即经过适当的行列置换后,它的转移矩 $P = \begin{pmatrix} 0 & A_{0,1} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & A_{1,2} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & A_{d-2,d-1} \\ A_{d-1,0} & 0 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}$ 中的状态转移到 C_{k+1} 的转移概率矩阵。

其中 $A_{k,k+1}$ 表示从 C_k 中的状态转移到 C_{k+1} 的转移概率矩阵。

思考: 计算 P^2, P^3, \dots 看看有什么规律。

常返性 5.2

本节从讨论状态在Markov链转移过程中的渐近特性出发,讨论常返性。先给出一些定义。

Definition 5.8 (首达时) 设 $\{X_n\}$ 为一个状态空间为E的Markov链,从n=0出发首次达到状态 $j\in E$ 的时刻定义为

$$\tau_i \triangleq \inf\{n \geqslant 1 : X_n = j\}$$

若 $\{n \ge 1 : X_n = j\}$ 为空集,则 $\tau_i \triangleq \infty$.

Definition 5.9 (首达概率) 设 $\{X_n\}$ 为一个状态空间为E的Markov链,则经过n步从状态i到j的 首达概率定义为

$$f_{ij}^{(n)} \triangleq P(\tau_j = n | X_0 = i)$$

= $P(X_n = j, X_{n-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i)$

注. 定义事件

$$A_n \triangleq \{X_n = j, X_{n-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i\}$$

则 $\{A_n\}$ 互不相容,即

$$A_n \cap A_m = \phi, \quad n \neq m$$

那么从状态i出发迟早到达状态j的概率为

$$f_{ij} \triangleq P(\tau_j < \infty | X_0 = i) = P\left(\bigcup_{k=1}^{\infty} A_k | X_0 = i\right) = \sum_{n=1}^{\infty} f_{ij}^{(n)} \le 1$$

下面定义常返性。

Definition 5.10 (常返性) 如果

$$f_{ii} = \sum_{n=1}^{\infty} f_{ii}^{(n)} = 1$$

则称状态i是常返的(Recurrent), 否则称i为暂留的(Transient), 或者非常返的(Nonrecurrent)。

虽然我们通过 f_{ij} 来定义常返性,但 $f_{ij}^{(n)}$ 的计算并不容易,所以我们想要通过n步转移概率 $P_{ij}^{(n)}$ 来计算,通过 $P_{ij}^{(n)}$ 来获得状态是否是常返的判据,这即是下面的定理:

Theorem 5.11 状态i是常返态的充分必要条件是

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_{ii}^{(n)} = \infty$$

Proof: 注意到事件

$$A_n \triangleq \{X_n = j, X_{n-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i\}$$

互不相容,考虑基于此对样本轨道进行分解

$$P_{ij}^{(n)} = P(X_n = j | X_0 = i)$$

$$= \sum_{k=1}^{n} P(X_n = j, X_k = j, X_{k-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i)$$

$$= \sum_{k=1}^{n} P(X_n = j | X_k = j, X_{k-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j, X_0 = i) P(X_k = j, X_{k-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i)$$

$$= \sum_{k=1}^{n} P(X_n = j | X_k = j) P(X_k = j, X_{k-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i)$$

$$= \sum_{k=1}^{n} f_{ij}^{(k)} P_{jj}^{(n-k)} \longrightarrow -1$$

$$= \sum_{k=1}^{n} f_{ij}^{(k)} P_{jj}^{(n-k)} \longrightarrow -1$$

$$= \sum_{k=1}^{n} f_{ij}^{(k)} P_{jj}^{(n-k)} \longrightarrow -1$$

$$= \sum_{k=1}^{n} f_{ij}^{(k)} P_{jj}^{(n-k)} = i$$

$$= \sum_{k=1}^{n} f_{ij}^{(k)} P_{ij}^{(n-k)} = i$$

$$= \sum$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_{ii}^{(n)} z^n = 1 + \sum_{k=1}^{\infty} (f_{ii}^{(k)} z^k) \sum_{n=0}^{\infty} (P_{ii}^{(n)} z^n)$$

即

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_{ii}^{(n)} z^n = \frac{1}{1 - \sum_{k=1}^{\infty} f_{ii}^{(k)} z^k}$$

$$\sum_{n=1}^{\infty} P_{ii}^{(n)} = \frac{1}{1 - f_{ii}}$$

那么 $f_{ii}=1$ 即等价于 $\sum_{n=0}^{\infty}P_{ii}^{(n)}=\infty$

注1. 另一种概率方法的证明:

由 f_{ii} 的定义,Markov链 $\{X_n\}$ 从状态i出发,最终能回到i的概率为 f_{ii} ,那么一直回不到i的概率为 $1-f_{ii}$ 。

由于Markov性,所以在回到i之后,<mark>过程在概率意义下又重新开始</mark>,那么 $X_0 = i$ 开始,Markov链 $\{X_n\}$ 恰有n次处于状态i服从几何分布,

$$P\{X_n$$
处于状态 i 的次数 = $n \mid X_0 = i\} = f_{ii}^{n-1}(1 - f_{ii})$

记随机序列 I_n 为: 当 $X_n = i$ 时 $I_n = 1$,否则为0,那么 $\sum_{n=0}^{\infty} I_n$ 表示处于状态 i 的次数,则 $i-f_n$ 有

$$\mathbb{E}\left[\sum_{n=1}^{\infty} I_n | X_0 = i\right] = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{E}[I_n | X_0 = i] = \sum_{n=1}^{\infty} P(X_n = i | X_0 = i) = \sum_{n=1}^{\infty} P_{ii}^{(n)}$$

故状态i是常返态的充分必要条件是 $\sum_{n=0}^{\infty} P_{ii}^{(n)} = \infty$.

注2. 从注1的证明过程中,我们可以看出若状态i是暂留的,则Markov链只会有限次处于状态i,可以具体表述为下面推论。

Corollary 5.12 如果状态j是暂留的,那么对任意状态i,

$$P_{ij}^{(n)} \to 0, \quad n \to \infty$$

Proof: 若j = i是暂留的,我们已经证明:

$$\sum_{n=1}^{\infty} P_{ii}^{(n)} = \frac{1}{1 - f_{ii}} < \infty$$

所以级数的通项 $\lim_{n\to\infty} P_{ij}^{(n)} = 0$.

另一方面,若 $j \neq i$ 是暂留的,我们已经证明:

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_{ij}^{(n)} = \delta_{ij} + \sum_{k=1}^{\infty} f_{ij}^{(k)} \sum_{n=0}^{\infty} P_{jj}^{(n)} = \sum_{n=1}^{\infty} f_{ij}^{(n)} \sum_{n=0}^{\infty} P_{jj}^{(n)} < \infty$$

所以级数的通项 $\lim_{n\to\infty} P_{ij}^{(n)} = 0$.

注3. 常返与非常返具有类的性质

Corollary 5.13 若状态i是常返的,且 $i \leftrightarrow j$,则j是常返的。

智等を確認的後代を持ている。

Proof: 由于 $i \leftrightarrow j$,则存在m和n使得

$$P_{ij}^{(n)} > 0, \quad P_{ji}^{(m)} > 0$$

对任意s > 0, 由CK方程有

$$P_{ij}^{(m+n+s)} \ge P_{ii}^{(m)} P_{ii}^{(s)} P_{ij}^{(n)}$$

由于状态i是常返的,即 $\sum_{s=0}^{\infty} P_{ii}^{(s)} = \infty$,所以

$$\sum_{s=0}^{\infty} P_{jj}^{(m+n+s)} \ge P_{ji}^{(m)} P_{ij}^{(n)} \sum_{s=0}^{\infty} P_{ii}^{(s)} = \infty$$

由定理5.11,j是常返的。

上面的推论表明常返与非常返是互通类的性质,因此我们可以说一个状态的集合为一个常返类或非常返类。如果Markov链不可约,则所有状态或者都常返,或者都非常返。此时,我们也可说Markov链是常返的或非常返的。

注4. 有的文献也称 $\sum_{n=0}^{\infty} P_{ij}^{(n)}$ 为格林函数,记为 G_{ij} .

如果Markov链的状态是有限的,常返性的判定会更加简化,有下面结论:

Proposition 5.14 有限状态Markov链必然存在常返态。

Proof: 反证法,若命题不成立。设状态空间 $E = \{1, 2, ..., N\}$,则所有状态都是暂留的。固定状态i,对任意j,由推论5.12

$$P_{ij}^{(k)} \to 0, \quad k \to \infty$$

所以

$$\sum_{j=1}^{N} P_{ij}^{(k)} \to 0, \quad k \to \infty$$

但是由转移概率的性质,对任意k有

$$\sum_{i=1}^{N} P_{ij}^{(k)} = 1$$

矛盾! 故命题成立。

注. 结合推论5.13, 我们知道: 对于状态有限不可约Markov链, 所有状态都是常返态。

$$P(\xi_1 = e_i) = P(\xi_1 = -e_i) = \frac{1}{2d}, \quad i = 1, \dots, d$$

其中 e_i 是第i个坐标为1,其余为0的方向向量。

设 S_0 独立于 ξ_1, ξ_2, \ldots , 令

$$S_n := S_0 + \xi_1 + \dots + \xi_n = S_{n-1} + \xi_n.$$

则 S_n 为从 S_0 出发的d维简单随机游走。

当d=1,2时, S_n 是常返的, 当d>3时, S_n 是非常返的。

Proof: 不妨假设 $S_0 = 0$,由 ξ_i 的定义,所有状态都是互通的,即 S_n 不可约,所以所有状态的常返性一致,因此我们只考虑0状态的常返性。

容易注意到经过<mark>奇数步不可能回到状态0,若经过2n步回到0,那么对任意方向 $i \in \{1, \ldots, d\}$,必须在该方向前进和后退相同的步数,记为 n_i ,于是</mark>

$$P_{00}^{(2n)} = \sum_{n_1 + \dots + n_d = n} \frac{(2n)!}{(n_1!)^2 \cdots (n_d!)^2} \frac{1}{(2d)^{2n}}.$$

d=1时

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_{00}^{(2n)} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(2n)!}{(n!)^2} \frac{1}{(2)^{2n}}.$$

由Stirling公式 $\lim_{n\to\infty} n! = \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n$, 对任意的 $\epsilon > 0$, 存在 n_0 , 当 $n > n_0$ 时,

$$(1-\varepsilon)\frac{1}{\sqrt{\pi n}} \leqslant \frac{(2n)!}{(n!)^2} \frac{1}{2^{2n}} \leqslant (1+\varepsilon) \frac{1}{\sqrt{\pi n}}.$$

所以 $\sum_{n=0}^{\infty} P_{00}^{(2n)} = \infty$,即 S_n 常返。

d=2时,

$$P_{00}^{(2n)} = \sum_{n_1+n_2=n} \frac{(2n)!}{(n_1!)^2 (n_2!)^2} \cdot \frac{1}{4^{2n}}$$

$$= \frac{(2n)!}{n! \, n!} \cdot \frac{1}{4^{2n}} \sum_{n_1+n_2=n} \frac{n!}{n_1! \, n_2!} \cdot \frac{n!}{n_2! \, n_1!}$$

$$= C_{2n}^n \cdot \frac{1}{4^{2n}} \sum_{n_1=0}^n C_n^{n_1} C_n^{n-n_1}$$

$$= C_{2n}^n \cdot \frac{1}{4^{2n}} \cdot C_{2n}^n = \left(C_{2n}^n \frac{1}{2^{2n}}\right)^2$$

$$\approx \frac{1}{\pi n}$$

所以 $\sum_{n=0}^{\infty} P_{00}^{(2n)} = \infty$, 即 S_n 常返。

当 $d \ge 3$ 时,可以证明,当n充分大时,有

$$P_{00}^{(2n)} \leqslant C_d \cdot n^{-d/2},$$

其中 C_d 是依赖于d的常数。(参考《应用随机过程》,陈大岳、章复熹,北京大学出版社,2023,P95-P99)

所以
$$\sum_{n=0}^{\infty} P_{00}^{(2n)} < \infty$$
,即 S_n 非常返。

这表明一维或二维的简单随机游动一定能回到起点,但三维以上的简单随机游动却不一定。日本学者角谷静夫 Kakutani 在加利福尼亚大学洛杉矶分校 (UCLA) 演讲时对此给出了一个有趣的注解: "A drunk man will find his way home, but a drunk bird may get lost forever."