STAT0008: Stochastic Processes

Lecture 8 - Mixing Times

Lecturer: Weichen Zhao Spring 2025

### Key concepts:

- 全变差距离;
- Dobrushin准则;
- 混合时间。

本节我们讨论Markov链收敛到不变分布的收敛速度,这在随机算法的分析中尤为重要。本节我们只考虑有限状态空间 $E = \{1, 2, ..., n\}$ 。

### 8.1 全变差距离

记有限状态空间E上概率分布的全体为M,那么转移矩阵P诱导出M上的一个变换

$$P: \mathcal{M} \to \mathcal{M}, \quad \nu \mapsto \nu P.$$

不变分布就是该变换的不动点。

在分析收敛性之前,我们需要一个刻画分布之间距离的数学量。

**Definition 8.1 (全变差距离)** 分布 $\mu, \nu \in \mathcal{M}$ 的全变差距离(total variation distance) 定义 为

$$\|\mu - \nu\|_{TV} = d_{TV}(\mu, \nu) = \max_{A \subset E} |\mu(A) - \nu(A)|.$$

这个定义具有明确的概率含义:  $\mu n \nu$ 之间的距离是由两个分布在单个事件的概率之间的最大差异。

注. 可以验证 $d_{TV}$ 是 $\mathcal{M}$ 上的度量,即 $(\mathcal{M}, d_{TV})$ 是一个度量空间。

下面我们不加证明的列出一些命题,详细证明请参考: Levin D A, Peres Y. Markov chains and mixing times[M]. American Mathematical Soc., 2017. Section 4.1

Proposition 8.2 设 $\mu, \nu \in \mathcal{M}$ ,则

$$d_{TV}(\mu, \nu) = \frac{1}{2} \sum_{i \in E} |\mu_i - \nu_i| = \sum_{i \in E, \mu_i \ge \nu_i} (\mu_i - \nu_i).$$

Proposition 8.3 设 $\mu, \nu \in \mathcal{M}$ ,则

$$d_{TV}(\mu,\nu) = \frac{1}{2} \sup \left\{ \sum_{i \in E} f(i)\mu_i - \sum_{i \in E} f(i)\nu_i : f \not \exists \mathbb{R} \underset{i \in E}{\max} |f(i)| \le 1 \right\}.$$

Proposition 8.4 设 $\mu, \nu \in \mathcal{M}$ ,则

$$d_{TV}(\mu, \nu) = \inf \left\{ P\{X \neq Y\} : (X, Y)$$
是 $\mu$ 和 $\nu$ 的耦合 $\right\}.$ 

Theorem 8.5 (收敛定理) 设P不可约非周期,具有不变分布 $\pi$ ,那么存在一个常数 $\alpha \in (0,1)$ 以及C > 0,使得

$$\max_{i \in E} \left\| P_{i, \cdot}^k - \pi \right\|_{\mathrm{T}V} \le C\alpha^k.$$

**Proof:** 证明请参考: Levin D A, Peres Y. Markov chains and mixing times[M]. American Mathematical Soc., 2017. Theorem 4.9 ■

注. 由强遍历定理, 我们知道

$$\lim_{k \to \infty} P_{ij}^k = \pi_j$$

但这只是一个渐近结果,定理8.5给出了一个非渐近的结果,可以看出 $P_{i,\cdot}^k$ 会以 $\alpha$ 为参数指数压缩到 $\pi$ 。之后我们能够给出来这里常数的具体形式。

# 8.2 Dobrushin 准则

设不可约非周期的Markov链的初分布为 $\mu$ ,不变分布为 $\pi$ ,由强遍历定理,

$$\lim_{k \to \infty} d_{TV}(\mu P^k, \pi) = 0$$

本节讨论 $d_{TV}(\mu P^k, \pi)$ 趋于0的速度。

Proposition 8.6 (Dobrushin 准则) 若转移矩阵P满足 $P_{ij} > 0$ ,  $\forall i, j$ , 则存在常数 $0 \leq \alpha < 1$ , 对任意 $\mu, \nu \in \mathcal{M}$ ,

$$d_{TV}(\mu P, \nu P) \leqslant \alpha d_{TV}(\mu, \nu)$$

特别地, 若 $\pi$ 是P的不变分布, 则

$$d_{TV}(\nu P^k, \pi) \leqslant \alpha^k, \quad \forall k \ge 0$$

**Proof:** 证明请参考:《应用随机过程》,陈大岳、章复熹,北京大学出版社,2023,命题1.10.1 ■

注意到Dobrushin 准则里要求 $P_{ij} > 0$ , $\forall i, j$ ,其实这个条件是可以放松的,有如下命题:

**Proposition 8.7** 设P不可约非周期,π为P的不变分布,则存在常数 C>0,β>0,使得对任意 $μ \in \mathcal{M}$ ,

$$d_{TV}(\mu P^k, \pi) \leqslant C e^{-\beta k}, \ \forall \ k \geqslant 0.$$

**Proof:** 证明请参考:《应用随机过程》,陈大岳、章复熹,北京大学出版社,2023,命题1.10.2 ■

命题8.7表明:从任何初分布出发,Markov链的状态分布都将收敛到不变分布,而且收敛速度是指数阶的。

## 8.3 混合时间

Markov链的状态分布收敛到不变分布的行为称为混合(Mixing),本节我们引入一个数学量——混合时间,来刻画Markov链离平稳状态的距离。本节假设Markov链是可逆的。为了不引起记号混乱,本节将Markov链的状态记到圆括号()中,例如 $P(x,y) = P_{xy}$ , $\pi(x) = \pi_x$ , $x,y \in E$ . 将时间参数记为t.

**Definition 8.8 (混合时间)** 设不可约非周期Markov链 $\{X_k\}$ 的转移矩阵为P,不变分布为 $\pi$ ,定义它的混合时间 $(Mixing\ Time)$ 为

$$t_{\min}(\varepsilon) \triangleq \min\{t : d(t) \leq \varepsilon\}$$

其中 $d(t) \triangleq \sup_{\mu \in \mathcal{M}} d_{TV}(\mu P^t, \pi).$ 

矩阵的特征值的集合称为谱(Spectral),接下来我们将利用谱方法(Spectral Methods)给出不可约非周期可逆Markov链混合的结果。下面列出一些关于可逆转移矩阵P的谱的命题。

#### Lemma 8.9 设P是关于 $\pi$ 可逆的转移矩阵,则

- (1) P的所有特征值 $\lambda$ 满足 $|\lambda|$ < 1;
- (2) 若P不可约,我们对P的特征值排序:  $1 \ge \lambda_1 \ge \cdots \ge \lambda_n \ge -1$ ,那么  $\lambda_1 = 1$ ,  $\mathbb{E}\lambda_2 < 1$ . 我们还能得到特征值 $\lambda_1$ 对应的特征空间是由全一特征向量 $(1,1,\ldots,1)$ 张成的一维空间;
- (3) 若P非周期, -1不是P的特征值;
- (4) 记 $\lambda_j$ 对应的特征函数(向量)为 $f_j$ ,  $j=1,2,\ldots,n$ , 那么对所有 $j\neq 1$ , 有

$$\pi(f_j) \triangleq \sum_{x \in E} f_j(x)\pi(x) = 0$$

(5) 对任意x,y

$$\sum_{j=1}^{n} f_j(x) f_j(y) = \pi(x)^{-1} \delta_x(y),$$

其中
$$\delta_x(y) := 1_{\{x=y\}}$$
.

Proof: 证明涉及泛函分析Hilbert空间的相关基础,有兴趣的同学请参考 Roch S. Modern discrete probability: An essential toolkit[M]. Cambridge University Press, 2024. Section 5.2.1 ■

Theorem 8.10 ( $P^t$ 的谱分解) 设P是不可约的关于 $\pi$ 可逆的转移矩阵, $\{\lambda_j\}_{j=1}^n$ 和 $\{f_j\}_{j=1}^n$ 分别为相应的特征值和特征向量,设 $1 \geq \lambda_1 \geq \cdots \geq \lambda_n \geq -1$ ,那么

$$\frac{P^t(x,y)}{\pi(y)} = \sum_{j=1}^n f_j(x) f_j(y) \lambda_j^t = 1 + \sum_{j=2}^n f_j(x) f_j(y) \lambda_j^t.$$

**Proof:** 证明参考Levin D A, Peres Y. Markov chains and mixing times[M]. American Mathematical Soc., 2017. Lemma 12.2 ■

 $\mathbb{A}P^t$ 的谱分解可以看出, $P^t(x,y)$ 收敛到 $\pi(y)$ 的速度主要由不是1的最大的特征值控制,所以自然的,我们关注下面叫做谱隙(Spectral gap)的数学量。

**Definition 8.11 (谱隙)** 设转移矩阵的特征值为 $\lambda_1 \geq \cdots \geq \lambda_n$ , 绝对谱隙 (absolute spectral gap)定义为

$$\gamma_* \triangleq 1 - \lambda_*$$

其中 $\lambda_* = \max\{|\lambda_2|, |\lambda_n|\}$ , 谱隙(Spectral gap)定义为

$$\gamma \triangleq 1 - \lambda_2$$

下面通过谱隙我们可以给出关于混合时间的估计

Theorem 8.12 设P不可约非周期,关于 $\pi$ 可逆,记 $\pi_{min} = \min_{x \in E} \pi(x)$ ,那么对于任意 $\varepsilon > 0$ ,

$$(\gamma_*^{-1} - 1) \log \left(\frac{1}{2\varepsilon}\right) \le t_{\text{mix}}(\varepsilon) \le \log \left(\frac{1}{\varepsilon \pi_{\text{m}in}}\right) \gamma_*^{-1}.$$

**Proof:** 证明参考 Roch S. Modern discrete probability: An essential toolkit[M]. Cambridge University Press, 2024. Theorem 5.2.14 ■

从定理8.12可以看出P的绝对谱隙 $\gamma_*$ 越大,则Markov链混合时间的上界越小,即Markov链收敛到平稳分布的速度越快。

下面我们给一个谱方法分析MCMC算法的量化结果。

在高维空间中,例如Hypercube  $E \triangleq \{-1,1\}^n$ ,计算

$$\pi(f) = \sum_{x \in E} \pi(x) f(x), \quad f : E \to \mathbb{R}$$

是非常复杂的,例如统计物理中配分函数的计算。一种主要的计算方法是Monte Carlo方法: 从分布 $\pi$ 中采样 $X_1, X_2, \ldots, X_T$ ,用经验和近似期望和

$$\frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} f(X_t) \approx \pi(f)$$

当 $\pi$ 比较复杂时,不容易通过简单方法获得它的样本,这时可以构造一个Markov链 $\{X_k\}$ ,使得它的不变分布为 $\pi$ ,例如Metropolis链,那么由平均遍历定理6.11,随着 $T \to \infty$ 

$$\frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} f(X_t) \to \pi(f)$$

这种方法即是Markov Chain Monte Carlo方法,但是遍历定理的结果是渐近的,在算法的分析中,我们希望能够显式量化MCMC方法估计 $\pi(f)$ 的误差与迭代时间T的关系。

Theorem 8.13 设P不可约非周期,关于 $\pi$ 可逆,那么对于任何 $\varepsilon > 0$ ,

$$P\left[\left|\frac{1}{T}\sum_{t=1}^{T}f(X_{t})-\pi(f)\right|<\varepsilon\right]\geq 1-\frac{9\pi_{\min}^{-1}\|f\|_{\infty}^{2}\gamma_{*}^{-1}\frac{1}{T}}{(\varepsilon-\pi_{\min}^{-1}\|f\|_{\infty}\gamma_{*}^{-1}\frac{1}{T})^{2}},$$

其中 $||f||_{\infty} \triangleq \sup_{x \in E} |f(x)|$ 为无穷范数。

**Proof:** 证明参考 Roch S. Modern discrete probability: An essential toolkit[M]. Cambridge University Press, 2024. Theorem 5.2.27 ■