应用随机过程

Little Wolf

2024年10月18日

目录

1	往年题	2
	1.1 蒋达权2023年第一次小测	2
2	jdq第二次小测	3
3	马氏链	4
	3.1 定义与例子	4
	3.2 不变分布	9
	3.3 状态的分类	12
	3.4 首达时和强马氏性	14
	3.5 常返性	14
	3.6 击中概率	15
	3.7 格林函数	19
	3.8 遍历定理与正常返	24
	3.9 强遍历定理	30
	3.10 综合练习题	31
4	跳过程	34
	4.1 泊松过程	34
	4.2 跳过程的定义及其转移概率	37
5	布朗运动	37
	5.1 高斯分布和高斯过程	37
	5.2 布朗运动的定义与莱维构造	20

1 往年题 2

1 往年题

1.1 蒋达权2023年第一次小测

题目. 1. (16分) 设 $X = \{X_n : n \ge 0\}$ 是取值于 $S = \{1, 2, 3, 4\}$ 的离散时间参数时齐马氏

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0.3 & 0.3 & 0.4 & 0 \\ 0 & 0 & 0.5 & 0.5 \\ 0.5 & 0.5 & 0 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0.3 & 0.3 \end{pmatrix}$$

(1) (8分) 若 X 的初始分布为 $P(X_0 = 1) = P(X_0 = 2) = \frac{1}{2}$, $P(X_0 = 3) = P(X_0 = 4) = 0$ 。 计算概率 $P(X_1 = 3, X_2 = 2, X_3 = 4)$.

(2)
$$(8 \dot{\mathcal{T}}) \forall i = 1, 2, 3, 4, \ \vec{\mathcal{R}} \lim_{n \to +\infty} P(X_n = i).$$

解答. (1) 初分布 $\mu = (\frac{1}{2}, \frac{1}{2}, 0, 0)$,因此 $P_{\mu}(X_1 = 3) = \mu \mathbf{P}[3] = 0.45$,因此有

$$P_{\mu}(X_1 = 3, X_2 = 2, X_3 = 4) = P_{\mu}(X_1 = 3)p_{32}p_{24} = 0.45 \cdot 0.5 \cdot 0.5 = 0.1125$$

(2) 计算 \mathbf{P}^2 ,有

$$\mathbf{P}^2 = \begin{pmatrix} 0.3 & 0.3 & 0.4 & 0 \\ 0 & 0 & 0.5 & 0.5 \\ 0.5 & 0.5 & 0 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0.3 & 0.3 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0.3 & 0.3 & 0.4 & 0 \\ 0 & 0 & 0.5 & 0.5 \\ 0.5 & 0.5 & 0 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0.3 & 0.3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.35 & 0.35 & 0.19 & 0.11 \\ 0.25 & 0.25 & 0.15 & 0.35 \\ 0.15 & 0.15 & 0.25 & 0.45 \\ 0.2 & 0.29 & 0.33 & 0.18 \end{pmatrix}$$

由于 \mathbf{P}^2 的每一个元素都是正数,因此马氏链是不可约的,又因为是有限状态不可约马氏链,当然是正常返的,又因为在 \mathbf{P}^2 阶段,每个状态都可以一步返回自己,因此周期为1,所以是非周期的(实际上,因为 \mathbf{P} 有对角元是正数,所以肯定是非周期的)。上述条件使得这个马氏链适用于强遍历定理,所以 $\lim_{n\to+\infty}P(X_n=i)=\pi_i$,计算不变分布得到答案.

题目. 2. (16分) 设 $X=\{X_n:n>0\}$ 是取非负整数值的离散时间参数时齐马氏链,转移阵 $\mathbb{P}=(p_{ij})_{i,j\geq 0}$ 的元素如下: $\forall i\geq 0, p_{i,i+1}=p\in (0,1), p_{i0}=1-p, p_{ij}=0 \ (\forall j\neq 0,i+1)$. 令 $\sigma_0=\inf\{n\geq 1: X_n=0\}$ 。

- (1) (8分) 求给定 $X_0=0$ 的条件下 σ_0 的概率分布列 $P_0\left(\sigma_0=n\right)\left(n\geq 1\right)$ 。
- (2) (8分) 马氏链 X 是否正常返? 为什么?

解答. (1) $P_0(\sigma_0 = n) = (1-p)p^{n-1}$

(2) 因为马氏链不可约,计算 $P_0(\sigma_0<\infty)=\sum_{n=1}^{\infty}(1-p)p^{n-1}=(1-p)\frac{1}{1-p}=1$,因此常返. \square

題目. 3. (8分) 设 $X = \{X_n : n \ge 0\}$ 是取值于可数集 S 的离散时间参数马氏链。证明: $\forall n \ge 1, i, j \in S, B_k \subset S \ (0 \le k \le n - 1)$,有

$$P(X_{n+1} = j \mid X_n = i, X_k \in B_k, 0 \le k \le n-1) = P(X_{n+1} = j \mid X_n = i).$$

解答.

$$P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_k \in B_k, 0 \le k \le n-1)$$

2 JDQ第二次小测 3

$$= \sum_{e^{(n-1)} \in B_{n-1}} P(X_{n-1} = e^{(n-1)}) P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = e^{(n-1)}, X_k \in B_k, 0 \le k \le n-2)$$

$$= \sum_{e^{(n-1)} \in B_{n-1}, \dots, e^{(0)} \in B_0} P(X_{n-1} = e^{(n-1)}) \dots P(X_0 = e^{(0)}) P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = e^{(n-1)}, \dots, X_0 = e^{(0)})$$

$$= \sum_{e^{(n-1)} \in B_{n-1}, \dots, e^{(0)} \in B_0} P(X_{n-1} = e^{(n-1)}) \dots P(X_0 = e^{(0)}) P(X_{n+1} = j | X_n = i)$$

$$= P(X_{n+1} = j | X_n = i)$$

题目. 4. (10分) 设 $\{X_n : n \ge 0\}$ 是独立同分布随机变量列,服从分布: $P(X_n = 1) = \frac{2}{3}, P(X_n = -1) = \frac{1}{3}$ 。定义滑动平均

$$\xi_n = \frac{1}{2} (X_n + X_{n-1}), \forall n \ge 1.$$

 $\xi = \{\xi_n : n \ge 1\}$ 是否是马氏链? 为什么?

解答.考虑 $P(\xi_{n+1}=i_{n+1}|\xi_n=i_n,\cdots,\xi_1=i_1)$,那么可以得到关于 X_0,\cdots,X_{n+1} 这n+2个元素的n+1个线性方程。由于 X_0 的取值只有两种可能,在 X_0 取定的情况下,可以反解出 X_1,\cdots,X_{n+1} 的值,那么上述的条件概率就变成了 $P(X_{n+1}=j_{n+1}(X_0)|X_n=j_n(X_0),\cdots,X_1=j_1(X_0),X_0)$,等于 $P(X_{n+1}=j_{n+1}(X_0)|X_n=j_n(X_0))=P(X_{n+1}=j_{n+1}(X_0)|X_n=j_n(X_0),X_{n-1}=j_{n-1}(X_0))=P(\xi_{n+1}=i_{n+1}|\xi_n=i_n)$,因此是马氏链.

题目的注记. a small question: 要基于 X_0 作为参数的条件下,才能反解,这样 X_0 的值是否会造成影响呢? 答案是不会的,因为我只是需要 X_0 作为参数,具体的 X_0 到底取什么并不重要.

2 jdq第二次小测

题目. 1. (18分) 假设 $N = \{N_t : t \ge 0\}$ 是强度参数为 $\lambda > 0$ 的泊松过程。

- (1) (8分) \forall 0 < s < t, 非负整数 $i \leq j$, 求条件概率 $P(N_s = i \mid N_t = j)$ 。
- (2) (10分) 利用强大数律证明 $P\left(\lim_{t\to+\infty}\frac{N_t}{t}=\lambda\right)=1$ 。

題目. 2. (8分) 设 $B = \{B_t : t \ge 0\}$ 是一维零初值标准布朗运动。给定常数 T > 0,令 $W_t = B_{T-t} - B_T, \forall t \in [0, T]$ 。证明 $W = \{W_t : t \in [0, T]\}$ 仍是标准布朗运动。

- **题目**. 3. (24分) 考虑 M/M/s 排队系统。假设顾客按强度参数为 $\lambda>0$ 的泊松过程到达有 s>0 个服务员的服务站;每个顾客在到达时如有服务员空闲就直接接受服务,否则在队列等 待、然后到首个空闲的服务员处接受服务,服务结束后离开服务站;服务员对单个顾客的服务时间相互独立、均服从参数为 $\mu>0$ 的指数分布,且与顾客的到达情况独立。 $\forall t\geq 0$,以 X_t 记 t 时刻服务站中的顾客数。
 - (1) (8分) 求连续时间参数马氏链 $X = \{X_t : t \ge 0\}$ 的转移速率矩阵。
 - (2) (8分) 给出 X 正常返的条件, 并在此条件下求 X 的不变分布。
- (3) (8分) $\forall t \geq 0$, 以 Y_t 记时段 [0,t] 内离开服务站的顾客数, 证明当 X 平稳时, $\{Y_t: t \geq 0\}$ 也是具有强度参数 λ 的泊松过程。

3 马氏链

3.1 定义与例子

题目. 1. 验证: 随机游动是一个马氏链, 试写出转移概率.

解答. $\xi_1,...,\xi_n,...$ 是整值的独立同分布随机变量, S_0 和它们都独立, $S_n=S_0+\sum_{k=1}^n\xi_k$,那么 $P(S_{n+1}=i_{n+1}|S_n=i_n,...,S_0=i_0)=P(\xi_{n+1}=i_{n+1}-i_n|S_n=i_n,...,S_0=i_0)=P(\xi_{n+1}=i_{n+1}-i_n)=P(S_{n+1}=i_{n+1}|S_n=i_n)$,因此满足马氏性,又根据同分布, $p_{ij}=P(\xi_{n+1}=j-i)$ 对任意的 p_i 和同,因此是时齐马氏链。转移概率 $p_{ij}=P(\xi=j-i)$ 。

题目. 4. 设 $\{X_n\}$ 是马氏链. 举例说明: A 不是单点集,

$$P(X_{n+1} = j \mid X_n \in A, X_{n-1} = i) \neq P(X_{n+1} = j \mid X_n \in A).$$

因此在应用马氏性时,一定要知道过程现在所处的确切状态,而不能仅仅知道现在的状态属于某个集合.

解答.考虑
$$S = \{1, 2, 3\}, A = \{1, 2\}, P = \begin{pmatrix} 0 & 0.5 & 0.5 \\ 0.5 & 0 & 0.5 \\ 0 & 0.5 & 0.5 \end{pmatrix}$$

由于 $P(X_{n+1} = j \mid X_n = 2) = \begin{cases} 0.5 & , j = 1 \\ 0 & , j = 2 , P(X_{n+1} = j \mid X_n = 3) = \begin{cases} 0 & , j = 1 \\ 0.5 & , j = 2 \\ 0.5 & , j = 3 \end{cases}$
而 $P(X_{n+1} = j \mid X_n \in A) = P(X_{n+1} = j \mid X_n = 2) + P(X_{n+1} = j \mid X_n = 3),$ 因此 $P(X_{n+1} = j \mid X_n \in A) = \begin{cases} 0.5 & , j = 1 \\ 0.5 & , j = 1 \end{cases}$
 $\{0.5 & , j = 1 \\ 0.5 & , j = 2,$ 但是,对于 $P(X_{n+1} = j \mid X_n \in A, X_{n-1} = 2),$ 在 X_n 时只能转移到 $X_n = 1$ 或者 $X_n = 1$

因此,
$$P(X_{n+1} = j \mid X_n \in A, X_{n-1} = 2) = P(X_{n+1} = j \mid X_n = 3)$$
, 不相等。

题目. 5. 证明命题: 马氏性等价于

$$P(X_0 = i_0, X_1 = i_1, \dots, X_n = i_n) = P(X_0 = i_0) \prod_{k=1}^n p(i_{k-1}, i_k)$$

并研究关于非时齐马氏链的相应结论

解答. (⇒) 已知满足马氏性,那么有

$$P(X_{0} = i_{0}, X_{1} = i_{1}, \cdots, X_{n} = i_{n}) = P(X_{0} = i_{0})P(X_{1} = i_{1}, \cdots, X_{n} = i_{n} \mid X_{0} = i_{0})$$

$$= P(X_{0} = i_{0})P(X_{1} = i_{1}|X_{0} = i_{0})P(X_{2} = i_{2}, \cdots, X_{n} = i_{n}|X_{0} = i_{0}, X_{1} = i_{1})$$

$$= P(X_{0} = i_{0})p(i_{0}, i_{1})\underbrace{P(X_{2} = i_{2}|X_{0} = i_{0}, X_{1} = i_{1})}_{=p(i_{1}, i_{2})}P(X_{3} = i_{3}, \cdot, X_{n} = i_{n} \mid X_{0} = i_{0}, X_{1} = i_{1}, X_{2} = i_{2})$$

$$= P(X_{0} = i_{0})\prod_{k=1}^{n} p(i_{k-1}, i_{k})$$

(⇐) 已知等式成立,由于

$$P(X_0 = i_0, X_1 = i_1, \cdots, X_n = i_n)$$

$$=P(X_0 = i_0) \cdot P(X_1 = i_1 | X_0 = i_0) \cdot P(X_2 = i_2 | X_0 = i_0, X_1 = i_1) \cdots P(X_n = i_n | X_0 = i_0, \cdots, X_{n-1} = i_{n-1})$$

$$=P(X_0 = i_0) \prod_{k=1}^{n} p(i_{k-1}, i_k)$$

由于对应项有小于等于的关系: $P(X_k=i_k|X_0=i_0,\cdots,X_{k-1}=i_{k-1})\leq P(X_k=i_k|X_{k-1}=i_{k-1})$,因此取等号当且仅当所有等式成立,即满足马氏性。

对于非时齐马氏链,只能得到与n有关的命题

$$P(X_0 = i_0, X_1 = i_1, \cdots, X_n = i_n) = P(X_0 = i_0) \cdot P(X_1 = i_1 | X_0 = i_0) \cdot \cdots \cdot P(X_n = i_n | X_{n-1} = i_{n-1})$$

题目. 2* $\{S_n\}$ 一维简单随机游动. $\forall n \geq 0, X_n = \max_{0 \leq k \leq n} S_k$. $\{X_n\}$ 是马氏链吗? 说明之.

解答. 理解: X_n 理解为前n步到达过的最大坐标 $\max_{0 \le k \le n} S_k$, 考虑用 S_n 表示 X_n .

$$X_{n+1} = \begin{cases} X_n, & S_{n+1} \le X_n \\ S_{n+1}, & S_{n+1} > X_n \end{cases}, X_{n+1}$$
的状态只取决于 S_n 和 X_n 的状态(但还是很难分析马氏性啊)

考虑条件概率

$$\begin{split} &P(X_{n+1}=i_{n+1}|X_n=i_n,X_{n-1}=i_{n-1},\cdots,X_1=i_1,X_0=i_0)\\ =&P(S_{n+1}\leq X_n)P(X_n=i_{n+1}|X_n=i_n,X_{n-1}=i_{n-1},\cdots,X_1=i_1,X_0=i_0)\\ &+P(S_{n+1}>X_n)P(S_{n+1}=i_{n+1}|X_n=i_n,X_{n-1}=i_{n-1},\cdots,X_1=i_1,X_0=i_0)\\ =&P(S_{n+1}\leq X_n=i_n)P(X_n=i_{n+1}|X_n=i_n)\\ &+P(S_{n+1}>X_n=i_n)P(S_{n+1}=i_{n+1}|X_n=i_n,X_{n-1}=i_{n-1},\cdots,X_1=i_1,X_0=i_0) \end{split}$$

参考:

- 1. https://math.stackexchange.com/questions/683123/the-maximum-of-a-simple-rando
 m-walk
- 2. https://math.stackexchange.com/questions/683060/let-s-n-be-a-simple-random-walk-m-n-is-maxs-1-s-2-ldots-s-n-is-m-n

${X_n}$ 不是马氏链, 反例如下.

因为是简单马氏链, 因此 $S_0 = X_0 = 0$.

下面考虑 $\{X_3=1\}$, 那么之前 (S_0,S_1,S_2,S_3) 可能的状态集合有:(0,1,0,1),(0,1,0,-1),(0,-1,0,1),且都是等概率的 $(p=\frac{1}{16})$.

那么条件概率 $P(X_4=1|X_3=1)=\frac{4}{6}=\frac{2}{3}$.

但对于 $P(X_4 = 1 | X_3 = 1, X_2 = 0)$,那么对应(0, -1, 0, 1)的情况,此时 $P(X_4 = 1 | X_3 = 1, X_2 = 0) = \frac{1}{2}$,不符合马氏性的定义.

题目的注记. 有没有什么深层次的原因呢?

题目. 3* 某数据通信系统由 n 个中继站组成, 从上一站向下一站传送信号 0 或 1 时, 接收的正确率为 p. 现用 X_0 表示初始站发出的数字, 用 X_k 表示第 k 个中继站接收到的数字。

(1) 写出 $\{X_k: 0 \leq k \leq n\}$ 的转移概率. (2) 求

$$P(X_0 = 1 \mid X_n = 1) = \frac{\alpha + \alpha(p - q)^n}{1 + (2\alpha - 1)(p - q)^n}$$

其中 $\alpha = P(X_0 = 1), q = 1 - p$. 并解释上述条件概率的实际意义.

解答. (1)
$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} p & 1-p \\ 1-p & p \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_{00} & p_{01} \\ p_{10} & p_{11} \end{pmatrix}$$
. (2) 对角化 \mathbf{P} . $|\lambda \mathbf{I} - \mathbf{P}| = (\lambda - 1)(\lambda - (p - q))$

 $\lambda_1 = 1$ 对应特征向量 $(1,1)^T$, $\lambda_2 = p - q$ 对应特征向量 $(1,-1)^T$

因此
$$\mathbf{P}^n = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & (p-q)^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 + (p-q)^n & 1 - (p-q)^n \\ 1 - (p-q)^n & 1 + (p-q)^n \end{pmatrix}$$

$$P(X_0 = 1 | X_n = 1) = \frac{P(X_0 = 1, X_n = 1)}{P(X_n = 1)} = \frac{P(X_0 = 1)P(X_n = 1 | X_0 = 1)}{P(X_n = 1)}$$
$$= \frac{\alpha \cdot (0, 1)^T \mathbf{P}^n[2]}{(1 - \alpha, \alpha)^T \mathbf{P}^n[2]} = \frac{\alpha + \alpha(p - q)^n}{1 + (2\alpha - 1)(p - q)^n}$$

实际意义: 已知第n个中继站接收到1的情况下, 最开始真实发出的也是1的"后验概率".

题目. 5* 某篮球运动员投球成功的概率取决于他前两次的投球成绩. 如果两次都成功,则下次 投球成功的概率为 $\frac{3}{4}$; 如果两次都失败,下次投球成功的概率为 $\frac{1}{5}$; 如果两次一次成功一次失 败,下次投球成功的概率为 $\frac{2}{3}$ 。用马氏链来刻画连续投球,求出投球成功的概率近似值。

解答. 设成功是W,失败是L,那么设状态空间为 $S = \{S_1, S_2, S_3, S_4\}$,对应 $S_1 = WW, S_2 = S_1$ $WL, S_3 = LW, S_4 = LL$,转移矩阵是(考虑前两次投球所属的状态空间,根据这一次投球的结果, 得到前一次加上这一次所处的状态空间)

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

之后, 计算perron vector, $\pi = (\pi_1, \dots, \pi_4)^T = (\frac{1}{2}, \frac{3}{16}, \frac{1}{16}, \frac{1}{8})^T$, 那么得到了平衡状态下在各个状 态的概率, 因此可以计算成功率为

$$p = \pi_1 \cdot \frac{3}{4} + \pi_2 \cdot \frac{2}{3} + \pi_3 \cdot \frac{2}{3} + \pi_4 \cdot \frac{1}{2} = \frac{11}{16}$$

题目的注记. 把连续两次的成绩看成一个状态,来找转移概率.

题目. 7^* . 假设某加油站给一辆车加油需要一个单位时间 (比如, 5 分钟). 令 ξ_n 是第 n 个单 位时间来加油的汽车数. 假设 ξ_1, ξ_2, \cdots 独立同分布, 取值非负整数, $P(\xi_1 = k) = p_k, k \geq 0$. 在任意时刻 n,如果加油站有车,那么加油站为其中一辆车加油 (耗时一个单位时间,然后该汽 车在时刻 n+1 离开加油站); 否则,加油站什么都不做. 将 n 时刻加油站中的汽车数记为 X_n . 写出 $\{X_n\}$ 的状态空间与转移概率.

解答.
$$S = \{0, 1, 2, \dots\} = \mathbb{Z}$$
, $P(X_{n+1} = j | X_n = i) = p_{j-i+1}, \forall j \geq i-1$.

8*. 一个粒子在三角形的三个顶点之间跳跃. 它每一步独立地跳跃. 按顺时针方向移动 的概率为 $p \in (0,1)$,按逆时针方向移动的概率为1-p. 试求"n 步之后该粒子恰好位于出发 点"的概率 p_n ,并计算 $\lim_{n\to\infty} p_n$.

解答. n步之后粒子恰好位于出发点的概率 $p_n = \frac{1}{3} \operatorname{tr}(P^n) = \frac{1}{3} \operatorname{tr}(D^n)$,其中D是P的对角化后的 对角矩阵, 计算P的特征值, $-(\lambda-1)(\lambda^2+\lambda+3p^2-3p+1)=0$, 因此特征值是 $\lambda_1=1,\lambda_2=0$ $\frac{-1+i\sqrt{3(2p-1)^2}}{2}$, $\lambda_3 = \frac{-1-i\sqrt{3(2p-1)^2}}{2}$, 那么

$$3p_n = 1 + \left(\frac{-1 + i\sqrt{3(2p-1)^2}}{2}\right)^n + \left(\frac{-1 - i\sqrt{3(2p-1)^2}}{2}\right)^n \to 1$$

因此 $p_n o \frac{1}{3}$

题目. 10*. 假设 **P** 是 *S* 上的转移矩阵, \hat{S} 是可数集, $f:S\to \hat{S}$ 是满射, 满足: 对所有 $i,i'\in S$,若 f(i)=f(i') ,则

$$\sum_{j:f(j)=k} p_{ij} = \sum_{j:f(j)=k} p_{i'j}, \ \forall k \in \widehat{S}.$$

证明: 若 $\{X_n\}$ 是S上以P为转移矩阵的马氏链,则 $\{f(X_n)\}$ 是 \hat{S} 上的马氏链.

解答. $\{X_n\}$ 是马氏链,故 $P(X_{n+1}=j|X_n=i,X_0=i_0,\cdots,X_{n-1}=i_{n-1})=p_{ij}$,对于 $P(f(X_{n+1})=k|f(X_n)=l,f(X_0)=t_0,\cdots,f(X_{n-1})=t_{n-1})$,需要转化回 $\{X_n\}$,才能验证马氏性.

$$\begin{split} &P(f(X_{n+1})=k|f(X_n)=l,f(X_0)=t_0,\cdots,f(X_{n-1})=t_{n-1})\\ &=\sum_{j\in S:f(j)=k}P(X_{n+1}=j|f(X_n)=l,f(X_0)=t_0,\cdots,f(X_{n-1})=t_{n-1})\\ &=\text{number}\{i\in S:f(i)=l\}\cdot\sum_{j\in S:f(j)=k}P(X_{n+1}=j|X_n=i_0,f(X_0)=t_0,\cdots,f(X_{n-1})=t_{n-1})\\ &=\text{number}\{i\in S:f(i)=l\}\cdot\sum_{j\in S:f(j)=k}P(X_{n+1}=j|X_n=i_0)\\ &=P(f(X_{n+1})=k|f(X_n)=l) \end{split}$$

题目. 11*. 假设 $\{X_n\}$ 是规则树 \mathbb{T}^d 上的随机游动,取 $Y_n = |X_n|$ (参见例 1.1.10). 根据上题, $\{Y_n\}$ 是马氏链. 试写出 $\{Y_n\}$ 的状态空间与转移概率.

解答.状态空间
$$S=\{0,1,2,\cdots\}=\mathbb{N}$$
,转移概率 $P(Y_{n+1}=1|Y_n=0)=1, P(Y_{n+1}=i-1|Y_n=i)=p_{i,i-1}=\frac{1}{d+1}, P(Y_{n+1}=i+1|Y_n=i)=p_{i,i+1}=\frac{d}{d+1}$

题目. 12*. (Polya 坛子) 假设坛中最初有一个红球、一个黑球和一个白球. 每一步从坛中随机拿出一个球, 再将此球连同一个与之同色的球一起放回坛中. 假设 n 步后坛中有 R_n 个红球、 B_n 个黑球、 W_n 个白球、令 $X_n = (R_n, B_n, W_n)$.

- (1) 证明 $\{X_n\}$ 是马氏链,并写出其状态空间与转移概率
- (2) 已知 $X_0 = (1,1,1)$,求 X_n 的分布.
- (3) $\Re P(X_n = (i, j, k), X_{n+1} = (i+1, j, k))$.

解答. (1) X_n 的概率分布至于上一步的状态有关,因此是马氏链,状态空间 $S=\mathbb{N}^*\times\mathbb{N}^*\times\mathbb{N}^*$,转移概率 $P(X_{n+1}=(i+1,j,k)|X_n=(i,j,k))=\frac{i}{i+j+k}, P(X_{n+1}=(i,j+1,k)|X_n=(i,j,k))=\frac{j}{i+j+k}, P(X_{n+1}=(i,j+1,k)|X_n=(i,j,k))=\frac{j}{i+j+k}, P(X_{n+1}=(i,j,k+1)|X_n=(i,j,k))=\frac{k}{i+j+k}, i+j+k=n+3$ (2) X_n 的时候有n+3个球,红黑白三种球是对称的,只需考虑红球,先算一算n=1,2的情况,就会发现, X_n 的时候,红色球可以取到 $\{1,\cdots,n+1\}$,并且比例是: $1:2:3:\cdots:n+1$ 个球的比例是 $n+1:n:\cdots:2:1$,因此,每一种球的概率分布是 $P(R_n=k)=\frac{2(n+2-k)}{(n+1)(n+2)}$. 但是还不完善,因为约束关系,实际上是两个变量。所以 $P(X_n=(i,j,k))=P(R_n=i)P(W_n+B_n=n+3-i,W_n=j)$,而这里的 $P(W_n+B_n=n+3-i,W_n=j)$ 是否符合前面的"均匀分布"的结论呢?数学归纳法发现(枚举一下前几次)是肯定的,所以

$$P(X_n = (i, j, k))$$

$$=P(R_n = i)P(W_n + B_n = n+3-i, W_n = j)$$

$$=\frac{2(i+j)}{(i+j+k+1)(i+j+k+2)} \cdot \frac{1}{j+k+3}$$

$$=\frac{2(i+j)}{(n+4)(n+5)} \cdot \frac{1}{j+k+3}$$

(3) 利用第二问的结论,注意这里的初态还是(1,1,1),得到

$$P(X_n = (i, j, k), X_{n+1} = (i+1, j, k))$$

$$= P(X_n = (i, j, k)) \cdot \frac{i}{i+j+k}$$

$$= \frac{2(i+j)}{(n+4)(n+5)} \cdot \frac{1}{j+k+3} \cdot \frac{i}{n+3}$$

题目. 13*. 对于马氏链, $\forall r \geq 1, \forall n_1 < \dots < n_r < n < m, \forall B_1, \dots, B_r, A \subset S, i \in S$. 证明:

$$P(X_m \in A \mid X_n = i, X_{n_1} \in B_1, \dots, X_{n_n} \in B_r) = P(X_m \in A \mid X_n = i)$$

解答. 根据马氏性, 可以得到

$$P(X_m \in A | X_n = i, X_{n_1} \in B_1, \dots, X_{n_r} \in B_r)$$

$$= \sum_{j \in A} P(X_m = j | X_n = i, X_{n_1} \in B_1, \dots, X_{n_r} \in B_r)$$

$$= \sum_{j \in A} P(X_m = j | X_n = i) = P(X_m \in A | X_n = i)$$

题目. 14^* . $\{X_n\}$ 是以 μ 为初分布,以P为转移矩阵的马氏链.

解答. 因为 $X_0 = g(U_0)$, 因此 $P(g(U_0) = i) = \mu_i$, 因此初始分布是 μ .

因为 $X_{n+1}=f(X_n,U_{n+1})$,因此 $P(X_{n+1}=j|X_n=i)=P(f(i,U_{n+1})=j)=p_{ij}$,因此转移矩阵是 ${m P}$

因为 $P(X_{n+1}=j|X_n=i,X_0=i_0,\cdots,X_{n-1}=i_{n-1})=P(f(i,U_{n+1})=j|f(i_{n-1},U_n)=i,f(i_{n-2},U_n)=i_{n-1},\cdots,f(i_0,U_1)=i_1,g(U_0)=i_0)$,由于独立性,等于 $P(X_{n+1}=j|X_n=i)=p_{ij}$,所以是马氏链

题目. 15* . 假设对任意 $n \geq 0, i \in S, f(n,i,\cdot):[0,1] \to S$,使得对任意 $U \sim U(0,1)$

$$P(f(n; i, U) = j) = p_{n:i,j}, j \in S.$$

- (1) 证明: 对任意 $n \ge 0, \mathbf{P}_n = (p_{n;i,j})_{S \times S}$ 为转移矩阵.
- (2) 假设 X_0, U_1, U_2, \cdots 相互独立, $U_n \sim U(0,1), n \geq 1, X_0$ 取值于 S. 递归定义 $X_{n+1} = f(n+1; X_n, U_{n+1}), n = 0, 1, 2, \cdots$. 证明: $\{X_n\}$ 是马氏链. (注: $\{X_n\}$ 可以为非时齐的.)

解答. (1)
$$\sum_{i \in S} p_{n;i,j} = \sum_{i \in S} P(f(n;i,U) = j) = 1$$
, 因此是转移矩阵

(2)由于

$$P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \cdot, X_0 = i_0)$$

$$= P(f(n+1; i, U_{n+1}) = j | f(n; i_{n-1}, U_n) = i, \cdots, X_0 = i_0)$$

$$= P(f(n+1; i, U_{n+1}) = j)$$

$$= p_{n+1; i, j} = P(X_{n+1} = j | X_n = i)$$

因此是马氏链

3.2 不变分布

题目. 2. 设 $\{X_n : n \ge 0\}$ 是取值于 \mathbb{Z}_+ 的马氏链,其转移概率为

$$p_{00} = p$$
, $p_{01} = 1 - p$, $p_{i,i+1} = 1 - p_{i,i-1} = \beta$, $\forall i = 1, 2, \dots$,

其中 $0 \le p < 1, 0 < \beta < 1$. 当 $\beta < 1/2$ 时,求不变分布 π 并计算 $E_{\pi}X_{100}$. (当 p = 0 时, 此马氏链称为 \mathbb{Z}_+ 上的带反射壁的随机游动.)

解答. 计算得到, $\pi_1=rac{1-p}{1-eta}\pi_0,\pi_{k+1}=rac{1-eta}{eta}\pi_k, orall k\geq 1$,因此有

$$\pi_0 = (1 + \frac{1-p}{1-\beta} \sum_{i=0}^{\infty} (\frac{\beta}{1-\beta})^i)^{-1} \quad , \pi_k = \frac{(1-p)\beta^{k-1}}{(1-\beta)^k} \pi_0, \forall k \ge 1$$

 $\beta < \frac{1}{2}$ 保证了 $\frac{\beta}{1-\beta} < 1$,因此不变分布是存在的. 对于, $\mathbb{E}_{\pi}[X_{100}]$ 是和100没关系的,实际上

$$\mathbb{E}_{\pi}[X_{100}] = \sum_{k=1}^{\infty} k \cdot \pi_k = \sum_{k=1}^{\infty} k \cdot \frac{(1-p)\beta^{k-1}}{(1-\beta)^k} \pi_0 = (1-p)\pi_0 \cdot \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k\beta^{k-1}}{(1-\beta)^k}$$

计算得到

$$\mathbb{E}_{\pi}[X_{100}] = \frac{(1-p)(1-\beta)}{(1-2\beta)^2} \cdot \pi_0 = \frac{(1-p)(1-\beta)}{(1-2\beta)^2} \cdot (1 + \frac{1-p}{1-\beta} \sum_{i=0}^{\infty} (\frac{\beta}{1-\beta})^i)^{-1}$$

题目. 3. 设 S 上的马氏链 $\{X_n:n\geq 0\}$ 具有不变分布 π . 令 $Y_n=(X_n,X_{n+1})$, $n=0,1,2,\cdots$. 证明 $\{Y_n:n\geq 0\}$ 是马氏链,并以 $\{\widetilde{\pi}_{i,j}=\pi_ip_{ij}:i,j\in S\}$ 为其不变分布.

解答. 考虑 $P(Y_n = j | Y_{n-1} = i_{n-1}, \cdot, Y_0 = i_0)$, 把Y拆分成X, 可以发现

$$\begin{split} &P(Y_n=\boldsymbol{j}|Y_{n-1}=\boldsymbol{i_{n-1}},\cdot,Y_0=\boldsymbol{i_0})\\ =&P(X_n=j_1,X_{n+1}=j_2|X_n=i_{n-1,2},X_{n-1}=i_{n-1,2},X_{n-1}=i_{n-2,1},X_{n-2}=i_{n-2,2},\cdots)\\ =&P(X_n=j_1,X_{n+1}=j_2|X_n=i_{n-1,2},X_{n-1}=i_{n-1,2})\\ =&P(Y_n=\boldsymbol{j}|Y_{n-1}=\boldsymbol{i_{n-1}}) \end{split}$$

满足马氏性。

$$\begin{split} \tilde{\pi}_{ij} &= \sum_{(k_1,k_2) \in S \times S} \tilde{\pi}_{k_1,k_2} P(Y_{n+1} = (i,j) | Y_n = (k_1,k_2)) \\ &= \sum_{(k_1,k_2) \in S \times S} \tilde{\pi}_{k_1,k_2} P(X_{n+1} = i, X_{n+2} = j | X_n = k_1, X_{n+1} = k_2) \end{split}$$

$$= \sum_{k_1 \in S, k_2 = i} \tilde{\pi}_{k_1, i} P(X_{n+2} = j | X_{n+1} = i)$$

$$= \sum_{k_1 \in S, k_2 = i} \tilde{\pi}_{k_1, i} p_{ij} = p_{ij} \cdot \sum_{k_1 \in S, k_2 = i} \tilde{\pi}_{k_1, i} = \pi_i \cdot p_{ij}$$

或者,直观上来说,Y处在状态(i,j)的平稳概率就是, $X_k=i$ 的平稳概率 π_i 且下一个状态为j的概率,即 $\pi_i\cdot p_{i,j}$

题目. 4. 设马氏链的取值为非负整数,其转移概率为 p(0,1)=1 ; 对于 $i\geq 1, p_{i,i-1}=\lambda/\left(\lambda+1\right)$, $p_{i,i+k}=p_k/\left(\lambda+1\right)$, $\forall k\geq 1$. 其中, $1=\sum\limits_{k=1}^\infty p_k<\sum\limits_{k=1}^\infty kp_k<\lambda$. 设 π 为该马氏链的不变分布,试求 π_1 .

解答.得到方程组: $\frac{\lambda}{1+\lambda}\pi_1 = \pi_0, \pi_0 + \frac{\lambda}{1+\lambda}\pi_2 = \pi_1$ 以及 $\frac{1}{1+\lambda}\sum_{i=1}^k p_{k-i}\pi_i + \frac{\lambda}{1+\lambda}\pi_{k+1} = \pi_k, \forall k \geq 2$,解方程,得 $\pi_1 = \frac{\lambda+1}{\lambda}\pi_0, \pi_k = \frac{(\lambda+1)^{k-2}(\lambda+1-\lambda\sum_{i=1}^{k-2}p_i)}{\lambda^k}\pi_0, \forall k \geq 2$,因此

$$\pi_0 = \left(1 + \frac{\lambda + 1}{\lambda} + \sum_{k=2}^{\infty} \frac{(\lambda + 1)^{k-2} (\lambda + 1 - \lambda \sum_{i=1}^{k-2} p_i)}{\lambda^k}\right)^{-1} = \left(3 - \sum_{k=2}^{\infty} \frac{(\lambda + 1)^{k-2}}{\lambda^{k-1}} \sum_{i=1}^{k-2} p_i\right)^{-1}$$

因此有,
$$\pi_1 = \frac{\lambda+1}{\lambda} (3 - \sum_{k=2}^{\infty} \frac{(\lambda+1)^{k-2}}{\lambda^{k-1}} \sum_{i=1}^{k-2} p_i)^{-1}$$

题目. 1. 算矩阵的不变分布

解答. 考虑

$$\pi \mathbf{P} = \pi \iff (\mathbf{P}^T - \mathbf{I})\pi^T = 0$$

先用高斯消元法算出通解,然后联立归一化条件得到不变分布:

$$\pi = (0.125, 0.1875, 0.125, 0.1875, 0.125, 0.25)$$

题目. 2. 若 π 是不变分布,则 $\forall A \subset S$,有

$$\sum_{i \in A, j \notin A} \pi_i p_{ij} = \sum_{i \in A, j \notin A} \pi_j p_{ji}$$

即, 进入A的概率流等于离开A的概率流

解答. 思路: 先证明, 单个状态的流入和流出相等; 然后求和

$$\pi_i = \sum_{j \in S} \pi_j p_{ij} = \sum_{j \neq i} \pi_j p_{ij} + \pi_i p_{ii}$$

$$\iff \pi_i (1 - p_{ii}) = \pi_i \sum_{j \neq i} p_{ij} = \sum_{j \neq i} \pi_j p_{ij}$$

对i ∈ A求和, 得到

$$\sum_{i \in A} \pi_i \sum_{j \notin A} p_{ij} = \sum_{i \in A} \sum_{j \notin A} \pi_i p_{ij}$$

题目的注记. 注意: (转移矩阵对行求和) $p_{ii} + \sum_{j \neq i} p_{ij} = \sum_{j \in S} p_{ij} = 1$, 但(转移矩阵对列求和) $\sum_{i \in S} p_{ij}$ 很可能不等于1.

Г

题目. 4. 给转移矩阵, 算不变分布和 $\lim_{n\to\infty} P(X_n=1)$

解答. 计算得到: $(1)\pi = (0.3, 0.5, 0.2)$.

(2)
$$\lim_{n\to\infty} P(X_n = 1) = \mu^T \mathbf{P}_{\infty}[1] = \mu^T \mathbf{1}_n \pi^T[1] = \pi_1 = 0.3$$

题目的注记. 补充说明为什么 $\mathbf{P}_{\infty} = \mathbf{1}_n \pi^T$.

首先, 有限状态的时齐马氏链的不变分布存在, 又因为 $\mathbf{P}_{\infty} \cdot \mathbf{P} = \mathbf{P} \cdot \mathbf{P}_{\infty} = \mathbf{P}_{\infty}$, 而 $\mathbf{P}_{\infty} = \mathbf{1}_n \pi^T$ 满足条件.

题目. 5. 证明: 转移矩阵**P**的全体不变分布构成凸集. 即若 μ , π 都是**P**的不变分布, $0 , 那么<math>p\mu + (1-p)\pi$ 也是**P**的不变分布.

解答. 因为 μ **P** = **P**, π **P** = **P**, 所以($p\mu$ + $(1-p)\pi$)**P** = **P**, 且($p\mu$ + $(1-p)\pi$, $\mathbf{1}_n$) = 1. 且因为是凸组合, 所以每一个元素非负, 因此是不变分布.

题目. 7. 若**P**满足列和为1, 即 $\sum_{i \in S} p_{ij} = 1$, 称为双随机矩阵.

- (1) 如果 \mathbf{P} 双随机, 那么 \mathbf{P}^n 双随机
- (2) 如果**P**双随机, 那么 $\mu \equiv 1$ 是不变测度.

解答.(1) 下面证明任意两个双随机矩阵相乘还是双随机.A,B双随机,那么AB的第i列的求和是: $\sum_{j=1}^n AB[j,i] = \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^n a_{jk}b_{ki} = \sum_{k=1}^n b_{ki} \sum_{j=1}^n a_{jk} = \sum_{k=1}^n b_{ki} = 1$. 最后两个等号分别利用 了 $\sum_{j=1}^n a_{jk} = 1$ (A的第k列求和是1),以及 $\sum_{k=1}^n b_{ki} = 1$ (B的第i列求和是1).

(2) 因为 μ **P** = **P**, 且所有元素是非负的, 当然是不变测度.

题目. S有限, **P**是S上的转移矩阵, 固定 $i \in S$, 证明:

(1) 存在正整数子列 n_1, \dots , 使得对任意状态j, 极限

$$\lim_{r \to \infty} \left(\sum_{m=0}^{n_r - 1} p_{ij}^{(m)} \right) / n_r$$

存在, 记为 μ_i .

(2) $\{\mu_i\}$ 是不变分布.

解答. (1) 因为对状态j有

$$\frac{\sum_{m=0}^{n-1} p_{ij}^{(m)}}{n} \le 1$$

所以, $\left\{\frac{\sum_{m=0}^{n-1} p_{ij}^{(m)}}{p_{ij}}\right\}$ 是一个有界序列,必然存在收敛子列,即存在子列 $\left\{n_r\right\}$ 使得

$$\lim_{r \to \infty} \frac{\sum_{m=0}^{n_r-1} p_{ij}^{(m)}}{n_r}$$

存在, 注意, 这个子列的选取是对于状态j而言的, 不过由于我们的状态空间S是有限的, 所以可以 先取j=1对应的子列, 然后取j=2对应的子列的子列, 直到j=n, 最后得到的子列是对任意的 $j\in S$ 成立的.

(2) 计算:

$$\sum_{j \in S} \mu_j \cdot p_{jk} = \sum_{j \in S} \lim_{r \to \infty} \frac{\sum_{m=0}^{n_r-1} p_{ij}^{(m)}}{n_r} \cdot p_{jk} = \lim_{r \to \infty} \frac{\sum_{j \in S} \sum_{m=0}^{n_r-1} p_{ij}^{(m)} p_{jk}}{n_r} = \lim_{r \to \infty} \frac{\sum_{m=1}^{n_r} p_{ik}^{(m)}}{n_r} = \mu_k$$

以及验证归一化:

$$\sum_{j \in S} \mu_j = \sum_{j \in S} \lim_{r \to \infty} \frac{\sum_{m=0}^{n_r-1} p_{ij}^{(m)}}{n_r} = \lim_{r \to \infty} \frac{\sum_{m=0}^{n_r-1} \sum_{j \in S} p_{ij}^{(m)}}{n_r} = \lim_{r \to \infty} 1 = 1$$

解答. 这个解答有点小问题: 从题目的用意上来说, 大概就是来让我证明这个不变分布存在的, 但是我直接使用了"有限状态空间的转移矩阵一定存在不变分布"的结论.

(1) 直观上来说,有限状态空间的转移矩阵一定存在不变分布,且 $\mathbf{P}^n \to \mathbf{P}_\infty = \mathbf{1}_n \pi^T$,因此有 $p_{ij}^{(m)} = \mathbf{P}^m[i,j] \to \mathbf{P}_\infty[i,j] = \pi_j$. 接下来就很好证明了,因为这等价于,已知 $\lim_{n\to\infty} x_n = A$,要证 $\lim_{n\to\infty} \frac{\sum_{i=0}^{n-1} x_i}{n} = A$.

根据Stolze定理即可得到:

$$\lim_{n \to \infty} \frac{\sum_{m=0}^{n-1} p_{ij}^m}{n} = \lim_{n \to \infty} \frac{\sum_{m=0}^{n} p_{ij}^m - \sum_{m=0}^{n-1} p_{ij}^m}{(n+1) - n} = \pi_j$$

那么任意子列当然成立.

(2) 根据(1)的分析 $\mu_j = \pi_j$, 当然是不变分布.

題目. 10. Kolmogrov准则: 对任意的 $n \ge 1$, 若 i_0, \dots, i_n 满足 $p_{i_r, i_{r+1}} > 0$, $r = 0, \dots, n$, 其中 $i_{n+1} := i_0$, 且有

$$p_{i_0,i_1}p_{i_1,i_2}\cdots p_{i_n,i_{n+1}}=p_{i_{n+1},i_n}\cdots p_{i_2,i_1}p_{i_1,i_0}$$

证明: P可配称当且仅当Kolmogrov准则成立.

3.3 状态的分类

题目. 鼠鼠的迷宫冒险

解答. (1) $S = \{1, \dots, 9\}$, $p_{12} = 1$, $p_{21} = p_{23} = 1/2$, $p_{32} = p_{36} = 1/2$, $p_{47} = 1$, $p_{58} = 1$, $p_{63} = 1$, $p_{74} = p_{78} = 1/2$, $p_{85} = p_{87} = p_{89} = 1/3$, $p_{98} = 1$.

$$(2)$$
 互通类: $\{1,2,3,6\}$ 和 $\{4,5,7,8,9\}$.

题目. 证明书上的三个命题

解答. (a) $i \to j$, 即 $P_i(\exists n \ge 0, X_n = j) > 0$, 如果 $i \ne j$, 那么TFAE:

- (1) $i \rightarrow j$
- (2) $\exists n \geq 1, \, p_{ij}^{(n)} > 0$
- (3) 存在一个正概率通路从i到j: $\exists n \geq 1, \exists i_0, i_1, \cdots, i_n \in S, i_0 = i, i_n = j,$ 使得 $\Pi_{k=0}^{n-1} p_{i_k, i_{k+1}} > 0.$ 证明: $(1) \Rightarrow (2)$: 因为

$$0 < P_i(\exists n \ge 1, X_n = j) = P_i(\bigcup_{n=1}^{\infty} \{X_n = j\}) \le \sum_{n=1}^{\infty} P_i(X_n = j)$$

假如(2)不成立, 那么求和中所有元素为0, 求和为0, 矛盾.

(2)⇒(3): 因为 $\exists n \ge 1, p_{ij}^{(n)} > 0$, i用n步到j的总概率是由所有概率通路的求和得到的, 因此其中必然有正概率通路. 即:

$$0 < p_{ij}^{(n)} = \sum_{i_0 = i, i_1, \cdots, i_{n-1} \in S, i_n = j} \Pi_{k=0}^{n-1} p_{i_k, i_{k+1}}$$

(3)⇒(2), 显然, 因为存在一个正概率通路, 那么总概率必然大于零.

(2)⇒(1), 显然, 因为如果存在一个概率0, 那么就取这个n就行了.

解答. (b) 假设A是闭集, 那么 $P_i(X_n \in A, \forall n \ge 0) = 1, \forall i \in A$

证明: 考虑

$$P_i(X_n \notin A, \exists n \ge 0) = P_i(\bigcup_{n=1}^{\infty} \{X_n \notin A\}) \le \sum_{n=0}^{\infty} P_i(X_n \notin A)$$

已知 $P_i(X_0 \notin A) = P_i(X_1 \notin A) = 0$,接下来用数学归纳法证明 $P_i(X_k \notin A) = 0$.假设 $P_i(X_k \notin A) = 0$ 0成立,那么

$$P_i(X_{k+1} \notin A) = \sum_{j \in A} P_i(X_{k+1} \notin A, X_k = j) = \sum_{j \in A} P_i(X_k = j) P_j(X_1 \notin A) = 0$$

因此 $0 \le P_i(X_n \notin A, \exists n \ge 0) = P_i(\bigcup_{n=1}^{\infty} \{X_n \notin A\}) \le \sum_{n=0}^{\infty} P_i(X_n \notin A) = 0$,所以 $P_i(X_n \notin A, \exists n \ge 0) = 0$,因此 $P_i(X_n \in A, \forall n \ge 0) = 1, \forall i \in A$

解答. (c) 假设A是互通类, 不是闭集, 那么 $P_i(\exists n \geq 0, X_n \notin A) > 0, \forall i \in A$.

证明: 因为A不是闭集,所以 $\exists i_0 \in A, k \notin A, p_{i_0,k} > 0$; 因为A互通,所以 $\forall i \in A, i \neq i_0, i \rightarrow i_0$,根据第一问, $\exists m \geq 1, p_{i,i_0}^{(m)} > 0$,因此 $p_{i,k}^{(m+1)} \geq p_{i,i_0}^{(m)} p_{i_0,k} > 0$,所以 $P_i(\exists n \geq 1, X_n \notin A) \geq P_i(\exists n \geq 1, X_n \in A)$

题目. 3. 假设A是闭集, C是互通类, 证明: $C \subset A$ 或者 $C \cap A = \emptyset$.

解答. $\overline{A}i_0 \in C \cap A$, 由于C互通,所以 $\forall j \in C$, $\exists m_j \geq 0, p_{i_0,j}^{(m_j)} > 0$. 由于A闭集,所以 $P_{i_0}(X_n \in A, \forall n \geq 0) = 1$. 那么,如果 $j \notin A$,就与 $P_{i_0}(X_n \in A, \forall n \geq 0) = 1$ 矛盾,所以 $j \in A$,因此 $C \subset A$.

题目. 4. 状态空间S可约当且仅当S有非空的, 闭的真子集.

解答. (1) \Leftarrow : S有非空的, 闭的真子集A, 不妨设 $i \in S, i \notin A$, 那么任取 $j \in A$, $p_{ji}^{(m)} = 0$, $\forall m \geq 0$, 因此 $i \neq n$, 不互通, 因此S可约.

(2) \Rightarrow : S不可约, 那么 $\exists i_0, j_0 \in S$, i_0 不可达 j_0 , 即 $P_{i_0}(\forall n \geq 0, X_n = j_0) = 0$.

取 $A = \{k \in S | i_0 \to k\}$,那么 $B = S \setminus A = \{k \in S | i_0$ 不可达 $k\}$, $i_0 \in A, j_0 \in B$,因此A, B非空

那么A一定是闭集,因为A是 i_0 可达的状态集合,那么如果从某个状态 $k \in A$,以正概率离开A,进入B,即 $p_{i_0,k}^{(n)} > 0, p_{k,t} > 0, t \notin A \Rightarrow i_0$ 不可达t,但实际上 $p_{i_0,t}^{(n+1)} \ge p_{i_0,k}^{(n)} p_{k,t} > 0$,矛盾,因此A是闭集,并且是S的非空真子集.

题目的注记. ⇒中, 闭集构造的一个直观的思路: $a,b \in S$, a不可达b, 取 $A = \{i \in S | a \rightarrow i\}$, 那么A自然构成一个闭集.

题目. 5. 状态空间S有限,证明:存在闭的互通类.

解答.

方法一: 如果S不可约, 那么S本身就是一个闭的互通类.

如果S可约,根据4的结论,S存在非空的,闭的真子集A;把马氏链限制在A上,它构成一个新的有限的状态空间.返回讨论第一步

因为S有限,上述两部不能无限进行,最终存在A*是S的闭的子集,是互通类.

方法二:有限状态空间S是有限个互通类的无交的并,而S至少有一个闭的子集(例如它自己),根据3题的结论,这个闭集要么和包含互通类,要么和互通类完全不交.因此必然存在一个闭的互通类.

3.4 首达时和强马氏性

题目. 1. $i \neq j$, $P_i(\tau_j < \infty) = P_j(\tau_i < \infty) = 1$, $P_i(\tau_j < \sigma_i) = p$, $P_j(\tau_i < \sigma_j) = q$, 0 < p, q < 1. 将从i出发的马氏链在回到i之前,访问状态j的次数记为 ξ , 求 ξ 的分布列和期望.

解答. 有:

$$\xi = \sum_{t=0}^{\tau_i} \mathbf{1}_{\{X_t = j\}}, \quad X_0 = i$$

计算ξ的分布列其实不需要表达式, 可以直接从直观上来算:

$$P(\xi = 0) = 1 - p$$

$$P(\xi = 1) = pq$$

$$P(\xi = 2) = p(1 - q)q$$

$$P(\xi = 3) = p(1 - q)^{2}q$$

$$\cdots$$

$$P(\xi = k + 1) = p(1 - q)^{k}q$$

期望:

$$\mathbb{E}[\xi] = \sum_{k=0}^{\infty} (k+1)pq(1-q)^k = \frac{p}{q}$$

题目的注记.强马氏性,因为到达每次j之后的随机过程当做新的马氏链来看待

3.5 常返性

题目. 1. 证明:

- (1) 若 D 是有限闭集,则存在常返类 C ,使得 $C \subseteq D$
- (2) 有限状态空间上的马氏链有常返态.
- (3) 若 C 是有限的闭的互通类,则 C 是常返类.
- **解答**. 随机过程是样本点和时间的二元函数,映射到状态空间,对于 $X(\omega,t)$,它的取值落入状态空间S,固定t, $X(\omega,t_0)$ 是一个随机变量,表示在 t_0 时刻的一个分布;固定样本点 ω , $X(\omega_0,t)$ 是状态空间S中的一个样本轨道.
- (1) 有限闭集 $D = \{a_1, \dots, a_n\}$,因此可以看成新的状态空间,反证法,设每一个状态都不是常返的

那么根据常返的定义,状态 a_i 常返 $\iff P_{a_i}(\sigma_{a_i} < \infty) = 1 \iff P_{a_i}(V_{a_i} = \infty) = 1.$ 那么状态 a_i 不常返(暂态) $\iff P_{a_i}(\sigma_{a_i} < \infty) < 1 \iff P_{a_i}(V_{a_i} = \infty) = 0.$ 也即

$$P(\{w|X(w) = a_i, i.o.; X_0(w) = a_i\}) = 0$$

因此有限和 $\sum_{i=1}^{n} P(\{w|X(w)=a_i, i.o.; X_0(w)=a_i\})=0$, 又因为

$$P(\{w|\exists a_i, X(w) = a_i, i.o.; X_0(w) = a_i\}) = P(\bigcup_{i=1}^n \{w|X(w) = a_i, i.o.; X_0(w) = a_i\})$$

$$\leq \sum_{i=1}^n P(\{w|X(w) = a_i, i.o.; X_0(w) = a_i\}) = 0$$

因此 $P(\{w|\exists a_i, X(w) = a_i, i.o.; X_0(w) = a_i\}) = 0$, 但这是不可能的.

因此在有限的状态空间上,对于任意一个取定的样本 w_0 ,这个样本的样本轨道在无穷时间内对S做遍历,那么至少在一个状态上出现无数次,因此测度 $P(\{w|\exists a_i,X(w)=a_i,i.o.;X_0(w)=a_i\})$ 必然大于0,导出矛盾,结论成立.

- (2) 有限状态空间本身是有限闭集
- (3) C有限闭集,因此内部存在常返类,C互通,因此整个是常返类

题目的注记. (1) 中的"看成新的状态空间"这句话是重要的,否则样本轨道从大的状态S进入D的概率有可能是0,那么 $P(\omega|\exists a_i\in D,\ X(\omega)=a_i\ i.o.)=0.$

(2) 在状态i常返 $\iff P_i(V_i = \infty) = 1 \iff P_i(\sigma_i < \infty) = 1$. 即从正态i出发,返回i的总次数是无穷,返回i的时间是有限. 而求概率,本质上是在求满足条件的样本点集合的测度,即 $P_i(\omega|X(\omega)i.o.) = 1$

题目. 给了转移矩阵, 想要知道哪些状态是常返的, 哪些状态是非常返的.

解答. 根据转移矩阵画出状态转移图,可以看出, $\{5,6,7\}$ 是一个闭的互通类,因此 $\{5,6,7\}$ 必然是常返的.又因为 $\{1,3,4\}$ 是一个互通类,但 $\{1,3,4\}$ \rightarrow $\{5,6,7\}$ 有净概率流出,因此不是闭的互通类, $\{2\}$ 本身构成一个互通类, $2 \rightarrow 3$ 有净概率流出,因此 $\{2\}$ 不是闭的互通类.

因此 $\{5,6,7\}$ 是常返的,但 $\{1,3,4\}$ 和2都不是常返的.

计算不变分布: $\pi = (0,0,0,0,1/3,1/3,1/3)$, 这佐证了我的判断.

题目的注记. 直观上来说,一个"有限"互通类如果有净概率流出,那么最后在不变分布中对应的分量一定是0.

3.6 击中概率

题目. 1. 假设 $\{X_n\}$ 是不可约马氏链, D 为 S 的非空真子集。令

$$\hat{X}_n = \begin{cases} X_n, & n \leqslant \tau_D, \\ X_{\tau_D} & n > \tau_D. \end{cases}$$

- (1) 证明: $\{\hat{X}_n\}$ 是 S 上的马氏链.
- (2) 求 $\{\hat{X}_n\}$ 的转移概率 (用 $\{X_n\}$ 的转移矩阵表达).
- (3) 证明: $P_i\left(\tau_D^{(X)} < \infty\right) = P_i\left(\tau_D^{(X)} < \infty\right), \forall i \in S$.

证明. (1) 考虑 $P(\hat{X}_{n+1}=i_{n+1}|\hat{X}_n=i_n,\cdots,\hat{X}_0=i_0)$. 若 $n+1\leq \tau_D$,那么上面的式子和 X_n 是一样的,因此是马氏链. 若 $n+1>\tau_D$,那么至少有 $\hat{X}_{n+1}=\hat{X}_n=X_{\tau_D}$,因此 $P(\hat{X}_{n+1}=i_{n+1}|\hat{X}_n=i_n,\cdots,\hat{X}_0=i_0)=P(X_{\tau_D}=i_{n+1}|X_{\tau_D}=i_n)=P(\hat{X}_{n+1}=i_{n+1}|\hat{X}_n=i_n)$,具有马氏性.

- (2) 有点迷惑呀,我觉得是 $\hat{P} = P$.
- (3) 这是因为

$$\begin{split} &P_{i}(\tau_{D}^{(X)} < \infty) = \sum_{t=1}^{\infty} P(\tau_{D}^{(X)} = t) \\ &= \sum_{t=1}^{\infty} P(X_{t} \in D, \{X_{t-1}, \cdot X_{1}\} \subsetneq D | X_{0} = i) \\ &= \sum_{t=1}^{\infty} P(\hat{X}_{t} \in D, \{\hat{X}_{t-1}, \cdot \hat{X}_{1}\} \subsetneq D | \hat{X}_{0} = i) = P_{i}(\tau_{D}^{(\hat{X})} < \infty) \end{split}$$

题目. 2. 假设 S 不可约、常返; A, B 为 S 中的非空子集,且 $A \cap B = \emptyset$ 记 $x_i = P_i (\tau_A < \tau_B)$,写出 $\{x_i : i \in S\}$ 满足的方程组.

解答. $x_i = 1, i \in A, x_i = 0, i \in B$, 下面考虑 $i \notin A, i \notin B$. 此时有

$$P_i(\tau_A < \tau_B) = \sum_{j \in S} p_{ij} P(\tau_A < \tau_B | X_1 = j)$$

考虑 $Y_n = X_{n+1}$, 由于 $i \notin A, i \notin B$, 有 $\tau_A^{(Y)} = \tau_A^{(X)} + 1, \tau_B^{(Y)} = \tau_B^{(X)} + 1$, 因此有

$$P_i(\tau_A < \tau_B) = \sum_{j \in S} p_{ij} P(\tau_A < \tau_B | X_1 = j) = \sum_{j \in S} p_{ij} x_j, \quad x_i = 1, i \in A, \quad x_i = 0, i \in B$$

题目. 3. 制造某种产品需要经过前后两道工序. 在完成第一道工序之后 10% 的加工件成了废品, 20% 的加工件需要返工,剩余的 70% 则进入第二道工序. 在完成第二道工序之后, 5% 的加工件成了废品, 5% 的加工件需要返回到第一道工序, 10% 的加工件需要返回到第二道工序,剩余的 80% 可以出厂.

- (1) 试用马氏链模拟此系统.
- (2) 利用击中概率求整个生产过程的废品率.

解答. (1)设A,B,C,D分别代表处在第一道工序,处在第二道工序,出厂,废品四个状态,那么转移矩阵是

$$P = \begin{pmatrix} 0.2 & 0.7 & 0 & 0.1 \\ 0.05 & 0.1 & 0.8 & 0.05 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

(2) 废品率就是 $P_A(\tau_D < \infty)$, 不妨A, B, C, D对应1, 2, 3, 4, 有

$$p_i(\tau_4 < \infty) = x_i = \sum_{j=1}^4 p_{ij} x_j, x_3 = 0, x_4 = 1, i \in \{1, 2\}$$

解得 $x_1 = \frac{25}{137}, x_2 = \frac{9}{137}$, 因此击中概率是 $x_1 = \frac{25}{137}$.

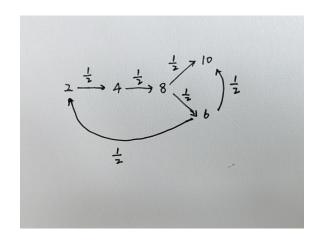
题目. 4. 某赌徒参加公平博弈,每次输、赢的概率均为 1/2. 当他的赌资为 i 元时,他的策略如下: 若 $0 < i \le 5$,则押注 i 元; 若 5 < i < 10,则押注 10 - i 元; 若 i = 0 或 10,则结束赌博. 假设他最初有 2 元钱. 求他结束赌博时口袋里有 10 元钱的概率. (注: 假设他押注 j 元,若赢则赌资增加 j 元,若输则赌资减少 j 元.)

解答. 如果不去列方程算击中概率,凭感觉算的话,如下图所示. 单次有 $\frac{3}{16}$ 的概率到达10, 有 $\frac{1}{16}$ 的概率返回2, 因此总概率是

$$\frac{3}{16} \sum_{t=0}^{\infty} (\frac{1}{16})^t = \frac{1}{90}$$

而列方程计算的话,8个未知数8个方程.算麻了也没算出来.

题目. 5. 研究更新过程 (例 1.1.9) 的常返性.



证明. 因为 $p_{i,i-1} = 1, \forall i \geq 1, p_{0,i} = P(L = i + 1), \forall i \geq 0.$ 考虑 $x_i = P_i(\tau_0 < \infty)$, 显然有 $x_0 = 1$. 由于 $x_1 = x_2 = \cdots = x_{n+1} = \ldots$, 将它们记为t, 那么 $x_0 = 1 = p_1 + (1 - p_1)t = t$, 因此等式只有恒为t1的解,而更新过程是不可约的马氏链,根据书上命题,更新过程是常返的。

题目. 6. 证明: 对任意 $d \ge 2$,规则树 \mathbb{T}^d 上的简单随机游动非常返.

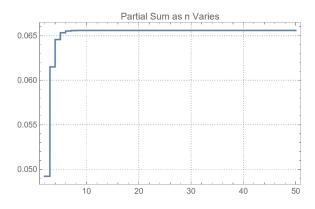
解答. 直接套用定理来构造存在不恒为1的解似乎很难,我们可以直接考虑使用格林函数. 因为这是不可约马氏链,考虑根节点的格林函数,第0层总概率是1,第1层总概率是 $(\frac{1}{d+1})^2(d+1) = \frac{1}{d+1}$,第2层的总概率是 $(\frac{1}{d+1})^4(d+1)^2 = (\frac{1}{d+1})^2$,归纳有i层总概率是 $(\frac{1}{d+1})^{2i}$,求和是收敛的,因此非常返.

题目. 7. 假设 $\{X_n\}$ 为 $\{0,1,2,\cdots\}$ 上的马氏链,转移概率如下:

$$p_{01} = 1; \ p_{i,i+1} = \frac{i^2 + 2i + 1}{2i^2 + 2i + 1}, \ p_{i,i-1} = \frac{i^2}{2i^2 + 2i + 1}, \ i \ge 1;$$

若 $|i-j|\geq 2$,则 $p_{ij}=0$. 证明该马氏链是非常返的,并计算 $\rho_i=P_i\left(\sigma_0<\infty\right)$. (提示: $\sum_{k=1}^\infty \frac{1}{k^2}=\frac{\pi^2}{6}$.)

解答. 首先,这个马氏链是不可约的。直接使用格林函数,计算 $G_{00} = \sum_{n=0}^{\infty} p_{00}^{(n)}$. 首先,奇数次不可能返回,偶数次结果: $p_{00}^{(0)} = 0, \ldots, p_{00}^{(2k)} = \prod_{i=1}^{k-1} \frac{i^2(i^2+2i+1)}{(2i^2+2i+1)^2}$,因此 $p_{00}^{(2k)} = \frac{k^2}{2k^2+2k+1} \prod_{i=1}^{k-1} \frac{i^2(i^2+2i+1)}{(2i^2+2i+1)^2} \sim O(\frac{1}{2\cdot 4^{k-1}})$,求和是收敛的,因此非常返. 根据 ρ_i 的定义,得到 $\rho_i = p_{i,i-1}\rho_{i-1} + p_{i,i+1}\rho_{i+1}$, $\forall i \geq 1$,那么可以证明 $\rho_0 = \rho_1 = \cdots$,全部的 ρ 都是相等的。那么 $\rho_i = \rho_0$, $\forall i \geq 0$,下面计算 ρ_0 . 怎么感



觉 $\sum_{k=2}^{\infty} \frac{k^2}{2k^2+2k+1} \prod_{i=1}^{k-1} \frac{i^2(i^2+2i+1)}{(2i^2+2i+1)^2}$ 不是人能算出来的呢?

题目. 8. 假设 $\{X_n\}$ 为离散圆周 \mathbb{S}_N 上的简单随机游动 (定义见例 1.2.8). 试求 $\{X_n\}$ 在首次回到初始点之前走遍所有顶点的概率.

解答. 不妨设初始点是0,那么求从0点出发首次回到0点之前走遍所有顶点的概率。这个概率就是 $P_0(\tau_{N-1} < \sigma_0) - p_{0,N-1} = P_0(\tau_{N-1} < \sigma_0) - \frac{1}{2}$ (这是因为,从0开始走,如果减去直接跳到N-1的概率 $\frac{1}{2}$,那么只能跳到1,那么如果要求 $\tau_{N-1} < \sigma_0$,那么粒子必须在返回0之前走到N-1,必然会遍历所有顶点). 下面来计算 $P_0(\tau_{N-1} < \sigma_0)$. 使用首步分析法,记 $\mu_i = P_i(\tau_{N-1} < \sigma_0)$,那么有

$$\mu_0 = \frac{1}{2} P_0(\tau_{N-1} < \sigma_0 | X_1 = N - 1) + \frac{1}{2} P_0(\tau_{N-1} < \sigma_0 | X_1 = 1)$$

$$= \frac{1}{2} + \frac{1}{2} P_0(\tau_{N-1} < \sigma_0 | X_1 = 1) = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \mu_1$$

$$\Rightarrow \mu_0 = \frac{\mu_1 + 1}{2}$$

$$\mu_1 = \frac{1}{2} \mu_0 + \frac{1}{2} \mu_2 \Rightarrow \mu_0 = \frac{\mu_2 + 2}{3}$$
...
$$\mu_0 = \frac{\mu_1 + 1}{2} = \frac{\mu_2 + 2}{3} = \dots = \frac{\mu_{N-1} + (N-1)}{N}$$

题目. 9. 假设 $\{S_n\}$ 是一维简单随机游动, $N \ge 2$. 记 $\tau = \inf\{n \ge 0: S_n = 0 \text{ 或 } N\}$. 证明:

- (1) $P_k (\tau \leq N) \geq 2^{-(N-1)}, k = 0, 1, \dots, N$;
- (2) $E_k \tau < \infty, k = 0, 1, \dots, N$.

题目的注记. τ 实际上是停时.

解答. (1) 注意力惊人: 思考耗时最短的路径是? 最短的路径就是沿着一个方向一直走,这样的话 $\tau \leq N$ 一定成立,这样的概率和是 $\frac{1}{2^k} + \frac{1}{2^{N-k}} \geq 2 \cdot \frac{1}{2^N} = \frac{1}{2^{N-1}}$.

(2) 考虑方程 $E_k \tau = \frac{1}{2} E_{k-1}(\tau+1) + \frac{1}{2} E_{k+1}(\tau+1) = 1 + \frac{1}{2} E_{k-1}(\tau) + \frac{1}{2} E_{k+1}(\tau)$,以及边界条件 $E_0(\tau) = E_N(\tau) = 0$.记 $E_k(\tau) = e_i$,得到 $e_0 = e_{N-1} = 0$,以及

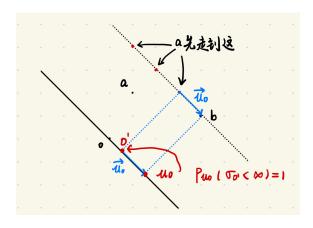
$$e_1 = \frac{e_2}{2} + 1 = \frac{e_3}{3} + 2 = \dots = \frac{e_{N-1}}{N-1} + (N-2)$$

带入 $2e_{N-1} = 2 + e_{N-2}$, 得到 $e_k = k(N-k) < \infty$.

题目. 10^* . 对任意 $(i,j) \in \mathbb{Z}^2$,独立抛一枚公平的硬币,若抛到正面,则在 (i,j) 与 (i+1,j) 之间连一条边,否则,在 (i,j) 与 (i,j+1) 之间连一条边. 于是,我们得到二维格点的随机子图 G ,以 \mathbb{Z}^2 为顶点. 证明: P(G 连通)=1 .

解答. 因为a和b的初始点的路径其实互不相关,我可以先让其中一个点先移动,使得a点和b点处在y=-x+k, $\exists k$ 上(移动到这个状态的总的可能性一定是有限种,我们对其中一种分析,总概率加起来还是1),这时,将 $c\cdot\frac{|b-a|}{\sqrt{2}}$ 作为u的初始值,其中c=1或-1,根据方向决定,并且平移到y=-x上。

接下来让两个粒子同步移动一步,那么之后就是在做y=-x这个一维状态空间上的随机游走, $\frac{1}{2}$ 不动, $\frac{1}{4}$ 变大一格, $\frac{1}{4}$ 变小一格(注意,我这里是包含了方向的,因此u的状态空间是 \mathbb{Z}),不妨设 $u_0=t\neq 0$,那么P(G连通)= 1等价于 $P_t(\sigma_0<\infty)=1$.设 $p_i=P_i(\sigma_0<\infty)$,因为一维随机游走常返,所以 $p_0=1$,又根据首步分析法,得到 $2p_i=p_{i-1}+p_{i+1}$,因此整个序列是等差数列,而所有概率都应该小于等于1,因此全部都等于1,得证. 实际上,最后的讨论是没有必要的。因为整个马氏链不可约,且每一个点都是常返的,那么必然有 $P_i(\sigma_i<\infty)=1$. 真的吗?



3.7 格林函数

题目. 1. 一只青蛙在正立方体的 8 个顶点上做随机游动, 每次以 $\frac{1}{4}$ 概率停留不动,以 1/4 的概率选取一条边并跳至相邻的顶点. 试求

- (1) 从正方体的一个顶点 v 出发首次回到 v 的平均时间;
- (2) 从 v 出发首次到达对径点 w 的平均时间.

解答. (1) 显然这个马氏链不可约,且状态空间有限,那么不变分布一定存在,并且每个顶点都是正常返的。由对称性, $\pi_i=\frac{1}{8}$,又根据 $E_i(\sigma_i)=\frac{1}{\pi_i}=8$ 得到首次返回平均时间.

(1) 另解: 设 $S = \{1, 2, \cdots, 8\}$, 考虑 $E_1(\sigma_1)$, 采用首步分析法, 有

$$E_1(\sigma_1) = \frac{1}{4} \cdot 1 + \frac{1}{4} E_1(\sigma_1 | X_1 = 2) + \frac{1}{4} E_1(\sigma_1 | X_1 = 3) + \frac{1}{4} E_1(\sigma_1 | X_1 = 4)$$
$$= 1 + \frac{1}{4} E_2(\sigma_1) + \frac{1}{4} E_3(\sigma_1) + \frac{1}{4} E_4(\sigma_1)$$

以距离1有几条边,来分割状态空间,分别是A,B,C,D,那么有 $E_1(\sigma_1)=e_A=1+\frac{3}{4}e_B$. 并且同理我们有:

$$\begin{split} e_A &= 1 + \frac{3}{4}e_B \\ e_B &= 1 + \frac{1}{4}e_B + \frac{1}{2}e_C \\ e_C &= 1 + \frac{1}{2}e_B + \frac{1}{4}e_C + \frac{1}{4}e_D \\ e_D &= 1 + \frac{3}{4}e_C + \frac{1}{4}e_D \end{split}$$

方程很容易列错,注意第二个方程里面没有 $\frac{1}{4}e_A$,求解,得到 $e_A=8, e_B=\frac{28}{3}, e_C=12, e_D=\frac{40}{3}$.

题目. 2. 假设 $\{S_n\}$ 是从 0 出发的一维随机游动,步长分布为 $P(\xi=k)=\frac{1}{6}, k=1,\cdots,6$ 。 令 $T=\min\{n\geq 1\mid S_n-1$ 可以被 8 整除 $\}$ 。求: E_0T 。

解答. 只需要在模8意义下对状态空间进行分类就好了. 记 $E_i(T)=e_i$,那么只需要考虑 e_0,\cdots,e_7 就行了,因为 $\forall k\geq 8, e_k=e_t, k\equiv t \mod 8$. 有如下方程:

$$e_0 = E(T|S_0 = 0)$$

= $\frac{1}{6}E(T|S_0 = 0, S_1 = 1) + \dots + \frac{1}{6}E(T|S_0 = 0, S_1 = 5) + \frac{1}{6}E(T|S_0 = 0, S_1 = 6)$

$$= 1 + \frac{1}{6}(e_2 + e_3 + e_4 + e_5 + e_6)$$

注意 $E(T|S_0=0,S_1=1)=1$

同理我们可以得到方程组:

$$e_0 = 1 + \frac{1}{6}(e_2 + e_3 + e_4 + e_5 + e_6)$$

$$e_1 = 1 + \frac{1}{6}(e_2 + e_3 + e_4 + e_5 + e_6 + e_7)$$

$$e_2 = 1 + \frac{1}{6}(e_3 + e_4 + e_5 + e_6 + e_7 + e_0)$$

$$e_3 = 1 + \frac{1}{6}(e_4 + e_5 + e_6 + e_7 + e_0)$$

$$e_4 = 1 + \frac{1}{6}(e_5 + e_6 + e_7 + e_0 + e_2)$$

$$e_5 = 1 + \frac{1}{6}(e_6 + e_7 + e_0 + e_2 + e_3)$$

$$e_6 = 1 + \frac{1}{6}(e_7 + e_0 + e_2 + e_3 + e_4)$$

$$e_7 = 1 + \frac{1}{6}(e_0 + e_2 + e_3 + e_4 + e_5)$$

求解下列方程,得到 $e_0 = \frac{205886}{30025} \approx 6.85715$.

solution

••• Solve: 方程可能无法给出所有 "solve "变量的解.

Out[23]=
$$\left\{ \left\{ e0 \rightarrow \frac{205\,886}{30\,025} \right., \ e1 \rightarrow 8 \,, \ e2 \rightarrow \frac{235\,298}{30\,025} \,, \ e3 \rightarrow \frac{201\,684}{30\,025} \,, \right.$$

$$e4 \rightarrow \frac{206\,486}{30\,025} \,, \ e5 \rightarrow \frac{8232}{1201} \,, \ e6 \rightarrow \frac{205\,898}{30\,025} \,, \ e7 \rightarrow \frac{205\,884}{30\,025} \right\} \right\}$$

题目. 3. 某商家设计了一套小画片,共有 N 种,并在每一产品包装入一张小画片, 种类等可能出现. 假设某人每天购买一包该产品, 第n天见过 X_n 种不同的小画片.

- (1) 写出 $\{X_n\}$ 的转移概率.
- (2) 假设此人总共花了 τ 天收集齐整套小画片,试求 $E\tau$.

解答.(1) 状态空间 $S = \{1, 2, \dots, N\}$,有 $p_{i,i} = \frac{i}{N}, p_{i,i+1} = \frac{N-i}{N}$,其余都是0. (2) 实际上 $\tau = \tau_N$,求的是 $E(\tau) = E_0(\tau_N)$.记 $E_i(\tau_N) = e_i$,自然有 $e_N = 0$,其余的由首步分析法如下

$$e_0 = 1 + e_1$$

$$\begin{aligned} e_1 &= 1 + \frac{1}{N}e_1 + \frac{N-1}{N}e_2 \\ e_i &= 1 + \frac{i}{N}e_i + \frac{N-i}{N}e_{i+1}, \quad i = 1, 2, \cdots, N-2 \\ e_{N-1} &= 1 + \frac{N-1}{N}e_{N-1} \end{aligned}$$

求解得到: $e_0 = N + N \sum_{i=1}^{N} \frac{1}{i}$

题目. 4. 设 $\{X_n\}$ 为随机游动; 步长分布为 $P(\xi=2)=P(\xi=-1)=\frac{1}{2}$. 令 $\phi(s):=E_1s^{\tau_0}$,其中 $s\in(0,1)$. 证明: $s\phi(s)^3-2\phi(s)+s=0$.

解答. 首步分析法, 得到

$$E(s^{\tau_0}|X_0 = 1) = \phi(s) = \frac{1}{2}E(s^{\tau_0}|X_0 = 1, X_1 = 0) + \frac{1}{2}E(s^{\tau_0}|X_0 = 1, X_1 = 3)$$
$$= \frac{s}{2} + \frac{s}{2}E(s^{\tau_0}|X_0 = 3)$$

但是怎么得到 $E(s^{\tau_0}|X_0=3)=\phi(s)^3=E(s^{\tau_0}|X_0=1)^3$ 呢? $在X_0=t+1$ 的条件下, τ_0 和 $\tau_0-\tau_t$ 独立. 直观上来说,因为从t+1出发想要走到0,而根据条件,向左边走只能一格一格跳,那么肯定会先到t,即 $\tau_t>\tau_0$ 在 $X_0=t+1$ 的条件下恒成立. 而 τ_0 只依赖于初始点t+1. 而 $\tau_0-\tau_t$ 相当于是走到t之后再走到0所需要的时间间隔,应该是独立的.

$$E_{t+1}(s^{\tau_0}) = E(s^{\tau_0 - \tau_t}|X_0 = t+1) \cdot E(s^{\tau_t}|X_0 = t+1)$$

根据平移对称性,有 $E(s^{\tau_t}|X_0=t+1)=E(s^{\tau_0}|X_0=1)=\phi(s)$.(之后想想怎么写成更严格的推演),而 $E(s^{\tau_0-\tau_t}|X_0=t+1)=E(s^{\tau_0}|X_0=t)$ (直观,之后想想怎么写成更严格的推演),所以有

$$E_{t+1}(s^{\tau_0}) = E(s^{\tau_0 - \tau_t} | X_0 = t+1) \cdot E(s^{\tau_t} | X_0 = t+1)$$
$$= \phi(s) E(s^{\tau_0} | X_0 = t)$$

归纳有 $E_{t+1}(s^{\tau_0} = \phi(s)^{t+1})$,所以 $E_3(s^{\tau_0} = \phi(s)^3)$,得证.

严格书写: $c_{\tau_t} < \infty$ 的条件下,考虑从t + 1出发的马氏链,有 $c_{\tau_t} = c_{\tau_t} = c_{\tau_t}$ (本)

$$E_{t+1}(s^{\tau_0}|\tau_t < \infty) = E_{t+1}(s^{\tau_0 - \tau_t}|\tau_t < \infty) \cdot E_{t+1}(s^{\tau_t}|\tau_t < \infty)$$

$$= E_t(s^{\tau_0}) \cdot E_1(s^{\tau_0}|\tau_0 < \infty)$$
(*)

注意到 $E_{t+1}(s^{\tau_t}|\tau_t<\infty)=E_1(\tau_0)$ 以及 $P_{t+1}(\tau_0=k|\tau_t<\infty)=\frac{P_{t+1}(\tau_0=k)}{P_{t+1}(\tau_t<\infty)},$ 这是因为 $\{\tau_0<\infty\}\subset\{\tau_t<\infty\},$ 因此在(*)式两边同乘 $P_1(\tau_0<\infty)=P_{t+1}(\tau_t<\infty),$ 有

$$E_{t+1}(s^{\tau_0}) = E_t(s^{\tau_0})\phi(s)$$

因此 $E_3(s^{\tau_0}) = \phi(s)^3$.

方法二: $x_i = E_i(s^{\tau_0})$, 递推格式 $x_i = \frac{s}{2}(x_{i-1} + x_{i+2})$, 为了求特征方程, 带入 $x_k = x^k$, 有 $sx^3 - 2x + s = 0$. 下面说明0 < s < 1的情况下, $f(x) = sx^3 - 2x + s$ 有三个不同的实根 $\alpha < \beta < \gamma$ 且满足 $\alpha < -1, 0 < \beta < 1, \gamma > 1$, 这是因为

$$f(-\infty) = -\infty, f(-1) = 2 > 0, f(0) = s > 0, f(1) = 2s - 2 < 0, f(+\infty) = +\infty$$

得到通项 $x_i = c_1 \alpha^i + c_2 \beta^i + c_3 \gamma^i$,由于 $x_i = E_i(s^{\tau_0}) \le s^i \to 0$,因此 $c_1 = c_3 = 0$,又因为 $y_0 = c_2 = 1$,所以 $x_i = \beta^i$,特别的 $x_1 = \phi(s) \ge sx^3 - 2x + s$ 的根.

题目. 5. 证明: $\{E_i\sigma_D: i\in S\}$ 是方程组 (1.7.8) 最小的非负解.

解答. 要证明 $E_i(\tau) = E_i(\tau_{D^c})$ 是下面方程的最小非负解.

$$y_i = 1 + \sum_{j \in S} p_{ij} y_j, \quad \forall i \in D, \quad y_i = 0, \quad \forall i \notin D$$

 $E_i(\tau)$ 是从i出发,离开D的平均时间,因此若 $i \notin D$,自然有 $E_i(\tau) = 0$,有 $E_i(\tau) = y_i$. 接下来,根 据首步分析法, $若i \in D$, 有

$$E_i(\tau) = \sum_{j \in S} p_{ij} E(\tau | X_0 = i, X_1 = j) = \sum_{j \in S} p_{ij} (1 + E(\tau | X_0 = j))$$
$$= 1 + \sum_{j \in S} p_{ij} E_j(\tau)$$

即,已经证明了 $E_i(\tau)$ 是上述方程的解,下面证明是最小非负解.(仿照书上的关于击中概率的证 明)加上上述方程有新的解 $\{\tilde{y}_i, i \in S\}$,那么对于 $i \notin D$,有 $\tilde{y}_i = y_i = 0 \Rightarrow \tilde{y}_i \geq y_i$. 对于 $i \in D$

$$\begin{split} \tilde{y}_i &= 1 + \sum_{j \in S} p_{ij} \tilde{y}_j \\ &= 1 + \sum_{j \in D} p_{ij} (1 + \sum_{k \in D} p_{jk} \tilde{y}_k) \\ &= 1 + \sum_{j \in D} p_{ij} + \sum_{j,k \in D} p_{ij} p_{jk} \tilde{y}_k \\ &= \cdots \\ &= 1 + \sum_{j_1 \in D} p_{ij_1} + \cdots + \sum_{j_1, \cdots, j_n \in D} p_{ij_1} p_{j_1 j_2} \cdots p_{j_{n-1} j_n} \tilde{y}_{j_n} \\ &= 1 + P_i(\tau_{D^c} > 1) + P_i(\tau_{D^c} > 2) + \cdots + P_i(\tau_{D^c} > n) \\ &= 1 + P_i(\tau_{D^c} = 2) + 2 \cdot P_i(\tau_{D^c} = 3) + \cdots + n \cdot P_i(\tau_{D^c} = n + 1) \\ &\geq P_i(\tau_{D^c} = 1) + 2 \cdot P_i(\tau_{D^c} = 2) + 3 \cdot P_i(\tau_{D^c} = 3) + \cdots + (n + 1) \cdot P_i(\tau_{D^c} = n + 1) \\ &\rightarrow E_i(\tau_{D^c}) = y_i \end{split}$$

不等号是因为把1拆分成了 $1 = \sum_{k=1}^{\infty} P_i(\tau_{D^c} = k)$ 而忽略掉了n + 1之后的部分.

题目. 6. 假设 i, j 是两个互不相等的状态. 证明下面三条等价:

(1)
$$\rho_{ij} > 0$$
; (2) $i \to j$; (3) $G_{ij} > 0$.

解答. $(1)\Rightarrow(2), \ \rho_{ij}=P_i(\sigma_j<\infty)>0,\ \mathbb{B}$ 么 $\exists m>0, P_i(\sigma_j=m)>0,\ \mathbb{B}$ 此 $p_{ij}^{(m)}=P_i(X_m=j)>0$ $P_i(\sigma_i = m) > 0$, 因此 $i \to j$.

(2) \Rightarrow (3), $G_{ij} = \sum_{k=0}^{\infty} p_{ij}^{(k)} > p_{ij}^{(m)} > 0, \exists m > 0.$

(3) \Rightarrow (1),反证法,若 $\rho_{ij}=0$,那么 $P_i(\sigma_j=\infty)=1$,那么和从i出发永远不可能到j(概率1),那 $\angle G_{ij} > 0 \Rightarrow p_{ij}^{(m)} = P_i(X_m = j) > P_i(\sigma_j = m) > 0$ 矛盾, 因此 $\rho_{ij} > 0$.

题目. 7. 证明: $\rho_{ii} = 1 - 1/G_{ii}$

解答. 实操上来说, 拆分 G_{ii} 反而要更容易, 到时候再想想拆 ρ_{ii} 的方法吧.

$$G_{ii} = 1 + \sum_{m=1}^{\infty} p_{ii}^{(m)} = 1 + \sum_{m=1}^{\infty} \sum_{n=1}^{m} P_i(\sigma_i = n) p_{ii}^{(m-n)}$$

$$= 1 + \sum_{n=1}^{\infty} P_i(\sigma_i = n) \sum_{m=n}^{\infty} p_{ii}^{(m-n)} = 1 + G_{ii}\rho_{ii} \quad \Rightarrow \rho_{ii} = 1 - 1/G_{ii}$$

题目. 8. 对任意 $i, j \in S$,令 $F_{ij}(s) := \sum_{n=0}^{\infty} P_i(\tau_j = n) s^n$, $G_{ij}(s) := \sum_{n=0}^{\infty} P_i(X_n = j) s^n$. 证明: $G_{ij}(s) = F_{ij}(s) G_{jj}(s)$.

解答. 使用和上一题相同的处理方法

$$G_{ij}(s) = \sum_{n=0}^{\infty} P_i(X_n = j)s^n = \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{m=0}^{n} P_i(\tau_j = m)p_{jj}^{(n-m)}s^n$$
$$= \sum_{m=0}^{\infty} P_i(\tau_j = m)s^m \sum_{n=m}^{\infty} p_{jj}^{(n-m)}s^{n-m} = F_{ij}(s)G_{jj}(s)$$

题目. 9. 假设 ξ_1, \dots, ξ_n 独立同分布, $P(\xi_1 = 1) = 1 - P(\xi_1 = 0) = p \in (0,1)$. 记 $K = \xi_1 + \dots + \xi_n$.

- (1) 证明: $E(K EK)^4 = nE(\xi_1 p)^4 + C_n^2 C_4^2 (Var(\xi_1))^2$.
- (2) 假设 0 < q < p ,对任意 a > 0 ,令 $\varphi(a) = e^{-aq} (pe^a + 1 p)$. 证明: 对任意 a > 0 , $P(K < qn) \le \varphi(a)^n$,并证明: 存在 a ,使得 $\varphi(a) < 1$.

解答. (1) $E(K - EK)^4 = E(\sum_{i=1}^n (\xi_1 - p))^4$, 其中 $(\xi_i - p)^3 (\xi_j - p)$, $(\xi_i - p)^2 (\xi_j - p)(\xi_k - p)$, $(\xi_i - p)(\xi_j - p)(\xi_k - p)$ 的期望因为独立性拆开之后都是0, 只剩下 $\sum_{i=1}^n E(\xi_i - p)^4 = nE(\xi_1 - p)^4$ 以及 $\binom{n}{2}\binom{n}{4}(\operatorname{Var}(\xi_1))^2$, 因此等式成立.

(2) 考虑Markov不等式

$$P(K < qn) = P(K - np < n(q - p)) = P(\frac{K - np}{n(q - p)} \ge 1) \le \frac{1}{n^4(p - q)^4} E(K - EK)^4$$

$$= \frac{np(1 - p)[(1 - p)^3 + p^3] + \binom{n}{2}\binom{n}{4}p^2(1 - p)^2}{n^4(p - q)^4}$$

 $\varphi(a)$ 的极值点 a^* 满足 $e^{a^*}=rac{q(1-p)}{p(1-q)},$ 带入有 $\varphi(a^*)=(rac{1-p}{1-q})^{1-q}(rac{p}{q})^q$ 呜呜,后面再来想想——绷不住啦,(1)和(2)完全没关系啊.

我们发现: $Ee^{a\xi} = pe^a + 1 - p$, 这启发我们这样放缩:

$$P(K < qn) = P(-qn + K < 0) = E(\mathbf{1}_{\{-qn + K < 0\}}) \le E(e^{a(-qn + K)})$$

这是因为 $\mathbf{1}_{\{-qn+K<0\}} \le 0 < e^{a(-qn+K)}$,利用独立性计算期望就能得到下面的不等式

$$P(K < qn) \le E(e^{a(-qn+K)}) \le e^{-aqn}E(e^{a\xi})^n = e^{-aqn} \cdot (pe^a + 1 - p)^n = \varphi(a)^n$$

对于 $\varphi(a) = e^{-aq}(pe^a + 1 - p), \varphi(0) = 1$,求导有 $\varphi'(a) = \frac{pe^a - q(pe^a + 1 - p)}{e^{aq}}, \varphi'(0) = p - q > 0$,因此根据连续性,当然存在a > 0,使得 $\varphi(a) < 1$.

题目. 10. 假设 $d \geq 3$. 证明:存在常数 C_d ,使得 $P_0(S_{2n}=0) \leq C_d \cdot n^{-d/2}$. (提示: 仿照 (1.7.6) 式与 (1.7.7) 式,并利用上题结论.)

题目. 11^* . 某研究员每隔一段独立同分布的随机时间观察一次实验进度,间隔时间 ξ 等概率 地为 1 分钟,2 分钟, …,30 分钟. 假设研究员在某整点进行了一次观察. 请问: 平均多长时间后研究员再一次恰好在整点进行观察?

解答. 设 $S_0 = 0$, $S_n = \xi_1 + \dots + \xi_n$, $\tau = \min_n \{n \ge 1 | S_n$ 被60整除 $\}$, 求 $E(S_\tau)$. 首先 $E(\xi) = 15.5$, 下面求停时的期望 $E(\tau)$ (理论上肯定是60), 因此根据Wald等式,答案是15.5*60 = 930. 下面说明为什么 $E(\tau) = 60$. 我总不可能列一个60维方程来算吧.实际上, $E(\tau) = E_0(\tau_0)$ (从模60的角度来看),那么根据: 不变分布存在时,频率的极限是不变分布,有 $E_0(\tau_0) = \frac{1}{\pi_0}$,下面我们(先写后证),说明不变分布 π 是均匀分布: 因为转移矩阵 $\mathbf{P} \in \mathbb{R}^{60*60}$ 满足列和为1,因此是双随机矩阵,所以不变分布是均匀分布(并且这个是充要条件),因此得到 $\pi_0 = \frac{1}{60}$.

題目. 12^* . 假设 $\{S_n\}$ 为一维简单随机游动. 令 $M_n^{(1)} = S_n, M_n^{(2)} = S_n^2 - n, M_n^{(3)} = S_n^3 - 3nS_n, M_n^{(4)} = S_n^4 - 6nS_n^2 + 3n^2 + 2n$.

- (1) 证明: $EM_n^{(k)} = 0, k = 1, 2, 3, 4$.
- (2) 假设 τ 是 $\{S_n\}$ 的停时. 试给出一个充分条件,使得 $EM_{\tau}^{(k)}=0$. (注: k=1,2 时,分别对应瓦尔德等式与瓦尔德第二等式.)

3.8 遍历定理与正常返

题目. 1. 对于马氏链而言, "不可约"是不变分布唯一的必要条件吗? 如果是, 试证明之; 如果不是, 试将之改为一个必要条件.

解答. "不可约"不是"不变分布唯一"的必要条件. 不可约的马氏链不一定不变分布唯一(例如这个不可约马氏链是零常返的,那么不变分布不存在);不变分布存在且唯一的马氏链也不一定不可约. 因此两者是既不充分也不必要的.

马氏链的不变分布唯一<mark>当且仅当</mark>该马氏链分解成(一个或多个)互通类之后,只存在一个互通 类是正常返的.

- (1) 如果这个马氏链是不可约的,那么马氏链只有可能是非常返或零常返或正常返,此时"正常返" ← 存在唯一的不变分布.
- (2) 如果马氏链可约,那么有多个互通类(当然互通类可能不是闭集),对于每一个互通类,我们可以讨论它的常返性:如果这个互通类是常返的,那么这个互通类必然是闭集。

如果不存在正常返的互通类,那么不变分布不存在。

如果存在唯一的正常返的互通类,那么马氏链最后一定会停留在这个正常返类中,那么存在唯一的不变分布。

如果存在不止一个正常返的互通类(正常返类),那么在两个正常返类上都有唯一的不变分布,通过添加0拓展到整个马氏链上,做系数求和为1的线性组合,可以得到无穷个不变分布,此时不变分布是不唯一的.

题目的注记.

- 状态空间S的子集A中任意两个状态互通 \iff A是互通类
- ϕ 称A是闭集 $\iff \forall i \in A, \sum_{j \in A} p_{ij} = 1$,即从A出发,不可能跑出去
- 因为一个马氏链必然是闭集, 所以马氏链不可约 ⇐⇒ 只有一个互通类;
- 互通类不一定是闭集; 闭集也不一定互通类(例如可约的马氏链)

● 一个可约的马氏链,当然可以被分解成好几个互通类,但是这些互通类不一定是闭集,也就是说我可以从一个互通类单向地跑到另一个互通类(当然不可以是双向的,否则就是一个互通类了)。而且有趣的是,如果是有限的马氏链,当然是存在至少一个闭集的(are you sure?)。但如果是状态空间无限的马氏链,可以每一个互通类都是闭集

• 如果一个互通类是常返的(无论是否正常返),它一定是闭集(也就是说,常返类一定是闭集)

题目. 2. 假设状态空间 S 有限. 证明:(1) 存在正常返态;(2) 存在不变分布.

解答. (1) 因为状态空间S有限,必然存在常返态A(如果S不可约,由于常返态A一定是互通类,那么S=A),根据常返性,A是闭集,因此A是正常返或零常返的,考虑限制在A上的不可约马氏链 $\hat{\mathbf{P}}$,我们就有 $\frac{V_i(n)}{n} \to \frac{1}{E_i(\sigma_i)}$,这个几乎必然收敛的性质不依赖于是否正常返. 如果整个A是零常返的,那么有限求和可以和极限号换序,得到矛盾

$$1 = \sum_{i \in A} \frac{V_i(n)}{n} \to \sum_{i \in A} \frac{1}{E_i(\sigma_i)} = 0$$

因此有限不可约马氏链A一定是正常返的,因此有限状态空间S必然存在正常返类.

(2) 至少存在一个互通类是正常返的,那么必然存在不变分布.

题目的注记.

- 有限状态空间S不然存在常返态
- 常返是互通类的性质,因此常返态一定是互通的。又因为常返,所以常返态是闭集,所以常返态一定是闭的互通类

• 有限不可约马氏链一定是正常返的

题目. 3. 仿照命题 1.8.4,证明: 例 1.8.16 中的 $\left\{E_i\sum_{n=0}^{\sigma-1}\mathbf{1}_{\{X_n=j\}}:i\in S\right\}$ 是不变测度. (注: 将其归一化可得 (1.8.9) 式的另一个证明.)

解答. 马氏链不可约,正常返. 给定正整数 $m, \sigma := \inf\{n \ge m | X_n = i\},$ 考虑 $\mu_i = E_i \sum_{n=0}^{\sigma-1} \mathbf{1}_{\{X_n = j\}}$. 注意这里的j是给定不变的. 想要证明 $\mu_k = \sum_{i \in S} \mu_i p_{ik}$.

根据 σ 的定义, 表达的是m-1步之后首入状态i的时刻,进行如下分解

$$\mu_i = E_i \sum_{n=0}^{\sigma-1} \mathbf{1}_{\{X_n = j\}} = E_i \sum_{n=0}^{m-2} \mathbf{1}_{\{X_n = j\}} + E_i \sum_{n=m-1}^{\sigma-1} \mathbf{1}_{\{X_n = j\}}$$

$$= E_i(V_j(m-2)) + E_i \sum_{n=m-1}^{\infty} \mathbf{1}_{\{X_n = j, \sigma > n\}}$$

$$= \sum_{n=0}^{m-2} P_i(X_n = j) + \sum_{n=m-1}^{\infty} P_i(X_n = j, \sigma > n)$$

仿照证明, 考虑 $\sum_{i \in S} \mu_i p_{ik}$

$$\sum_{i \in S} \mu_i p_{ik} = \sum_{i \in S} \sum_{n=0}^{m-2} P_i(X_n = j) p_{ik} + \sum_{i \in S} \sum_{n=m-1}^{\infty} P_i(X_n = j, \sigma > n) p_{ik}$$

不知道是题目中符号的问题还是自己的问题,这里就做不动了.

题目. 4. 某考试从题库中随机选取 100 道判断题. 若某题的正确答案为"是",则下一题的正确答案为"是"的概率为 0.6;若某题的正确答案为"否",则下一题的正确答案为"是"的概率为 0.5. 某学生把所有题都独立地以概率 p 回答"是",以概率 1-p 回答"否".

- (1) 建立马氏链模型刻画该学生每道题回答正确与否.
- (2) 试估计该学生的得分.
- (3) 求 p 的最优选择.

解答. (1) $\{X_n\}$ 描述题目的答案, $S = \{0,1\}$,否和是,那么有转移概率和转移矩阵,算出不变分布有 $\pi_0 = \frac{4}{9}, \pi_1 = \frac{5}{9}$.学生在每一个时刻n都独立地以概率 p 回答"是",以概率 1-p 回答"否",根据他此时所处的状态来判断正确和错误.

(2) 设n次内访问状态0的次数是 $V_0(n)$,独立同分布做题,期望Ex=1-p,设总得分是 $F_0(n)$,根据遍历定理和大数定律有 $\frac{F_0(n)}{n}=\frac{V_0(n)}{n}\frac{x_1+\cdots+x_{V_0(n)}}{V_0(n)}\to\pi_0(1-p);$ 同理,有 $\frac{F_1(n)}{n}\to\pi_1p$.那么在平稳分布的意义下,做一道题的平均得分是 $\frac{4}{9}(1-p)+\frac{5}{9}p=\frac{4+p}{9}$,做100道题目的期望得分是 $\frac{100(4+p)}{9}$.

(3)
$$p^* = 1$$
.

题目. 5. 假设 $\{S_n\}$ 是一维随机游动,步长分布为 $P(\xi=k)=1/6$, $k=1,\cdots,6$. 令 $A_n=$ " S_n 能被 13 整除". 试求: $\lim_{n\to\infty}P_0\left(A_n\right)$.

解答. 在模13的意义下, $\tilde{S} = \{0, 1, \dots, 12\}$.

方法一: 那么 $\lim_{n\to\infty} P_0(A_n) = \lim_{n\to\infty} P(\tilde{X}_n = 0 | \tilde{X}_0 = 0) = \lim_{n\to\infty} \tilde{p}_{00}^{(n)}$. 假设我们的转移矩阵是 \tilde{P} ,那么perron vector是不变分布 π ,那么有 $\tilde{P}_{\infty} = \lim_{n\to\infty} \tilde{P}^n = \mathbf{1}\pi^T$,因此 $\lim_{n\to\infty} \tilde{p}_{00}^{(n)}$ 作为 \tilde{P}_{∞} 的(0,0)元就是 $\tilde{\pi}_0$. 因此只需要计算 $\tilde{\pi}_0$ 即可.

方法二: 初分布 $\mu = (1, 0 \cdots, 0)$ 已经确定,那么在第n步的分布就是 μ $\mathbf{P}^n \to \mu \mathbf{1}_n \pi^T = \pi^T$,那么 $P_0(A_n) \to \pi_0$.

方法三: \tilde{S} 是不可约的有限马氏链, 因此是正常返的. 根据强遍历定理, 直接得到 $P_0(\tilde{X}_n=0) \to \pi_0$, 并且强遍历定理也可以解释: 最终的极限与初分布无关

可以发现 \tilde{P} 双随机,因此不变分布是均匀分布, $\lim_{n\to\infty} P_0(A_n) = \frac{1}{13}$.

怎样才能方便地验证是列随机呢?每次都画一遍随机矩阵还是太麻烦了.比如说15整除的时候也是吗? □

题目. 6. 假设 $\{X_n\}$ 是离散圆周 \mathbb{S}_N 上的随机游动 (参见例 1.2.8). 试用两种不同的方法求 $E_0\sigma_0$.

解答. 方法一:因为**P**是双随机矩阵, 所以不变分布是均匀分布,因此 $E_0(\sigma_0) = \frac{1}{\pi_0} = N$. 方法二:首步分析法, $E_i(\sigma_0) = e_i$

$$e_0 = 1 + pe_1 + (1 - p)e_{N-1}$$

$$e_1 = 1 + pe_2 + (1 - p) \cdot 0$$

$$e_2 = 1 + pe_3 + (1 - p)e_1$$

$$\cdots$$

$$e_{N-2} = 1 + pe_{N-1} + (1 - p)e_{N-3}$$

$$e_{N-1} = 1 + p \cdot 0 + (1 - p)e_{N-2}$$

把后面的N-1个方程看成整体,考虑 $\mu_i=e_i$,补充定义 $\mu_0=\mu_N=0$,那么有

$$\mu_i = 1 + p\mu_{i+1} + (1-p)\mu_{i-1}, \quad \forall i \in \{1, 2, \dots, N-1\}$$

这等价于迭代方程 $p(\mu_i - \mu_{i+1}) = 1 + (1-p)(\mu_{i-1} - \mu_i)$,迭代计算有

$$\mu_{N-1} = \frac{1}{p} \sum_{i=0}^{N-2} \left(\frac{1-p}{p}\right)^i - \left(\frac{1-p}{p}\right)^{N-1} \mu_1$$

求出来有问题?

7. 假设 d 为整数且 $d \ge 2, p_0, p_1, \dots, p_{d-1} \in (0,1), \{X_n\}$ 是 \mathbb{Z} 上的马氏链, 转移概率 为

$$p_{nd+i,nd+i+1} = p_i, \ p_{nd+i,nd+i-1} = 1 - p_i,$$

$$\forall n \in \mathbb{Z}, i \in \{0, 1, \cdots, d-1\}.$$

证明: X_n/n 几乎必然收敛. (提示: 取 $Y_n \in S = \{0, 1, \dots, d-1\}$ 满足 $Y_n \equiv X_n \pmod{d}$ $,则\{Y_n\}$ 是 S 上的马氏链.)

解答.根据提示,取 $Y_n \equiv X_n \pmod{d}$,那么 $\{Y_n\}$ 是马氏链,状态空间 $S = \{0,1,\cdots,d-1\}$,转移概率

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0 & p_0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 1 - p_0 \\ 1 - p_1 & 0 & p_1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 - p_{d-2} & 0 & p_{d-2} \\ p_{d-1} & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 - p_{d-1} & 0 \end{pmatrix}$$

考察Y和X之间到底相差了多少。

已知 $X_0(以及Y_0)$,那么 $(X_{n+1}-Y_{n+1})-(X_0-Y_0)=\Delta\cdot d=d\cdot\sum_{k=0}^n\mathbf{1}_{\{Y_k=Y_0,Y_{k+1}=Y_0+1(\mod d)\}}$ 根据已知的结论, $\frac{1}{n+1}\sum_{k=0}^n\mathbf{1}_{\{Y_k=d-1,Y_{k+1}=0\}}$ 几乎必然收敛于 $\pi_{Y_0}p_{Y_0}$. 而 $\{Y_n\}$ 是有限状态的马氏链,当然有 $\frac{Y_{n+1}}{n+1}$ 几乎必然收敛,因此

$$\frac{X_{n+1}}{n+1} = \frac{Y_{n+1}}{n+1} + \frac{X_0 - Y_0}{n+1} + d\frac{\Delta}{n+1} \xrightarrow{a.s.} 0 + 0 + d\pi_{Y_0} p_{Y_0} = d\pi_{Y_0} p_{Y_0}$$

题目. 8. 在例 1.8.15 中, 证明:

- (1) $\{Y_n\}$ 是 $\widetilde{S} := \{(i,j): p_{ij} > 0\}$ 上的马氏链,转移概率由 (1.8.7) 式给出;
- (2) 若 $\{X_n\}$ 不可约 (常返,或正常返),则 $\{Y_n\}$ 也相应地不可约 (常返,或正常返)

解答. (1) $\tilde{p}_{(ij)(lk)}, j \neq l$,这是 $(X_n = i, X_{n+1} = j) \rightarrow (X_{n+1} = l, X_{n+2} = k)$ 的概率 $j \neq l$ 时当然 是0,j = l时,就是 $P(X_{n+2} = k | X_{n+1} = j) = p_{jk}$.

(2) $\{X_n\}$ 不可约,即 $\{X_n\}$ 中任意两个状态之间是互通的,那么任取 $(i,j),(k,l) \in \tilde{S}$,那么 $p_{(ij)(kl)}^{(m)} =$ $p_{jk}^{(m)}p_{kl}>0, \exists m>0$ 和 $p_{(kl)(ij)}^{(n)}=p_{li}^{(n)}p_{ij}>0, \exists n>0$,因此 $\{Y_n\}$ 也不可约 若 $\{X_n\}$ 常返,我们计算 $\{Y_n\}$ 中状态(i,j)的格林函数:

$$\sum_{m=0}^{\infty} P_{(i,j)\to(i,j)}^{(m)} = \sum_{m=0}^{\infty} p_{ji}^{(m)} p_{ij} = p_{ij} \sum_{m=0}^{\infty} \sum_{k=0}^{m} P_{j}(\sigma_{i} = k) p_{ii}^{(m-k)}$$

$$= p_{ij} \sum_{k=0}^{\infty} P_{j}(\sigma_{i} = k) \sum_{m=k}^{\infty} p_{ii}^{(m-k)}$$

$$= p_{ij} \sum_{k=0}^{\infty} P_{j}(\sigma_{i} = k) \sum_{l=0}^{\infty} p_{ii}^{(l)} > \infty$$

因此, $\{Y_n\}$ 也是常返的.

若 $\{X_n\}$ 正常返,那么 $\{X_n\}$ 存在不变分布,那么 $\{Y_n\}$ 也存在不变分布(如例题中给出),那么 $\{Y_n\}$ 也是正常返的.

这里的,正常返和存在不变分布真的是当且仅当的关系吗?

题目. 9. 假设 $\{X_n\}$ 是不可约、正常返马氏链, π 为其不变分布. 用两种方法证明: 对任意 $l \geq 1, i_0, \cdots, i_l \in S$,

$$\frac{1}{n} | \{ 0 \le m \le n - 1 : X_m = i_0, X_{m+1} = i_1, \cdots, X_{m+l} = i_l \} |$$

$$\xrightarrow{\text{a.s.}} \pi_{i_0} p_{i_0 i_1} \cdots p_{i_{l-1} i_l}.$$

解答. 方法一: 构造新的马氏链 $Y_n=(X_n,X_{n+1},\cdots,X_{n+l})$,它是不可约,正常返的马氏链.根据遍历定理,那么LHS就是状态的函数对时间的平均,是几乎必然收敛到空间平均的,即 $\pi_{\{X_m=i_0,X_{m+1}=i_1,\cdots,X_{m+l}=i_l\}}$ ·1,那么为 $\pi_{i_0}p_{i_0i_1}\cdots p_{i_{l-1}i_l}$.

方法二: 前n步,一共经过了r0次从i0出发再回到i0的游弋,那么

$$LHS = \frac{r_0}{n} \cdot \frac{1}{r_0} \left| \left\{ 0 \le m \le n - 1 : X_m = i_0, X_{m+1} = i_1, \cdots, X_{m+l} = i_l \right\} \right| \to \pi_0 \cdot p_{i_0 i_1} \cdots p_{i_{l-1} i_l}$$

题目. 10. 考虑从 i 出发的马氏链第 r 次回访 i 的时间 T_r ,其中 $T_0:=0$. 令 $\xi_r=\mathbf{1}_{\left\{X_{T_{r-1}+1}=j\right\}}, r=1,2,\cdots$. 试仿照例 1.8.17 给出例 1.8.15 的另一证明.

解答.考虑 $\frac{1}{n}\sum_{m=0}^{n}\mathbf{1}_{\{X_m=i,X_{m+1}=j\}}$,设前n步经历了 r_i 次从i出发再返回i的游弋,那么

$$\frac{1}{n} \sum_{m=0}^{n} \mathbf{1}_{\{X_m = i, X_{m+1} = j\}} = \frac{r_i}{n} \cdot \frac{1}{r_i} \sum_{m=0}^{n} \mathbf{1}_{\{X_m = i, X_{m+1} = j\}} = \frac{r_i}{n} \cdot \frac{1}{r_i} \sum_{r=1}^{r_i} \mathbf{1}_{\{X_{T_{r-1} + 1} = j\}}$$

第一项用遍历定理,第二项用大数定律 $\frac{1}{r_i}\sum_{r=1}^{r_i}\mathbf{1}_{\{X_{T_{r-1}+1}=j\}}=\frac{\xi_1+\dots+\xi_{r_i}}{r_i}\to p_{ij}$,得到 $\to\pi_i p_{ij}$. \Box

题目. 11. 假设马氏链不可约,其转移矩阵 **P** 是幂等的,即 **P** = **P**² . 证明: 对于任意状态 $i,j,p_{ij}=p_{jj}$.

解答. 方法一: 因为 $\mathbf{P}^2 = \mathbf{P}$,所以 \mathbf{P} 的每一列都是 \mathbf{P} 的特征值为1的特征向量. 根据Perron-Frobenius theorem, 特征值1是最大的特征值,并且特征子空间的维数是1,所以 \mathbf{P} 的所有列都是(显然是特征向量的) $\mathbf{1}$ 的倍数,那么肯定有每一列都是相同的.

方法二: 因为(π **P**)**P** = π **P**,因此,对任意的分布 π ,有 π **P**都是不变分布。但马氏链不可约,又存在不变分布,因此是正常返的,从而不变分布唯一(即不可约的马氏链,不变分布存在则唯一)。记这个不变分布是 π ,那么有 π **P** = π ,取 π = (1,0,···),(0,1,0,···),···,(0,···,0,1),即可得到 $p_{ij} = p_{jj}$.

还不清楚Perron-Frobenius theorem的内容?

题目. 12. 假设 $\{X_n\}$ 是 N 个顶点的完全图上的随机游动.

- (1) 求 $P_i(\sigma_i = n), n = 1, 2, \cdots$,并由此计算 $E_i\sigma_i$.
- (2) 根据不变分布的定义列方程并解出 π,然后验证 (1.8.1) 式.
- (注: 在完全图中, 任意两个不同的顶点之间有且仅有一条边相连.)

解答. (1) 第一步,走到了其他顶点,p=1,中间n-2步,是 $\frac{N-2}{N-1}$,最后一步回去 $\frac{1}{N-1}$ 因此是 $\frac{1}{N-1}(\frac{N-2}{N-1})^{n-2}$,以及有 $P_i(\sigma_i=1)=0, P_i(\sigma_i=2)=1\cdot\frac{1}{N-1}$,因此有

$$E_i(\sigma_i) = \frac{1}{N-1} \sum_{n=2}^{\infty} n \cdot (\frac{N-2}{N-1})^{n-2} = \frac{1}{N-1} \cdot N(N-1) = N$$

(2) 转移矩阵 \mathbf{P} 是列随机矩阵,因此不变分布是均匀分布, $\pi=(\frac{1}{N},\cdots,\frac{1}{N})$,符合 $\pi_i=\frac{1}{E_i(\sigma_i)}$.

题目. 13*. 假设 $\{X_n\}$ 是 N 个顶点的完全图上的随机游动. 将 $\{X_n\}$ 走遍所有顶点的时间记为 T ,即 $T=\max_{i\in S}\tau_i$. 求 E_iT .

解答. 设 T_k 是访问了第k "种" 顶点之后,访问到新的顶点的时间,那么总时间 $T = \sum_{k=1}^{N-1} T_k$ 。因为访问了k "种" 顶点之后,访问新顶点的概率是 $\frac{N-k}{N-1}$,因此 $E(T_k) = \frac{N-1}{N-k}$ (因为期望时间是单次尝试的期望的倒数),所以有

$$E_i(T) = (N-1)\sum_{i=1}^{N-1} \frac{1}{i}$$

题目. 14*.假设某马氏链不可约、正常返,并假设观察该马氏链 n 步,依次得到状态 i_0, \cdots, i_n

- (1) 求该马氏链的转移概率矩阵的最大似然估计 $\hat{\mathbf{P}} = (\hat{p}_{ij})_{S \times S}$.
- (2) 证明: 最大似然估计 $\hat{\mathbf{P}}$ 具有强相合性.

解答.参考: https://www.stat.cmu.edu/~cshalizi/462/lectures/06/markov-mle.pdf

(1) 根据书上例题的结论, $\frac{1}{n} \sum_{m=0}^{n} \mathbf{1}_{\{X_m=i, X_{m+1}=j\}} \stackrel{a.s.}{\to} \pi_i p_{ij}$, 因此

$$\frac{\sum_{m=0}^{n} \mathbf{1}_{\{X_{m}=i, X_{m+1}=j\}}}{\sum_{m=0}^{n} \mathbf{1}_{\{X_{m}=i\}}} \stackrel{a.s.}{\to} p_{ij}$$

如果能证明LHS就是最大似然估计,那么就能证明强相合性.

(2) 样本是 i_0, \dots, i_n , 那么对 $P(X_0 = i_0, \dots, X_n = i_n)$ 做等价变换

$$\mathcal{L} = P(X_0 = i_0, \dots, X_n = i_n) = P(X_0 = i_0) \prod_{k=0}^{n-1} P(X_{k+1} = i_{k+1} | X_k = i_k)$$

$$= P(X_0 = i_0) \prod_{k=0}^{n-1} \prod_{i \in S} \prod_{j \in S} p_{ij}^{\mathbf{1}_{\{X_{k+1} = j, X_k = i\}}}$$

因此, 我们的优化问题是

$$\max_{p_{ij}, \quad i, j \in S} \log(\mathcal{L}) - \sum_{i \in S} \lambda_i (\sum_{j \in S} p_{ij} - 1)$$

那么有(别忘了约束条件)

$$\ell = \log(\mathcal{L}) - \sum_{i \in S} \lambda_i (\sum_{j \in S} p_{ij} - 1)$$

$$= \log P(X_0 = i_0) + \sum_{k=0}^{n-1} \sum_{i \in S} \sum_{j \in S} \mathbf{1}_{\{X_{k+1} = j, X_k = i\}} \log(p_{ij}) - \sum_{i \in S} \lambda_i (\sum_{j \in S} p_{ij} - 1)$$

$$\Rightarrow \frac{\partial \ell}{\partial p_{ij}} = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{\mathbf{1}_{\{X_{k+1}=j, X_k=i\}}}{p_{ij}} - \lambda_i = 0 \Rightarrow p_{ij} = \frac{\sum_{k=0}^{n-1} \mathbf{1}_{\{X_{k+1}=j, X_k=i\}}}{\lambda_i}$$

$$\sum_{j \in S} p_{ij} = 1 \Rightarrow \lambda_i = \sum_{j \in S} \sum_{k=0}^{n-1} \mathbf{1}_{\{X_{k+1}=j, X_k=i\}}$$

$$\hat{p}_{ij} = \frac{\sum_{k=0}^{n-1} \mathbf{1}_{\{X_{k+1}=j, X_k=i\}}}{\sum_{j \in S} \sum_{k=0}^{n-1} \mathbf{1}_{\{X_{k+1}=j, X_k=i\}}} = \frac{\sum_{k=0}^{n-1} \mathbf{1}_{\{X_{k+1}=j, X_k=i\}}}{\sum_{k=0}^{n-1} \mathbf{1}_{\{X_k=i\}}} \xrightarrow{a.s.} p_{ij}$$

强遍历定理 3.9

题目. 1. 设有 6 个车站, 道路连接情况如图 1.19 所示. 假设汽车每天可以从一个车站驶到与 之直接有公路相连的相邻车站,在夜间到达车站接受加油、清洗、检修等服务,次日清晨各车 站按相同比例将各汽车报往其相邻车站.

- (1) 试说明: 在运行了很多日子以后, 各车站每晚留宿的汽车比例趋于稳定.
- (2) 求出这些稳定值, 以便正确地设置各车站的服务规模.

解答.

图 1.19 道路连接图

转移矩阵是:

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} & 0 & 0 & \frac{1}{3} \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{4} & 0 & \frac{1}{4} & \frac{1}{4} & 0 \end{pmatrix}$$

直接计算不变分布, $\pi P = \pi$,得到

$$\pi = (\frac{1}{8}, \frac{3}{16}, \frac{1}{8}, \frac{3}{16}, \frac{1}{8}, \frac{1}{4})$$

而"每晚留宿的汽车比例"应该是 $\mu^{(n)} = \mu^{(0)} \mathbf{P}^n$,其中 $\mu^{(0)}$ 是初始分布, 第n天在i车站的比例是:

$$\mu_i^{(n)} = \sum_{j \in S} \mu_j^{(0)} p_{ji}^{(n)} \rightarrow \sum_{j \in S} \mu_j^{(0)} \pi_i = \pi_i \mu^{(0)} \mathbf{1} = \pi_i$$

极限号是根据强遍历定理(不过,不可约和正常返还好说,这里的非周期其实不好说)

可以看出,这里的初始分布对最后的稳定比例不造成影响

题目的注记. 状态i的周期是 $d_i = \gcd\{n|p_{ii}^{(n)}>0\}$,整个马氏链的周期是 $d=\gcd\{d_i|i\in S\}$.这样可 以说明这个马氏链是非周期的, 即 $1 \to 2 \to 1$, 也可以 $1 \to 2 \to 3 \to 1$, 所以状态1的周期是1, 那 么整个不可约马氏链的周期也是1.

不可约: 计算 \mathbf{P}^2 , 应该每一个元素都是正的?

题目. 2. (1) 求平面正六边形平铺图和平面正三角形平铺图 (见第一章中的图 1.4) 上的简单 随机游动的周期.

(2) 对任意连通图,试讨论其上的简单随机游动的周期.

解答. (1) 平面正三角形平铺图: 任意的顶点o,都有 $p_{oo}^2>0, p_{oo}^{(3)}>0$,因此每一个顶点(该状态)的周期都是1,因此整个马氏链的周期也是1,因此是非周期的

平面正六边形平铺图: 周期是2. 这是因为 $\forall o \in S, p_{oo}^{(2k)} > 0, p_{oo}^{(2k+1)} = 0 \Rightarrow d = 2.$

- (2) 难说,以下是gpt回答,以后再思考
- 对于任意连通图 G 上的简单随机游动,我们讨论周期如下:
 - 周期的定义: 在连通图 G 中,若顶点 v 从自身出发,经过 k 步回到自身的概率为 $p_{vv}^{(k)} > 0$,则 k 是顶点 v 的周期的一部分。如果存在最小的 d 使得 $p_{vv}^{(kd)} > 0$ 且 $p_{vv}^{(kd+1)} = 0$ 对所有 k 都成立,那么 d 被称为顶点 v 的周期。如果对于所有顶点,周期 d 都相同,那么这个图的周期为 d。

• 讨论:

- 1. **非周期图**: 如果连通图是二分图(即所有的顶点可以分成两个独立集,使得任何一条 边的两个端点分别属于这两个集),则图的周期通常为2(如前面提到的正六边形平铺 图)。如果不是二分图(如正三角形平铺图),图的周期为1。
- 2. **一般图**: 在一般的连通图中,如果从任意顶点 v 出发,能以不同步数回到顶点 v (如 $p_{vv}^{(k)} > 0$ 对多个 k 都成立),则图的周期为1,称为非周期图。

总结来说,连通图的周期与该图的结构密切相关,二分图的周期通常为2,而对于非二分图,周期可能为1或其他特定的值。

题目. 3. 在埃伦费斯特模型 (例 1.1.8 与例 1.8.11) 中,设 $N=8, X_0=0$. 描述 n 很大时 X_n 的分布. (注: 按照 n 的奇偶分别讨比.)

题目. 4. 假设 **P** 不可约、非周期. 证明: 定理 1.9.3 的证明中定义的转移矩阵 **R** 也是非周期的.

题目. 5. 假设 **P** 不可约、正常返,周期 $d \ge 2$. 若 $i \in D_r, j \in D_{r+s}$,则 $\lim_{n \to \infty} p_{ij}^{(nd+s)} = d\pi_j$,其中 π 为 **P** 的不变分布.

题目. 6. 证明: (1.9.1) 式成立.

题目. 7*. 证明: 定理 1.9.3 的证明中定义的 $\{W_n\}$ 与 $\{Y_n\}$ 都是 S 上以 P 为转移矩阵的马氏链.

3.10 综合练习题

題目. 5. $\{S_n\}$ 是一维随机游动, $S_0=0$, 步长分布 $P(\xi=1)=1-P(\xi=-1)=p, \frac{1}{2} , 对任意的整数<math>k, \tau_k=\inf\{n\geq 0: S_n=k\}$, 求:

- (1) $P_0(\tau_k = n)$
- (2) $E_0(\tau_k)$
- (3) $Y := \min\{S_0, S_1, \dots\}$ 的概率分布

解答. (1) $\{\tau_k = n\}$: 要在第n步走到k, 之前没有到k, 因为一次只能走一格. 若k > 0, 那么n之前最多走到k - 1, 且第n - 1步在k - 1,第n - 2步在k - 2.(如果 $n \ge 2$) 若k < 0, 那么n之前最多走到k + 1, 且第n - 1步在k + 1,第n - 2步在k + 2 那么 $P_0(\tau_k = 0) = \delta_{k,0}$, $P_0(\tau_k = 1) = p\delta_{k,1} + q\delta_{k,-1}$, $P_0(\tau_k = 2) = p^2\delta_{k,2} + q^2\delta_{k,-2}$ 当 $n \ge 3$ 时,n步中,向右走w步,向左走n - w步,|2w - n| = |k|. 若 $n \ge 3$, $k \ge 1$, 那么 $2w - n = k \iff w = \frac{n+k}{2}$, 那么 $P_0(\tau_k = n) = \binom{n-2}{n-k}q^{\frac{n-k}{2}}p^{\frac{n+k}{2}}$ 若 $n \ge 3$, $k \le -1$, 那么 $n - 2w = -k \iff w = \frac{n+k}{2}$, 那么 $P_0(\tau_k = n) = \binom{n-2}{n-k}q^{\frac{n-k}{2}}p^{\frac{n-k}{2}}$ 即,若 $n \ge 3$, 那么 $P_0(\tau_k = n) = \binom{n-2}{n-|k|}q^{\frac{n-k}{2}}p^{\frac{n+k}{2}}$

上述的分析是错误的,因为即使在 $n \le 2$ 的情况下考虑了"首达"的条件,在 $n \ge 3$ 的分析中,选取左走和右走也会包含到并不是在第n步第一次到达k的情况

解答.本质上,反射定理及其推论是对一维简单随机游走的"路径个数"的讨论,而并不涉及其左走或右走一格的概率分布,即使是有偏的分布,也是成立的,即:(此处*I*表示集合的路径个数)

$$I(\{\tau_i < n, S_n = i + j\}) = I(\{\tau_i < n, S_n = i - j\})$$

以及

$$I(\{\tau_k = n\}) = \frac{|k|}{n}I(\{S_n = k\})$$

参考: https://en.wikipedia.org/wiki/Reflection_principle_(Wiener_process)

假设n步中,向右走w步,向左走n-w步

(1) 对k > 0, $2w - n = k \iff w = \frac{n+k}{2}$, 那么从0出发, 在第n步到达k的概率:

$$P_0(S_n = k) = \binom{n}{\frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} q^{\frac{n-k}{2}}$$

对k < 0, $n - 2w = -k \iff w = \frac{n+k}{2}$, 那么从0出发, 在第n步到达k的概率: 注意, 因为这里的步数w和n - w都是正数, 而坐标k可正可负, 符号容易搞错

$$P_0(S_n = k) = \binom{n}{\frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} q^{\frac{n-k}{2}}$$

即, 对 $\forall k > 0$, 有:

$$P_0(S_n = k) = \binom{n}{\frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} q^{\frac{n-k}{2}}$$

根据上面的讨论, 得到

$$P_0(\tau_k = n) = \frac{|k|}{n} P_0(S_n = k) = \frac{|k|}{n} {n \choose \frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} q^{\frac{n-k}{2}}$$

$$E_0(\tau_k) = \sum_{n=0}^{\infty} n P_0(\tau_k = n) = k \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n}{\frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} q^{\frac{n-k}{2}} = \frac{k}{p-q}$$

最后的对组合数的求和是怎么得到的呢?我们可以换一种方法 方法二:

因为 $\forall k \geq 1$, τ_1 , $\tau_2 - \tau_1$, \cdots , $\tau_k - \tau_{k-1}$ 是独立同分布的, 因此 $E(\tau_k) = kE(\tau_1)$, 又根据首步分析法和平移不变性,

$$E_0(\tau_1) = p(E_1(\tau_1) + 1) + (1 - p)(E_{-1}(\tau_1) + 1)$$

= $p + (1 - p)(E_0(\tau_2) + 1) = 1 + (1 - p)E_0(\tau_2) = 1 + 2(1 - p)E_0(\tau_1)$

$$\Rightarrow E_0(\tau_1) = \frac{1}{2p-1} = \frac{1}{p-q}$$
$$\Rightarrow E_0(\tau_k) = \frac{k}{p-q}$$

如果 $-k \le -1$,

$$E_0(\tau_{-k}) = kE_0(\tau_{-1}), E_{\tau_{-1}} = \frac{1}{1 - 2p} < 0$$

⇒ $E_0(\tau_{-k}) = \infty$, 不存在

方法三:

考虑 $Y_n = S_n - (p-q)n$, 根据Optional stopping theorem, 我们有

$$E_0(Y_{\tau_k}) = E_0(S_{\tau_k} - (p - q)\tau_k) = k - (p - q)\tau_k = E_0(Y_0) = 0 \iff \tau_k = \frac{k}{p - q}$$

(3) 计算 $x_i = P_i(\tau_b < \tau_{-a}), \forall a, b > 0,$ 有

$$x_i = px_{i+1} + (1-p)x_{i-1}, i = \{-a+1, \dots, b-1\}, x_{-a} = 0, x_b = 1$$

(b+a-1)+2=b-a+1个方程, b-a+1个未知数, 得到:

$$P_0(\tau_b < \tau_{-a}) = \frac{1 - (\frac{q}{p})^a}{1 - (\frac{q}{p})^{a+b}}$$

对称有:

$$P_0(\tau_{-a} < \tau_b) = \frac{1 - (\frac{p}{q})^b}{1 - (\frac{p}{a})^{a+b}}$$

注意,这个实际上是非对称的赌徒破产模型的结果:参考: https://en.wikipedia.org/wiki/Gambler%27s_ruin

注意到 $\tau_b \ge b, (X_0 = 0) \iff P_0(\tau_b \ge b) = 1,$ 因此 $P_0(\tau_b < \tau_{-a}) = P_0(b \le \tau_b < \tau_{-a}),$ 令 $b \to +\infty$,

$$\lim_{b \to +\infty} P_0(b \le \tau_b < \tau_{-a}) = P_0(+\infty < \tau_{-a}) = P_0(\min_k \{S_k\} > -a) = 1 - (\frac{q}{p})^a$$

题目. 6. $\{S_n\}$ 是一维随机游动, $S_0=0$, 步长分布 $P(\xi=1)=1-P(\xi=-1)=p, \frac{1}{2}< p<1$, 对任意的整数k, $\tau_k=\inf\{n\geq 0: S_n=k\}$. 假设N,M是正整数, $\tau=\min\{\tau_{-M},\tau_N\}$.

- (1) 证明 $P_0(\tau < \infty) = 1$.
- (2) 求 $P_0(S_{\tau} = N)$ 和 $E_0(\tau)$

解答. 因为:

$$\{\tau = \infty\} = \{-N < S_n < M, \forall n\}$$

所以考虑 $x_i = P_i(\tau = \infty)$, 有:

$$x_i = px_{i+1} + qx_{i-1}, i = -M+1, \cdots, N-1, x_{-M} = x_N = 0$$

迭代得到:

$$x_{N-2} - x_{N-1} = \frac{p}{q} x_{N-1}$$
$$x_{N-3} - x_{N-2} = (\frac{p}{q})^2 x_{N-1}$$

4 跳过程 34

. . .

$$x_{-M+1} - x_{-M+2} = \left(\frac{p}{q}\right)^{N+M-2} x_{N-1}$$
$$-x_{-M+1} = \left(\frac{p}{q}\right)^{N+M-1} x_{N-1} \Rightarrow x_i \equiv 0$$

因此, $x_0 = 0$, 从而有 $P_0(\tau < \infty) = 1$

(2)
$$P_0(S_{\tau} = N) = P_0(\tau_N < \tau_{-M})$$

这个在上一题的(3)已经计算过:

$$P_0(S_{\tau} = N) = P_0(\tau_N < \tau_{-M}) = \frac{1 - (\frac{q}{p})^M}{1 - (\frac{q}{p})^{N+M}} := p^*$$

由于 S_{τ} 只有可能取N或者-M,那么

$$E_0(\tau) = Np^* + (-M)(1 - p^*) = (N + M)p^* - M = (N + M)\frac{1 - (\frac{q}{p})^M}{1 - (\frac{q}{p})^{N+M}} - M$$

4 跳过程

4.1 泊松过程

题目. 1. 举例说明存在计数过程 $\{X_t\}$,使得通过 (2.1.2) 式得到的 $\{S_n\}$ 并不满足 (2.1.1) 式.

解答. 想要构造一个计数过程 $\{X_t\}$, 使得 $S_n = \inf\{t | X_t \ge n\}$ (发生第n次的最初时刻)定义的 S_n 不满足 $X_t = \sup\{n | S_n \le t\}$ (t时刻之间最多发生次数).

尝试了:一次跳多格的阶梯函数,不行。主要是因为计数过程得满足,非负正整数取值,单调,右连续,左极限存在。怀疑需要让跳跃的时间间隔趋于0,才可能做到;如果跳跃的时间间隔有一个常数下界是不可能构造反例的?

题目. 2. 假设
$$\xi \sim \text{Exp}(\lambda)$$
. 证明: 对任意 $t, s > 0, P(\xi - t > s \mid \xi > t) = P(\xi > s)$

解答. 含义上就是指数分布的无记忆性.

直接计算可得:

$$P(\xi - t > s | \xi > t) = \frac{P(\xi > t + s)}{P(\xi > t)} = \frac{e^{-\lambda(t + s)}}{e^{-\lambda t}} = e^{-\lambda s} = P(\xi > s)$$

题目. 3. 假设 ξ, η 相互独立,并且 $\xi \sim \text{Exp}(\lambda_1), \eta \sim \text{Exp}(\lambda_2)$. 证明:

- (1) $\min\{\xi,\eta\} \sim \operatorname{Exp}(\lambda_1 + \lambda_2)$;
- (2) $P(\xi < \eta) = \lambda_1/(\lambda_1 + \lambda_2)$.
- (注: 可从此题结论读解泊松流的叠加.)

解答. (1) 直接用概率论方法计算即可(注意积分限,以及计算尾分布更方便)

$$P(\min\{\xi,\eta\} > k) = \iint_{\min\{\xi,\eta\} > k} \lambda_1 e^{-\lambda_1 u} \lambda_2 e^{-\lambda_2 v} du dv$$

4 跳过程 35

$$\begin{split} &= \int_k^\infty \lambda_1 e^{-\lambda_1 u} \left(\int_k^u \lambda_2 e^{-\lambda_2 v} dv \right) du + \int_k^\infty \lambda_2 e^{-\lambda_2 v} \left(\int_k^v \lambda_1 e^{-\lambda_1 u} du \right) dv \\ &= \int_k^\infty \lambda_1 e^{-\lambda_1 u} \left(e^{-k\lambda_2} - e^{-u\lambda_2} \right) du + \int_k^\infty \lambda_2 e^{-\lambda_2 v} \left(e^{-k\lambda_1} - e^{-v\lambda_1} \right) dv \\ &= (1+1-1)e^{-k(\lambda_1+\lambda_2)} = e^{-k(\lambda_1+\lambda_2)} \end{split}$$

因此 $\min\{\xi,\eta\} \sim \operatorname{Exp}(\lambda_1 + \lambda_2)$

(2) 也是直接计算

$$P(\xi < \eta) = \iint_{\xi < \eta} \lambda_1 e^{-\lambda_1 u} \lambda_2 e^{-\lambda_2 v} du dv$$
$$= \int_0^\infty \lambda_2 e^{-\lambda_2 v} \int_0^v \lambda_1 e^{-\lambda_1 u} du dv$$
$$= 1 - \frac{\lambda_2}{\lambda_1 + \lambda_2} = \frac{\lambda_1}{\lambda_1 + \lambda_2}$$

解释泊松流的叠加: 从指数闹钟构造泊松流的角度来看,取 $S_n^{(1)} = \xi_1 + \cdots + \xi_n$, $S_n^{(2)} = \eta_1 + \cdots + \eta_n$ 可以构造速率分别为 λ_1 和 λ_2 的泊松流. 首先根据(2)的结论,将p设为 $\frac{\lambda_1}{\lambda_1 + \lambda_2}$,那么这就是一个分类器(硬币),接下来,根据(1)的结论,做min{ ξ, η }等价于以概率p对两个泊松流做合并.

题目. 4. 假设 $V, \zeta_1, \zeta_2, \cdots$ 相互独立, $P(V = k) = (1 - p)^{k-1} p, k = 1, 2, \cdots$, 并且 $\zeta_n \sim \operatorname{Exp}(\lambda), n = 1, 2, \cdots$. 令 $\xi = \zeta_1 + \cdots + \zeta_V$. 证明: $\xi \sim \operatorname{Exp}(\lambda p)$. (注: 试从此题结论读解泊 松过程的细分.)

解答. 首先做拆分:

$$P(\zeta_1 + \dots + \zeta_V > t) = \sum_{k=1}^{\infty} (1 - p)^{k-1} p \cdot P(\zeta_1 + \dots + \zeta_k > t)$$
 (*)

直接计算

$$P(\zeta_{1} + \dots + \zeta_{k} > t)$$

$$= \int_{0}^{t} \int_{0}^{t-x_{1}} \int_{0}^{t-(x_{1}+x_{2})} \dots \int_{0}^{t-(x_{1}+\dots+x_{k-1})} \lambda^{k-1} e^{-\lambda(x_{1}+\dots+x_{k-1})} \left(\int_{0}^{t-(x_{1}+\dots+x_{k-1})} \lambda e^{-\lambda x_{k}} dx_{k} \right) dx_{k-1} \dots dx_{3} dx_{2} dx_{1}$$

太难算了,之所以不考虑 $P(\zeta_1 + \cdots + \zeta_k < t)$ 是因为积分限会由于取值范围(> 0)而变得很复杂. 单个 $\zeta \sim \operatorname{Exp}(\lambda) = \Gamma(1,\lambda)$,那么 $\zeta_1 + \cdots + \zeta_k \sim \Gamma(k,\lambda)$,密度函数为 $\frac{\lambda^k x^{k-1} e^{-\lambda x}}{(k-1)!}$,但直接计算Gamma函数的积分仍然十分复杂,好的方法是在(*)式两边同时对整体 ξ 求导,得到密度函数的等式

$$f_{\xi}(x) = \sum_{k=1}^{\infty} (1-p)^{k-1} p \cdot f_{\xi|V=k}(x) = \sum_{k=1}^{\infty} (1-p)^{k-1} p \cdot \frac{\lambda^k x^{k-1} e^{-\lambda x}}{(k-1)!}$$
$$= \lambda p e^{-\lambda x} \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(\lambda x (1-p))^{k-1}}{(k-1)!} = \lambda p e^{-\lambda x} e^{\lambda x (1-p)} = \lambda p \cdot e^{-\lambda p x}$$

理解泊松分布的细分: 在书上的例子中,我们是对泊松流中的每一个元素,独立地,以概率p做伯努利实验,分类成了两类,这样得到了两个独立的泊松分布,速率分别是 $p\lambda$ 和 $(1-p)\lambda$. 而在题目中,V是几何分布,实际上记录的是第一次分给"第一类"的时刻,即第一次第一类时间 $X_1^{(1)}$ 到达的时间,在泊松过程中,它的分布就是 $\xi_1^{(1)}$ 的分布(这里的上标代表分类),因此是参数为 $p\lambda$ 的几何分布。

题目的注记. 验证分布,不一定非要去算分布函数,可以考虑验证密度函数.

4 跳过程 36

题目. 5. 假设某公交车站有甲、乙两路公交车, 到达时刻是相互独立的泊松流,速率分别为 $\lambda_1 = \lambda_2$. 求:

- (1) 在时间段 [0,1] 中恰好到达 3 辆公交车的概率;
- (2) 某人在车站等甲路车, 在他等甲路车的时间段内, 恰好经过 3 辆乙路车的概率.

解答. 注意区分, X_t 表示t时刻之前一共来了多少车; S_n 表示第n辆车来的时刻.

- (1) 泊松流合流之后,速率为 $\lambda_1 + \lambda_2$,不妨设之前是 $\{X_t\}$ 和 $\{Y_t\}$,合流后是 $\{Z_t\}$. 考虑"时间段[0,1]内到达的车辆数目恰好是3的概率",因为 Z_t 表示的是时刻t之前到达车辆的总数,因此上述概率就是 $P(Z_1=3)$,而 $Z_1 \sim P(\lambda_1+\lambda_2)$,因此, $P(Z_1=3) = \frac{(\lambda_1+\lambda_2)^3 e^{-3(\lambda_1+\lambda_2)}}{3!}$
- (2) 对于"在他等甲路车的时间段内,恰好经过 3 辆乙路车的概率"。由于,等到第一辆甲车的时间段是 $[0,S_1^{(X)}]$,在这段时间内,乙车到达的次数是 $Y_{S_1^{(X)}}\sim P(\lambda_2S_1^{(X)})$,因此,所求的概率(计算条件概率的积分)是

$$\begin{split} P(Y_{S_1^{(X)}} = 3) &= \int_0^\infty P(Y_{S_1^{(X)}} = 3 | S_1^{(X)} = t) \cdot P(S_1^{(X)} = t) dt \\ &= \int_0^\infty \frac{(\lambda_2 t)^3 e^{-3\lambda_2 t}}{3!} \cdot \lambda_1 e^{-\lambda_1 t} dt = \frac{\lambda_1 \lambda_2^3}{(\lambda_1 + 3\lambda_2)^4} \end{split}$$

好难算,可以验算一下.

题目. 6. 假设 $\{X_t\}$ 是速率为 λ 的泊松过程, T 与 $\{X_t\}$ 相互独立且 $T \sim \operatorname{Exp}(\mu)$. 试求 X_T 的分布列.

解答.直接用全概公式拆分计算

$$P(X_T = k) = \int_0^\infty P(X_T = k|T = t) \cdot P(T = t)dt$$

$$= \int_0^\infty \frac{(t\lambda)^k e^{-kt\lambda}}{k!} \cdot \mu e^{-\mu t} dt = \frac{\lambda^k \mu}{k!} \int_0^\infty t^k e^{-(k\lambda + \mu)t} dt$$

$$= \frac{\lambda^k \mu}{k!} \cdot \frac{1}{(\mu + k\lambda)^{k+1}} \Gamma(k+1) \stackrel{k \neq \underline{x}}{=} \frac{\lambda^k \mu}{k!} \cdot \frac{1}{(\mu + k\lambda)^{k+1}} k!$$

$$= \frac{\lambda^k \mu}{(\mu + k\lambda)^{k+1}}$$

题目的注记. 中间一部分的具体计算:换元 $(k\lambda + \mu)t = s$

$$\int_0^\infty t^k e^{-(k\lambda+\mu)t} dt = \frac{1}{(k\lambda+\mu)^{k+1}} \int_0^\infty s^k e^{-s} ds = \frac{1}{(k\lambda+\mu)^{k+1}} \Gamma(k+1)$$

- **题目.** 7. 假设某房产中介发布售楼信息的时刻是速率为 λ 的泊松流,每条信息的房价服从 U(300,2000) (单位: 万元). 某先生只关注房价不超过 800 万元的信息. 他读每条信息所花的时间是一个独立的随机变量, 服从 U(1,2) (单位: 小时). 将某 30 天中他关注的信息数目记为 X ,他读完这些信息所花的总时间记为 Y 小时 (注: 有可能 $Y \geq 30 \times 24$). 试求:
 - (1) X 的分布;
 - (2) $E \exp(aY)$,其中 a 为常数.
- 解答. (1) X是30天中房价不超过800万元的信息的数目,用 $S_n^{(R)}$ 表示n天给发布的所有消息,每条消息以 $\frac{800-300}{2000-300}=\frac{5}{17}$ 的概率被关注,因此可以拆分出小的泊松过程,速率是 $\frac{5}{17}\lambda$,泊松流记为 $S_n^{(S)}$,

5 布朗运动 37

因此这里的 $X = S_{30}^{(S)} \sim P(\frac{150}{17}\lambda)$,服从参数为 $\frac{150}{17}\lambda$ 的泊松分布.

(2) 设单次阅读信息的时间是 $\xi \sim U(1,2)$,那么 $Y = \xi_1 + \cdots + \xi_X$,其中 ξ_i 独立同分布,所以

$$\begin{split} E(e^{aY}) &= E(e^{a(\xi_1 + \dots + \xi_X)}) = E(e^{a\xi_1} \cdot e^{a\xi_2} \cdots e^{a\xi_X}) = E[E[e^{a\xi_1} \cdot e^{a\xi_2} \cdots e^{a\xi_X} | X = k]] \\ &= E[(Ee^{a\xi})^X] = E[(\frac{e^{2a} - e^a}{a})^X] = \sum_{k=1}^{\infty} (\frac{e^{2a} - e^a}{a})^k \cdot \frac{(\frac{150}{17}\lambda)^k e^{-\frac{150}{17}\lambda}}{k!} \\ &= e^{-\frac{150}{17}\lambda} \sum_{k=1}^{\infty} (\frac{e^{2a} - e^a}{a} \cdot \frac{150}{17}\lambda)^k \cdot \frac{1}{k!} = e^{-\frac{150}{17}\lambda} e^{\frac{e^{2a} - e^a}{a} \cdot \frac{150}{17}\lambda} = \exp(\frac{150\lambda}{17}(\frac{e^{2a} - e^a}{a} - 1)) \end{split}$$

实际上, $E[(\frac{e^{2a}-e^a}{a})^X]$ 就是母函数的计算,可以借助泊松分布的母函数的结论: $E(z^X)=e^{\lambda(z-1)}$. \Box

题目. 8. 证明: (1) 推论 2.1.8;

- (2) 命题 2.1.10;
- (3) 命题 2.1.11 及其逆命题;
- (4) 定理 2.1.12 与定理 2.1.13.

题目. 9*. 在例 2.1.15 中,假设 ϕ_1 是离散型随机变量. 证明: 推论 2.1.6 和推论 2.1.8 对于复合泊松过程 $\{Y_t\}$ 也成立.

题目. 10*. 证明命题 2.1.18.

4.2 跳过程的定义及其转移概率

题目.

5 布朗运动

5.1 高斯分布和高斯过程

题目. 1. 假设 $\overrightarrow{X} = (X_1, \dots, X_n)$ 服从 n 维高斯分布. 证明:

- (1) 存在服从 n 维标准正态分布的随机向量 $\overrightarrow{Z}=(Z_1,\cdots,Z_n)$ 和 $n\times n$ 矩阵 \mathbf{M} ,使得 $\overrightarrow{X}=\mathbf{M}\overrightarrow{Z}$.
 - (2) 对任意 $m \times n$ 矩阵 $\mathbf{M}, \mathbf{M} \overrightarrow{X}$ 服从 m 维高斯分布.

解答.

(1) 假设 $\vec{X} \sim N(\vec{\mu}, \Sigma)$, 取 $A = \sqrt{\Sigma}(\Sigma + EE, \vec{\eta}, \vec{\eta})$, 任取 $\vec{V} \sim N(\vec{0}, I_n)$, 那么 $\vec{X} \stackrel{d}{=} A\vec{V}$.

考虑
$$A = \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \hat{A}_1 \\ \hat{A}_2 \end{pmatrix}$$
, 其中前 $r = \operatorname{rank}(A)$ 行线性无关, 那么后 $n - r$ 行可以被前 r 行线性表

出: $\hat{A}_2 = B\hat{A}_1$. 由于 $(X_1, \dots, X_r)^T \stackrel{d}{=} \hat{A}_1 V$, 又因为 \hat{A}_1 满秩, 因此 $(X_1, \dots, X_r)^T$ 是非退化的r维高斯分布, 因此存在 $C_{r \times r}$ 和r维标准正态分布 Z_r , 使得 $(X_1, \dots, X_r)^T = CZ_r$ (实际上, 这里的 $C_{r \times r}$ 可以是 $\sqrt{\Sigma_{11}} = \sqrt{\hat{A}_1\hat{A}_1^T}$, 注意这里的 $\hat{A}_1 \in \mathbf{R}^{r \times n}$).

5 布朗运动 38

由于同分布式子的右边,后n-r行可以被前r行线性表出,那么左边的后n-r行也可以被前r行用同样的方式线性表出。因此有 $(X_1,\cdots,X_r,X_{r+1},\cdots,X_n)^T=\begin{pmatrix} CZ_r\\BCZ_r\end{pmatrix}=\begin{pmatrix} C&\vec{0}\\BC&\vec{0}\end{pmatrix}\cdot\begin{pmatrix} Z_r\\Z_{n-r}\end{pmatrix},$ 其中 Z_{n-r} 是n-r维的标准正态分布,和 Z_r 相互独立。因此 $M=\begin{pmatrix} C&\vec{0}\\BC&\vec{0}\end{pmatrix}, \vec{Z}=\begin{pmatrix} Z_r\\Z_{n-r}\end{pmatrix}.$ (2) 计算特征函数,因为 $M\vec{X}\sim N(M\vec{\mu},M\Sigma M^T)$,因此 $f_{M\vec{X}}(t)=\exp(it^TM\mu-\frac{1}{2}t^TM\Sigma M^Tt)$,因此是m维高斯分布。

题目. 2. 证明命题 3.1.2 与命题 3.1.3.

解答.

命题 3.1.2: $\vec{X} = \{X_{\alpha} | \alpha \in I\}$ 是高斯系, I_1, \ldots, I_n 是I 的互不相交的非空子集. $\vec{X}_r = \{X_{\alpha} | \alpha \in I_r\}$. 如果对任意的 $r \neq s$,有协方差为0,即

$$Cov(X_{\alpha}, X_{\beta}) = 0, \quad \forall \alpha \in I_r, \forall \beta \in I_s$$

那么 $\vec{X}_1, \ldots, \vec{X}_n$ 相互独立.

证明: 不妨n=2, 已知对于正态分布, 不相关(即协方差是0)当且仅当独立. 因此有 X_{α} 和 X_{β} 独立, 又因为 \vec{X}_1 中任意分量和 \vec{X}_2 中任意分量独立, 因此 \vec{X}_1 和 \vec{X}_2 独立.

命题 3.1.3: $\{X_{\alpha}|\alpha\in I\}$ 是高斯系,J是指标集,若对任意的 $\beta\in J$,存在 $n\geq 1$, $\alpha_1,\ldots,\alpha_n\in I$, $c_1,\ldots,c_n\in\mathbb{R}$,使得 $Y_{\beta}=c_1X_{\alpha_1}+\cdots+c_n\alpha_n$ (即,可以被线性表出),那么 $\{Y_{\beta}|\beta\in J\}$ 也是高斯系、证明: 因为 $\{X_{\alpha}|\alpha\in I\}$ 是高斯系,所以 $(X_{\alpha_1},\cdots,X_{\alpha_n})$ 是高斯向量,所以它们的线性组合 Y_{β} 是正态分布.而从 $\{Y_{\beta}|\beta\in J\}$ 中任意取有限个元素组成的向量可以被 $\{X_{\alpha}|\alpha\in I\}$ 中取出有限个元素组成的高斯向量线性表出,因此也是高斯向量,根据高斯系的定义, $\{Y_{\beta}|\beta\in J\}$ 也高斯系.

题目. 3. 假设 $\overrightarrow{X}_1, \overrightarrow{X}_2, \cdots$ 是一列 d 维高斯向量,且对任意 $\overrightarrow{t} \in \mathbb{R}^d$. $\lim_{n \to \infty} f_{\overrightarrow{X}_n} \left(\overrightarrow{t} \right)$ 存在且有限,将此极限记为 $f \left(\overrightarrow{t} \right)$. 证明: $f \left(\overrightarrow{t} \right)$ 是某 d 维高斯向量的特征函数.

解答. 因为固定t, $\Diamond n \to +\infty$

$$f_{\vec{X}_n}(t) = \exp(i\mu_n^T t - \frac{1}{2}t^T \Sigma_n t) = \exp(-\frac{1}{2}t^T \Sigma_n t) \cdot (i\sin(\mu_n^T t) + \cos(\mu_n^T t))$$

极限存在,因此实部虚部的极限都存在,因此有

$$\sin(\mu_n^T t) \exp(-\frac{1}{2} t^T \Sigma_n t) \to \mathbf{R}(t), \quad \cos(\mu_n^T t) \exp(-\frac{1}{2} t^T \Sigma_n t) \to \mathbf{I}(t)$$

因此可以解出: $\tan(\mu_n^T t) \to \frac{\mathbf{R}(t)}{\mathbf{I}(t)}$, $\exp(-\frac{1}{2}t^T\Sigma_n t) \to \sqrt{\mathbf{R}(t)^2 + \mathbf{I}(t)^2}$, 因此 $\mu_n^T t$ 和 $t^T\Sigma_n t$ 的极限均存在. 而因为 $t \in \mathbb{R}^d$, 因此可以反解出 μ_n 和 Σ_n 的极限(因为可以通过变换t得到不可数个方程, 必然可以反解出来), 再根据极限唯一, 有 $f(\vec{t})$ 满足高斯向量的特征函数形式, 得证.

5.2 布朗运动的定义与莱维构造

假设 $\{B_t\}$ 是一维标准布朗运动.

题目. 1. 对任意正整数 n ,求 $B_1 + B_2 + \cdots + B_n$ 的分布.

5 布朗运动 39

题目. 2. 设 $0 < t_1 < t_2 < t_3 < t_4$,计算 $E(B_{t_1}B_{t_2}B_{t_3}B_{t_4})$.

题目. 3. 设 s > t > 0,试求:

- (1) $E(B_s^2 s \mid B_t = x)$;
- (2) $E(B_s^3 3sB_s^2 \mid B_t = x)$;
- (3) $E(B_s^4 6sB_s^2 + 3s^2 \mid B_t = x)$. (注: 对比 1.7 习题 12.)

题目. 4. 设 0 < s < t,试证:

$$P(B_s > 0, B_t > 0) = \frac{1}{4} + \frac{1}{2\pi} \arcsin\sqrt{\frac{s}{t}}.$$

题目. 5. 考虑 d 维标准布朗运动,记 $\overrightarrow{x} = (x_1, \dots, x_d), \overrightarrow{y} = (y_1, \dots, y_d)$.

(1) 证明: 转移密度有如下表达式:

$$p_t\left(\overrightarrow{x},\overrightarrow{y}\right) = \prod_{i=1}^{d} p_t\left(x_i, y_i\right) = \frac{1}{\left(\sqrt{2\pi t}\right)^d} \exp\left\{-\sum_{i=1}^{d} \frac{\left(y_i - x_i\right)^2}{2t}\right\},\,$$

(2) 记 $G(\overrightarrow{x}, \overrightarrow{y}) := \int_0^\infty p_t(\overrightarrow{x}, \overrightarrow{y}) \, \mathrm{d}t$,并称其为格林函数. 证明: 对 $d \geq 2, G(\overrightarrow{x}, \overrightarrow{y}) = \infty$; 对 $d \geq 3$,

$$G\left(\overrightarrow{x},\overrightarrow{y}\right) = \frac{\Gamma\left(d/2-1\right)}{2\pi^{d/2}} \cdot \frac{1}{\left|\overrightarrow{x}-\overrightarrow{y}\right|^{d-2}}.$$

(注: 忽略前面的系数, 格林函数正是物理中的牛顿位势.)

题目. 6. 验证布朗运动的转移密度满足如下偏微分方程:

$$\frac{\partial p_{t}\left(x,y\right)}{\partial t} = \frac{1}{2}\sum_{i=1}^{n}\frac{\partial^{2}p_{t}\left(x,y\right)}{\partial x_{i}^{2}} = \frac{1}{2}\sum_{i=1}^{n}\frac{\partial^{2}p_{t}\left(x,y\right)}{\partial y_{i}^{2}}.$$

题目. 7. 设 $\{W_t\}$ 是标准布朗运动,且与 $\{B_t\}$ 相互独立

(1) 设 $\xi_t = aB_t + bW_t$,若 $\{\xi_t\}$ 也是标准布朗运动. 那么 a 和 b 应满足什么条件?