

应随 HW2

罗淦 2200013522

2024 年 10 月 17 日

1 HW 2

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 $\{4, 5, 7, 8, 9\}$. \square

题目. 证明书上的三个命题

解答. (a) $i \rightarrow j$, 即 $P_i(\exists n \geq 0, X_n = j) > 0$, 如果 $i \neq j$, 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 : $\exists n \geq 1, \exists i_0, i_1, \dots, i_n \in S, i_0 = i, i_n = j$, 使得 $\prod_{k=0}^{n-1} p_{i_k, i_{k+1}} > 0$.

证明: (1) \Rightarrow (2): 因为

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

假如(2)不成立, 那么求和中所有元素为0, 求和为0, 矛盾.

(2) \Rightarrow (3): 因为 $\exists n \geq 1, p_{ij}^{(n)} > 0$, 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:

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

(3) \Rightarrow (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) \Rightarrow (1), 显然, 因为如果存在一个概率0, 那么就取这个 n 就行了. \square

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

证明: 考虑

$$P_i(X_n \notin A, \exists n \geq 0) = P_i(\bigcup_{n=0}^{\infty} \{X_n \notin A\}) \leq \sum_{n=0}^{\infty} P_i(X_n \notin A)$$

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

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 $P_i(\exists n \geq 1, X_n \notin A) \geq P_i(\exists n \geq 1, X_n = k) \geq p_{i, k}^{(m+1)} > 0$ \square

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. 若 $i_0 \in C \cap A$, 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 $C \subset A$. \square

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 和 j 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 $A = \{k \in S | i_0 \rightarrow k\}$, 那么 $B = S \setminus A = \{k \in S | i_0 \text{不可达} k\}, i_0 \in A, j_0 \in B$, 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 $p_{i_0, t}^{(n+1)} \geq p_{i_0, k}^{(n)} p_{k, t} > 0$, 矛盾, 因此 A 是闭集, 并且是 S 的非空真子集. \square

题目的注记. \Rightarrow 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. \square

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:

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

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

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

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

...

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

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

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

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 $n \geq 3$ 时, n 步中, 向右走 w 步, 向左走 $n-w$ 步, $|2w-n| = |k|$.

若 $n \geq 3, k \geq 1$, 那么 $2w-n = k \iff w = \frac{n+k}{2}$, 那么 $P_0(\tau_k = n) = \binom{n-2}{\frac{n-k}{2}} q^{\frac{n-k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}}$

若 $n \geq 3, k \leq -1$, 那么 $n-2w = -k \iff w = \frac{n+k}{2}$, 那么 $P_0(\tau_k = n) = \binom{n-2}{\frac{n-k}{2}} q^{\frac{n-k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}}$

即, 若 $n \geq 3$, 那么 $P_0(\tau_k = n) = \binom{n-2}{\frac{n-|k|}{2}} q^{\frac{n-k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}}$ □

上述的分析是错误的, 因为即使在 $n \leq 2$ 的情况下考虑了“首达”的条件, 在 $n \geq 3$ 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_\(Wiener_process\)](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

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

(2) 若 $k > 0$, 那么

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

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 $\forall k \geq 1$, $\tau_1, \tau_2 - \tau_1, \dots, \tau_k - \tau_{k-1}$ 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,

$$\begin{aligned} E_0(\tau_1) &= p(E_1(\tau_1) + 1) + (1-p)(E_{-1}(\tau_1) + 1) \\ &= p + (1-p)(E_0(\tau_2) + 1) = 1 + (1-p)E_0(\tau_2) = 1 + 2(1-p)E_0(\tau_1) \\ \Rightarrow E_0(\tau_1) &= \frac{1}{2p-1} = \frac{1}{p-q} \\ \Rightarrow E_0(\tau_k) &= \frac{k}{p-q} \end{aligned}$$

如果 $-k \leq -1$,

$$\begin{aligned} E_0(\tau_{-k}) &= kE_0(\tau_{-1}), E_{\tau_{-1}} = \frac{1}{1-2p} < 0 \\ \Rightarrow E_0(\tau_{-k}) &= \infty, \text{ 不存在} \end{aligned}$$

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:

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

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 $\tau_b \geq b, (X_0 = 0) \iff P_0(\tau_b \geq b) = 1$, 因此 $P_0(\tau_b < \tau_{-a}) = P_0(b \leq \tau_b < \tau_{-a})$, 令 $b \rightarrow +\infty$, 有

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

□

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:

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

迭代得到:

$$\begin{aligned} x_{N-2} - x_{N-1} &= \frac{p}{q}x_{N-1} \\ x_{N-3} - x_{N-2} &= \left(\frac{p}{q}\right)^2 x_{N-1} \\ &\dots \\ x_{-M+1} - x_{-M+2} &= \left(\frac{p}{q}\right)^{N+M-2} x_{N-1} \\ -x_{-M+1} &= \left(\frac{p}{q}\right)^{N+M-1} x_{N-1} \Rightarrow x_i \equiv 0 \end{aligned}$$

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:

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

由于 S_τ 只可能取 N 或者 $-M$, 那么

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

考虑 Wald 等式, 因此有

$$E_0(\tau) = E_0(\xi) \cdots E_0(\tau) = (p - q)E_0(\tau) \Rightarrow E_0(\tau) = \frac{1}{p - q}(N + M)\frac{1 - \left(\frac{q}{p}\right)^M}{1 - \left(\frac{q}{p}\right)^{N+M}} - M$$

□