

组合数学第七讲

授课时间: 2018年10月29日 授课教师: 孙晓明

记录人: 张诗杨

1 选做题: 二维与三维的随机游走问题

问题1. 考虑二维的随机游走 $\{P_t\}_{t \geq 0}$ 。初始时 $P_0 = (0, 0)$, 每次在上下左右四个方向上等概率选择一个方向移动长度1, 即递归地定义二维随机向量 P_t 满足:

$$\begin{aligned}\Pr(P_t = P_{t-1} + (0, 1)) &= \Pr(P_t = P_{t-1} + (0, -1)) = \\ \Pr(P_t = P_{t-1} + (-1, 0)) &= \Pr(P_t = P_{t-1} + (1, 0)) = \frac{1}{4}\end{aligned}$$

又定义 $r_t := \Pr(P_t = (0, 0) \wedge \bigwedge_{k=1}^{t-1} P_k \neq (0, 0))$, 表示游走点在 t 时刻首次回到 $(0, 0)$ 的概率。请问: 游走点是否一定会经过回到原点 $(0, 0)$, 即 $\sum_{t=1}^{\infty} r_t = 1$ 是否满足? 如果在三维的网格上呢?

解. 先考虑二维的情形。首先, 要回到原点需要走偶数步, 不妨设为 $2n$ 步, 其中 n 为整数。故对于任何一条在 $2n$ 步后回到原点的路径 P , 我们有 $\Pr(P) = (\frac{1}{4})^{2n}$ 。

现在假设 P 中有 k 步为向左移动, 则必有 k 步向右移动, 以及向上移动和向下移动各 $n - k$ 步。满足这样条件的路径 P 共有 $\binom{2n}{k, k, n-k, n-k} = \frac{(2n)!}{(k!)^2((n-k)!)^2}$ 条。

则 $2n$ 步后在原点的概率为(用 A_{2n} 表示这一事件):

$$\begin{aligned}\Pr(A_{2n}) &= \left(\frac{1}{4}\right)^{2n} \sum_{k=0}^n \frac{(2n)!}{(k!)^2((n-k)!)^2} \\ &= \left(\frac{1}{4}\right)^{2n} \sum_{k=0}^n \binom{2n}{n} \frac{n!}{k!(n-k)!} \frac{n!}{k!(n-k)!} \\ &= \left(\frac{1}{4}\right)^{2n} \binom{2n}{n} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}^2 \\ &= \left(\frac{1}{4}\right)^{2n} \binom{2n}{n}^2 = \left(\left(\frac{1}{4}\right)^n \binom{2n}{n}\right)^2\end{aligned}$$

注意这个事件并不是 $2n$ 步后首次回到原点的概率。

现在设 p 表示游走开始后最终回到原点的概率 (即 $p = \sum_{t=1}^{\infty} r_t$), N 表示游走过程中回到原点次数的数学期望。则我们有:

$$N = \sum_{k=1}^{\infty} k p^{k-1} (1-p) = \frac{1}{1-p}.$$

因此, 为了证明 $p = 1$, 我们只需证明 $N = \infty$ 。反之若 N 是一个收敛的值, 则 $p < 1$ 。

定义一个0/1随机变量 I_{2k} , 表示随机游走 $2k$ 步后在原点处的指标函数, 即

$$I_{2k} = \begin{cases} 1 & \text{, 如果 } 2k \text{ 步后在原点处。} \\ 0 & \text{, 否则。} \end{cases}$$

则有 $E[I_{2k}] = \Pr(I_{2k} = 1) = \Pr(A_{2k}) = \left(\left(\frac{1}{4}\right)^k \binom{2k}{k}\right)^2$ 。故 $E[N] = E[\sum_{k=1}^{\infty} I_{2k}] = \sum_{k=1}^{\infty} E[I_{2k}] = \sum_{k=1}^{\infty} \left(\left(\frac{1}{4}\right)^k \binom{2k}{k}\right)^2$ 。

最后，由斯特林公式，我们有

$$\begin{aligned} \left(\frac{1}{4}\right)^k \binom{2k}{k} &= \left(\frac{1}{4}\right)^k \frac{(2k)!}{k!k!} \\ &\sim \left(\frac{1}{4}\right)^k \frac{\sqrt{4\pi k} \left(\frac{2k}{e}\right)^{2k}}{2\pi k \left(\frac{k}{e}\right)^{2k}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{\pi k}} \end{aligned}$$

因此， $\sum_{k=1}^{\infty} E[I_{2k}] \sim \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{\pi k} = +\infty$ 。

故二维情形下以概率1回到原点。

三维的情形：用类似的方法分析。对于任何一条在 $2n$ 步后回到原点的路径 P ，我们有 $\Pr(P) = \left(\frac{1}{6}\right)^{2n}$ 。现在假设 P 中有 k 步为向左移动， j 步向上移动，这样的路径共有 $\binom{2n}{k, k, j, j, n-k-j, n-k-j} = \frac{(2n)!}{(k!)^2(j!)^2((n-k-j)!)^2}$ 条。

则 $2n$ 步后在原点的概率为(用 B_{2n} 表示这一事件)：

$$\begin{aligned} \Pr(B_{2n}) &= \left(\frac{1}{6}\right)^{2n} \sum_{k+j \leq n} \frac{(2n)!}{(k!)^2(j!)^2((n-k-j)!)^2} \\ &= \left(\frac{1}{6}\right)^{2n} \binom{2n}{n} \sum_{k+j \leq n} \frac{(n!)^2}{(k!j!(n-k-j)!)^2} \\ &= \left(\frac{1}{2}\right)^{2n} \binom{2n}{n} \sum_{k+j \leq n} \left(\frac{1}{3^n}\right)^2 \left(\frac{n!}{k!j!(n-k-j)!}\right)^2 \\ &\leq \left(\frac{1}{2}\right)^{2n} \binom{2n}{n} \left(\frac{n}{\frac{n}{3}, \frac{n}{3}, \frac{n}{3}}\right) \sum_{k+j \leq n} \left(\frac{1}{3^n}\right)^2 \frac{n!}{k!j!(n-k-j)!} \quad (1) \\ &= \left(\frac{1}{2}\right)^{2n} \binom{2n}{n} \left(\frac{n}{\frac{n}{3}, \frac{n}{3}, \frac{n}{3}}\right) \frac{1}{3^n} \quad (2) \\ &= \left(\frac{1}{2}\right)^{2n} \frac{(2n)!}{(n!)^2} \frac{n!}{\left(\left(\frac{n}{3}\right)!\right)^3} \frac{1}{3^n} \\ &\sim \frac{1}{2^{2n}} \frac{2\sqrt{\pi n} \left(\frac{2n}{e}\right)^{2n}}{2\pi n \left(\frac{n}{e}\right)^{2n}} \frac{\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n}{\left(\left(\frac{n}{3}\right)!\right)^3} \frac{1}{3^n} \\ &= \frac{O(1)}{n^{\frac{3}{2}}} \end{aligned}$$

由此易得游走过程中回到原点次数的数学期望是一个收敛的值。因此三维情形下并不以概率1回到原点。

注：(1)处是因为对任意 $k, j \geq 0, k+j \leq n$ ，我们有 $\frac{n!}{k!j!(n-k-j)!} \leq \left(\frac{n}{\frac{n}{3}, \frac{n}{3}, \frac{n}{3}}\right)$ ；(2)处是因为恒等式 $3^n = \sum_{k+j \leq n} \binom{n}{k, j, n-k-j}$ 。

□

2 容斥公式 (Inclusive-Exclusive Formula)

我们考虑如下一个问题：给定全集 I 上的 n 个子集 A_1, A_2, \dots, A_n ，求 $|A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n|$ 。

事实2.

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|,$$

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|.$$

现在我们将上述结论一般化：

定理 3. 对于一般的 n ，我们有

$$|A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n| = \sum_i |A_i| - \sum_{i < j} |A_i \cap A_j| + \sum_{i < j < k} |A_i \cap A_j \cap A_k| - \dots + (-1)^{n+1} |A_1 \cap \dots \cap A_n|.$$

证明. 考虑 $\forall x \in A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n$ 对等式左右两端的贡献。显然其对等式左端贡献为1。对等式右端，不妨设它恰属于 A_1, A_2, \dots, A_n 中的 k 个，则其在 $\sum_i |A_i|$ 中出现 $\binom{k}{1}$ 次，在 $\sum_{i < j} |A_i \cap A_j|$ 中出现 $\binom{k}{2}$ 次，……，所以 x 对等式右端的贡献为 $\binom{k}{1} - \binom{k}{2} + \binom{k}{3} - \dots + (-1)^{n+1} \binom{k}{k} = \binom{k}{0} = 1$ ，与左边相等，得证。

□

推论4.

$$\begin{aligned} |\overline{A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n}| &= |I| - |A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n| \\ &= |I| - \sum_i |A_i| + \sum_{i < j} |A_i \cap A_j| - \dots + (-1)^n |A_1 \cap \dots \cap A_n|. \end{aligned}$$

例5. 设函数 $\pi(n)$ 表示在 $[1, n]$ 之中所有质数的个数。求 $\pi(100)$ 。

解. 若一个100以内的数为合数，那么它一定有一个小于10的质因子。设集合 A_i ($i = 2, 3, 5, 7$)表示100以内所有 i 的倍数组成的集合，则

$$\begin{aligned} \pi(100) &= |\overline{A_2 \cup A_3 \cup A_5 \cup A_7}| + 4 - 1 \\ &= 100 - \lfloor \frac{100}{2} \rfloor - \lfloor \frac{100}{3} \rfloor - \lfloor \frac{100}{5} \rfloor - \lfloor \frac{100}{7} \rfloor + \lfloor \frac{100}{2 \times 3} \rfloor + \lfloor \frac{100}{2 \times 5} \rfloor + \lfloor \frac{100}{2 \times 7} \rfloor + \dots + \lfloor \frac{100}{2 \times 3 \times 5 \times 7} \rfloor \\ &= 22. \end{aligned}$$

□

例6. 求欧拉函数 $\varphi(n)$ ，即 n 以内所有与 n 互质的数的个数。

解. 设 n 的质因子分解为 $n = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}$ 。令 B_i 是1到 n 之中能整除 p_i 的所有数组成的集合。则

$$\begin{aligned}\varphi(n) &= |\overline{B_1 \cup B_2 \cup \dots \cup B_k}| \\ &= n - \sum_i \frac{n}{p_i} + \sum_{i < j} \frac{n}{p_i p_j} - \dots + (-1)^k \frac{n}{p_1 p_2 \dots p_k} \\ &= n(1 - \frac{1}{p_1})(1 - \frac{1}{p_2}) \dots (1 - \frac{1}{p_k}).\end{aligned}$$

□

例7. 错位排列问题 (编号1到 n 的 n 封信装入编号1到 n 的 n 个对应的信封, 结果没有一封信装对的方案个数)。

解. 设 A_i 表示第 i 封信装对的所有方案的集合, 则所求方案为 $\overline{A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n}$ 。由容斥原理, 我们有

$$\begin{aligned}|\overline{A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n}| &= n! - (n-1)! \binom{n}{1} + (n-2)! \binom{n}{2} - (n-3)! \binom{n}{3} + \dots + (-1)^n \times 1 \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (n-k)! (-1)^k \\ &= \sum_{k=0}^n \frac{n!}{k!} (-1)^k \\ &= n! \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} (-1)^k \\ &\sim n! e^{-1}.\end{aligned}$$

□

例8. 考虑如下游戏: 现有编号为1到 n 的参与者和编号为号1到 n 的信封, 将写有所有参与者编号的 n 张纸条随机地装入信封中, 且每个信封中恰有一张纸条。每名参与者可以从 n 个信封中挑选 $\frac{n}{2}$ 个检查 (可以在看到前一封结果后再决定接下来看哪一封), 如果其中某个信封中的纸条写有这个参与者的编号, 称这个参与者通过了测试, 如果所有人均通过测试, 那么参与者一方获胜。在游戏过程中, 参与者之间不能通信, 但在游戏开始前, 他们可以商定策略。请设计一种策略使得参与者获胜的概率尽可能大。

解. 考虑如下策略: 对每个参赛者, 其打开自己编号对应的盒子, 若盒子内不是自己的编号, 则打开这个编号对应的盒子, 如此重复下去, 直到找到自己编号或者打开 $\frac{n}{2}$ 个盒子为止。

对于盒子内编号所对应的全排列 a_1, a_2, \dots, a_n , 考虑其对应的图论模型: n 个点 n 条有向边, 构造方法为点 i 向点 a_i 连一条有向边 $1 \leq i \leq n$ 。如果这个图中所有的圈长度均不超过 $\frac{n}{2}$, 则参赛者总会成功。否则一定存在一条长度至少为 $\frac{n}{2} + 1$ 的圈。注意这样的圈至多只有1个。

设调和级数 $H_n = \sum_{i=1}^n \frac{1}{i}$ 。参赛者失败的概率

$$\begin{aligned}
 \Pr &= \sum_{k > \frac{n}{2}}^n \binom{n}{k} (k-1)!(n-k)!/n! \\
 &= \sum_{k > \frac{n}{2}}^n \frac{1}{k} \\
 &= H_n - H_{\frac{n}{2}} \\
 &\sim \ln n - \ln \frac{n}{2} \\
 &= \ln 2.
 \end{aligned}$$

□