

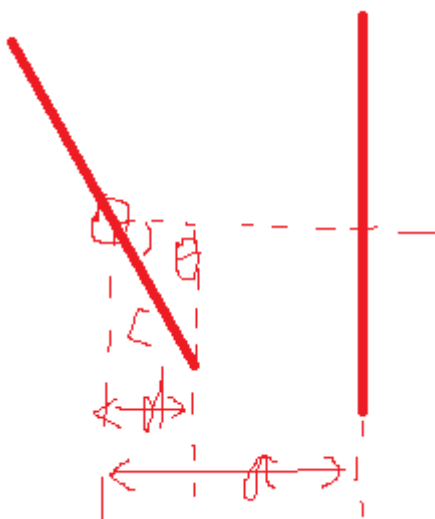
一些经典的概率问题

1. 布丰针问题

问题：给定间距为 $2a$ 的平行线，将长度为 $2c(c < a)$ 的棒随机投向地板（随机的含义是独立随机的 x, y 坐标和角度），问相交概率。

解答：

限定棒的中心和线的距离不超过 a 的情况下，考虑棒的一端和某一条特定的直线相交的概率：



显见在**特定的角度下**，相交的概率是心、线距离 $x \leq d (x \in [0, a])$ 的概率，也就是 $\frac{d}{a}$ ，计算得 $d = c|\cos \theta|$ 。注意到 θ 和 x 的分布是独立的、均匀的，它们的分布函数互相不影响，所以我们在计算概率的时候将这两个变量分离，进行累次积分（如果互相影响，要先解方程找出至少一个独立的，再积分）：

$$P(\theta) = \frac{\int_0^{c|\cos \theta|} 1 dx + \int_{c|\cos \theta|}^a 0 dx}{a} = \frac{c|\cos \theta|}{a}$$

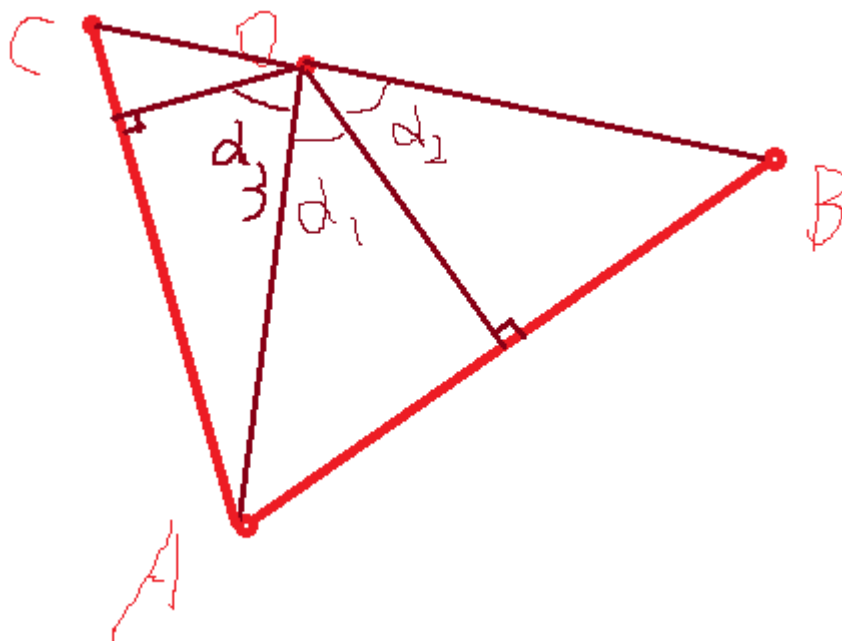
$$P = \frac{\int_0^{2\pi} P(\theta) d\theta}{2\pi} = \frac{2c}{\pi a}$$

最后的 P 就是答案。

2. 多边形布丰针问题 ([HDU4978](#))

问题：给定间距为 $2a$ 的直线和直径不超过 $2a$ 的凸多边形，随机投掷凸多边形，问相交概率。

解：我们假定不知道上一问的答案（实际上这道题有现成的结论），完整地再推一遍。当然我们可以认为是对连续多条边的积分，不过这里我们改成对点的积分，考虑一条直线从 a 距离处不断向着中心靠拢，最先碰到的是哪个顶点呢？



以 A 顶点为例，显然是 $\alpha_1 + \alpha_3$ 。这里我们把它拆分开，对于凸多边形的每一条边，计算它的两个端点：

$$P = \frac{1}{2\pi a} \sum_{AB} \left\{ \int_{\pi - \langle \overrightarrow{OA}, \overrightarrow{AB} \rangle}^0 |OA| \cos \theta d\theta + \int_0^{\pi - \langle \overrightarrow{OB}, \overrightarrow{AB} \rangle} |OB| \cos \theta d\theta \right\}$$

$$P = \frac{1}{2\pi a} \sum_{AB} \{ |OB| \sin \langle \overrightarrow{OB}, \overrightarrow{AB} \rangle - |OA| \sin \langle \overrightarrow{OA}, \overrightarrow{AB} \rangle \} = \frac{1}{2\pi a} \sum_{AB} |AB|$$

3. 拉普拉斯针问题

问题:给定正交的间距为 $2a$ 和 $2b$ 的平行线,将长度为 $2c(c < a < b)$ 的棒随机投向地板,问相交概率。

答案: $P = \frac{[2l(a+b)] - l^2}{\pi ab}$

4. 圆上的布丰针问题（原作者 M.F.NEUTS）

问题:给定一个半径为 R 的圆,将长度为 $2d$ 的棒随机投向圆中,分 $d < R$ 和 $d > R$ 讨论交点个数 $z=0, 1, 2$ 的概率。

解答:这里“随机”是有两种理解的。一种是点随机（先 x 坐标再 y 坐标），一种是矢径角随机（先取中心到针的距离 u 再取角度）。就像我们在一个棒上取两个点，是同时取还是先后取概率会不一样。当然，交度在这一题中没有意义。为了计算方便，我们采取第一种理解方法，这样圆内每一块区域取到的概率和它的面积成正比，而 u 的概率分布函数为：

$$g(u) = \begin{cases} \frac{2u}{R^2}, & 0 \leq u \leq R \\ 0, & u > R \end{cases}$$

分类讨论如下:

A. $d > 2R$

显然 $P(z=2)=1, P(z=1)=P(z=0)=0$

B. $2R \geq d > R$

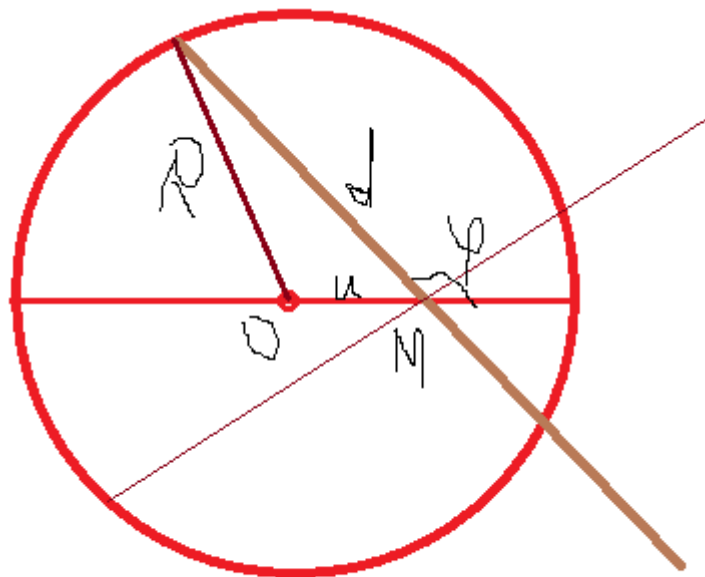
此时一定有 $P(z=0)=0$

B1. $0 < u \leq d - R$

此时一定有两个交点 $p_1(u)=0, p_2(u)=1$

B2. $d - R < u \leq R$

此时如图:



有 $p_2(u) = \frac{2\varphi}{\pi} - 1, p_1(u) = 2 - \frac{2\varphi}{\pi}$, 由余弦定理:

$$p_2(u) = \frac{2}{\pi} \cos^{-1} \left(\frac{R^2 - d^2 - u^2}{2du} \right) - 1$$

因此

$$P(z=2) = \int_0^{d-R} 1 \times g(u)du + \int_{d-R}^R p_2(u) \times g(u)du$$

$$P(z=2) = \int_0^{d-R} \frac{2udu}{R^2} + \int_{d-R}^R \left[\frac{2}{\pi} \cos^{-1} \left(\frac{R^2 - d^2 - u^2}{2du} \right) - 1 \right] \frac{2udu}{R^2}$$

令 $\gamma = \frac{d}{R}$, 积分得:

$$P(z=2) = \frac{\gamma}{\pi} \sqrt{4 - \gamma^2} - 1 + \frac{4}{\pi} \sin^{-1} \sqrt{\frac{2 + \gamma}{4}} - \frac{2}{\pi} \cos^{-1} \frac{\gamma}{2}$$

$P(z=1)$ 的结果是 1 减去上述值。

C. $0 < d \leq R$

C1. $0 < u < R - d$

此时没有交点。

C2. $R - d \leq u < \sqrt{R^2 - d^2}$

此时最多一个交点, 定义 φ 同上, 有:

$$p_0(u) = 1 - \frac{2\varphi}{\pi}, p_1(u) = \frac{2\varphi}{\pi}, p_2(u) = 0$$

C3. $\sqrt{R^2 - d^2} \leq u \leq R$

此时至少一个交点, 有:

$$p_0(u) = 0, p_1(u) = 2 - \frac{2\varphi}{\pi}, p_2(u) = \frac{2\varphi}{\pi} - 1$$

积分结果是:

$$P(z=0) = 2 - \frac{2\gamma}{\pi} \sqrt{1 - \gamma^2} - \frac{4}{\pi} \sin^{-1} \sqrt{\frac{1 + \gamma}{2}}$$

$$\begin{aligned}
P(z=1) &= \frac{4}{\pi} \sqrt{1-\gamma^2} - \frac{\gamma}{4} \sqrt{4-\gamma^2} - 2 + \frac{2}{\pi} \cos^{-1} \frac{\gamma}{2} + \frac{8}{\pi} \sin^{-1} \sqrt{\frac{1+\gamma}{2}} \\
&\quad - \frac{4}{\pi} \sin^{-1} \sqrt{\frac{2+\gamma}{4}} \\
P(z=2) &= 1 - \frac{2\gamma}{\pi} \left(\frac{1}{2} \sqrt{4-\gamma^2} - \sqrt{1-\gamma^2} \right) - \frac{2}{\pi} \cos^{-1} \frac{\gamma}{2} \\
&\quad - \frac{4}{\pi} \sin^{-1} \sqrt{\frac{1+\gamma}{2}} + \frac{4}{\pi} \sin^{-1} \sqrt{\frac{2+\gamma}{4}}
\end{aligned}$$

5. 连续切圆的期望 ([ZOJ3744](#))

问题：有一个半径不超过 2 的圆，每次随机在圆内取一个点，然后在圆内切一个最大的圆，新的圆必须把旧的圆排除在外，问新圆半径小于等于 1 所需的步数的期望。

解：显见 $E(x \leq 1) = 0$ ，假设半径出现在距圆心距离为 r 处，则概率为 $P(r) = \frac{2\pi r}{\pi x^2} = \frac{2r}{x^2}$ ，新半径为 $\frac{r+x}{2}$ ，因此期望为 $E(x) = 1 + \int_0^x P(r) E(\frac{r+x}{2}) dr = 1 + 4 \int_1^x \frac{2t-x}{x^2} E(t) dt$ ，这个方程微分两次可以变成普通二阶微分方程，此处不加求解。

6. 有向图中删点期望 ([HDU5036](#))

问题：给定一个定向图，每次操作随机在图内取一个顶点，然后删除这个点和所有这个点能到达的点。问期望的操作次数是多少。

解：考虑每一个点可以被它的所有直接的和间接的父亲删除（有环也无所谓）。假设这些点一共有 k 个，那么这个点直接被删的概率

就是 $1/k$ ，因此只要将原图反向之后求出可达矩阵，然后判断每个点的可达点有多少个，取倒数相加即可。

7. 连通图的概率 ([POJ3557](#))

问题：先确定顶点的个数 N 和一个概率 p ，然后遍历所有的点对 (i,j) ，如果生成的 0 到 1 之间的随机实数小于 p ，那么就会有一条边连接这两个顶点。问最后得到的图是连通图的概率有多少？

解： $dp[i]$ 为在当前情况下，构成 i 个点的连通点集的概率。计算时我们反过来考虑不能连通的情况。从 $(i-1)$ 个点中，划分出一个 $(j-1)$ 的子集，共有 C_{i-1}^{j-1} 种；将这个子集加上新加入的点，若使这 j 个点构成连通点集，概率为 $dp[j]$ ；若使这 i 个点不连通，则在上面所说的两个子集之间没有连通的边，因为一共可能有 $j \times (i-j)$ 种连边方式，所以概率为 $(1-p)^{j \times (i-j)}$ 。综合考虑得：

$$dp[i] = 1 - \sum_{j=1}^{i-1} C_{i-1}^{j-1} \times dp[j] \times (1-p)^{j \times (i-j)}$$

8. 走出迷宫的期望 ([HDU4035](#))

问题：迷宫是一个树形图，从 1 开始，每个点有 k_i 概率回到 1，有 e_i 概率逃脱，剩下的情况以均等概率走一步到达任何一个相邻点。问逃脱迷宫的期望步数。

解：设 E_i 表示 i 点走出的期望， P_i 表示 i 点的父亲节点， C_{ij} 表示 i 的第 j 个孩子， m_i 表示 i 的度数，那么有

叶子节点： $E_i = k_i E_1 + e_i \cdot 0 + (1 - k_i - e_i)(E_{P_i} + 1) = k_i E_1 + (1 - k_i - e_i)E_{P_i} + (1 - k_i - e_i)$

非叶子节点： $E_i = k_i E_1 + e_i \cdot 0 + \frac{1 - k_i - e_i}{m} \left((E_{P_i} + 1) + \sum (E_{C_{ij}} + 1) \right) = k_i E_1 + \frac{1 - k_i - e_i}{m} E_{P_i} + \frac{1 - k_i - e_i}{m} \sum E_{C_{ij}} + (1 - k_i - e_i)$

另： $E_i = A_i E_1 + B_i E_{P_i} + C_i$ ，则有：

$$A_i = \frac{mk_i + (1 - k_i - e_i) \sum A_{C_{ij}}}{m - (1 - k_i - e_i) \sum B_{C_{ij}}}$$

$$B_i = \frac{1 - k_i - e_i}{m - (1 - k_i - e_i) \sum B_{C_{ij}}}$$

$$C_i = \frac{m(1 - k_i - e_i) + (1 - k_i - e_i) \sum C_{C_{ij}}}{m - (1 - k_i - e_i) \sum B_{C_{ij}}}$$

从叶子节点开始做树状 DP，直到计算出 1 的值，答案为 $\frac{C_1}{1 - A_1}$

9. 状压期望问题 ([HDU4921](#))

问题：给定若干条链，每条链可以从头开始选取若干长度（可以是 0）的一段。链条上的每个点有一个分数。总得分首先由全部选取的点的分数和构成。若每条链长度为 i 的元素被选取个数 y_i 大于 1，而一共有 x_i 个这样的点，那么你会额外得到 $\frac{y_i S_i}{x_i}$ 的奖励分，式中 S_i 是这一层选取的点分数和。问最终得分的期望。

解：分层考虑每一层的可能选取方法，状压枚举之，统计每一种分布对应的得分以及在总选取方案中占的比例即可。

10. 放棋子期望问题 ([ZOJ3822](#))

问题：给定 $N \times M$ 的空棋盘，每次随机选取一个空格放上棋子，

直到每行每列都至少有一个棋子为止，问棋子个数的期望。

解：三维概率 DP， $dp[i][j][k]$ 表示放了 i 个棋子占据 j 行 k 列的概率（注意：不是从那个状态开始到达目标的期望）。于是得到方程：

$$\begin{aligned} dp[i][j][k] = & \frac{jk - i + 1}{NM - i + 1} dp[i - 1][j][k] \\ & + \frac{k(N - j + 1)}{NM - i + 1} dp[i - 1][j - 1][k] \\ & + \frac{j(M - k + 1)}{NM - i + 1} dp[i - 1][j][k - 1] \\ & + \frac{(N - j + 1)(M - k + 1)}{NM - i + 1} dp[i - 1][j - 1][k - 1] \end{aligned}$$

最后计算 $i * (dp[i][N][M] - dp[i - 1][N][M])$ 之和即可。

11. 钝角三角形概率问题

问题：给定 $1 \times L$ 的矩形，每次随机选取三个点，问这三个点构成的三角形为钝角的概率。

解：记答案为 $P(L)$ ，记三点为 $P_1(x_1, y_1), P_2(x_2, y_2), P_3(x_3, y_3)$ ，显然六个变量各自独立服从均匀分布。于是有

$$P(L) = 3P(\text{角}P_1\text{是钝角}) = 3P(X + Y < 0)$$

$$X = (x_2 - x_1)(x_3 - x_1)$$

$$Y = (y_2 - y_1)(y_3 - y_1)$$

设 $F(x)$ 是 X 的累计分布函数（具体解法是先设 $x_1 = a$ 然后在直角坐标系中画出 $x_2 \times x_3$ ，计算满足条件的区域所占面积，最后对 a 积分），那么有

$$P(L) = 3 \int_{-\infty}^{+\infty} F\left(-\frac{x}{L^2}\right) dF(x)$$

此处积分计算较为繁琐。

总结

概率论中的多个连续变量的问题通常可以转化成连续的积分问题，把握住概率密度函数就可以迎刃而解。原问题不便于计算的，求解其反面。期望的计算，可以列出当前点和可以到达的点然后递推，也可以有定义求解。可以分解的问题，用指示器随机变量求解。概率问题的 DP，大多从初状态开始递推；而期望问题的 DP，大多以到达终点还需要多少为基准逆向递推。