简单离散概率期望

cly_none

前言

在调查的时候好像很多人想要听概率期望的。

我讲课的内容相当简单,其中具体问题的处理方法也不一定是最优的。欢迎各大神仙随时发言。

关于概率

在基本概念中,我们称随机试验 E 的所有基本结果组成的集合为 E 的样本空间。举个例子,我们扔个正常的六面骰子,会扔出 1 到 6 中的一个数字,那么它的样本空间就是 $\{1,2,3,4,5,6\}$ 。

我们称样本空间的子集为事件。如果随机试验的结果在某个内,我们称这个事件发生了。

在上面的例子中, {1,3,5} 就是一个事件, 它发生当且仅当骰子扔出了一个奇数。

离散概率

用来处理样本空间是可数集的情况。

设样本空间为 Ω , $f:\Omega\to\mathbb{R}$ 为所有可能结果到其概率的映射,并满足:

- 1. $orall x \in \Omega, f(x) \in [0,1]$.
- 2. $\sum_{x\in\Omega}f(x)=1$.

我们定义一个事件 E 的概率为 $P(E)=\sum_{x\in E}f(x)$ 。 在上面的例子中,骰子每面朝上的概率都是 $\frac{1}{6}$,那么事件 $\{1,3,5\}$ 的概率就是 $\frac{1}{2}$ 。

离散概率例1

有一个n个点的环,一开始你处于 1号点,你有 50% 概率向前走一步,50% 概率从此停止运动,求停在第i个点的概率。

离散概率例1

这里的样本空间可以视为由若干操作序列构成的集合,每个操作序列记录每一步是向前一步还是就此停下。

走 k 步停下的概率是 $(\frac{1}{2})^{k+1}$ 。

那么"走的步数模n为i-1"的概率就是

$$\left(rac{1}{2}
ight)^i + \left(rac{1}{2}
ight)^{i+n} + \left(rac{1}{2}
ight)^{i+2n} + \cdots$$

问题变为无穷项的等比数列求和。

离散概率

从上面的定义,我们可以得到一些推论:

- 1. 如果事件 E_1 和 E_2 不交, $P(E_1 \cup E_2) = P(E_1) + P(E_2)$ 。
- 2. 我们称事件 B 一定发生时事件 A 发生的概率为 P(A|B),那么 $P(A|B) = \frac{P(A \cap B)}{P(B)}$ 。
- 3. 设 B_1, B_2, \ldots, B_n 是样本空间的一个划分,那么 $P(A) = \sum_i P(A|B_i)P(B_i)$ 。 (全概率公式)
- 4. $P(A|B) = \frac{P(B|A)P(A)}{P(B)}$ 。(贝叶斯公式)

从集合角度不难验证这些推论。

条件概率 例子

你的面前有4个盒子,其中某个盒子里有奖品,其余盒子为空。每个盒子有奖品的概率相同。你可以选择一个盒子拿走(但不知道盒子里是什么),在你做出选择之后,主持人会在剩下的空盒子中等概率随机一个,并告诉你这个盒子是空的。问现在每个盒子有奖品的概率是多少。

条件概率 例子

你拿走的那个盒子: 设事件 A 是你拿走的盒子有奖品,事件 B 是那个盒子被主持人选

中,那么
$$P(A|B) = rac{P(A)P(B|A)}{P(B)} = rac{rac{1}{4} imesrac{1}{3}}{rac{1}{4} imesrac{1}{3}+rac{2}{4} imesrac{1}{2}} = rac{1}{4}$$
。

没被动过的盒子: 设事件 A 是这个盒子有奖品,事件 B 是那个被选中的盒子被主持人选

中,那么
$$P(A|B) = rac{P(A)P(B|A)}{P(B)} = rac{rac{1}{4} imesrac{1}{2}}{rac{1}{4} imesrac{1}{3}+rac{2}{4} imesrac{1}{2}} = rac{3}{8}$$
。

在每个盒子初始有奖品概率不同的情况下,这个方法依然适用。

随机变量

随机变量是定义在样本空间上确定的实值函数。

函数 $X:\Omega \to R$ 被称为一个随机变量。

期望

对于一个随机变量, 定义其期望为

$$E[X] = \sum_{\omega} P(\omega) X(\omega) = \sum_{x} x P(X=x)$$

这里 X = x 表示一个事件,等价于集合 $\{\omega | \omega \in \Omega, X(\omega) = x\}$ 。

严谨地讲,我们还需要讨论 E[X] 是否收敛,但 OI 比赛中一般不用关心。

期望例1

你每秒钟有50%概率会往前走且只走一米,50%概率不动,问走1米的期望秒数。

期望例1

我们可以认为样本空间是由所有可能的操作序列构成的集合,且随机变量 X 返回操作序列的长度。

$$1 imes(rac{1}{2})^1+2 imes(rac{1}{2})^2+3 imes(rac{1}{2})^3+\cdots=2$$
 ,

随机变量的独立性

对于两个随机变量 X_1,X_2 和实数 $x_1\in X_1(\Omega), x_2\in X_2(\Omega)$,如果有 $P(X_1=x_1,X_2=x_2)=P(X_1=x_1)P(X_2=x_2)$

那么称 X_1, X_2 互相独立。

随机变量的独立性与乘积的期望

如果随机事件 X_1, X_2 互相独立,那么我们有

$$egin{aligned} E[X_1X_2] &= \sum_x x P(X_1X_2 = x) \ &= \sum_x x \sum_{x_1} P(X_1 = x_1, X_2 = rac{x}{x_1}) \ &= \sum_{x_1} x_1 P(X_1 = x_1) \sum_{x_2} x_2 P(X_2 = x_2) \ &= E[X_1] E[X_2] \end{aligned}$$

期望的线性性质

无论随机变量 X_1, X_2 是否独立,总有

$$E[\alpha X_1 + eta X_2] = lpha E[X_1] + eta E[X_2]$$

因此,我们在计算期望时可以将"大"的期望分解为若干"小"的期望的和。

期望线性性质例1

有n 盏灯,第i 盏灯有 p_i 的概率会亮起。

求期望有多少对相邻的灯同时亮起?

期望线性性质例1

在这个问题中,样本空间 Ω 是由所有长度为 n 的 01 串(所有灯的亮灭状态)构成的集合。

记随机变量 X 返回相邻的灯同时亮起的对数。

记 X_i $(1 \le i < n)$ 返回第 i 盏灯和第 i+1 盏灯是否同时亮起。

不难验证对于所有 $\omega \in \Omega$,有 $X(\omega) = \sum_i X_i(\omega)$ 。

因此
$$E[X] = \sum_{i=1}^{n-1} E[X_i] = \sum_{i=1}^{n-1} p_i p_{i+1}$$
。

期望的分解例2

随意打乱一个 1...n 的排列 P,求生成的笛卡尔树中,所有结点的子树大小之和的期望值。

 $n \leq 10^6$

期望的分解例2

先假设取较小的点为根。

可以利用类似于前面的方法,将题目中的随机变量分解为 $\sum_{i,j}[i\; eta j$ 的祖先]。

不难发现位置为i的数是位置为j的数的祖先,当前仅当 P_i 不大于i到j之间的所有数(包括 P_i,P_j)。

概率就等于 $\frac{1}{|i-j|+1}$ 。

枚举区间长度,容易计算得到答案。

期望的线性性质例3

给出一个联通的无向图,并指定起点和若干个终点。

你从起点出发,每次从目前所在点的所有邻边中等概率随机选一条走过去,走到任意一个终点后就会立刻停下来。

问停止在每个终点的概率。

 $n \leq 100$

期望的线性性质例3

我们可以删去终点的所有出边。记从u走向v的概率为 $G_{u,v}$ 。

设 E_i 表示经过 i 的期望次数, $p_{t,i}$ 表示走 t 步后到达 i 的概率。那么,有期望的线性性质有 $E_i = \sum_t p_{t,i}$ 。

因此, $E_v = \sum_t p_{t,v} = p_{0,v} + \sum_t \sum_u p_{t,u} G_{u,v} = p_{0,v} + \sum_u E_u G_{u,v}$ 。

 $p_{0,u}$ 当且仅当 u 是起点时为 1。

那么我们就可以列出方程组解出所有 E_i 。因为所有终点最多经过一次,故期望经过次数就等于在这个终点停下的概率。

期望的线性性质

如果随机变量 $X:\Omega \rightarrow \{0,1,2,3,\ldots\}$,有

$$egin{aligned} \sum_{n=0}^{\infty} P(X > n) &= \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{j=n+1}^{\infty} \mathrm{P}(X = j) \ &= \sum_{j=1}^{\infty} \sum_{n=0}^{j-1} \mathrm{P}(X = j) \ &= \sum_{j=0}^{\infty} j \mathrm{P}(X = j) \ &= \mathrm{E}[X] \end{aligned}$$

类比条件概率

如果事件A一定发生,那么考虑随机变量X,我们有

$$P(X=x|A)=rac{P(X=x,A)}{P(A)}$$

对于随机变量 X,Y,记 X|Y=y 为样本空间 Y=y 上的一个新随机变量,那么 E[X|Y=y] 就是一个定值。

如果不明确 Y 的取值,则 E[X|Y] 是一个新的随机变量,其期望 E[E[X|Y]] 表示在 Y 的各种特定输出 y 下, E[X|Y=y] 的期望值。

全期望公式

$$egin{aligned} E[E[X|Y]] &= \sum_y E[X|Y=y] P(Y=y) \ &= \sum_y P(Y=y) \sum_x x P(X=x|Y=y) \ &= \sum_x x \sum_y P(X=x|Y=y) P(Y=y) \ &= \sum_x x P(X=x) \ &= E[X] \end{aligned}$$

全期望公式

$$E[E[X|Y]] = E[X]$$

一个感性的例子是,如果你要统计全年段所有学生的分数平均值,只要对所有班级的平均分求个加权平均数。

全期望公式例1

给出一个有向图和起点终点。你需要求出从起点出发,每个从所有出边中等概率随机选一条走,最终到达终点的期望步数。

 $n \le 100$

全期望公式例1

我们认为样本空间是由许多路径组成的集合。随机变量 X 返回路径的长度。

设u 的出边数为 d_u ,对于所有能从u 直接到达的v,从u 开始的路径的下一个点是v 的概率是 $\frac{1}{d_u}$ 。

记事件"路径第一个点为u"为 E_u 。

我们有 $E[X|E_u] = E[E[(X|E_u)|(第二个点是v)]] = \sum_v \frac{1}{d_u} (1 + E[X|E_v])$

因此可以列出方程组解出所有 $E[X|E_i]$ 。

一点习题

你每秒钟有 50% 概率会往前走且只走一米,50% 概率不动,问 n 秒后走出 m 米的概率。

设 $dp_{i,j}$ 表示 i 秒后走出 j 米的概率。

$$dp_{i,j} = 0.5 imes dp_{i-1,j-1} + 0.5 imes dp_{i-1,j}$$

你站在一个有数字的矩阵的左下角,你要走到右上角去,每次只能向右或向上走。

你每次有50%的概率向上走,50%概率向右走。

若处于上边界或右边界,则只能往一个方向。

求路径上数字和的期望值。

记 $v_{i,j}$ 表示在位置(i,j)上的值。

设 $f_{i,j}$ 表示经过(i,j)的概率。

设 $g_{i,j}$ 表示走到 (i,j) 时路径上数字和的期望值乘 $f_{i,j}$ 。

不难得到转移方程。

我们还有另一种方法。

$$ext{ans} = \sum_{i,j} v_{i,j} f_{i,j}$$
 .

一种理解方式是,路径上数字和的期望值就等于每个数字的大小乘上它被经过的概率。

你每秒钟有 50% 概率会往前走且只走 1 米, 50% 概率会往回退 1 米(若处于起点则必定前进), 求第一次到达 10 米的期望秒数。

设 f_i 表示已经走了i米,要到达 10米还要走的期望步数。

那么有

- $f_{10} = 0$
- $ullet \ f_i = 1 + rac{1}{2} f_{i-1} + rac{1}{2} f_{i+1} \ (1 < i < 10)_{\circ}$
- $f_0 = f_1 + 1_{\circ}$

我们可以视 f_0 为未知数,将其他所有 f_i 用 f_0 和常数表示出来,并通过 $f_{10}=0$ 解出 f_0 。

你现在正参与一个抽奖活动,初始中奖概率为2%。

当你连续50次没有中奖时,则下一次中奖概率提升到4%; 若依旧没有中奖,则下一中 奖概率提升到6%; 每次没抽到概率都会累加以此类推, 直到中奖。

假设你一直抽到了中奖为止,求每次抽奖的期望中奖概率。

我们容易构造一个带点权的图,那么在这个图上从源点开始随机游走直到走回源点,每次走到的点的期望点权值就是答案。

考虑利用全概率公式枚举所有可能的路径:

$$E[X] = \sum_{p} P(p) E[X|P]$$

E[X|P] 就等于路径平均值。

如果你特别有钱,无限地抽了下去呢?

一种感性的处理方法是,一个点被访问的概率与走一圈它被访问的期望次数成正比。 下面是另一种意识流:

可以考虑所有长度为n的路径,当 $n \to \infty$,路径平均值的期望应该等于答案。

我们把所有路径补长到下一次中奖。

考虑如果将所有点的点权减去答案,路径平均期望值应该等于0。

于是期望路径和等于0。

所以得到了上面的东西。

Bonus

今天早上 T2

n 种颜色的球,每种颜色 a_i 个。每次你会等概率取出两个球,将前一个球的颜色变成后一个球的颜色,然后把它们放回去。问期望操作几次使所有球颜色相同。

 $n \leq 2000, a_i \leq 100000$

Thank you!