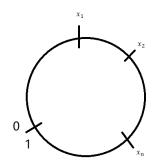
概率论笔记-19

516030910581 刘畅 only-changer@sjtu.edu.cn

例题一:

随机变量 X 满足 $x \in U[0,1]$,且有 x1,x2······xn 为独立同分布,我们对 X 中每一项进行排序,有 $0 \le x_1 \le x_2 \le \cdots \le x_n \le 1$, 这 n 个随机变量把 [0,1]分成了 n+1 份,则每段长度的均值为?

解:



本题等价于在一个周长为 1 的圆上取 n+1 个点,则有 n+1 条线段的均值为 1,即每条线段的均值为 $\frac{1}{n+1}$

思考一:

如果变量 X 满足 $x \in U[M]$,有 x1,x2······xn 为独立同分布并且均为整点,我们仍然对 X 中每一项进行排序,有 $1 \le x_1 \le x_2 \le \cdots \le x_n \le m$,这 n 个随机变量把[1,m]分成了 n+1 份,求每段长度的均值?还可以用同样的方法做吗?

答案是否定的,此时的随机变量 X 有可能存在两个点大小相等,因此不再可以像第一题那样进行问题转换。

思考二:

如果变量 X 满足分布函数 f(x), 且有 x1,x2······xn 为独立同分布,我们仍然对 X 中每一项进行排序,有 $0 \le x_1 \le x_2 \le \cdots \le x_n \le 1$,这 n 个随机变量把[0,1]

分成了 n+1 份, 求每段长度的均值?(设累计分布函数为 F(x))

解:

期望公式为

$$E(x_k) = \int_0^1 f_k(x) dx$$

$$= \int_0^1 n * C_{n-1}^{k-1} * x^k * (1-x)^{n-k} dx$$

$$= n * C_{n-1}^{k-1} * \int_0^1 x^k * (1-x)^{n-k} dx$$

$$= n * C_{n-1}^{k-1} * \frac{k! * (n-k)!}{(n+1)!}$$

$$= \frac{k}{n+1}$$

所以每段长度的期望为

$$E(x_k) - E(x_{k-1}) = \frac{1}{n+1}$$

证毕、同时我们也验证了之前转换成圆的做法的正确性。

思考三:如果 X 为离散的,比如 X1,X2,X3,X4 \in [6] ,且有 $x_1 \le x_2 \le x_3 \le x_4$

试求
$$E(x_2 - x_3)$$

解:
$$E(x_2 - x_3) = \sum_{i=1}^5 P(x_2 \le i, x_3 \ge i + 1)$$

= $\sum_{i=1}^5 C_4^2 P(x_1, x_2 \le i, x_3, x_4 \ge i + 1)$

$$= \frac{c_4^2}{6^4} * \sum_{i=1}^5 i^2 * (6-i)^2$$
$$= \frac{259}{216}$$

习题一:

接上题,若
$$Y_0 = 1$$
, $Y_1 = X_1$,…, $Y_4 = X_4$, $Y_5 = 6$ 求 1. $\max E(Y_i - Y_{i-1}) = ?$

习题二:设点集 $V = \{0,1\}^k$ 即为长度为 k 的 01 串 设 T 为抛硬币模型下 01 串第一次出现的时间 假设两点 AB,AB 有边当且仅当 $P(T^A < T^B) > \frac{1}{2}$ 求 $\max P(T^A < T^B)$

习题三:

对于马尔科夫链 (b,a1,a2,a3···,ak-1)

3b,使得(b,a1,a2,a3...,ak-1)->(a1,a2,a3,...,ak)
且满足任何一点有入邻居。

该问题即著名的 De Bruijn 问题。

例题二:

关于马尔科夫链及其平稳分布,在此用矩阵重新证明。 首先给出一些定义 首次访问时间 $m_{ij} = E(\text{从 i } \text{出发第一次经过 j } \text{的时间})$

M 为 m_{ij} 构成的矩阵

R 为 以 r_i 为对角元构成的矩阵

平稳分布: $W = (w_1, w_2, ..., w_k)$

基于以上这些定义,一定有: $r_i = \frac{1}{w_i}$

证明:

先证明引理: (I - P) M = J - R (其中 I 为单位矩阵, J 为全 1 矩阵)

利用全概率公式, 我们可得:

$$m_{ij} = p_{ij} + \sum_{k <> j} p_{ik} (m_{kj} + 1)$$

$$= 1 + \sum_{k <> j} p_{ik} m_{kj} \quad --- 1$$

(可以理解成要从 i 到 i, 要经过 k, 因此枚举 k 即可)

$$r_i = \sum_{k <> i} p_{ik} (m_{ki} + 1)$$
 --- ②

(可以理解成要从 i 绕回 i, 要经过 k, 因此枚举 k 即可)

由上述两式可得

$$M = J - R + P * M \qquad --(3)$$

证明技巧: 对于不在对角线上的点,利用①式; 在对角线上的点,利用①②相加即可。

③式经过移项易得原式

$$(I - P) M = J - R \qquad \qquad --- \textcircled{4}$$

又因为 W 为平稳分布,有: W(I-P) = 0

4式两边同乘 W 可得

$$W(J - R) = W(I - P)M = 0$$

所以
$$W(J-R)=0$$

即
$$r_i = \frac{1}{w_i}$$

证毕。

例题三:

在马尔科夫链中,证明 (I-P+W) 可逆

证明:

由平稳分布的定义: $W = \lim_{n \to \infty} P^n$

则
$$(I - (P - W))^{-1} = I + (P - W) + (P - W)^{2} + \dots + (P - W)^{n}$$

又因为
$$(P-W)^n = P^n - W \to 0$$

所以 (I-P+W) 可逆

注:除了这种直接根据 W 的定义证明外,还可以通过(I-P+W)x=0 推出 x=0 证明。

例题四:

在马尔科夫链中,定义基本矩阵 $Z = (I - P + W)^{-1}$

证明
$$m_{ij} = \frac{z_{jj}-z_{ij}}{w_i} = r_j(z_{jj}-z_{ij})$$

证明:

由于刚才已经证明了 $r_i = \frac{1}{w_i}$,因此只要证明第一个等号即可

先证明引理: ZJ = J

由于 PJ = J; WJ = J;

所以 J=(I-P+W)J

我们之前证明了 (I-P)M = J-R

所以
$$Z(I-P)M = Z(J-R) = J-ZR$$
 ---①

又因为
$$I-P=I-P+W-W-PW+W^2=(I-P+W)(I-W)$$

即
$$I-P=(I-P+W)(I-W)$$

两边同时*Z有:

$$Z(I - P) = (I - W)$$

将①代入,有 (I-W)M = J-ZR

即
$$M = J - ZR + WM$$

具体到矩阵上的点,有:

$$m_{ij} = 1 - z_{ij}r_j + (WM)_j$$

为了计算 $(WM)_i$, 我们取 i = j 的情况 , 由 m 的定义 $m_{ij}=0$

$$0 = m_{jj} = 1 - z_{jj}r_j + (WM)_j$$

整理得:

$$m_{ij} = r_j(z_{jj} - z_{ij})$$

证毕。

思考题四:

对于不可约马尔科夫链

证明:
$$\sum_{j <> i} m_{ij} w_j = \sum_{j <> i} z_{jj} - 1$$

例题五:

马尔科夫中心极限定理:

对于 r < s

有
$$P\left(r < \frac{S_j^n - w_j * n}{\sqrt{n * \sigma_j^2}} < s\right) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} * \int_r^s e^{-\frac{x^2}{2}} dx$$

$$\sigma^2 = 2 w_j z_{jj} - w_j^2$$