# Probability and Mathmatical Statistics Homework 4

冯诗伟 161220039

### 1 1.36

某单位有 100 台电话分机,每台分机有 5% 的时间使用外线通话,若每台分机使用外线是独立的,问该单位要设立多少条外线,才能以 90% 以上的概率保证各分机使用外线不被占线。

#### 解:

设同时有 X 台电话分机要使用外线。X 可近似看作服从  $\lambda = 100 \times 0.5\% = 5$  的泊松分布。设该单位至少设立 n 条外线,由

$$\arg\min_{n\in\mathbb{N}}\left[P(X\leq n)\geq 90\%\right]=8$$

有该单位要设立8条外线,才能以90%以上的概率保证各分机使用外线不被占线。

## 2 2.7

设有甲乙两种颜色和味觉都极其相似的名酒各 4 杯,若从中挑 4 杯能将甲酒全部挑出来,算是试验成功一次。

- (1) 某人随机地去猜,问他实验成功一次的概率是多少?
- (2) 某人声称他通过品尝可区分这两种酒,他独立试验 10 次成功 3 次。利用小概率事件原理推断,他是猜对的,还是确有区分能力。

#### 解:

(1) 设事件 X 为实验成功一次。

$$P(X) = \frac{1}{\binom{8}{4}} = \frac{1}{70}$$

(2) 设事件 Y 为独立试验 10 次成功 3 次。

$$P(Y) = {10 \choose 3} (P(X))^3 (1 - P(X))^7 = 0.0316\%$$

事件 Y 的发生概率非常小, 他应该确有分辨能力。

## 3 2.8

已知每天到达某港口的油船数 X 服从参数为 2.5 的泊松分布,而港口的服务能力最多只有 3 只船,如果一天中到达港口的游船多于 3 只,则超过 3 只的油船必须转港。

4 负二项分布 2

- (1) 求一天中必须有油船转港的概率。
- (2) 求一天中最大可能到达港口的油船数及其概率。
- (3) 问服务能力提高到多少只油船的时候,能使到达油船以90%的概率得到服务。解:

(1)

$$P(X \ge 4) = 1 - P(X \le 3) = 1 - 0.0821 - 0.2052 - 0.2565 - 0.2138 = 0.2424$$

(2) 设一天中最大可能到达港口的油船数为 i,则有

$$\begin{cases} P(X=i) \geq P(X=i+1) \\ P(X=i) \geq P(X=i-1) \end{cases}$$

解得

$$1.5 \le i \le 2.5$$

则一天中最大可能到达港口的油船数为 2, 其概率为 P(X = 2) = 0.2052。

(3) 即求  $\mathop{\operatorname{arg\,min}}_{n\in\mathbb{N}}\left[P(X\leq n)\leq 90\%\right]_{\circ}$ 

求得 n=5。

# 4 负二项分布

解:独立抛硬币r次,第r次确定为正面向上,前r-1次中有k次正面向上,r-k次为反面向上。

$$P(X = r) = p \binom{r-1}{k-1} p^{k-1} (1-p)^{r-k}$$
$$= p^k \binom{r-1}{k-1} (1-p)^{r-k}, \ r = k, k+1, \dots$$

其中,

$$P(X = r) > 0, r = k, k + 1, \cdots$$

$$\begin{split} \sum_{r=k}^{\infty} P(X=r) &= \sum_{r=k}^{\infty} p^k \binom{r-1}{k-1} (1-p)^{r-k} \cdot \dots \cdot \not \boxtimes t = r-k \\ &= p^k \sum_{t=0}^{\infty} \binom{k+t-1}{t} (1-p)^t \\ &= p^k \sum_{t=0}^{\infty} \frac{(k+t-1)(k+t-2) \cdot \dots \cdot (k)}{t!} (1-p)^t \\ &= p^k \sum_{t=0}^{\infty} (-1)^t \frac{(-k)(-k-1) \cdot \dots \cdot (-k-(t-1))}{t!} (1-p)^t \\ &= p^k \sum_{t=0}^{\infty} \binom{t}{-k} (p-1)^t \cdot 1^{-k-t} \\ &= p^k p^{-k} \\ &= 1 \end{split}$$

# 5 补充 3

假设X和Y相互独立,且分别服从参数为p和q的几何分布,求下列的值:

(1)P(X = Y)

(2)P(min(X,Y)=k)。想一想min(X,Y)的物理含义。

解:

(1)

$$P(X = Y) = \sum_{k=1}^{\infty} P(X = k, Y = k)$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} P(X = k) P(Y = k)$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} (1 - p)^{k-1} p (1 - q)^{k-1} q$$

$$= pq \sum_{k=1}^{\infty} [(1 - p)(1 - q)]^{k-1}$$

$$= \frac{pq}{p + q - pq}$$

(2) min(X,Y) 是指直到 X 和 Y 中任意一个成立所进行的实验次数。令 W 表示直到 X 和 Y 中任意一个成立所进行的实验次数,则有  $W \sim G(1-(1-p)(1-q))$ ,即 $W \sim G(p+q-pq)$ 。则有

$$\begin{split} P(min(X,Y) &= k) = P(W) \\ &= \sum_{k=1}^{\infty} [1 - (p+q-pq)]^{k-1} (p+q-pq) \\ &= (1-p)^{k-1} (1-q)^{k-1} (p+q-pq) \end{split}$$

# 6 非匀质硬币

抛一枚非匀质硬币,其正面向上的概率计为 p,但是数值未知。请给出一种方法,能够利用这枚硬币生成无偏的随机比特 (即是 0 或是 1 的概率各是 0.5),并保证所需抛硬币的次数的期望不超过  $\frac{1}{[p(1-p)]}$ 。

解:

方法:

连续抛两次硬币,若是"正反"则生成 1,若是"反正"则生成 0,若是"正正"或"反反"则重抛一次。 说明:

连续抛两次硬币,若是"正反"则记为事件  $X_1$ ,若是"反正"则记为事件  $X_2$ ,若是"正正"则记为事件  $X_3$ ,若是"反反"则记为事件  $X_4$ 。

因为  $P(X_1) = P(X_2) = p(1-p)$ ,所以生成的是无偏的随机比特。 记事件 Y 为成功生成无偏的随机比特。

$$P(Y) = P(X_1) + P(X_2) = 2p(1-p)$$

6 非匀质硬币 4

$$P(\overline{Y}) = P(X_3) + P(X_4) = p^2 + (1-p)^2 = 2p^2 - 2p + 1$$

所以有

$$E(Y) = \frac{1}{2p(1-p)}$$

因为事件 Y 的每一次试验都需要抛两次硬币,所以题目中为生成无偏的随机比特保证所需抛硬币的次数的期望为  $2E(Y)=\frac{1}{p(1-p)}$  。