## 第一章 概率论

## 1.1 李正元复习全书

- 1. 每箱产品有 10 件, 其中次品数从 0 到 2 是等可能的, 开箱检验时, 从中任取一件, 如果检验为次品,则认为该箱产品不合格而拒收. 由于检验误差, 一件正品被误判为次品的概率为 2%, 一件次品被误判为正品的概率为 10%. 试求:
- (I) 随机检验一箱产品, 它能通过验收的概率 p;
- (II) 检验 10 箱产品通过率不低于 90% 的概率 q.

**Solution**. (1) 设  $B = \{ \text{任取一件为正品} \}, A = \{ \text{一箱产品能通过验收} \} 则由全概率公式 有$ 

$$P(A) = P(A \mid B)P(B) + P(A \mid \bar{B})P(\bar{B})$$

而其中

$$P(A \mid B) = 1 - 0.02 = 0.98, P(A \mid \bar{B}) = 1 - 0.1 = 0.9$$

代入全概率公式有 p = P(A) = 1 + 0.88P(B), 为求 P(B), 记  $C_i$  为每箱中包含 i 件次品, 且  $C_0, C_1, C_2$  为完备事件组, 再由全概率公式可以求出

$$P(B) = \sum_{i=0}^{2} P(C_i)P(B \mid C_i) = 0.9$$

故 P(A) = 0.892

$$(2)q = P\{X/10 \ge 0.9\} = P\{X \ge 9\} = P\{X = 9\} + P\{X = 10\} \approx 0.705$$

- 2. 一条自动生产线生产 n 件产品不出故障的概率为  $\frac{\lambda^n}{n!} e^{-\lambda}, n = 0, 1, 2, \cdots$ . 假设产品的优质品率为 p(0 . 如果各件产品是否为优质品相互独立.
- (I) 计算生产线在两次故障间共生产 k 件 ( $k = 0, 1, 2, \cdots$ ) 优质品的概率;

1.1 李正元复习全书 2

(II) 若已知在某两次故障间该生产线生产了 k 件优质品, 求它共生产 m 件产品的概率.

Solution. (1) 不妨令

 $B_k = \{$ 两次故障公生产了 k 件优质品 $\}, A_n = \{$ 两次故障间总共生产了 n 件产品 $\},$  显然  $A_0, A_1, \ldots$  构成了一个完备事件组, 故利用全概率公式有

$$P(B_k) = \sum_{n=0}^{\infty} P(A_n)P(B_k \mid A_n)$$

$$\frac{\text{前 k-1 次不可能产生 k 件优质品}}{\text{k!}} \sum_{n=k}^{\infty} P(A_n)P(B_k \mid A_n)$$

$$= \frac{(\lambda p)^k}{k!} e^{-\lambda p} \sum_{n=k}^{\infty} \frac{(\lambda p)^{n-k}}{(n-k)!} e^{-\lambda p}$$

$$\frac{\text{Possion 分布}}{k!} \frac{(\lambda p)^k}{k!} e^{-\lambda p}$$

(2) 当 m < k 的时候, $P(A_m | B_k) = 0$ , 当  $m \ge k$ ,

$$P(A_m \mid B_k) = \frac{P(A_m)P(B_k \mid A_m)}{P(B_k)}$$
$$= \frac{(\lambda q)^{m-k}}{(m-k)!} e^{-\lambda q}, m \in (k, k+1, \ldots)$$

总结

关于全概率公式与贝叶斯公式的总结

这种问题的关键在于寻找一个合适的完备事件组,当问题涉及"原因推结果/结果推原因"大概率要用贝叶斯公式(条件概率是贝叶斯的特殊情况)

3. 甲、乙二人轮流投篮, 游戏规则规定为甲先开始, 且甲每轮只投一次, 而乙每轮连续投两次, 先投中者为胜. 设甲、乙每次投篮的命中率分别是 p 与 0.5, 则  $p = ___$  时, 甲、乙 胜负概率相同.

**Solution**. 这道题和笔记中的交替射击模型一致, 记  $A = \{ \mathbb{P} \mathbb{R} \}, B = \{ \mathbb{Z} \mathbb{R} \}, \mathbb{M}$ 由题意有

$$P(A) = p + (1-p)(1-0.5)(1-0.5)P(A) \implies P(A) = \frac{p}{1-0.25(1-p)}$$

再由题意可知, 要使得甲乙获胜概率一致, 则  $P(A) = P(B) = 0.5 \implies p = \frac{3}{7}$ 

1.2 880

4. (非离散非连续的概率) 设随机变量 X 的绝对值不大于 1, 且  $P\{X = 0\} = \frac{1}{4}$ , 已知当  $X \neq 0$  的时候,X 在其他取值范围内满足均匀分布, 求 X 的分布函数  $F_X(x)$ .

**Solution**. 由题意有  $P\{|X| \le 1\} = 1, P\{X = 0\} = \frac{1}{4} \implies P\{X \ne 0\} = \frac{3}{4}$ ,又因为区间长度为 2,有

$$F_X(x) = \begin{cases} 0, & x < -1 \\ \frac{3}{8}(x+1), & -1 <= x < 0 \\ \frac{3x+5}{8}, & 0 \le x < 1 \\ 1, & 0 \ge 1 \end{cases}$$

- 5. 设有四个编号分别为 1,2,3,4 的盒子和三只球,现将每个球随机地放入四个盒子,记 X 为至少有一只球的盒子的最小号码.
  - (1) 求 X 的分布律;
  - (2) 若当 X = k 的时候, 随机变量在 [0, k] 上服从均匀分布, 求  $P\{Y \le 2\}$ ;

Solution.

(1) 由题有  $P\{X=1\}=\frac{C_3^13^2+C_3^23+C_3^3}{4^3}=\frac{37}{64}$  解释: 总共有  $4^3$  种方案, 若 1 是最小的有球的 盒子, 则其中可以有 1,2,3 三种可能, $C_3^13^2$  表示选择一个球加入 1 号盒子, 其余两个球可以从剩余 3 个盒子中随机选择两个放入. 同理可以求出 X=2,3,4, 故有

$$X \sim \left(\begin{array}{cccc} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \frac{37}{64} & \frac{19}{64} & \frac{7}{64} & \frac{1}{61} \end{array}\right)$$

(2) 由全概率公式  $P\{Y \le 2\} = \sum_{i=1}^{4} P\{Y \le 2 \mid X = k\} = \frac{367}{384}$ 

## 1.2 880

1. 有一根长为 L 的木棒,将其任意折成三段,记事件  $A=\{$ 中间一段为三段中的最长者 $\}$ ,则 P(A)=

 $\square$ 

1.2 880 4

2. 设甲乙两人独立对同一目标进行一次设计, 其命中率分别为 0.5 和 0.4, 已知目标被命中, 则它是乙射中的概率为 \_\_\_\_\_

 $\square$ 

3. 已知 10 部手机中有 7 个合格品和 3 个次品,每次任取一个作测试,测试后不放回,直到将 3 个次品都找到为止,则需要测试 7 次的概率为 \_\_\_\_\_

 $\square$ 

(方法一) 首先考虑第 n 次试验,A 发生奇数次的情况有两种.(1) 前 n-1 次成功率偶数次, 第 n 次成功;(2) 前 n-1 次成功了奇数次,第 n 次失败了. 则不发令  $A_k = \{k\}$ ,  $P(A_k) = p; B_k = \{k\}$  次实验中成功奇数次 $\{k\}$ ,记  $P(B_k) = p_k$ ,则有

$$B_n = B_{n-1}\bar{A}_n + \overline{B_{n-1}}A_n$$

显然  $B_{n-1}\bar{A}_n$  与  $\overline{B_{n-1}}A_n$  互斥, 则有

$$p_n = P(B_{n-1}\bar{A}_n + \overline{B_{n-1}}A_n) = P(B_{n-1}\bar{A}_n) + P(\overline{B_{n-1}}A_n)$$

又由于伯努利试验的独立性,有

$$\pm \vec{x} = P(B_{n-1})P(\bar{A}) + P(\overline{B_{n-1}})P(A_n)$$

$$= (1-p)p_{n-1} + p(1-p_{n-1})$$

$$= p + (1-2p)p_{n-1}$$

有递推关系式,可以得到

$$p_n - \frac{1}{2} = (1 - 2p)[p_{n-1} - \frac{1}{2}] = \frac{\text{\$lt} M}{2} - \frac{(1 - 2p)^n}{2}$$

(方法二) 利用奇偶 设  $X \sim B(n,p)$ , 则  $P(X=k) = C_n^k p^k (1-p)^(n-k)$ ,  $k=0,1,2,\ldots$  若 n 为偶数则

$$P(X = odd) = P(X = 1) + P(X = 3) + \dots + P(X = n - 1)$$

$$= C_n^1 (1 - p)^{n-1} + C_n^3 p^3 (1 - p)^{n-3} + \dots + C_n^{n-1} p^{n-1} (1 - p)$$

$$P(X = even) = P(X = 0) + P(X = 2) + \dots + P(X = n)$$

$$= C_n^0 p^0 (1 - p)^n + \dots + C_n^n p^n (1 - p)^0$$

1.2 880 5

且 P(X = odd) + P(X = even) = 1, 有注意到

$$P(X = odd) = P(X = 1) + P(X = 3) + \dots + P(X = n - 1)$$

$$= -C_n^1 (p - 1)^{n-1} - C_n^3 p^3 (p - 1)^{n-3} - \dots - C_n^{n-1} p^{n-1} (p - 1)$$

$$P(X = even) = P(X = 0) + P(X = 2) + \dots + P(X = n)$$

$$= C_n^0 p^0 (p - 1)^n + \dots + C_n^n p^n (p - 1)^0$$

则

$$P(X = even) - P(X = odd) = C_n^0 p^0 (p-1)^n + C_n^1 p^1 (p-1)^{n-1} + \dots + C_n^n p^n (p-1)^0$$

$$= \overline{\text{Total}} (2p-1)^n$$

则 
$$2P(X = odd) = 1 - (2p - 1)^n \implies P(X = odd) = \frac{1 - (2p - 1)^n}{2}$$
 同理当 n 为奇数的时候,上述也成立,故  $P(X = 奇数) = \frac{1 - (2p - 1)^n}{2}$ 

(方法三) 设 
$$X \sim B(n,p)$$
,则  $P(X=k) = C_n^k p^k (1-p)^{n-k}, k=0,1,2,\ldots$  令  $Y=\frac{1}{2}[1+(-1)^X]$ ,当  $X$  为奇数时, $Y=0$ ;当  $X$  为偶数时, $Y=1$  于是原问题转换为求  $P(X$ 为奇数) =  $P(Y=0)$  注意到  $E[Y]=0 \cdot P(Y=0)+1 \cdot P(Y=1)=P(Y=1)=1-P(Y=0)$ ,故只需要求  $E[Y]$ 

$$EY = E(\frac{1}{2}[1 + (-1)^X]) = \frac{1}{2} + E(-1)^X$$

$$= \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{k=0}^{n} (-1)^k C_n^k p^k (1-p)^{n-k}$$

$$\stackrel{\text{\'EH} = \text{\'I}}{\text{\'I}} \stackrel{\text{\'I}}{\text{\'I}} \stackrel{\text{\'I}}{\text{\'I}} = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} (1-2p)^n$$

故 
$$P(Y=0) = 1 - P(Y=1) = \frac{1 - (1 - 2p)^n}{2}$$

- 5. 设甲盒中有 4 个红球和 2 个白球, 乙盒中有 2 个红球和 4 个白球, 掷一枚均匀的硬币, 若正面出现, 则从甲盒中任取一球, 若反面出现, 则从乙盒中任取一球, 设每次取出的球 观看颜色后放回原盒中.
  - (I) 若前两次都取得红球, 求第三次也取得红球的概率;
  - (II) 若前两次都取得红球, 求红球都来自甲盒的概率.

1.2 880

6

**Solution**. 设  $A_i = \{ \text{第 i } 次取得红球 \} (i = 1, 2, 3), B_i = \{ \text{第 j } 次投掷银币出现正面 \} (j = 1, 2, 3)$ 

(1) 显然  $A_i$  与  $B_j$  之间是相互独立的, 所求概率为

$$P(A_3 \mid A_1 A_2) = \frac{P(A_1 A_2 A_3)}{P(A_1 A_2)} = P(A_3) = P(A_1)$$

$$P(A_1) \xrightarrow{\underline{\text{$\pm$M$}}} P(A \mid B_1) P(B_1) + P(A \mid \bar{B}_1) P(\bar{B}_1)$$

$$= \frac{1}{2} \frac{4}{6} + \frac{1}{2} \frac{2}{6} = \frac{1}{2}$$

(2) 由于两次试验都是独立重复的所以  $A_1B_1$  与  $A_2B_2$  是相互独立的

则 
$$P(A_1B_1) = P(A_2B_2) = P(B_1)P(A_1 \mid P(B_1)) = \frac{1}{3}$$
则所求概率为

$$P(B_1B_2 \mid A_1A_2) = \frac{B_1B_2A_1A_2}{P(A_1A_2)} = \frac{\frac{1}{3}^2}{\frac{1}{2}^2} = \frac{4}{9}$$

6. (考的可能性比较低)设一批产品中有 15% 的次品,进行独立重复抽样检验,若抽取 20 个样品,则抽出的 20 个样品中,可能性最大的次品数是多少?并求其概率.

*Solution*. 设 20 次抽取其中出现次品的次数为 X, 其显然满足  $X \sim B(20, 0.15)$ , 不妨假设当 X = k 的时候物品的可能性最大, 则有  $P(X = k) \ge P(X = k - 1)$ ,  $P(X = k) \ge P(X = k + 1)$  即

$$\frac{C_{20}^k 0.15^k 0.85^{(20-k)}}{C_{20}^{(k-1)} 0.15^{k-1} 0.85^{(21-k)}} \ge 1$$

与

$$\frac{C_{20}^{k}0.15^{k}0.85^{(20-k)}}{C_{20}^{(k+1)}0.15^{k+1}0.85^{(19-k)}} \ge 1$$

得到如下结果

$$\begin{cases} 300 - 15k + 15 \ge 85k \\ 85k + 85 \ge 300 - 15k \end{cases}$$

即  $2.15 \le k \le 3.15$  故 k = 3, 其概率为  $P(X = 3) = C_{20}^3 0.15^3 0.85^{17}$ 

7. 设自动机床在任意时长为 t 的时间间隔内发生故障的此时为 X 服从参数为  $\lambda_t$  的泊松 分布,Y 表示相继两次故障之间的时间间隔,则当 t>0 时, $P\{Y>t\}=$ \_\_\_\_\_

1.2 880

*Solution.* 是一个文字游戏, 所谓  $P\{Y > t\}$  转换为 X 的话其实就是在 t 时间内没有发生故障,  $P\{X = 0\} = \frac{\lambda_t^0}{0!}e^{-\lambda_t} = e^{-\lambda_t}$ 

8. 设随机变量  $X \sim N(\mu, \sigma^2), \sigma > 0, (x_0, y_0)$  为分布函数曲线 y = F(x) 的拐点, 则  $x_0 =$ \_\_\_\_\_,  $y_0 =$ \_\_\_\_\_

**Solution**. 这道题本身并没啥, 但要注意题目, $y_0$  是  $F(x_0)$  而不是  $f(x_0)$ , 答案是  $\mu, \frac{1}{2}$ 

(方法一) 由规范性有

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{a}{k!} e^{-2} = 1 = \Longrightarrow \ a = e$$

(方法二) 有泊松分布有

$$P\{X = k\} = \frac{\lambda^k}{k!}e^{-\lambda}$$

注意到  $\lambda = -1$  的时候与题设要求接近, 故有  $ae^{-2} = e^{-1} \implies a = e$ 

10. 设  $X \sim N(0, \sigma^2), X$  在区间 (a, b) 内取值的概率最大, 其中 a > 0 则  $\sigma^2 =$ \_\_\_\_\_\_

Solution. 这道题还真实蛮奇怪的, 有题可知所求概率为

$$P\{a/\sigma < X < b/\sigma\} = \Phi(a/\sigma) = \Phi(b/\sigma)$$

不妨记

$$f(\sigma) = \Phi(a/\sigma) = \Phi(b/\sigma)$$

问题等效为去上面函数的最值问题.

$$f'(\sigma) = -\frac{a}{\sigma^2}\phi(a/\sigma) - \frac{b}{\sigma^2}\phi(a/\sigma)$$

令  $f'(\sigma) = 0$ , 则有  $be^{-(b^2/(2\sigma^2))} = ae^{-(a^2/(2\sigma^2))}$  两边取对数, 可以得到

$$\sigma^2 = \frac{a^2 - b^2}{2(\ln a - \ln b)}$$

当  $\sigma^2 >$  所求值的时候  $f'(\sigma) > 0$  反之则有  $f'(\sigma) < 0$  故所求值即为最大值

$$\sigma^2 = \frac{a^2 - b^2}{2(\ln a - \ln b)}$$

1.3 李艳芳 900 8

- 1.3 李艳芳 900
- 1.4 张宇题源大全