错题集

数学笔记

Weary Bird

2025年7月7日

梅花引 · 荆溪阻雪

白鸥问我泊孤舟,是身留,是心留?心若留时,何事锁眉头?风拍小帘灯晕舞,对闲影,冷清清,忆旧游。

旧游旧游今在否? 花外楼,柳下舟。梦也梦也,梦不到,寒水空流。漠漠黄云,湿透木棉裘。 都道无人愁似我,今夜雪,有梅花,似我愁。

2025年7月7日

目录

第一章	高等数学	1
1.1	660	1
1.2	880	1
1.3	李艳芳 900	1
1.4	张宇题源大全	1
第二章	线性代数	2
2.1	880	2
2.2	李艳芳 900	2
2.3	张宇题源大全	2
第三章	概率论	3
3.1	李正元复习全书	3
3.2	880	5
3.3	李艳芳 900	8
3.4	张宇题源大全	8
第四章	真题与模拟题	9
4.1	数一真题套卷 (00-25)	9
4.2	计算机基础真题套卷	9
4.3	合工大	Ĝ
第五章	计算机基础 1	LO
5.1	数据结构	10
5.2	计算机网络	11

5.3	计算机组成原理.	 			 			 	•								11
5.4	操作系统	 			 			 									11

第一章 高等数学

- 1.1 660
- 1.2 880
- 1.3 李艳芳 900
- 1.4 张宇题源大全

第二章 线性代数

- 2.1 880
- 2.2 李艳芳 900
- 2.3 张宇题源大全

第三章 概率论

3.1 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;

(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) $\underline{\exists} m < k$ 的时候, $P(A_m | B_k) = 0$, $\underline{\exists} m \ge k$,

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

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 $P(A) = P(B) = 0.5 \implies p = \frac{3}{7}$

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 $P\{Y \le 2\} = \sum_{i=1}^{4} P\{Y \le 2 \mid X = k\} = \frac{367}{384}$

3.2 880

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

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

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

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

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

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

3.2 880 第三章 概率论

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

$$P(X = even) - P(X = odd) = C_n^0 p^0 (p-1)^n + C_n^1 p^1 (p-1)^{n-1} + \dots + C_n^n p^n (p-1)^0$$
= 项式定理 $(2p-1)^n$

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 $P(X=k) = C_n^k p^k (1-p)^{n-k}, k = 0,1,2,...$ 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 $E[Y]$

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

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

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

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.

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_i 之间是相互独立的, 所求概率为

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

$$P(A_1) \xrightarrow{\underline{\text{\pmM$}}} P(A \mid B_1) P(B_1) + P(A \mid \bar{B_1}) P(\bar{B_1})$$

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

(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

$$\mathbb{M} P(A_1B_1) = P(A_2B_2) = P(B_1)P(A_1 \mid P(B_1)) = \frac{1}{3}$$

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 $P(X = 3) = C_{20}^3 0.15^3 0.85^{17}$

3.3 李艳芳 900

3.4 张宇题源大全

第四章 真题与模拟题

真题全刷结束后才开始套卷练习(8月) 真题卷要保证刷3遍(9月,10月,11月)各一次 模拟卷从25年开始往前刷

- 4.1 数一真题套卷 (00-25)
 - 4.2 计算机基础真题套卷
 - 4.3 合工大

第五章 计算机基础

5.1 数据结构

1. 对于任意一棵高度为 5 且有 10 个结点的二叉树, 若采用顺序存储结构保存, 每个结点占一个存储单元, 则存放该二叉树至少需要多少存储单元?

Solution. 对应顺序存储, 应该按照满二叉树存储, 故需要的存储空间为 $2^h-1=2^5-1=31$ 个

- 2. 在下列关于二叉树遍历的说法中, 正确的是().
 - (A) 若有一个结点是二叉树中某个子树的中序遍历结果序列的最后一个结点,则它一定是该子树的前序遍历结果序列的最后一个结点
 - (B) 若有一个结点是二叉树中某个子树的前序遍历结果序列的最后一个结点,则它一定是该子树的中序遍历结果序列的最后一个结点
 - (C) 若有一个叶结点是二叉树中某个子树的中序遍历结果序列的最后一个结点,则它一定是该子树的前序遍历结果序列的最后一个结点
 - (D) 若有一个叶结点是二叉树中某个子树的前序遍历结果序列的最后一个结点,则它一定是该子树的中序遍历结果序列的最后一个结点

Solution. 二叉树中序遍历的最后一个结点必然是从根开始沿着起右指针走到底的结点,记其为 p.

若其不是叶子结点,不妨假设其左子树非空,则在先序遍历中最后的结点必然在其左子树中,故 ABD 都不对.

若其是叶子结点,则前序遍历和中序遍历的最后一个结点都会是它,故 C 正确. □

5.2 计算机网络

1. TCP/IP 参考模型分为四个层次()

Solution. 虽然一直讲物理层-数据链路层-网络层-传输层-应用层,TCP/IP 五层结构; 但如果问层次, 其实物理层和数据链路层做的事情可以被概况的, 通常称为网络接口层.

5.3 计算机组成原理

5.4 操作系统