

▼ 第二周作业

- 习题

▼ 条件概率性质证明

- 有限可加性
- 加法公式

- 系统可靠性

▼ 生日问题

- Python 仿真模拟
- 理论计算
- 应用

第二周作业

2022211363 谢牧航

习题

第二周作业. 202211363 谢牧航

p26

$$14. (1) P(A) = 0.7 \quad P(\bar{B}) = 0.6$$

$$\therefore P(A \cup \bar{B}) = 0.7 + 0.6 - 0.5 = 0.8$$

$$P[B(A \cup \bar{B})] = P(AB)$$

$$= P(A - \bar{B})$$

$$= P(A) - P(A\bar{B})$$

$$= 0.7 - 0.5 = 0.2$$

$$\therefore P(B | A \cup \bar{B}) = \frac{0.2}{0.8} = 0.25$$

$$(2). P(AB) = P(A) P(B|A) = \frac{1}{12}$$

$$P(A|B) = \frac{P(AB)}{P(B)} \Rightarrow P(B) = \frac{1}{6}$$

$$\therefore P(A \cup B) = \frac{1}{4} + \frac{1}{6} - \frac{1}{12} = \frac{1}{3}$$

17. (1) 设两件都是正品为事件A.

$$P(A) = \frac{8}{10} \times \frac{7}{9} = \frac{28}{45}$$

(2) 设两件都是次品为事件B.

$$P(B) = \frac{2}{10} \times \frac{1}{9} = \frac{1}{45}$$

(3) 设一件正. 一件次为事件C

$$P(C) = \frac{8}{10} \times \frac{1}{9} + \frac{2}{10} \times \frac{8}{9} = \frac{12}{45} = \frac{4}{15}$$

(4) 设第二件次品为事件D.

$$P(D) = \frac{8}{10} \times \frac{2}{9} + \frac{2}{10} \times \frac{1}{9} = \frac{9}{45} = \frac{1}{5}$$

18. 设A为“不超过三次接通”

$$\therefore P(\bar{A}) = \frac{9}{10} \times \frac{6}{9} \times \frac{7}{8} = \frac{7}{10}$$

$$\therefore P(A) = \frac{3}{10}$$

若为奇数

$$P(A) = \frac{4}{5} \times \frac{3}{4} \times \frac{2}{3} = \frac{2}{5}$$

$$P(A) = \frac{3}{5}$$

21. 设此人是男性为事件A

$$P(A) = \frac{5\% \times \frac{1}{2}}{5\% \times \frac{1}{2} + 0.25\% \times \frac{1}{2}} = \frac{21}{21}$$

条件概率性质证明

有限可加性

对于任意的不相交事件 A_1, A_2, \dots, A_n , 证明:

$$P(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n | B) = P(A_1 | B) + P(A_2 | B) + \dots + P(A_n | B)$$

则

$$P(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n | B) = \frac{P((A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n) \cap B)}{P(B)}$$

因为 A_1, A_2, \dots, A_n 是不相交的, 所以:

$$P((A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n) \cap B) = P(A_1 \cap B) + P(A_2 \cap B) + \dots + P(A_n \cap B)$$

回到条件概率:

$$P(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n | B) = \frac{P(A_1 \cap B) + P(A_2 \cap B) + \dots + P(A_n \cap B)}{P(B)}$$

根据条件概率的定义, 这可以简化为:

$$P(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n | B) = P(A_1 | B) + P(A_2 | B) + \dots + P(A_n | B)$$

证明完成。

加法公式

要证明条件概率的加法公式, 即:

$$P(B_1 \cup B_2 | A) = P(B_1 | A) + P(B_2 | A) - P(B_1 \cap B_2 | A)$$

1. 表达 $P(B_1 \cup B_2 | A)$

$$P(B_1 \cup B_2 | A) = \frac{P(A \cap (B_1 \cup B_2))}{P(A)}$$

2. 分解 $A \cap (B_1 \cup B_2)$

$$A \cap (B_1 \cup B_2) = (A \cap B_1) \cup (A \cap B_2)$$

3. 应用概率的加法公式

$$\begin{aligned} P(A \cap (B_1 \cup B_2)) &= P(A \cap B_1) + P(A \cap B_2) - P((A \cap B_1) \cap (A \cap B_2)) \\ &= P(A \cap B_1) + P(A \cap B_2) - P(A \cap B_1 \cap B_2) \end{aligned}$$

4. 回到条件概率

$$\begin{aligned}
P(B_1 \cup B_2|A) &= \frac{P(A \cap B_1) + P(A \cap B_2) - P(A \cap B_1 \cap B_2)}{P(A)} \\
&= \frac{P(A \cap B_1)}{P(A)} + \frac{P(A \cap B_2)}{P(A)} - \frac{P(A \cap B_1 \cap B_2)}{P(A)} \\
&= P(B_1|A) + P(B_2|A) - P(B_1 \cap B_2|A)
\end{aligned}$$

证明完成。

系统可靠性

子系统 A_3, A_4 的可靠性较低，可以考虑将这两个子系统并联以提高他们的组合可靠性。

例如， A_3 和 A_4 并联后的可靠性是：

$$R_{A_3A_4} = 1 - (1 - 0.7) \times (1 - 0.75) = 1 - 0.3 \times 0.25 = 1 - 0.075 = 0.925$$

然后，可以将这个并联组合 ($R_{A_3A_4} = 0.925$) 与其他子系统 (A_1, A_2, A_5) 进行串联：

$$R_{total} = 0.925 \times 0.95 \times 0.95 \times 0.95 \approx 0.795$$

这样，整个系统的可靠性就达到了 0.795，满足了不低于 0.78 的要求。

生日问题

生日问题是一个著名的概率论问题，用于考察在一个大小为 n 的随机样本中，至少有两人生日相同的概率。

Python 仿真模拟

我将使用 Python 仿真模拟来绘制频率变化曲线。

1. 对于每一个 $n = k$ ($k = 2, 3, \dots, 100$)，我们会进行 100 次随机模拟。
2. 在每次模拟中，我们会随机生成 n 个介于 1 和 365 之间的整数，用以代表 n 个人的生日。
3. 我们将检查是否存在至少一对相同的生日。
4. 记录每次模拟结果，统计出现生日相同的频率。
5. 绘制 $n = k$ 和生日相同的累积频率之间的关系图。

```

import random
import matplotlib.pyplot as plt

# 初始化变量
cumulative_frequencies = [] # 用于存储每个n=k时的累积频率
trials = 100 # 每个n=k的试验次数

# 进行模拟
for n in range(2, 101): # n=k从2到100
    same_birthday_count = 0 # 初始化相同生日的计数器

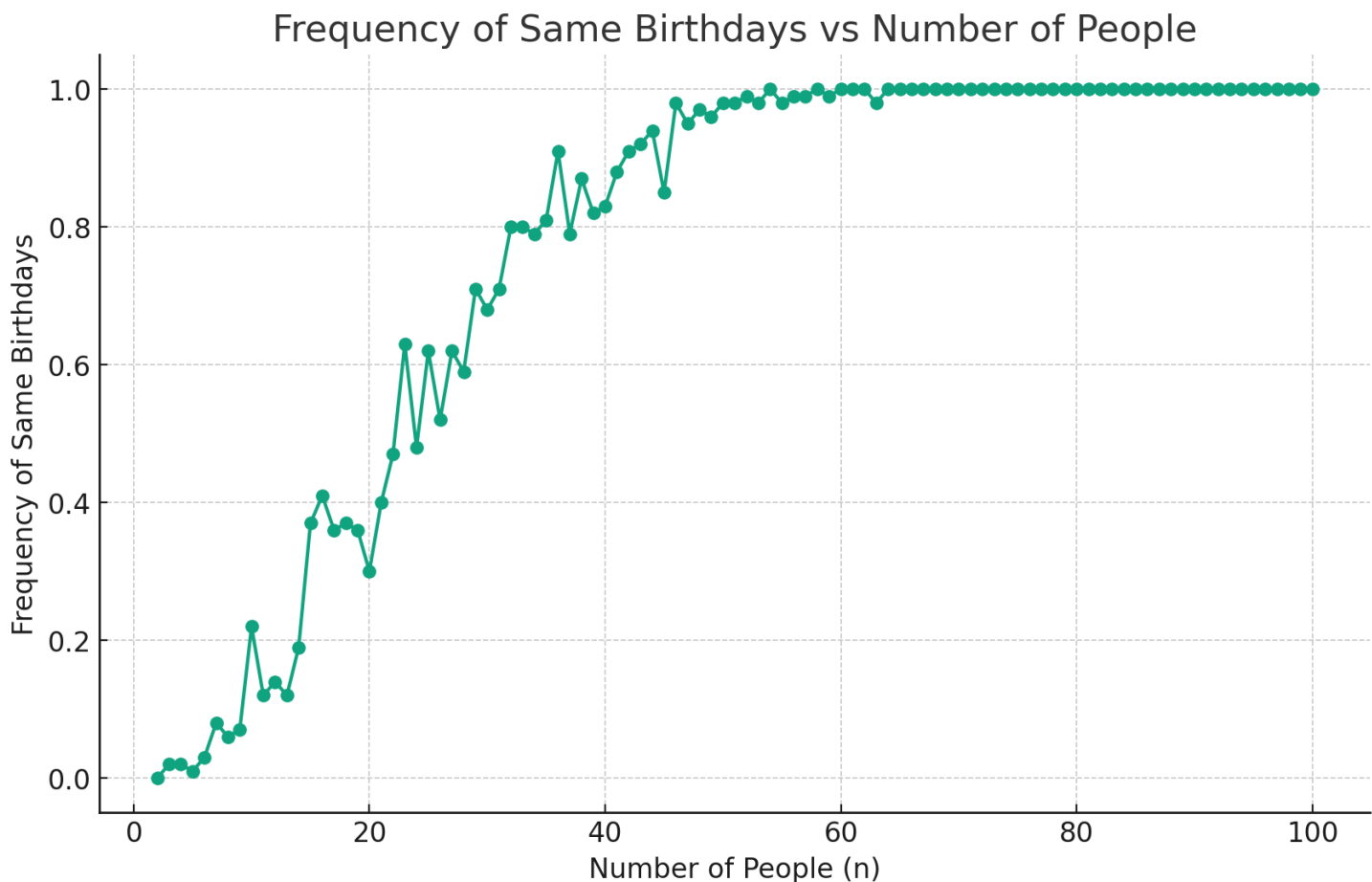
    for _ in range(trials): # 进行100次试验
        birthdays = [random.randint(1, 365) for _ in range(n)] # 随机生成n个生日
        if len(set(birthdays)) < len(birthdays): # 检查是否有相同的生日
            same_birthday_count += 1 # 如果有, 计数器加1

    frequency = same_birthday_count / trials # 计算频率
    cumulative_frequencies.append(frequency) # 添加到累积频率列表

# 绘制图像
plt.figure(figsize=(10, 6))
plt.plot(range(2, 101), cumulative_frequencies, marker='o')
plt.xlabel('Number of People (n)')
plt.ylabel('Frequency of Same Birthdays')
plt.title('Frequency of Same Birthdays vs Number of People')
plt.grid(True)
plt.show()

```

使用 matplotlib 绘制出的图像如下：



以上是 100 次试验中出现生日相同的累积频率变化曲线。横坐标表示人数 n (从 2 到 100)，纵坐标表示出现至少一对生日相同的频率。

从图中可以明显看出，随着人数 n 的增加，出现至少一对生日相同的频率也逐渐增加。这与生日问题的理论预测是一致的。

在人数达到 23 人以上时，至少两人生日相同的频率已大于 50%。在人数达到 60 人以上时，至少两人生日相同的频率已大于 99%。

理论计算

设 k 个人生日互不相同为事件 A ，则事件 A 的概率为

$$P(A) = \prod_{i=0}^{k-1} \frac{n-i}{n}$$

至少有两个人生日相同的概率为 $P(\overline{A}) = 1 - P(A)$ 。根据题意可知 $P(\overline{A}) \geq \frac{1}{2}$ ，那么就有

$$P(A) = \prod_{i=0}^{k-1} \frac{n-i}{n} \leq \frac{1}{2}$$

由不等式 $1 + x \leq e^x$ 可得

$$P(A) \leq \prod_{i=1}^{k-1} \exp\left(-\frac{i}{n}\right) = \exp\left(-\frac{k(k-1)}{2n}\right)$$

因此

$$\exp\left(-\frac{k(k-1)}{2n}\right) \leq \frac{1}{2} \implies P(A) \leq \frac{1}{2}$$

将 $n = 365$ 代入, 解得 $k \geq 23$ 。所以一个房间中至少 23 人, 使其中两个人生日相同的概率达到 50%; 当 $k > 56$, $n = 365$ 时, 出现两个人同一天生日的概率将大于 99%。

应用

Pollard Rho 算法是一种用于找出一个合数 N 的非平凡因子 (即既不是 1 也不是 N 自身) 的有效算法。这个算法使用一个随机选择的多项式函数 $f(x)$ 和两个初始点 x_1 和 x_2 。然后, 它迭代地应用这个函数, 并检查是否在某一点找到了合适的因子。

在 Pollard Rho 算法中, 我们关心的是何时会有两个不同的 x 值 (在模 N 下) 满足 $f(x_1) \equiv f(x_2) \pmod{N}$ 。这样的话, $f(x_1) - f(x_2)$ 可能是 N 的一个非平凡因子。

这里的“碰撞” $f(x_1) \equiv f(x_2) \pmod{N}$ 类似于生日问题中至少两个人生日相同的情况。在生日问题中, 我们知道, 即使在相对小的人数 n 下, 至少有两个人生日相同的概率也会很高。同样, 在 Pollard's Rho 算法中, 即使在较小的迭代次数下, 也有很高的概率找到这样一个碰撞点。实际上根据生日问题可知序列中不同值的个数小于 \sqrt{N} 。