概率论

胡太忠 thu@ustc.edu.cn

安徽 合肥

2023年9月



第2章 初等概率论

(6课时)

- 概率的公理化体系
- 条件概率
- 事件的独立性





Kolmogorov 公理体系是建立在集合论与测度论基础之上的.

σ域或σ代数

- ▶ 定义 2.1.1 设 \mathscr{P} 是 Ω 的子集族, 称 \mathscr{P} 为一个 σ 域或 σ 代数, 若
 - (1) $\Omega \in \mathscr{F}$;
 - (2) $A \in \mathcal{F}$ 蕴涵 $A^c \in \mathcal{F}$;
 - (3) 对任意 $A_n \in \mathscr{F}$, $n \ge 1$, $f \bigcup_{n=1}^{\infty} A_n \in \mathscr{F}$.
- ▶ 性质 2.1.2 设 \mathcal{F} 是 Ω 的一个 σ 域, 则
 - (1) $\emptyset \in \mathscr{F}$;
 - (2) $\forall A_n \in \mathscr{F}, n \geq 1, f \cap_{n=1}^{\infty} A_n \in \mathscr{F};$
 - (3) $\forall A_k \in \mathscr{F}, k = 1, ..., n, f \bigcup_{k=1}^n A_k \in \mathscr{F}, \bigcap_{k=1}^n A_k \in \mathscr{F};$
 - (4) $\forall A, B \in \mathcal{F}$, $fantage A B \in \mathcal{F}$.





- ▶性质 2.1.3 σ域族在交运算下封闭,但在并运算下不封闭.
- ▶ 几类特殊的 σ 域
- (1) 平凡 σ 域: $\mathscr{F} = \{\emptyset, \Omega\};$
- (2) 最大 σ 域: $\mathscr{F} = \{A : A \subset \Omega\}$, 记为 $\mathscr{P}(\Omega)$;
- (3) 包含事件 A 最小 σ 域: $\mathscr{F} = \{\emptyset, \Omega, A, A^c\};$
- (4) 包含事件 A, B 的最小 σ 域:

$$\left\{ \begin{array}{l} \emptyset, \Omega, A, A^c, B, B^c, AB, A^cB, AB^c, A^cB^c, A \cup B, \\ A^c \cup B^c, A \cup B^c, A^c \cup B, (AB) \cup (A^cB^c), (A^cB) \cup (AB^c) \end{array} \right\}$$

(5) 包含一组有限分割 $\{A_1,\ldots,A_n\}$ 的最小 σ 域

$$\mathscr{F} = \left\{ \sum_{i \in J} A_i : J \subset \{1, \dots, n\} \right\}.$$





▶ 生成 σ 域:

给定一个子集类 \mathscr{C} , 其生成 σ 域记为 $\sigma(\mathscr{C})$. 一个子集类生成 σ 域的存在性

【例 2.1.1】 设 $\Omega = \Re$, $\mathscr{A}_1 = \{(-\infty, x) : x \in \Re\}$,

$$\mathscr{A}_2 = \{(a,b) : -\infty < a < b < \infty\},\$$

 $\mathscr{A}_3 = \{ (A : A \, \mathcal{H} \, \text{ for } \pi \, \$), \quad \mathscr{A}_4 = \{ (A : A \, \mathcal{H} \, \text{ for } \pi \, \$), \}$

证明:

$$\sigma(\mathscr{A}_1) = \sigma(\mathscr{A}_2) = \sigma(\mathscr{A}_3) = \sigma(\mathscr{A}_4).$$

* 例 2.1.1 中生成 σ 域称为直线上的 Borel 域,记为 \mathscr{B} 或 $\mathscr{B}(\Re)$.





概率

▶ 定义 2.1.4: 设 (Ω, ℱ) 为一个可测空间, 称集函数

$$P: \mathscr{F} \to [0,1]$$

为 罗 上的一个概率, 若

- (i) $P(\Omega) = 1$;
- (ii) 对任意两两互斥的 $A_n \in \mathcal{F}$, $n \ge 1$, 有

$$P\left(\bigcup_{n=1}^{\infty}A_{n}\right)=\sum_{n=1}^{\infty}P\left(A_{n}\right).$$

- * 基本性质:
 - P(∅) = 0, P(A^c) = 1 P(A), 有限可加性.





概率的性质

强可加性: P(A∪B) = P(A) + P(B) - P(AB). 更一般地,

$$P\left(\bigcup_{k=1}^{n} A_{k}\right) = \sum_{k=1}^{n} (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq j_{1} < j_{2} < \dots < j_{k} \leq n} P\left(A_{j_{1}} A_{j_{2}} \cdots A_{j_{k}}\right).$$

- 有限次可加性: $P(\bigcup_{k=1}^{n} A_k) \leq \sum_{k=1}^{n} P(A_k)$.
- 下连续性: 若 A_n↑A, 则 P(A_n) → P(A).
- 上连续性: 若 A_n ↓ A, 则 P (A_n) → P (A).
- σ -次可加性: $P(\bigcup_{k=1}^{\infty} A_k) \leq \sum_{k=1}^{\infty} P(A_k)$.
- 连续性: 若 A_n → A, 则 P(A_n) → P(A). 更一般地,

 $P(\liminf A_n) \le \liminf P(A_n) \le \limsup P(A_n) \le P(\limsup A_n).$





概率空间

【例 2.1.3】 (有限概率空间) 设 $\Omega = \{w_1, w_2, \dots, w_n\}$ 为有限集, $\mathscr{F} = \mathscr{P}(\Omega)$. 设 $p_i \geq 0$, $i = 1, \dots, n$, 满足 $\sum_{i=1}^n p_i = 1$. 定义

$$P(A) = \sum_{j:w_j \in A} p_j, \quad A \in \mathscr{F},$$

则 P 为 罗 上的一个概率.

- * 古典概型: $P(\{w_i\}) = 1/n, i = 1, ..., n.$
- ※ Bernoulli 概率空间: $\mathscr{F} = \{\emptyset, A, A^c, \Omega\}$,

$$P(A) = p, P(A^c) = 1 - p.$$





概率空间

【例 2.1.4】 (离散概率空间) 设 $\Omega = \{w_i, i \geq 1\}$ 为可数 集, $\mathscr{F} = \mathscr{P}(\Omega)$. 设 $p_i \geq 0$, $i \geq 1$, 满足

$$\sum_{i=1}^{\infty} p_i = 1.$$

定义

$$P(A) = \sum_{j:w_j \in A} p_j, \quad A \in \mathscr{F},$$

则 P 为 罗 上的一个概率.



【例 2.2.1】 投掷均匀硬币 2n+1 次,求正面出现的次数超过反面次数的概率.

【例 2.2.a】 有 2n 人来自于 n 个班级,每班 2 人. 现将 2n 人随机排列,求"有同班两人不相邻"(事件 A)的概率.

解: 为求 P(A), 先求 $P(A^c)$. 为计算 A^c 的有利场合,将每班两人作为一个单元,先排定 n 单元,再在同一单元内排列两人,因此, $|A^c|=n!2^n$,

$$P(A) = 1 - P(A^c) = 1 - \frac{n!2^n}{(2n)!} = 1 - \frac{1}{(2n-1)!!}.$$





【例 2.2.2】 一盒中有 n-1 个白球和 1 个黑球,每次从中取出一个球,并放入一个白球. 求"第 k 次取出的球为白球"(事件 A_k)的概率.

解: 当 A_k 发生时,前 k-1 次模取的结果较为复杂,可以为白球也可以为黑球. 但是, A_k^c 对应的情形简单,第 k 次取出的球为黑球,前 k-1 次取出的皆为白球, 所以

$$P(A_k^c) = \frac{1}{n} \left(1 - \frac{1}{n} \right)^{k-1},$$

$$P(A_k) = 1 - \frac{1}{n} \left(1 - \frac{1}{n} \right)^{k-1}.$$





【例 2.2.4】 (无空盒问题) 将 m 个不同的小球等可能地放入 n 个不同的盒子, m > n, 试求 "无空盒出现" (事件 B) 的概率.

解: 以 A_k 表示第 k 盒为空的事件,则 $B^c = \bigcup_{i=1}^n A_i$. 对任意 $j_1 < j_2 < \cdots < j_k$,

$$P\left(A_{j_1}A_{j_2}\cdots A_{j_k}\right) = \frac{(n-k)^m}{n^m} = \left(1-\frac{k}{n}\right)^m.$$

代入概率加法公式得

$$P(B) = 1 - P\left(\bigcup_{i=1}^{n} A_i\right) = 1 - \sum_{i=1}^{n-1} (-1)^{i-1} \binom{n}{i} \left(1 - \frac{i}{n}\right)^{m}.$$





【例 2.2.7】 (配对问题) 两副卡片各 n 张, 分别编号为 $1,2,\ldots,n$. 现分别清洗成两摞. 如果两摞中相应位置的卡片号码相同,则称出现一个配对. 试求"至少出现一个配对"(事件 A)的概率.

解:将其中的一副卡片完全固定 (参照对象),不妨设第一副卡片按编号顺序依次排列.以 A_k 表示第二副卡片中第 k 位置的卡片配对事件,则对 $\forall 1 \leq j_1 < j_2 < \cdots < j_k \leq n$,

$$P\left(\bigcap_{i=1}^k A_{j_i}\right) = \frac{(n-k)!}{n!}$$

于是,

$$P(A) = P\left(\bigcup_{i=1}^{n} A_{i}\right) = \sum_{k=1}^{n} (-1)^{k-1} \binom{n}{k} \frac{(n-k)!}{n!} = \sum_{k=1}^{n} (-1)^{k-1} \frac{1}{k!}.$$





【例 2.2.8】 (配对问题续) 随机将 n 份通知装入 n 个信封, 求"恰有 k 份通知正确装入信封" (事件 E_k) 的概率.

解:以 D_k 表示某给定的n-k个信封和通知信没有正确匹配的事件,则

$$P(D_k) = \frac{|D_k|}{(n-k)!} = \sum_{i=2}^{n-k} (-1)^i \frac{1}{i!},$$

于是

$$|D_k| = (n-k)! P(D_k) = (n-k)! \sum_{i=2}^{n-k} (-1)^i \frac{1}{i!}.$$

注意到 $|E_k| = \binom{n}{k} |D_k|$, 于是

$$P(E_k) = \frac{|E_k|}{n!} = \frac{1}{k!} \sum_{i=2}^{n-k} (-1)^i \frac{1}{i!}.$$





条件概率即在一定条件下的概率, 今后特指在某个事件已发生的条件下另外一个事件的概率.

▶ 定义 2.3.1 设 (Ω, \mathcal{F}, P) 为概率空间, $A, B \in \mathcal{F}$ 满足 P(A) > 0, 则给定 A, 事件 B 的条件概率定义为

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

- * 定义合理性:在古典概率模型中,

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

计算条件概率 P(B|A) 有两种方法.





【例 2.3.3】 一个盒子中有7个白球和3个黑球,从中无放回地随机摸取三个球,已知"其中之一为黑球"(事件 A),求"其余两球都是白球"(事件 B)的概率.

解法一: 在原概率空间中考虑, $|\Omega=\binom{10}{3}|$, $|B|=\binom{7}{2}\binom{3}{1}=63$, $|A^c|=\binom{7}{3}$, 于是 $|A|=|\Omega|-|A^c|=\binom{10}{3}-\binom{7}{3}=85$,

$$P(A) = \frac{|A|}{|\Omega|} = \frac{85}{\binom{10}{3}}, \quad P(AB) = P(B) = \frac{|B|}{|\Omega|} = \frac{63}{\binom{10}{3}},$$

因此, P(B|A) = 63/85.

解法二: 直接以上面的 A 作为概率空间,

$$P(B|A) = \frac{|AB|}{|A|} = \frac{|B|}{|A|} = \frac{63}{85}.$$





▶ 对任意 A, B ∈ ℱ, 满足 P(A) > 0, 则

$$P(AB) = P(B|A) \cdot P(A) = P(A|B) \cdot P(B).$$

▶ 定理 (概率乘法定理) 对于任意 n 个事件 A₁,...,A_n,有

$$P\left(\bigcap_{i=1}^{n} A_{i}\right) = P\left(A_{1}\right) P\left(A_{2}|A_{1}\right) \cdots P\left(A_{n}|A_{1} \cdots A_{n-1}\right).$$





【例 2.3.4】 将 n 根绳的 2n 个端头任意连接, 求"恰好连接成 n 个圈"(事件 A)的概率.

解:将 n 根绳分别编号为 1,2,...,n,以 A_k 表示"第 k 根绳接成一个圈"的事件,则 $A = A_1A_2\cdots A_n$.引进等价机制,求得

$$P(A_1) = \frac{|A_1|}{|\Omega|} = \frac{1}{2n-1}.$$

类似地, $P(A_2|A_1) = 1/(2n-3)$. 对 $\forall k = 3, ..., n$,

$$P(A_k|A_1A_2\cdots A_{k-1}) = \frac{1}{2n-2(k-1)-1} = \frac{1}{2n-2k+1},$$

因此,

$$P(A) = \frac{1}{(2n-1)!!}.$$





全概率公式与 Bayes 公式

- ▶ 分割或完备事件组: {A₁, A₂,...,A_n} (有限、无限情形)
- ▶ 全概率公式: 设 $\{A_1, A_2, ..., A_n\}$ 为 Ω 的一个分割(有限或无限),满足 $P(A_i) > 0$, $i \ge 1$,则

$$P(B) = \sum_{i=1}^{n} P(B|A_i)P(A_i).$$

- * 全概率公式体现了概率里面的两步走的思想.
- * 在全概率公式中, 可视 B 为结果, $\{A_1, ..., A_n\}$ 是影响 B 是否发生的原因.





▶ Bayes 公式: 设 $\{A_1, A_2, ..., A_n\}$ 为 Ω 的一个分割 (有限或无限), 满足 $P(A_i) > 0$, $i \ge 1$. 若事件 B 满足 P(B) > 0, 则

$$P(A_k|B) = \frac{P(B|A_k)P(A_k)}{\sum_{i=1}^n P(B|A_i)P(A_i)}.$$

在 Bayes 公式中, 可视 B 为结果, {A₁,...,A_n} 是影响 B 是否发生的原因:

$$\{P(A_1),...,P(A_n)\}$$
 表示先验信息, $\{P(A_1|B),...,P(A_n|B)\}$ 表示后验信息.



【例 2.3.7】 第一盒中有7个红球、2个白球和3个黑球,第二盒中有5个红球、4个白球和3个黑球.现从第一个盒子中随机取出一个放入第二盒,再从第二盒中再随机取出一个球.

- (1) 求"从第二盒中取出的球为红球"(事件 B) 概率;
- (2) 给定 B 发生, 求第一盒中取出红球的概率.

解:以A₁,A₂,A₃分别记从第一盒中取出红球、白球和黑球的事件,则

$$\mathrm{P}\left(A_{1}\right)=\frac{7}{12},\quad \mathrm{P}\left(A_{2}\right)=\frac{1}{6}\quad \mathrm{P}\left(A_{3}\right)=\frac{3}{12},$$

且

$$P(B|A_1) = \frac{6}{13}, \quad P(B|A_2) = \frac{5}{13}, \quad P(B|A_3) = \frac{5}{13}.$$





【例 2.3.8】 一厂三车间生产同一产品,产量各占总产量的 1/2, 1/3 和 1/6,次品率分别为 1%, 1% 和 2%. 现从该厂产品中随机抽取一件,发现是次品,求该次品是一号车间生产的概率.

解:以 B 表示取出的产品为次品的事件, A;表该产品取自第 i 车间,则

$$P(A_1) = \frac{1}{2}, \quad P(A_2) = \frac{1}{3}, \quad P(A_3) = \frac{1}{6}$$

 $P(B|A_1) = 0.01 = P(B|A_2), \quad P(B|A_3) = 0.02.$

于是 $P(B) \approx 0.0117$, $P(A_1|B) \approx 0.427$. ■





【例 2.3.10】 一枚质地均匀的硬币, 甲抛掷 2019 次, 乙抛掷 2018 次. 试求甲抛出的正面次数比乙多的概率.

解法一:以 A₀, A₁和 A₂分别表示在各抛掷 2018次情形下甲抛出的正面次数跟乙一样多、甲比乙多、甲比乙少的事件,则

$$P(A_1) + P(A_2) + P(A_0) = 1, P(A_1) = P(A_2).$$

现假设甲抛掷 2019 次, 乙抛掷 2018 次. 以 E 表示"甲抛出的正面次数比乙多"的事件. 记 D 表示"甲首次抛出正面",则

$$[E|D] = A_0 + A_1, \qquad [E|D^c] = A_1,$$

所以由全概率公式知

$$P(E) = \frac{1}{2} \left[P(A_0) + P(A_1) \right] + \frac{1}{2} P(A_1)$$
$$= \frac{1}{2} \left[P(A_0) + P(A_1) + P(A_2) \right] = \frac{1}{2}.$$





【例 2.3.10】 一枚质地均匀的硬币, 甲抛掷 2019 次, 乙抛掷 2018 次. 试求甲抛出的正面次数比乙多的概率.

解法二:记 X_1, X_0 分别表示甲抛出正面和反面的次数,记 Y_1, Y_0 分别表示乙抛出正面和反面的次数,则

$$\begin{split} & \operatorname{P}(X_1 > Y_1) + \operatorname{P}(X_1 \leq Y_1) = 1, \\ & \operatorname{P}(X_1 > Y_1) = \operatorname{P}(X_0 \leq Y_0), \\ & \operatorname{P}(X_0 \leq Y_0) = \operatorname{P}(X_1 \leq Y_1), \end{split}$$

其中最后一等式利用正、反面的对称性. 于是, $P(X_1 \le Y_1) = 1/2$. 因此, $P(X_1 > Y_1) = 1/2$. ■

* 本题可以拓展为: 甲抛掷n+1次, 乙抛掷n次, $n \ge 1$.





【例 2.3.11】 (向后方法) 一盒中有 a 个白球和 b 个黑球,每次从盒中随机取一个球,并连同 c 个同色球一起放回盒中,如此反复. 记 A_n 为事件"第 n 次取出白球".证明:

$$P(A_n) = \frac{a}{a+b}.$$

解:用归纳法证明.假设对 n = k - 1 成立,欲证结论对 n = k 成立.对第一次取球的结果取条件,得

$$P(A_k) = P(A_k|A_1)P(A_1) + P(A_k|A_1^c)P(A_1^c)$$
$$= \frac{a+c}{a+c+b} \cdot \frac{a}{a+b} + \frac{a}{a+c+b} \cdot \frac{b}{a+b} = \frac{a}{a+b}.$$

证毕.■





【例 2.3.13】 (向后方法) 包含甲、乙两人在内的 2ⁿ 名乒乓球选手参加一场淘汰赛. 第一轮两两任意配对比赛, 然后 2ⁿ⁻¹ 名优胜者再两两任意配对进行第二轮比赛, 如此下去, 直至第 n 轮决出一名冠军为止. 假定每名选手在各轮比赛中胜负都是等可能的. 记

An 为"求甲、乙两人在这场比赛中相遇"事件,

解: 以 B 记事件"甲、乙两人在第一轮相遇", 且记 $q_n = P(B)$. 当 n = 1 时, $p_1 = q_1 = 1$. 当 n = 2 时, $q_2 = 1/3$ (无编号分组模式), $P(A_2|B^c) = 1/4$,

$$p_2 = P(A_2) = P(A_2|B)P(B) + P(A_2|B^c)P(B^c)$$

= $q_2 + P(A_2|B^c)(1 - q_2) = \frac{1}{3} + \frac{1}{4} \cdot \frac{2}{3} = \frac{1}{2}$.

现归纳证明:

$$p_n = \frac{1}{2^{n-1}}, \quad n \ge 1. \tag{*.1}$$





(续) 假设当 $n = k \ge 2$ 时, (*.1) 正确. 于是, 当 n = k + 1 时

$$\mathrm{P}\left(A_{k+1}|B^{c}\right)=\frac{1}{4}p_{k},$$

为求 qk+1, 考虑分组问题 (组之间有序), 于是

$$|\Omega| = \frac{(2^{k+1})!}{2^{2^k}}, \qquad |B| = \frac{(2^{k+1}-2)!}{2^{2^k-1}}(2^k).$$

于是,

$$q_{k+1} = \frac{|B|}{|\Omega|} = \frac{1}{2^{k+1} - 1}.$$

因此,

$$p_{k+1} = P(A_{k+1}|B)P(B) + P(A_{k+1}|B^c)P(B^c)$$

$$= q_{k+1} + P(A_{k+1}|B^c)(1 - q_{k+1})$$

$$= \frac{1}{2^{k+1} - 1} + \frac{1}{2^{k+1}} \left(1 - \frac{1}{2^{k+1} - 1}\right) = \frac{1}{2^k}.$$

利用归纳法得证 (*.1). ■



求概率的递推方法--向前和向后方法

【例 2.4.1】 甲乙两人轮流抛掷一枚均匀的骰子,甲先掷,一直到掷出 1 点后交给乙掷;乙一直到掷出 1 点后交给甲掷;如此往复. 记 A_n 为事件"第 n 次抛掷是甲掷",求 $p_n = P(A_n)$.

解法一(向前法):对第 n-1 次的投掷者取条件,

$$P(A_n|A_{n-1}) = \frac{5}{6}, \quad P(A_n|A_{n-1}^c) = \frac{1}{6},$$

$$p_{n} = P(A_{n}|A_{n-1})P(A_{n-1}) + P(A_{n}|A_{n-1}^{c})P(A_{n-1}^{c}) = \frac{2}{3}p_{n-1} + \frac{1}{6}.$$

$$\implies p_{n} - \frac{1}{2} = \frac{2}{3}\left(p_{n-1} - \frac{1}{2}\right), \quad n \geq 2.$$

利用初值条件 $p_1 = 1$, 得

$$p_{n} - \frac{1}{2} = \left(\frac{2}{3}\right)^{n-1} \left(p_{1} - \frac{1}{2}\right) = \frac{1}{2} \left(\frac{2}{3}\right)^{n-1}$$

$$\implies p_{n} = \frac{1}{2} \left(\frac{2}{3}\right)^{n-1} + \frac{1}{2}, \quad n \ge 1.$$





【例 2.4.1】 甲乙两人轮流抛掷一枚均匀的骰子,甲先掷,一直到掷出 1 点后交给乙掷;乙一直到掷出 1 点后交给甲掷;如此往复. 记 A_n 为事件"第 n 次抛掷是甲掷",求 $p_n = P(A_n)$.

解法二 (向后法): 以 B 表示第一次掷出点 1 的事件,对第一次的投掷结果取条件,得

$$P(A_n|B) = 1 - p_{n-1}, P(A_n|B^c) = p_{n-1}.$$

于是由全概率公式

$$\begin{array}{rcl} \rho_n & = & \mathrm{P}\left(A_n|B\right)\mathrm{P}\left(B\right) + \mathrm{P}\left(A_n|B^c\right)\mathrm{P}\left(B^c\right) \\ & = & \frac{1}{6}(1-\rho_{n-1}) + \frac{5}{6}\rho_{n-1} = \frac{2}{3}\rho_{n-1} + \frac{1}{6}. \end{array}$$

余下同前. ■





【例 2.4.2】 将 n 根绳的 2n 个端头任意连接,求"恰好连接成 n 个圈"(事件 A_n)的概率.

解:记 $p_n = P(A_n)$,再以B表示第一根绳两端连成一个圈的事件.易知

$$\mathrm{P}\left(B\right) = \frac{1}{2n-1}, \quad \mathrm{P}\left(A_n|B\right) = \mathrm{P}\left(A_{n-1}\right) = p_{n-1}, \quad \mathrm{P}\left(A_n|B^c\right) = 0,$$

于是由全概率公式得

$$p_n = \operatorname{P}\left(A_n|B\right)\operatorname{P}\left(B\right) + \operatorname{P}\left(A_n|B^c\right)\operatorname{P}\left(B^c\right) = \frac{1}{2n-1}p_{n-1}, \quad n \geq 2.$$

利用初值条件 $p_1 = 1$ 递推得

$$p_n=\frac{1}{(2n-1)!!}.$$





【例 2.4.a】 设 n 个签中有 m 个标有"中", 现无放回依次随机抽签, 记 A_j 为事件"第 j 次抽到'中'", $j=1,\ldots,n$.

- (1) 求 $P(A_j)$;
- (2) $\sharp P(A_i A_j)$, i < j;
- (3) $\, \sharp \, \mathrm{P} \left(A_{j_1} A_{j_2} \cdots A_{j_k} \right), \, \, \sharp \, \psi \, \, 1 \leq j_1 < j_2 < \cdots < j_k \leq n.$

解: (2) 对 i 应用归纳法并结合向后方法证明:

$$P(A_i A_j) = \frac{m(m-1)}{n(n-1)}, \quad i < j.$$
 (*.2)

 \cdots 当 i+1 < j 时,

$$P(A_{i+1}A_j) = P(A_{i+1}A_j|A_1)P(A_1) + P(A_{i+1}A_j|A_1^c)P(A_1^c)$$

$$= \frac{(m-1)(m-2)}{(n-1)(n-2)} \cdot \frac{m}{n} + \frac{m(m-1)}{(n-1)(n-2)} \cdot \frac{n-m}{n}$$

.



【例 2.4.b】 设计方案调查服用兴奋剂的运动员占全体运动员的比例 p 调查人员先请被调查者在心目中选定一个整数(不说出), 然后请他在下面的问卷中回答"是"或"否":

当你选的数最后一位是奇数,请回答:你选的是奇数吗? 当你选的数最后一位是偶数,请回答:你服用过兴奋剂吗? □是 □ 否

没有人知道被调查者回答的是哪个问题, 更不知道他是否服用过兴奋剂. 假设运动员们随机选定数字, 并能按要求回答问题. 当回答"是"的概率为 p_1 时, 求p



解:对任一个运动员,用 B 表示"该运动员回答'是'"的事件,用 A 表示"该运动员选到奇数",则

$$P(A) = 1/2 = P(A^c), P(B|A) = 1, P(B|A^c) = p.$$

于是,

$$p_{1} = P(B)$$

$$= P(B|A) \cdot P(A) + P(B|A^{c}) \cdot P(A^{c})$$

$$= \frac{1}{2} + \frac{1}{2}p,$$

因此,

$$p = 2p_1 - 1. (*.3)$$





【例 2.4.c】(续):

在实际中, p_1 是未知的, 但可以估计. 假设调查了n 个运动员, 其中有k 个回答"是", 则 p_1 的估计为

$$\widehat{p}_1=rac{k}{n}.$$

于是 p 的估计为

$$\widehat{p} = 2\,\widehat{p}_1 - 1. \tag{*.3}$$

例如:如果调查 200 个运动员,其中 115 个回答"是",于是

$$\widehat{p} = 2 \times \frac{115}{200} - 1 = 15\%.$$

* 上面的 $\hat{\rho}=15\%$ 与下面直观是一致的: 200 个人中约有一半人是因为选中奇数而回答"是", 余下的一半人中回答"是"的人是服用过兴奋剂. 于是

$$\widehat{p} = \frac{115 - 100}{100} = 15\%.$$





▶定义 2.5.1 事件 A和 B相互独立 (简称独立), 若

$$P(AB) = P(A) \cdot P(B).$$

* 定义合理性 (直观分析): A与 B 独立意味着 A 发生与否对 B 的发生没有影响;或者 B 发生与否对 A 的发生没有影响. 可以如下表达:

$$P(B|A) = P(B|A^c) = P(B);$$

 $P(A|B) = P(A|B^c) = P(A).$

- * 若A与B独立,则A与Bc,Ac与B以及Ac与Bc分别独立
- * 概念差异: 事件独立与事件互斥



▶定义 2.5.1 事件 A和 B相互独立 (简称独立), 若

$$P(AB) = P(A) \cdot P(B).$$

* 定义合理性 (直观分析): A与 B 独立意味着 A 发生与否对 B 的发生没有影响;或者 B 发生与否对 A 的发生没有影响. 可以如下表达:

$$P(B|A) = P(B|A^c) = P(B);$$

 $P(A|B) = P(A|B^c) = P(A).$

- * 若 A 与 B 独立,则 A 与 B^c, A^c 与 B 以及 A^c 与 B^c 分别独立.
- * 概念差异: 事件独立与事件互斥





设 $P(A), P(B) \in (0,1)$, 条件概率可以反映事件 $A \subseteq B$ 之间的关系:

- P(B|A) = P(B) 说明 A 与 B 相互独立.
- P(B|A) > P(B) 说明 A 的发生更易于诱导 B 发生, A 与 B 有同向 关系, 于是 A^c 与 B^c 有同向关系. 于是,

$$P(B|A) > P(B) \Longrightarrow \begin{cases} P(B^c|A^c) > P(B^c), \\ P(A|B) > P(A), \\ P(A^c|B^c) > P(A^c). \end{cases}$$

• 类似,

$$\mathrm{P}\left(B|A\right) < \mathrm{P}\left(B\right) \Longrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \mathrm{P}\left(B^{c}|A^{c}\right) < \mathrm{P}\left(B^{c}\right), \\ \mathrm{P}\left(A|B\right) < \mathrm{P}\left(A\right), \\ \mathrm{P}\left(A^{c}|B^{c}\right) < \mathrm{P}\left(A^{c}\right). \end{array} \right.$$





* 事件的独立性是与概率空间的选择有关.

【例 2.5.3】 在概率空间 ([0,1), $\mathcal{B}([0,1))$, L) 中,事件 A = [0,1/2) 与 B = [1/4,3/4) 独立,其中 L 对应区间等长度等可能.

【例 2.5.4】 在概率空间 ([0,1), $\mathcal{B}([0,1))$, P) 中,事件 A=[0,1/2) 与 B=[1/4,3/4) 不独立,其中 P 定义为

$$P(E) = \sum_{k:1/2^k \in E} \frac{1}{2^k}, \quad E \in \mathscr{B}([0,1)).$$

容易计算

$$P(A) = \sum_{k=2}^{\infty} \frac{1}{2^k} = \frac{1}{2}, \quad P(B) = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} = \frac{3}{4}, \quad P(AB) = \frac{1}{4}.$$





* 代数不等式的概率证明方法.

【例 2.5.6】 设 $0 \le \alpha \le \pi/2$, 证明:

$$0 \le \sin \alpha + \cos \alpha - \sin \alpha \cos \alpha \le 1.$$

证明: 注意到 $\sin \alpha$, $\cos \alpha \in [0,1]$, 故二者可以看作某事件的概率. 设事件 A,B 相互独立, 满足

$$P(A) = \sin \alpha, \qquad P(B) = \cos \alpha.$$

于是,

$$P(A \cup B) = P(A) + P(B) - P(AB)$$

= $\sin \alpha + \cos \alpha - \sin \alpha \cos \alpha \in [0, 1]$.





▶ 定义 2.5.2 n 个事件 $A_1, A_2, ..., A_n$ 的相互独立, 若对 $\forall 1 \le j_1 < j_2 < \cdots < j_m \le n, 2 \le m \le n,$

$$P\left(\bigcap_{k=1}^{m}A_{j_{k}}\right)=\prod_{k=1}^{m}P\left(A_{j_{k}}\right).$$

- * 性质 1: A_1, A_2, \ldots, A_n 相互独立蕴涵 $\widehat{A}_1, \widehat{A}_2, \ldots, \widehat{A}_n$ 相互独立, 其中 $\widehat{A}_i = A_i$ 或 A_i^c .
- * 性质 2: A_1, A_2, \ldots, A_n 相互独立蕴涵 $A_{j_1}, A_{j_2}, \ldots, A_{j_m}$ 独立, 其中 $1 \leq j_1 < \cdots < j_m \leq n$.
- * 术语: 一列事件 $\{A_n, n \geq 1\}$ 的相互独立性
- * 术语:事件两两独立、事件两两互斥





* 事件的两两独立性不能蕴涵事件的独立性

【例 2.5.8】 在概率空间 ((0,1), B((0,1)), L) 中, 事件

$$A_1 = \left(0, \frac{1}{2}\right), \quad A_2 = \left(\frac{1}{4}, \frac{3}{4}\right), \quad A_3 = \left(\frac{1}{16}, \frac{5}{16}\right) \cup \left(\frac{9}{16}, \frac{13}{16}\right)$$

两两独立,但非相互独立.

【例 2.5.a】 一个盒子中有 4 个小球,有 3 个小球分别标有号码 1,2,3,另一个小球上有号码 1,2,3 三个数字.现从盒子中任意摸取一个小球,以 A_i 表示事件"取出小球上有号码 i",则 A_1 , A_2 , A_3 两两独立,但非相互独立.

【例 2.5.b】 抛掷三个质地均匀的骰子,以 A 记事件"第一和第二骰子掷出的点数相同",以 B 记事件"第一和第三骰子掷出的点数相同",以 C 记事件"第二和第三骰子掷出的点数相同",则 A,B,C 两两独立,但非相互独立.





▶ 利用独立性来求复杂事件的概率:设 A₁,...,A_n相互独立,则

$$\mathrm{P}\left(\bigcap_{i=1}^{n}A_{i}\right)=\prod_{i=1}^{n}\mathrm{P}\left(A_{i}\right),\label{eq:problem}$$

$$P\left(\bigcup_{i=1}^{n}A_{i}\right)=1-\prod_{i=1}^{n}[1-P\left(A_{i}
ight)].$$

* 小概率原则: 事件 A 发生的概率为 $\epsilon > 0$, 充分小. 现进行无限次试验, 以观察事件 A 是否发生, 则事件 A 必然发生.



* 代数不等式的概率证明方法.

【例 2.5.10】 设 a, b, c > 1, 证明:

$$\frac{1}{ab} + \frac{1}{bc} + \frac{1}{ac} - \frac{1}{a^2bc} - \frac{1}{b^2ca} - \frac{1}{c^2ab} + \frac{1}{a^2b^2c^2} \le 1.$$

证明: 注意到 ab, ac, bc > 1, 设事件 A, B, C 相互独立, 满足

$$P(A) = \frac{1}{ab}, \qquad P(B) = \frac{1}{bc}, \qquad P(C) = \frac{1}{ac}.$$

于是,由

$$P(A \cup B \cup C) = P(A) + P(B) + P(C) - P(AB) - P(BC)$$
$$-P(AC) + P(ABC)$$

展开得证. ■





* 代数不等式的概率证明方法.

【例 2.5.11】 设 a, b, c 为一个三角形的三条边长, 满足 a + b + c = 1, 证明:

$$a^2 + b^2 + c^2 + 4abc \le \frac{1}{2}.$$

证明: 注意到 $2a,2b,2c\in (0,1)$, 设事件 A,B,C 相互独立, 满足

$$P(A) = 2a, P(B) = 2b, P(C) = 2c.$$

于是,由

$$P(A \cup B \cup C) = 2(a+b+c) - 4(ab+ac+bc) + 8abc$$

= 2 - 2(1 - a² - b² - c²) + 8abc \le 1

得证. ▮





【例 2.5.14】 求复杂系统的可靠性 (系统正常工作的概率):

- (1) 串联系统;
- (2) 并联系统;
- (3) 串并联系统;
- (4) 并串联系统;
- (5) 桥式系统.

这里假设系统里每个元件独立工作, 每个元件正常工作的概率为 p.





作业

第2章第一次作业

§2.1: 1, 4, 5, 7, 11

§2.2: 9, 10, 13, 16

第2章第二次作业

 $\S 2.3:$ 2, 5, 6, 12, 14, 15, 18

第2章第三次作业

§2.4: 9, 11, 13, 16

§2.5: 4, 12, 21

