Ch02: 条件概率与独立性

条件概率 (Conditional Probability)

September 4, 2025

回忆: 例 0.6

回到 Poker Hands 的例子:

- Gaming: a one-pair hand that draws 5 cards from 52 cards
- Q1: the count of a one-pair hand is less than point 12

•
$$A = \{\omega_1, \omega_2, \omega_3, \omega_4\}, P(A) = \frac{4}{2,598,960}$$

 \bullet Q2: a one-pair hand only contains two S cards

$$P(B) = \frac{\binom{13}{2}\binom{39}{3}}{\binom{52}{5}}$$

- •Q3: 现有一副手牌, 如果其总点数小于 12, 那么仅包含两张 S 的概率 是多少?
 - •事件 A 发生的条件下,事件 B 发生的概率

回忆: 例 0.6 的解法

回到 Poker Hands 的例子:

- •Q1和Q2都是在整个样本空间上进行,无任何额外因素或条件
- •Q3 并非发生的整个样本空间上,条件 A 对样本空间进行了限制

•
$$\omega_1 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3S\}$$

•
$$\omega_2 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3H\}$$

•
$$\omega_3 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3C\}$$

•
$$\omega_4 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3D\}$$

- •事件 A 发生的条件下,事件 B 发生的概率 $P(B \mid A) = 1/4$
- •一个随机事件发生的概率可能随着条件的改变而改变
 - •问题: 事件 $A \rightarrow$ 事件 C: "the count of a one-pair hand is less than point 13"
 - $P(B \mid C) = ?$

回忆: 例 0.6 的解法

回到 Poker Hands 的例子:

- •Q1和Q2都是在整个样本空间上进行,无任何额外因素或条件
- •Q3 并非发生的整个样本空间上,条件 A 对样本空间进行了限制

•
$$\omega_1 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3S\}$$

•
$$\omega_2 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3H\}$$

•
$$\omega_3 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3C\}$$

•
$$\omega_4 = \{2S, 2H, 2C, 2D, 3D\}$$

- •事件 A 发生的条件下,事件 B 发生的概率 $P(B \mid A) = 1/4$
- •一个随机事件发生的概率可能随着条件的改变而改变
 - •问题: 事件 $A \rightarrow$ 事件 C: "the count of a one-pair hand is less than point 13"
 - $P(B \mid C) = \frac{10}{28}$

条件概率

定义 0.7 设 (Ω, Σ, P) 是一个概率空间, 事件 $A \in \Sigma$ 且 P(A) > 0, 对于任意事件 $B \in \Sigma$, 称

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

为事件 A 发生的条件下的事件 B 发生的概率, 简称为条件概率 (Conditional Probability), 读作 "given A, B 的概率."

Remarks:

- 1. 条件概率是概率, 因此遵循非负性、规范性、可列可加性、容斥原理
- 2. 任何事件的概率可看作必然事件的条件概率 $P(A) = P(A \mid \Omega)$
 - •相对地,条件概率 $P(B \mid A)$ 也可以看作事件 A "缩小了" 样本空间(全集)上的某个概率
- 3. 约定: 当我们提及条件概率 $P(B \mid A)$ 时, 默认 P(A) > 0 (即非空).

1. 条件概率的基本计算性质

条件概率是概率,因此遵循非负性、规范性、可列可加性、容斥原理

- 非负性 $P(B \mid A) \ge 0$
- 规范性 $P(\Omega \mid A) = 1$ and $P(A \mid A) = 1$
- 可列可加性, if $B_i \cap B_j = \emptyset$ for any i, j, we have

$$P(\bigcup_{i=1}^{n} B_i \mid A) = \bigcup_{i=1}^{n} P(B_i \mid A)$$

• 容斥原理

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

and

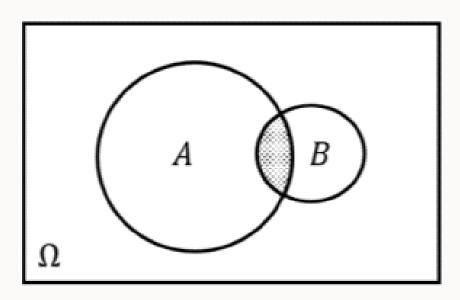
$$P(B \mid A) = 1 - P(\bar{B} \mid A)$$

同理可以推广至多事件并的情况.

2. 条件概率的本质: 空间缩减

条件概率的本质是缩小了有效的样本空间

• 计算条件概率的方法: 样本空间缩减 $\Omega \to A$, 在 "新" 样本空间 A 下 考虑事件 B 的发生



条件概率: 例 0.30

例 0.30 盒子中有 4 只不同的产品, 其中 3 只一等品, 1 只二等品. 从盒子中不放回随机取两次产品. 用 A 表示第一次拿到一等品的事件, 用 B 表示第二次取到一等品的事件, 求条件概率 $P(B \mid A)$.

解答:例 0.30

题目: 盒子中有 4 只不同的产品, 其中 3 只一等品, 1 只二等品. 从盒子中不放回随机取两次产品. 用 A 表示第一次拿到一等品的事件, 用 B 表示第二次取到一等品的事件, 求条件概率 $P(B \mid A)$.

解答:

• 将盒子中 3 个一等产品分别编号为 1,2,3, 二等品编号 4, 用 i 和 j 分别表示第一, 第二次抽取的产品编号, 由此可得

$$\Omega = \{(i,j) : i \neq j, i, j \in [4]\}, \qquad A = \{(i,j) : i \neq j, i \neq 4\}$$

$$B = \{(i,j) : i \neq j, j \neq 4\}, \qquad AB = \{(i,j) : i \neq j, i, j \in [3]\}$$

计算可得 $|\Omega| = 12$, |A| = 9, |B| = 9 以及 AB = 6. 根据古典概型有

$$P(A) = \frac{|A|}{|\Omega|} = \frac{3}{4}, \qquad P(B|A) = \frac{P(AB)}{P(A)} = \frac{1/2}{3/4} = \frac{2}{3}.$$

乘法公式

对概率非零的事件 A 和 B, 根据条件概率的定义

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

可得

$$P(AB) = P(A)P(B \mid A) = P(B)P(A \mid B)$$

进而,我们可以推广到多事件的情况

定理 0.5 对随机事件 A_1, A_2, \ldots, A_n , 有

$$P(A_1 A_2 \dots A_n) = P(A_1) P(A_2 \mid A_1) P(A_3 \mid A_1 A_2) \dots P(A_n \mid A_1 A_2 \dots A_{n-1})$$

条件概率: 例 0.31

例 0.31 一个箱子中有 a 个红球和 b 个白球, 依次任意无放回地取出 n 个球 $(n \le a + b)$, 其中包括 k 个白球 $(k \le b)$, 求在此情形下第一次取出 白球的概率.

解答:例 0.31

题目: 一个箱子中有 a 个红球和 b 个白球, 依次任意无放回地取出 n 个球 $(n \le a + b)$, 其中包括 k 个白球 $(k \le b)$, 求在此情形下第一次取出白球的概率.

解答:

•用A表示第一次取出白球的事件,用B表示依次取出n个球中包括k个白球的事件,根据题意和超几何分布有

$$P(A) = \frac{b}{a+b}, \qquad P(B) = \binom{a}{n-k} \binom{b}{k} / \binom{a+b}{n}$$
$$P(B|A) = \binom{a}{n-k} \binom{b-1}{k-1} / \binom{a+b-1}{n-1}.$$

所求概率

$$P(A|B) = \frac{P(A \cap B)}{P(B)} = \frac{P(A)P(B|A)}{P(B)} = \frac{k}{n}.$$

Recall: 超几何概型的例题 0.19

问题: 袋中有 a 个不同的白球, b 个不同的红球, 假设有 k 个人依次随机无放回地从袋中取一个球, 问第 i 个人 ($i \le k$) 取出红球的概率?

Recall: 超几何概型的例题 0.19

问题: 袋中有 a 个不同的白球,b 个不同的红球,假设有 k 个人依次随机无放回地从袋中取一个球,问第 i 个人 ($i \le k$) 取出红球的概率?

解答:

- 这个例题与 k 无关,所以不妨假设 k = a + b,所以原题目转化为"袋中有 a 个不同的白球,b 个不同的红球,某人无放回地抓取 k = a + b 次,取得红球 b 个。在此情形下,第 i 次取出红球的概率"
- 根据例 0.31, 该问题可以用条件概率求解, P(A|B) = b/k = b/(a+b)

乘法公式: 例 0.32

例 0.32 有 n 把钥匙,只有一把能打开门,不放回地随机取出一把开门, 求恰好第 k ($k \le n$) 次打开门的概率. 解答:例 0.32

题目: 有 n 把钥匙,只有一把能打开门,不放回地随机取出一把开门,求恰好第 k ($k \le n$) 次打开门的概率.

解答:

• 用 A_i 表示第 i 次没有打开门的事件,则第 k 次打开门的事件可以表示为 $A_1A_2 \dots A_{k-1}\bar{A}_k$,根据乘法公式有

$$P(A_1 A_2 \dots A_{k-1} \bar{A}_k)$$

$$= P(A_1) P(A_2 | A_1) P(A_3 | A_1 A_2) \dots P(A_{k-1} | A_1 \dots A_{k-2}) P(\bar{A}_k | A_1 A_2 \dots A_k)$$

$$= \frac{n-1}{n} \times \frac{n-2}{n-1} \times \dots \times \frac{n-(k-1)}{n-(k-2)} \times \frac{1}{n-(k-1)} = \frac{1}{n}$$

乘法公式: 例 0.33

例 0.33 (匹配问题) 假设有n 对夫妻参加活动,被随机分成n 组,每组一男一女,求

- n 对夫妻中, 恰好两两被分到一组的概率
- n 对夫妻中, 至少有一对夫妻被分到一组的概率

解答:例 0.33

题目: 假设有n 对夫妻参加活动,被随机分成n 组,每组一男一女,求

- n 对夫妻中,恰好两两被分到一组的概率
- n 对夫妻中, 至少有一对夫妻被分到一组的概率

解答:

• 用 A_i 表示第 i 对夫妻被分到同一组的事件, 则 n 对夫妻恰好两两被分到一组的事件可表示为 $A_1A_2 \dots A_n$. 根据乘法公式有

$$P(A_1 A_2 ... A_n)$$
= $P(A_1) P(A_2 | A_1) P(A_3 | A_1 A_2) ... P(A_n | A_1 A_2 ... A_{n-1})$
= $\frac{1}{n} \times \frac{1}{n-1} \times ... \times \frac{1}{1} = \frac{1}{n!}$

• "至少有一对夫妻被分到一组的概率"为"没有夫妻被分到一组的概率"的补集,即 $1 - P(\bar{A}_1 \bar{A}_2 \dots \bar{A}_n)$

乘法公式: 例 0.34

例 0.34 箱子里有 n 个白球和 m 个红球, 随机取出一球后放回, 并加入 l 个与取出球同色的球, 求前两次取出红球且后两次取出白球的概率.

解答:例 0.34

题目: 箱子里有n个白球和m个红球,随机取出一球后放回,并加入l个与取出球同色的球,求前两次取出红球且后两次取出白球的概率.

解答:

●用 A_i 表示第 i 次抽到红球的事件 ($i \in [2]$),则 \bar{A}_j 表示第 j 次抽到白球的事件 ($j \in [3,4]$). 有

$$P(A_1) = \frac{m}{m+n} \qquad P(A_2|A_1) = \frac{m+c}{m+n+c}$$

$$P(\bar{A}_3|A_1A_2) = \frac{n}{m+n+2c} \qquad P(\bar{A}_4|A_1A_2\bar{A}_3) = \frac{n+c}{m+n+3c}$$

• 根据乘法公式有

$$P(A_1 A_2 \bar{A}_3 \bar{A}_4) = \frac{mn(m+c)(n+c)}{(m+n)(m+n+c)(m+n+2c)(m+n+3c)}$$

乘法公式: 例 0.35

例 0.35 第一个箱子里有 n 个不同的白球, 第二个箱子里有有 m 个不同的红球, 从第一个箱子任意拿走一球, 再从第二个箱子里任意拿走一球放入第一个箱子, 依次进行, 直至第一、第二个箱子都为空, 求第一个箱子最后一次取走的球是白球的概率.

解答: 例 0.35

问题:第一个箱子里有 n 个不同的白球,第二个箱子里有有 m 个不同的红球,从第一个箱子任意拿走一球,再从第二个箱子里任意拿走一球放入第一个箱子,依次进行,直至第一、第二个箱子都为空,求第一个箱子最后一次取走的球是白球的概率.

解答:

- 我们注意到, 这个问题里球是不同的, 也就是第一个箱子最后一次取走的白球也是不一样的.
- 球具有唯一识别性, 所以我们先将这个白球选出来 $\binom{n}{1}$ 标记为 a.
- •用A表示"第一个箱子最后一次取走的白球a", 求P(A).
- 这同样说明, 前 n+m-1 次取球没有取到 a.
- 类似于例 0.35, 我们可以用序列来描述事件 $A: B_1B_2...B_{n+m-1}$, 其中 B_i 表示第 i 未取到 a 球.
- 我们有 $P(A) = P(B_1B_2...B_{n+m-1})$, 遵循乘法公式. 得到 $(1-1/n)^m$.

Ch02: 条件概率与独立性

事件独立性 (Event Independency)

September 4, 2025

两事件的独立性

• 在一般情况下, 由条件概率定义知

$$P(B \mid A) = \frac{P(AB)}{P(A)} \neq P(B)$$

即事件 A (原因) 发生对事件 B (结果) 的发生有影响. 注意到,我们这里对条件概率的"解读"换了一种方式 (e.g., Belief Networks).

•然而在有些情况下,事件 A 的发生对事件 B 的发生可能没有任何影响,即

$$P(B \mid A) = P(B)$$
 or $P(AB) = P(A)P(B)$ 独立性

独立性的定义

定义 0.8 若事件 A, B 满足

$$P(AB) = P(A)P(B)$$

称事件A与B相互独立.

独立性的性质:

- •任何事件与不可能事件 (或必然事件) 相互独立,like $a \cdot 0 = 0$ and $a \cdot 1 = a$
- 若 P(A)P(B) > 0, 则有

$$P(AB) = P(A)P(B) \Leftrightarrow P(B \mid A) = P(B) \Leftrightarrow P(A \mid B) = P(A)$$

• 若事件 A 与 B 相互独立,则 A 与 \bar{B} , \bar{A} 与 B, \bar{A} 与 \bar{B} 都互相独立.

独立性 VS 互斥 (不相容)

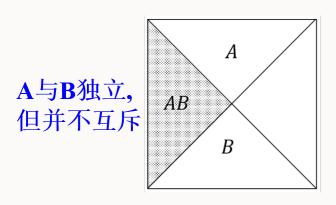
• A = B 相互独立:与概率相关,反映事件的概率属性

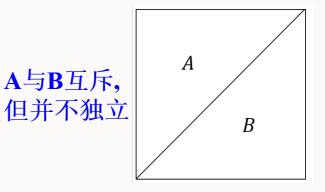
$$P(AB) = P(A)P(B)$$

• A = B **互不相容**: 与概率无关, 与事件的运算相关

$$A \cap B = \emptyset \Rightarrow P(A \cap B) = 0$$

• A 和 B 独立 \Rightarrow A 和 B 不互斥; A 和 B 互斥 \Rightarrow A 和 B 不独立





例子: 独立性和互斥

例 (1) 若事件 A 和 B 互斥且 P(A)P(B) > 0, 下面哪些说法正确?

- 1. $P(B \mid A) > 0$
- 2. $P(A \mid B) = 0$
- 3. A和B不独立
- 4. $P(A \mid B) = P(A)$

例 (2) 若事件 A 和 B 独立且 P(A)P(B) > 0, 下面哪些说法正确?

- 1. $P(B \mid A) > 0$
- 2. $P(A \mid B) = P(A)$
- 3. $P(A \mid B) = 0$
- 4. P(AB) = P(A)P(B)

如何判断独立性?

- 1. 直接计算判断 $P(AB) \stackrel{?}{=} P(A)P(B)$
- 2. 根据实际问题判断事件的独立性
 - •两人独立射击打靶且互不影响,因此两人中靶的事件相互独立
 - 抛投质量不均匀的硬币
 - 从 n 件产品中随机抽取两件, 事件 A_i 表示第 i 件是合格品. 若有放回抽取则事件 A_i 与 A_j 相互独立; 若不放回则不独立
 - 从一副扑克 (不含大王、小王) 中随机抽取一张扑克, 用事件 A 表示抽到 10, 事件 B 表示抽到黑色的扑克. 事件 A 与 B 是否独立?
 - 机器学习的经典假设是训练数据独立同分布采样 (i.i.d.)

独立性是概率论的核心性质 (拓展)

事实上,我们可以用积分来表示概率(通常出现在连续随机变量的情况下),即

$$P(A) = \int_A f_X(x) \, \mathrm{d}x$$

那么独立性, P(AB) = P(A)P(B) 本质上是双变量的独立积分

$$P(A)P(B) = \int_A f_X(x) dx \int_B f_Y(y) dy = \iint_{AB} f_{X,Y}(x,y) dxy = P(AB)$$

而互斥,P(AB) = 0 其实是一个积分区间的概念

$$P(AB) = \iint_{AB} f_{X,Y}(x,y) \, \mathrm{d}xy = 0$$

则要么 $f_{X,Y}(x,y) \equiv 0$,要么 $AB = \emptyset$.

补充一问: 如果 A 和 B 独立且互斥呢?

条件独立性

定义 0.9 设 (Ω, Σ, P) 是一个概率空间, 事件 $C \in \Sigma$ 且满足 P(C) > 0, 若事件 $A, B \in \Sigma$ 且满足

$$P(AB \mid C) = P(A \mid C)P(B \mid C)$$

或者等价地

$$P(A \mid BC) = P(A \mid C)$$

则称事件 A 和 B 在事件 C 发生的情况下是条件独立的 (conditional independent).

三事件的独立性

定义 0.10 若事件 A, B, C 满足:

•
$$P(AB) = P(A)P(B), P(AC) = P(A)P(C), P(BC) = P(B)P(C)$$

$$\bullet P(ABC) = P(A)P(B)P(C)$$

则称事件 A、B、C 是相互独立的 (mutually independent).

Question:

事件
$$A, B, C$$
 相互独立 $\subseteq \stackrel{?}{=} \supseteq$ 事件 A, B, C 两两独立

Bernstein 反例

例 0.36 (Bernstein 反例) 一个均匀的正四面体,第一面红色,第二面白色,第三面黑色,第四面同时有红、白、黑三种颜色. 随意投掷一次,用A,B,C分别表示红色、白色、黑色朝下的事件.

考虑这三事件的相互独立性与两两独立性.

解答: Bernstein 反例

题目:一个均匀的正四面体,第一面红色,第二面白色,第三面黑色,第四面同时有红、白、黑三种颜色.随意投掷一次,用 *A*,*B*,*C* 分别表示红色、白色、黑色朝下的事件.考虑这三事件的相互独立性与两两独立性.

解答:

• 用 A, B, C 分别表示红色、白色、黑色朝下的事件,因为有一面同时包含三种颜色,有

$$P(A) = P(B) = P(C) = 1/2,$$
 $P(AB) = P(BC) = P(AC) = 1/4,$

由此可得事件 A, B, C 两两独立.

●但由于

$$P(ABC) = 1/4 \neq 1/8 = P(A)P(B)P(C),$$

由此可知 A, B, C 不是相互独立的. (这个几何体的构造即不是独立的,这是一个本质性)

多事件的独立性

定义 0.11 若事件 $A_1, A_2, ..., A_n$ 中任意 $k (k \le n)$ 个事件独立, 即对任意 $k \in [n]$ 有

$$P(A_{i_1} \dots A_{i_k}) = P(A_{i_1}) \dots P(A_{i_k})$$

其中 $1 \le i_1 \le i_2 \le \cdots \le i_k \le n$. 则称事件 A_1, A_2, \ldots, A_n 相互独立.

Notice:

- •n 个事件的相互独立性共有 $2^n n 1$ 个等式 (思考题)
- 事件 A_1, A_2, \ldots, A_n 的相互独立性与两两独立性存在区别
- •可以类似定义多个事件的条件独立性

独立性: 例 0.37

例 0.37 三人独立破译一份密码,每人单独能破译的概率分别为 1/5, 1/3, 1/4.

问三人中至少有一人能破译密码的概率?

解答:例 0.37

题目: 三人独立破译一份密码, 每人单独能破译的概率分别为 1/5, 1/3, 1/4. 问三人中至少有一人能破译密码的概率?

解答:

- 用事件 A_i 表示第 i 个人破译密码 $(i \in [3])$, 根据题意有 $P(A_1) = 1/5$, $P(A_2) = 1/3$, $P(A_3) = 1/4$.
- •根据容斥原理和独立性,三人中至少有一人能破译密码的概率为

$$P(A_1 \cup A_2 \cup A_3)$$

$$= P(A_1) + P(A_2) + P(A_3) - P(A_1A_2) - P(A_1A_3) - P(A_2A_3) + P(A_1A_2A_3) = 3/5$$

● 也可以根据对偶性和独立性来求解该问题, 三个人至少有一人能破译密码的概率 为(增加事件数量可以减小极端事件发生的概率)

$$P(A_1 \cup A_2 \cup A_3) = 1 - P(\bar{A}_1 \bar{A}_2 \bar{A}_3) = 1 - P(\bar{A}_1) P(\bar{A}_2) P(\bar{A}_3) = 3/5$$

小概率原理 (Minor Probability Principle)

若 n 个事件 A_1, A_2, \ldots, A_n 相互独立, 其发生的概率分别为 p_1, p_2, \ldots, p_n

• 事件 A_1, A_2, \ldots, A_n 中至少有一个事件发生的概率为

$$P(\bigcup_{i=1}^{n} A_i) = 1 - P(\bigcap_{i=1}^{n} \bar{A}_i) = 1 - \prod_{i=1}^{n} (1 - p_i)$$

• 事件 A_1, A_2, \ldots, A_n 中至少有一个事件不发生的概率为

$$P(\bigcup_{i=1}^{n} \bar{A}_i) = 1 - P(\bigcap_{i=1}^{n} A_i) = 1 - \prod_{i=1}^{n} p_i$$

解读:

- 若每个事件的概率 p_i 都非常小, 但 n 非常大, 则 n 个相互独立的事件中至少有一事件发生或至少有一事件不发生的概率都很大.
- 若事件 A 在一次试验中发生的概率非常小, 但经过多次独立地重复试验, 事件 A 的发生是必然的, 称之为小概率原理.

小概率原理: 例 0.38

例 0.38 冷战时期美国的导弹精度 90%, 苏联的导弹精度 70%, 但苏联的导弹数量特别多, 导弹的数量能否弥补精度的不足?

解答:例 0.38

题目: 冷战时期美国的导弹精度 90%, 苏联的导弹精度 70%, 但苏联的导弹数量特别 多, 导弹的数量能否弥补精度的不足?

解答:

• 假设每次独立发射 n 枚导弹, 用事件 A_i 表示第 i 枚导弹命中目标, 则 n 枚导弹击中目标的概率为

$$P(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n) = 1 - (1 - 0.7)^n \ge 0.9 \implies n \ge 2,$$

● 因此每次独立发射 2 枚导弹, 击中目标的概率高于 90%.

小概率原理: 例 0.39

例 0.39 假设市场上有 n 种不同类型的邮票, 一位集邮爱好者收集第 i 种邮票的概率为 p_i , 且

$$p_1 + p_2 + \dots + p_n = 1$$

假设每次集邮都是独立同分布的 (i.i.d.), 若现已收集到 n 张邮票, 用 A_i 表示至少收集到第 i 种类型邮票的事件.

请计算:

- $\bullet P(A_i)$
- $P(A_i \cup A_j) \ (i \neq j)$
- $\bullet P(A_i \mid A_j) \ (i \neq j)$

解答:例 0.39

解答:

• 根据题意有

$$P(A_i) = 1 - P(\bar{A}_i) = 1 - P($$
收集的 n 张邮票中没有第 i 中类型邮票 $) = 1 - (1 - p_i)^n$.

• 同理可得

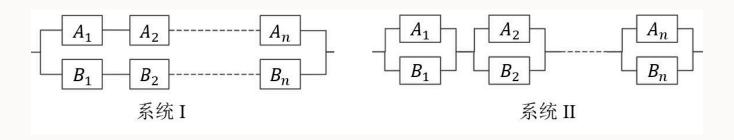
$$P(A_i \cup A_j) = 1 - P(\bar{A}_i \cap \bar{A}_j) = 1 - (1 - p_i - p_j)^n.$$

• 利用容斥原理和条件概率的定义有

$$P(A_i \mid A_j) = \frac{P(A_i A_j)}{P(A_j)} = \frac{P(A_i) + P(A_j) - P(A_i \cup A_j)}{P(A_j)}$$
$$= \frac{1 - (1 - p_i)^n - (1 - p_j)^n + (1 - p_i - p_j)^n}{1 - (1 - p_j)^n}$$

电路可靠性: 例 0.40

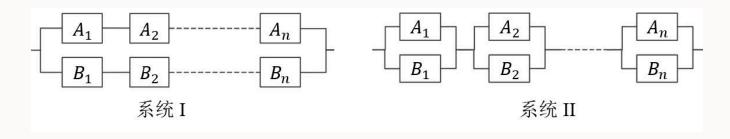
例 0.40 设构成系统的每个元件的可靠性均为 p(0 , 且各元件是否正常工作是相互独立的. 设有 <math>2n 个元件按下图所示, 两种不同连接方式构成两个不同的系统, 比较这两种系统的可靠性大小.



解答: 例 0.40

问题: 设构成系统的每个元件的可靠性均为 p(0 , 且各元件是否正常工作是相互独立的. 设有 <math>2n 个元件按下图所示, 两种不同连接方式构成两个不同的系统, 比较这两种系统的可靠性大小.

解答:



- ●对于系统 I, 它能正常工作当且仅当系统中的两条通路至少有一条正常工作, 而每条通路正常工作当且仅当它的每个元件都能正常工作; 对于系统 II, 它能正常工作当且仅当每对并联元件能够正常工作.
- 用事件 A_i 和 B_i 表示图中对应元件正常工作 (i = 0, 1, 2, ..., n), 因此系统 I 的可靠

性为

$$P((A_1 A_2 ... A_n) \cup (B_1 B_2 ... B_n))$$

$$= P(A_1 A_2 ... A_n) + P(B_1 B_2 ... B_n) - P(A_1 A_2 ... A_n B_1 B_2 ... B_n)$$

$$= 2p^n - p^{2n} = p^n (2 - p^n)$$

系统 II 可靠性为

$$P\left(\bigcap_{i=1}^{n} (A_i \cup B_i)\right) = \prod_{i=1}^{n} P(A_i \cup B_i) = (2p - p^2)^n = p^n (2 - p)^n$$

利用数学归纳法可证明当 $n \ge 2$ 时有 $(2-p)^n > 2-p^n$ 成立, 由此可知系统 II 的可靠性更好.