

Ch 2-2 独立性



回顾前一次课

若事件 A_1, A_2, \dots, A_n 为样本空间 Ω 的一个划分, 对任意事件 B 有

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

称之为 **全概率公式**

贝叶斯公式: 设 A_1, A_2, \dots, A_n 为样本空间 Ω 的一个划分, 且事件 B 满足 $P(B) > 0$. 对任意 $1 \leq i \leq n$ 有

$$P(A_i|B) = \frac{P(A_iB)}{P(B)} = \frac{P(A_i)P(B|A_i)}{\sum_{j=1}^n P(A_j)P(B|A_j)}$$

两事件的独立性

在一般情况下, 由条件概率定义知

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

即事件 A 发生对事件 B 的发生有影响. 然而在有些情况下事件 A 的发生对事件 B 可能没有任何影响 —— **独立性**

定义: 若事件 A, B 满足 $P(AB) = P(A)P(B)$, 称事件 **A 与 B 相互独立**

- 对事件 A 和 B 满足 $P(A)P(B) > 0$, 有

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

- 任何事件与不可能事件 (或必然事件) 相互独立

性质

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

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
- 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_1 与 A_2 相互独立; 若不放回则不独立
- 机器学习的经典假设是训练数据独立同分布采样

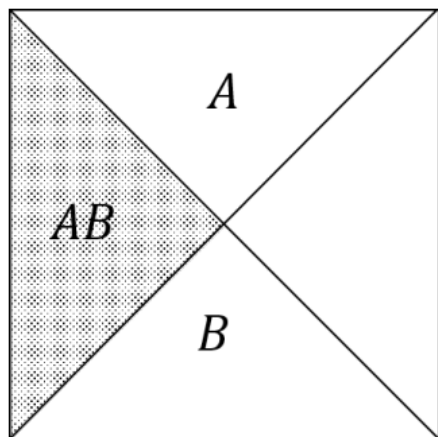
例：从一副扑克 (不含大王、小王) 中随机抽取一张扑克, 用事件 A 表示抽到10, 事件 B 表示抽到黑色的扑克. 事件 A 与 B 是否独立？

独立与互斥的关系

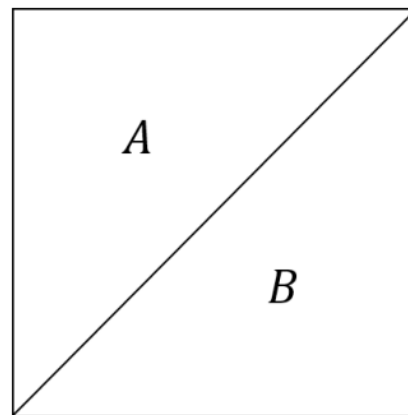
A 与 B 相互独立: $P(AB) = P(A)P(B)$, 独立性与概率相关,
反映事件的概率属性

A 与 B 互不相容: $AB = \emptyset$, 与事件运算关系相关, 与概率无关

独立与互斥反映事件不同的性质, 无必然联系



A 与 B 独立, 但并不互斥



A 与 B 互斥, 但并不独立

性质

事件 A 和 B 满足 $P(A)P(B) > 0$, 若事件 A 和 B 独立则 A 和 B 不互斥;
若事件 A 和 B 互斥则 A 和 B 不独立.

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

a) $P(B|A) > 0$ b) $P(A|B) = 0$ c) A, B 不独立 d) $P(A|B) = P(A)$

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

a) $P(B|A) > 0$ b) $P(A|B) = P(A)$
c) $P(A|B) = 0$ d) $P(AB) = P(A)P(B)$

多事件的独立性

定义 若事件 A, B, C 满足 $P(AB) = P(A)P(B)$, $P(AC) = P(A)P(C)$, $P(BC) = P(B)P(C)$ 且 $P(ABC) = P(A)P(B)P(C)$, 则称 **事件 A, B, C 相互独立**

事件 A, B, C 相互独立

事件 A, B, C 两两独立

定义若事件 A_1, A_2, \dots, A_n 中任意 k 个事件独立, 即对任意 $k \in [n]$ 有

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

其中 $1 \leq i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_k \leq n$, 则称 **事件 A_1, A_2, \dots, A_n 相互独立**

例题

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.

小概率原理

若 n 个事件 A_1, \dots, A_n 相互独立, 其发生的概率分别为 p_1, \dots, p_n , 则事件 A_1, A_2, \dots, A_n 中至少有一事件发生的概率为

$$P(A_1 \cup \dots \cup A_n) = 1 - P(\bar{A}_1 \cdots \bar{A}_n) = 1 - (1 - p_1) \cdots (1 - p_n)$$

事件 A_1, A_2, \dots, A_n 中至少有一事件不发生的概率为

$$P(\bar{A}_1 \cup \bar{A}_2 \cdots \cup \bar{A}_n) = 1 - P(A_1 A_2 \cdots A_n) = 1 - p_1 p_2 \cdots p_n$$

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

小概率原理

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**

若独立事件 A_1, A_2, \dots, A_n 发生的概率 $P(A_i) = p$, 则 n 个事件中恰有 k 个事件发生的概率为

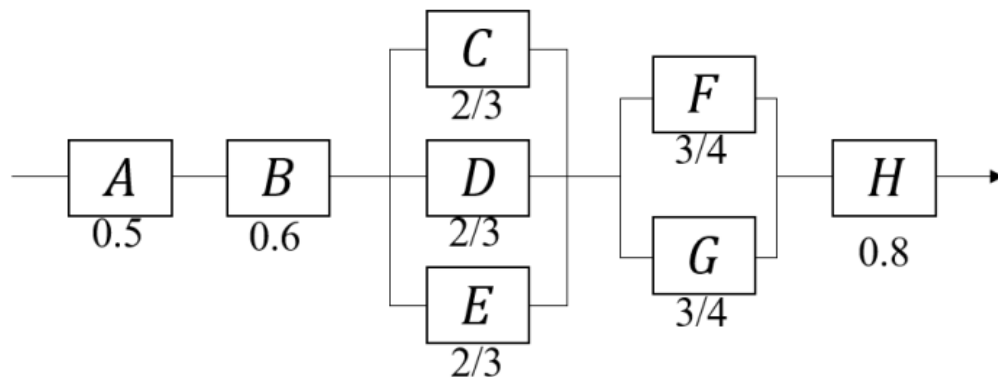
$$\binom{n}{k} p^k (1 - p)^{n-k}$$

例题

冷战时期美国的导弹精度99%, 苏联的导弹精度60%, 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?

例题

一串电路如下图所示: A,B,C,D,E,F,G 是电路元件, 电路元件各自下方的数字表示正常工作的概率. 若各电路元件之间相互独立. 求电路正常工作的概率.



案例分析：验证大矩阵乘法是否相等

给定矩阵 $A, B, C \in \{0,1\}^{n \times n}$ ($n \geq 10000000$), 验证 $AB = C$?

独立随机产生一个向量 $r \in \{0,1\}^n$, 判断

$$A(Br) = Cr?$$

计算 $A(Br)$ 和 Cr 的复杂度均为 $O(n^2)$. 若 $A(Br) \neq Cr$ 则直接有 $AB \neq C$; 若 $A(Br) = Cr$ 并不能得出 $AB = C$.

将上述过程独立进行 K 次, 可以证明以较大的概率有 $AB = C$ 成立, 该过程被称为Freivalds算法

Freivalds算法

Freivalds 算法

Input: A, B, C

Output: Yes/No

For $i = 1 : K$

 Select a random vector $r = (r_1, r_2, \dots, r_n)$ with $P(r_j = 0) = P(r_j = 1) = 1/2$ ($j \in [n]$)

 Compute $p = A \times (Br) - Cr$

 If $p \neq 0$ then

 Return 'No'.

 EndIf

EndFor

Return 'Yes'.

Freivalds算法分析

该算法的计算复杂度为 $O(Kn^2)$, 若 K 比较小则显著降低了计算复杂度.

若返回No, 则必然有 $AB \neq C$

若返回Yes, 然而并不一定有 $AB=C$ 成立, 下面研究成立的概率.

设 $D = AB - C \neq 0$, 则 D 中必存在一些元素不为0, 不妨令 $d_{11} \neq 0$. 对任意一轮循环, 不妨设随机向量 $r = \{r_1, r_2, \dots, r_n\}$, 根据返回Yes 可知 $Dr = 0$, 进一步可得向量 Dr 的第一个元素等于0, 即

$$\sum_{j=1}^n d_{1j}r_j = 0 \implies r_1 = -\frac{1}{d_{11}} \sum_{j=2}^n d_{1j}r_j$$

Freivalds算法分析

$$\sum_{j=1}^n d_{1j}r_j = 0 \implies r_1 = -\frac{1}{d_{11}} \sum_{j=2}^n d_{1j}r_j$$

无论 r_2, \dots, r_n 取何值, 等式 $\sum_{j=1}^n d_{1j}r_j = 0$ 是否成立由 r_1 的值决定.
根据 $P(r_1 = 0) = P(r_1 = 1) = 1/2$ 可知 $\sum_{j=1}^n d_{1j}r_j = 0$ 成立的概率不超过 $1/2$

在 K 轮独立循环中, 等式 $\sum_{j=1}^n d_{1j}r_j = 0$ 成立的概率不超过 $\frac{1}{2^K}$

取 $K = \log_2 n$, 则算法Freivalds计算复杂度为 $O(n^2 \log n)$, 若算法返回No, 则 $AB \neq C$; 若返回Yes, 则有

$$P(AB = C) > 1 - 1/n$$

即至少以 $1 - 1/n$ 的概率有 $AB = C$ 成立