

思考题: 例 0.16

例 0.16 (匹配问题) 将 n 对夫妻任意分成 n 组, 每组 2 人, 不限男女, 问至少有一对夫妻被分到同一组的概率是多少?

① 基本事件的个数: $2n$ 个人两两分组: $C_{2n}^2 C_{2n-2}^2 C_{2n-4}^2 \cdots C_2^2 = \frac{(2n)!}{2^n}$

② Consider "一对夫妻成功": 任取一对 C_n^1 , 其余 $2n-2$ 人任意两两组合

① 概率问题

③ 上述事件满足容斥原理. 即

~~$$C_n^1 \frac{(2n-2)!}{2^{n-1}} + C_n^2 \frac{(2n-4)!}{2^{n-2}} + \cdots$$~~

$$\sum_i |A_i| - \sum_{i < j} |A_i A_j| + \cdots$$



$$\Rightarrow C_n^1 \frac{(2n-2)!}{2^{n-1}} - C_n^2 \frac{(2n-4)!}{2^{n-2}} + C_n^3 \frac{(2n-6)!}{2^{n-3}} - \cdots = \sum_{i=1}^n C_n^i \frac{(2n-2i)!}{2^{n-i}} (-1)^{i+1}$$

整数的有序分解: 例 0.22

例 0.22 思考题:

- 整数有序分解问题二定理的证明思路
- 推论: 求方程 $x_1 + x_2 + \dots + x_m \leq n$ 非负整数解、正整数解的个数
- 问题: 在多项式 $(x_1 + x_2 + \dots + x_m)^n$ 的展开式中, 一共有多少种不同的展开项?

该问题是: ① $x_1 + x_2 + \dots + x_m = n$ 的非负、正整数解的个数

② $x_1 + x_2 + \dots + x_m = n-1$ 的

⋮

③ $x_1 + x_2 + \dots + x_m = 0$ 的

每一项可以展开为 $x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \dots x_n^{\alpha_n}$ 的形式。
因此该问题与非负整数解的个数一致

即 C_{n+m-1}^{m-1} ↑

隔板法

注意: 对于非负整数解, 有 $\sum_{i=1}^{n+m-1} C_{i+m-1}^{m-1} = C_{n+m}^m$

对于正整数解, 有 $\sum_{i=1}^{n+m-1} C_{i-1}^{m-1} = C_n^m$

Appendix: 作业

一个口袋中有 5 个球, 在这 5 个球上分别标有数字 1, 2, 3, 4, 5. 从袋中不放回任取 3 个球, 每个球被取到的可能性相同, 求取到的球上标明的最大数字 X 的分布列.

X 取值 3 4 5

$$P \quad \text{概率} \quad \frac{1}{C_5^3} \quad \frac{C_3^2}{C_5^3} \quad \frac{C_4^2}{C_5^3}$$

定义 0.11 若事件 A_1, A_2, \dots, A_n 中任意 k ($k \leq n$) 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 $1 \leq i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_k \leq n$. 则称事件 A_1, A_2, \dots, A_n 相互独立.

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, \dots, 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

$$\begin{aligned} C_n^2 + C_n^3 + \dots + C_n^n &= \sum_{i=0}^n C_n^i - C_n^0 = 2^n - 1 \\ \text{两两相粒} \quad \quad \quad \text{三三相粒} \end{aligned}$$

正态分布的估计：思考题

定理 0.13 若 $X \sim \mathcal{N}(0, 1)$, 对任意 $\epsilon > 0$ 有

$$P(X \geq \epsilon) \leq \frac{1}{2}e^{-\epsilon^2/2}$$

$$P(|X| \geq \epsilon) \leq \min \left(1, \sqrt{\frac{2}{\pi}} \frac{1}{\epsilon} e^{-\frac{\epsilon^2}{2}} \right)$$

在上面的定理中, 第一个不等式具有广泛的应用, 在 $\epsilon \in (0, 1)$ 时对真实的概率有更好的估计; 第二个不等式被称为 Mill 不等式, 在 $\epsilon \in (1, +\infty)$ 时对真实的概率有更好的估计.

这两个不等式都可以通过定义的放缩求得.

该证明于 (人工智能学院用书) P88 定理 4.7