

基本计数技术

离散数学

马晓星

南京大学 · 计算机科学与技术系



回顾

- 自然数
- 集合的基数
- 归纳与递归
 - 数学归纳法与良序原理
 - 递归定义与结构归纳法
 - 证明程序正确性与复杂度



提要

- 排列、组合与多项式系数
- 带重复元素的排列与组合
- 集合分类计数与容斥原理





排列、组合与多项式系数

计数基本原则

● 乘法原则

- 做一件事有两个步骤，第一步有 n 种完成方式，第二步 m 种完成方式，则完成这件事情共有 $m \times n$ 种方法
 - 例: A 是有限集合, $|A|=n$. A 的幂集有几个元素?
 - $P(A) = 2^n$.

● 加法原则

- 一件事情有两种做法，第一种做法有 n 种方式，第二种做法有 m 种方式，则完成这件事情共有 $m + n$ 种方法
 - 例: 含数字1的小于10000的正整数个数?

计数基本原则

- 不重复, 不遗漏.
 - 例: 四人互换礼物, 每人一件, 不拿自己的, 几种换法?

排列

- 考察有 n 个元素的集合，有多少种不同的有序遍历？
 - $n!$
- 考察有 n 个元素的集合，有序取出 r 个元素,元素不重复，有多少种可能的取法？（即 n 个元素的 **r -排列** 有多少个？）

$$P(n, r) = n(n-1)(n-2) \cdots (n-r+1) = \frac{n!}{(n-r)!}$$

本质上，一个 n -排列就是一个该集合上的双射

例题

- 从52张扑克牌中发5张牌，如果考虑发牌次序，共有多少种牌型？
- 密码是字母开头8位长字母和数字串，总共可以设计多少个密码？
- 密码是字母开头8位长字母和数字串，如果不允许字母或者数字重复，总共可以设计多少个密码？
- 将26个英文字母进行排列，有多少种排列以ABC开头？
- 将26个英文字母进行排列，有多少种排列中含有ABC串？

组合

- 考察有 n 个元素的集合，如果取 r 个元素出来，共有多少种取法（即 r -组合 的个数）？
 - 含有 r 个元素的子集的个数
 - $C(n, r) = P(n, r) / P(r, r)$

$$C(n, r) = \frac{n!}{r!(n-r)!} = \frac{n(n-1)\cdots(n-r+1)}{r!}$$

$C(n, r)$ 有时也写成 C_k^n C_n^k $\binom{n}{r}$ ${}_nC_k$ ${}_nC_k$ nC_k

除了 $C(n, r)$, 我们也经常会使用 $\binom{n}{r}$ 这种记法.

组合

- $C(n, r) = C(n, n - r)$
- 代数运算
- Double Counting: 同一问题不同计数法

例：

- 从52张扑克牌中发5张牌，如果不考虑发牌次序，共有多少种牌型？
- 从52张扑克牌中发47张牌，如果从大到小排好，共有多少种牌型？
- 从5个妇女和15个男性中选出一个包含2名妇女的5人委员会，有多少种可能？
- 从5个妇女和15个男性中选出一个至少包含2名妇女的5人委员会，有多少种可能？
- 长度为 n 的01位串中，有多少个串恰好包含 r 个1？

组合与二项式的系数

- $x+y = x + y$
- $(x+y)^2 = 1x^2 + 2xy + 1y^2$
- $(x+y)^3 = 1x^3 + 3x^2y + 3xy^2 + 1y^3$
- $(x+y)^4 = ?$

1 1

1 2 1

1, 3, 3, 1

$$(x + y)^n = \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} x^{n-j} y^j = \binom{n}{0} x^n + \binom{n}{1} x^{n-1} y + \cdots + \binom{n}{n-1} x y^{n-1} + \binom{n}{n} y^n$$

二项式定理推论 1

令 n 为非负整数. 则有

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$$

证明: 利用二项式定理, 令 $x = 1, y = 1$, 如何用 Double Counting 直接证明这个结论?

$$2^n = (1 + 1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} 1^k 1^{n-k} =$$

■

二项式定理推论 2

令 n 为非负整数. 则有

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0.$$

证明: 利用二项式定理, 令 $x = -1, y = 1$, 我们可以得到

$$0 = 0^n = ((-1) + 1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k 1^{n-k} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k. \quad \blacksquare$$

这就是 $\binom{n}{0} + \binom{n}{2} + \binom{n}{4} + \cdots = \binom{n}{1} + \binom{n}{3} + \binom{n}{5} + \cdots$.

二项式定理推论 3

令 n 为非负整数. 则有

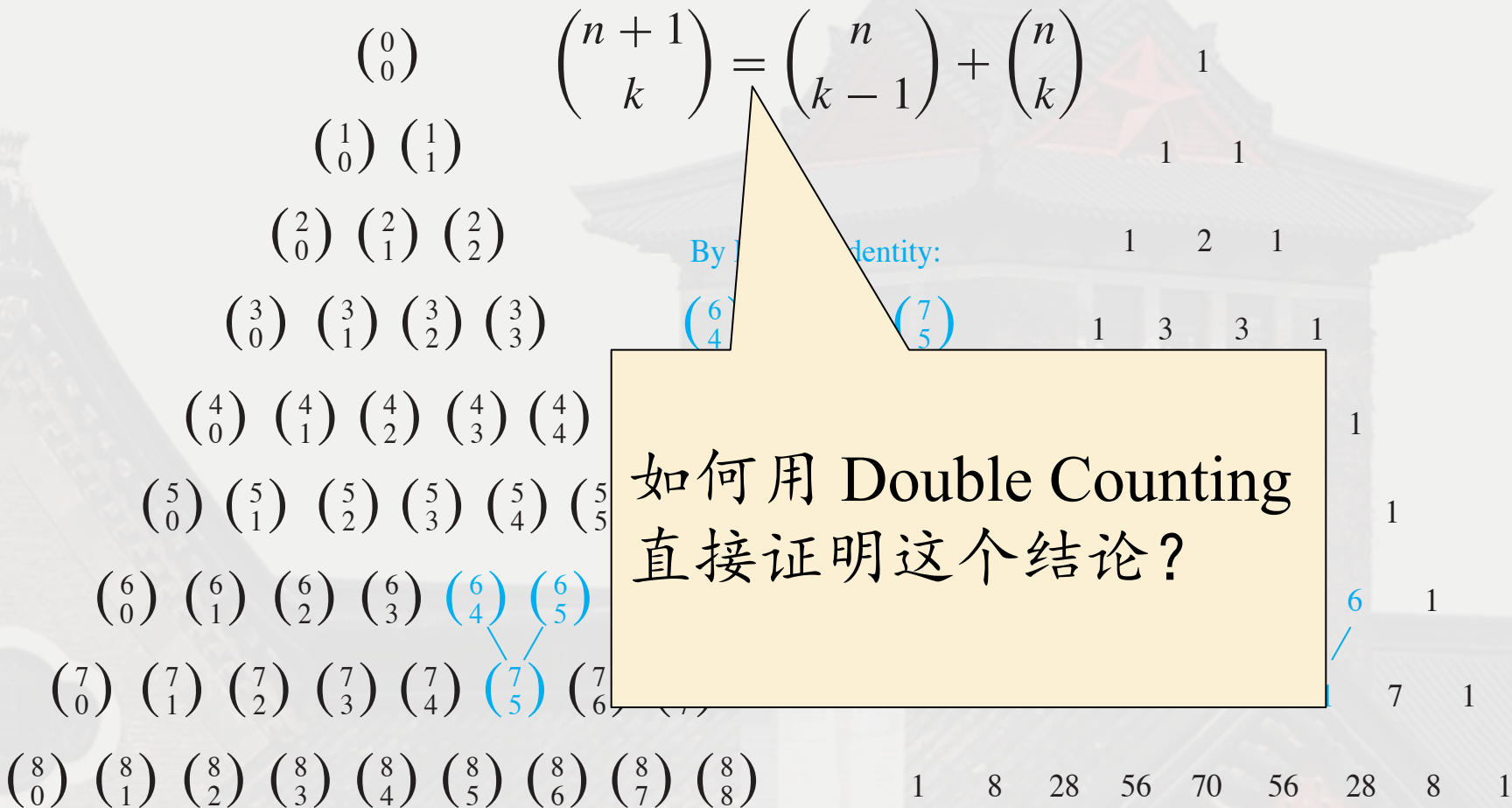
$$\sum_{k=0}^n 2^k \binom{n}{k} = 3^n.$$

$$(1 + 2)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} 1^{n-k} 2^k = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} 2^k.$$

$$\binom{0}{0} \quad \binom{n+1}{k} = \binom{n}{k-1} + \binom{n}{k}$$

 $\begin{pmatrix} 6 \\ 4 \end{pmatrix}$

如何用 Double Counting 直接证明这个结论？



范德蒙恒等式

Vandermonde's Identity



$$\binom{m+n}{r} = \sum_{k=0}^r \binom{m}{r-k} \binom{n}{k}.$$

如何用 Double Counting
直接证明这个结论？

多项式系数

- 可将二项式定理推广到多项式定理:

$$(x_1 + x_2 + \cdots + x_m)^n = \sum_{k_1 + k_2 + \cdots + k_m = n} \binom{n}{k_1, k_2, \dots, k_m} \prod_{t=1}^m x_t^{k_t}, \text{ 其中 } \binom{n}{k_1, k_2, \dots, k_m} = \frac{n!}{k_1! k_2! \cdots k_m!}$$

我们可以这样考虑: 从 $n_1 + n_2 + \cdots + n_t = n$ 中选 n_i 个 x_i , 则有

$$\binom{n}{n_1} \binom{n-n_1}{n_2} \binom{n-n_1-n_2}{n_3} \cdots \binom{n-n_1-n_2-\cdots-n_{t-1}}{n_t} = \frac{n!(n-n_1)!(n-n_1-n_2)! \cdots (n-n_1-n_2-\cdots-n_{t-1})!}{n_1!(n-n_1)!n_2!(n-n_1-n_2)!n_3!(n-n_1-n_2-n_3)! \cdots n_t!(n-n_1-n_2-\cdots-n_t)!} = \frac{n!}{n_1!n_2!n_3! \cdots n_t!}$$

用于证明费马小定理

- **费马小定理.** 设正整数 a 不是素数 p 的倍数, 则

$$a^p \equiv a \pmod{p}$$

- 证明概要:

- $a^p = (1 + 1 + \cdots + 1)^p = \sum_{k_1, k_2, \dots, k_a} \frac{p!}{k_1! k_2! \cdots k_a!}, \quad \sum_{i=1}^a k_i = p$
(这是多项式系数)
- 而考虑 $\frac{p!}{k_1! k_2! \cdots k_a!}$, 若其中没有 $k_i = p$, 则 $\frac{p!}{k_1! k_2! \cdots k_a!} \equiv 0 \pmod{p}$,
若有 $k_i = p$, 则其它 $k_j = 0$, 于是 $\frac{p!}{k_1! k_2! \cdots k_a!} \equiv 1 \pmod{p}$;
- 总共恰有 a 个 $k_i = p$.

带重复元素的排列与组合

圆排列

- 从 n 个不同元素中，取 r 个不重复的元素排成一个圆圈，有 $P(n, r)/r$ 种排列方法

有不可区分物体的排列

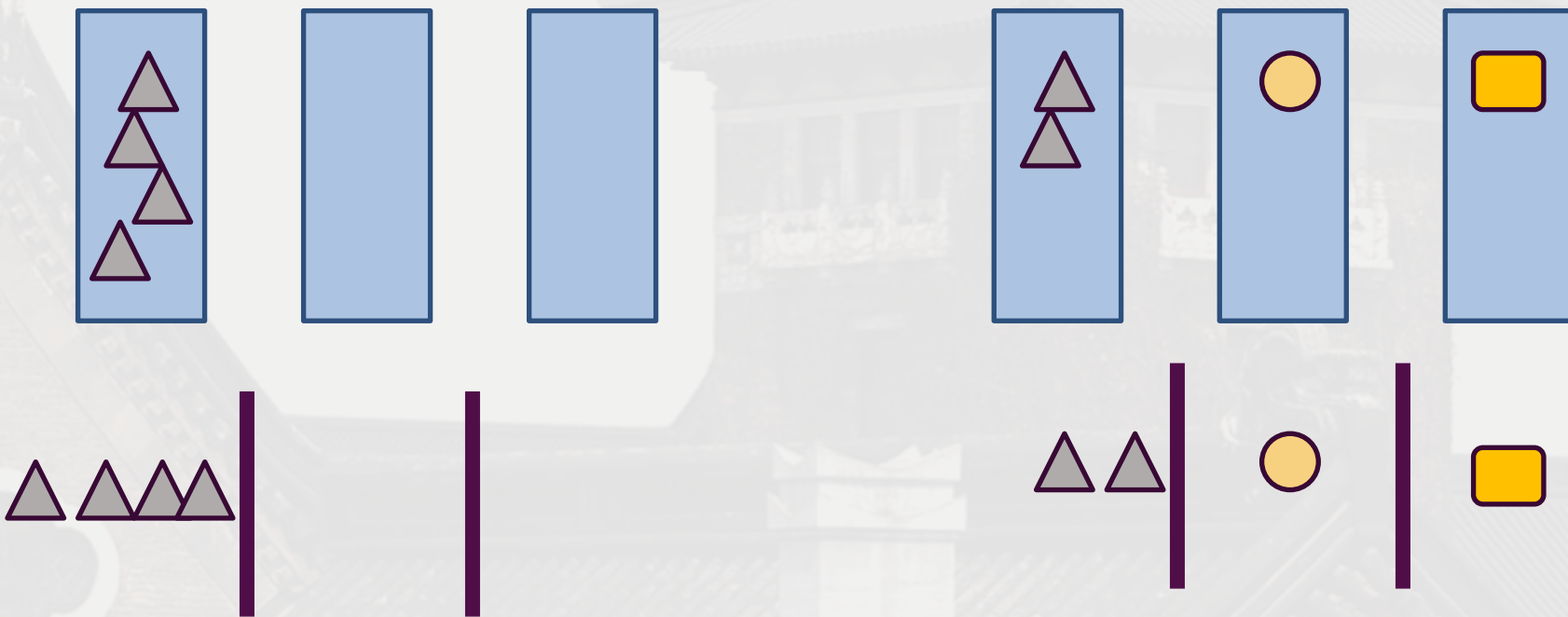
- 把单词“mathematics”中的字母重新排列，可以得到多少个不同的“单词”？
- 在 n 个有不可区分项的对象集中，得到不同的 n -排列的个数是：
 - 令 m_i 是第 i 个重复项的重复次数

$$P(n, n) / \prod m_i !$$

在单词“mathematics”中只抽取4个字母，
可以组合出多少个不同的单词？

有重复的组合

- 厨房有三种水果，每样都超过4个。从厨房取4个水果，有多少种取法？



n 个元素集合中允许重复的 r -组合

- $C(n + r - 1, r)$

- 例:

- 甜点店4种面包，有几种买6个面包的买法？
- 方程 $x + y + z = 11$ 有多少组解？其中 x, y, z 非负整数
- 如果 $x > 0, y > 1, z > 2$ 时，上述方程有多少组解？

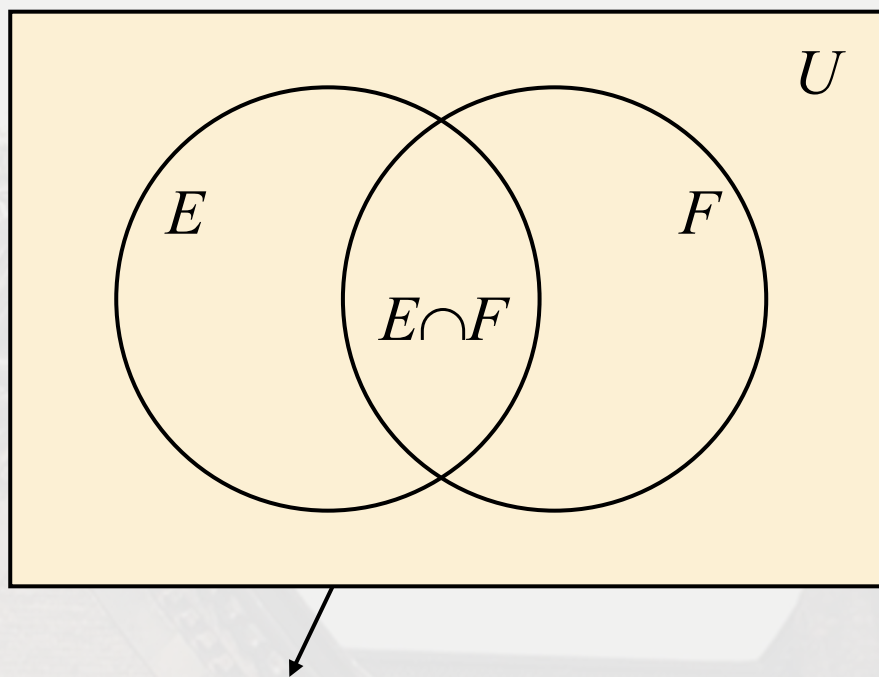
允许重复的排列组合

<i>Type</i>	<i>Repetition Allowed?</i>	<i>Formula</i>
r -permutations	No	$\frac{n!}{(n-r)!}$
r -combinations	No	$\frac{n!}{r! (n-r)!}$
r -permutations	Yes	n^r
r -combinations	Yes	$\frac{(n+r-1)!}{r! (n-1)!}$



集合分类计数与容斥原理

集合用于分类计数



既学英语，又学法语的同学

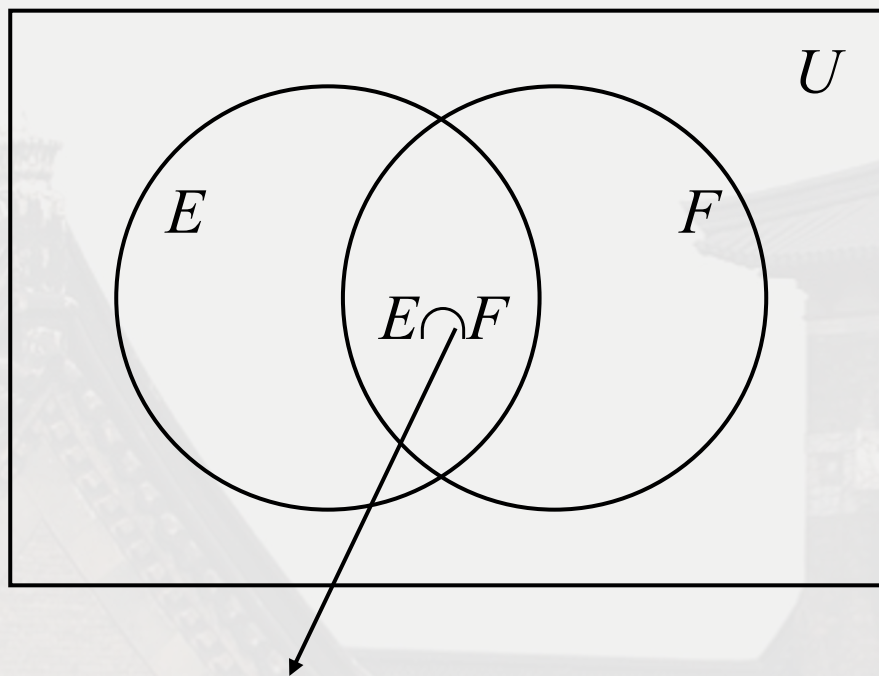
将属于某个集合的元素理解为“具有某种性质”的对象，则属于该集合的补集的元素则是“不具有某种性质”的对象。

例如：

将全班同学的集合视为全集。

其子集 **E** 是学英语的同学的集合，或理解为满足性质 **E** 的对象的集合。类似地， **F** 是学法语的同学的集合，即满足性质 **F** 的对象的集合。

两个有限集合并集的计数



既学英语，又学法语的同学

假设全班共100人，记为

$$|U| = 100$$

学英语的50人，学法语的30人，
分别记为：

$$|E| = 50; |F| = 30$$

显然，只要 $E \cap F \neq \emptyset$ ，不学英语，
也不学法语的人数就并非20人。

$$|E \cup F| = (|E| + |F|) - |E \cap F|$$

例如：多少种排法？

- 将0,1,2,...,9排成一列，要求第1个数字大于1，最后一个数字小于8，共有多少种排法？
 - 这10个数字所有的排法构成全集 U , $|U|=10!$
 - 第1个数字 不 大于1的排法构成子集 A (即所有以0或者1开头的排法), $|A|=2 \cdot 9!$
 - 最后一个数字 不 小于8的排法构成子集 B (即所有以8或者9结束的排法), $|B|=2 \cdot 9!$
 - $|A \cap B|=2 \cdot 2 \cdot 8!$
 - 题目要求的排法构成子集 $(\sim A \cap \sim B)$

$$\begin{aligned} |(\sim A \cap \sim B)| &= |U| - |A \cup B| = |U| - |A| - |B| + |A \cap B| \\ &= 10! - 4 \cdot 9! + 4 \cdot 8! = 2,338,560 \end{aligned}$$

三个有限集合并集的计数

- 假设定义全集的三个子集 A, B, C 。则：

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

证明：

$$|A \cup B \cup C| = |A \cup B| + |C| - |(A \cup B) \cap C|$$

$$= |A| + |B| - |A \cap B| + |C| - |(A \cap C) \cup (B \cap C)|$$

$$= |A| + |B| - |A \cap B| + |C| - |(A \cap C)| - |(B \cap C)| + |(A \cap B \cap C)|$$

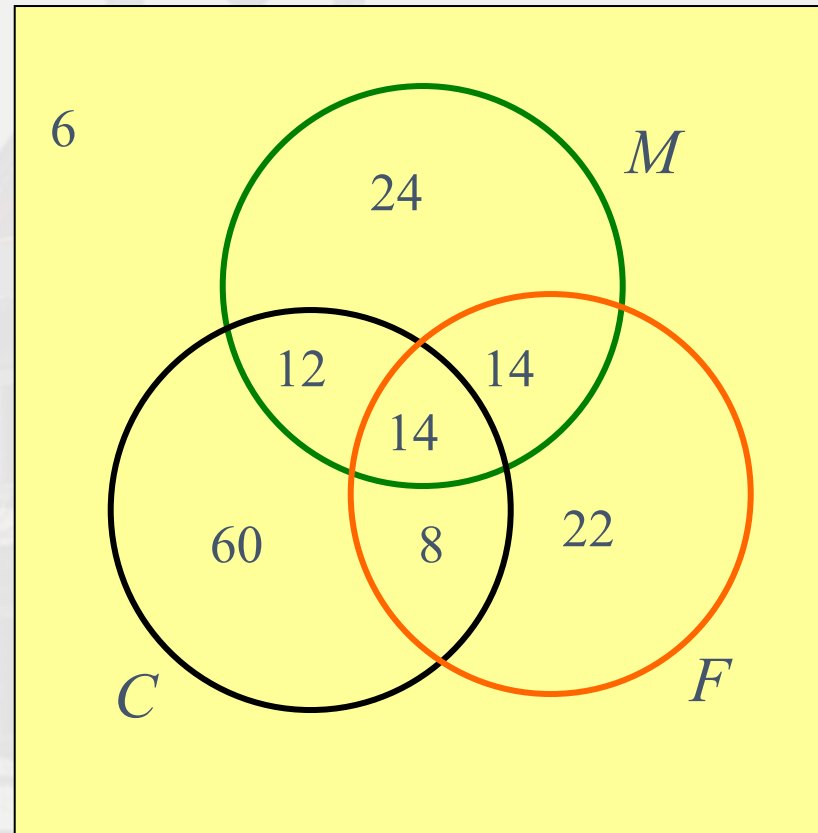
$$= |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

关于选课的例子

- 全班共有160个学生
 - 选数学课64人，选计算机课94人，选金融课58人
 - 选数学与金融的28人，选数学与计算机的26人，选计算机与金融的22人
 - 三种课全选的14人。
- 问：这三种课都没选的是多少？只选一门计算机的有多少？

问题的解

- M -数学、 C -计算机、 F -金融
- $|M \cup C \cup F| = |M| + |C| + |F| - |M \cap F| - |M \cap C| - |C \cap F| + |M \cap C \cap F|$
 $= 64 + 94 + 58 - 28 - 26 - 22 + 14$
 $= 154$
- 因此, 6人未选课。
- 只选了计算机课的60人



容斥原理(Inclusion-Exclusion Principle)

假设 A_1, A_2, \dots, A_n 是 n 个有限集合, 则它们的并集的元素个数是:

$$\left| \bigcup_{i=1}^n A_i \right| = S_1 - S_2 + S_3 - \dots + (-1)^{k-1} S_k + \dots + (-1)^{n-1} S_n$$

$$\text{其中, } S_k = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} |A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_k}| \quad k = 1, 2, \dots, n$$

例如: 4个子集的公式为:

$$\begin{aligned} & |A_1| + |A_2| + |A_3| + |A_4| \\ & - (|A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_1 \cap A_4| + |A_2 \cap A_3| + |A_2 \cap A_4| + |A_3 \cap A_4|) \\ & + (|A_1 \cap A_2 \cap A_3| + |A_1 \cap A_2 \cap A_4| + |A_1 \cap A_3 \cap A_4| + |A_2 \cap A_3 \cap A_4|) \\ & - |A_1 \cap A_2 \cap A_3 \cap A_4| \end{aligned}$$

容斥原理的证明

- 公式:
$$\bigcup_{i=1}^n A_i = S_1 - S_2 + S_3 - \dots + (-1)^{k-1} S_k + \dots + (-1)^{n-1} S_n$$
- 【概要】我们证明在上述公式中并集中的元素在右边式子中恰好被计数1次:
- 设并集中对象 a 出现在 m 个集合中, 则它在 S_1 中被计数 m 次, S_2 中 $C(m, 2)$ 次, ..., 在 S_k 中 $C(m, k)$ 次:
- 以 $n=4, m=3$ 为例 (假设 a 出现在 A_1, A_2 和 A_3 中):

$$\begin{aligned} & |A_1| + |A_2| + |A_3| + |A_4| \\ & - (|A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_1 \cap A_4| + |A_2 \cap A_3| + |A_2 \cap A_4| + |A_3 \cap A_4|) \\ & + (|A_1 \cap A_2 \cap A_3| + |A_1 \cap A_2 \cap A_4| + |A_1 \cap A_3 \cap A_4| + |A_2 \cap A_3 \cap A_4|) \\ & - |A_1 \cap A_2 \cap A_3 \cap A_4| \end{aligned}$$

容斥原理的证明

- 公式:
$$\bigcup_{i=1}^n A_i = S_1 - S_2 + S_3 - \dots + (-1)^{k-1} S_k + \dots + (-1)^{n-1} S_n$$
- 【概要】我们证明在上述公式中并集中的元素在右边式子中恰好被计数1次:
 - 设并集中对象 a 出现在 m 个集合中, 则它在 S_1 中被计数 m 次, S_2 中 $C(m, 2)$ 次, ..., 在 S_k 中 $C(m, k)$ 次:
 - 将上述分析带入计数公式可得:

$$C_1^m - C_2^m + \dots + (-1)^{k-1} C_k^m + \dots + (-1)^{m-1} C_m^m$$

该计算式值为1, 因为当 $x=1$ 时下式为0:

$$(1-x)^m = 1 - C_1^m x + C_2^m x^2 - \dots + (-1)^k C_k^m x^k + \dots + (-1)^m C_m^m x^m$$

于是 a 恰好被计数1次.

埃拉托色尼的筛子 (Eratosthenes' Sieve)



- 用筛法求质数（以25以内的为例）

2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25

[2] 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25

[3] 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25

[5] 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25

100以内有多少质数?

- 100以内的任意合数必有不大于其平方根的质数为其因子。这样的质数只有4个: $\{2, 3, 5, 7\}$
- 设 A_2, A_3, A_5, A_7 分别是可被相应质数整除的100以内大于1的自然数的集合。则100以内质数的数量为:

$$\begin{aligned} N(\overline{A_2 A_3 A_5 A_7}) &= 99 - \left\lfloor \frac{100}{2} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100}{3} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100}{5} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100}{7} \right\rfloor \\ &\quad + \left\lfloor \frac{100}{2 \cdot 3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{100}{2 \cdot 5} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{100}{2 \cdot 7} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{100}{3 \cdot 5} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{100}{3 \cdot 7} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{100}{5 \cdot 7} \right\rfloor \\ &\quad - \left\lfloor \frac{100}{2 \cdot 3 \cdot 5} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100}{2 \cdot 3 \cdot 7} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100}{2 \cdot 5 \cdot 7} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100}{3 \cdot 5 \cdot 7} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{100}{2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7} \right\rfloor + \underline{4} \\ &= 99 - 50 - 33 - 20 - 14 + 16 + 10 + 7 + 6 + 4 + 2 - 3 - 2 - 1 - 0 + 0 + 4 \\ &= 25 \end{aligned}$$

why?

粗心的衣帽间管理员

- 剧场的衣帽管理间新来了一个粗心的管理员,他忘了给每个客人的帽子夹上号码牌。散场时他只好随意地将帽子发还给客人。没有任何人拿到自己的帽子的概率是多少?
- 这可以看作一个排列问题: 对标号为 $1, 2, 3, \dots, n$ 的 n 个帽子重新排列, 新的序号为 $i_1, i_2, i_3, \dots, i_n$ 。上述问题即: 满足对任意 k ($1 \leq k \leq n$), $i_k \neq k$ 的排列出现的概率是多少?
- 这样的排列称为“**错位排列**”(derangement)。
- 适当的集合模型使问题得到简化。

错位排列的个数 - 推导

- 我们将 $i_k=k$ 称为“性质 A_k ”。满足性质 A_k 的排列构成所有排列的一个子集 A_k 。

错位排列的个数为：

$$N(\overline{A_1} \overline{A_2} \overline{A_3} \dots \overline{A_n}) = N - S_1 + S_2 - S_3 + \dots + (-1)^k S_k + \dots + (-1)^n S_n$$

其中： $N = n!$

S_k 如前面的定义，即 $\sum_{1 \leq i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_k \leq n} |A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_k}|$

注意：保持 k 项不变的置换，即其余 $n-k$ 项可任意排列。

所以：

$$S_1 = \binom{n}{1}(n-1)!; S_2 = \binom{n}{2}(n-2)!; \dots, S_k = \binom{n}{k}(n-k)! = \frac{n!}{k!}$$

错位排列的个数 - 计算

我们已经知道错位排列的个数为:

$$N(\overline{A_1} \overline{A_2} \overline{A_3} \dots \overline{A_n}) = N - S_1 + S_2 - S_3 + \dots + (-1)^k S_k + \dots + (-1)^n S_n$$

其中: $N = n!$

将诸 $S_k = \binom{n}{k} (n-k)! = \frac{n!}{k!} (k=1,2,3,\dots,n)$ 代入上面的式子:

$$\therefore N(\overline{A_1} \overline{A_2} \overline{A_3} \dots \overline{A_n}) = n! \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}; \therefore \text{要求的概率是: } \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}$$

注意: $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{k!} = e^{-1}$, 所以这概率值与 $e^{-1} \approx 0.367879\dots$ 的差小于 $\frac{1}{n!}$;

换句话说, 除了较小的 n , 所求概率约为 0.368, 且与 n 无关。

错位排列的应用

- 回到开头的问题:
 - 例: 四人互换礼物, 每人一件, 不拿自己的, 几种换法?

小结

- 计数的基本要求: “不重复, 不遗漏”
- 加法原理、乘法原理、排列组合、容斥原理
- 不同方式计数及二(多)项式系数的灵活应用
- 带重复元素的排列组合的基本技巧