组合数学

张 彪

天津师范大学

zhang@tjnu.edu.cn



1 引论

2 容斥原理

3 错排问题

4 有限重数的多重集合的组合数

Outline

- 1 引论
- 2 容斥原理
- 3 错排问题
- 4 有限重数的多重集合的组合数

引论

例 1.1

求 1 到 600 之间不能被 6 整除的整数个数.

引论

例 1.1

求 1 到 600 之间不能被 6 整除的整数个数.

先计算 1 到 600 之间能被 6 整除的整数个数, 然后从总数中去掉它.

1 到 600 之间有 100 个整数可被 6 整除,因此有 600 - 100 = 500 个整数不能 被 6 整除.

例 1.2

求 $\{1,2,\cdots,n\}$ 的 1 不在第一个位置上的全排列的个数.

例 1.2

求 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的 1 不在第一个位置上的全排列的个数.

(1) 直接计数

- 将 $i_1 \neq 1$ 的所有全排列按照 i_1 的取值分为 n-1 类;
- 若 $i_1 = k \in \{2, 3, \dots, n\}$, 则 $i_2 i_3 \dots i_n$ 是 $\{1, \dots, k-1, k+1, \dots, n\}$ 的 全排列;
- i_1 有 n-1 种取法, $i_2i_3\cdots i_n$ 的全排列个数为 (n-1)!,从而 $i_1\neq 1$ 的全排列数为 (n-1)(n-1)!.

例

求 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的 1 不在第一个位置上的全排列的个数.

(2) 间接计数

- $\{1, 2, \dots, n\}$ 的全排列的个数为 n!;
- 若 $i_1 = 1$, 则 $i_2 i_3 \cdots i_n$ 是 $\{2, 3, \cdots, n\}$ 的全排列,其个数为 (n-1)!, 即 $\{1, 2, \cdots, n\}$ 的 1 在第一个位置上的全排列的个数为 (n-1)!;
- 所以 1 不在第一个位置的全排列个数为

$$n! - (n-1)! = (n-1)(n-1)!$$

例 1.3

求不超过 20 的正整数中既不是 2 的倍数, 也不是 3 的倍数的数的个数.

例 1.3

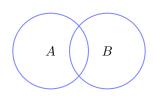
求不超过 20 的正整数中既不是 2 的倍数,也不是 3 的倍数的数的个数.

- 2 的倍数的有 10 个 2,4,6,8,10,12,14,16,18,20
- 3 的倍数的有 6 个 3,6,9,12,15,18
- 既是 2 的倍数又是 3 的倍数的有 3 个
 6,12,18
- 因此,不超过 20 的正整数中是 2 的倍数或是 3 的倍数的数的个数

$$10 + 6 - 3 = 13$$

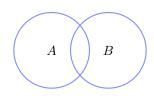
• 由减法原则, 不超过 20 的正整数中既不是 2 的倍数, 也不是 3 的倍数的数的个数

$$20 - 13 = 7$$



小结

- $|\overline{A} \cap \overline{B}| = |S| |A| |B| + |A \cap B|$
- $\bullet \ |A \cup B| = |A| + |B| |A \cap B|$



例 1.4

某班有 100 人, 其中会打篮球的有 45 人, 会打乒乓球的有 53 人, 会打排球的有 55 人; 既会打篮球也会打乒乓球的有 28 人, 既会打篮球也会打排球的有 32 人, 既会打乒乓球也会打排球的有 35 人; 三种球都会打的有 20 人. 问三种球都不会打的有多少人?

例 1.4

某班有 100 人, 其中会打篮球的有 45 人, 会打乒乓球的有 53 人, 会打排球的有 55 人, 既会打篮球也会打乒乓球的有 28 人, 既会打篮球也会打排球的有 32 人, 既会打乒乓球也会打排球的有 35 人; 三种球都会打的有 20 人. 问三种球都不会打的有多少人?

解 设 $A=\{$ 此班会打篮球的人 $\}$, $B=\{$ 此班会打乒乓球的人 $\}$, $C=\{$ 此班会打排球的人 $\}$, 则由条件知 |A|=45, |B|=53, |C|=55, $|A\cap B|=28, |A\cap C|=32, |B\cap C|=35, |A\cap B\cap C|=20$

先从总人数中减掉会打三种球中某一种的人数:

可如下算出三种球都不会打的人数.

尤从总人数中减掉会打三种球中某一种的人数;

此时会打两种球的人被减掉了两次, 为得到所求, 应加上他们;

第二步中会打三种球的人被加了三次,从而应再减一次.

例

某班有 100 人, 其中会打篮球的有 45 人, 会打乒乓球的有 53 人, 会打排球的有 55 人; 既会打篮球也会打乒乓球的有 28 人, 既会打篮球也会打排球的有 32 人, 既会打乒乓球也会打排球的有 35 人; 三种球都会打的有 20 人. 问三种球都不会打的有多少人?

易知这样所得结果确是所求, 即

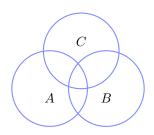
$$100 - |A| - |B| - |C| + |A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| - |A \cap B \cap C|$$

= 100 - 45 - 53 - 55 + 28 + 32 + 35 - 20 = 22.

所以三种球都不会打的有 22 人.

设 S 是有限集, $A, B, C \subseteq S$, 则

$$\begin{split} |\overline{A} \cap \overline{B} \cap \overline{C}| &= |S| - |A| - |B| - |C| + |A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| \\ &- |A \cap B \cap C| \\ |A \cup B \cup C| &= |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| \\ &+ |A \cap B \cap C| \end{split}$$



Outline

- 1 引论
- 2 容斥原理
- 3 错排问题
- 4 有限重数的多重集合的组合数

- 设 P_1, P_2, \cdots, P_m 是 S 的元素所涉及的 m 个性质
- 则 $\overline{A_i} = \{x \in S \mid x$ 不具有性质 $P_i\}, \quad i = 1, 2, \dots, m$

定理 2.1

集合 S 中不具有性质 P_1, P_2, \cdots, P_m 的元素的个数为

$$|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \cap \overline{A_m}|$$

$$= |S| - \sum_{1 \le i \le m} |A_i| + \sum_{1 \le i < j \le m} |A_i \cap A_j| - \dots + (-1)^m |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_m|$$

定理 2.2

集合 S 中不具有性质 P_1, P_2, \cdots, P_m 的元素的个数为

$$\left| \overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \cap \overline{A_m} \right|$$

$$= |S| - \sum_{1 \le i \le m} |A_i| + \sum_{1 \le i < j \le m} |A_i \cap A_j| - \dots + (-1)^m |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_m|$$

对于任意集合 S 我们有 $|S| = \sum_{x \in S} 1$.

我们将会使用符号 $|S| = \sum_{x \in S} 1_x$, 即 1_x 表示 x 对总和的贡献.

要证的等式右边表示的是 S 中不属于 A_1, A_2, \dots, A_m 的元素的个数.

$$\begin{aligned} & \left| \overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \cap \overline{A_m} \right| \\ &= |S| - \sum_{1 \le i \le m} |A_i| + \sum_{1 \le i < j \le m} |A_i \cap A_j| - \dots + (-1)^m |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_m| \end{aligned}$$

下面我们来证明: 对于 S 中每个元素 x,

- 若 x 不属于 A₁, A₂, ···, A_m, 则对等式的右端贡献为 1,
 即交替和中 1_x 的系数为 1;
- 否则,若 A_{i_1}, \ldots, A_{i_k} 是包含 m 个包含 x 的子集中的 k 个, 则有

$$x \in A_{i_1} \cap \ldots \cap A_{i_k}$$
.

因此, 在 k 次交和中, 求和数 1_s 的个数为 $\binom{m}{0}$. 于是, 右侧的 1_s 系数为

$$\binom{m}{0} - \binom{m}{1} + \binom{m}{2} - \dots = 0$$

则对等式的右端贡献为 0,即交替和中 1_x 的系数为 0,从而证明定理.

定理 2.3

集合 S 中不具有性质 P_1, P_2, \cdots, P_m 的元素的个数为

$$|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \cap \overline{A_m}|$$

$$= |S| - \sum_{1 \le i \le m} |A_i| + \sum_{1 \le i \le j \le m} |A_i \cap A_j| - \dots + (-1)^m |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_m|$$

推论 2.4

集合 S 中至少具有性质 P_1, P_2, \cdots, P_m 之一的元素的个数为

$$|A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_m|$$

$$= \sum_{1 \le i \le m} |A_i| - \sum_{1 \le i \le j \le m} |A_i \cap A_j| + \dots + (-1)^{m-1} |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_m|$$

在 1 与 1000 之间不能被 5,6,8 整除的整数有多少个?

在 1 与 1000 之间不能被 5,6,8 整除的整数有多少个?

解 令 $A = \{1, 2, 3, \dots, 1000\}$. 记 A_1, A_2, A_3 分别为 1 与 1000 之间能被 5, 6, 8 整除的整数集合. 则有

$$|A_1| = \left\lfloor \frac{1000}{5} \right\rfloor = 200, \quad |A_2| = \left\lfloor \frac{1000}{6} \right\rfloor = 166, \quad |A_3| = \left\lfloor \frac{1000}{8} \right\rfloor = 125.$$

于是, $A_1 \cap A_2$ 表示 A 中能被 5 和 6 整除的数, 即能被 30 整除的数, 其个数为

$$|A_1 \cap A_2| = \left\lfloor \frac{1000}{30} \right\rfloor = 33$$

 $|A_1 \cap A_3|$ 表示 A 中能被 5 和 8 整除的数, 即能被 40 整除的数, 其个数为

$$|A_1 \cap A_3| = \left| \frac{1000}{40} \right| = 25$$

 $|A_2 \cap A_3|$ 表示 A 中能被 6 和 8 整除的数, 即能被 24 (6 和 8 的最小公倍数 lcm(6,8)=24) 整除的数, 其个数为

$$|A_2 \cap A_3| = \left| \frac{1000}{24} \right| = 41$$

在 1 与 1000 之间不能被 5.6.8 整除的整数有多少个?

 $\mid A_1\cap A_2\cap A_3\mid$ 表示 A 中能同时被 5,6,8 整除的数, 即 A 中能被 5,6,8 的最小公倍数 ${\rm lcm}(5,6,8)=120$ 整除的数, 其个数为

$$|A_1 \cap A_2 \cap A_3| = \left\lfloor \frac{1000}{120} \right\rfloor = 8$$

由容斥原理, 1 与 1000 之间不能被 5,6,8 整除的数的个数为

$$\begin{split} \left| \overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3} \right| &= |A| - (|A_1| + |A_2| + |A_3|) \\ &+ (|A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_2 \cap A_3|) \\ &- |A_1 \cap A_2 \cap A_3| \\ &= 1000 - (200 + 166 + 125) + (33 + 25 + 41) - 8 \\ &= 600. \end{split}$$

把 MATHISFUN 重新排列,使单词 MATH、IS、FUN 不出现的排列共有多少个?

把 MATHISFUN 重新排列,使单词 MATH、IS、FUN 不出现的排列共有多少个?

- P_1 : MATH 出现; P_2 : IS 出现; P_3 : FUN 出现;
- A_i : 具有性质 P_i 的元的集合 (i = 1, 2, 3)

将 MATH 视为整体,与其他字母进行全排列,可得 $|A_1|=6!$,

把 MATHISFUN 重新排列,使单词 MATH、IS、FUN 不出现的排列共有多少个?

解 $\circ S$ 表示 MATHISFUN 的全排列组成的集合

- P₁: MATH 出现; P₂: IS 出现; P₃: FUN 出现;
- A_i : 具有性质 P_i 的元的集合 (i = 1, 2, 3)
- 将 MATH 视为整体,与其他字母进行全排列,可得 $|A_1| = 6!$

同理

$$|A_2|=8!, \qquad |A_3|=7!,$$

$$|A_1\cap A_2|=5!, \quad |A_1\cap A_3|=4!, \quad |A_2\cap A_3|=6!,$$

$$|A_1\cap A_2\cap A_3|=3!, \quad |S|=9!$$

于是 $|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3}| = 9! - (6! + 8! + 7!) + (5! + 4! + 6!) - 3! = 317658$

求由 a,b,c,d 四个字符构成的 n 位字符串中,a,b,c,d 至少出现一次的符号串的个数.

求由 a,b,c,d 四个字符构成的 n 位字符串中,a,b,c,d 至少出现一次的符号串的个数.

解 记 A_1, A_2, A_3, A_4 分别为不出现 a, b, c, d 的 n 位字符串的集合.

$$|A_i|=3^n$$
 $(i=1,2,3,4),$
$$|A_i\cap A_j|=2^n$$
 $(i\neq j;i,j=1,2,3,4),$
$$|A_i\cap A_j\cap A_k|=1$$
 $(i,j,k$ 互不相等; $i,j,k=1,2,3,4),$
$$|A_1\cap A_2\cap A_3\cap A_4|=0$$

而 a,b,c,d 至少出现一次的字符串集合即为 $\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3} \cap \overline{A_4}$,

干是

$$|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3} \cap \overline{A_4}| = 4^n - (|A_1| + |A_2| + |A_3| + |A_4|)$$

$$+ (|A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_1 \cap A_4|$$

$$+ |A_2 \cap A_3| + |A_2 \cap A_4| + |A_3 \cap A_4|)$$

$$- (|A_1 \cap A_2 \cap A_3| + |A_1 \cap A_2 \cap A_4|$$

$$+ |A_1 \cap A_3 \cap A_4| + |A_2 \cap A_3 \cap A_4|)$$

$$+ |A_1 \cap A_2 \cap A_3 \cap A_4|$$

$$= 4^n - 4 \cdot 3^n + 6 \cdot 2^n - 4$$

从 $\{x_1,\ldots,x_n\}$ 到 $\{y_1,\ldots,y_k\}$ 的满射有多少个?

从 $\{x_1,\ldots,x_n\}$ 到 $\{y_1,\ldots,y_k\}$ 的满射有多少个?

解 设 S 为所有 $\{x_1,\ldots,x_n\}$ 到 $\{y_1,\ldots,y_k\}$ 的映射的集合,则 $|S|=k^n$.

对于 $1 \le i \le k$, 定义性质 P_i 为 y_i 不是映射的像,

定义 A_i 为满足性质 P_i 的所有从 $\{x_1,\ldots,x_n\}$ 到 $\{y_1,\ldots,y_k\}$ 的映射的集合,

则对任意的 $1 \le i \le k$ 有 $|A_i| = (k-1)^n$,

对任意的 $1 \le i_1 < \dots < i_j \le k$ 有 $|A_{i_1} \cap \dots \cap A_{i_j}| = (k-j)^n$.

从 $\{x_1,\ldots,x_n\}$ 到 $\{y_1,\ldots,y_k\}$ 的满射有多少个?

解 设 S 为所有 $\{x_1, \ldots, x_n\}$ 到 $\{y_1, \ldots, y_k\}$ 的映射的集合, 则 $|S| = k^n$.

对于 1 < i < k, 定义性质 P_i 为 y_i 不是映射的像,

定义 A_i 为满足性质 P_i 的所有从 $\{x_1,\ldots,x_n\}$ 到 $\{y_1,\ldots,y_k\}$ 的映射的集合,

则对任意的 $1 \le i \le k$ 有 $|A_i| = (k-1)^n$,

对任意的 $1 \le i_1 < \cdots < i_j \le k$ 有 $|A_{i_1} \cap \cdots \cap A_{i_j}| = (k-j)^n$. 这样, 所求满射 的个数为

$$\begin{aligned} & \left| \overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \cdots \overline{A_k} \right| \\ &= |S| - \sum_{i} |A_i| + \sum_{i < j} |A_i \cap A_j| - \sum_{i < j < \ell} |A_i \cap A_j \cap A_\ell| + \\ & \cdots + (-1)^k |A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_k| \end{aligned}$$

$$\cdots + (-1)^k | A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_k |$$

$$= \sum_{j=0}^{k} (-1)^{j} {k \choose j} (k-j)^{n} = \sum_{j=0}^{k} (-1)^{k-j} {k \choose j} j^{n}$$

 $\varphi(n)$ 表示小于 n 且与 n 互素的正整数的个数, 求 $\varphi(n)$.

• 例如 $\varphi(5) = 4$, 即 1,2,3,4; $\varphi(12) = 4$, 即 1,5,7,11.

 $\varphi(n)$ 表示小于 n 且与 n 互素的正整数的个数,求 $\varphi(n)$.

• 例如 $\varphi(5) = 4$, 即 1,2,3,4; $\varphi(12) = 4$,即 1,5,7,11.

解 将 n 分解成素因子的乘积形式

$$n = p_1^{i_1} p_2^{i_1} \cdots p_q^{i_q}.$$

设 A_i 为不大于 n 且为 p_i 的倍数的自然数的集合 $(1 \le i \le q)$, 则

$$|A_i| = \frac{n}{p_i}$$
 $(i = 1, 2, \dots, q)$

因 p_i 与 p_j 互素 $(i \neq j)$, 所以 p_i 与 p_j 的最小公倍数为 $p_i p_j$, 所以

$$|A_i \cap A_j| = \frac{n}{p_i p_j} \quad (i \neq j; i, j = 1, 2, \cdots, q)$$

等等. 小于 n 并与 n 互素的自然数是集合 $A=\{1,2,\cdots,n\}$ 中那些不属于任何一个集合 $A_i \quad (i=1,2,\cdots,q)$ 的数,

由容斥原理知

$$\begin{split} \varphi(n) &= \left| \overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \cap \overline{A_q} \right| \\ &= n - \sum_{i=1}^q |A_i| + \sum_{1 \leqslant i < j \leqslant q} |A_i \cap A_j| - \sum_{1 \leqslant i < j < k \leqslant q} |A_i \cap A_j \cap A_k| \\ &+ \dots + (-1)^q |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_q| \\ &= n - \sum_{i=1}^q \frac{n}{p_i} + \sum_{1 \leqslant i < j \leqslant q} \frac{n}{p_i p_j} - \sum_{1 \leqslant i < j < k \leqslant q} \frac{n}{p_i p_j p_k} + \dots + (-1)^q \frac{n}{p_1 p_2 \cdots p_q} \end{split}$$

上面的和式正好是下列乘积的展开式

$$\varphi(n) = n\left(1 - \frac{1}{p_1}\right)\left(1 - \frac{1}{p_2}\right)\cdots\left(1 - \frac{1}{p_q}\right)$$

注: 欧拉函数常用于数论中. 例如, 若 $n = 12 = 2^2 \cdot 3$, 则

$$\varphi(12) = 12\left(1 - \frac{1}{2}\right)\left(1 - \frac{1}{3}\right) = 4$$

Outline

- 1 引论
- 2 容斥原理
- 3 错排问题
- 4 有限重数的多重集合的组合数

有 n 位同学各写一张贺卡,放在一起,然后每人从中取出一张,但不能取自己写的那一张贺卡。不同的取法有多少种?

定义 3.1

集合 $\{1,2,\cdots,n\}$ 的一个<mark>错排</mark>是该集合的一个满足条件 $\pi_i\neq i$ $(1\leqslant i\leqslant n)$ 的全排列 $\pi_1\pi_2\cdots\pi_n$, 即集合 $\{1,2,\cdots,n\}$ 的一个没有一个数字在它的自然顺序位置上的全排列.

- n = 1 时, $\{1\}$ 没有错排.
- n=2 时, $\{1,2\}$ 有唯一一个错排, 为 21.

有 n 位同学各写一张贺卡,放在一起,然后每人从中取出一张,但不能取自己写的那一张贺卡。不同的取法有多少种?

定义 3.1

集合 $\{1,2,\cdots,n\}$ 的一个<mark>错排</mark>是该集合的一个满足条件 $\pi_i\neq i$ $(1\leqslant i\leqslant n)$ 的全排列 $\pi_1\pi_2\cdots\pi_n$, 即集合 $\{1,2,\cdots,n\}$ 的一个没有一个数字在它的自然顺序位置上的全排列.

- n=1 时, $\{1\}$ 没有错排.
- n=2 时, $\{1,2\}$ 有唯一一个错排, 为 21.
- n=3 时, $\{1,2,3\}$ 有两个错排, 分别为 231 和 312.
- n = 4 时, $\{1, 2, 3, 4\}$ 共有下面所列的 9 个错排

2143, 3142, 4123, 2341, 3412, 4321, 2413, 3421, 4312.

用 d_n 记 $\{1,2,\cdots,n\}$ 的全部错排个数,则 $d_1=0,d_2=1,d_3=2,d_4=9$.

错排问题

定理 3.2

对任意正整数 n, 有

$$d_n = n! \sum_{k=0}^{n} \frac{(-1)^k}{k!}$$

证明 对于 n 元置换及 $1 \le i \le n$, 定义性质 P_i 为 i 在置换下保持不变 (或 i 为不动点). 定义 A_i 为 n 元对称群 S_n 中所有满足性质 P_i 的置换组成的子集. 则

$$d_n = |\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \overline{A_n}|$$

对任意 $1 \le i_1 < \ldots < i_k \le n, |A_{i_1} \cap \cdots \cap A_{i_k}|$ 为 S_n 中具有不动点 i_1, \ldots, i_k 的置换个数, 即 (n-k)!.

根据容斥原理,得

$$D_{n} = \left| \overline{A_{1}} \cap \overline{A_{2}} \cap \cdots \overline{A_{n}} \right|$$

$$= \left| S_{n} \right| - \sum_{i} \left| A_{i} \right| + \sum_{i < j} \left| A_{i} \cap A_{j} \right| - \sum_{i < j < k} \left| A_{i} \cap A_{j} \cap A_{k} \right| +$$

$$\cdots + (-1)^{n} \left| A_{1} \cap A_{2} \cap \cdots \cap A_{n} \right|$$

$$= n! - n \cdot (n - 1)! + \binom{n}{2} (n - 2)! - \binom{n}{3} (n - 3)! + \cdots + (-1)^{n} \binom{n}{n}$$

$$= n! - \frac{n!}{1!} + \frac{n!}{2!} - \frac{n!}{3!} + \cdots + (-1)^{n} \frac{n!}{n!}$$

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

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

这表明, 在 S_n 中任取一个置换, 它是错位排列的概率为 $\frac{d_n}{n}$, 其极限是 $e^{-1}(n \to \infty)$.

这真是个奇妙但并不显然的事实. 令人惊讶的是, e 是一个典型的超越数, 出现在一个最开始只涉及整数的组合问题的解决方案.

28 / 37

穿着球衣号为 $1,2,3,\ldots,n$ 的小朋友按号码从小到大的顺序依次排成一列,则 有多少种方法让他们重新站队,使得每个人前面的人都已换过?

穿着球衣号为 $1,2,3,\ldots,n$ 的小朋友按号码从小到大的顺序依次排成一列,则有多少种方法让他们重新站队,使得每个人前面的人都已换过?

例 3.3

在 S_n 中,有多少个置换不含有任何一个下列二元子序列

 $12, 23, 34, \ldots, (n-1)n$?

穿着球衣号为 $1,2,3,\ldots,n$ 的小朋友按号码从小到大的顺序依次排成一列,则 有多少种方法让他们重新站队,使得每个人前面的人都已换过?

例 3.3

在 S_n 中, 有多少个置换不含有任何一个下列二元子序列

$$12, 23, 34, \ldots, (n-1)n$$
?

解 用 Q_n 表示这个计数. 对 $1 \le i \le n-1$, 令 P_i 表示二元子序列 i(i+1) 出现这一性质, X_i 表示满足性质 P_i 的 n 元置换构成的集合. 注意到 $|X_i|=(n-1)!, |X_i\cap X_j|=(n-2)!$. 注意前面第二式无论对 |j-i|=1 还是 |j-i|>1 都成立. 归纳地可得到

$$\left| \cap_{r=1}^k X_{i_r} \right| = (n-k)!.$$

所以,

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

Outline

1 引论

- 2 容斥原理
- 3 错排问题
- 4 有限重数的多重集合的组合数

回顾

• \diamondsuit $S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, 那么 S 的 r-组合有多少?

回顾

• $\Diamond S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, 那么 S 的 r-组合有多少?

$$\binom{n}{r}$$

• 令 $M = \{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \cdots, \infty \cdot a_n\}$, 那么 M 的 r-组合有多少?

回顾

• $\Diamond S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, 那么 S 的 r-组合有多少?

$$\binom{n}{r}$$

• 令 $M = \{\infty \cdot a_1, \infty \cdot a_2, \cdots, \infty \cdot a_n\}$, 那么 M 的 r-组合有多少?

$$\binom{n}{r} = \binom{n+r-1}{r} = \binom{n+r-1}{n-1}$$

令 $M=\{k_1\cdot a_1,k_2\cdot a_2,\cdots,k_n\cdot a_n\}$, 那么 M 的 r-组合有多少?

令 $M = \{k_1 \cdot a_1, k_2 \cdot a_2, \dots, k_n \cdot a_n\}$, 那么 M 的 r-组合有多少?

- 如果所有的 $k_i > r$. 那么 k_i 对 r-组合的选取不产生影响,可令 $k_1 = k_2 = \dots = k_n = r$, 则 $\binom{r+n-1}{r}$ 即为 M 的 r-组合的个数.
- 如果存在某个 $k_i < r_i$ 那么 k_i 对 r-组合的选取会产生影响,令 性质 P_i : r-组合中 a_i 的个数大于或等于 k_i+1 . 集合 A_i : 满足性质 P_i 的 r-组合的集合,

求多重集合 $T = \{3 \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c\}$ 的 10-组合的数目.

求多重集合 $T = \{3 \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c\}$ 的 10-组合的数目.

- \diamondsuit $T_{\infty} = \infty \cdot a, \infty \cdot b, \infty \cdot c$
- P₁: 至少 4 个 a
 P₂: 至少 5 个 b
 P₃: 至少 6 个 c
- A_i : 具有性质 P_i 的 10-组合的集合 (i = 1, 2, 3).

$$|S| = \begin{pmatrix} 3 \\ 10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10+3-1 \\ 3-1 \end{pmatrix} = 66$$

$$|A_1| = \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6+3-1 \\ 3-1 \end{pmatrix} = 28$$

$$|A_2| = \begin{pmatrix} 3 \\ 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5+3-1 \\ 3-1 \end{pmatrix} = 21$$

$$|A_3| = \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4+3-1 \\ 3-1 \end{pmatrix} = 15$$

$$|A_1 \cap A_2| = {3 \choose 1} = {1+3-1 \choose 3-1} = 3$$
$$|A_1 \cap A_3| = {3 \choose 0} = {0+3-1 \choose 3-1} = 1$$
$$|A_2 \cap A_3| = 0, \qquad |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 0$$

由容斥原理,得

$$|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3}| = 66 - (28 + 21 + 15) + (3 + 1 + 0) - 0 = 6$$

求方程

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 18$$

满足

$$1 \le x_1 \le 5, \quad -2 \le x_2 \le 4,$$

$$0 \le x_3 \le 5, \quad 3 \le x_4 \le 9$$

的整数解个数.

解 令
$$y_1 = x_1 - 1, y_2 = x_2 + 2, y_3 = x_3, y_4 = x_4 - 3$$
, 则方程转化为

$$y_1 + y_2 + y_3 + y_4 = 16$$

相应的条件即
$$0 \le y_1 \le 4, 0 \le y_2 \le 6, 0 \le y_3 \le 5, 0 \le y_4 \le 6$$
.

这就转化为多重集的 16-组合数问题.

令 S 为方程 $y_1+y_2+y_3+y_4=16$ 的所有非负整数解构的集合, 定义性质 P_i 为 $y_i\geq n_i+1, 1\leq i\leq 4$, 这里 $n_1=4, n_2=6, n_3=5, n_4=6$.

令 X_i 表示 S 中满足性质 P_i 的整数解构成的集合.

则

$$|S| = {4 \choose 16} = {16+3 \choose 3} = 969$$

$$|X_1| = {4 \choose 16-4-1} = {11+3 \choose 3} = 364,$$

$$|X_2| = {4 \choose 16-6-1} = {9+3 \choose 3} = 220$$

$$|X_3| = {4 \choose 16-5-1} = {10+3 \choose 3} = 286,$$

$$|X_4| = {4 \choose 16-6-1} = {9+3 \choose 3} = 220$$

$$|X_1 \cap X_2| = \begin{pmatrix} 4 \\ 16 - 4 - 1 - 6 - 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 + 3 \\ 3 \end{pmatrix} = 35$$

$$|X_1 \cap X_3| = \begin{pmatrix} 4 \\ 16 - 4 - 1 - 5 - 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 + 3 \\ 3 \end{pmatrix} = 56$$

$$|X_1 \cap X_4| = \begin{pmatrix} 4 \\ 16 - 4 - 1 - 6 - 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 + 3 \\ 3 \end{pmatrix} = 35$$

$$|X_2 \cap X_3| = \begin{pmatrix} 4 \\ 16 - 6 - 1 - 5 - 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 + 3 \\ 3 \end{pmatrix} = 20$$

$$|X_2 \cap X_4| = \begin{pmatrix} 4 \\ 16 - 6 - 1 - 6 - 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 + 3 \\ 3 \end{pmatrix} = 10$$

$$|X_3 \cap X_4| = \begin{pmatrix} 4 \\ 16 - 5 - 1 - 6 - 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 + 3 \\ 3 \end{pmatrix} = 20$$

由于 5+6+7=18>16, 任意三个及三个以上的 X_i 相交都是空集.

从而原方程解的个数为

$$|\overline{X_1} \cap \overline{X_2} \cap \overline{X_3} \cap \overline{X_4}| = 969 - (364 + 220 + 286 + 220) + (35 + 56 + 35 + 20 + 10 + 20)$$
$$= 55.$$