



3 组合数学

在第一章，我们已经了解到组合数学的一些基本事实，下面我们继续描述我们将用到的组合数学的一些初等方法。从 n 个不同的元素中进行放回抽取 r 个元素进行排列，这就是说每个元素允许重复抽取，则完成这件事共有 n^r 种方法，因为每次可选择的元素个数是 n 个，共有 r 个步骤，所以用乘法原理可以看出这件事是显然的，我们把这样的排列叫做可重复排列。

3.1 不全相异元素的全排列

如果在 n 个元素中，不相同的元素共有 k 组 ($k \leq n$)，这也就是说，我们将相同的元素放在一个组，而组数一共有 k 个。我们设第 j 组的元素个数为 n_j ，其中 $j = 1, 2, \dots, k$ ，所以 $n = \sum_{j=1}^k n_j$ ，则这 n 个元素的全排列个数为 $\frac{n!}{\prod_{j=1}^k (n_j!)} = \frac{n!}{n_1! * n_2! * \dots * n_k!}$ 。这个数据同样容易看出毕竟，因为

如果先把这 n 个不全相异的元素看成是全部相异的，于是的这个排列是 $n!$ ，然后再将每个组的元素还原成相同的元素，于是第 j 个组的排列事实上重复了 $n_j!$ 次，于是由乘法原理总体的重复数是 $n_1! * n_2! * \dots * n_k!$ 个，所以不全相异的元素的排列个数为 $\frac{n!}{n_1! * n_2! * \dots * n_k!}$ 。

3.2 多组组合

我们现在考虑 n 个不同元素的分组问题。将 n 个不同元素分成 k 组 ($k \leq n$)，第 j 组有 n_j 个元素， $j = 1, 2, \dots, k$ ，则共有多少种方法？同样可以由乘法原理来计算，完成这件事可以分为 k 步，第 1 步从 n 个元素中选取的元素个数 n_1 ，于是有 $C_n^{n_1}$ 种方法。第 2 步是从剩下的 $n - n_1$ 个元素中选取 n_2 个，于是有 $C_{n-n_1}^{n_2}$ 种方法。第 3 步是从剩下的 $n - n_1 - n_2$ 个元素中选取 n_3 个，于是有 $C_{n-n_1-n_2}^{n_3}$ 种方法。继续这样的操作我们看到第

j 步是从剩下的 $n - \sum_{i=1}^{j-1} n_i$ 个元素中选取 n_j 个, 从而总共有

$$\begin{aligned} \prod_{j=1}^k C_{n-(n_1+\cdots+n_{j-1})}^{n_j} &= C_n^{n_1} * C_{n-n_1}^{n_2} * \cdots * C_{n-(n_1+\cdots+n_{k-1})}^{n_k} \\ &= \frac{n!}{n_1!(n-n_1)!} \frac{(n-n_1)!}{n_2!(n-n_1-n_2)!} \cdots \frac{(n-n_1-\cdots-n_{k-1})!}{n_k!(n-n_1-\cdots-n_k)!} \\ &= \frac{n!}{n_1!n_2!\cdots n_k!} \end{aligned}$$

3.3 可重复组合

从 n 个不同元素中进行放回选取 r 个元素, 也就是每个元素允许重复选取, 则共有多少种方法? 我们设 x_1, x_2, \cdots, x_r 是上面这个的选取方案中任一个情况, 可重复意思就是在 x_1, x_2, \cdots, x_r 中可以有相等的情况, 比如 $1, 1, 3, 4, \cdots, r$ 就是说第一个元素 1 被选取了两次, 而 $3, 4, \cdots, r$ 分别只选取了一次。由于是无序的, 所以我们可以假设 $x_1 \leq x_2 \leq \cdots \leq x_r$, 并且如果等号均不成立那么这就是一个无重复的组合。考虑

$$y_1 = x_1, y_2 = x_2 + 1, y_3 = x_3 + 2, \cdots, y_r = x_r + r - 1,$$

于是 $y_1 < y_2 < \cdots < y_r$, 这意味着 y_1, y_2, \cdots, y_r 是一个无重复组合, 具体地说是从 $n + r - 1$ 个不同元素中不放回地选取 r 个元素的情况, 总数为 C_{n+r-1}^r 。而显然原先的组合 x_1, x_2, \cdots, x_r 和新的组合 y_1, y_2, \cdots, y_r 是一一对应的, 这也就是说从 n 个不同元素中的可重复组合的个数共有 C_{n+r-1}^r 种。

实际上 n 个不同元素中的可重复组合的个数对应着关于 $z_i, i = 1, 2, \cdots, n$ 的不定方程

$$z_1 + z_2 + \cdots + z_n = r$$

非负整数解的个数, 所以这个方程的非负整数解的个数正好是 C_{n+r-1}^r 个!

另一方面我们可以考虑关于 $z_i, i = 1, 2, \cdots, n$ 的不定方程

$$z_1 + z_2 + \cdots + z_n = r$$

正整数解的个数, 我们变换上面的方程为

$$(z_1 - 1) + (z_2 - 1) + \cdots + (z_n - 1) = r - n$$

于是正整数 z_1, z_2, \cdots, z_n 对应着非负整数 $t_1 = z_1 - 1, t_2 = z_2 - 1, \cdots, t_n = z_n - 1$, 而非负整数 t_1, t_2, \cdots, t_n 共有 $C_{n+(r-n)-1}^{r-n} = C_{r-1}^{r-n} = C_{r-1}^{n-1}$ 个。

3.4 距离组合

从集合 $\{1, 2, \dots, n\}$ 中取出 r 个不同的数 x_1, x_2, \dots, x_r , 对任意的 $1 \leq i \neq j \leq r$ 要求 $|x_i - x_j| > m$, 其中 m 是不大于 n 的正整数, 则共有多少种取法? 事实上我们假设 $x_1 < x_2 < \dots < x_r$, 考虑 $y_1 = x_1, y_2 = x_2 - m, \dots, y_r = x_r - m$, 于是组合 x_1, x_2, \dots, x_r 与组合 y_1, y_2, \dots, y_r 是一一对应的, 并且组合 y_1, y_2, \dots, y_r 个数实际上就是从 $n - (r-1)m$ 个元素中无重复的选取 r 个元素, 也就是组合数 $C_{n-(r-1)m}^r$ 。

3.5 练习

练习 3.5.1. 计算方程 $x_1 + x_2 + x_3 + 3x_4 + 3x_5 + 5x_6 = 7$ 的非负整数解的个数。

练习 3.5.2. 数列 a_n 共有 100 项, $a_1 = 0, a_{100} = 475$, 且 $|a_{k+1} - a_k| = 5$, 求满足这种条件的不同数列的个数。

练习 3.5.3. $A \cup B \cup C = \{a, b, c, d, e, f\}, A \cap B = \{a, b, c, d\}, c \in A \cap B \cap C$, 计算不同的三元组 (A, B, C) 的个数。

练习 3.5.4. $A \cup B = \{1, 2, \dots, 10\}, |A| = |B|$, 计算不同的二元组 (A, B) 的个数。

练习 3.5.5. 设 n 是正整数, 把男女乒乓球选手各有 $3n$ 人配成男双, 女双, 混双各 n 对, 每名选手均不兼项, 计算配对方式的总数。

练习 3.5.6. 设 i_1, i_2, \dots, i_6 是 $1, 2, 3, 4, 5, 6$ 的任意排列, 要求任意三个相邻的数之和不能被 3 整除, 计算满足这样条件的排列的个数。

练习 3.5.7. 用 4 种颜色给一个正八面体染色, 要求相邻的面 (有公共棱的面) 不同色, 计算不同染色方法的种数。

练习 3.5.8. 证明: $\sum_{j=1}^n j C_n^j = n 2^{n-1}$ 。

练习 3.5.9. 证明: $\sum_{j=1}^n j^2 C_n^j = n(n+1) 2^{n-2}$ 。

练习 3.5.10. 证明: $\sum_{j=0}^n (C_n^j)^2 = \frac{(2n)!}{(n!)^2}$ 。

排列组合

1. 排列数、组合数: $A_n^m = \frac{n!}{(n-m)!}$, $C_n^m = \frac{n!}{m!(n-m)!}$

2. 从 n 个元素中选取 r 个进行排列 (放回): n^r

3. 不全相异的全排列:

n 个元素分为 k 组, 每组元素相同, 记 n_j 为第 j 组元素个数

若 n 个元素相异, 则有 $n!$ 种情况, 其中重复的情况:

$$n_1! \times n_2! \times \dots \times n_k! \quad (\text{即 } \{1, 1, 2, 3\}, \{1, 1, 3, 2\}, \{2, 1, 1, 3\} \text{ 等情况})$$

\therefore 全排列个数为 $\frac{n!}{\prod_{i=1}^k n_i!}$

4. 多组组合

将 n 个不同元素分成 k 组, 第 j 组有 n_j 个元素

第 1 组 n_1 | 分为 k 步:

第 2 组 n_2 |

第 k 组 n_k |

$$\frac{1}{C_n^{n_1}} \cdot \frac{2}{C_{n-n_1}^{n_2}} \cdot \frac{3}{C_{n-n_1-n_2}^{n_3}} \cdot \dots$$

\therefore 第 j 步: $C_{n-\sum_{i=1}^{j-1} n_i}^{n_j}$

$$\begin{aligned} \therefore \text{总个数} &= C_n^{n_1} \cdot C_{n-n_1}^{n_2} \cdot \dots \cdot C_{n-\sum_{i=1}^{k-1} n_i}^{n_k} \\ &= \frac{n!}{n_1!(n-n_1)!} \cdot \frac{(n-n_1)!}{n_2!(n-n_1-n_2)!} \cdot \dots \cdot \frac{(n-n_1-\dots-n_{k-1})!}{n_k!(n-n_1-\dots-n_k)!} \\ &= \frac{n!}{\prod_{i=1}^k n_i!} \quad \left(\underbrace{0! = 1}_{\text{最后一步}} \right) \end{aligned}$$

5. 可重复组合

从 n 个不同元素中放回选取 r 个元素 (不是选取一次, 目的是把不同元素至少选一遍) (并不是)

(和 n^r 那种情况不同的是, 这是无序的。如 $(1, 1, 2, 3)$ 和 $(1, 2, 1, 3)$ 在 n^r 的情况视为不同, 但在此情况下视为相同)

① 不妨设 $x_1 \leq x_2 \leq \dots \leq x_r$, (在均不取等时为无重复组合)

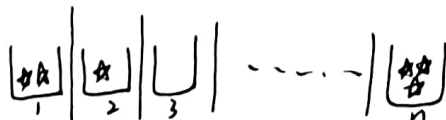
令 $y_1 = x_1, y_2 = x_2 + 1, \dots, y_r = x_r + r - 1$, 则 $y_1 < y_2 < \dots < y_r$ 为无重复组合

这些 $y_i \leq n + r - 1$ $\therefore y_1 \sim y_r$ 即为 $n + r - 1$ 中选取 r 个的无重复组合

由于原组合 C_x 与新组合 C_y 一一对应, 所以个数为

$$C_{n+r-1}^r$$

② 用组合的方法: 将 n 个元素视为 n 个隔间, 向隔间里共放入 r 个星, 中间有隔板。



有 r 个星, $n-1$ 个隔板, 总共为 $n+r-1$ 个, 对其自由排列:

如 $\star \star | \star | | \dots$, $\star | | \star | \star \star | |$, \dots

\therefore 总个数为 C_{n+r-1}^r (在 $n+r-1$ 个空位上, 选取 r 个空位放星)

③ 代数的结论: 即不定方程 $x_1 + x_2 + \dots + x_n = r$ 解个数有 C_{n+r-1}^r 个。
非负整数

~~这也有两种角度来看~~：那我们考虑另一个问题， $z_1 + z_2 + \dots + z_n = r$ 正整数解个数

(1) 代数方法： $\because z_1 + z_2 + \dots + z_n = r, z_i \geq 1 \therefore z_i - 1 \geq 0$

\therefore 即为 $(z_1 - 1) + (z_2 - 1) + \dots + (z_n - 1) = r - n$ ，记 $t_i = z_i - 1$ ，

即求 $t_1 + t_2 + \dots + t_n = r - n$ 的非负整数解个数

\therefore 根据之前所得结论，个数为 $C_{n+(r-n)-1}^{r-n} = C_{r-1}^{r-n} = C_{r-1}^{n-1}$

(2) 组合方法：类似于之前的中和隔板。

b. 距离组合

从集合 $\{1, 2, \dots, n\}$ 中选取 r 个不同数 x_1, x_2, \dots, x_r ，且 $\forall 1 \leq i \neq j \leq r$ ，有 $|x_i - x_j| > m$ ，其 m 为不大于 n 的正整数，则共有多少取法？

不妨设 $x_1 < x_2 < \dots < x_r$ ，令 $y_1 = x_1, y_2 = x_2 + m, \dots, y_r = x_r + (r-1)m$

$\therefore y_2 - y_1 > m, y_3 - y_2 > m, \dots, y_r - y_{r-1} > m$

(好，他发现他写反了，他在用 $x_1 \sim x_r$ 无重复组合生成距离组合，实际上似乎也行，但不有点奇怪，所以还是正着写一遍。)

不妨设 $x_1 < x_2 < \dots < x_r$ ，令 $y_1 = x_1, y_2 = x_2 - m, \dots, y_r = x_r - m$

\therefore (我感觉还不对，应该是 $y_2 = x_2 - m, y_3 = x_3 - 2m, y_r = x_r - (r-1)m$)

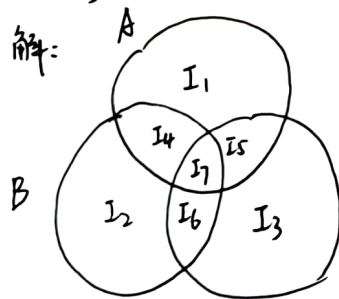
$\therefore x_1 \sim x_r$ 与 $y_1 \sim y_r$ 的无重复组合一一对应，且 $y_1 \sim y_r$ 之间的差无限制

\therefore 即有 $y_r \leq n - (r-1)m \therefore$ 即为从 $n - (r-1)m$ 中选 r 个无重复元素

\therefore 为 $C_{n-(r-1)m}^r$

Ex. 3.5.3

解：



$\therefore c \in I_1$

$a, b, d \in I_4$ 或 I_7

$e \in I_1$ or I_2 or I_3 or I_5 or I_6

f 同 e

\therefore 共 $2^3 \times 5^2 = 200$ 种