

# 组合数学例题讲解

Mobyw

版本:1.0

更新:2022 年 11 月 30 日

本文为组合数学各章节的例题,由于部分答案为个人编撰,难免会出现错误,请保证使用 [GitHub仓库](#) 所发布的最新版本. 如遇问题可在 [GitHub](#) 上发布 Issue.

## 1 排列、组合及二项式定理

## 2 容斥原理

### Exercise 1

求方程:

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 13 \\ 3 \leq x_1 \leq 6, 2 \leq x_2 \leq 6, x_3 \leq 2 \end{cases}$$

正整数解的个数.

### Solution 1

首先进行变量代换:

$$x'_1 = x_1 - 3, x'_2 = x_2 - 2, x'_3 = x_3 - 1, x'_4 = x_4 - 1$$

则方程变为:

$$\begin{cases} x'_1 + x'_2 + x'_3 + x'_4 = 6 \\ 0 \leq x'_1 \leq 3, 0 \leq x'_2 \leq 4, 0 \leq x'_3 \leq 1, x'_4 \geq 0 \end{cases}$$

等价于求集合  $S_0$  的 6-组合数,其中  $S_0$  为:

$$S_0 = \{3 \cdot x'_1, 4 \cdot x'_2, 1 \cdot x'_3, \infty \cdot x'_4\}$$

用  $A_1$  表示  $S$  中至少含有 4 个  $x'_1$ ;  $A_2$  表示  $S$  中至少含有 5 个  $x'_2$ ;  $A_3$  表示  $S$  中至少含有 2 个  $x'_3$ . 其中  $S$  为:

$$S = \{\infty \cdot x'_1, \infty \cdot x'_2, \infty \cdot x'_3, \infty \cdot x'_4\}$$

根据容斥原理, 所求的 6-组合数为:

$$\begin{aligned} & |\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3}| \\ &= |S| - \sum_{i=1}^3 |A_i| + \sum_{i \neq j} |A_i \cap A_j| - |A_1 \cap A_2 \cap A_3| \\ &= F(4, 6) - (F(4, 2) + F(4, 1) + F(4, 4)) + F(4, 0) - 0 \\ &= 84 - (10 + 4 + 35) + 1 \\ &= 36 \end{aligned}$$

故原方程的正整数解个数为 36.

## Exercise 2

奔赴抗疫, 全国 4 个片区共有 68 个医疗队, 其中西南片区有 10 个, 中部片区有 18 个, 北方片区有 18 个, 东部片区有 22 个. 假定同一片区的各个医疗队不加以区别, 现在要从中选取 27 个医疗队入围. 考虑到不同片区的特殊情况, 要求西南片区至少入围 4 个医疗队, 北方片区至少入围 7 个医疗队, 其他片区至少各入围 2 个医疗队, 问理论上有多少种不同的选取方案?

## Solution 2

用  $x_1, x_2, x_3, x_4$  表示四个片区的选取数目, 则有:

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 27 \\ 4 \leq x_1 \leq 10, 2 \leq x_2 \leq 18, 7 \leq x_3 \leq 18, 2 \leq x_4 \leq 22 \end{cases}$$

## 3 鸽笼原理与 Ramsey 定理

### Exercise 3

证明 11 个人中必定有 4 个人彼此相认或 3 个人彼此不相识.

### Solution 3

在这 11 个人中任意挑选一个人  $p$ , 则剩下的 10 个人可以分成两个集合  $F$  和  $S$ , 其中  $F$  表示与  $p$  相识的人的集合;  $S$  表示与  $p$  不相识的人的集合.

如果  $S$  中有 4 个及以上人, 则这些人可能彼此相识或者至少有两个人彼此不相识. 第一种情况中有 4 个人彼此相识, 命题成立; 第二种情况中有两人彼此不相识, 则这两个人也与  $p$  不相识, 于是有 3 个人彼此不相识, 命题成立.

如果在  $S$  中最多有 3 个人, 则  $F$  中至少有 7 个人.

在  $F$  的 7 个人中任意挑选一个人  $q$ , 则剩下的 6 个人可以分成两个集合  $G$  和  $T$ , 其中  $G$  表示与  $q$  相识的人的集合;  $T$  表示与  $q$  不相识的人的集合. 由鸽笼原理知,  $G$  和  $T$  至少有一个有 3 个及以上人.

如果  $T$  中有 3 个及以上人, 则这些人可能彼此相识或者至少有两个人彼此不相识. 第一种情况中有 3 个人彼此相识, 同时也与  $p$  相识, 于是有 4 个人彼此相识, 命题成立; 第二种情况中有两人彼此不相识, 则这两个人也与  $q$  不相识, 于是有 3 个人彼此不相识, 命题成立.

如果  $G$  中有 3 个及以上人, 则这些人可能彼此不相识或者至少有两个人彼此相识. 第一种情况中有 3 个人彼此不相识, 命题成立; 第二种情况中有两人彼此相识, 则这两个人也与  $q$  和  $p$  相识, 于是有 4 个人彼此相识, 命题成立.

### Exercise 4

证明  $R(3, 3) < 7$ .

### Solution 4

根据公式:

$$R(a, b) \leq R(a-1, b) + R(a, b-1)$$

$$R(a, b) = R(b, a)$$

$$R(a, 2) = a$$

可得:

$$R(3, 3) \leq R(2, 3) + R(3, 2) = 2R(3, 2) = 2 \cdot 3 = 6$$

$$R(3, 3) \leq 6$$

$$R(3, 3) < 7$$

## 4 母函数

### Exercise 5

求方程：

$$\begin{cases} x_1 + 3x_2 + x_3 + x_4 = 160 \\ 3 \leq x_2 \leq 10, x_3 \leq 3 \end{cases}$$

正整数解的个数.

### Solution 5

首先进行变量代换：

$$x'_1 = x_1 - 1, x'_2 = x_2 - 3, x'_3 = x_3 - 1, x'_4 = x_4 - 1$$

则方程变为：

$$\begin{cases} x'_1 + 3x'_2 + x'_3 + x'_4 = 148 \\ x'_1 \geq 0, 0 \leq x'_2 \leq 7, 0 \leq x'_3 \leq 2, x'_4 \geq 0 \end{cases}$$

其母函数为：

$$\begin{aligned} f(x) &= (1 + x + x^2 + \cdots)^2 (1 + x^3 + x^6 + \cdots + x^{21}) (1 + x + x^2) \\ &= \frac{1}{(1-x)^2} \cdot \frac{1-x^{24}}{1-x^3} \cdot \frac{1-x^3}{1-x} \\ &= \frac{1-x^{24}}{(1-x)^3} \\ &= (1-x^{24}) \cdot \sum_{k=0}^{\infty} \binom{2+k}{2} x^k \end{aligned}$$

其中  $x$  系数是 148 的对应  $k = 148$  和  $k = 148 - 24 = 124$  两种取值：

$$\begin{aligned} a_{148} &= \binom{2+148}{2} - \binom{2+124}{2} \\ &= 3300 \end{aligned}$$

故原方程的正整数解个数为 3300.

## Exercise 6

求方程:

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + 4x_3 + x_4 = 160 \\ 2 \leq x_3 \leq 10, x_4 \leq 3 \end{cases}$$

正整数解的个数.

## Exercise 7

正偶数  $k_1, k_2, \dots, k_n$  满足  $k_i \neq k_j, i \neq j$ . 写出求将正整数  $r$  分解为  $k_1, k_2, \dots, k_n$  的和的方法数的算法, 要求  $k_i$  最多可被选中三次.

## Solution 7

Solution.

## Exercise 8

求不包含 3, 5, 7, 出现偶数次 1, 2, 至少出现两次 4, 8 的  $r$  位十进制数的个数.

## Solution 8

Solution.

# 5 递归关系

## Exercise 9

求解递归关系:

$$\begin{cases} a_n - 2a_{n-1} - 3a_{n-2} = 2 \cdot 3^n \\ a_0 = 1, a_1 = 2 \end{cases}$$

## Solution 9

对应的齐次关系的特征方程为:

$$x^2 - 2x - 3 = 0$$

齐次方程的根为:

$$p_1 = -1, p_2 = 3$$

故通解为:

$$a_n^* = c_1 p_1^n + c_2 p_2^n = c_1 \cdot (-1)^n + c_2 \cdot 3^n$$

又有  $f(n) = 3^n$ , 且 3 是递归关系式的特征根, 故设特解为:

$$\bar{a}_n = An \cdot 3^n$$

带入原递归关系得:

$$\begin{aligned} An \cdot 3^n - 2A(n-1) \cdot 3^{n-1} - 3A(n-2) \cdot 3^{n-2} &= 2 \cdot 3^n \\ A &= \frac{3}{2} \end{aligned}$$

故通解为:

$$a_n = a_n^* + \bar{a}_n = c_1 \cdot (-1)^n + c_2 \cdot 3^n + \frac{3}{2}n \cdot 3^n$$

由初始条件得:

$$\begin{cases} c_1 + c_2 + 0 = 1 \\ -c_1 + 3c_2 + \frac{9}{2} = 2 \end{cases}$$

解得:

$$c_1 = \frac{11}{8}, c_2 = -\frac{3}{8}$$

故原递归关系的解为:

$$a_n = \frac{11}{8} \cdot (-1)^n + \left(\frac{3}{2}n - \frac{3}{8}\right) \cdot 3^n$$

## Exercise 10

求解递归关系:

$$\begin{cases} a_n = 3a_{n-1} + 4a_{n-2} + 2 \cdot 4^n \\ a_0 = 1, a_1 = 1 \end{cases}$$

### Exercise 11

证明  $S_2(n, n-1) = \frac{n(n-1)}{2}$ .

### Solution 11

$S_2(n, n-1)$  表示  $n$  个不同的球放入  $n-1$  个相同的盒子且盒子不空的方式数.

等价于首先从  $n$  个球中取出 2 个球出来放入某个盒子中, 有  $\binom{n}{2}$  种取法, 然后把剩下的  $n-2$  个球放入  $n-2$  个盒子中, 每个盒子中放一个球, 有 1 种放法.

由乘法原理得:

$$S_2(n, n-1) = \binom{n}{2} \cdot 1 = \frac{n(n-1)}{2}$$