组合数学例题讲解

Mobyw

版本:1.0 更新:2022 年 12 月 7 日

This work is licensed under a Creative Commons "Attribution-NonCommercial-ShareAlike 4.0 International" license.



本文档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 容斥原理

Exercise 1

求方程:

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

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:

$$\begin{cases} x_1' + x_2' + x_3' + x_4' = 6 \\ 0 \le x_1' \le 3, 0 \le x_2' \le 4, 0 \le x_3' \le 1, x_4' \ge 0 \end{cases}$$

等价为求集合 S_0 的 6-组合数,其中 S_0 为:

$$S_0 = \left\{ 3 \cdot x_1', 4 \cdot x_2', 1 \cdot x_3', \infty \cdot x_4' \right\}$$

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:

$$S = \left\{ \infty \cdot x_1', \infty \cdot x_2', \infty \cdot x_3', \infty \cdot x_4' \right\}$$

根据容斥原理,所求的6-组合数为:

$$\left| \overline{A}_{1} \cap \overline{A}_{2} \cap \overline{A}_{3} \right|$$

$$= |S| - \sum_{i=1}^{3} |A_{i}| + \sum_{i \neq j} |A_{i} \cap A_{j}| - |A_{1} \cap A_{2} \cap A_{3}|$$

$$= F(4, 6) - (F(4, 2) + F(4, 1) + F(4, 4)) + F(4, 0) - 0$$

$$= 84 - (10 + 4 + 35) + 1$$

$$= 36$$

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:

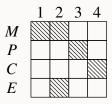
$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 27 \\ 4 \le x_1 \le 10, 2 \le x_2 \le 18, 7 \le x_3 \le 18, 2 \le x_4 \le 22 \end{cases}$$

Exercise 3

有数学、物理、化学和英语 4 门课程. 现从星期一到星期四安排这四门课程,每门课程安排一天,每天安排一门课程. 要求数学不能安排在星期一和星期二,物理不能安排在星期三,化学不能安排在星期四,英语不能安排在星期二. 问有多少种不同的安排方案?

Solution 3

禁区棋盘:



禁区棋盘计算:

安排方案数:

$$N = 4! - 5 \cdot 3! + 8 \cdot 2! - 5 + 1 = 6$$

2 鸽笼原理与 Ramsey 定理

Exercise 4

设 n 是大于 1 的奇数. 证明在 $2^1 - 1, 2^2 - 1, \dots, 2^n - 1$ 中总有一个能被 n 整除.

Solution 4

假设集合 $S = \{2^1 - 1, 2^2 - 1, \dots, 2^n - 1\}$ 中不存在能被 n 整除的数,根据鸽笼原理,这 n 个数中至少有两个数除以 n 的余数是相同的.

将两个除以 n 余数相同的数表示为 $2^x - 1 = a \cdot n + c, 2^y - 1 = b \cdot n + c$ 且满足 $1 \le x < y \le n, b > a$,则有:

$$(2^{y} - 1) - (2^{x} - 1) = (b \cdot n + c) - (a \cdot n + c)$$
$$2^{y} - 2^{x} = (b - a) \cdot n$$
$$2^{x}(2^{y-x} - 1) = (b - a) \cdot n$$

上式中 $2^x(2^{y-x}-1)$ 可被大于 1 的奇数 n 整除,由于 2^x 是偶数,故 $2^{y-x}-1$ 可被 n 整除,由于 0<(y-x)< y,所以 $2^{y-x}-1$ 也在集合 S 中,与假设矛盾.

综上,集合 $2^1 - 1, 2^2 - 1, \dots, 2^n - 1$ 总有一个能被大于 1 的奇数 n 整除.

Exercise 5

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 5

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 g 和 p 相识,于是有 4 个人彼此相识,命题成立.

Exercise 6

证明 R(3,3) < 7.

Solution 6

根据公式:

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

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

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

可得:

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

 $R(3,3) \le 6$
 $R(3,3) < 7$

3 母函数

Exercise 7

求方程:

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

正整数解的个数.

Solution 7

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:

$$\begin{cases} x_1' + 3x_2' + x_3' + x_4' = 148 \\ x_1' \ge 0, 0 \le x_2' \le 7, 0 \le x_3' \le 2, x_4' \ge 0 \end{cases}$$

其母函数为:

$$f(x) = (1 + x + x^{2} + \cdots)^{2} (1 + x^{3} + x^{6} + \cdots + x^{21}) (1 + x + x^{2})$$

$$= \frac{1}{(1 - x)^{2}} \cdot \frac{1 - x^{24}}{1 - x^{3}} \cdot \frac{1 - x^{3}}{1 - x}$$

$$= \frac{1 - x^{24}}{(1 - x)^{3}}$$

$$= (1 - x^{24}) \cdot \sum_{k=0}^{\infty} {2 + k \choose 2} x^{k}$$

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

$$a_{148} = \begin{pmatrix} 2+148 \\ 2 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 2+124 \\ 2 \end{pmatrix}$$
$$= 3300$$

故原方程的正整数解个数为 3300.

Exercise 8

求方程:

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

正整数解的个数.

Exercise 9

n 位序列每一位都由 0,1,2 三个数字组成. 共有多少这样的 n 位序列包含奇数个 0?

Solution 9

设 a_n 是由 0,1,2 组成的有奇数个 0 的序列.

则 a_n 的指数母函数为:

$$f_{e}(x) = \left(\frac{x}{1!} + \frac{x^{3}}{3!} + \frac{x^{5}}{5!} + \cdots\right) \left(1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^{2}}{2!} + \cdots\right)^{2}$$

$$= \left(\frac{e^{x} - e^{-x}}{2}\right) \cdot e^{2x}$$

$$= \frac{1}{2} \left(e^{3x} - e^{x} + 3\right)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{2} (3^{n} - 1) \frac{x^{n}}{n!}$$

可知:

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

Exercise 10

求不包含 3,5,7,出现偶数次 1,2,至少出现一次 4,8 的 r 位十进制数的个数.

Solution 10

设 a_r 是由 0,1,2,4,6,8,9 组成的有偶数个 1,2,至少一个 <math>4,8,长度为 r 的序列.则 a_r 的指数母函数为:

$$f_{e}(x) = \left(1 + \frac{x^{2}}{2!} + \frac{x^{4}}{4!} + \cdots\right)^{2} \left(\frac{x}{1!} + \frac{x^{2}}{2!} + \frac{x^{3}}{3!} + \frac{x^{4}}{4!} + \cdots\right)^{2} \left(1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^{2}}{2!} + \cdots\right)^{3}$$

$$= \left(\frac{e^{x} + e^{-x}}{2}\right)^{2} \cdot (e^{x} - 1)^{2} \cdot e^{3x}$$

$$= \frac{1}{4} \left(e^{7x} - 2e^{6x} + 3e^{5x} - 4e^{4x} + 3e^{3x} - e^{2x} + e^{x}\right)$$

$$= \sum_{r=0}^{\infty} \frac{1}{4} \left(7^{r} - 2 \cdot 6^{r} + 3 \cdot 5^{r} - 4 \cdot 4^{r} + 3 \cdot 3^{r} - 2 \cdot 2^{r} + 1\right) \frac{x^{r}}{r!}$$

可知:

$$a_r = \frac{1}{4} (7^r - 2 \cdot 6^r + 3 \cdot 5^r - 4 \cdot 4^r + 3 \cdot 3^r - 2 \cdot 2^r + 1)$$

首位取0的r位序列个数为 a_{r-1} ,所以所求的r位十进制数个数为:

$$a_r - a_{r-1} = \begin{cases} \frac{1}{4} \cdot \left(6 \cdot 7^{r-1} - 10 \cdot 6^{r-1} + 12 \cdot 5^{r-1} - 12 \cdot 4^{r-1} + 6 \cdot 3^{r-1} - 2 \cdot 2^{r-1} \right) &, r > 0 \\ 0 &, r = 0 \end{cases}$$

4 递归关系

Exercise 11

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 11

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:

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

带入原递归关系得:

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

故通解为:

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

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 12

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 13

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

Solution 13

 $S_2(n, n-1)$ 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:

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

Exercise 14

设m, n均为正整数且 $m \le n$,证明 $m^n = \sum_{k=1}^m \binom{m}{k} \cdot S_2(n, k) \cdot k!$.

Solution 14

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

考虑盒子的全排列问题,根据乘法规则, $S_2(n,m) \cdot m!$ 表示 n 个不同的球放入 m 个不同的盒子,且盒子不空的方式数.

考虑盒子可为空,依次选择 1 个到 m 个箱子,求出对应的非空的放置方式数,再求和即可. 设每次从 m 个箱子中选择 k 个箱子作为非空箱,且 $1 \le k \le m$,则共有 $\binom{m}{k}$ 种选法. $\sum_{k=1}^m \binom{m}{k} \cdot S_2(n,k) \cdot k!$ 表示 n 个不同的球放入 m 个不同的盒子,且盒子可为空的方式数.

n 个不同的球放入 m 个不同的盒子,且盒子可为空的方式数也可以这样计算:每个球可以放入 m 个盒子的任意一个之中,共有 m 种方式,根据乘法规则,n 个球共有 m^n 种放法.

综上,
$$m^n = \sum_{k=1}^m \binom{m}{k} \cdot S_2(n,k) \cdot k!$$
.

5 放球问题总结

Exercise 15

求以下条件组合下将n个球放入m个盒子中的放法.

- ◇球:无区别或有区别
- ◇ 盒子: 无区别或有区别
- ◇ 空盒子:允许或不允许

Solution 15

0b000. 球无区别,盒子无区别,允许空盒子

正整数 n 拆分成最多不超过 m 个正整数的和,等于正整数 n 拆分成最大数不超过 m 的方式数,共有 $P_m(n)$ 种放法.

0b001. 球无区别, 盒子无区别, 不允许空盒子

在允许空盒子基础上先在每个盒子中放一个球,等价于 n-m 个球放入 m 个盒子且允许空盒子放法,共有 $P_m(n-m)$ 种放法.

0b010. 球无区别,盒子有区别,允许空盒子

对应重集 $B = \{\infty \cdot b_1, \infty \cdot b_2, \cdots, \infty \cdot b_m\}$ 的 n-组合问题,共有 $F(m,n) = \binom{n+m-1}{n}$ 种放法.

把不允许空盒子看作是先在每个盒子中放了一个球,等价于 n+m 个球放入 m 个盒子且不允许空盒子放法,共有 $\binom{n+m-1}{m-1}$ 种放法.

0b011. 球无区别, 盒子有区别, 不允许空盒子

使用隔板法,在n个球序列的n-1个缝隙中插入m-1个隔板以将序列分为m份,共有 $\binom{n-1}{m-1}$ 种放法.

在允许空盒子的基础上先在每个盒子中放一个球,对应重集 $B = \{\infty \cdot b_1, \infty \cdot b_2, \cdots, \infty \cdot b_m\}$ 的 (n-m)-组合问题,共有 $F(m,n-m) = \binom{n-1}{n-m}$ 种放法.

0b100. 球有区别,盒子无区别,允许空盒子

求n个元素的集合划分成不超过m个不相交的非空子集的方式数目,对应于第二类 Stirling 数的求和,共有 $\sum\limits_{i=1}^m S_2(n,i)$ 种放法.

0b101. 球有区别, 盒子无区别, 不允许空盒子

求n个元素的集合划分成m个不相交的非空子集的方式数目,对应于第二类 Stirling数,共有 $S_2(n,m)$ 种放法.

0b110. 球有区别,盒子有区别,允许空盒子

每个球在放入盒子时都有m种选择,n个球共有 m^n 种放法.

0b111. 球有区别, 盒子有区别, 不允许空盒子

在盒子无区别的基础上再考虑盒子的全排列问题,共有 $m!S_2(n,m)$ 种放法.