

第2次作业

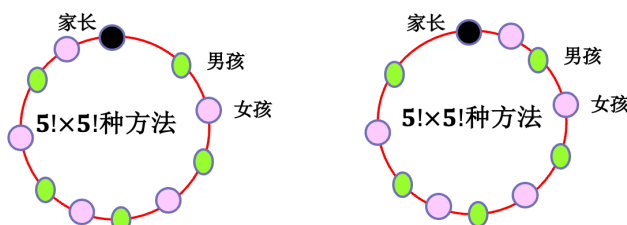
1. 我们要围着一张桌子一圈给 5 个男孩、5 个女孩和一名家长安排座位。

(1) 如果男孩不坐在男孩旁边，女孩不坐在女孩旁边，那么有多少种座位安排方式？

(2) 如果有两名家长，又有多少种座位安排方式？

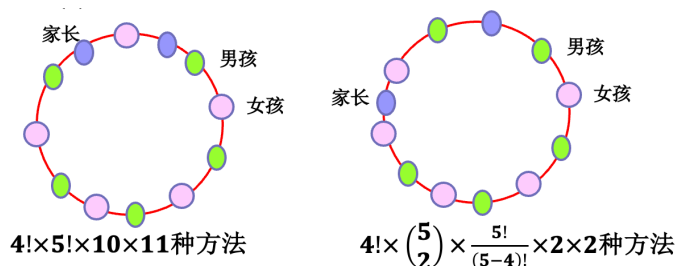
解题思想：

(1) 一名家长：先排家长，再排男孩，最后排女孩。



共有 $2 \times 5! \times 5!$ 种方法。

(2) 两名家长：先排男孩，再排女孩，最后排家长。



共有 $30 \times 5! \times 5!$ 种方法。

2. 确定下面的多重集合的 11 排列的数目：

$$S = \{3 \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c\}$$

解：11 排列数为 S 中分别去掉一个 a, b 和 c 时的全排列数目的和。

(1) $\{2 \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c\}$ 的全排列个数为 $\frac{11!}{2!4!5!}$

(2) $\{3 \cdot a, 3 \cdot b, 5 \cdot c\}$ 的全排列个数为 $\frac{11!}{3!3!5!}$

(3) $\{3 \cdot a, 4 \cdot b, 4 \cdot c\}$ 的全排列个数为 $\frac{11!}{3!4!4!}$

得 S 的 11 排列的数目为 $\frac{11!}{2!4!5!} + \frac{11!}{3!3!5!} + \frac{11!}{3!4!4!}$

3. 方程 $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 30$ 有多少 $x_1 \geq 2, x_2 \geq 0, x_3 \geq -5, x_4 \geq 8$ 的整数解。

解：令 $y_1 = x_1 - 2, y_2 = x_2, y_3 = x_3 + 5, y_4 = x_4 - 8$ ，则方程变换为：

$$y_1 + y_2 + y_3 + y_4 = 25, y_i \geq 0, i = 1, 2, 3, 4$$

且与原方程的整数解个数相等。

因此，原方程的整数解个数为 $\binom{25+4-1}{25} = \binom{28}{3}$ 。

4. 有 n 根棍子列成一行，并将从中选出 k 根。

(a) 有多少种选择？

- (b) 如果所选出的棍中没有两根是相邻的, 那么又有多少种选择?
 (c) 如果在每一对所选的棍子之间必须至少有 l 根棍子, 有多少种选择?

解题思想:

(a) $\binom{n}{k}$ 种选择。

(b) 记选出的 k 根棍子为 l_1, \dots, l_k 。

相当于用 l_1, \dots, l_k 分隔剩下的 $n - k$ 根棍子, 使得 l_i 与 l_{i+1} 之间至少有一根棍子, $i=1, \dots, k-1$ 。

设 l_1 左边的棍子数为 x_0 , l_i 与 l_{i+1} 之间的棍子数为 x_i , $i=1, \dots, k-1$, l_k 右边的棍子数为 x_k ,

则选择个数为以下方程的解的个数: $x_0 + x_1 + \dots + x_k = n - k$, 其中 $x_0 \geq 0, x_i \geq 1 (i=1, \dots, k-1), x_k \geq 0$ 。(下略)

(c) 记选出的 k 根棍子为 l_1, \dots, l_k 。

相当于用 l_1, \dots, l_k 分隔剩下的 $n - k$ 根棍子, 使得 l_i 与 l_{i+1} 之间至少有 l 根棍子, $i=1, \dots, k-1$ 。

设 l_1 左边的棍子数为 x_0 , l_i 与 l_{i+1} 之间的棍子数为 x_i , $i=1, \dots, k-1$, l_k 右边的棍子数为 x_k , 则选择个数为以下方程的解的个数: $x_0 + x_1 + \dots + x_k = n - k$, 其中 $x_0 \geq 0, x_i \geq l (i=1, \dots, k-1), x_k \geq 0$ 。(下略)

5. 有 $2n+1$ 本相同的书要放入带有 3 层搁板的书柜中, 如果每一对搁板放置的书总是多于另一层搁板上放置的书, 那么有多少种方法可把书放入书柜中?

解: (减法原理) 设 x_1, x_2, x_3 表示放入三层的书的数目, 则 $x_1 + x_2 + x_3 = 2n + 1$ 。

因此, 放法的总数为方程 $x_1 + x_2 + x_3 = 2n + 1$ 的解的个数, 其中 $x_1, x_2, x_3 \geq 0$ 。

即是多重集 $\{\infty \cdot a, \infty \cdot b, \infty \cdot c\}$ 的 $2n + 1$ 组合的个数, 为

$$\binom{2n+1+3-1}{2n+1} = \binom{2n+3}{2} = 2n^2 + 5n + 3。$$

不满足条件的放法中, 肯定有一层且只有一层放入书的数目至少为 $n + 1$ 。

因此不满足条件的放法数目为

$$3 \sum_{i=n+1}^{2n+1} \binom{2n+1-i+2-1}{2n+1-i} = \frac{1}{2} (3(n+1)(n+2))$$

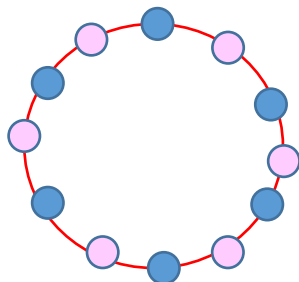
得满足条件的放法数目为

$$2n^2 + 5n + 3 - \frac{1}{2} (3(n+1)(n+2)) = \frac{n(n+1)}{2}$$

第3次作业

1. 6名男士和6名女士围着一张圆桌就座，如果男士和女士交替就座，一共有多少种就座方法？

解题思想：首先确定一位男士作为固定点，则6名男士共有 $5!$ 种座法。剩下的6位女士的座法为 $6!$ 。因此一共有 $5! \times 6!$ 种就座方法。



2. 从拥有10名男会员和12名女会员的一个俱乐部选出一个5人委员会。

(1) 如果至少要包含2位女士，能够有多少种方法形成这个委员会？

(2) 此外，如果俱乐部里某位男士和某位女士拒绝进入该委员会一起工作，形成委员会的方式又有多少？

解：

(1) 设满足条件的方法数为 a ，则

$$a = \binom{12}{2} \binom{10}{3} + \binom{12}{3} \binom{10}{2} + \binom{12}{4} \binom{10}{1} + \binom{12}{5} = \binom{22}{5} - \binom{10}{5} - \binom{12}{1} \binom{10}{4}$$

(2) 满足条件的方法数为 $a - \binom{11}{1} \binom{9}{2} - \binom{11}{2} \binom{9}{1} - \binom{11}{3}$

3. 1到20之间没有两个连续整数的3整数集合有多少个？

解：

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
---	---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

所有3整数集合个数：

只有两个连续整数的3整数集合个数：

(1) 两个连续整数为1, 2，此时3整数集合的第3个数可以为4, ..., 20，一共为17个集合；

(2) 两个连续整数为19, 20，此时3整数集合的第3个数可以为1, ..., 17，一共为17个集合；

(3) 两个连续整数为 $i, i+1$, $2 \leq i \leq 18$ ，此时3整数集合的第3个数可以为除 $i-1, i, i+1, i+2$ 以外的任意16个数，一共为 17×16 个集合。

三个连续整数的3整数集合个数：18。

因此，满足题意的3整数集合有 $\binom{20}{3} - (17 + 17 + 16 \times 17) - 18$ 个。

第4次作业

1. 证明从 $\{1, 2, \dots, 3n\}$ 中选择 $n+1$ 个整数，那么总存在两个整数，它们之间最多差2。

证明：把 $\{1, 2, \dots, 3n\}$ 划分为 n 个子集 S_1, S_2, \dots, S_n ，其中， $S_i = \{3i-2, 3i-1, 3i\}$, $i = 1, 2, \dots, n$ 。

则由鸽巢原理知，从 $\{1, 2, \dots, 3n\}$ 中选择 $n+1$ 个整数，一定会有两个整数落到一个子集中，假设该子集为 S_i 。显然， S_i 中任意两个数之间最多差2。

2. 有100人的聚会，每个人都有偶数个（有可能是0个）熟人。证明：在这次聚会上有3个人，其熟人数量相同。

证明：（反证法）假设不存在3个人，其熟人数量相同，即熟人数量相同的最多只有2人。

由于每个人认识的熟人数为从0到99的偶数，一共有50个偶数：0, 2, 4, \dots , 98。

因此，由假设知，一定有：

这100个人分成50组，每组两人，且每组的熟人数量恰好为以上50个偶数中的一个，且任意两组的熟人数量不相同。

因此存在两人都只认识0个人，另外两人都认识98人，显然存在矛盾。因此，假设不成立。

3. 设 A 为由10个不同的两位十进制正整数组成的集合。证明：必有 A 的两个非空的不相交的子集 B 和 C ，使得 B 中所有元素之和等于 C 中所有元素之和。

证明： A 的非空真子集个数共有 $2^{10}-2=1022$ 个（因为 B, C 为空集或全集时，显然不满足题意，所以取非空真子集）。

设 X 为 A 的任意一个非空真子集， X 中元素和记为 s ，则有

$$10 \leq s \leq 99 + 98 + \dots + 91 = 855$$

即， A 的任意非空真子集的元素和不少于 $\{10\}$ 的元素之和，且不大于集合 $\{91, 92, \dots, 99\}$ 的元素之和。此时，可考虑的 A 的非空真子集个数为 $855 - 9 = 846$ 个。

再考虑集合 $\{10\}, \{11\}, \dots, \{19\}, \{20\}$ 。当 B 取以上集合时，肯定不存在 A 的非空真子集 C 使得 B 与 C 的元素和相等。

因此，可考虑的 A 的非空真子集个数为 $846 - 11 = 835$ 个。

而 A 的非空真子集数为1022个，由鸽巢原理知，必存在两个 A 的不相交的两个真子集，且这两个子集的元素和相同。

4. 一间房屋内有10个人，他们当中没有人超过60岁（年龄只能以整数给出），但又至少不低于1岁。

证明：总能找出两组人（两组人中不含相同的人），使得年龄和相同。题中的10能换成更小的数吗？

证明：

(1) 10个人构成的子集一共是 $2^{10} = 1024$ 个，

去除掉空集与全集，一共 1022 个子集可以是找出的两组人中的一组。

由于这些子集的年龄和最小为 1 岁，且不超过 $60 \times 9 = 540$ 岁。

因此，由鸽巢原理知，至少有两组人的年龄和相同，

去除这两组人的相同人后，所得的两组人满足题目要求。

- (2) 当考虑 9 个人时，9 个人构成的子集一共是 $2^9 = 512$ 个，去除掉空集与全集，一共 510 个子集可以是找出的两组人中的一组。

又这些子集的年龄和最小为 1，最大为 $60 \times 8 = 480$ 。

因此，由鸽巢原理知，至少有两组人的年龄和相同，去除这两组人的相同人后，所得的两组人满足题目要求。

第 5 次作业

1. 设 S 是平面上 6 个点的集合，其中没有 3 个点共线。给由 S 的点所确定的 15 条线段着色，将它们或者着成红色，或者着成蓝色。证明：至少存在两个由 S 的点所确定的三角形或者是红色三角形或者是蓝色三角形（或者两者都是红色三角形，或者两者都是蓝色三角形，或者一个是红色三角形而另一个是蓝色三角形）。

证明：考虑到 $r(3, 3) = 6$ ，即在 K_6 当中至少存在一个红色或者蓝色的三角形。不妨设为红色的三角形 A 。

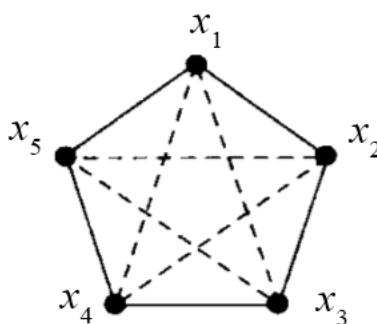
（反证法）假设 K_6 当中不存在其他的纯色（红色或蓝色）三角形。

令 x 为 A 的一个顶点， $x_i (i = 1, 2, 3, 4, 5)$ 为 K_6 当中除了 x 的剩下五个顶点。

现在考虑由 $x_i (i = 1, 2, 3, 4, 5)$ 构成的 K_5 。

根据假设，在这个 K_5 当中，没有一个纯色三角形。

唯一满足这个假设的 K_5 如下图所示：



其中，实线边着成红色，虚线边着成蓝色。

不妨让 x, x_1 和 x_2 构成 K_6 当中的红色三角形 A ，根据假设， K_6 当中不存在其他的纯色三角形。

若 x 和 x_3 之间着成红色，则 x, x_2 和 x_3 构成另一个红色三角形，矛盾。所以 x 和 x_3 之间着成蓝色。

同理 x 和 x_5 之间也着成蓝色。

则可以得到 x, x_3 和 x_5 构成一个蓝色三角形，矛盾。

所以至少存在两个纯色三角形。

2. 确定 $\{1, 2, \dots, 8\}$ 的下列排列的逆序列。

(a) 35168274

(b) 63581724

解：

(a) 24040010

(b) 45141010

3. 构造 $\{1, 2, \dots, 8\}$ 的排列，其逆序列是

(a) 30222010

(b) 13543210

解:

(a) 26813457

(b) 81762543

4. {1, 2, 3, 4, 5, 6}有多少个排列?

(1) 正好有 15 个逆序。

(2) 正好有 14 个逆序。

(3) 正好有 13 个逆序。

解:

(1) 对于 {1, 2, 3, 4, 5, 6} 的排列的逆序列 $(b_1, b_2, b_3, b_4, b_5, b_6)$, 其中 $0 \leq b_i \leq 6 - i, 1 \leq i \leq 6$ 。

所有的逆序和为 $\sum_{i=1}^6 b_i$, 这个数最大为 $5 + 4 + 3 + 2 + 1 + 0 = 15$, 当且仅当 $b_i = 6 - i$ 。所以正好有 15 个逆序的排列数为 1。

(2) 正好有 14 个逆序的排列数与下面的方程的整数解的个数相同

$$\begin{cases} 0 \leq b_i \leq 6 - i \ (1 \leq i \leq 6) \\ \sum_{i=1}^6 b_i = 14 \end{cases}$$

每个解 $(b_1, b_2, b_3, b_4, b_5, b_6)$ 都是从 $(5, 4, 3, 2, 1, 0)$ 中的前五个位置中选一个位置减 1 得到的, 所以一共有 5 种方案。

(3) 正好有 13 个逆序的排列数与下面的方程的整数解的个数相同

$$\begin{cases} 0 \leq b_i \leq 6 - i \ (1 \leq i \leq 6) \\ \sum_{i=1}^6 b_i = 13 \end{cases}$$

每个解 $(b_1, b_2, b_3, b_4, b_5, b_6)$ 都是从 $(5, 4, 3, 2, 1, 0)$ 中的前五个位置中选两个位置减 1 或者的前四个位置中选一个位置减 2 得到的, 所以有 $\binom{5}{2} + 4 = 14$ 种方案。

5. 确定下列 9 阶反射 Gray 码中 9 元组的直接后继。

(a) 010100110

(b) 110001000

解:

(a) 对 010100110 每一位求和得到的结果是 4, 是偶数, 直接后继只需要改变 a_0 , 得到的结果为 010100111。

(b) 对 110001000 每一位求和得到的结果是 3, 是奇数, 找到右边开始的第一个 i 使得 $a_i=1$, 改变 a_{i+1} , 得到的结果是 110011000。

第6次作业

1. 在字典序之下，确定 $\{1, 2, \dots, 10\}$ 的直接跟在 $2, 3, 4, 6, 9, 10$ 之后的6子集。

再确定直接位于 $2, 3, 4, 6, 9, 10$ 之前的6子集。

解： $\{1, 2, \dots, 10\}$ 的直接跟在 $2, 3, 4, 6, 9, 10$ 之后的6子集为 $2, 3, 4, 7, 8, 9$ ；

直接位于 $2, 3, 4, 6, 9, 10$ 之前的6子集为 $2, 3, 4, 6, 8, 10$ 。

2. 设 n 和 k 是正整数，给出恒等式

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

的一个组合推理证明。

证明思想：假设从 n 个同学中选出一只队伍，该队伍至少包含1个队员，其中有1个队长和1个教练，可由一名同学兼任。

(1) 先选队伍，再从队伍中选出队长和教练，得等号右边式子。

(2) 增加一个虚拟同学，共 $n+1$ 个同学，先选队长，再选教练，然后从剩下的 $n-2$ 个人选剩下的队员。若队长和教练中一个为虚拟同学，则表示队长和教练为同一名同学，否则为两名同学。以上过程得到选择方法式为等式左边式子。

3. 寻找并证明下面这个数的公式：

$$\sum_{\substack{r, s, t \geq 0 \\ r+s+t=n}} \binom{m_1}{r} \binom{m_2}{s} \binom{m_3}{t}$$

其中，上式的求和是对所有满足 $r+s+t=n$ 的非负整数 r, s, t 进行的。

解题思想：（组合推理）设一个袋子里有 m_1 个红球， m_2 个蓝球， m_3 个黄球，从袋中选出 n 个球，则有 $\binom{m_1+m_2+m_3}{n}$ 种方法。

4. 在 $(3x-2y)^{18}$ 的展开式当中， x^5y^{13} 的系数是什么？ x^8y^9 的系数是什么？

解： x^5y^{13} 的系数是 $3^5(-2)^{13} \binom{18}{5}$ ； x^8y^9 的系数是0，因为 $8+9 \neq 18$ 。

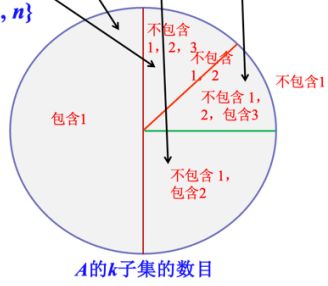
5. 使用组合推理证明（以下面形式给出的）恒等式

$$\binom{n}{k} - \binom{n-3}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-2}{k-1} + \binom{n-3}{k-1}$$

（提示：设 S 是有三个互不相同的元素 a, b 和 c 的集合，计数 S 的特定 k 子集的个数。）

解题思想：如下图所示。

$$\binom{n}{k} - \binom{n-3}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-2}{k-1} + \binom{n-3}{k-1}$$

$$A = \{1, 2, 3, \dots, n\}$$


第 7 次作业

Problem 1

寻找并证明下面这个数的公式：

$$\sum_{\substack{r,s,t \geq 0 \\ r+s+t=n}} \binom{m_1}{r} \binom{m_2}{s} \binom{m_3}{t}$$

其中，上式的求和是对所有满足 $r + s + t = n$ 的非负整数 r, s, t 进行的。

Solution

解题思想：（组合推理）

设一个袋子里有 m_1 个红球， m_2 个蓝球， m_3 个黄球，从袋中选出 n 个球，则有 $\binom{m_1 + m_2 + m_3}{n}$ 种方法。

Problem 2

在

$$(x_1 - x_2 + 2x_3 - 2x_4)^9$$

的展开式当中， $x_1^3 x_2^3 x_3 x_4^2$ 的系数是什么？

Solution

答案：

$$\binom{9}{3 \ 3 \ 1 \ 2} \times 1^3 \times (-1)^3 \times 2 \times (-2)^2$$

Problem 3

构造 $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ 的所有子集的集合的对称链划分。

Solution

解：一种可能的情况如下所示：

$$\emptyset \subset \{1\} \subset \{1, 2\} \subset \{1, 2, 3\} \subset \{1, 2, 3, 4\} \subset \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$\{5\} \subset \{1, 5\} \subset \{1, 2, 5\} \subset \{1, 2, 3, 5\}$$

$$\{4\} \subset \{1, 4\} \subset \{1, 2, 4\} \subset \{1, 2, 4, 5\}$$

$$\{4, 5\} \subset \{1, 4, 5\}$$

$$\{2\} \subset \{2, 3\} \subset \{2, 3, 4\} \subset \{2, 3, 4, 5\}$$

$$\{2, 5\} \subset \{2, 3, 5\}$$

$$\{2, 4\} \subset \{2, 4, 5\}$$

$$\{3\} \subset \{1, 3\} \subset \{1, 3, 4\} \subset \{1, 3, 4, 5\}$$

$$\{3, 5\} \subset \{1, 3, 5\}$$

$$\{3, 4\} \subset \{3, 4, 5\}$$

Problem 4

证明

$$\sum_{n_1+n_2+n_3+n_4=n} \binom{n}{n_1 \ n_2 \ n_3 \ n_4} (-1)^{n_2+n_4} = 0$$

其中，求和是对所有的 $n_1 + n_2 + n_3 + n_4 = n$ 非负整数解进行的。

Solution

证明：由多项式定理知：

$$\begin{aligned} 0 &= (1 - 1 + 1 - 1)^n \\ &= \sum_{n_1+n_2+n_3+n_4=n} \binom{n}{n_1 \ n_2 \ n_3 \ n_4} (1)^{n_1} (-1)^{n_2} (1)^{n_3} (-1)^{n_4} \\ &= \sum_{n_1+n_2+n_3+n_4=n} \binom{n}{n_1 \ n_2 \ n_3 \ n_4} (-1)^{n_2} (-1)^{n_4} \\ &= \sum_{n_1+n_2+n_3+n_4=n} \binom{n}{n_1 \ n_2 \ n_3 \ n_4} (-1)^{n_2+n_4} \end{aligned}$$

证毕。

Problem 5

利用定理 5.6.1 证明，如果 m 和 n 是正整数，那么 $mn + 1$ 个元素的偏序集有一个大小为 $m + 1$ 的链或大小为 $n + 1$ 的反链。

Solution

证明：（反证法）假设 $mn + 1$ 个元素的偏序集当中所有的链大小都小于等于 m ，所有的反链大小都小于等于 n 。设 r 是这个偏序集当中最长链，则 $r \leq m$ 。

根据定理 5.6.1，这个偏序集当中的元素可以被划分成 r 个反链 A_1, A_2, \dots, A_r ，则有 $|A_i| \leq n (1 \leq i \leq r)$ 。则

$$mn + 1 = \sum_{i=1}^r |A_i| \leq r_n \leq m_n$$

矛盾，所以得证。

第 8 次作业

Problem 1

求出从 1 到 10 000 中既不是完全平方数也不是完全立方数的整数个数。

Solution

解：设 $S = \{1, 2, \dots, 10000\}$, A 是 S 中的完全平方数构成的子集, B 是 S 中的完全立方数构成的子集。则, 题意所求整数个数为 $|\overline{A \cap B}|$ 。

由于 $100^2 = 10000$, 因此, $|A| = 100$ 。

由于 $21^3 = 9261$, $22^3 = 10648$, 因此, $|B| = 21$ 。

由于 $4^6 = 4096$, $5^6 = 15625$, 因此 $|A \cap B| = 4$ 。

由容斥原理可得

$$|\overline{A \cap B}| = |A| + |B| - |A \cap B| = 10000 - 100 - 21 + 4 = 9883$$

Problem 2

确定多重集合

$$S = \{\infty \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c, 7 \cdot d\}$$

的 10 组合的数目。

Solution

解：令 $S^* = \{\infty \cdot a, \infty \cdot b, \infty \cdot c, \infty \cdot d\}$, T 为 S^* 的 10 组合的集合。

$$|T| = \binom{10+4-1}{10} = \binom{13}{10}$$

设 B 为 S^* 的 10 组合中至少包含 5 个 b 的组合数, C 为 S^* 的 10 组合中至少包含 6 个 c 的组合数, D 为 S^* 的 10 组合中至少包含 8 个 d 的组合数。

则 $S = \{\infty \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c, 7 \cdot d\}$ 的 10 组合的数目为 $|\overline{B \cap C \cap D}|$ 。

$$|B| \text{ 为 } S^* = \{\infty \cdot a, \infty \cdot b, \infty \cdot c, \infty \cdot d\} \text{ 的 5 组合数目, 即 } |B| = \binom{5+4-1}{5} = \binom{8}{5}.$$

$$|C| \text{ 为 } S^* \text{ 的 4 组合数目, 即 } |C| = \binom{4+4-1}{4} = \binom{7}{4}.$$

$$|D| \text{ 为 } S^* \text{ 的 2 组合数目, 即 } |D| = \binom{2+4-1}{2} = \binom{5}{2}.$$

由于 $5+6, 5+8, 6+8$ 都大于 10, 因此 $|B \cap C| = |C \cap D| = |B \cap D| = 0$; 同理, $|B \cap C \cap D| = 0$ 。

由容斥原理可得

$$|\overline{B \cap C \cap D}| = \binom{13}{10} - \binom{8}{5} - \binom{7}{4} - \binom{5}{2} = 185$$

Problem 3

确定方程

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 20$$

满足

$$1 \leq x_1 \leq 6, 0 \leq x_2 \leq 7, 4 \leq x_3 \leq 8, 2 \leq x_4 \leq 6$$

的整数解的数目。

Solution

解题思路：

令 $y_1 = x_1 - 1, y_2 = x_2, y_3 = x_3 - 4, y_4 = x_4 - 2$ ，则满足题意的整数解的个数等于方程

$$y_1 + y_2 + y_3 + y_4 = 13$$

满足

$$0 \leq y_1 \leq 5, 0 \leq y_2 \leq 7, 0 \leq y_3 \leq 4, 0 \leq y_4 \leq 4$$

的整数解的数目。

令 A, B, C, D 分别表示 $y_1 + y_2 + y_3 + y_4 = 13$ 满足 $y_1 \geq 6, y_2 \geq 8, y_3 \geq 5, y_4 \geq 5$ 的整数解的个数，则满足题意的整数解个数为 $|\overline{A} \cap \overline{B} \cap \overline{C} \cap \overline{D}|$ 。

(下略。)

Problem 4

确定计数集合 $1, 2, \dots, n$ 的排列中恰有 k 个整数在它们的自然位置上的排列数的一般公式。

Solution

答案：

$$\binom{n}{k} D_{n-k}$$

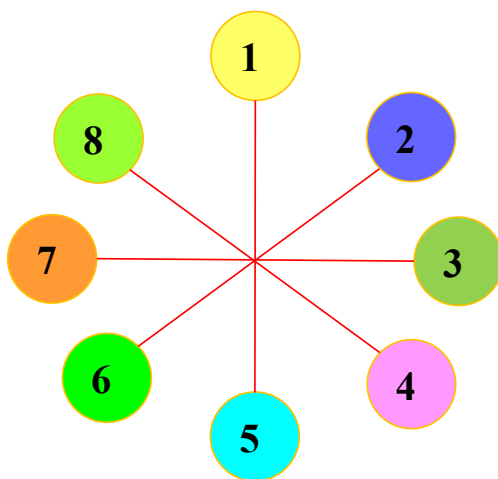
第 9 次作业

Problem 1

旋转木马有 8 个座位，每个座位都代表一种不同的动物。8 个男孩脸朝里围坐在旋转木马上，使得每一个男孩都面对到另一个男孩（每个男孩看到另一个男孩的前面）。他们能够有多少种方法改变座位使得每人面对的男孩都不同？如果所有的座位都是一样的，那么该问题又如何变化？

Solution

解题思想：



设用数字 $1, 2, \dots, 8$ 分别表示 8 位男孩，第 i 个男孩一开始坐在第 i 号座位，改变座位后坐在第 s_i 号座位。

假设 A_i 表示 s_i 和 s_{i+4} 面对面的坐法的集合 ($1 \leq i \leq 4$)，则使得每人面对的男孩都与原先的不同的坐法的数目为 $\left| \bigcap_{i=1}^4 \overline{A_i} \right|$ 。

计算 $|A_1|$ ：因为每个座位都代表一种不同的动物，先排 s_1 有 8 种情况， s_5 随之确定位置；剩下 6 个男孩排列一共有 $6!$ 种情况。因此 $|A_1| = 8 \times 6!$ 。

显然，由于对称性， $|A_i| = 8 \times 6! (1 \leq i \leq 4)$ 。

计算 $|A_1 \cap A_2|$ ：先排 s_1 有 8 种情况， s_5 随之确定位置；再排 s_2 有 6 种情况， s_6 随之确定位置；剩下 4 个男孩排列一共有 $4!$ 种情况。因此 $|A_1 \cap A_2| = 8 \times 6 \times 4!$ 。

同样的由于对称性， $|A_i \cap A_j| = 8 \times 6 \times 4! (1 \leq i, j \leq 4, i \neq j)$ 。

类似可计算 $|A_i \cap A_j \cap A_k| (1 \leq i, j, k \leq 4, i \neq j \neq k)$ 和 $|A_1 \cap A_2 \cap A_3 \cap A_4|$ 。

根据容斥原理可得满足条件的坐法数为 23040。

如果所有的座位都是一样的，坐法数为 $\frac{23040}{8} = 2880$ 。

Problem 2

设 n 和 k 是正整数且 $k \leq n$ 。设 $a(n, k)$ 应是 k 个非攻击车放入 $n \times n$ 棋盘，且放入“禁止位置”的方法数。棋盘上的位置 $(1, 1), (2, 2), \dots, (n, n)$ 和 $(1, 2), (2, 3), \dots, (n-1, n), (n, 1)$ 为“禁止位置”。例如，如果 $n = 6$ ，则棋盘为

×	×				
	×	×			
		×	×		
			×	×	
				×	×
×					×

证明:

$$a(n, k) = \frac{2n}{2n-k} \binom{2n-k}{k}$$

提示, $a(n, k)$ 是从围成一圈的 $2n$ 个孩子中选择 k 个孩子并使得没有两个相邻的孩子同时被选中的方法数。

Solution

证明: 将所有的“禁止位置” F 进行如下表所示的循环排列:

n	1	2	3	4	\cdots	$2n-2$	$2n-1$	$2n$
第 n 个位置	(1,1)	(1,2)	(2,2)	(2,3)	\cdots	$(n-1, n)$	(n, n)	$(n, 1)$

同时第一个位置在最后一个位置之后。

给定 F 中的两个位置, 当且仅当它们在棋盘的同一行或同一列时, 它们在循环排序中是相邻的。因此 $a(n, k)$ 表示集合 F 的没有两个元素在循环排序中相邻的 k -子集的数量。用 $\{a_i\} (i = 1, \cdots, k)$ 表示这样一个 k -子集, 其中 $1 \leq a_1 < a_2 < \cdots < a_k \leq 2n$ 且 $a_{i+1} - a_i > 1 (1 \leq i \leq k-1)$ (不相邻)。考虑到需要对 k -子集进行计数, 可以将原问题转化成为方程的非负整数解的个数的问题。定义

$$x_1 = a_1 - 1, x_2 = a_2 - a_1 - 2, \cdots, x_k = a_k - a_{k-1} - 2, x_{k+1} = 2n - a_k$$

则可以得到

$$x_i \geq 0 (1 \leq i \leq k+1), \sum_{i=1}^{k+1} x_i = 2n - 2k + 1$$

并且, x_1 和 x_{k+1} 不会同时为 0。

先不考虑 x_1 和 x_{k+1} 不会同时为 0 的约束关系, 那么上面方程的正整数解的数量是 $\binom{2n-k+1}{k}$ 。然

后考虑使得 $x_1 = 0$ 并且 $x_{k+1} = 0$ 的解, 数目为 $\binom{2n-k+1}{k-2}$ 。所以

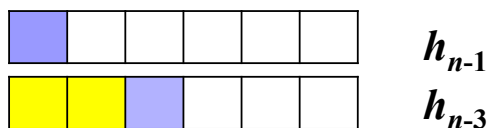
$$a(n, k) = \binom{2n-k+1}{k} - \binom{2n-k+1}{k-2} = \frac{2n}{2n-k} \binom{2n-k}{k}$$

Problem 3

设 h_n 表示用单牌和多米诺骨牌以下述方式完美覆盖 $1 \times n$ 棋盘的方法数: 任何两张多米诺骨牌都不相邻。找出 h_n 满足的递推关系和初始条件, 但不对其求解。

Solution

解：



显然， $h_0 = 1, h_1 = 1$ （一张单牌）， $h_2 = 2$ （两张单牌或者一张多米诺骨牌）。

当 $n \geq 3$ 时，若首先用单牌进行覆盖，则 $h_n = h_{n-1}$ 。

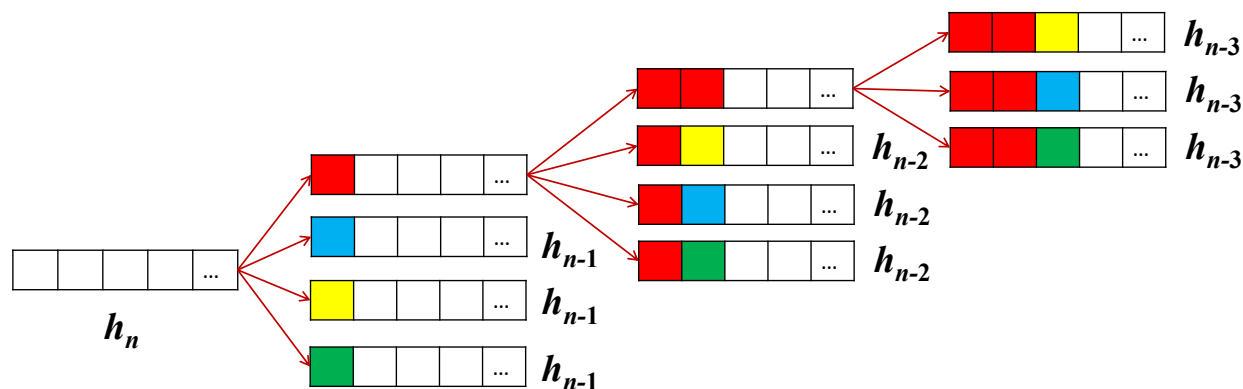
若首先用多米诺骨牌进行覆盖，则它占两个棋格，此时第 3 个格子只能是单牌，有 $h_n = h_{n-3}$ 。

因此， h_n 满足的递推关系为 $h_n = h_{n-1} + h_{n-3}, n \geq 3$ ，初始条件为 $h_0 = 1, h_1 = 1, h_2 = 2$ 。

Problem 4

设 h_n 是把 1 行 n 列的棋盘的方格用红、黄、蓝、绿四种颜色着色，使得没有 3 个着成红色的方格相邻的着色方法数，求出 h_n 满足的递推式。

Solution



显然着色的格子不超过 2 个时，可以任意着色，即 $h_0 = 1, h_1 = 4, h_2 = 16$ 。当 $n \geq 3$ 时，考虑下面的情况：

1. 第一个方格着成蓝色、黄色或者绿色，则第二个方格可以着成红、黄、蓝、绿任意一个颜色，此时， $h_n = 3h_{n-1}$ 。
2. 若第一个方格着成红色，第二个方格着成蓝色、黄色或者绿色，则第三个方格可以着成红、黄、蓝、绿任意一个颜色，此时， $h_n = 3h_{n-2}$ 。
3. 若连续两个方格着成红色，则第三个方格只能着成黄色、蓝色或者绿色，第四个方格可以着成红、黄、蓝、绿任意一个颜色，此时， $h_n = 3h_{n-3}$ 。

因此递推关系为 $h_n = 3h_{n-1} + 3h_{n-2} + 3h_{n-3}, h_0 = 1, h_1 = 4, h_2 = 16$ 。

第 10 次作业

Problem 1

确定下面方程的非负整数解的个数 h_n 的生成函数:

$$2e_1 + 5e_2 + e_3 + 7e_4 = n$$

Solution

令 $f_1 = 2e_1, f_2 = 5e_2, f_3 = e_3, f_4 = 7e_4$, 则原方程转化为

$$f_1 + f_2 + f_3 + f_4 = n$$

其中, f_1 是偶数, f_2 是 5 的倍数, f_3 是 7 的倍数。因此 h_n 的生成函数为

$$\begin{aligned} g(x) &= (1 + x^2 + x^4 + \cdots)(1 + x^5 + x^{10} + \cdots)(1 + x + x^2 + \cdots)(1 + x^7 + x^{14} + \cdots) \\ &= \frac{1}{1-x^2} \frac{1}{1-x^5} \frac{1}{1-x} \frac{1}{1-x^7} \end{aligned}$$

Problem 2

设 h_n 表示在满足下面条件之下给 $1 \times n$ 棋盘着色的方法数: 用红色、白色、蓝色和绿色着色, 其中红格数为偶数, 白格数为奇数。确定这个数列 $h_0, h_1, h_2, \cdots, h_n, \cdots$ 的指数生成函数, 然后求出 h_n 的一个简单的公式。

Solution

解: 问题等价于多重集 $\{\infty \cdot R, \infty \cdot Y, \infty \cdot B, \infty \cdot G\}$ 的 n 排列个数, 其中 R 出现偶数个, Y 出现奇数个。数列 $h_0, h_1, h_2, \cdots, h_n, \cdots$ 的指数生成函数为:

$$\begin{aligned} g^{(e)}(x) &= \left(1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \cdots\right) \left(x + \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} + \cdots\right) \left(1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots\right) \left(1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots\right) \\ &= \left(\frac{e^x + e^{-x}}{2}\right) \cdot \left(\frac{e^x - e^{-x}}{2}\right) \cdot e^x \cdot e^x \\ &= \frac{e^{4x} - 1}{4} \\ &= x + \frac{4x^2}{2!} + \frac{4^2x^3}{3!} + \cdots + \frac{4^{n-1}x^n}{n!} + \cdots \end{aligned}$$

可得, $h_0 = 0$; 当 $n \geq 1$ 时, $h_n = 4^{n-1}$ 。

Problem 3

求解初始值为 $h_0 = -1$ 和 $h_1 = 0$ 的递推关系 $h_n = 8h_{n-1} - 16h_{n-2} (n \geq 2)$ 。

Solution

解: 特征方程为

$$r^2 - 8r + 16 = 0$$

解得 $r_1 = r_2 = 4$, 令 $h_n = (C_1 + C_2 n)4^n$, 将初始条件代入, 得

$$\begin{cases} C_1 = -1 \\ 4(C_1 + C_2) = 0 \end{cases}$$

解出 $C_1 = -1, C_2 = 1$, 可得原方程的解为

$$h_n = (n - 1)4^n, n = 0, 1, 2, \dots$$

Problem 4

利用生成函数求解下面的递推关系

$$h_n = 3h_{n-1} - 4n(n \geq 1)$$

$$h_0 = 2$$

Solution

解: 令

$$g(x) = \sum_{n=0}^{\infty} h_n x^n$$

则

$$xg(x) = \sum_{n=0}^{\infty} h_n x^{n+1} = \sum_{n=1}^{\infty} h_{n-1} x^n$$

利用原来的递推关系和 $h_0 = 2$, 得

$$\begin{aligned} g(x) - 3xg(x) &= h_0 + (h_1 - 3h_0)x + (h_2 - 3h_1)x^2 + \dots \\ &= 2 - (4x + 4 \times 2x^2 + \dots) \\ &= 2 - 4 \sum_{n=1}^{\infty} nx^n \\ &= 2 - 4x \sum_{n=1}^{\infty} nx^{n-1} \\ &= 2 - 4x \sum_{n=0}^{\infty} (n+1)x^n \\ &= 2 - \frac{4x}{(1-x)^2} \end{aligned}$$

所以,

$$\begin{aligned} g(x) &= \frac{2}{1-3x} - \frac{4x}{(1-3x)(1-x)^2} \\ &= -\frac{1}{1-3x} + \frac{3-x}{(1-x)^2} \\ &= -\sum_{n=0}^{\infty} 3^n x^n + 3 \sum_{n=0}^{\infty} (n+1)x^n - \sum_{n=0}^{\infty} nx^n \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} (2n+3-3^n)x^n \end{aligned}$$

所以

$$h_n = 2n + 3 - 3^n, n = 0, 1, 2, \dots$$

第 11 次作业

Problem 1

求解非齐次递推关系

$$h_n = 6h_{n-1} - 9h_{n-2} + 2n (n \geq 2)$$

$$h_0 = 1$$

$$h_1 = 0$$

Solution

解：先解对应的齐次方程

$$h_n = 6h_{n-1} - 9h_{n-2}$$

其特征方程为

$$r^2 - 6r + 9 = 0$$

解得 $r_1 = r_2 = 3$ ，从而给出下面的通解

$$h_n = (C_1 + C_2 n)3^n$$

下面我们要求原来的非齐次递推关系的一个特殊的解

$$h_n = 6h_{n-1} - 9h_{n-2} + 2n$$

对于适当的 r, s ，我们尝试寻找下面的形式的一个解

$$h_n = rn + s$$

则必须有

$$rn + s = 6(r(n-1) + s) - 9(r(n-2) + s) + 2n$$

或者等价地有

$$rn + s = (-3r + 2)n + (12r - 3s)$$

令 n 的系数相等且等式两边的常数项相等，我们得到

$$\begin{cases} r = -3r + 2 \\ s = 12r - 3s \end{cases}$$

解得

$$r = \frac{1}{2}, s = \frac{3}{2}$$

则令原方程的通解为

$$h_n = (C_1 + C_2 n)3^n + \frac{1}{2}n + \frac{3}{2}$$

将初始条件代入并求解，解出 $C_1 = -\frac{1}{2}, C_2 = -\frac{1}{6}$ ，可得原方程的解为

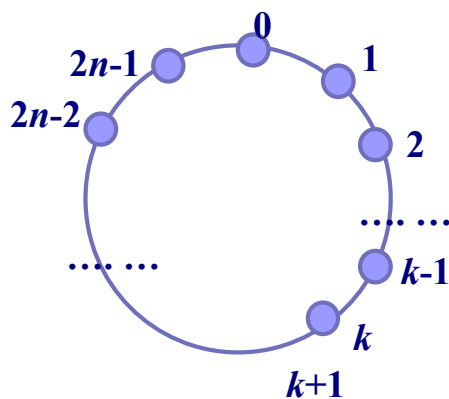
$$h_n = -\left(\frac{1}{2} + \frac{1}{6}n\right)3^n + \frac{1}{2}n + \frac{3}{2}, n = 0, 1, 2, \dots$$

Problem 2

设在圆面上选择 $2n$ 个（等间隔的）点。证明将这些点成对连接起来得到 n 条不相交线段的方法数等于第 n 个 Catalan 数 C_n 。

Solution

证明：设 h_n 为将圆上 $2n$ 个点成对连接起来得到 n 条不相交线段的方法数。下面证明序列 h_0, h_1, h_2, \dots 满足 Catalan 序列的递推关系与初始条件。



设圆上的 $2n$ 个点顺时针依次排列为 $0, 1, \dots, 2n-1$ 。假设顶点 0 与 k 连接，则对任意两个点 i, j , $i = k+1, \dots, 2n-1, j = 1, \dots, k-1$, i 不能与 j 连接，否则会与边 $(0, k)$ 相交。

下面证明 k 只能为奇数。假设 k 为偶数，则连接 $(0, k)$ 右边为奇数个点，此时无法成对连接，因此 k 只能为奇数。

假设 $(0, k)$ 右边的点数为 $2i = k-1$, 则 $(0, k)$ 左边的点数为 $2n-2i-2 = 2(n-i-1)$ 。此时 $h_n = h_i h_{n-i-1}$ 。因此，当 k 从 1 到 $2n-1$ 时, i 从 0 到 $n-1$ 。得 $h_n = h_0 h_{n-1} + h_1 h_{n-2} + \dots + h_{n-1} h_0$ 。

下面考虑初始情况：

当 $n = 0$ 时, 令 $h_n = 1$;

当 $n = 1$ 时, 圆上选择 2 个点, 显然只有一种连接方法。

综上所述, h_n 第 n 个 Catalan 数 C_n 。

Problem 3

证明：由 $1, 2, \dots, 2n$ 构成且满足

$$x_{11} < x_{12} < \dots < x_{1n}$$

$$x_{21} < x_{22} < \dots < x_{2n}$$

以及

$$x_{11} < x_{21}, x_{12} < x_{22}, \dots, x_{1n} < x_{2n}$$

的 2 行 n 列数组

$$\begin{bmatrix} x_{11} & x_{12} & \dots & x_{1n} \\ x_{21} & x_{22} & \dots & x_{2n} \end{bmatrix}$$

的个数等于第 n 个 Catalan 数 C_n 。

Solution

设

(1) S 为包含所有满足题目要求的数组的集合

(2) I 为包含所有由 n 个 1, n 个 -1 构成的序列 a_1, a_2, \dots, a_{2n} 的集合, 满足对任意的 $k \in [1, 2n]$, $a_1 + \dots + a_k \geq 0$ 。

如下定义一个从 I 到 S 的映射 f : 对于任意一个 I 中序列 $\eta = a_1, a_2, \dots, a_{2n}$, $f(\eta)$ 是一个如下定义数组。

令 $A_1 = \{j | a_j = 1, 1 \leq j \leq 2n\}$, $A_2 = \{j | a_j = -1, 1 \leq j \leq 2n\}$ 。

则 A_1 中的元素从小到大排列构成 $f(\eta)$ 的第 1 行, A_2 中的元素从小到大排列构成 $f(\eta)$ 的第 2 行。

显然 f 是单射 (对任意的两个序列 $\eta_1 = a_1 \cdots a_{2n}$ 与 $\eta_2 = b_1 \cdots b_{2n}$, 假设 i 是最小的使得 $a_i \neq b_i$ 的数, 则 i 位于 $f(\eta_1)$ 与 $f(\eta_2)$ 的不同行)。

下面证明 f 是满射。假设 P 是 S 中任意一个满足条件的数组, 如下构造序列 $a_1 \cdots a_{2n}$: 若 i 在上排, 则 $a_i = 1$, 否则 $a_i = -1$ 。

下面证明 $a_1 + \dots + a_k \geq 0, k = 1, \dots, 2n$ 。

对 k 进行数学归纳。

(1) 当 $k = 1$ 时, 因为 P 是满足条件的数组, 因此 1 只能在第一排第一个, 则 $a_1 = 1 \geq 0$ 。

(2) 假设当 k 时成立, 即 $a_1 + \dots + a_k \geq 0$, 下面证明 $a_1 + \dots + a_{k+1} \geq 0$ 。

(a) 若 $a_1 + \dots + a_k \geq 0$, 显然 $a_1 + \dots + a_{k+1} \geq 0$ 。

(b) 若 $a_1 + \dots + a_k = 0$, 则 k 一定为偶数, 有 $1, 2, \dots, k$ 一定排满两排的前 $\frac{k}{2}$ 列。此时, $k+1$ 只能排在第一排的第 $\frac{k}{2} + 1$ 个, 即 $a_{k+1} = +1$ 。得 $a_1 + \dots + a_{k+1} \geq 0$ 。

由数学归纳法得, $a_1 + \dots + a_k \geq 0, k = 1, \dots, 2n$ 。

因此满足条件的排列方式的种类是第 n 个 Catalan 数。

第 12 次作业

Problem 1

把 n 元素集合划分成可区分的 k 个盒子（其中一些可能是空盒）的划分的个数是 k^n 。通过用不同的方式计数来证明

$$k^n = \binom{k}{1} 1! S(n, 1) + \binom{k}{2} 2! S(n, 2) + \cdots + \binom{k}{n} n! S(n, n)$$

（如果 $k > n$ ，定义 $S(n, k)$ 为 0。）

Solution

设 S 是把 n 元素集合划分成可区分的 k 个盒子（其中一些可能是空盒）的划分的集合，则 $|S| = k^n$ 。

又设 S_i 为把 n 元素集合划分成可区分的 i 个盒子，且盒子都不为空的划分的集合，则 $|S_i| = \binom{k}{i} i! S(n, i)$ ， $i = 1, 2, \dots, n$ 。

显然， $S = S_1 \cup S_2 \cup \cdots \cup S_n$ ，且对任意的 $i, j, i \neq j$ ， $S_i \cap S_j = \emptyset$ 。因此 $|S| = |S_1| + |S_2| + \cdots + |S_n|$ 。得

$$k^n = \binom{k}{1} 1! S(n, 1) + \binom{k}{2} 2! S(n, 2) + \cdots + \binom{k}{n} n! S(n, n)$$

Problem 2

证明第二类 Stirling 数满足以下关系：

(a) $S(n, 1) = 1 (n \geq 1)$

(b) $S(n, 2) = 2^{n-1} - 1 (n \geq 2)$

(c) $S(n, n-1) = \binom{n}{2} (n \geq 1)$

(d) $S(n, n-2) = \binom{n}{3} + 3\binom{n}{4} (n \geq 2)$

Solution

(a) $S(n, 1)$ 为把 n 个可区分的元素划分到一个盒子，且盒子非空的方法数，显然只有一种方法：把所有元素放到一个盒子里。因此 $S(n, 1) = 1$ 。

(b) 对 n 用数学归纳法证明 $S(n, 2) = 2^{n-1} - 1 (n \geq 2)$

(1) $n = 2$ 时， $S(2, 2) = 1 = 2^{2-1} - 1$ ，结论成立。

(2) 当 $n > 2$ 时，假设 $S(n, 2) = 2^{n-1} - 1$ 成立。

由递推式 $S(n, k) = S(n-1, k-1) + kS(n-1, k)$ 得 $S(n+1, 2) = S(n, 1) + 2S(n, 2) = 1 + 2(2^{n-1} - 1) = 2^n - 1$ 。

因此，结论成立。

(c)(d) 同样可由数学归纳法可证。

Problem 3

序列 h_n 的一般项是 n 的一个 3 次多项式。如果其差分表的第 0 行的前 4 个数是 1, -1, 3, 10, 确定 h_n 和 $\sum_{k=0}^n h_k$ 的公式。

Solution

差分表如下：

$$\begin{array}{cccc} 1 & -1 & 3 & 10 \\ & -2 & 4 & 7 \\ & & 6 & 3 \\ & & & -3 \end{array}$$

因此

$$\begin{aligned} h_n &= \binom{n}{0} - 2\binom{n}{1} + 6\binom{n}{2} - 3\binom{n}{3} \\ \sum_{k=0}^n h_k &= \binom{n+1}{1} - 2\binom{n+1}{2} + 6\binom{n+1}{3} - 3\binom{n+1}{4} \end{aligned}$$