#### 1 第三章

- **3.15** (1) X 为 n=2k 元集合, 其因子 (factor) 是将 X 分为 k 个大小为 2 的集合的分划, 证明 X 的因子有 (2k-1)!! 个.
- (2) 证明: X 上的置换  $\sigma$  可以互换某些 k-子集及其补集  $\iff$   $\sigma$  的所有轮换长度为偶数. 证明满足条件的置换有  $((2k-1)!!)^2$  个.
- (3) 证明从  $S_n$  中随机取出的置换互换某个 n/2-子集及其补集的概率为  $O(1/\sqrt{n})$ .
- 证明. (1) 在 X 中按顺序取出 k 个大小为 2 的集合,有  $\binom{n}{2,\cdots,2} = \frac{n!}{2!\cdots 2!} = 2^{-k}n!$  种方式,从而无序取,即分划 X 为 k 个大小为 2 的集合的方式有  $\frac{1}{k!}\binom{n}{2,\cdots,2} = \frac{n!}{2^k k!} = \frac{(2k)!}{(2k)!!} = (2k-1)!!$  种.
- (2)  $\implies$ :由于 A, B 中元素在置换下互换,从而在偶数次置换作用下才能返回自身,从而置换中所有轮换长度为偶数.  $\iff$ :在置换的每个轮换中将元素交替的染为红色和蓝色,则红蓝元素各有 k 个,且在置换作用下互换.

**证明**: 记满足条件的置换集合为  $A \subset S_n$ . 再以 X 为顶点集, 以  $\sigma \in A$  构造无向图: $\forall x \in X$  连接  $\{x, x\sigma\}$ ,  $\{x, x\sigma^{-1}\}$ , 得到的无向图全集为 B. 再记所有 X 中因子的有序对构成的集合为 C. 显然  $|C| = (2k-1)!!^2$ .

先考虑映射  $f:A\to B, \forall \sigma\in A, f(\sigma)$  即为所构造的无向图. 注意到  $\sigma$  的  $c(\sigma)$  个轮换对应到无向图  $G=f(\sigma)$  的 c(G) 个圈分支,而轮换取逆对应于圈的定向取反,因此  $\left|f^{-1}(G)\right|=2^{c(G)}, |A|=\sum_{G\in B}\left|f^{-1}(G)\right|=\sum_{G\in B}2^{c(G)}$ . 再考虑映射  $g:C\to B$ ,对于因子对  $(f_1,f_2)\in C, G=g(f_1,f_2)$  是以 X 为顶点集, $f_1\cup f_2$  作为边集构造的无向图. 可以认为  $(f_1,f_2)$  相当于将  $E(G)\cap f_1$  染红, $E(G)\cap f_2$  染蓝,即对应于 E(G) 的一个边 2-染色. 而 G 为 c(G) 个偶长度圈的并,因此其有  $2^{c(G)}$  种边 2-染色方式,因此  $|g^{-1}(G)|=2^{c(G)}$ . 综上所述,

$$|A| = \sum_{G \in B} |f^{-1}(G)| = \sum_{G \in B} 2^{c(G)} = \sum_{G \in B} |g^{-1}(G)| = |C| = (2k - 1)!!^2$$

(3) 由计算立得:

$$\frac{(2k-1)!!^2}{(2k)!} = \frac{(2k-1)!!}{(2k)!!} = \prod_{i=1}^k \frac{2i-1}{2i} = \prod_{i=1}^k \left(1 - \frac{1}{2i}\right) \leq \prod_{i=1}^k \mathrm{e}^{-\frac{1}{2i}} = \mathrm{e}^{-\sum_{i=1}^k \frac{1}{2i}} = \mathrm{e}^{-\frac{\log k}{2} + O(1)} = O(k^{-1/2})$$

## 2 第四章

- **4.1** (1) 有 n 个座位排成一排,证明在这些座位中选择一个子集,使得任意两个所选座位不相邻的方式数为  $F_{n+1}$ . (2) 如果这 n 个座位围成一个圆,证明选择方式的数量为  $F_n + F_{n-2} (n \ge 2)$ .
- 证明. (1) 记方式数为  $a_n$ . 对于  $n \ge 3$  时的选取方式, 若第 n 个座位被选取, 则第 n-1 个座位不能被选取, 从而前 n-2 个座位有  $a_{n-2}$  种选取方式; 若第 n 个座位不被选取, 则前 n-1 个座位有  $a_{n-1}$  种选取方式, 即  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2} (n \ge 3)$ . 再注意到  $a_1 = 2 = F_2$ ,  $a_2 = 3 = F_3$ , 从而可知  $a_n = F_{n+1}$ .
- (2) 记方式数为  $b_n$ . 对于  $n \ge 3$  时的选取方式, 若第 n 个座位被选取, 则第 n-1 个和第 1 个座位不能被选取, 从 而第 2 到第 n-2 个座位有  $a_{n-3} = F_{n-2}$  种选取方式; 若第 n 个座位不被选取, 则前 n-1 个座位有  $a_{n-1} = F_n$  种选取方式, 从而  $b_n = F_n + F_{n-2}$ . 另外  $b_2 = 3 = F_2 + F_0$ , 从而得证.
- **4.10** f(n) 满足

$$f(1) = 1,$$
  $f(n+1) = \begin{cases} 2f(n), & n \text{ odd,} \\ 2f(n) + 1, & n \text{ even.} \end{cases}$ 

证明 f(n+2) = f(n+1) + 2f(n) + 1, 由此给出 f(n) 的通项公式.

证明. 若 n 为奇数,则 f(n+2) = 2f(n+1) + 1 = f(n+1) + 2f(n) + 1; 若 n 为偶数,则 f(n+2) = 2f(n+1) = f(n+1) + 2f(n) + 1.由于递推公式的齐次形式 f(n+2) - f(n+1) - 2f(n) = 0的特征方程为  $x^2 - x - 2 = 0$ ,解为

2 与 -1, 且注意到递推公式有特解  $f(n) \equiv -\frac{1}{2}$ , 从而通解为  $f(n) = c_1 2^n + c_2 (-1)^n - \frac{1}{2}$ . 带入 f(1) = 1, f(2) = 2 可得  $f(n) = \frac{2^{n+1}}{3} - \frac{(-1)^n}{6} - \frac{1}{2} = \frac{2^{n+2} + (-1)^{n+1} - 3}{6}.$ 

**4.13** 称 [n] 上的置换  $\pi \in S_n$  为连通的,若  $\forall 1 < k < n, \pi([k]) \neq [k]$ . 令  $c_n$  为连通置换的数量,证明  $\sum_{i=1}^n c_i(n-i)! = n!$ . 并由此证明:  $F(t) = \sum_{n \geq 1} n! t^n, G(t) = \sum_{n \geq 1} c_n t^n$  是序列 (n!) 和  $(c_n)$  的生成函数,则有  $1 - G(t) = (1 + F(t))^{-1}$ .

证明. 对于  $k \in [n], S_k$  中的连通置换可通过添加  $\{k+1, \cdots, n\}$  上的置换得到  $S_n$  中的置换, 而有 (n-k)! 种添加方式, 从而  $S_n$  中有  $c_k(n-k)!$  个置换满足  $\min\{k \in [n] | \pi([k]) = [k]\}$ . 而按照 k 对  $S_n$  作划分, 可得  $n! = \sum_{k=1}^n c_k(n-k)!$ . 故有

$$G(t)(1+F(t)) = \left(\sum_{k=1}^{\infty} c_k t^k\right) \left(\sum_{n=0}^{\infty} n! t^n\right) = \sum_{n=1}^{\infty} \sum_{k=1}^{n} c_k (n-k)! = F(t)$$

从而 
$$G(1+F) = F, 1-G = 1 - \frac{F}{1+F} = (1+F)^{-1}$$
.

## 3 第五章

**5.1** 一项民意调查显示, 选民对 A,B,C 三位总统候选人满意的比例分别为 65%,57%,58%. 此外, 28% 的人接受 A 或 B, 30% 的人接受 A 或 C, 27% 的人接受 B 或 C, 12% 的人对三者均满意. 你的结论是什么?

证明. 记 A, B, C 为支持候选人 A, B, C 的选民集合, X 是全集, 由容斥定理知

$$|(A \cup B \cup C)^c| = |X| - (|A| + |B| + |C|) + (|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C|)$$

从而对所有候选人都不满意的选民比例为 1-(0.65+0.57+0.58)+(0.28+0.30+0.27)=0.05=5%.

**5.3** 证明 
$$S(n,1) = 1, S(n,2) = 2^{n-1} - 1, S(n,n-1) = \binom{n}{2}$$
, 并给出  $S(n,n-2)$  的表达式.

证明. S(n,k) 的定义为分 [n] 为 k 部分的分划数.k=1 时显然仅有一种分划,S(n,1)=1;k=2 时,注意到从 [n] 中取非空非全集的子集及其补集形成一种分划,而取该子集与其补集形成的分划相同,从而  $2S(n,2)=2^n-2,S(n,2)=2^{n-1}-1$ . k=n-1 时每种分划对应于在 [n] 中取 2 个元素作为 1 个子集,其他 n-2 个元素分别作为 n-2 个子集,从而  $S(n,n-1)=\binom{n}{2}$ .

若 k=n-2,即有两种可能:(1) 将 [n] 分为 1 个大小为 3 的子集与 n-3 个大小为 1 的子集,即有  $\binom{n}{3}$  种分划;(2) 分 [n] 为 2 个大小为 2 的子集与 n-4 个大小为 1 的子集,从而有  $\frac{1}{2!}\binom{n}{2,2} = \frac{n!}{2^3(n-4)!} = 3\binom{n}{4}$  种分划. 综上知  $S(n,n-2) = \binom{n}{3} + 3\binom{n}{4}$ .

**5.4** 用递推关系证明 |s(n,1)| = (n-1)!, 并由此证明 n 元集上的循环置换个数为 (n-1)!.

证明. |s(n,k)| 有递推关系 |s(n,k)| = (n-1)|s(n-1,k)| + |s(n,k-1)|, 从而有 |s(n,1)| = (n-1)|s(n-1,1)| + |s(n,0)|, 而 s(n,0) = 0, 故

$$|s(n,1)| = (n-1)|s(n-1,1)| = (n-1)(n-2)|s(n-2,1)| = \cdots = (n-1)!|s(1,1)| = (n-1)!$$

而由定义知 |s(n,1)| 即  $S_n$  中仅含 1 个轮换 (即循环置换) 的置换个数, 从而  $S_n$  中有 (n-1)! 个循环置换.

## 4 第六章

- **6.1** (1) 证明 n = 1, 2, 3, 4 时 n 阶拉丁方的个数为 1, 2, 12, 576.
- (2) 通过对拉丁方中行, 列或符号的置换, 证明 1,2,3 阶拉丁方唯一, 而 4 阶拉丁方有两个.
- (3) 对于两个类型的 4 阶拉丁方, 其中一个有正交伴侣, 而另一个没有.

证明. (1)n = 1 时显然;n = 2 时, 若取首行为 (1,2), 则末行仅能为 (2,1), 可再对方阵符号  $\{1,2\} = [2]$  作变换, 有 2! 种变换, 从而有 2 种 2 阶拉丁方.n = 3 时, 若取首行为 (1,2,3), 则次行可能为 (2,3,1) 或 (3,1,2), 从而末行被前两行唯一确定, 故此时有 2 种可能, 再考虑方阵符号 [3] 的变换有 3! 种, 故总共有  $2 \cdot 3! = 12$  种可能.

n=4 时, 首先取首行为 (1,2,3,4), 则次行与  $S_4$  中的错排  $\sigma$  ——对应, 错排由 6 个 4-轮换与 3 个型为 [2,2] 的置换构成. 而第三行中的任意数  $a_{3i} \neq i, i\sigma$ , 故仅有 2 种可能. 构造第三行第 i 个数可选取数的集合为  $A_i = [4] - \{i, i\sigma\}$ .

- 若  $\sigma$  为 4-轮换则  $|A_i \cap A_{i\sigma}| = |A_i \cap A_{i\sigma^{-1}}| = 1$ ,从而确定了  $a_{3i}$  即可唯一确定  $a_{3,i\sigma}$  或  $a_{3,i\sigma^{-1}}$ ,以此类推从而唯一确定第三行. 所以该情形有 2 种可能.
- 若  $\sigma$  是型为 [2,2] 的置换, 则由  $i = i\sigma^2$  知  $A_i = A_{i\sigma}$ , 因此确定了  $a_{3i}$  仅能迫使  $a_{3,i\sigma} \in A_{i\sigma} a_{3i}$  被唯一确定, 其余两个数同样有 2 种可能. 从而此情形有  $2 \cdot 2 = 4$  种可能.

而末行被前三行唯一确定, 因此首行为 (1,2,3,4) 时有  $6\cdot 2 + 3\cdot 4 = 24$  种可能. 再考虑对方阵的符号 [4] 变换有 4! 种可能, 故共有  $24\cdot 4! = 576$  种可能.

(2) 对于全体 L(n) 个 n 阶拉丁方,可首先通过列变换将首行变为  $(1,2,\cdots,n)$ ,再通过对剩下 (n-1) 行的行变换使首列为  $(1,2,\cdots,n)^\mathsf{T}$ . 而列变换有 n! 个,行变换有 (n-1)! 个,故能得到至多  $\frac{L(n)}{n!(n-1)!}$  个拉丁方的等价类,带入 n=1,2,3,4 即分别为 1,1,1,4,从而仅需证明 n=4 的情形. 由上讨论知首行首列均为 (1,2,3,4) 的 4 阶拉丁方仅有 4 个,分别为:

注意到对 (D) 中符号作置换 (1234), 将末行移至首行, 再将第二列移至末列, 即得到 (B); 对 (D) 中符号作置换 (13)(24), 将前两行移至后两行即得到 (C). 从而可得两种 4 阶拉丁方 (A) 和 (C).

#### (3) 首先注意到

与 (C) 相互正交. 对于 (A), 若有拉丁方  $B=(b_{ij})$  与其正交, 则取数对  $(k,1), \forall k \in [4]$ , 则有唯一的 4 个位置  $(i_k,j_k)$  使得  $a_{i_k,j_k}=k,b_{i_k,j_k}=1$ , 显然这些位置必须在不同的行列中. 考虑置换  $\sigma: k \mapsto i_k, \tau: k \mapsto j_k$ , 则  $a_{k\sigma,k\tau}$  取遍 [4], 从而

$$\sum_{k=1}^{4} a_{k\sigma,k\tau} = \frac{4(4+1)}{2} \equiv 2 \bmod 4$$

注意到  $a_{ij} = i + j - 1 \mod 4$ , 从而

$$\sum_{k=1}^{4} a_{k\sigma,k\tau} = \sum_{k=1}^{4} (k\sigma + k\tau - 1) \equiv 0 \bmod 4$$

从而矛盾.

**6.5**  $\Diamond$   $(A_1, \dots, A_n)$  是 [n] 的一个子集族, 若子集族的关联矩阵可逆, 证明该子集族有 SDR.

证明. 关联矩阵  $M=(m_{ij}), m_{ij}=[i\in A_j]$  可逆即  $\det M\neq 0$ . 而  $\det M=\sum_{\sigma\in S_n}(-1)^{\operatorname{sgn}(\sigma)}\prod_{i=1}^n m_{i,i\sigma}$ , 故  $\exists \sigma\in S_n \forall i\in [n], m_{i,i\sigma}\neq 0$ , 即  $i\in A_{i\sigma}$ , 从而  $(1\sigma^{-1},2\sigma^{-1},\cdots,n\sigma^{-1})$  是子集族的一个 SDR.

**6.7** 证明 Hall 定理的推广: 集合 X 有子集族  $(A_1, \dots, A_n)$ , 其满足  $|A(J)| \ge |J| - r, \forall J \subset [n]$ , 则子集族中有大小为 n-r 的子族有 SDR.

证明. 考虑与 X 不交的 r 元集  $Y = \{y_1, \dots, y_r\} \cap X = \emptyset$ ,可构造子集族  $A_i' = A_i \cup Y$ ,则  $|A'(J)| = |A(J)| + |Y| \ge |J| - r + r = |J|$ ,从而 A' 有 SDR,删去其中的 Y 中元素,剩下  $\ge n - r$  个元素为原先子集族 A 中大小  $\ge n - r$  的子族的 SDR.

## 5 第八章

Steiner 四元系 (Steiner quadruple system, SQS) 是集合对  $(X, \mathcal{B}), X$  是一个集合,  $\mathcal{B}$  是 X 中一些 4-子集构成的子集族, 称这些 4-子集为四元组, X 中任意 3 点均含于唯一四元组中. 称 n = |X| 为该四元系的阶.

- **8.7** 若存在 n 阶 SQS(n > 2), 则  $n \equiv \pm 2 \mod 6$ .
- 8.8 n 阶  $SQS(X, \mathcal{B})$  有  $|\mathcal{B}| = \frac{n(n-1)(n-2)}{24}$ .

证明. 固定  $x \in X$ , 对集合  $\{(\{y,z\},B)|y,z \in X,y \neq z,x \notin \{y,z\},B \in \mathcal{B},\{x,y,z\} \subset B\}$  计数. 首先  $\{y,z\}$  有  $\binom{n-1}{2}$  种取法, 而每种取法对应唯一的  $B \in \mathcal{B}$ , 故集合有  $\binom{n}{2}$  个元素. 再考虑 x 属于 r 个四元组中,每个四元组中可取  $\binom{3}{2} = 3$  种二元子集, 从而集合元素个数为  $3r = \binom{n-1}{2}, r = \frac{(n-1)(n-2)}{6}$ .

再对集合  $\{(x,B)|x\in X, B\in\mathcal{B}, x\in B\}$  计数. 由于每个点在 r=(n-1)(n-2)/6 个四元组中,故集合有 n(n-1)(n-2)/6 个元素; 又由于所有 b 个四元组中每个含 4 个点,故 4b=n(n-1)(n-2)/6, b=n(n-1)(n-2)/24.

最后,由于  $r,b \in \mathbb{N}$ ,故 6|(n-1)(n-2),24|n(n-1)(n-2),也从而 4|n.而  $(n-1)(n-2)\equiv 0 \mod 6$  仅在  $n\equiv \pm 1,\pm 2 \mod 6$  时成立,故得到  $n\equiv \pm 2 \mod 6$ .

**8.9**  $X \in \mathbb{Z}/2$ -向量空间, $\mathcal{B} = \{\{x, y, z, w\} \subset X | x + y + z + w = 0\}$ , 证明  $(X, \mathcal{B})$  是 SQS.

证明. 注意到  $\forall x,y,z\in X$  引 $w=x+y+z\in X$ , 从而 x,y,z 互相不等时 w 与 x,y,z 均不等: 设 w=x 则 y+z=0,y=z, 矛盾. 从而有唯一四元组  $\{x,y,z,w\}\in \mathcal{B}$  包含 x,y,z, 从而得证.

**8.11**  $(X, \mathcal{B})$  是 n 阶 STS,Y 是其 m 阶子系 (m < n), 证明  $n \ge 2m + 1$ , 且取等当且仅当  $\mathcal{B}$  中每个三元组均仅含 Y 中 1 或 3 个点.

证明. 固定  $x\in X-Y$ ,对  $\{B\in\mathcal{B}|\exists y\in Y, x,y\in B\}$  计数. 由于  $x\notin B$ ,故 B 中 Y 的元素仅有 y,否则  $B\subset Y$ . 从而对  $\forall y\in Y\exists!B\in\mathcal{B}, x,y\in B$ ,故该集合的元素个数等于 Y 的元素个数 m. 又由于 x 在  $\frac{n-1}{2}$  个三元组上,故  $m\leq\frac{n-1}{2}, n\geq 2m+1$ .

若取等, 即 n=2m+1, 则任意含  $x \in X-Y$  的三元组 B 都含 Y 中元素, 故由上可知  $|B \cap Y|=1$ , 由 x 任意性可知, 任意三元组  $B \not\subset \mathbb{N}$   $|B \cap Y|=1$ . 反之由上讨论, x 所在的三元组都含 Y 中元素, 故 m=(n-1)/2, 从而得证.  $\square$ 

# 6 第十章

**10.2** 证明任意有限 (简单) 图中有两个顶点 u, v, d(u) = d(v).

证明. 由  $d(v) \leq n-1$  知  $D = \{d(v)|v \in V\} \subset \{0,1,\cdots,n-1\}$ . 若有顶点  $v_0$  度数为 n-1, 则其余点都被其连接, $D \subset [n-1]$ . 若不存在, 则  $D \subset \{0,1,\cdots,n-2\}$ . 从而总有  $|D| \leq n-1 < n = |V|$ , 由鸽巢原理得证.

**10.6** 考虑  $X = \mathbb{Z}/17$  上的完备图, 对  $\forall x, y \in \mathbb{Z}/17$ , 若  $x - y = \pm 1, \pm 2, \pm 4, \pm 8$  则将边  $\{x, y\}$  染红, 剩下的边染蓝. 证明没有单染色 4-集.

证明. 注意到  $\pm 1, \pm 2, \pm 4, \pm 8$  为  $\mathbb{Z}/17$  的所有二次剩余  $(1^2 \equiv 1, 2^2 \equiv 4, 3^2 \equiv -8, 4^2 \equiv -1, 5^2 \equiv 8, 6^2 \equiv 2, 7^2 \equiv -2, 8^2 \equiv -4$ ,后续一致),而 a,b 是二次剩余则  $a^{-1}$ ,ab 也是. 因此若存在单染色 4-集  $A,a \in A$ ,将 A 中元素同减去 a,由于加减不改变同余关系,故得到单染色 4-集 A', $0 \in A'$  且有非零元  $b \in A'$ ,由同余关系知 b 也是二次剩余。将 A' 元素同乘以二次剩余  $b^{-1}$ ,元素之差仍为二次剩余,从而可得单染色 4-集  $A'' = \{0,1,c,d\}$ . 由与 0,1 的同余关系知 c,d 仅可以在 2,0,16 中,但 2,0,16 之差不是二次剩余,从而与单染色矛盾.

**10.7** (1) 证明 Schur 定理: 存在函数  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  使得, 若 [f(n)] 被分为 n 部分, 则  $\exists x, y \in [f(n)]$  使得 x, y, x + y 在同一部分中.(2) 陈述并证明无限版本的 Schur 定理.

证明. (1) 取 N = R(n,2,3) - 1, 若 [N] 被分为 n 部分  $C_1, \dots, C_n$ , 则给 [N+1] 中的 2-子集染 n 种色  $c_1, \dots, c_n$ : 对于  $\{a,b\} \subset [N+1], a < b$ , 若  $b-a \in C_i$ , 则染色  $c_i$ . 由于 N+1=R(n,2,3), 因此存在单染色三元组  $\{a,b,c\}$ , a < b < c, 取  $x = c - b, y = b - a \in C_i$ , 则  $x + y = c - a \in C_i$ . 因此取 f(n) = R(n,2,3) - 1 即可满足条件.

(2) 若  $\mathbb{N}$  被分为  $n < \infty$  个子集, 则  $\exists x, y \in \mathbb{N}$  使得 x, y, x + y 在同一子集中.

证明: 若分  $\mathbb{N}$  为 n 个子集  $C_1, \dots, C_n$ , 则为  $\mathbb{N}$  的 2-子集染色:  $\{a,b\} \subset \mathbb{N}, a < b$  被染为  $c_i$  色, 若  $b-a \in C_i$ . 由无限 Ramsey 定理知有单染色三元组  $\{a,b,c\}$ , 从而取  $x=c-b,y=b-a \in C_i$ , 则  $x+y=c-a \in C_i$ .