

1. 令 S 为非空集合, R 为 S 上的一个二元关系, 证明: R 为等价关系当且仅当

$$(1) (\forall a \in S) aRa;$$

$$(2) aRb \text{ 且 } bRc \Rightarrow cRa.$$

$$\begin{aligned} "A \Rightarrow B \& C" &\Leftrightarrow \text{"非 } B \text{ 或 } C \Rightarrow \text{ 非 } A" \\ &\Leftrightarrow \text{ 非 } B \Rightarrow C \& C \Rightarrow B \quad \text{非 } B \& \text{ 非 } C \Rightarrow \text{ 非 } A \end{aligned}$$

" \Rightarrow " obvious.

" \Leftarrow " 对称: 若 aRb , $\xrightarrow{(1)} bRb$
 $aRb \& bRb \xrightarrow{(2)} bRa$.

传递: $aRb, bRc \xrightarrow{(2)} cRa$ 对称 $\Rightarrow aRc$.

2. 令 S, T 为两个非空的集合, 且 $|S| = m, |T| = n$ 问

(1) S 到 T 可建立多少个映射?

(2) S 到 T 可建立满射, 单射, 双射的条件各是什么? 各能建立多少个?

(1) 每个元素有 n 种选择. 故有 n^m 个

(2) 单 $m \leq n$, 双 $m = n$

$$\begin{aligned} \text{个数} &= C_n^m \cdot m! \\ &= A_n^m \end{aligned}$$

满 $m \geq n$ 记 $I = \{f: S \rightarrow T \mid f \text{ 不满}\}$ 记 $T = \{t_1, \dots, t_n\}$

全 $I' = \{f \in I \mid t_i \notin f(I)\}$ 则 $I = \bigcup_{i=1}^n I'_i$

$$\text{容斥原理 } |I| = \sum_{i=1}^n |I'_i| - \sum_{1 \leq i < j \leq n} |I'_i \cap I'_j| + \dots + (-1)^{k-1} \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} |I'_{i_1} \cap I'_{i_2} \cap \dots \cap I'_{i_k}| + \dots$$

$I'_{i_1} \cap I'_{i_2} \cap \dots \cap I'_{i_k} = \{f: S \rightarrow T \mid t_{i_1}, \dots, t_{i_k} \notin f(S)\}$

$$|I'_{i_1} \cap I'_{i_2} \cap \dots \cap I'_{i_k}| = (n-k)^m$$

$$\Rightarrow |I| = C_n^1 (n-1)^m - C_n^2 (n-2)^m + \dots + (-1)^{n-1} C_n^n (n-n)^m$$

$$\Rightarrow \text{个数} = n^m - |I| = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)^m$$

3. 设 $C = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid x^2 + y^2 = 1\}$,

$$\begin{aligned} f : [0, 2\pi] &\longrightarrow C \\ \theta &\longmapsto (\cos\theta, \sin\theta) \end{aligned}$$

且 \sim_f 是由映射 f 诱导的等价关系. 证明

(1) $\forall \alpha \in (0, 2\pi)$, 关于 \sim_f 的等价类 $\bar{\alpha} = \alpha$.

(2) $\bar{0} = \{0, 2\pi\}$.

直接验证. $\bar{\alpha} = \underbrace{f^{-1}(f(\alpha))}_{\text{集合}}$

4. 证明 2 元, 3 元和 4 元集分别有 2, 5 和 15 个不同的商集.

不同商集个数 = 划分个数.

2元, 3元显然.

4元: $S = \{a, b, c, d\}$

1组: $a \ b \ c \ d$. 1种

2组: $\begin{matrix} 2, 2分 \\ ab/cd \end{matrix}$ $\frac{C_4^2}{2} = 3$ 种

$3, 1 分$ $C_4^3 = 4$ 种
 $a \ b \ c \ / d$

4组: $\begin{matrix} 2, 1, 1 \\ ab/c/d \end{matrix}$ $C_4^2 = 6$ 种

5组: $a/b/c/d$ 种
其 $1+3+4+6+1 = 15$ 种

5. 画出下述偏序集的图解:

(1) $\mathcal{P}(\{a, b, c, d\})$ 图见��老师讲义

(2) 整数 24 的全体因子的集合 (偏序关系由整除给出).

Def1: (S, \leq) 为偏序集. 若 $x, y \in S$ $x \leq y$, $x \neq y$ 且 $\nexists z \in S, z \neq x, z \neq y$ 且 $x \leq z \leq y$, 则称 y 盖住 x . (不一定存在这样的 z)

Def2: (Hass 图) 记 $\text{CoV}(S) = \{(x, y) \in S \times S \mid y \text{ 盖住 } x\}$. 以元素为点.

若 y 盖住 x , 则画线 $x - y$ 连接, 此图称为 (S, \leq) 的 Hass 图.

6. 计算下面置换的乘积.

$$\textcircled{1} \quad \pi_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 3 & 6 & 8 & 2 & 1 & 4 & 5 & 7 \end{pmatrix} \times \pi_2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 2 & 3 & 4 & 5 & 1 & 7 & 6 & 8 \end{pmatrix},$$

$$\textcircled{2} \quad \pi_2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 2 & 3 & 4 & 5 & 1 & 7 & 6 & 8 \end{pmatrix} \times \pi_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 3 & 6 & 8 & 2 & 1 & 4 & 5 & 7 \end{pmatrix}.$$

$$\textcircled{1}: \quad \begin{array}{ccccc} \pi_2 & & \pi_1 \circ \pi_2 & & \pi_1 \times \pi_2 = \pi_1 \circ \pi_2 \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \\ 8 \end{matrix} & & \begin{matrix} 6 \\ 8 \\ 2 \\ 1 \\ 4 \\ 5 \\ 3 \\ 7 \end{matrix} & & \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 6 & 8 & 2 & 1 & 3 & 5 & 4 & 7 \end{matrix} \end{array}$$

$$\textcircled{2}: \quad \pi_2 \circ \pi_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 4 & 7 & 8 & 3 & 2 & 5 & 1 & 6 \end{pmatrix}$$

Lemma: $\pi_2 \circ \pi_1 \neq \pi_1 \circ \pi_2$ 一般情况下.

1. 将下面的置换写成不相交的循环的乘积并确定这些置换的阶数, 奇偶性.

(1)

$$\sigma_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 6 & 3 & 1 \end{pmatrix},$$

(2)

$$\sigma_2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 3 & 5 & 7 & 6 & 8 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix},$$

(3)

$$\sigma_3 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \cdots & n-1 & n \\ n & n-1 & n-2 & \cdots & 2 & 1 \end{pmatrix}.$$

$$\begin{aligned}
 (1) \quad \sigma_1 &= (1 \ 2 \ 4 \ 6)(5 \ 3) \quad \text{ord} = 4 \quad \text{偶置换} \\
 (2) \quad \sigma_2 &= (1 \ 3 \ 7)(2 \ 5 \ 8 \ 4 \ 6) \quad \text{ord} = 15 \quad \text{偶置换} \\
 (3) \quad \sigma_3 &= (1 \ n)(2 \ n-2) \cdots (\frac{n-1}{2} \ \frac{n+1}{2}) \quad n \text{ 偶.} \\
 \sigma_3 &= (1 \ n)(2 \ n-2) \cdots (\frac{n-1}{2} \ \frac{n+3}{2}) \quad n \text{ 奇.} \\
 \Rightarrow n &= 4k \quad \text{偶置换} \quad n = 4k+2 \quad \text{奇} \cdots \\
 n &= 4k+1 \quad \text{1} \cdots \quad n = 4k+3 \quad \text{奇} \cdots
 \end{aligned}$$

2. 设 S_n 中置换 π 的不相交循环分解为 $\pi = \pi_1 \pi_2 \cdots \pi_m$, 其中 π_k 的长度为 l_k . 令

$$m' = n - \sum_{k=1}^m l_k$$

则 π 使集合 $1, 2, \dots, n$ 中 m' 个元素保持不动. 证明: $\epsilon_\pi = (-1)^{n-(m+m')}$.

$$\begin{aligned}
 \text{pf: } \epsilon_\pi &= \epsilon_{\pi_1} \cdots \epsilon_{\pi_m} = (-1)^{l_1-1} \cdots (-1)^{l_m-1} \\
 &= (-1)^{\sum_{i=1}^m l_i - m} \quad \swarrow \quad \sum_{k=1}^m l_k = n - m' \\
 &= (-1)^{n-(m+m')} \quad \square
 \end{aligned}$$

3. 证明: 任何 S_n 中置换都可以写成至多 $n - 1$ 个对换的乘积.

$\text{Pf: 设 } \sigma \in S_n, \text{ 则 } \sigma = \sigma_1 \cdots \sigma_k \quad \sigma_1 \cdots \sigma_k \text{ 互不交}$

$$M_{\sigma_i} = \bigcup_{i=1}^k M_{\sigma_i} \quad M_{\sigma_i} \cap M_{\sigma_j} = \emptyset.$$

若 σ_i 长度为 l_i 则 $\sum_{i=1}^k l_i \leq n$.

σ_i 可写为 $l_i - 1$ 个对换 $\Rightarrow \sigma$ 可写为 $\sum_{i=1}^k l_i - k$ 对换.

$$\sum_{i=1}^k l_i - k \leq n - k \leq n - 1.$$

□

4. 设 σ 是长度为 k 的循环, 证明: 对于任意的 $\tau \in S_n$, 置换 $\tau \sigma \tau^{-1}$ 仍是长度为 k 的循环.

$\text{Pf: 设 } \sigma = (i_1 \cdots i_k)$

τ 为置换 $\Rightarrow \{\tau(i_1), \dots, \tau(i_k)\} = \{1, \dots, n\}$.

对 $j = \tau(i_s) \quad 1 \leq s \leq k$

$$\begin{aligned} (\tau \sigma \tau^{-1})(j) &= \tau(\sigma(\tau^{-1}(\tau(i_s)))) \\ &= \tau(\tau(i_s)) = \tau(i_{s+1}) \end{aligned}$$

$$\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}(\tau(i_k)) = \tau(\sigma(i_k)) = \tau(i_1)$$

若 $j \notin \{i_1, \dots, i_k\}$

$$\tau \circ \sigma \circ \tau^{-1}(\tau(j)) = \tau(\sigma(j)) = \tau(j)$$

$$\Rightarrow \tau \circ \sigma \circ \tau^{-1} = (\tau(i_1) \ \tau(i_2) \ \dots \ \tau(i_k)) \quad \square$$

σ 为 $-k$ 循环 $\Rightarrow \sigma^k = e$.



5. 请用扩展的欧几里得算法计算 161 与 253 的最大公因子及相应的整数
 u, v 使得

$$161 * u + 253 * v = \gcd(161, 253)$$

~~讲义算例：~~

$$\begin{array}{l} 161 = 253 \cdot 0 + 161 \\ r_0 = r_1 \\ i=1 \end{array} \quad \begin{array}{l} u_0 = 1 \quad v_0 = 0 \\ u_1 = 0 \quad v_1 = 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{llll} r_1 \neq 0 & i=2 & q_2 = \text{quo}(r_0, r_1) = 0 & r_2 = \text{lcm}(r_0, r_1) = 161 \\ & & = 0 & u_2 = u_0 - q_2 u_1 = 1 \\ & & & v_2 = v_0 - q_2 v_1 = 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{llll} r_2 \neq 0 & i=3 & q_3 = \text{quo}(r_1, r_2) = 1 & r_3 = \text{lcm}(r_1, r_2) \\ \frac{253}{r_1} = 161 \cdot 1 + q_2 & & = 92 & u_3 = u_1 - q_3 u_2 = -1 \\ & & & v_3 = v_1 - q_3 v_2 = 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{llll} r_3 \neq 0 & i=4 & q_4 = \text{quo}(r_2, r_3) = 1 & r_4 = \text{lcm}(r_2, r_3) \\ 161 = 92 \cdot 1 + 69 & & = 69 & u_4 = u_2 - q_4 u_3 = 2 \\ & & & v_4 = v_2 - q_4 v_3 = -1 \end{array}$$

$$\begin{array}{llll} r_4 \neq 0 & i=5 & q_5 = 1 & r_5 = 23 \\ q_2 = 69 \cdot 1 + 23 & & & u_5 = u_3 - q_5 u_4 = -3 \\ & & & v_5 = v_3 - q_5 v_4 = 2 \end{array}$$

$$\begin{array}{llll} r_5 \neq 0 & i=6 & q_6 = 3 & r_6 = 0 \\ q_2 = 23 \cdot 3 + 0 & & & u = -3 \quad v = 2 \\ q = r_5 = 23 & & & 161 + 253 \cdot 2 = 23 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} 253 = 161 + 92 & 253 - 161 = 92 \\ 161 = 92 + 69 & -253 + 2 \cdot 161 = 69 \\ 92 = 69 + 23 & 2 \cdot 253 - 3 \cdot 161 = 3 \\ 69 = 3 \cdot 23 & \end{array}$$

补充：反(逆)序数与置換符号.

给定 n 个互不相同的自然数，把它们按一定次序排列起来：

$$i_1 \ i_2 \ \dots \ i_n,$$

称为该 n 个自然数的一个排列。在上述排列中，如果有一个较大的自然数排在一个较小的自然数前面，则称为一个反序。例如，2, 3, 5, 7 这四个自然数的一个排列 7325，其中 3 在 2 前，是一个反序；7 在 2 前，也是一个反序；7 在 3 前，是一个反序；7 在 5 前，也是一反序，故此排列共有 4 个反序。

一个排列中包含的反序的总数称为该排列的反序数。排列 $i_1 i_2 \dots i_n$ 的反序数记做 $N(i_1 i_2 \dots i_n)$ 。例如我们有 $N(7325)=4$ 。一个排列的反序数是奇数时，该排列称为奇排列；如果反序数是偶数，则称为偶排列。例如，7325 是一个偶排列，而因为 $N(7235)=3$ ，故 7235 是一个奇排列。

引理：对正整数 $i_1 \dots i_n$ 的一个排列 $i_1 \dots i_n$ ，互换 $i_k, i_l, k < l$ 位置，有

$$N(\dots i_k \dots i_l \dots) = 1 + N(\dots i_l \dots i_k \dots) \pmod{2}.$$

pf: ① 若 $l = i+1$

$$N(\dots i_k i_{k+1} \dots) = N(\dots i_{k+1} i_k \dots) + \text{若 } i_k > i_{k+1}$$

$$N(\dots i_k i_{k+1} \dots) = N(\dots i_{k+1} i_k \dots) - \text{若 } i_k < i_{k+1}$$

② 若 $l = i+s$

$$(\dots i_k \dots i_{k+s-1}, i_{k+s} \dots) \rightarrow (\dots i_k \dots i_{k+s}, i_{k+s-1} \dots)$$

$$\rightarrow (\dots i_k \dots i_{k+s}, i_{k+s+1}, i_{k+s+2}, \dots) \rightarrow \dots$$

$$\text{交换 } s \text{ 次 } (\dots i_{k+s} i_k \dots i_{k+s-1} i_{k+s+1} \dots)$$

$$i_{k+s} \xrightarrow{i_k} \text{交换 } s-1 \text{ 次 } (\dots i_{k+s} \dots i_k \dots)$$

相邻 互交换 $s+s-1 \bmod 2$

从而 $N(\dots i_k \dots i_{k+s} \dots) = (-1)^{s-1} N(\dots i_{k+s} \dots i_k \dots) \bmod 2$
 $= 1 + N(\dots i_{k+s} \dots i_k) \bmod 2. \square$

命题对任一置换 $\sigma \in \Sigma_n$, $\epsilon_\sigma = (-1)^{M(\sigma(1)) \dots M(\sigma(n))}$

证明: 设 $\sigma = \sigma_r \dots \sigma_1$, σ_i 为对换.

由引理 $N(\sigma_1(1), \dots, \sigma_1(n)) = 1 \bmod 2$
 $N(\sigma_2(\sigma_1(1)), \dots, \sigma_2(\sigma_1(n))) = -1 \bmod 2$
 \vdots
 $N(\sigma_r(\sigma_{r-1}(1)), \dots, \sigma_r(\sigma_{r-1}(n))) = 1 \bmod 2.$
 $\Rightarrow \epsilon_\sigma = (-1)^r = (-1)^{M(\sigma(1)) \dots M(\sigma(n))}$ \square

推论: 在一置换分解为不同对换时, 对换数奇偶性不变.