

第四次习题课.

• 置换:
$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \cdots & n \\ \pi(1) & \pi(2) & \pi(3) & \cdots & \pi(n) \end{pmatrix}$$

• 逆序: 若 $i < j$ 有 $\pi(i) > \pi(j)$ 则称 $(\pi(i), \pi(j))$ 为一个逆序对

• 逆序数: $\text{inv}(\pi) = |\{ (i, j) \mid i < j \text{ 且 } \pi(i) > \pi(j) \}|$

例:
$$\pi = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 4 & 3 & 2 & 5 & 1 \end{pmatrix}$$

逆序集: $\{(4,3), (4,2), (4,1), (3,2), (3,1), (2,1), (5,1)\}$

$\text{inv}(\pi) = 7$

• 符号: $\text{sgn}(\pi) = (-1)^{\text{inv}(\pi)}$

定义一致

奇置换 \rightarrow 符号 -1

偶置换 \rightarrow 符号 $+1$.

可以写成奇数个对换之积.

可以写成偶数个对换之积.

• 命题: 一次对换改变了置换逆序数的奇偶性.

证: ① 相邻对换 $\sigma = (\pi(p), \pi(p+1))$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \cdots & p & p+1 & \cdots & n \\ \pi(1) & \pi(2) & \cdots & \pi(p) & \pi(p+1) & \cdots & \pi(n) \end{pmatrix}$$

若 $\pi(p) < \pi(p+1)$, 则对换 σ 增加一个逆序

若 $\pi(p) > \pi(p+1)$, 则对换 σ 减少一个逆序.

\Rightarrow 逆序数奇偶性改变.

② 先证: 任意对换可以表示为奇数个相邻对换的乘积.

$(p, q) \quad (1 \leq p < q \leq n)$

共 $2(q-p)-1$ 步

$$(p, q) = (p, p+1)(p+1, p+2) \cdots (q-1, q) \cdot (q-2, q-1) \cdots (p, p+1)$$

⇒ 回到情形①去考虑. ⇒ 逆序数奇偶性改变.

命题2: 任何置换都可以通过有限次对换变为恒同置换
并且对换形式不唯一.

证: 归纳法.

① $n=2$ $(12)(21) = e$

② 假设命题对任意 $n-1$ 长的置换成立.

则对 $\sigma = \sigma(1)\sigma(2)\dots\sigma(n)$

$\exists p$, s.t. $\sigma(p) = n$ 则对换 $\sigma(p)$ 与 $\sigma(n)$ 可得

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & p & \dots & n-1 & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) & \dots & \sigma(p) & \sigma(p) \end{pmatrix} \sigma(p) = n.$$

⇒ $\tilde{\sigma} \in S_{n-1}$

⇒ 由归纳假设 $\tilde{\sigma}$ 可通过有限次对换变为 e

⇒ $\sigma = (\sigma(p), \sigma(n)) \cdot \tilde{\sigma}$ 亦成立.

综上, 命题得证.

命题3: 设 $\pi = \pi_1 \dots \pi_k$ 为一个对换乘积分解. 则 $\text{sgn}(\pi) = (-1)^{\text{inv}(\pi)} = (-1)^k$

即 $\text{inv}(\pi)$ 与 k 奇偶性相同.

证: 注: $\text{inv}(e) = 0$ 为偶数.

由于命题2.

任意 π 可以连续地通过对换 π_1, \dots, π_k 变为 e

而由命题1, 每次对换会改变逆序数的奇偶性

⇒ $(-1)^0 = (-1)^k \text{sgn}(\pi) \Rightarrow \text{sgn}(\pi) = (-1)^k$

例: $\pi = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n-1 & n \\ n & n-1 & \dots & 2 & 1 \end{pmatrix} = (1, n)(2, n-1)\dots(i, n-i)$

$\text{inv}(\pi) = 1+2+\dots+(n-1) = \frac{(n-1)n}{2}$

n 偶: $k = \frac{n}{2} \Rightarrow \text{sgn}(\pi) = (-1)^{\frac{n}{2}}$

n 奇: $k = \frac{n-1}{2} \Rightarrow \text{sgn}(\pi) = (-1)^{\frac{n-1}{2}}$

$$\text{sgn}(\pi) = \left((-1)^m\right)^{\frac{n}{2}} = (-1)^{\frac{n}{2}} \quad (n \text{ 偶})$$

$$\text{sgn}(\pi) = \left((-1)^n\right)^{\frac{n-1}{2}} = (-1)^{\frac{n-1}{2}} \quad (n \text{ 奇})$$

命题4: 当 $n \geq 3$ 时, 证明任何偶置换都可以写成 3-循环的乘积.

证: $\pi = \tau_1 \tau_2 \cdots \tau_{m-1} \tau_m$, 其中 τ_i 为对换.

考虑两个相邻的对换. $\tau_{j-1} \tau_j \quad 1 \leq j \leq m$

现证 $\tau_{j-1} \tau_j$ 可以写成 3-循环之积.

设 $\tau_{j-1} = (s, t) \quad \tau_j = (s', t')$

① 若 $\{s, t\} \cap \{s', t'\} = \emptyset$

$$\begin{aligned} \text{则 } (s, t)(s', t') &= (s, t)(t, s')(t, s')(s', t') \\ &= (s, t, s')(t, s', t') \quad (s, t, t') \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \cdots s \cdots t \cdots s' \cdots t' \cdots &\rightarrow \cdots t \cdots s \cdots t' \cdots s' \cdots \\ &\rightarrow \cdots s \cdots t \cdots s' \cdots t' \cdots \rightarrow \cdots t \cdots s' \cdots s \cdots t' \cdots \\ &\rightarrow \cdots t \cdots s \cdots t' \cdots s' \cdots \end{aligned}$$

② 若 $\{s, t\} \cap \{s', t'\} \neq \emptyset$

若 $s = s'$ 则 $(s, t)(s, t') = (s, t', t)$

若 $s = t'$ 则 $(s, t)(s', s) = (s, s', t)$

若交集中元素为 t 同理可得

综上, 由于每对相邻对换可化为 3-循环之积 \Rightarrow 命题成立.

命题5: S_n 中任何置换都可写成对换.

$(1, 2), (1, 3), (1, 4) \cdots (1, n+1), (1, n)$ 的乘积.

证: 由于引理 6.20 (讲义)

任何置换可写成若干对换之积.

而 $(i, j) = (1, i)(1, j)(1, i)$

\Rightarrow 命题成立

$$\begin{aligned} 1 \cdots i \cdots j &\rightarrow 1 \cdots j \cdots i \\ &\rightarrow i \cdots 1 \cdots j \rightarrow i \cdots j \cdots 1 \rightarrow 1 \cdots j \cdots i \end{aligned}$$

中国剩余定理:

中国的古代数学典籍《孙子算经》中有:

“今有物不知其数，三三数之剩二，五五数之剩三，七七数之剩二

问物几何?”

⇔ 同余方程组.

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases} \quad (*)$$

方程(*)的系统解法: 秦九韶《数书九章·大衍求术》

明代数学家程大位:《孙子歌诀》

“三人同行七十稀，五树梅花廿一支，七子团圆正半月，除百零五便得知。”

$$r_3 \times 70 + r_5 \times 21 + r_7 \times 15 = r \times 105 + x \Rightarrow x \text{ 即为所求.}$$

$$\text{设 } \begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{n_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{n_2} \\ \vdots \\ x \equiv a_m \pmod{n_m} \end{cases} \quad \begin{array}{l} \text{假设 } n_1, n_2, \dots, n_m \text{ 任意两两互素.} \\ \text{则对 } \forall a_1, a_2, \dots, a_m \in \mathbb{Z} \\ \text{方程组有解} \end{array}$$

且可如下构造得到:

设 $N = n_1 \cdot n_2 \cdots n_m$ 并对 $\forall i \in \{1, 2, \dots, m\}$

$$\text{设 } N_i = \frac{N}{n_i}$$

$$\text{设 } t_i = N_i^{-1} \quad \text{即 } N_i \cdot t_i \equiv 1 \pmod{n_i}$$

则方程组的通解形式为:

$$x = a_1 t_1 N_1 + a_2 t_2 N_2 \cdots + a_m t_m N_m + kN \quad (k \in \mathbb{Z})$$

$$\text{在模 } N \text{ 意义下方程组只有一个解 } x = \sum_{i=1}^m a_i t_i N_i$$

例:

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases}$$

$$N = 3 \times 5 \times 7 = 105$$

$$N_1 = 35 \quad N_2 = 21 \quad N_3 = 15$$

$$t_1 = 2 \quad t_2 = 1 \quad t_3 = 1$$

$$N_i \cdot t_i \equiv 1 \pmod{N_i}$$

$$N_i \cdot t_i \equiv 0 \pmod{N_j} \quad j \neq i$$

因为 $N_i = N_1 \cdots \hat{N}_i \cdots N_j \cdots N_m$.

$$70 = 2 \times 35 \equiv \begin{cases} 1 & \pmod{3} \\ 0 & \pmod{5} \\ 0 & \pmod{7} \end{cases}$$

$$21 = 1 \times 21 \equiv \begin{cases} 0 & \pmod{3} \\ 1 & \pmod{5} \\ 0 & \pmod{7} \end{cases}$$

$$15 = 1 \times 15 \equiv \begin{cases} 0 & \pmod{3} \\ 0 & \pmod{5} \\ 1 & \pmod{7} \end{cases}$$

⇒ 将原方程的余数相应乘到这三个基础解上再相加

$$\Rightarrow 2 \times 70 + 3 \times 21 + 2 \times 15 \equiv \begin{cases} 2 \times 1 + 3 \times 0 + 2 \times 0 \equiv 2 \pmod{3} \\ 2 \times 0 + 3 \times 1 + 2 \times 0 \equiv 3 \pmod{5} \\ 2 \times 0 + 3 \times 0 + 2 \times 1 \equiv 2 \pmod{7} \end{cases}$$

$$\Rightarrow x = 233 + k \times 105 \quad (k \in \mathbb{Z})$$