

# 第五周习题课

李文桥

2023 年 10 月 20 日

## 1 置换的奇偶性

回忆：置换的奇偶性

- 任何置换都能写成若干个不相交循环的乘积.
- 任何置换都能写成若干个对换的乘积，且个数的奇偶性唯一.
- 定义奇置换与偶置换：如果置换  $\sigma$  可以写成奇数个对换的乘积，则称  $\sigma$  为奇置换，否则称为偶置换. 定义置换  $\sigma$  的符号  $\epsilon_\sigma$ ：

$$\epsilon_\sigma = \begin{cases} 1, & \text{如果 } \sigma \text{ 为偶置换;} \\ -1, & \text{如果 } \sigma \text{ 为奇置换.} \end{cases}$$

- $\epsilon_{\sigma\tau} = \epsilon_\sigma \epsilon_\tau$ .
- 设  $\sigma = (i_1 i_2 \cdots i_l)$  是一个循环，则  $\text{ord}(\sigma) = l$ ,  $\epsilon_\sigma = (-1)^{l-1}$ .
- 设置换  $\sigma$  的不相交循环分解为  $\sigma = \tau_1 \tau_2 \cdots \tau_k$ , 则：

$$\epsilon_\sigma = (-1)^{\sum_{i=1}^k (\text{ord}(\tau_i)-1)}.$$

- 单位置换(即恒同)  $e$  是偶置换.

习题1: (a) 题给置换即为  $(125)(368)(47)$ , 是 2 个偶置换与 1 个奇置换的乘积, 故为奇置换;

(b) 题给置换是 1012 个对换的乘积, 故为偶置换;

(c) 题给置换是 1 个奇置换与 1 个偶置换的乘积, 故为奇置换.

习题2: (a) 我们给出两种证明：

法1: 设  $\sigma$  的不相交循环分解为  $\sigma = \tau_1 \tau_2 \cdots \tau_k$ , 并设  $\tau_i$  的阶为  $l_i, i = 1, 2, \dots, k$ . 则：

$$\text{ord}(\sigma) = \text{lcm}(l_1, l_2, \dots, l_k).$$

由于  $\text{ord}(\sigma)$  为奇数, 故  $\text{lcm}(l_1, l_2, \dots, l_k)$  为奇数, 从而  $l_i$  为奇数,  $i = 1, 2, \dots, k$ . 则  $\sum_{i=1}^k (l_i - 1)$  为偶数, 从而  $\epsilon_\sigma = (-1)^{\sum_{i=1}^k (l_i - 1)} = 1$ ,  $\sigma$  为偶置换.

法2: 设  $\text{ord}(\sigma) = m$ , 则  $\sigma^m = e$  为偶置换, 由  $m$  为奇数知  $\sigma$  只能是偶置换.

(b) 不一定. 比如  $(12)(34)$  的阶为 2, 但它是偶置换.

习题3: (a) 验证等式两端的置换作用在任何一个正整数  $s$  上相等即可. 注意  $s$  可能不属于  $\{i, j, k, l\}$ .

(b) 设  $\sigma$  为偶置换, 则根据定义,  $\sigma$  可写为偶数个对换的乘积, 根据置换乘积的结合律, 我们只需证明任意两个对换的乘积可写为一些三轮换的乘积即可. 设  $(ij), (kl)$  为两个对换,  $i \neq j, k \neq l$ . 则有如下三种情况:

1.  $i, j, k, l$  互不相同. 此时, 根据 (a) 中公式,  $(ij)(kl) = (ikj)(ikl)$  可写成两个三轮换的乘积;
2.  $\{i, j\}$  和  $\{k, l\}$  有一个元素相同, 不妨设  $i = k$ , 则根据 (a) 中公式,  $(ij)(kl) = (kj)(kl) = (jk)(kl) = (jkl)$  是一个三轮换;
3.  $\{i, j\} = \{k, l\}$ . 此时  $(ij)(kl) = (ij)(ij) = e = (123)^3$  仍能写成一些三轮换的乘积.

从而命题得证.

补充: 关于置换的表示.

**引理 1.1** 对任意互不相同的正整数  $i, j, k, (ij) = (ik)(jk)(ik)$ .

证明. 直接验证, 或者

$$(ij) = (ij)(ik)(ik) = (ji)(ik)(ik) = (jik)(ik) = (ki)(kj)(ik).$$

□

**定理 1.2** 设  $S_n$  是  $n$  元置换全体构成的集合, 则以下结论成立:

- (1)  $S_n$  中的置换都可写成  $(12), (13), \dots, (1n)$  的乘积;
- (2)  $S_n$  中的置换都可写成  $(12), (23), \dots, (\underline{n-1} n)$  的乘积;
- (3)  $S_n$  中的置换都可写成  $(12), (12 \cdots n)$  的乘积;

证明: 关于(1): 由于  $S_n$  中的置换都能写成一些对换的乘积, 所以只需证明任何一个对换可以写成  $(12), (13), \dots, (1n)$  的乘积. 任取对换  $(ij)$ ,  $i, j \in \{1, 2, \dots, n\}$ , 并不妨设  $i, j$  都不是 1, 则由前引理:

$$(ij) = (1i)(1j)(1i)$$

从而命题成立.

关于(2): 只要证明  $(12), (13), \dots, (1n)$  都可以写成  $(12), (23), \dots, (\underline{n-1} n)$ . (12) 当然满足上述命题, 我们对  $k$  归纳证明  $(1k)$  均满足命题. 假设  $k-1$  时命题成立, 即  $(1\underline{k-1})$  可以写为  $(12), (23), \dots, (\underline{n-1} n)$  的乘积, 则由引理:

$$(1k) = (1\underline{k-1})(k\underline{k-1})(1\underline{k-1}).$$

从而  $(1k)$  可以写成  $(12), (23), \dots, (\underline{n-1} n)$  的乘积. 命题得证.

关于(3): 只需注意到: 若设  $\tau = (12 \cdots n)$ , 则:

$$\tau(\underline{i-1} i)\tau^{-1} = (i \underline{i+1}) \text{ 且 } \tau^{-1} = \tau^{n-1},$$

从而  $(12), (23), \dots, (\underline{n-1} n)$  均可写成  $(12), \tau$  的乘积. □

## 2 辗转相除法

习题4: (a) 如下表所示.

$i$	$q_i$	$r_i$	$u_i$	$v_i$
0	-	62	1	0
1	-	51	0	1
2	1	11	1	-1
3	4	7	-4	5
4	1	4	5	-6
5	1	3	-9	11
6	1	1	14	-17

(b) 根据(a),  $-17 \times 51 + 14 \times 62 = 1$ , 则 $-17m \times 51 + 14m \times 62 = m$ .  $-17m, 14m$  满足要求.

补充: 给定正整数  $a, b, m$ , 形如  $ua + vb = m$  的方程的整数解.

**引理 2.1** 设  $a, b, c$  为整数, 且  $a, b$  互素. 则  $a | bc \Rightarrow a | c$ .

证明: 存在整数  $u, v$  使得  $ua + vb = 1$ . 则  $uac + vbc = c$ , 由  $a | bc$  知  $a | c$ .  $\square$

先假设  $\gcd(a, b) = 1$ , 则根据习题 4, 可以用辗转相除法求出一组解, 记为  $(u_0, v_0)$ . 如果  $(u_1, v_1)$  是方程的整数解, 则:

$$u_0a + v_0b = m; \quad (1)$$

$$u_1a + v_1b = m. \quad (2)$$

两式作差:

$$(u_0 - u_1)a = (v_1 - v_0)b.$$

则由引理 (2.1) 知  $a | (v_1 - v_0)$ ,  $b | (u_0 - u_1)$ . 所以存在整数  $s, t$ , 满足:

$$u_1 = u_0 + sb;$$

$$v_1 = v_0 + ta.$$

代入 (2), 结合 (1) 可得:

$$0 = (s + t)ab.$$

从而  $s + t = 0$ ,  $u_1, v_1$  具有形式:

$$u_1 = u_0 + sb;$$

$$v_1 = v_0 - sa.$$

其中  $s$  为整数. 反之, 若存在整数  $s$ , 使得  $u_1, v_1$  具有上述形式, 则容易验证  $u_1, v_1$  是方程  $ua + vb = m$  的解. 所以方程的全体整数解为:

$$\{(u_0 + sb, v_0 - sa) \mid s \in \mathbb{Z}\}.$$

一般地, 若  $\gcd(a, b) = d > 1$ , 则方程有整数解  $\Rightarrow d \mid m$ . 此时可将方程两边同除  $m$ , 方程化为:

$$u\left(\frac{a}{d}\right) + v\left(\frac{b}{d}\right) = \frac{m}{d},$$

并且  $\gcd\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = 1$ (见习题5中的引理(2.3)). 这样就转化为先前讨论的情形.

习题5: 我们在课上定义的最大公因子: 设  $m, n$  为整数, 若  $d$  为  $m, n$  的正公因子, 且任意的  $m, n$  的公因子  $d'$ , 有  $d' \mid d$ , 则称  $d$  为  $m, n$  的最大公因子. 从定义可以看出:  $d$  是  $m, n$  的最大的公因子. 而本题在定义多个正整数的最大公因子时, 只是取了  $a_1, \dots, a_n$  的最大的公因子, 没有要求其它公因子整除这个最大的公因子. 所以要想严格地完成本题的证明, 我们首先需要让本题所给出的定义与课上的定义一致起来.

下面仍然记  $a_1, a_2, \dots, a_n$  的最大的公因子为  $\gcd(a_1, a_2, \dots, a_n)$ . 最终的目标是证明如下定理:

**定理 2.2** 设  $d = \gcd(a_1, a_2, \dots, a_n)$ , 则对于任何一个  $a_1, \dots, a_n$  的公因子  $d'$ , 都有  $d' \mid d$ .

在证明之前, 我们需要一个引理:

**引理 2.3** 设  $d = \gcd(a_1, a_2, \dots, a_n)$ , 并设  $a_i = b_i d$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ . 则  $\gcd(b_1, b_2, \dots, b_n) = 1$ .

证明: 记  $u = \gcd(b_1, b_2, \dots, b_n)$ , 且  $b_i = c_i u$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ . 则  $a_i = c_i u d$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ . 则  $ud$  为  $a_1, \dots, a_n$  的一个公因子. 根据  $d$  的最大性知  $u = 1$ .  $\square$

定理的证明: 设  $a_i = b_i d$ , 则  $\gcd(b_1, b_2, \dots, b_n) = 1$ . 任取  $d'$  为  $a_1, \dots, a_n$  的一个正公因子, 令  $d$  对  $d'$  做带余除法:  $d = qd' + r$ ,  $q, r \in \mathbb{Z}$ ,  $0 \leq r < d'$ . 则有:

$$a_i = b_i qd' + b_i r, \quad i = 1, \dots, n.$$

从而  $d' \mid b_i r$ ,  $i = 1, \dots, n$ . 令  $c_i = \gcd(b_i, d') < b_i$ .

如果对任意的  $i = 1, \dots, n$ ,  $c_i = b_i$ , 则  $d' \mid b_i$ ,  $i = 1, \dots, n$ , 因而是  $b_1, \dots, b_n$  的公因子. 由  $\gcd(b_1, b_2, \dots, b_n) = 1$  知  $d' = 1$ .

如果存在  $i_0 \in \{1, 2, \dots, n\}$ , 使得  $c_{i_0} < b_{i_0}$ . 由引理 (2.3) 知  $\gcd\left(\frac{b_{i_0}}{c_{i_0}}, \frac{d'}{c_{i_0}}\right) = 1$ , 且由  $d' \mid b_{i_0} r$  可得  $\frac{d'}{c_{i_0}} \mid \frac{b_{i_0}}{c_{i_0}} r$ . 再由引理 (2.1) 知  $\frac{d'}{c_{i_0}} \mid r$ , 从而  $d' \mid c_{i_0} r$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ . 我们可以令  $e_i = \gcd(c_i, d')$ , 重复以上过程, 就会得到:  $d' = 1$  或者存在  $i_1 \in \{1, 2, \dots, n\}$  使得  $e_{i_1} < c_{i_1}$ , 且  $d' \mid e_{i_1} r$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ .

.....

如此, 如果  $d' \neq 1$ , 则以上过程会在有限步后终止, 即会存在某个指标  $i_N \in \{1, 2, \dots, n\}$ , 使得序列  $b_{i_N} \geq c_{i_N} \geq e_{i_N} \geq \dots$  最终递降为  $e_{i_N} = 1$ . 那么就有  $d' \mid e_{i_N} r = r$ . 而  $0 \leq r < d'$ , 所以只能是  $r = 0$ ,  $d' \mid d$ .  $\square$

接下来证明原题:

- (a) 记  $d = \gcd(a_1, a_2, \dots, a_n)$ ,  $h = \gcd(\gcd(a_1, a_2, \dots, a_{n-1}), a_n)$ . 首先由  $h \mid \gcd(a_1, a_2, \dots, a_{n-1})$  知  $h \mid a_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, n-1$ . 并且  $h \mid a_n$ . 从而  $h$  为  $a_1, a_2, \dots, a_n$  的一个公因子, 从而  $h \mid d$ .  
另一方面, 由于  $d \mid a_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ , 因而是  $a_1, \dots, a_{n-1}$  的一个公因子,  $d \mid \gcd(a_1, a_2, \dots, a_{n-1})$ , 进而  $d \mid h$ .

(b) 我们给出两种方法.

法1. 对  $n$  进行归纳.  $n = 2$  时已经成立. 设  $n - 1$  时成立, 则存在整数  $v_1, v_2, \dots, v_{n-1}$  使得:

$$v_1a_1 + v_2a_2 + \dots + v_{n-1}a_{n-1} = \gcd(a_1, a_2, \dots, a_{n-1}).$$

而根据 (a), 我们有:

$$\begin{aligned} \gcd(a_1, a_2, \dots, a_n) &= \gcd(\gcd(a_1, a_2, \dots, a_{n-1}), a_n) \\ &= \gcd(v_1a_1 + v_2a_2 + \dots + v_{n-1}a_{n-1}, a_n). \end{aligned}$$

根据  $n = 2$  的情形, 存在整数  $v_n, u_n$  使得:

$$\begin{aligned} v_n(v_1a_1 + v_2a_2 + \dots + v_{n-1}a_{n-1}) + u_na_n &= \gcd(v_1a_1 + v_2a_2 + \dots + v_{n-1}a_{n-1}, a_n) \\ &= \gcd(a_1, a_2, \dots, a_n). \end{aligned}$$

令  $u_i = v_nv_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, n - 1$ , 命题得证.

法2. 设集合  $S = \{v_1a_1 + v_2a_2 + \dots + v_na_n \mid v_i \in \mathbb{Z}, i = 1, 2, \dots, n\}$ , 则  $S$  包含一个最小的正整数, 将其记为  $L$ , 并设  $L = u_1a_1 + \dots + u_na_n$ . 首先证明  $L$  是  $a_1, \dots, a_n$  的公因子.

令  $a_1$  对  $L$  作带余除法, 则存在  $q, r \in \mathbb{Z}$ ,  $0 \leq r < L$ , 使得  $a_1 = qL + r$ . 则:

$$a_1 = qu_1a_1 + \dots + qu_na_n + r.$$

从而:

$$r = (1 - qu_1)a_1 - qu_2a_2 - \dots - qu_na_n.$$

则  $r \in S$  且小于  $L$ , 所以只能为 0. 从而  $L \mid a_1$ . 同理可证  $L \mid a_i$ ,  $i = 2, \dots, n$ ,  $L$  为  $a_1, \dots, a_n$  的公因子.

此外, 任取  $a_1, \dots, a_n$  的公因子  $g$ , 易见  $g \mid L$ . 这说明  $L$  是  $a_1, a_2, \dots, a_n$  的最大公因子.  $\square$