

证明: 令  $f: A \times B \rightarrow AB$ ,  $\forall \langle a, b \rangle \in A \times B$ ,  $f(\langle a, b \rangle) = ab$ 。

$f$  显然是满射。从而  $\{f^{-1}[g] \mid g \in AB\}$  是  $A \times B$  的一个划分, 其中  $f^{-1}[g] = \{\langle a, b \rangle \mid \langle a, b \rangle \in A \times B \wedge f(\langle a, b \rangle) = g\}$  是  $\{g\}$  的原象。从而有:

$$\begin{aligned} |A \times B| &= \left| \bigcup_{g \in AB} f^{-1}[g] \right| \\ &= \sum_{g \in AB} |f^{-1}[g]| \end{aligned}$$

下面证明对任意  $g \in AB$ , 有  $|f^{-1}[g]| = |A \cap B|$ 。

由定义, 对任意  $g \in AB$ , 存在  $a \in A, b \in B$ , 使得  $g = ab$ 。取  $S_g = \{\langle ac, c^{-1}b \rangle \mid c \in A \cap B\}$ 。易见, 对  $S_g$  中的所有元素  $\langle ac, c^{-1}b \rangle$ , 有  $\langle ac, c^{-1}b \rangle \in A \times B$  和  $f(\langle ac, c^{-1}b \rangle) = g$ , 从而有  $S_g \subseteq f^{-1}[g]$ 。反之, 对任意  $\langle x, y \rangle \in f^{-1}[g]$ , 有:

$$\begin{aligned} xy &= ab & (xy = g = ab) \\ \implies x &= aby^{-1} & (\text{两边右乘 } y^{-1}) \\ \implies xa^{-1} &= by^{-1} & (\text{两边右乘 } a^{-1}) \end{aligned}$$

令  $c = by^{-1}$ , 由  $b \in B, y \in B$  知,  $c \in B$ 。又因为  $c = by^{-1} = xa^{-1} \in A$ , 所以有  $c \in A \cap B$ 。从而  $\langle x, y \rangle = \langle ac, c^{-1}b \rangle \in S_g$ 。这就证明了  $f^{-1}[g] = S_g$ 。又由消去律知,  $\forall c \in A \cap B$ ,  $ac = ac' \Leftrightarrow c = c'$ 。从而  $|f^{-1}[g]| = |S_g| = |A \cap B|$ 。

这就是说,  $|A||B| = |A \times B| = \sum_{g \in AB} |f^{-1}[g]| = \sum_{g \in AB} |A \cap B| = |AB||A \cap B|$ 。  $\square$

(2)

证明: 由题设和习题 17.30 结论知,  $A \cap B = \{e\}$ 。再由第 (1) 小题知,  $|AB| = |AB||A \cap B| = |A||B|$ 。  $\square$

**17.34** 首先证明以下引理:

**引理 17.3** 设  $\sigma = (i_1 i_2 \cdots i_k)$  为集合  $A$  上的任意  $k$  阶轮换,  $\tau$  是  $A$  上的任意置换, 则  $\tau\sigma\tau^{-1} = (\tau(i_1)\tau(i_2)\cdots\tau(i_k))$  也是  $A$  上的一个  $k$  阶轮换。

证明: 对任意  $x \in A$ , 分两种情况讨论:

情况一: 若存在  $i_j \in \{i_1, i_2, \cdots, i_k\}$ , 使得  $x = \tau(i_j)$ , 即  $i_j = \tau^{-1}(i_j)$ , 则:

$$\begin{aligned} \tau\sigma\tau^{-1}(x) &= \tau\sigma(i_j) & (i_j = \tau^{-1}(i_j)) \\ &= \begin{cases} \tau(i_{j+1}), & j < k \\ \tau(i_1), & j = k \end{cases} & (\sigma = (i_1 i_2 \cdots i_k)) \\ &= (\tau(i_1)\tau(i_2)\cdots\tau(i_k))(x) & (\text{轮换定义}) \end{aligned}$$

情况二: 若不存在  $i_j \in \{i_1, i_2, \cdots, i_k\}$ , 使得  $x = \tau(i_j)$ , 即  $\tau^{-1}(x) \notin \{i_1, i_2, \cdots, i_k\}$ , 从而由轮换定义知,  $\sigma(\tau^{-1}(x)) = \tau^{-1}(x)$ 。因此有:

$$\begin{aligned} \tau\sigma\tau^{-1}(x) &= \tau(\tau^{-1}(x)) & (\sigma(\tau^{-1}) = \tau^{-1}) \\ &= x & (\tau\tau^{-1} = (1)) \\ &= (\tau(i_1)\tau(i_2)\cdots\tau(i_k))(x) & (\text{轮换定义}) \end{aligned}$$

$\square$

再证原题:

证明: 只需证明: 对任意置换  $\sigma, \tau \in S_n$ ,  $\tau\sigma\tau^{-1}$  与  $\sigma$  具有相同的轮换指数。

设  $\sigma = \sigma_1\sigma_2\cdots\sigma_t$  是  $\sigma$  是不相交轮换的分解式。令  $\sigma'_i = \tau\sigma_i\tau^{-1}, i = 1, 2, \cdots, t$ 。由引理 17.3 知, 对所有  $1 \leq i \leq t$ ,  $\sigma'_i$  也是一个轮换, 且长度与  $\sigma_i$  相同。同时, 对任何两个