

## 9.2 半群

31. 设 $(S_1, *_1)$ ,  $(S_2, *_2)$ 和 $(S_3, *_3)$ 是半群,  $f: S_1 \rightarrow S_2$ 和  $g: S_2 \rightarrow S_3$ 是同态, 证明  $g \circ f$ 是从 $S_1$ 到 $S_3$ 的一个同态。

证:  $\because f: S_1 \rightarrow S_2$ 和  $g: S_2 \rightarrow S_3$ 是同态。  $\therefore f$ 和  $g$  都是处处定义的函数, 即  $\text{Dom}(f)=S_1$ 且  $\text{Dom}(g)=S_2$ 。  $\therefore g \circ f$ 是从 $S_1$ 到 $S_3$ 的函数且处处定义的。

另,  $\forall a, b \in S_1$ ,  $g \circ f(a *_1 b) = g(f(a *_1 b)) = g(f(a) *_2 f(b)) = g(f(a)) *_3 g(f(b)) = g \circ f(a) *_3 g \circ f(b)$ 。

综上,  $g \circ f$ 是从 $S_1$ 到 $S_3$ 的一个同态。

35. 设 $R^+$ 是所有正实数的集合, 证明: 由 $f(x)=\ln x$ 所定义的函数  $f: R^+ \rightarrow R$  是半群 $(R^+, \times)$ 到半群 $(R, +)$ 上的一个同构, 其中 $\times$ 和 $+$ 分别是普通乘法和加法。

证:  $f(x)=\ln x$  的定义域为 $R^+$ ,  $f$ 是处处定义的;

设 $f(x_1)=f(x_2)$ ,  $\ln x_1=\ln x_2$ , 得  $x_1=x_2$ 。  $\therefore f$ 是单射的;

$\forall r \in R$ , 对应输入  $e^r \in R^+$ , 有  $\ln(e^r)=r$ 。  $\therefore f$ 是满射的;

综上,  $f(x)=\ln x$  是一一对应。

$\forall a, b \in R^+$ ,  $f(a \times b) = \ln(a \times b) = \ln(a) + \ln(b) = f(a) + f(b)$

综上, 函数 $f: R^+ \rightarrow R$  是半群 $(R^+, \times)$ 到半群 $(R, +)$ 上的一个同构。

## 9.3 半群的积与商

5. 证明定理 1: 如果 $(S, *)$ 和 $(T, ')$ 是半群, 那么 $(S \times T, *)$ 是一个半群, 其中 $*$ 由 $(s_1, t_1) * (s_2, t_2) = (s_1 * s_2, t_1 *' t_2)$ 定义。

证:  $\forall (s_1, t_1), (s_2, t_2), (s_3, t_3) \in S \times T$ , 有  $s_1, s_2, s_3 \in S$  和  $t_1, t_2, t_3 \in T$ 。

设 $(S, *)$ 和 $(T, ')$ 是半群, 所以 $*$ 和 $'$ 均为结合的二元运算:

$$(s_1 * s_2) * s_3 = s_1 * (s_2 * s_3);$$

$$(t_1 *' t_2) *' t_3 = t_1 *' (t_2 *' t_3)。$$

$$\therefore ((s_1, t_1) * (s_2, t_2)) * (s_3, t_3)$$

$$= (s_1 * s_2, t_1 *' t_2) *' (s_3, t_3)$$

$$= ((s_1 * s_2) * s_3, (t_1 *' t_2) *' t_3)$$

$$= (s_1 * (s_2 * s_3), t_1 *' (t_2 *' t_3))$$

$$= (s_1, t_1) *' (s_2 * s_3, t_2 *' t_3)$$

$$= (s_1, t_1) *' ((s_2, t_2) *' (s_3, t_3))$$

$$\therefore *' 是 S \times T 上结合的二元运算。$$

$$\therefore (S \times T, *') 是半群。$$

18. 证明：半群上的两个同余关系的交是一个同余关系。

证：设半群上的两个同余关系为  $R$  和  $S$ ，即  $R$  和  $S$  也是等价关系。

由教材 P176 定理 5(c)， $R \cap S$  也是等价关系。

设  $a(R \cap S)b$  且  $a'(R \cap S)b'$ ，由  $\cap$  的定义，得  $\begin{cases} a R b \text{ 且 } a' R b' \\ a S b \text{ 且 } a' S b' \end{cases}$ ；

因为  $R$  和  $S$  是同余关系，所以  $\begin{cases} (a * a') R (b * b') \\ (a * a') S (b * b') \end{cases}$ ；

由  $\cap$  的定义，得  $(a * a') (R \cap S) (b * b')$ 。

得证。

28. 证明或反证： $Z_4$  与第 24 题中的半群  $S$  是同构的。

证：观察半群  $S$  的运算表 (P395) 和  $Z_4$  的运算表 (P392)，发现二者主对角线上的情况不同。

$S$  表的主对角线全为  $a$ ，但  $Z_4$  表的主对角线有  $[0]$  和  $[2]$  两个不同元素。 $S$  和  $Z_4$  之间无法定义相应的一一对应的函数满足同构的要求。所以  $S$  和  $Z_4$  不是同构的。

(注：24 题的半群同构于 P399-表 9.5； $Z_4$  同构于同构于 P399-表 9.7；P403 例 17，表 9.5 与表 9.6-9.8 不是同构的。)

## 9.4 群

21. 设  $G$  是一个有限群，单位元是  $e$ 。证明： $\forall a \in G$ ，存在非负整数  $n$ ，使得  $a^n = e$ 。

证：考虑序列  $e, a^1, a^2, \dots$ ，因为  $G$  是有限群，所以该序列中并非所有项都不同。设  $i \leq j$ ，有  $a^i = a^j$ 。由于群上的二元运算是结合的，有  $e^i = (a^{-1})^i a^i = (a^{-1})^i a^j = a^{j-i} = e$ 。设  $n = i - j \geq 0$ 。得证。

25. 设  $G$  是一个群， $H = \{x | x \in G, \forall y \in G, xy = yx\}$ 。证明： $H$  是  $G$  的一个子群。

证：

-  $\forall x \in H, x \in G$ 。因此  $H \subseteq G$ 。

- 设  $G$  的单位元为  $e, \forall y \in G$ ，有  $ey = ye$ ，所以  $e \in H$ 。

-  $\forall x, y \in H$ ，根据  $H$  的定义， $\forall z \in G$ ，有  $\begin{cases} xz = zx \\ yz = zy \end{cases}$ 。

$\therefore \forall z \in G, (xy)z = x(yz) = x(zy) = (xz)y = (zx)y = z(xy)$  且  $xy \in G$  所以  $xy \in H$ 。

-  $\forall x \in H, x^{-1} \in G$  且  $x \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot x = e$ 。由  $H$  定义知:  $\forall y \in G$ , 则  $x^{-1} \cdot y = x^{-1} \cdot y \cdot x \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot (y \cdot x) \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot (x \cdot y) \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot x \cdot y \cdot x^{-1} = y \cdot x^{-1}$ 。所以  $x^{-1} \in H$ 。

综上,  $H$  为  $G$  的子群。

27. 设  $A_n$  是  $S_n$  中所有偶置换的集合, 证明:  $A_n$  是  $S_n$  的一个子群。

证:  $S_n$  是  $n$  个字母上的对称群 (P401 例 7 有定义)。其中每个元素是这  $n$  个字母上的一个置换, 其单位元是恒等置换  $I$ , 二元运算为关系的合成。置换有两类: 奇置换、偶置换,  $I$  为偶置换。

-  $A_n$  是  $S_n$  中所有偶置换的集合, 所以  $I \in A_n$ ;

- 任意偶置换的合成仍然是偶置换;

- 任意偶置换的逆仍然是偶置换;

所以,  $A_n$  是  $S_n$  的一个子群。

31. 证明: 函数  $f(x) = |x|$  是从非零实数群  $G$  到正实数群  $G'$  的一个同态, 其中群  $G$  和  $G'$  中的运算是乘法。

证:  $f(x)$  是处处定义的。

$\forall x, y \in G, f(x \times y) = |x \times y| = |x| \times |y| = f(x) \times f(y)$ 。

所以  $f(x): G \rightarrow G'$  是同态。

## 9.5 群的积与商

22. 设  $N$  是群  $G$  的一个子群,  $a \in G$ , 定义

$$a^{-1}Na = \{a^{-1}na | n \in N\},$$

证明:  $N$  是  $G$  的一个正规子群当且仅当  $\forall a \in G, a^{-1}Na = N$ 。

证:  $N$  是  $G$  的一个正规子群 iff  $\forall a \in G, aN = Na$  iff  $\forall a \in G, Na \subseteq aN$ <sup>①</sup> 且  $aN \subseteq Na$ <sup>②</sup>:

①  $\forall a \in G, Na \subseteq aN$  iff  $\forall a \in G, \forall n \in N, \exists n' \in N, na = an'$  iff  $\forall a \in G,$

$\forall n \in N, n' = a^{-1}na \in N$  iff  $\forall a \in G, \forall n' \in a^{-1}Na$  (由  $a^{-1}Na$  定义),  $n' \in N$  iff  $\forall a \in G, a^{-1}Na \subseteq N$ ;

②  $\forall a \in G, aN \subseteq Na$  iff  $\forall a \in G, \forall n \in N, \exists n' \in N, an = n'a$  iff  $\forall a \in G,$

$\forall n \in N, \exists n' \in N, n = a^{-1}n'a \in a^{-1}Na$  iff  $\forall a \in G, N \subseteq a^{-1}Na$ ;

$\therefore \forall a \in G, Na \subseteq aN$  且  $aN \subseteq Na$  iff  $\forall a \in G, a^{-1}Na \subseteq N$  且  $N \subseteq a^{-1}Na$  iff  $\forall a \in G, a^{-1}Na = N$ 。

得证。

32. 设  $G$  是一个阿贝尔群,  $N$  是  $G$  的一个子群, 证明:  $G/N$  是一个阿贝尔群。

证:  $\because G$  为阿贝尔群且  $N$  为  $G$  的子群。  $\therefore \forall a \in G, \forall n \in N, an = na$ 。

所以  $\forall a \in G, aN = Na$ 。  $N$  为  $G$  的正规子群。

由定理 4, 可根据  $N$  定义  $G$  上的同余关系  $R$ ,  $N=[e]$  ( $e$  为  $G$  的单位元), 得商群  $G/R$ 。

由定理 3 知,  $G/R$  可以表示为  $G/N$ ,  $G/R$  的运算  $\odot$  可用  $N$  表示:  $\forall a, b \in G, (aN)(bN) = [a] \odot [b] = [ab] = [ba] = [b] \odot [a] = (bN)(aN)$ 。

$\therefore G/N$  是一个阿贝尔群。

### 声明

上述证明资料仅供本班 (中山大学人工智能学院) 学生参考, 切勿传播。

这些证明尽量使用教材中出现的知识点和方法。不一定是唯一的证明过程。

这些证明中难以避免存在不足和纰漏, 请同学们辩证地看待这些资料, 欢迎指正错误和交流心得。

对本资料的不正当获取或错误使用所造成的任何后果, 均与本课题组无关。

常晓斌, 陈梓潼

2022/10/15