



第16章 代数系统

中国海洋大学 计算机系

习题十六: Exercises 2.

证 对于 a 存在 $u_0, v_0 \in S$,使得

$$a * u_0 = v_0 * a = a.$$

下面证明 u_0 为右单位元, v_0 为左单位元.

任取 $x \in S, \exists u, v \in S$,使得

$$a * u = v * a = x$$

因此 $x * u_0 = (v * a) * u_0 = v * (a * u_0) = v * a = x;$

$$v_0 * x = v_0 * (a * u) = (v_0 * a) * u = a * u = x;$$

由定理可得 $u_0 = v_0 = e$ 是 V 中的唯一单位元.

Exercises3

证 (1) 显然运算 \circ 在 S 上是封闭的.

$\forall x, y, z \in S$, 有 $(x \circ y) \circ z = x \circ z = x$, $x \circ (y \circ z) = x$

所以 $(x \circ y) \circ z = x \circ (y \circ z)$, 满足结合律

(2) 取 $e \notin S$, 令 $A = S \cup \{e\}$, 定 A 上的运算 $*$:

$\forall x, y \in S$, $x * y = x \circ y = x$,

$e \circ e = e$, $x \circ e = e \circ x = x$

$\langle A, * \rangle$ 是独异点.

Exercises 4

证明 $(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$

$$= a \circ (c \circ b)$$

$$= (a \circ c) \circ b$$

$$= (c \circ a) \circ b$$

$$= c \circ (a \circ b)$$

因此 $a \circ b$ 与 c 可交换.

Exercises 5.

证 (1) $a*b=a*(a*a)=(a*a)*a=b*a$

(2) 假设 $b*b=a$, 若 $a*b=a$, 则

$$(a*b)*b=a*b=a, a*(b*b)=a*a=b$$

与结合律矛盾.

若 $a*b=b$, 则

$$(a*a)*b=b*b=a, a*(a*b)=a*b=b$$

与结合律矛盾.

因此 $b*b=b$.

Exercises 7

设 $V = \langle S, * \rangle$ 是可交换半群，若 $a, b \in S$ 是 V 中的幂等元，证明 $a * b$ 也是 V 中的幂等元。

$$\begin{aligned} \text{证明 } (a * b) * (a * b) &= a * (b * a) * b = a * (a * b) * b \\ &= (a * a) * (b * b) = a * b \end{aligned}$$

所以 $a * b$ 为幂等元。

Exercises 10

10. $V = \langle \mathbb{Z}_4, \otimes \rangle$, 其中 \otimes 表示模4乘法. 找出 V 的所有子半群. 并说明哪些子半群是 V 的子独异点.

解 V 的所有子半群:

$$\langle 0 \rangle = \{0\}; \quad \langle 1 \rangle = \{1\}; \quad \langle 2 \rangle = \{0, 2\}; \quad \langle 3 \rangle = \{1, 3\};$$

$$\langle \langle 0 \rangle \cup \langle 1 \rangle \rangle = \{0, 1\}; \quad \langle \langle 0 \rangle \cup \langle 3 \rangle \rangle = \{0, 1, 3\}$$

$$\langle \langle 1 \rangle \cup \langle 2 \rangle \rangle = \{0, 1, 2\}; \quad \langle \langle 2 \rangle \cup \langle 3 \rangle \rangle = V$$

所以 V 的所有子半群有:

$$\{0\}, \{1\}, \{0, 2\}, \{1, 3\}, \{0, 1\}, \{0, 1, 3\}, \{0, 1, 2\}, V.$$

其中 $\{1\}, \{0, 1\}, \{1, 3\}, \{0, 1, 2\}, \{0, 1, 3\}, V$ 是子独异点.

Exercises 11

$V = \langle A, * \rangle$ 是半群, 其中 $A = \{a, b, c, d\}$, $*$ 运算由运算表 16.4 给定, \sim 为 A 上的同余关系, 且同余类是 $[a] = [c]$, $[b] = [d]$. 试给出商代数 V/\sim 的运算表.

解 由同余类是 $[a] = [c]$, $[b] = [d]$, 可得

$$[a] = [c] = \{a, c\}, [b] = [d] = \{b, d\}$$

$$\forall [x], [y] \in A/\sim, [x] \bullet [y] = [x * y]$$

运算表如下:

\bullet	$[a]$	$[b]$
$[a]$	$[a]$	$[b]$
$[b]$	$[b]$	$[a]$

Exercises 12

证明：(1) 先证 R 是等价关系。

$\forall x \in S, x=x \Leftrightarrow xRx$, 所以 R 是自反关系

$xRy \Leftrightarrow (x=y) \vee (x \in I \wedge y \in I) \Leftrightarrow yRx$, 所以 R 是对称的

$$\begin{aligned} xRy \wedge yRz &\Leftrightarrow ((x=y) \vee (x \in I \wedge y \in I)) \wedge ((y=z) \vee (y \in I \wedge z \in I)) \\ &\Leftrightarrow ((x=y) \wedge (y=z)) \vee (x \in I \wedge y \in I \wedge z \in I) \vee ((x=y) \wedge (y \in I \wedge z \in I)) \\ &\quad \vee ((y=z) \wedge (x \in I \wedge y \in I)) \\ &\Leftrightarrow (x=z) \vee (x \in I \wedge y \in I \wedge z \in I) \end{aligned}$$

所以 xRz , R 满足传递性。

再证 R 具有置换性.

任取 xRy, uRv , 考察 $x \circ u$ 和 $y \circ v$:

1) 当 $x=y, u=v$ 时, $x \circ u = y \circ v$, 有 $(x \circ u)R(y \circ v)$

2) 当 $x \in I, y \in I, u=v$ 时, $x \circ u \in IS$ 且 $y \circ v \in IS$, 则 $x \circ u \in I, y \circ v \in I$,
所以 $(x \circ u)R(y \circ v)$

3) 当 $x \in I, y \in I, u=v$ 时, $x \circ u \in IS$ 且 $y \circ v \in IS$, 则 $x \circ u \in I, y \circ v \in I$,
所以 $(x \circ u)R(y \circ v)$

4) 当 $x=y, u \in I, v \in I, x \circ u \in SI$ 且 $y \circ v \in SI$, 则 $x \circ u \in I, y \circ v \in I$,
所以 $(x \circ u)R(y \circ v)$

因此 R 具有置换性.

综上所述 R 是 V 上的同余关系.

② 先求同余类.

$$[x] = \{y | y \in S, xRy\} = \{y | y \in S, (x=y) \vee (x \in I \wedge y \in I)\}$$

当 $x \in I$ 时, $[x] = I$

当 $x \notin I$ 时, $[x] = \{x\}$

$\bar{\circ}$ 的运算如下:

$$[x] \bar{\circ} [y] = [x \circ y],$$

当 $x \in I$ 时, $y \in S$, 有 $x \circ y \in IS$, 即 $x \circ y \in I$. 即 $[x] \bar{\circ} [y] = [x \circ y] = I$

当 $x \notin I$, $y \in I$ 时, 有 $x \circ y \in SI$, 即 $x \circ y \in I$. 即 $[x] \bar{\circ} [y] = [x \circ y] = I$

当 $x \notin I$, $y \notin I$ 时, $[x] \bar{\circ} [y] = [x \circ y] = \{x \circ y\}$

因此, $I \bar{\circ} I = I$, $\{x\} \bar{\circ} I = I$, $I \bar{\circ} \{x\} = I$, $[x] \bar{\circ} [y] = \{x\} \bar{\circ} \{y\} = \{x \circ y\}$,

其中 $x, y \in S - I$