

## 第六章

14. (1) 不是

证明:  $R$  是等价关系,  $\forall a, b, c, d \in X, (a, b) \in R \wedge (c, d) \in R$

① 若  $a < 0 \wedge b < 0$  时,

1) 当  $c < 0 \wedge d < 0$  时,  $a+c < 0, b+d < 0$

$(a+c, b+d) \in R$

2) 当  $c \geq 0 \wedge d \geq 0$  时,  $a+c, b+d$  未知

所以  $R$  不是  $X$  上关于  $+$  的同余关系.

(2) 不是.

证明:  $R$  不是  $X$  上的等价关系.

$R$  无传递性.

例如:  $x=0, y=9, z=18$

$(x, y) \in R \wedge (y, z) \in R$ , 但  $(x, z) \notin R$

(3). 不是

证明:  $R$  是等价关系.

$\forall a, b, c, d \in X, (a, b) \in R \wedge (c, d) \in R$

① 若  $a=0 \wedge b=0$

1) 当  $c=0 \wedge d=0$  时  $a+c=0, b+d=0$

$(a+c, b+d) \in R$

2) 当  $c \neq 0 \wedge d \neq 0$  时,  $a+c \neq 0, b+d \neq 0$

$(a+c, b+d) \in R$



2) 若  $a \neq 0 \wedge b \neq 0$

① 当  $c=0 \wedge d=0$  时  $a+c \neq 0, b+d \neq 0$ ,  
 $(a+c, b+d) \in R$

② 当  $c \neq 0 \wedge d \neq 0$  时,  $a+c, b+d$  未知.

所以  $R$  不是  $\mathbb{Z}$  上关于  $+$  的同余关系.

(4) 不是

$R$  不是  $X$  上的等价关系.

$R$  无对称性.

17. 证明:  $\forall n \in \mathbb{N}, h(n) = \begin{cases} 0 & n \text{ 为偶数} \\ 1 & n \text{ 为奇数} \end{cases}$

$\forall a, b \in \mathbb{N}$ .

①  $a, b$  均为奇数  $h(a \times b) = 1$   $h(a) \times h(b) = 1 \times 1 = 1$   
有  $h(a \times b) = h(a) \times h(b)$

②  $a, b$  至少有一个为偶数  $h(a \times b) = 0$

$h(a \times b) = 0$   $h(a) \times h(b) = 0$

有  $h(a \times b) = h(a) \times h(b)$

综上, 有  $h(a \times b) = h(a) \times h(b)$

由于  $h$  为满射

所以  $Y$  是  $X$  的同态象



20.  $\forall x, y \in X$ ,

$$\begin{aligned}(h_2 \circ h_1)(xf, y) &= h_2(h_1(xf, y)) \\ &= h_2(h_1(x) f_2 h_1(y)) \\ &= (h_2 \circ h_1)(x) f_3 (h_2 \circ h_1)(y)\end{aligned}$$

所以  $h_2 \circ h_1$  满足同态公式

所以  $h_2 \circ h_1$  是从  $\langle X, f_1 \rangle$  到  $\langle Z, f_3 \rangle$  的同态函数。

补充题：

证明：①  $(2^A, \cap, \cup)$  与  $(B, \wedge, \vee)$  同类型

$$\begin{aligned}\textcircled{2} \quad & \begin{cases} h(\phi \cap \phi) = h(\phi) = 1 \\ h(\phi) \wedge h(\phi) = 1 \wedge 1 = 1 \end{cases} \\ & \text{有 } h(\phi) \wedge h(\phi) = h(\phi \cap \phi)\end{aligned}$$

$$h(\phi \cap A) = h(\phi) = 1$$

$$h(\phi) \wedge h(A) = 1 \wedge 0 = 0$$

$$h(\phi \cap A) \neq (h(\phi) \wedge h(A))$$

所以  $h$  不是从  $(2^A, \cap, \cup)$  到  $(B, \wedge, \vee)$  的同态函数。





13. 证明 ① 封闭性,  $\forall x, y \in S$ .

$$x \oplus y = x^* a^* y$$

由  $a \in S$ , 且  $\langle S, * \rangle$  是半群

$$\text{所以 } x^* a^* y \in S$$

所以  $x \oplus y \in S$ , 封闭性已证

② 结合律  $\forall x, y, z \in S$

$$(x \oplus y) \oplus z = (x^* a^* y) \oplus z \quad (\text{定义})$$

$$= x^* a^* y^* a^* z \quad (\text{定义})$$

$$= x^* a^* (y^* a^* z) \quad (\langle S, * \rangle \text{ 是半群})$$

$$= x^* a^* (y \oplus z) \quad (\text{定义})$$

$$= x \oplus (y \oplus z) \quad (\text{定义})$$

$$\text{即 } (x \oplus y) \oplus z = x \oplus (y \oplus z)$$

综上,  $\langle S, \oplus \rangle$  是半群

27. 1) 假设  $x^* x \neq x$

$$\text{令 } x^* x = y$$

$$\text{则 } y^* x = x^* x^* x$$

$$= x^* (x^* x) \quad \langle S, * \rangle \text{ 是半群}$$

$$= x^* y$$

由题定义 当  $x \neq y$  时,  $x^* y \neq y^* x$

则  $x = y$ , 与  $x^* x \neq x$  矛盾

$$\text{则 } x^* x = x$$



(2) 证明:  $(x^* y^* x)^* x = x^* y^* (x^* x)$  (1) 的结论

$$= (x^* y^* x^*)$$

$$= x^* (x^* y^* x x)$$

令  $x^* y^* x = z$

即  $z^* x = x^* z$

由题意, 得  $z = x$

即  $x^* y^* x = x$

(3) 证:  $(x^* y^* z)^* (x^* z)$

$$= x^* y^* (z^* x^* z) \quad (\text{结合律})$$

$$= x^* y^* z \quad (2)$$

$$= (x^* z^* x)^* y^* z \quad (2)$$

$$= (x^* z)^* (x^* y^* z) \quad (\text{结合律})$$

即  $(x^* y^* z)^* (x^* z) = (x^* z)^* (x^* y^* z)$

所以  $x^* y^* z = x^* z$

29. (1) 证明  $x^* y = x^* (x^* x)$  (定义)

$$= (x^* x)^* x \quad (\text{结合律})$$

$$= y^* x$$

即  $x^* y = y^* x$

(2)  $y^* y = y^* (x^* x)$

$$= (y^* x)^* x = (x^* y)^* x$$

令  $x^* y = z$ .  $z \in \{x, y\}$



$$\textcircled{1} \quad z=x \text{ 时, 则 } y^*y = x^*x \\ = y$$

$$\text{则 } y^*y = y$$

$$\textcircled{2} \quad z=y \text{ 时, 则 } y^*y = y^*x \\ = x^*y \\ = z \\ = y$$

$$\text{则 } y^*y = y$$

$$\text{综上, } y^*y = y$$

$$30. \quad \text{证 } x=a \Rightarrow \exists m, n \in S$$

$$a^*m = n^*a = a$$

$$\forall x \in S, \exists \alpha, \beta \in S, a^*\alpha = \beta^*a = x$$

$$x^*m = (\beta^*a)^*m$$

$$= \beta^*(a^*m) \quad \text{结合律}$$

$$= \beta^*a$$

$$= x$$

$$n^*x = n^*(a^*\alpha)$$

$$= (n^*a)^*\alpha \quad \text{结合律}$$

$$= a^*\alpha$$

$$= x$$





当  $x = n$  时

$$n * m = n$$

当  $x = m$  时,  $n * m = m$

则  $n = m$

则  $\langle S, * \rangle$  有么元

则  $\langle S, * \rangle$  为含么半群.

