第15章 代数系统

中国海洋大学计算机系

2.

设A={0,1},°为函数的合成运算,试给出A上所有的函数关于°运算的运算表.

解 A→A={
$$f_0$$
, f_1 , f_2 , f_3 }, 其中
 f_0 ={<0,0>,<1,1>}, f_1 ={<0,0>,<1,0>},
 f_2 ={<0,1>,<1,0>}, f_3 ={<0,1>,<1,1>}

0	f_0	f_1	f_2	f_3
f_0	f_0	f_1	f_2	f_3
f_1	f_1	f_1	f_1	f_1
f_2	f_2	f_3	f_0	f_1
f_3	f_3	f_3	f_3	f_3

- 4.
- (1) 封闭,满足消去律.
- (2) 封闭,满足交换、结合、消去,单位元是1.
- (3) 加法不封闭,乘法封闭,乘法满足交换、结合、消去,单位元是1.
- (4) 矩阵加法和乘法都封闭;

加法满足交换、结合、消去,单位元是零阵;

乘法满足结合律,当n=1时,矩阵乘法还满足交换律和消去律;单位元是n阶单位阵,零元是n阶零阵.

矩阵乘法对矩阵加法满足分配律.

4(续)

(5)实可逆矩阵加法不封闭.

乘法都封闭;

乘法满足结合律,消去律.单位元是n阶单位阵,零元是n阶零阵. 当n=1时,矩阵乘法满足交换律.

(6) 加法和乘法都封闭.

加法和乘法都满足交换律、结合律与消去律;

乘法对加法满足分配律;

加法单位元是0;

乘法零元是0,仅当n=1时,乘法单位元是1.

(7) 不封闭.

4(续)

- (8) 封闭;满足结合律、幂等律; 当n=1时,运算满足交换律和消去律,单位元和零元都是a₁.
- (9) 合成运算封闭; 满足结合律,单位元是I_A,零元是Ø. 当|A|=0时,R(A)={Ø},合成运算满足交换律、结合律、幂等 律,单位元和零元都是Ø.
 - 当|A|=1时, $R(A)=\{\emptyset, I_A\}$,合成运算满足交换律、结合律、幂等律,单位元是 I_A ,零元都是 \emptyset .
- (10) 两个运算都封闭;两个运算都满足交换律、结合律和幂等律.互相可分配,满足吸收律,1是求最小公倍数运算的单位元,也是求最大公约数的零元。

 $\mathcal{C}_{A}=\{a,b,c\},a,b,c\in\mathbb{R}.$ 能否确定a,b,c的值,使得

- (1) A对普通加法封闭;
- (2) A对普通乘法封闭.

解

- (1) 不能
- $(2) A = \{0,1,-1\}$

解能构成代数系统的充要条件是封闭性。

- (1) 显然满足封闭性,所以<Z+,o>构成代数系统.
- 满足交换律、结合律,幂等律,单位元是1,无零元.
- (2) 显然满足封闭性,所以<Z+,o>是代数系统. 运算o满足交换律,结合律,幂等律.零元是1,无单位元
- (3) 显然满足封闭性,所以<Z+,o>是代数系统. 不满足交换律、结合律、幂等律。没有单位元和零元。
- 因为: $203=2^3=8$, $302=3^2=9$, $203\neq 302$ (aob)oc=(a^b oc)= (a^b)c= a^b c ao(boc)= a^b c ao(boc)= a^b c 如 (402) $o3=4^6$, $4o(2o3)=4^{2^3}=4^8$, $2o2=2^2=4\neq 2$

Exercises 7(续)

(4) 不是代数系统. 因为运算o在Z+上不封闭。

如: 2o3=(2/3)+(3/2)∉ Z⁺.

解交换律. aob=pa+qb+r, boa=pb+qa+r 显然当p=q时,交换律成立. 结合律. $\forall a,b,c \in \mathbb{R}$, $(a \circ b) \circ c = p(pa+qb+r)+qc+r = p2a+pqb+pr+qc+r$ ao(boc)=pa+q(pb+qc+r)+r=pa+pqb+q2c+qr+r $\Leftrightarrow (a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c),$ $p^2a+pqb+pr+qc+r=pa+pqb+q^2c+qr+r$ 所以 $(p^2-p)a+(q^2-q)c+(p-q)r=0$. 由于a,b,c的任意性,得 $p^2-p=0, q^2-q=0, p-q=0 \Leftrightarrow (p=1 \lor p=1) \land (q=0 \lor q=1) \land (p=q \lor r=0)$

Exercises 8 (续)

因此,当(p=0,q=1,r=0)或(p=0,q=0,r任意)或 (p=1,q=0,r=0)或(p=1,q=1,r任意)时,满足结合律. 幂等律.

 $\forall a \in \mathbb{R}$, $a \circ a = pa + qa + r = a \Leftrightarrow (p + q - 1)a + r = 0$, 因为a是任意的,所以p + q = 1, r = 0时满足幂等律. 单位元.

令aoe=a,则 $aoe=pa+qe+r=a\Leftrightarrow (p-1)a+qe+r=0$. 令eoa=a,则 $eoa=pe+qa+r=a\Leftrightarrow (q-1)a+pe+r=0$ 由a的任意性知:p=q=1时,e=-r 零元.

令 $ao\theta=\theta$,则 $ao\theta=pa+q\theta+r=\theta\Leftrightarrow (q-1)$ $\theta+pa+r=0$ 令 $\thetaoa=\theta$,则 $\thetaoa=p\theta+qa+r=\theta\Leftrightarrow (p-1)$ $\theta+qa+r=0$ 由a的任意性可知:p=q=0时, $\theta=r$.

9.

设*为有理数集**Q**上的二元运算, $\forall x,y \in \mathbf{Q}$,有x*y=x+y-xy,说明运算*是否适合交换律,结合律和幂等律,并求出**Q**中关于运算*的单位元、零元及所以可逆元素的逆元。

解 1) 证明是否适合交换律

 $\forall x,y \in Q, x^*y=x+y-xy, y^*x=y+x-yx=x+y-xy,$ 所以 $x^*y=y^*x$,适合交换律。

2) 证明是否适合结合律

 $\forall x,y,z \in \mathbf{Q},$

(x*y)*z=x+y-xy+z-(x+y-xy)z=x+y+z-xy-xz-yz+xyzx*(y*z)=x+y+z-yz-x(y+z-yz)=x+y+z-xy-xz-yz+xyz 所以(x*y)*z=x*(y*z), 适合结合律

- 3) $\forall x \in Q$, $\Diamond x^*x = x + x x^2 = 2x x^2 = x$, 可得x = 0或x = 1 即0和1是幂等元。如:2*2=0, 不适合幂等律。
- 4) 求单位元e

 $\forall x \in Q, \diamondsuit x^* e = x, x + e - x e = x, (1 - x) e = 0, 所以 e = 0.$ 因为运算*适合交换律,所以 $e^* x = x$.

5) 求零元θ

 $\forall x \in Q, \diamondsuit x^*\theta = \theta, x + \theta - x\theta = \theta, (1 - \theta)x = 0, 所以\theta = 1.$ 显然1*x = 1,所以零元是1.

6) 求所有可逆元素的逆元

$$\forall x \in \mathbf{Q}, \diamondsuit x^* y = e = 0, x^* y = x + y - xy = 0, y = \frac{x}{x - 1}$$
, 因此,当 $x \neq 1$ 时, $x^{-1} = \frac{x}{x - 1}$

11.

解 任取
$$< a,b > \in Q \times Q, < c,d > \in Q \times Q, < e,f > \in Q \times Q$$
 $< a,b > o < c,d > = < ac,ad + b >, < c,d > o < a,b > = < ca,cb + d >$
由于 $< ac,ad + b > \neq < ca,cb + d >$,故运算o不满足交换律.

 $(< a,b > o < c,d >) o < c,d > = < ac,ad + b > o < c,d > = < acc,acd + ad + b >$
 $< a,b > o(< c,d > o < c,d >) = < a,b > o < cc,cd + d > = < acc,a(cd + d) + b >$
 $= < acc,acd + ad + b >$
故满足结合律.

任取 $< x,y > \in Q \times Q$,设有 $< a,b > \in Q \times Q$,使得
 $< a,b > o < x,y > = < x,y > \Rightarrow < ax,ay + b > = < x,y > \Rightarrow ax = x,ay + b = y$
 $\Rightarrow a = 1,y = 0$
 $< x,y > o < 1,0 > = < x,y >, < 1,0 > o < x,y > = < x,y >$
所以 $< 1,0 >$ 是单位元.

11 (续)

对任意的 $\langle x,y \rangle \in \mathbf{Q} \times \mathbf{Q}$,设有 $\langle a,b \rangle \in \mathbf{Q} \times \mathbf{Q}$,使得 $\Leftrightarrow \langle a,b \rangle \circ \langle x,y \rangle = \langle a,b \rangle \Rightarrow \langle ax,ay+b \rangle = \langle a,b \rangle$ $\Rightarrow ax=a,ay+b=b \Rightarrow a=0,b$ 是任意. 因此<0,b>是左零元,其中b是任意的有理数. $< x,y> 0<0,b> =<0,b> \implies<0,bx+y> \neq<0,b>$ 所以<0,b>不是右零元,所以不存在零元. 令< x, v >的逆元是< u, v >,有 $\langle x,y \rangle$ o $\langle u,v \rangle = \langle 1,0 \rangle \Rightarrow \langle xu,xv+y \rangle = \langle 1,0 \rangle \Rightarrow xu=1, xv+y=0$ $\Rightarrow u=1/x, v=-y/x$ <1/x,-y/x> o< x,y> =<1,0>故当 $x \neq 0$ 时、< a,b >可逆、逆元是< 1/x、-b/x >.

Exercises 12 (判断消去律)

(1) 满足交换律,单位元是a.

任取 $x,y,z \in A$,考察 $(x \circ y) \circ z$,

- a) 当z=a时,(xoy)oz=xoy=xo(yoz)
- b) 当y=a时,(xoy)oz=xoz=xo(yoz)
- c)当z=a时,(xoy)oz=yoz=xo(yoz)故而运算满足结合律.
- (2) 不满足交换律,满足幂等律.

没有单位元和零元.

因为a,b,c都是左单位元,也都是右零元,所以有(xoy)oz=z, xo(yoz)= yoz=z,因此满足结合律.

(3)满足交换律.

a是单位元,c是零元,考察(xoy)oz和 xo(yoz)

- a) 当z=c时, (xoy) oc=c, xo(yoc)= xoc=c
- b) 当z=a时, (xoy) oa=xoy, xo(yoa)=xoy
- c) 当z=b时,若x=a,则(xoy) oz=xo(yoz)=yoz若x=c,则(xoy) oz=xo(yoz)=c若x=b,则(xoy) oz=xo(yoz)

故满足结合律.

(4) 满足交换律,结合律,单位元是a.

解 V的所有子代数为 $\{0\}$, $\{0,2,4\}$, $\{0,3\}$, Z_6 . 平凡子代数为 $\{0\}$, Z_6 . 真子代数是 $\{0,2,4\}$, $\{0,3\}$, $\{0\}$.

方法:

- 1) 求平凡子代数
- 2) $\forall x \in V, \Re \langle x \rangle = \{x^k | k \in \mathbb{N}\}$
- 3) $\forall x,y \in V$, $\Re \langle \langle x \rangle \cup \langle y \rangle \rangle$

解 积代数V₁×V₂的运算表如下

Δ	<1,5>	<1,6>	<2,5>	<2,6>	<3,5>	<3,6>
<1,5>			<2,5>			´
<1,6>	<1,5>	<1,6>	<2,5>	<2,6>	<3,5>	<3,6>
<2,5>	<2,5>	<2,5>	<2,5>	<2,5>	<3,5>	<3,5>
<2,6>	<2,5>	<2,6>	<2,5>	<2,6>	<3,5>	<3,6>
<3,5>	<3,5>	<3,5>	<3,5>	<3,5>	<3,5>	<3,5>
<3,6>	<3,5>	<3,6>	<3,5>	<3,6>	<3,5>	<3,6>

单位元是<1,6>,零元是<3,5>.

(2) 所有 V_1 子代数为 $\{1\}$, $\{1,2\}$, $\{1,3\}$, $\{1,2,3\}$

解 积代数 $V_1 \times V_2$ 的运算表如下

*	<00>	<0,1>	<1,0>	<1,1>	<2,0>	<2,1>
<0,0>	<0,0>	<0,1>	<1,0>	<1,1>	<2,0>	<2,1>
<0,1>	<0,1>	<0,0>	<1,1>	<1,0>	<2,1>	<2,0>
<1,0>	<1,0>	<1,1>	<2,0>	<2,1>	<0,0>	<0,1>
<1,1>	<1,1>	<1,0>	<2,1>	<2,0>	<0,1>	<0,0>
<2,0>	<2,0>	<2,1>	<0,0>	<0,1>	<1,0>	<1,1>
<2,1>	<2,1>	<2,0>	<0,1>	<0,0>	<1,1>	<1,0>

(2) 单位元是<0,0>,

备注: 直积单位元< e_1,e_2 >,<x,y>-1=<x-1,y-1>,
<a,b>*<c,d>=<ac,bd>

其中 e_1 , e_2 分别是 V_1 和 V_2 的单位元.

证 令
$$f:V_1 \times V_2 \rightarrow V_2 \times V_1, f(\langle x,y \rangle) = \langle y,x \rangle, x \in A,y \in B$$
 设 $\langle a,b \rangle, \langle c,d \rangle \in A \times B, \Diamond f(\langle a,b \rangle) = f(\langle c,d \rangle), 则$ $\langle b,a \rangle = \langle d,c \rangle, \text{故}b = d,a = c, \text{因此}\langle a,b \rangle = \langle c,d \rangle, f$ 是单射的. 任取 $\langle a,b \rangle \in B \times A, a$ 存在 $a \in B,b \in A,$ 所以 $\langle b,a \rangle \in A \times B, \text{且}f(\langle b,a \rangle) = \langle a,b \rangle. \text{因此}f$ 是满射的. 任取 $\langle a,b \rangle, \langle c,d \rangle \in A \times B,$ $f(\langle a,b \rangle^*_1 \langle c,d \rangle) = f(\langle ao_1c,b\bar{o}_1d \rangle) = \langle b\bar{o}_1d, ao_1c \rangle$ $= \langle b,a \rangle^*_1 \langle d,c \rangle = f(\langle a,b \rangle) *_1 f(\langle c,d \rangle)$ $f(\langle a,b \rangle^*_2 \langle c,d \rangle) = f(\langle ao_2c,b\bar{o}_2d \rangle) = \langle b\bar{o}_2d, ao_2c \rangle$ $= \langle b,a \rangle^*_2 \langle d,c \rangle = f(\langle a,b \rangle) *_2 f(\langle c,d \rangle)$ 故 $V_1 \times V_2 \Rightarrow V_1 \times V_2 \Rightarrow V_2 \times V_1 \times V_2 \Rightarrow V_1 \times V_2 \Rightarrow V_2 \times V_2 \times V_1 \times V_2 \Rightarrow V_2 \times V_1 \times V_2 \Rightarrow V_1 \times V_2 \times V_2 \times V_2 \times V_2 \times V_2 \times V_1 \times V_2 \Rightarrow V_2 \times V_2$

证明:
$$\forall X,Y \in P(\{a,b\}),$$

$$\varphi(X \cup Y) = \begin{cases} 1, & a \in X \lor a \in Y; \\ 0, & a \notin X \lor a \notin Y; \end{cases}$$

$$\varphi(X) + \varphi(Y) = \begin{cases} 1, & a \in X \lor a \in Y; \\ 0, & a \notin X \lor a \notin Y; \end{cases}$$
所以 $\varphi(X \cup Y) = \varphi(X) + \varphi(Y).$

$$\varphi(X \cap Y) = \begin{cases} 1, & a \in X \land a \in Y; \\ 0, & a \notin X \lor a \notin Y; \end{cases}$$

$$\varphi(X) \cdot \varphi(Y) = \begin{cases} 1, & a \in X \land a \in Y; \\ 0, & a \notin X \lor a \notin Y; \end{cases}$$
所以 $\varphi(X \cap Y) = \varphi(X) \cdot \varphi(Y).$

Exercises 20 (续)

Exercises 24.

设 V_1 =<C,•>, V_2 =<R,•>是代数系统,•为普通乘法.下面哪个函数 ϕ 是 V_1 到 V_2 的同态?如果 ϕ 是同态,求出 V_1 在 ϕ 下的同态像。

解

(1)不是同态;

如 z_1 =1+2i, z_2 =3+4i,但 $\varphi(z_1 \circ z_2) \neq \varphi(z_1) \circ \varphi(z_2)$

- (2) 是同态,φ(C)=R⁺∪{0}
- (3) 是同态, φ(C)={0}
- (4) 不是同态.

证 显然φ是满射函数.

 $\forall x,y \in \mathbb{Z}^+$, 分为四种情况讨论:

- 1) 当x=y=1时, $\varphi(x\cdot y)=\varphi(1)=1$, $\varphi(x)\cdot\varphi(y)=1\cdot 1=1$ 所以 $\varphi(x\cdot y)=\varphi(x)\cdot\varphi(y)$
- 2) 当x=1,y>1时, $x\cdot y>1$, $\varphi(x\cdot y)=0$, $\varphi(x)\cdot \varphi(y)=1\cdot 0=0$, 所以 $\varphi(x\cdot y)=\varphi(x)\cdot \varphi(y)$
- 3)当x>1,y=1时,与2)相似。
- 4)当x>1,y>1时, $x\cdot y>1$, $\varphi(x\cdot y)=0$, $\varphi(x)\cdot \varphi(y)=0\cdot 0=0$ 所以 $\varphi(x\cdot y)=\varphi(x)\cdot \varphi(y)$
- 故 $\forall x,y \in \mathbb{Z}^+$,均有 $\varphi(x\cdot y) = \varphi(x)\cdot\varphi(y)$, 所以 φ 是 V_1 到 V_2 的满同态.

Exercises 27.

设V=<Z,+>,判断下面给出的二元关系R是否为V上的同余关系,并说明理由。

解 (1)不是同余关系.

因为<3,2>∈R, <-1,-2>∈R,但<2,0>∉R.

(2)不是同余关系.

因为<7,3>∈R,<3,-1>∈R,但|(7+3)-(3-1)|>5,即<10,2> \notin R. 不具有置换性。

也不是等价关系,因为不具有传递性,如<7,3> \in R,<3,-1> \in R, 但<7,-1> \notin R.

- (3) R不是同余关系.因为如<-2,2> ∈ R,<2,6> ∈ R, 但<0,8> ∉ R. 即R不具有置换性.
- (4)不是同余关系.因为R不具有对称性,所以R不是等价关系。

 $\psi V_1 = \langle Z, \Delta \rangle$, $V_2 = \langle Z_2, \overline{\Delta} \rangle$ 是含有一元运算的代数系统,其中 Δ , $\overline{\Delta}$ 分别定义如下:

$$\Delta x = x+1, \ \forall x \in \mathbb{Z}, \ \overline{\Delta}(y) = (y+1) \mod 2, \ \forall y \in \mathbb{Z}_2$$

$$\Leftrightarrow \varphi: Z \to Z_2, \ \varphi(a) = (a) \mod 2, \ \forall a \in Z$$

- (1) 证明 φ 是 V_1 到 V_2 的同态;
- (2) 给出 φ 在 V_1 上导出的划分.

$$\cong$$
 (1) $\forall x \in \mathbb{Z}$, $\varphi(\Delta x) = (x+1) \mod 2$,

$$\overline{\Delta}(\varphi(x)) = \overline{\Delta}((x) \bmod 2) = ((x) \bmod 2 + 1) \bmod 2 = (x+1) \bmod 2$$

因此 $\varphi(\Delta x) = \bar{\Delta}(\varphi(x))$, 所以 φ 是 V_1 到 V_2 的同态。

(2) 首先给出由 φ 导出同余关系.

 $\Leftrightarrow xRy \Leftrightarrow \varphi(x) = \varphi(y) \Leftrightarrow x \mod 2 = y \mod 2$

 $Z/R=\{[0],[1]\}$, 其中: $[0]=\{2k|k\in Z\}$, $[1]=\{2k+1|k\in Z\}$,

 $V_1/R = < Z/R, *>, 其中:$

- *[0]=[1]
- *[1]=[0]

Tip: $*[x] = [\Delta x] = [x+1]$

Exercises 30.

- (1) 证 任取 $x_1, x_2 \in A_k, x_1 \ge k, x_2 \ge k,$ $\varphi(x_1 + x_2) = n(x_1 + x_2) = nx_1 + nx_2 = \varphi(x_1) + \varphi(x_2)$ 故 φ 是 V_1 到 V_2 的同态.
- $(2) 任取<math>x,y \in A_k,$ $x\sim y \Leftrightarrow \varphi(x)=\varphi(y) \Leftrightarrow nx=ny.$
 - 1)若n=0, $x\sim y \Leftrightarrow \varphi(x)=\varphi(y)=0$,所以 $A_k/\sim=\{A_k\}$ $V_1/\sim=<\{A_k\},\oplus>,A_k\oplus A_k=A_k$
 - 2) 若 $n\neq 0$, $x\sim y\Leftrightarrow \varphi(x)=\varphi(y)\Leftrightarrow x=y$ $V_1/\sim=<\{\{x\}|x\in A_k\},\oplus>,$ $\forall \{x\},\{y\}\in V_1/\sim, \{x\}\oplus \{y\}=\{x+y\}.$

设代数系统V=<A, $^{\circ}>$, 其中 $A=\{a,b,c,d\}$, $^{\circ}$ 由运算表给出.

- (1) 试给出V的所有的自同态;
- (2) 试给出V上所有的同余关系

解(1)由运算表可知,除了 $a^{\circ}b=a$ 外都是b.

且b是唯一的幂等元。

1)下面证明f(b)=b

设f是自同态, $f(b^{\circ}b)=f(b)=f(b)^{\circ}f(b)$, 显然f(b)是V上的幂等元, 而b是V上的唯一幂等元, 所以f(b)=b.

- 2) 考察f(a)的取值. $f(a^{\circ}b)=f(a)^{\circ}f(b)=f(a)^{\circ}b=f(a)$ 显然f(a)=a或b.
- 3) $f(c)\neq a$, 否则 $f(c^{\circ}b)=f(b)=b,f(c)^{\circ}f(b)=a^{\circ}b=a$,与f是同态矛盾。
- 4) 当f(a)=a时, $f(c) \neq b$.否则 $f(a^{\circ}c)=f(b)=b$, $f(a)^{\circ}f(c)=a^{\circ}b=a$,与f是自同态矛盾5) c与d相同.

所以有f(a)=a, f(b)=b, f(c)=c,d, f(d)=c,df(a)=b, f(b)=b, f(c)=b,c,d, f(d)=b,c,d

$$f_{1} = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle\}$$

$$f_{2} = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, c \rangle\}$$

$$f_{3} = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, c \rangle\}$$

$$f_{4} = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, d \rangle\}$$

$$f_{5} = \{\langle a, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, b \rangle, \langle d, b \rangle\}$$

$$f_{6} = \{\langle a, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, b \rangle, \langle d, c \rangle\}$$

$$f_{7} = \{\langle a, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle\}$$

$$f_{8} = \{\langle a, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, c \rangle\}$$

$$f_{9} = \{\langle a, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle\}$$

$$f_{10} = \{\langle a, b \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle\}$$

$$f_{11}$$
={< a , b >,< b , b >,< c , d >,< d , b >}
 f_{12} ={< a , b >,< b , b >,< c , d >,< d , c >}
 f_{13} ={< a , b >,< b , b >,< c , d >,< d , d >}
(2) 上述13个自同态诱导出7个同余关系
 f_{1} , f_{2} 导出等价关系 I_{A} .
 f_{3} , f_{4} 导出等价关系 R_{1} ={< c , d >,< d , c >} $\cup I_{A}$.
 f_{5} 导出等价关系 E_{A}
 f_{6} , f_{7} 导出等价关系 R_{2} ={< a , b >,< a , c >,< b , c >,< b , a >,< c , a >,< c , b >} $\cup I_{A}$.
 f_{8} , f_{11} 出等价关系 R_{3} ={< a , b >,< a , d >,< b , d >,< b , a >,< d , a >,< d , b >} $\cup I_{A}$.

 f_9, f_{13} 出等价关系 R_4 ={<a,b>,<b,a>,<c,d>,<d,c>} $\cup I_A$. f_{10}, f_{12} 出等价关系 R_5 ={<a,b>,<b,a>} $\cup I_A$.