第十六章 半群与独异点

- 半群、独异点的定义与性质
 - 半群与独异点的定义
 - 半群与独异点的性质
- 半群、独异点的子代数、积代数、商代数
 - 子半群与子独异点
 - 半群与独异点的直积
 - ■商半群与商独异点
- 半群与独异点的同态
 - 独异点的表示定理
- 学习要点与基本要求
- 实例分析

半群与独异点的定义

定义 一个代数系统 $\langle S, * \rangle$,其中S是非空集合,*是S上的一个二元运算,

半群:运算*是可结合的

独异点: (1)运算*是可结合的

(2) 存在单位元

说明: 任何半群都可以扩张成独异点

表示式中可以省略运算符

半群与独异点的举例

- <Z⁺,+>是半群, +是普通加法;
- <*N*,+>, <*Z*,+>, <*Q*,+>, <*R*,+>是独异点;
- 设 $n \in \mathbb{Z}^+$, $\langle M_n(R), + \rangle$ 和 $\langle M_n(R), \cdot \rangle$ 都是独异点;
- $\langle P(B), \oplus \rangle$ 为独异点,其中 \oplus 为集合的对称差运算;
- $< Z_n, +_n >$ 为独异点,其中 $Z_n = \{0,1,...,n-1\}, +_n$ 为模n加法;
- <A^A,°>为独异点,其中°为函数的复合运算;
- $< R^*, ^>$ 为半群,其中 R^* 为非零实数集合,

$$\forall x,y \in R^*, x^\circ y = y$$

半群与独异点性质

■ 幂运算的定义

半群

独异点

$$a^1=a$$

$$a^0 = e$$

$$a^{n+1}=a^na$$

■ 性质: 如,<N,+>, $m^3=m+m+m=3m$

(1) 定理1 幂运算的等式

$$a^n a^m = a^{n+m}$$

$$(a^n)^m = a^{nm}$$

- (2) 结合律
- (3)有限半群必存在幂等元(证明见后)
- (4) 独异点运算表中任何两行或两列都是不相同的。

例1 $V = \langle S, * \rangle$ 为半群,任取 $a,b \in S$,如果ab = ba,则有a = b,证明

- (1) V 中成立幂等律
- (2) $\forall a,b \in V$, aba = a
- (3) $\forall a,b,c \in V$, abc = ac
- $iII(1) (aa)a = a(aa) \Rightarrow aa = a$
 - (2) (aba)a = ab(aa) = aba a(aba) = (aa)ba = aba故 $(aba)a = a(aba) \Rightarrow aba = a$
 - (3) (abc)(ac) = (ab)(cac) = abc(ac)(abc) = (aca)(bc) = abc故(abc)(ac) = (ac)(abc) ⇒ abc=ac

例2 设集合 $S_k = \{x | x \in I, x \ge k\}$, $k \ge 0$,验证< S_k ,+>是一个半群,其中+是普通的加法运算。

 $\mathbf{p} \forall x,y \in S_k, x \geq k, y \geq k, k \geq 0, 有x + y \geq k,$ 所以运算+是在 S_k 上封闭的。

已知普通加法运算是可结合的。

所以 $< S_k, +>$ 是一个半群。

思考: 若没有条件 $k \ge 0$, $\langle S_k, + \rangle$ 一定是半群吗?为什么?

例3 设 $S=\{a,b,c\}$,在S上的一个二元运算 Δ 定义如表所示。验证<S, Δ >是一个半群。

解 从表中可知运算 Δ 是封闭的。 a,b和c都是左幺元。

 $\forall x,y,z\in S$,有

 $x\Delta(y\Delta z) = x\Delta z = z = y\Delta z = (x\Delta y)\Delta z$

因此,运算 Δ 在S上是可结合的。

故<S, Δ >是一个半群。

Δ	a	b	C
a	a	b	C
b	a	b	C
c	a	b	C

子半群、子独异点

定义:

子半群: 半群的子代数

子独异点: 独异点T的子代数

子半群、子独异点B的判别:

- (1) 非空子集B,
- (2) B 对于V 中的运算(含0元运算)封闭.

定理2 若干子半群的非空交集仍为子半群; 若干子独异点的交集仍为子独异点.

子集B生成的子半群

定义: $V = \langle S, * \rangle$ 为半群, $B \subseteq S$,包含B 的最小的半群称为由B生成的子半群,记作 $\langle B \rangle$.

 $< B > = \cap \{A \mid A \in S$ 的子半群, $B \subseteq A\}$

$$\langle B \rangle = \bigcup_{n \in Z^+} B^n, \quad B^n = \{b_1 b_2 \cdots b_n \mid b_i \in B, i = 1, 2, \dots, n\}$$

例4 V=<Z,+>半群, $B=\{4,6\}$,

$$={4i+6j | i,j \in N, i 和j 不同时为0}$$

={4,6,8,10,12,14,16,...} = $2Z^+$ -{2}

例5 Σ 有穷字母表, Σ +为非空字的集合, Σ *为字的集合。

 $a_1a_2...a_n = b_1b_2...b_n \Leftrightarrow a_1=b_1, a_2=b_2, ..., a_n=b_n$

每个字可以唯一分解为Σ中的元素之积

 Σ^+ 上的连接运算满足结合律, $V=<\Sigma^+, \cdot>$ 构成半群,

称为 Σ 上的自由半群, Σ 为这个自由半群的生成元集,

即 $<\Sigma>=V$.

如果包含空串则Σ*构成自由独异点.

半群独异点的直积、商代数、同态

- 半群与独异点的直积
 - 半群的直积仍是半群
 - 独异点的直积仍是独异点
- 半群与独异点的商代数
 - 半群<A,°>、商半群<A/R,ō>
 - 独异点 $<A,\circ,e>$,商独异点 $<A/R,\bar{o},[e]>$
- 半群与独异点的同态和同构
 - \blacksquare 半群f(xy)=f(x)f(y)
 - 独异点f(xy)=f(x)f(y), f(e)=e'

半群的同态性质

定理3 设 $V=\langle S,*\rangle$ 为半群, $V'=\langle S^S,\circ\rangle$,。为合成,则V'也是半群,且存在V到V'的同态.

证:
$$f_a:S \to S$$
, $f_a(x)=a*x$

$$f_a \subseteq S^S$$
, $\mathbb{E}\{f_a \mid a \subseteq S\} \subseteq S^S$,
$$\Leftrightarrow \varphi: S \to S^S, \ \varphi(a)=f_a$$
,
$$\varphi(a*b)=f_{a*b}, \ \varphi(a)\circ \varphi(b)=f_a\circ f_b$$

为证同态只需证明 $f_{a*b} = f_a \circ f_b$

$$\forall x \in S, \ f_{a*b}(x) = (a*b)*x = a*b*x$$

$$f_a \circ f_b(x) = f_a(f_b(x)) = f_a(b*x) = a*(b*x) = a*b*x$$

独异点的表示定理

定理4 设 $V=\langle S,*,e\rangle$ 为独异点,则存在 $T\subseteq S^S$,使得 $\langle S,*,e\rangle$ 同构于 $\langle T,\circ,I_S\rangle$

证: 令
$$\phi$$
: $S \rightarrow S^S$, $\phi(a) = f_a$, 则 $\phi(a*b) = \phi(a) \circ \phi(b)$ $\phi(e) = f_e = I_S$,

 ϕ 为独异点V到< S^S , \circ , I_S >的同态

$$\phi(a) = \phi(b) \Rightarrow f_a = f_b \Rightarrow \forall x \in S(a *x = b *x)$$

$$\Rightarrow a*e = b*e \Rightarrow a=b, \phi$$
为单射

令 $T=\phi(S)$,则 $T\subseteq S^S$,且 $\phi:S\to T$ 为双射,

例6
$$S = Z_3 = \{0, 1, 2\}$$
, 独异点 $V = \langle S, \oplus, 0 \rangle$, $S^S = \{f_0, f_1, f_2, ..., f_{26}\}$, 其中 $f_0 = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle\}$ $f_0(x) = 0 \oplus x = x$ $f_1 = \{\langle 0, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 0 \rangle\}$ $f_1(x) = 1 \oplus x$ $f_2 = \{\langle 0, 2 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 1 \rangle\}$ $f_2(x) = 2 \oplus x$ $\phi: S \rightarrow S^S$, $\phi(0) = f_0$, $\phi(1) = f_1$, $\phi(2) = f_2$ $T = \phi(S) = \{f_0, f_1, f_2\} \subseteq S^S$, 即 $\langle S, \oplus, 0 \rangle$ 同构于 $\langle T, \circ, I_S \rangle$

\oplus	0	1	2
0	0	1	2
1	1	2	0
2	2	0	1

0	f_0	f_1	f_2
$ f_0 $	f_0	f_1	f_2
$ f_1 $	f_1	f_2	f_0
$ f_2 $	f_2	f_0	f_1

学习要点与基本要求

- 掌握判别半群、独异点的方法
- 半群、独异点的性质
- 作业: 习题十六: 2,3,7,10,11,12
- 阅读: 十六章 16.2节 有穷自动机

实例分析

例题1 设独异点 $V = \langle S, \bullet, e \rangle$,其中

$$S = \left\{ \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & d \end{pmatrix} \middle| a, d \in R \right\}$$
•为矩阵乘法, $e = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, \diamondsuit $T = \left\{ \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \middle| a \in R \right\}$

证明<T, ●>是独异点, 但不是V的子独异点。

证: $T \subseteq S$,且T对矩阵乘法是封闭的,

所以
$$<$$
T, $\bullet>$ 是 $V=<$ S, $\bullet>$ 的子半群。 $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ 是 $<$ T, $\bullet>$ 的幺元。

所以⟨T,•⟩是一个独异点。

因为V的幺元 $\notin T$,所以< T, $\bullet >$ 不是V的子独异点。

实例分析

例题2 设 $V_1 = \langle S_1, ^{\circ} \rangle$, $V_2 = \langle S_2, ^{*} \rangle$ 是半群(或独异点), 证明 $\langle S_1 \times S_2, ^{\bullet} \rangle$ 是半群(或独异点)。

证 $\forall \langle a,b \rangle, \langle c,d \rangle \in S_1 \times S_2, \emptyset a \in S_1, c \in S_1, b \in S_2, d \in S_2,$ $\langle a,b \rangle \bullet \langle c,d \rangle = \langle a \circ c,b \circ d \rangle,$ 因为。在 S_1 上封闭, *在 S_2 上封闭, 所以 $a \circ c \in S_1, b \circ d \in S_2$,那么 $\langle a,b \rangle \bullet \langle c,d \rangle \in S_1 \times S_2,$ 所以 \bullet 在 $S_1 \times S_2$,上封闭。

(接上页)

任取
$$< a,b>, < c,d>, < u,v> \in S_1 \times S_2$$

 $(< a,b> \bullet < c,d>) \bullet < u,v>$
 $= < a^\circ c,b^*d> \bullet < u,v>$
 $= < (a^\circ c)^\circ u,(b^*d)^*v>$
 $= < a^\circ c^\circ u,b^*d^*v> (\circ n^* \cap n^* \cap$

(接上页)

如果<S₁,°>,<S₂,*>是独异点,设e₁,e₂分别是<S₁,°>和<S₂,*>的幺元,有

$$e_1 \in S_1, e_2 \in S_2, M < e_1, e_2 > \in S$$

$$\forall \langle x,y \rangle \in S$$
,有

$$< x,y> \bullet < e_1,e_2> = < x^{\circ}e_1, y^*e_2> = < x,y>$$

$$< e_1, e_2 > \bullet < x, y > = < e_1^{\circ} x, e_2^* y > = < x, y >$$

所以 $<e_1,e_2>$ 是 $<S_1\times S_2$,。>的幺元。

故< S₁×S₂,,•>是独异点。

实例分析

例题3 设Z是整数集, $m \in Z^+$, Z_m 是由模m的同余类组成的同余类集, $Z_m = \{[0], [1], ..., [m-1]\}$,在 Z_m 上定义 $+_m$ 和 \times_m 分别如下:

对于任意的 $[i],[j] \subseteq Z_m$

 $[i] +_m [j] = [(i+j) \mod m]$ $[i] \times_m [j] = [(i \times j) \mod m]$

试证明在这两个二元运算的运算表中任何两行或两列 都不相同。

[分析] 只需证明 $\langle Z_m, +_m \rangle$ 和 $\langle Z_m, \times_m \rangle$ 是独异点。

例题3(接上页)

证明:考察代数系统 $\langle Z_m, +_m \rangle$ 和 $\langle Z_m, \times_m \rangle$ 。 (1) 对于 $\forall [i], [j] \in \mathbb{Z}_m$,则 $i,j \in \mathbb{Z}$, $[i]+_m[j]=[(i+j) \mod m], \quad [i]\times_m[j]=[(i\times j) \mod m]$ 由于 $i+j \in \mathbb{Z}$, $i \times j \in \mathbb{Z}$, 所以 $(i+j) \mod m \le m$, $(i \times j) \mod m \le m$ 即 $[(i+j) \mod m] \subseteq Z_m$, $[(i\times j) \mod m] \subseteq Z_m$ 即 $[i]+_m[j] \in Z_m$, $[i] \times_m[j] \in Z_m$ 故 $+_m$ 和 \times_m 在 Z_m 上都是封闭的。

例题3 (接上页)

(2) 验证可结合性

对于任意 $[i],[j],[k] \in Z_m$

$$([i] +_m [j]) +_m [k] = [(i+j) \mod m] +_m [k] = [((i+j) \mod m + k) \mod m]$$
$$= [(i+j+k) \mod m]$$

$$[i] +_m ([j] +_m [k]) = [i] +_m [(j+k) \mod m] = [(i+(j+k) \mod m) \mod m]$$

= $[(i+j+k) \mod m]$

故($[i] +_m [j]$) $+_m [k] = [i] +_m ([j]) +_m [k]$),

 $+_m$ 满足结合律。因此 $< Z_m, +_m >$ 是半群。

同理 $([i] \times_m [j]) \times_m [k] = [i] \times_m ([j]) \times_m [k]) = [(i \times j \times k) \pmod{m}]$

即 \times_m 是可结合的。故代数系统 $< Z_m, \times_m >$ 是半群。

例题3 (接上页)

(3) 验证幺元

因为 $[0] +_m[i] = [(0+i) \mod m] = [i \mod m] = [i]$, $[i] +_m [0] = [(i+0) \mod m] = [i \mod m] = [i],$ 即 $[0] +_m[i] = [i] +_m[0] = [i]$, 所以,[0]是 $< Z_m$, $+_m >$ 中的幺元。 同理[1] $\times_m[i] = [i] \times_m[1] = [i]$, 所以,[1]是 $< Z_m, \times_m >$ 中的幺元。 故< Zm,+m>和< Zm,×m>都是独异点。命题得证。

1

例题3(接上页)

给定m=5,那么 $+_5$ 和 \times_5 的运算表分别如下表所示。

+5	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	X_5	[0]	[1]	[2]	[3]	[4
[0]	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[0]	[0]	[0]	[0]	[0]	[0
[1]	[1]	[2]	[3]	[4]	[0]	[1]	[0]	[1]	[2]	[3]	[4
[2]	[2]	[3]	[4]	[0]	[1]	[2]	[0]	[2]	[4]	[1]	[3
[3]	[3]	[4]	[0]	[1]	[2]	[3]	[0]	[3]	[1]	[4]	[2
[4]	[4]	[0]	[1]	[2]	[3]	 [4]	[0]	[4]	[3]	[2]	[1

有限半群存在幂等元

定理 设 $\langle S, * \rangle$ 是一个半群,如果S是有限集,则必有 $a \in S$,使得a*a=a。

证明 因为<S,*>是半群, $\forall b \in S$,必有

$$b^2=b*b \in S$$

$$b^3 = b^2 * b = b^* b^2 \in S$$

因为S是有限集,所以必定存在j > i,使得 $b^{i} = b^{j}$ 。

 $\diamondsuit p=j-i$,有 $b^j=b^{p*}b^i \Leftrightarrow b^i=b^{p*}b^i$,(周期性)

因此有 $b^q = b^{p*} b^q$, $q \ge i$ 。

因为 $p\geq 1$,所以总可以找到 $k\geq 1$,使得 $kp\geq i$ 。

有限半群存在幂等元(续)

对于 $b^{kp} \in S$,有

$$b^{kp} = b^{p*} b^{kp}$$

$$= b^{p*} (b^{p*} b^{kp})$$

$$= b^{2p*} b^{kp}$$

$$= ...$$

$$= b^{kp*} b^{kp} = b^{kp}$$

这就证明了在S中存在元素 $a=b^{kp}$,使得a*a=a。

独异点运算表的特点

定理 设<S, *>是一个独异点,则在关于运算*的运算 表中任何两行或两列都是不相同的。

证明 设S中关于运算*的幺元是e。

 $\forall x,y \in S$ 且 $x \neq y$,有 $e^*x \neq e^*y$

所以x,y对应的列不同。

*x**e≠*y**e

所以x,y对应的行不同。

所以,在*的运算表中不可能有两行或两列是相同的。