第五部分 代数结构



计算机(软件)学院 林 兰

linlan@scu. edu. cn



代数系统

代数系统又称为代数结构,群、环、域、格和布尔代数是典型的代数系统。代数系统理论对于可计算模型研究、抽象数据结构、形式语言理论、程序设计语言语义分析等许多方面产生的影响是深远的。

代数系统理论提供了对各种表面上不同的实际问题高度抽象的途径,使人们更能把握住事物的本质, 进行形式化的研究,又反过来指导实践的深入。

主要内容

- 14.1 二元运算
- 14.2 代数系统

1. 定义

f关于S是封闭的。

设S是一个非空集合,映射(或函数) $f: S^n \to S$ 称为S上的n元代数运算,简称n元运算。当n=1时,称为一元运算,当n=2时,称为二元运算。

- ✓ 通常f(a, b)用中缀表示法: a+b, a×b
- ✓ 通常采用符号 "•", "。", "*"表示一般的二元运 算符。

例如 设集合S={a, b, c, d}, 在S上定义一种二元运算 "•", **运算表**如下。

•	а	b	С	d
а	а	а	а	а
b	а	þ	C	d
С	а	С	b	d
d	а	d	С	b

2. 二元运算的性质(基本运算定律)

设 "•"是定义在集合S上的二元运算。如果

- ① ∀a, b∈S, a•b∈S, 则称"•"在S上是封闭的;
- ② ∀a, b∈S, a•b= b•a, 则称"•"在S上是可交换的, 或称满足交换律;
- ③ ∀a, b, c∈S, (a•b)•c=a•(b•c), 则称 "• "在S上是可结合的, 或称满足结合律;
 - ④ ∀a∈S, a•a=a, 则称"•"在S上是幂等的。
- 例如: (1)自然数集合N上的+,×,-运算。
 - (2) 幂集2Å上的∪,∩运算。

- 设"•"是定义在集合**S**上的二元运算。 对 $\forall x, y \in S$,
- (1) 若 $\exists a \in S$,如果 $a \cdot x = a \cdot y$,($a \neq \theta$),则x = y,则称a为S上关于运算" \bullet "的左可消去元;
- (2) 若 $\exists a \in S$,如果 $x \cdot a = y \cdot a$,($a \neq \theta$),则x = y,则称a为S上关于运算" \bullet "的右可消去元;
- (3) 若 $\exists a \in S$,如果a既是上左可消去元,又是右可消去元,则称a为S上关于运算" \bullet "的可消去元;
- (4) 若对 $\forall a \in S(a \neq \theta)$,都是S上的可消去元,则称运算"•"在S上满足可消去律。

设 "•"和 "∗" 是同时定义在S上的两个二元运算。如果对∀a,b,c∈S,

- ① 若 a•(b*c)=(a•b)*(a•c)且(b*c)•a=(b•a)*(c•a),则称
 "•"对 "*" 在S上满足分配律。
- ② 设 "•"、 "*"是可换运算,若a•(a*b)=a及 a*(a•b)=a,则称运算 "*"与 "•"满足吸收律。
- 例如: (1)数集上, ×关于+是可分配的, 但+关于×是不可分配的。
 - (2)幂集2^A上的∪,∩运算相互可分配,且都满足吸收律。

主要内容

- 14.1 二元运算
- 14.2 代数系统

1. 定义

一个非空集合**S**连同若干个定义在**S**上的运算 f_1 , f_2 , ..., f_m 所组成的系统称为一个**代数系统**,记为〈**S**, f_1 , f_2 , ..., f_m 〉。

- ✓ 两个要点: ① 集合S非空;
 - ② 这些运算 $f_1, f_2, ... f_m$ 关于S是封闭的。

例如: 常见的代数系统有 < Z, +> , < Z, ×> , < Q, +, ×> , < 2^A, ∪, ∩>。 同一个集合与不同的运算构成不同的代数系统 < Z, +> , < Z, ×> , < Z, max>。

2. 代数系统中的特异元

(1) 定义(幺元)

设 "*" 是集合S上的二元运算,〈S,*〉是一个代数系统,如果 $\exists e \in S$,使得对 $\forall a \in S$,都有: a * e = e * a = a,则称e为(代数系统)的单位元或幺元;

例如:

< Z, +> , 0是幺元
< Z, × > , 1是幺元

< **2**^A, U > , Ø是幺元

(2) 定义(零元):

设〈S, *> 是一个代数系统,如果 $\exists \theta \in S$, 使得对 $\forall a \in S$, 都有: $a * \theta = \theta * a = \theta$,则称 θ 为(代数系统)的零元。

例如: < Z, +> , 没有零元 < Z, ×> , 0是零元 < 2^A, ∪> , A是零元

(3) 定义(幂等元):

设〈S, \bullet 〉是一个代数系统,如果元素a \in S,满足 a*a=a,则称a是(代数系统)的一个幂等元。

》幂等元不一定唯一。

(4) 定义(逆元):

设在代数系统〈S, •〉中,e是幺元,a是S中的一个元素。如果 \exists b \in S,使得a \bullet b=b \bullet a=e,则称b是a的逆元, a 也称为可逆的,记为b=a $^{-1}$ 。 (同样,a也为b的逆元,b 也称为可逆的,记为b $^{-1}$)

例如: < Z, +> ,每个元a都有逆元-a < Z, ×> ,-1,1有逆元自身,其它元没有逆元。

~ 在一个代数系统中,并不是每个元都有逆元!

■ 特异元的性质

定理 设〈S,*〉是一个代数系统:

- 1) 若〈S,*〉存在幺元,则该**幺**元唯一;
- 2) 若〈S,*〉存在零元,则该零元唯一;
- 3) 若 "*" <u>满足结合律</u>且e是〈S,*〉的幺元(<u>即幺元存</u> <u>在</u>),则对∀a∈S,若a存在逆元,则该<mark>逆元唯</mark>一。
 - 证明: 1) (反证法) 设〈S,*〉含有幺元 e_1 , e_2 , 根据定义 e_1 = e_1 * e_2 = e_2 , 因此,幺元是唯一的。
 - 3)设e是〈S,*〉的幺元,元素a有两个逆元a₁,a₂,则 a₁=a₁*e= a₁*(a*a₂)=(a₁*a)*a₂=e*a₂=a₂ 因此,逆元也是唯一的。

例1 设 $S = \{a,b\}$,则在S上可以定义多少个二元运算?

有多少个运算表即有多少个二元运算。设S是n元集合,运算表有 n^2 个元素,所以,共可以定义 n^{n^2} 个不同的二元运算。此处,可定义 2^4 个二元运算。

其中的四个运算 f_1 , f_2 , f_3 , f_4 如下面运算表:

f_1	а	b
а	а	a
b	а	а

f_2	а	b
а	а	р
b	р	а

f_3	а	b
a	۵	а
b	а	а

f_4	а	b
а	а	b
b	а	b

满足交换律的有 $\underline{f_1,f_2,f_3}$;满足幂等律的有 $\underline{f_4}$;有 么元的是 $\underline{f_2}$;有零元的是 $\underline{f_1}$ 。

- 3. 二元运算的代数系统分层
- 一般地,我们把只含一个二元运算的代数系统〈S,*〉称为二元代数。

定义设<S, •>是一个代数系统,则

- > 当 " " 是封闭的, 称<S, •>为广群。
- > 如果<S, ◆>是广群,且 " ◆ " 是可信合运算,则称 <S, ◆>是半群。
- 如果<S, •>是半群,且存在★大半群。
- 》如果<S, •>是含幺半群,且每个元素都有逆元,则称<S, •>为群。
 - 群⊂含幺半群⊂半群⊂广群

例2 设<u>n</u>= { 0, 1, 2, ···, n-1 } , 定义<u>n</u>上的运算+_n如下: $\forall x, y \in \underline{n}$, $x+_n y = x+y \pmod{n}$ (即为x+y除以n的余数)。证明<<u>n</u>, +_n>是含么半群。

证明: ①封闭性: $\forall x, y \in \underline{n}$, $\diamondsuit k = x + y \pmod{n}$, $\emptyset \le k \le n - 1$, $\emptyset k \in \underline{n}$, 所以封闭性成立;

②结合律: $\forall x, y, z \in \underline{n}$, 有 $(x+_n y) +_n z = x+y+z \pmod{n} = x+_n (y+_n z)$ 所以结合律成立。

③单位元: $\forall x \in \underline{n}$,显然有 $0+_n x = x+_n 0 = x$ 所以0是单位元。

故〈<u>n</u>, +_n〉是含幺半群。

例3 设 $k \in \mathbb{Z}$, 令集合 $S_k = \{x \mid (x \in \mathbb{Z}) \land (x \ge k)\}$, "+"是一个普通的加法运算,试判断 $\langle S_k , + \rangle$ 是否是一个半群?

解: (1)显然二元运算"+"是可结合的;

(2) ① 若 k<0, 由于 k∈S_k, 而(k+k) = 2k < k, 即 (k+k) ∉S_k, 故运算"+"在S_k上不是封闭的;

② 若k≥0,则对∀x,y∈S_k,有(x+y)∈S_k,所以运算 "+"在S_k上是封闭的。

由1)、2)知: 当k<0时, $\langle S_k, + \rangle$ 不是半群; 当 $k\geq 0$ 时, $\langle S_k, + \rangle$ 是一个半群。

例4

- 1. 〈Z, +〉, 〈N, +〉, 〈R, +〉是一个可换的含幺半群; 0是单位元,也是唯一的幂等元,但没有零元。
- 2. 〈Z, ×>, 〈N, ×>, 〈R, ×>是一个可换的含幺半群; 1是单位元, 0是零元, 1和0都是幂等元。
- 3. 〈Q⁺, +〉是半群,但不是含幺半群; 无幂等元和零元。

- 4. 设 $M_n(R)$ 为全体 $n \times n(n \ge 2)$ 实数矩阵集合,+和 分别是矩阵的加法和乘法运算,则
 - ① 〈M_n(R),+〉可交换的含幺半群,

其幺元为零矩阵; 也是唯一的幂等元; 无零元;

② 〈M_n(R), • 〉是含幺半群,

其幺元为单位矩阵,零矩阵是零元,单位矩阵和零矩阵都是幂等元。

5. 设 $A = \{a, b, c, \dots, z\}$,A中的元素称为字符,由A中有限个字符组成的序列称为A中的字符串,不包含任何字符的字符串称为空串,用 ϵ 表示,令

 $A^* = \{x \mid x \in A + n \in A \neq n \in A \}$

 $\alpha \cdot \beta$ 为两个字符串的连接:即对任意两个字符串 $\alpha \cdot \beta$, $\alpha \cdot \beta$ 为将字符串 α 写在字符串 β 的左边而得到的字符串。

显然, $\alpha \cdot \beta$ 既是A*上的二元运算(封闭的),并且满足结合律,但不满足交换律;又对任意 $\alpha \in A^*$,有 $\alpha \cdot \epsilon = \epsilon \cdot \alpha = \alpha$,所以 ϵ 是A*中关于运算的幺元;也是唯一的幂等元;无零元。

因此, 〈A*, ·〉是含幺半群。

作业

✓习题十四

4, 5, 6