

离散数学

Discrete Mathematics

吴梅红

厦门大学计算机科学系

E-mail: wmh@xmu.edu.cn



5.2 代数系统 及其子代数 和积代数

- 集合和集合上的运算可以构成代数系统 (或结构)。

定义 5.12 一个代数系统是一个三元组 $V = \langle S, \Omega, K \rangle$,

其中 S 是一个非空的对象集合; Ω 是 S 上一个非空的运算集合, 即 $\Omega = \bigcup_{j=1}^n f_j$, $f_j = \{ \circ \mid \circ \text{ 是 } S \text{ 上的 } j \text{ 元运算} \}$;

$K \subseteq S$ 是代数常数的集合。

- 对于任何代数常数 $k \in K$, 可以把 k 看成 S 上的零元运算, 即 $k: \rightarrow S$ 。这时可将代数系统 V 写作 $\langle S, \Omega \rangle$,

其中 $\Omega = \bigcup_{j=0}^n f_j$, $f_0 = K$ 。 ■ /*验证子代数 f_0

- 当 Ω 中含有 r 个代数运算时, r 为正整数, 常常将 V 记作

$\langle S, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$, 其中 $\circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r$ 是代数运算,
通常从高元运算到低元运算排列。

- 本书所研究的代数系统就是这种含有有限个代数运算的系统。运算是代数系统的决定性因素。

例 $\langle \mathbf{N}, +, 0 \rangle$, $\langle \mathbf{R}, +, \cdot \rangle$, $\langle \mathbf{M}_n(\mathbf{R}), +, \cdot \rangle$, $\langle \mathbf{P}(\mathbf{B}), \cup, \cap, \emptyset \rangle$
等都是这种代数系统。

- 在不产生误解的情况下, 为了简便起见,
可以不写出代数系统中所有的成分。

例 代数系统 $\langle \mathbf{N}, +, 0 \rangle$ 可以简记为 $\langle \mathbf{N}, + \rangle$ 或 \mathbf{N} 。

- 反之, 为了强调常数或运算, 用三元组表示。
- 下面考虑代数系统之间的内在关系。

定义 5.13 设 $V_1 = \langle A, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$, $V_2 = \langle B, *_1, *_2, \dots, *_r \rangle$ 都是具有 r 个运算的代数系统, $r \geq 1$ 。若对于 $i = 1, 2, \dots, r$, \circ_i 和 $*_i$ 运算具有同样的元数, 则称 V_1 和 V_2 具有相同的构成成分, 也称它们是同类型的代数系统。 ■

- 设 V_1, V_2, V_3 是代数系统。 $V_1 = \langle \mathbf{R}, +, \cdot, -, \mathbf{0}, \mathbf{1} \rangle$, \mathbf{R} 为实数集, $+$ 和 \cdot 为普通的加法和乘法, $-$ 是求相反数运算。
- $V_2 = \langle \mathbf{M}_n(\mathbf{R}), +, \cdot, -, \mathbf{\theta}, \mathbf{E} \rangle$, $\mathbf{M}_n(\mathbf{R})$ 为实矩阵集, $+$ 和 \cdot 为矩阵加法和乘法, $\forall \mathbf{M} = (a_{ij})_{n \times n} \in \mathbf{M}_n(\mathbf{R})$, $-\mathbf{M} = (-a_{ij})_{n \times n}$, $\mathbf{\theta}$ 为全0矩阵, \mathbf{E} 为 n 阶单位矩阵。
- $V_3 = \langle \mathbf{P}(\mathbf{B}), \cup, \cap, \sim, \emptyset, \mathbf{B} \rangle$, $\mathbf{P}(\mathbf{B})$ 为幂集, \cup 和 \cap 为集合的并和交, \sim 为绝对补运算, \mathbf{B} 为全集。

- 显然 V_1, V_2, V_3 都是同类型的代数系统, 它们都有着共同的构成成分, 但在运算性质方面却不一定相同。
- V_1, V_2 具有共同的运算性质: 加法和乘法都适合交换律和结合律, 乘法对加法适合分配律, $-$ 运算为求加法逆元的运算, 0 和 θ 分别为加法的单位元, 1 和 E 分别为乘法的单位元。我们称 V_1 和 V_2 是同种的代数系统。
- 但它们和 V_3 不是同种的, 因为 V_3 中的 \cup 和 \cap 运算互相适合分配律和吸收律, 且一元运算 \sim 不是关于 \cup 运算的求逆运算。

- 对于代数结构这门课,
它并**不是**要研究每一个**具体**的代数系统,而是
通过**规定集合**及集合上的二元、一元和零元**运算**,
以及运算所具有的**性质**来**规范**每一种代数系统。
- 这个代数系统是由许多具有共同构成成分和运算性质的
实际代数系统的 **模型**或者**抽象**。
- 针对这个**模型**来**研究**它的**结构和内在特征**,
然后**应用**到每个**具体**的代数系统,
这种研究方法就是抽象代数的**基本方法**。
- 后面涉及到的半群、独异点和群,环和域,格和布尔代数就是具有**广泛应用背景**的**抽象**的代数系统。

- 下面讨论子代数系统。

定义 5.14 设 $V = \langle S, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$ 是代数系统,

B 是 S 的**非空子集**, 若 B 对 V 中**所有的运算封闭**, 则称 $V' = \langle B, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$ 是 V 的**子代数系统**, 简称**子代数**。
当 B 是 S 的**真子集**时, 称 V' 是 V 的**真子代数**。 ■

例 E 是偶数集合, $+$ 和 \cdot 是通常的加法和乘法。

代数系统 $\langle E, +, \cdot \rangle$ 就是 $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ 的子代数。

- 若 O 表示**奇数**集合, 则 O 和运算 $+$, \cdot **不能**构成 $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ 的子代数。
 \cdot 不封闭

例 (1) $\langle \mathbf{N}, + \rangle$ 是 $\langle \mathbf{N}, + \rangle, \langle \mathbf{Z}, + \rangle, \langle \mathbf{Q}, + \rangle, \langle \mathbf{R}, + \rangle$ 的子代数。

■ $\langle \mathbf{Z}, +, 0 \rangle$ 是 $\langle \mathbf{R}, +, 0 \rangle, \langle \mathbf{C}, +, 0 \rangle$ 的真子代数。

(2) $A = \left\{ \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \mid a \in \mathbf{R} \right\}$, 则 $\langle A, \cdot \rangle$ 是 $\langle M_2(\mathbf{R}), \cdot \rangle$ 的真子代数,

其中 \cdot 为矩阵乘法。 $M_2(\mathbf{R})$ 中关于 \cdot 运算的单位元是

$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, 若把乘法单位元看作 $M_2(\mathbf{R})$ 中的零元运算,

那么 $\langle A, \cdot, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \rangle$ 不是 $\langle M_2(\mathbf{R}), \cdot, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \rangle$ 的子代数,

因为 A 对 $\langle M_2(\mathbf{R}), \cdot, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \rangle$ 中的零元运算不封闭。

定义 设 $V = \langle S, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$ 是代数系统, 其中

零元运算的集合是 $K \subseteq S$ 。若 K 对 V 中所有的运算封闭, 则

$\langle K, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$ 是 V 的最小子代数; V 自身是 V 的最大子代数。称最大和最小子代数是 V 的平凡子代数。

例 5.8 令 $nZ = \{nk \mid k \in Z\}$, $n \in N$, $\langle nZ, +, 0 \rangle$ 是 $\langle Z, +, 0 \rangle$ 的子代数。因为 $\forall nk_1, nk_2 \in nZ$ 有

$$nk_1 + nk_2 = n(k_1 + k_2) \in nZ,$$

且 $0 \in nZ$, 所以 nZ 对 $\langle Z, +, 0 \rangle$ 的运算都是封闭的。

- 当 $n = 0$ 时, $nZ = \{0\}$, $\langle \{0\}, +, 0 \rangle$ 是 $\langle Z, +, 0 \rangle$ 的最小子代数, 平凡的真子代数。

- 当 $n = 1$ 时, $n\mathbb{Z} = \mathbb{Z}$, $\langle \mathbb{Z}, +, 0 \rangle$ 是最大(和平凡)的子代数。
- 当 $n \neq 0, 1$ 时, $\langle n\mathbb{Z}, +, 0 \rangle$ 是 $\langle \mathbb{Z}, +, 0 \rangle$ 非平凡的真子代数。
- 不难证明当代数系统 V 中只含有二元、一元和零元运算时, V 中二元运算的性质, 如交换律、结合律、幂等律、消去律、分配律、吸收律等在 V 中的子代数中都成立。
- 当我们用这些性质和代数常数来定义代数系统时, V 的子代数和 V 不仅是同类型的, 也是同种的代数系统。
- 设 V_1 和 V_2 是同类型的代数系统, 由 V_1 和 V_2 可以构成一个新的(更庞大复杂的)代数系统 --- 积代数, 它是卡氏积概念的推广。

定义 5.15 设 $V_1 = \langle A, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$, $V_2 = \langle B, *_1, *_2, \dots, *_r \rangle$ 是同类型的代数系统, 且对于 $i = 1, 2, \dots, r$, \circ_i 和 $*_i$ 是 k_i 元运算。 V_1 和 V_2 的积代数 记作 $V_1 \times V_2 =$

$\langle A \times B, \cdot_1, \cdot_2, \dots, \cdot_r \rangle$, 其中 \cdot_i ($i = 1, 2, \dots, r$) 是 k_i 元运算。

对于任意的 $\langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle, \dots, \langle x_{k_i}, y_{k_i} \rangle \in A \times B$ 有

$$\begin{aligned} & \cdot_i(\langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle, \dots, \langle x_{k_i}, y_{k_i} \rangle) \\ &= \langle \circ_i(x_1, x_2, \dots, x_{k_i}), *_i(y_1, y_2, \dots, y_{k_i}) \rangle \end{aligned}$$

- 若 V 是 V_1 与 V_2 的积代数, 这时也称 V_1 和 V_2 是 V 的因子代数。
- 显然积代数和它的因子代数是同类型的代数系统。

例 设 $V_1 = \langle \mathbf{R}, +, \cdot \rangle$, \mathbf{R} 为实数集, $+$ 和 \cdot 为普通的加法和乘法。 $V_2 = \langle \mathbf{M}_2(\mathbf{R}), +, \cdot \rangle$, $+$ 和 \cdot 为矩阵加法和乘法, 则 $V_1 \times V_2 = \langle \mathbf{R} \times \mathbf{M}_2(\mathbf{R}), \oplus, \odot \rangle$, 对于

$$\langle 3, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \rangle, \langle 4, \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \rangle \in \mathbf{R} \times \mathbf{M}_2(\mathbf{R}) \text{ 有}$$

$$\langle 3, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \rangle \oplus \langle 4, \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \rangle = \langle 7, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \rangle,$$

$$\langle 3, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \rangle \odot \langle 4, \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \rangle = \langle 12, \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \rangle。$$

- $\langle 0, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \rangle$ 是积代数 $V_1 \times V_2$ 的代数常数。
- 关于积代数有以下定理。

定理 设 $V_1 = \langle A, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$, $V_2 = \langle B, *_1, *_2, \dots, *_r \rangle$ 是

同类型的代数系统, 它们的积代数是 V 。对任意的二元运算 $\circ_i, \circ_j, *_i, *_j$,

(1) 若 $\circ_i, *_i$ 在 V_1 和 V_2 中是可交换的 (或可结合的, 幂等的), 则 \cdot_i 在 V 中是可交换的 (或可结合的, 幂等的)。

证 任取 $\langle a_1, b_1 \rangle, \langle a_2, b_2 \rangle \in A \times B$,

$$\begin{aligned} \langle a_1, b_1 \rangle \cdot_i \langle a_2, b_2 \rangle &= \langle a_1 \circ_i a_2, b_1 *_i b_2 \rangle \\ &= \langle a_2 \circ_i a_1, b_2 *_i b_1 \rangle = \langle a_2, b_2 \rangle \cdot_i \langle a_1, b_1 \rangle. \quad \blacksquare \end{aligned}$$

(2) 若 \circ_i 对 \circ_j 在 V_1 上是可分配的, $*_i$ 对 $*_j$ 在 V_2 上是可分配的, 则 \cdot_i 对 \cdot_j 在 V 中也是可分配的。

(3) 若 \circ_i, \circ_j 在 V_1 上是吸收的, 且 $*_i, *_j$ 在 V_2 上也是吸收的, 则 \cdot_i, \cdot_j 在 V 上是吸收的。

(4) 若 e_1 (或 θ_1) 为 V_1 中关于 \circ_i 运算的单位元(或零元), e_2 (或 θ_2)为 V_2 中关于 $*_i$ 运算的单位元(或零元), 则 $\langle e_1, e_2 \rangle$ (或 $\langle \theta_1, \theta_2 \rangle$)为 V 中关于 \cdot_i 运算的单位元(或零元)。

证 任取 $\langle a, b \rangle \in A \times B$,

$$\langle a, b \rangle \cdot_i \langle e_1, e_2 \rangle = \langle a \circ_i e_1, b *_i e_2 \rangle = \langle a, b \rangle,$$

$$\langle e_1, e_2 \rangle \cdot_i \langle a, b \rangle = \langle e_1 \circ_i a, e_2 *_i b \rangle = \langle a, b \rangle. \quad \blacksquare$$

(5) 若 $\circ_i, *_i$ 为含有单位元的二元运算,

且 $a \in A, b \in B$ 关于 \circ_i 和 $*_i$ 运算的逆元分别为 a^{-1}, b^{-1} ,

则 $\langle a^{-1}, b^{-1} \rangle$ 是 $\langle a, b \rangle$ 在 V 中关于 \cdot_i 运算的逆元。

- 可知 积代数和它的因子代数在许多性质是一致的，但消去律是一个例外。

例 $V_1 = \langle Z_2, \otimes_2 \rangle$, $V_2 = \langle Z_3, \otimes_3 \rangle$, 其中 $Z_2 = \{0, 1\}$, $Z_3 = \{0, 1, 2\}$, \otimes_2 和 \otimes_3 分别为模2乘法和模3乘法。

V_1 和 V_2 的积代数为 $\langle Z_2 \times Z_3, \otimes \rangle$ 。

$\forall \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle \in Z_2 \times Z_3$ 有

$$\langle x_1, y_1 \rangle \otimes \langle x_2, y_2 \rangle = \langle x_1 \otimes_2 x_2, y_1 \otimes_3 y_2 \rangle$$

假设 \otimes 运算满足消去律, 必有

$$\langle 0, 1 \rangle \otimes \langle 1, 0 \rangle = \langle 0, 1 \rangle \otimes \langle 0, 0 \rangle$$

$$\Rightarrow \langle 1, 0 \rangle = \langle 0, 0 \rangle。$$

这显然是不对的, 因此 \otimes 运算不满足消去律。

- 可把两个代数系统的积代数概念推广到n个代数系统。

定义 设 V_1, V_2, \dots, V_n 同类型的代数系统。

对于 $i = 1, 2, \dots, n$, $V_i = \langle A_i, \circ_{i1}, \circ_{i2}, \dots, \circ_{ir} \rangle$ 。设 \circ_{it} 是 k_t 元运算, $t = 1, 2, \dots, r$ 。 V_1, V_2, \dots, V_n 的积代数记作

$$V_1 \times V_2 \times \dots \times V_n = \langle A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n, \circ_1, \circ_2, \dots, \circ_r \rangle$$

其中 \circ_t 是 k_t 元运算, $t = 1, 2, \dots, r$ 。

对于任意的 $\langle x_{1j}, x_{2j}, \dots, x_{nj} \rangle \in A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$,
 $j = 1, 2, \dots, k_t$ 有

$$\begin{aligned} & \circ_t (\langle x_{11}, x_{21}, \dots, x_{n1} \rangle, \langle x_{12}, x_{22}, \dots, x_{n2} \rangle, \dots, \langle x_{1k_t}, x_{2k_t}, \dots, x_{nk_t} \rangle) \\ &= \langle \circ_{1t}(x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1k_t}), \circ_{2t}(x_{21}, x_{22}, \dots, x_{2k_t}), \dots, \\ & \quad \circ_{nt}(x_{n1}, x_{n2}, \dots, x_{nk_t}) \rangle. \quad /*同分量集合自己计算 \end{aligned}$$

例 设 $V = \langle \mathbf{N}, + \rangle$, 则 $V \times V \times V = \langle \mathbf{N} \times \mathbf{N} \times \mathbf{N}, \oplus \rangle$,

对于任意的 $\langle a_1, a_2, a_3 \rangle, \langle b_1, b_2, b_3 \rangle \in \mathbf{N} \times \mathbf{N} \times \mathbf{N}$ 有

$$\begin{aligned} & \langle a_1, a_2, a_3 \rangle \oplus \langle b_1, b_2, b_3 \rangle \\ &= \langle a_1 + b_1, a_2 + b_2, a_3 + b_3 \rangle. \end{aligned}$$

- 可以证明 前面**有关的结论**对于
n个代数系统的**积代数**也成立。