

Ch-15 代数系统

15.1 二元运算及其性质

定义 15.1 设 A 为集合, 函数 $f: A \times A \rightarrow A$ 称为 A 上的一个二元代数运算, 简称为二元运算。对 $\forall x, y \in A$, 如果 $f(\langle x, y \rangle) = c$, 则称 x 和 y 是运算数, c 是 x 和 y 的运算结果。

定义 15.2 设 A 为集合, n 为正整数, $A^n = \overbrace{A \times A \times \cdots \times A}^{n\uparrow}$ 表示 A 的 n 阶笛卡尔积。函数 $f: A^n \rightarrow A$ 称为 A 上的一个 n 元代数运算, 简称为 n 元运算。若 f 是 A 上的运算, 也可以称 A 在运算 f 下是封闭的。

当 A 为有穷集时, A 上的一元和二元运算可以用运算表来给出。设 $A = \{a_1, a_2, \cdots, a_n\}$, \circ 和 Δ 分别是 A 上的二元和一元运算, 给出运算表:

\circ	a_1	a_2	\cdots	a_n
a_1	$a_1 \circ a_1$	$a_1 \circ a_2$	\cdots	$a_1 \circ a_n$
a_2	$a_2 \circ a_1$	$a_2 \circ a_2$	\cdots	$a_2 \circ a_n$
\vdots	\vdots	\vdots	\ddots	\vdots
a_n	$a_n \circ a_1$	$a_n \circ a_2$	\cdots	$a_n \circ a_n$

Δ	Δa_i
a_1	Δa_1
a_2	Δa_2
\vdots	\vdots
a_n	Δa_n

定义 15.3 设 A 为集合, \circ 为 A 上的二元运算

1. 若 $\forall x, y \in A$, $x \circ y = y \circ x$, 则称 \circ 运算在 A 上是可交换的, 也称 \circ 运算在 A 上满足交换律。
2. 若 $\forall x, y, z \in A$, $(x \circ y) \circ z = x \circ (y \circ z)$, 则称 \circ 运算在 A 上是可结合的, 也称 \circ 运算在 A 上满足结合律。
3. 若 $\forall x \in A$, $x \circ x = x$, 则称 \circ 运算在 A 上是幂等的, 也称 \circ 运算在 A 上满足幂等律。满足 $x \circ x = x$ 的元素被称为幂等元。

定义 15.4 设 \circ 是 A 上的二元运算, 如果对于 A 中任取的 n 个元素 a_1, a_2, \cdots, a_n , $n \geq 3$, 在 $a_1 \circ a_2 \circ \cdots \circ a_n$ 中任意加括号所得的运算结果都相等, 则称 \circ 运算在 A 上是广义可结合的, 或称 \circ 运算在 A 上适合广义结合律。

定理 15.1 设 \circ 为 A 上的二元运算, 若 \circ 满足结合律, 则 \circ 满足广义结合律。

定义 15.5 设 \circ 和 $*$ 是集合 A 上的二元运算。

1. 若 $\forall x, y, z \in A$, $x \circ (y * z) = (x \circ y) * (x \circ z)$ 和 $(y * z) \circ x = (y \circ x) * (z \circ x)$ 成立, 则称 \circ 运算对 $*$ 运算是可分配的, 或称 \circ 运算对 $*$ 运算满足分配律。
2. 若 \circ 和 $*$ 满足交换律且 $\forall x, y \in A$, $x \circ (x * y) = x$ 和 $x * (x \circ y) = x$ 成立, 则称 \circ 和 $*$ 运算是可吸收的, 或称 \circ 和 $*$ 运算满足吸收律。

定义 15.6 设 \circ 为集合 A 上的二元运算

1. 若 $\exists e_l \in A$ (或 $e_r \in A$) 使得 $\forall x \in A$, $e_l \circ x = x$ (或 $x \circ e_r = x$), 则称 e_l (或 e_r) 是 A 中关于 \circ 运算的左(或右)单位元。若 $\exists e \in A$ 关于 \circ 运算既为左单位元又为右单位元, 则称 e 为 A 中关于 \circ 运算的单位元。
2. 若 $\exists \theta_l \in A$ (或 $\theta_r \in A$) 使得 $\forall x \in A$ 都有 $\theta_l \circ x = \theta_l$ (或 $x \circ \theta_r = \theta_r$), 则称 θ_l (或 θ_r) 是 A 中关于 \circ 运算的左(或右)零元。若 $\exists \theta \in A$ 关于 \circ 运算既为左零元又为右零元, 则称 θ 为 A 中关于 \circ 运算的零元。

减法没有单位元!

定理 15.2 设 \circ 是集合 A 上的二元运算, 若 $\exists e_l, e_r \in A$ 满足 $\forall x \in A$, $e_l \circ x = x$ 和 $x \circ e_r = x$, 则 $e_l = e_r = e$, 且 e 为 A 中关于 \circ 运算的唯一单位元。

定理 15.3 设 \circ 是集合 A 上的二元运算, 若 $\exists \theta_l, \theta_r \in A$ 满足 $\forall x \in A$, $\theta_l \circ x = \theta_l$ 和 $x \circ \theta_r = \theta_r$, 则 $\theta_l = \theta_r = \theta$, 且 θ 为 A 中关于 \circ 运算的唯一零元。

定理 15.4 设集合 A 至少含有两个元素, e 和 θ 分别为 A 中关于 \circ 运算的单位元和零元, 则 $e \neq \theta$ 。

定义 15.7 设 \circ 是集合 A 上的二元运算, $e \in A$ 是关于 \circ 运算的单位元。对于 $x \in A$ 若 $\exists y_l \in A$ (或 $y_r \in A$) 使得 $y_l \circ x = e$ (或 $x \circ y_r = e$), 则称 y_l (或 y_r) 是 x 关于 \circ 运算的左(或右)逆元。若 $y \in A$ 既是 x 关于 \circ 运算的左逆元又是 x 关于 \circ 运算的右逆元, 则称 y 是 x 关于 \circ 运算的逆元。

定理 15.5 设 \circ 是集合 A 上可结合的二元运算且单位元为 e , 对 $\forall x \in A$ 若 $\exists y_l, y_r \in A$ 满足 $y_l \circ x = e$ 和 $x \circ y_r = e$, 则 $y_l = y_r = y$, 且 y 为 A 中关于 \circ 运算的唯一逆元, 记作 $y = x^{-1}$ 。

定义 15.8 设 \circ 为集合 A 上的二元运算, 若对于 $\forall a, b, c \in A$ (a 不是 \circ 运算的零元) 都有

$$a \circ b = a \circ c \Rightarrow b = c, \quad b \circ a = c \circ a \Rightarrow b = c$$

则称 \circ 运算在 A 中适合消去律。

15.2 代数系统、子代数和积代数

定义 15.9 一个代数系统是一个三元组 $V = \langle A, \Omega, K \rangle$, 其中 A 是一个非空的对象集合, 称为 V 的载体; Ω 是一个非空的运算集合, 即 $\Omega = \bigcup_{j=1}^{\infty} \Omega_j$,

$\Omega_j = \{o \mid o \text{ 是 } A \text{ 上的 } j \text{ 元运算}\}$; $K \subseteq A$ 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 A 上的零元运算, 即 $k: \rightarrow A$, 可将代数系统 V 写作 $\langle A, \Omega \rangle$, 其中 $\Omega = \bigcup_{j=0}^{\infty} \Omega_j$, $\Omega_0 = K$.

当 Ω 中含有 r 个代数运算时, r 是正整数, 常常将 V 记作 $\langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, 其中 o_1, o_2, \dots, o_r 是代数运算, 通常从高元运算到低元运算排列。

定义 15.10 设 $V_1 = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, $V_2 = \langle B, \overline{o}_1, \overline{o}_2, \dots, \overline{o}_r \rangle$ 是具有 r 个运算的代数系统, $r \geq 1$. 若对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, o_i 和 \overline{o}_i 运算具有同样的元数, 则称 V_1 和 V_2 是同类型的代数系统。若对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, o_i 和 \overline{o}_i 运算都有相同的运算性质, 则称 V_1 和 V_2 是同种的代数系统。

定义 15.11 设 $V = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$ 是代数系统, B 是 A 的非空子集, 若 B 对 V 中所有的运算封闭, 则称 $V' = \langle B, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$ 是 V 的子代数系统, 简称子代数。当 B 是 A 的真子集时, 称 V' 是 V 的真子代数。

定义 15.12 设 $V = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$ 是代数系统, 其中零元运算的集合是 $K \subseteq A$, 若 K 对 V 中所有的运算封闭, 则 $\langle K, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$ 是 V 的子代数, 称这个子代数和 V 自身是 V 的平凡子代数。

定义 15.13 设 $V_1 = \langle A, o_{11}, o_{12}, \dots, o_{1r} \rangle$, $V_2 = \langle B, o_{21}, o_{22}, \dots, o_{2r} \rangle$ 是同类型的代数系统, 且对于 $i = 1, 2, \dots, r$, o_{1i} 和 o_{2i} 是 k_i 元运算。 V_1 和 V_2 的积代数记作 $V_1 \times V_2 = \langle A \times B, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, 其中 o_i ($i = 1, 2, \dots, r$) 是 k_i 元运算。对 $\forall \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle, \dots, \langle x_k, y_k \rangle \in A \times B$ 有

$$o_i(\langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle, \dots, \langle x_k, y_k \rangle) = \langle o_{1i}(x_1, x_2, \dots, x_k), o_{2i}(y_1, y_2, \dots, y_k) \rangle$$

称 V 是 V_1 与 V_2 的积代数, 也称 V_1 和 V_2 是 V 的因子代数。

定理 15.6 设代数系统 $V_1 = \langle A, o_{11}, o_{12}, \dots, o_{1r} \rangle$, $V_2 = \langle B, o_{21}, o_{22}, \dots, o_{2r} \rangle$ 同类型, $V = V_1 \times V_2 = \langle A \times B, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, 对任意二元运算 $o_{1i}, o_{1j}, o_{2i}, o_{2j}$,

1. 若 o_{1i}, o_{2i} 在 V_1 和 V_2 中是可交换的 (或可结合的, 幂等的), 则 o_i 在 V 中也是可交换的 (或可结合的, 幂等的)。
2. 若 o_{1i} 对 o_{1j} 在 V_1 上是可分配的, o_{2i} 对 o_{2j} 在 V_2 上是可分配的, 则 o_i 对 o_j 在 V 上也是可分配的。
3. 若 o_{1i}, o_{1j} 在 V_1 上是可吸收的, o_{2i}, o_{2j} 在 V_2 上是可吸收的, 则 o_i, o_j 在 V 上也是可吸收的。
4. 若 e_{1i} (或 θ_{1i}) 为 V_1 中关于 o_{1i} 运算的单位元 (或零元), e_{2i} (或 θ_{2i}) 为 V_2 中关于 o_{2i} 运算的单位元 (或零元), 则 $\langle e_{1i}, e_{2i} \rangle$ (或 $\langle \theta_{1i}, \theta_{2i} \rangle$) 在 V 中关于 o_i 运算的单位元 (或零元)。
5. 若 o_{1i}, o_{2i} 为含有单位元的二元运算, 且 $a \in A, b \in B$ 关于 o_{1i} 和 o_{2i} 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 o_i 运算的逆元。

定义 15.14 设 V_1, V_2, \dots, V_n 是同类型的代数系统, 对于 $i = 1, 2, \dots, n$, $V_i = \langle A_i, o_{i1}, o_{i2}, \dots, o_{ir} \rangle$. 设 o_{it} 为 k_t 元运算, $t = 1, 2, \dots, r$. 则

$$V_1 \times V_2 \times \dots \times V_n = \langle A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle.$$

其中 o_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

$$\begin{aligned} & o_t(\langle x_{11}, x_{21}, \dots, x_{n1} \rangle, \langle x_{12}, x_{22}, \dots, x_{n2} \rangle, \dots, \langle x_{1k_t}, x_{2k_t}, \dots, x_{nk_t} \rangle) \\ &= \langle o_{1t}(x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1k_t}), o_{2t}(x_{21}, x_{22}, \dots, x_{2k_t}), \dots, o_{nt}(x_{n1}, x_{n2}, \dots, x_{nk_t}) \rangle \end{aligned}$$

15.3 代数结构的同态与同构

定义 15.15 设 $V_1 = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, $V_2 = \langle B, \overline{o}_1, \overline{o}_2, \dots, \overline{o}_r \rangle$ 是同类型的代数系统. 对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, o_i 和 \overline{o}_i 是 k_i 元运算. 函数 $\phi: A \rightarrow B$, 如果对所有的运算 o_i , \overline{o}_i 都有

$$\phi(o_i(x_1, x_2, \dots, x_{k_i})) = \overline{o}_i(\phi(x_1), \phi(x_2), \dots, \phi(x_{k_i})), \quad \forall x_1, x_2, \dots, x_{k_i} \in A$$

则称 ϕ 是代数系统 V_1 到 V_2 的同态映射, 简称同态。

定义 15.16 设 $V_1 = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, $V_2 = \langle B, \overline{o}_1, \overline{o}_2, \dots, \overline{o}_r \rangle$ 是同类型的代数系统. $\phi: A \rightarrow B$ 是 V_1 到 V_2 的同态。

- 若 ϕ 为满射, 则称 ϕ 为满同态, 记为 $V_1 \stackrel{\phi}{\sim} V_2$.
- 若 ϕ 为单射, 则称 ϕ 为单同态。
- 若 ϕ 为双射, 则称 ϕ 为同构, 记为 $V_1 \stackrel{\phi}{\cong} V_2$, 称 V_1 同构于 V_2 .
- 若 $V_1 = V_2$, 则称 ϕ 是自同态, 若 ϕ 是双射则称 ϕ 为自同构。

定理 15.7 设 $V_1 = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, $V_2 = \langle B, \overline{o}_1, \overline{o}_2, \dots, \overline{o}_r \rangle$ 是同类型的代数系统. 对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, o_i 和 \overline{o}_i 是 k_i 元运算. $\phi: A \rightarrow B$ 是 V_1 到 V_2 的同态, 则 $\phi(A)$ 关于 V_2 中的运算构成代数系统, 且是 V_2 的子代数, 称为 V_1 在 ϕ 下的同态像。

定理 15.8 设 $V_1 = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, $V_2 = \langle B, \overline{o}_1, \overline{o}_2, \dots, \overline{o}_r \rangle$ 是同类型的代数系统. $\phi: A \rightarrow B$ 是 V_1 到 V_2 的满同态, o_i, o_j 是 V_1 中的两个二元运算。

1. 若 o_i 是可交换的 (或可结合的, 幂等的), 则 \overline{o}_i 也是可交换的 (或可结合的, 幂等的)。
2. 若 o_i 对 o_j 是可分配的, 则 \overline{o}_i 对 \overline{o}_j 也是可分配的。
3. 若 o_i, o_j 是可吸收的, 则 $\overline{o}_i, \overline{o}_j$ 也是可吸收的。
4. 若 e (或 θ) 是 V_1 中关于 o_i 运算的单位元 (或零元), 则 $\phi(e)$ (或 $\phi(\theta)$) 是 V_2 中关于 \overline{o}_i 运算的单位元 (或零元)。
5. 若 o_i 是含有单位元的运算, $x^{-1} \in A$ 是 x 关于 o_i 运算的逆元, 则 $\phi(x^{-1})$ 是 $\phi(x)$ 关于 \overline{o}_i 运算的逆元。

补充 习题 23 对任意代数系统 V_1, V_2, V_3 有

$$(1) V_1 \cong V_1 \quad (2) V_1 \cong V_2 \Leftrightarrow V_2 \cong V_1 \quad (3) V_1 \cong V_2 \wedge V_2 \cong V_3 \Rightarrow V_1 \cong V_3$$

定义 15.17 设代数系统 $V = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, 其中 o_i 是 k_i 元运算。关系 \sim 是 A 上的等价关系。任取 A 上 $2k_i$ 个元素 $a_1, a_2, \dots, a_{k_i}, b_1, b_2, \dots, b_{k_i}$, 如果对 $\forall j = 1, 2, \dots, k_i, a_i \sim b_i$ 就有

$$o_i(a_1, a_2, \dots, a_{k_i}) \sim o_i(b_1, b_2, \dots, b_{k_i})$$

成立。则称等价关系 \sim 对元素 o_i 具有置换性质。如果等价关系 \sim 对 V 上所有的运算都具有置换性质, 则称关系 \sim 是 V 上的同余关系, 称 A 中关于 \sim 的等价类为 V 上的同余类。

定义 15.18 设代数系统 $V = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, 其中 o_i 是 k_i 元运算。 \sim 是 V 上的同余关系, V 关于同余关系 \sim 的商代数记作 $V/\sim = \langle A/\sim, \overline{o_1}, \overline{o_2}, \dots, \overline{o_r} \rangle$, 其中 A/\sim 是 A 关于同余关系 \sim 的商集。对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, 运算 $\overline{o_i}$ 规定为: $\forall [a_1], [a_2], \dots, [a_{k_i}] \in A/\sim$, 有

$$\overline{o_i}([a_1], [a_2], \dots, [a_{k_i}]) = [o_i(a_1, a_2, \dots, a_{k_i})]$$

为说明商代数 V/\sim 是有意义的, 必须证明 V/\sim 中的所有运算都是良定义的, 即证明运算结果与代表元的选取无关。对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, 考虑 V/\sim 中的运算 $\overline{o_i}$, 任取 k_i 个同余类 $[a_1], [a_2], \dots, [a_{k_i}]$. 假设 A 中存在 b_1, b_2, \dots, b_{k_i} , 使得 $b_j \in [a_j], j = 1, 2, \dots, k_i$, 则

$$\overline{o_i}([a_1], [a_2], \dots, [a_{k_i}]) = \overline{o_i}([b_1], [b_2], \dots, [b_{k_i}])$$

定理 15.9 设代数系统 $V = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, 其中 o_i 是 k_i 元运算。 \sim 是 V 上的同余关系, V 关于 \sim 的商代数 $V/\sim = \langle A/\sim, \overline{o_1}, \overline{o_2}, \dots, \overline{o_r} \rangle$, 令 o_i, o_j 是 V 中任意的二元运算。

1. 若 o_i 是可交换的 (或可结合的, 幂等的), 则 $\overline{o_i}$ 在 V/\sim 中也是可交换的 (或可结合的, 幂等的)。
2. 若 o_i 对 o_j 是可分配的, 则 $\overline{o_i}$ 对 $\overline{o_j}$ 在 V/\sim 中也是可分配的。
3. 若 o_i, o_j 是可吸收的, 则 $\overline{o_i}, \overline{o_j}$ 在 V/\sim 中也是可吸收的。
4. 若 e (或 θ) 是 V 中关于 o_i 运算的单位元 (或零元), 则 $[e]$ (或 $[\theta]$) 是 V/\sim 中关于 $\overline{o_i}$ 运算的单位元 (或零元)。
5. 若 o_i 是含有单位元的运算, $x^{-1} \in A$ 是 x 关于 o_i 运算的逆元, 则 $[x]$ 在 V/\sim 中关于 $\overline{o_i}$ 运算的逆元是 $[x^{-1}]$ 。

定理 15.10 设 $V_1 = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, $V_2 = \langle B, \overline{o_1}, \overline{o_2}, \dots, \overline{o_r} \rangle$ 是同类型的代数系统。对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, o_i 和 $\overline{o_i}$ 是 k_i 元运算。 $\phi: A \rightarrow B$ 是 V_1 到 V_2 的同态, 则由 ϕ 导出的 A 上的等价关系 \sim 是 V_1 上的同余关系。

定理 15.11 设代数系统 $V = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, 其中 o_i 是 k_i 元运算。 \sim 是 V 上的同余关系, 则自然映射 $g: A \rightarrow A/\sim, g(A) = [a], \forall a \in A$ 是从 V 到 V/\sim 上的同态映射。

定理 15.12 同态基本定理 设 $V_1 = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$, $V_2 = \langle B, \overline{o}_1, \overline{o}_2, \dots, \overline{o}_r \rangle$ 是同类型的代数系统。对 $\forall i = 1, 2, \dots, r$, o_i 和 \overline{o}_i 是 k_i 元运算。 $\phi: A \rightarrow B$ 是 V_1 到 V_2 的同态, 关系 \sim 是 ϕ 导出的 V_1 上的同余关系, 则 V_1 关于同余关系 \sim 的商代数同构于 V_1 在 ϕ 下的同态像, 即 $V_1 / \sim \cong \langle \phi(A), \overline{o}_1, \overline{o}_2, \dots, \overline{o}_r \rangle$.

- 任何代数系统 V 的商代数是它的一个同态像
- 如果 V' 是 V 的同态像, 则 V' 必与 V 的一个商代数同构, V' 就是 V 的商代数。

15.5 Σ 代数

定义 15.19 一个 Σ 代数 V 是一个二元组 $\langle F, \Omega \rangle$, 其中 F 是一个非空集合构成的集合族, $\forall A \in F$, 称 A 是 V 的基集。 Ω 是一个非空的运算集, $\forall o \in \Omega, o: A_{t_1} \times A_{t_2} \times \dots \times A_{t_n} \rightarrow A_t, A_{t_1}, A_{t_2}, \dots, A_{t_n}, A_t \in F, n \in \mathbb{N}$.