

## 积代数的定义

**定义** 设  $V_1 = \langle A, 0_{11}, 0_{12}, \dots, 0_{1r} \rangle$  与  $V_2 = \langle B, 0_{21}, 0_{22}, \dots, 0_{2r} \rangle$  是同类型的代数系统,  $0_{li}$  和  $0_{2i}$  是  $k_i$  元运算,  $(i=1, 2, \dots, r)$ .  $V_1$  与  $V_2$  的积代数是

$$V_1 \times V_2 = \langle A \times B, 0_1, 0_2, \dots, 0_r \rangle$$

若 $o_{1i}$ 和 $o_{2i}$ 分别在 $V_1$ 与 $V_2$ 中可交换(可结合或幂等), 则 $o_i$ 在 $V$ 中也**可交换**(可结合或幂等);

n 若 $o_{1i}$ 对 $o_{1j}$ ,  $o_{2i}$ 对 $o_{2j}$ 在 $V_1$ 与 $V_2$ 中分别适合分配律, 则 $o_i$ 对  $o_j$ 在 $V$ 中也适合分配律;

若 $o_{1i}, o_{1j}$ 与 $o_{2i}, o_{2j}$ 在 $V_1$ 与 $V_2$ 中分别  
适合吸收律, 则 $o_i$ 与 $o_j$ 在 $V$ 中也适  
合吸收律;

n 若 $e_{1i}(q_{1i}), e_{2i}(q_{2i})$ 分别为 $V_1$ 与 $V_2$ 中关于 $o_{1i}$ 和 $o_{2i}$ 运算的单位元(零元), 则 $\langle e_{1i}, e_{2i} \rangle (\langle q_{1i}, q_{2i} \rangle)$ 为 $V$ 中关于 $o_i$ 运算的单位元(零元)

n 若 $o_{1i}$ 和 $o_{2i}$ 分别为 $V_1$ 与 $V_2$ 中含单位元的运算, $a \in \mathbf{A}, b \in \mathbf{B}$ 分别关于 $o_{1i}$ 和 $o_{2i}$ 运算存在逆元 $a^{-1}$ 和 $b^{-1}$ ,则 $\langle a^{-1}, b^{-1} \rangle$ 是 $\mathbf{V}$ 中 $\langle a, b \rangle$ 关于 $o_i$ 运算的逆元.

$n \in R - \{0\}, f, f(x) = 1/x$

$$\mathbf{n} \langle \mathbf{Z}, +, \cdot \rangle, \langle \mathbf{Q}, +, \cdot \rangle, \langle \mathbf{R}, +, \cdot \rangle,$$

$\langle P(S), \cup, \cap, \dot{\Delta}, \sim \rangle$ ,  
 $S$  是一个有限集  
 $\langle M_n(R), +, \cdot \rangle$

$$n \in \{0,1\}, \text{ } \neg, \vee$$
$$n \langle Z_n, \overset{\circ}{A}, \overset{\circ\circ}{A} \rangle$$
$$Z_n = \{0, 1, \dots, n-1\},$$
$$x \dot{+} y = (x + y) \bmod n, x \dot{\times} y = (x \times y) \bmod n,$$
$$n \langle A^A, \circ \rangle$$

n 无特殊说明，本课程所研究的代数系统是含有有限个代数运算的系统

**n** 在不产生误解的情况下，可以不写出代数系统中的 所有成分，如  $\langle \mathbf{N}, +, \mathbf{0} \rangle$  可以简记为  $\langle \mathbf{N}, + \rangle$  或  $\mathbf{N}$

## n 代数系统的构成:成分+公理

n 同类型的: 构成成分相同

n 同种的: 构成成分与公理都相同

n 构成成分: 运算(包括运算个数, 对应运算的元数)

**n 公理:** 交换, 结合, 幂等, 吸收, 分配, 消去, 单位元 $e$ , 可逆元。

# 代数系统的分类

定义一个代数系统是一个三元组  $V = \langle A, W, K \rangle$ , 其中  $A$  是载体, 非空集合,  $W$  是非空运算集,

$K$ 是代数常数集合,  $\lambda \in K$ , 如单位元、零元等

$$W = \{W_j, W_j = \{o_j \mid o_j \text{ 为 } A \text{ 上的 } k_j \text{ 元运算}\} \mid j=1, \dots, n\}$$

简记为  $V=\langle A,W \rangle$  ￥

$$W = \{W_j, W_j = \{o_j \mid o_j \text{ 为 } A \text{ 上的 } k_j \text{ 元运算}\} \mid j=1, \dots, n\}$$

简记为  $V=\langle A, o_1, o_2, \dots o_r \rangle$

# 代数系统

## 子代数

可以看成是原来代数系统的缩小版

## 1子集 2运算封闭

different:

**定义15.11** 设  $V = \langle A, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$  是代数系统,  $B \subseteq A$ , 如果  $B$  对  $V$  中的所有运算**封闭**(含0元运算在内), 则称  $V' = \langle B, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$  为  $V$  的**子代数**, 若  $B \subset A$ , 子代数  $V'$  称为  $V$  的**真子代数**.

子代数与原代数是同类型的代数系统。

子代数与原代数是同类型的代数系统。

n 最大的子代数:就是V本身。

**n 最小的子代数:** 如果令  $V$  中所有代数常数构成的集合是  $K$ , 且  $K$  对  $V$  中所有的运算都是封闭的, 则  $\langle K, o_1, o_2, \dots, o_r \rangle$  就构成了  $V$  的最小的子代数。

## 平凡子代数

**n 平凡子代数:**最大和最小的子代数称为 $V$ 的平凡子代数