

第五章 代数系统基础

离散数学



- 在解决实际问题中，构造出一般的数学模型，需要某种数学结构(如：代数结构)，研究其规律、性质等。
- 常常对研究对象（自然数、实数、多项式、矩阵、命题、集合等）定义种种运算（加，减，乘，或、与、交、补等），然后再讨论这些对象及运算的有关性质。
- 代数系统也叫代数结构：由集合和集合中的一个或多个运算所组成的系统。

主要内容

离散数学



二元运算及其性质

- 一元和二元运算定义及其实例
- 二元运算的性质

代数系统

- 代数系统定义及其实例
- 子代数

代数系统的同态与同构

5.1 二元运算及其性质



定义5.1 设 S 为集合, n 元函数 $f: S^n \rightarrow S$ 称为 S 上的 n 元运算
若 $n=2$, 则函数 $f: S \times S \rightarrow S$ 称为 S 上的二元运算, 简称为二元运算. 对二元运算:

- S 中任何两个元素都可以进行运算, 且运算的结果惟一.
- S 中任何两个元素的运算结果都属于 S , 即 S 对该运算封闭.

例1 (1) 自然数集合 \mathbf{N} 上的加法和乘法是 \mathbf{N} 上的二元运算, 但减法和除法不是.

(2) 整数集合 \mathbf{Z} 上的加法、减法和乘法都是 \mathbf{Z} 上的二元运算, 而除法不是.

(3) 非零实数集 \mathbf{R}^* 上的乘法和除法都是 \mathbf{R}^* 上的二元运算, 而加法和减法不是.

实例



(4) 设 $M_n(\mathbf{R})$ 表示所有 n 阶($n \geq 2$)实矩阵的集合, 即

$$M_n(R) = \left\{ \left[\begin{array}{cccc} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & & & \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{array} \right] \mid a_{ij} \in R, i, j = 1, 2, \dots, n \right\}$$

则矩阵加法和乘法都是 $M_n(\mathbf{R})$ 上的二元运算.

(5) S 为任意集合, 则 \cup 、 \cap 、 $-$ 、 \oplus 为 $P(S)$ 上二元运算.

一元运算的定义与实例



定义5.2 设 S 为集合, 函数 $f:S \rightarrow S$ 称为 S 上的一元运算, 简称一元运算.

例2 (1) 求相反数是整数集合 \mathbb{Z} , 有理数集合 \mathbb{Q} 和实数集合 \mathbb{R} 上的一元运算

(2) 求倒数是非零有理数集合 \mathbb{Q}^* , 非零实数集合 \mathbb{R}^* 上一元运算

(3) 求共轭复数是复数集合 \mathbb{C} 上的一元运算

(4) 在幂集 $P(S)$ 上规定全集为 S , 则求绝对补运算 \sim 是 $P(S)$ 上的一元运算.

(5) 设 S 为集合, 令 A 为 S 上所有双射函数的集合, 求一个双射函数的反函数为 A 上的一元运算.

(6) 在 $n(n \geq 2)$ 阶实矩阵的集合 $M_n(\mathbb{R})$ 上, 求转置矩阵是 $M_n(\mathbb{R})$ 上的一元运算.

二元与一元运算的表示

离散数学



1. 算符

可以用 $\circ, *, \cdot, \oplus, \otimes, \Delta$ 等符号表示二元或一元运算, 称为算符.

对二元运算 \circ , 如果 x 与 y 运算得到 z , 记做 $x \circ y = z$

对一元运算 Δ , x 的运算结果记作 Δx .

2. 表示二元或一元运算的方法: 解析公式和运算表

公式表示

例 如下定义集合上的二元运算 $*$:

$$\forall x, y \in \mathbf{R}, x * y = x.$$

运算表



运算表：表示有穷集上的一元和二元运算

\circ	a_1	a_2	\dots	a_n
a_1	$a_1 \circ a_1$	$a_1 \circ a_2$	\dots	$a_1 \circ a_n$
a_2	$a_2 \circ a_1$	$a_2 \circ a_2$	\dots	$a_2 \circ a_n$
\cdot		\dots		
\cdot		\dots		
\cdot		\dots		
a_n	$a_n \circ a_1$	$a_n \circ a_2$	\dots	$a_n \circ a_n$

二元运算的运算表

	$\circ a_i$
a_1	$\circ a_1$
a_2	$\circ a_2$
\cdot	\cdot
\cdot	\cdot
\cdot	\cdot
a_n	$\circ a_n$

一元运算的运算表

运算表的实例

离散数学



二元运算表

\circ	a	b	c
a	a	b	b
b	a	b	c
c	a	b	a

二元运算的性质

定义5.3 设 \circ 为 S 上的二元运算,

- (1) 若对任意 $x, y \in S$ 有 $x \circ y = y \circ x$, 则称运算在 S 上满足**交换律**.
- (2) 若对任意 $x, y, z \in S$ 有 $(x \circ y) \circ z = x \circ (y \circ z)$, 则称运算在 S 上满足**结合律**.
- (3) 若对任意 $x \in S$ 有 $x \circ x = x$, 则称运算在 S 上满足**幂等律**. x 为运算 \circ 的**幂等元**.

定义5.4 设 \circ 和 $*$ 为 S 上两个不同的二元运算,

- (1) 若对任意 $x, y, z \in S$ 有 $z \circ (x * y) = (z \circ x) * (z \circ y)$,
 $(x * y) \circ z = (x \circ z) * (y \circ z)$, 则称 \circ 运算对 $*$ 运算满足**(第一/第二)分配律**.
- (2) 若对任意 $x, y \in S$ 有 $x \circ (x * y) = x$, $x * (x \circ y) = x$, 则称 \circ 和 $*$ 运算满足**吸收律**.



实例

$\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ 分别为整数、有理数、实数集； $M_n(\mathbb{R})$ 为 n 阶实矩阵集合, $n \geq 2$ ； $P(B)$ 为幂集； A^A 为从 A 到 A 的函数集, $|A| \geq 2$

集合	运算	交换律	结合律	幂等律
$\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$	普通加法+ 普通乘法×	有 有	有 有	无 无
$M_n(\mathbb{R})$	矩阵加法+ 矩阵乘法×	有 无	有 有	无 无
$P(B)$	并 \cup 交 \cap 相对补 $-$ 对称差 \oplus	有 有 无 有	有 有 无 有	有 有 无 无
A^A	函数复合 \circ	无	有	无

实例



$\mathbf{Z}, \mathbf{Q}, \mathbf{R}$ 分别为整数、有理数、实数集； $M_n(\mathbf{R})$ 为 n 阶实矩阵集合, $n \geq 2$ ； $P(B)$ 为幂集； A^A 为从 A 到 A 的函数集, $|A| \geq 2$

集合	运算	分配律	吸收律
$\mathbf{Z}, \mathbf{Q}, \mathbf{R}$	普通加法+与乘法×	×对+可分配 +对×不分配	无
$M_n(\mathbf{R})$	矩阵加法+与乘法×	×对+可分配 +对×不分配	无
$P(B)$	并 \cup 与交 \cap	\cup 对 \cap 可分配 \cap 对 \cup 可分配	有
	交 \cap 与对称差 \oplus	\cap 对 \oplus 可分配	无

特异元素：单位元、零元



定义5.5 设 \circ 为 S 上的二元运算,

(1) 如果存在 e_l (或 e_r) $\in S$, 使得对任意 $x \in S$ 都有

$$e_l \circ x = x \text{ (或 } x \circ e_r = x),$$

则称 e_l (或 e_r)是 S 中关于 \circ 运算的**左(或右)单位元**.

若 $e \in S$ 关于 \circ 运算既是左单位元又是右单位元, 则称 e 为 S 上关于 \circ 运算的**单位元**. 单位元也叫做**幺元**.

(2) 如果存在 θ_l (或 θ_r) $\in S$, 使得对任意 $x \in S$ 都有

$$\theta_l \circ x = \theta_l \text{ (或 } x \circ \theta_r = \theta_r),$$

则称 θ_l (或 θ_r)是 S 中关于 \circ 运算的**左(或右)零元**.

若 $\theta \in S$ 关于 \circ 运算既是左零元又是右零元, 则称 θ 为 S 上关于运算 \circ 的**零元**.

可逆元素和逆元



(3) 设 \circ 为 S 上的二元运算, 令 e 为 S 中关于运算 \circ 的单位元. 对于 $x \in S$, 如果 $\exists y_l$ (或 $\exists y_r$) $\in S$ 使得

$$y_l \circ x = e \text{ (或 } x \circ y_r = e)$$

则称 y_l (或 y_r) 是 x 的左逆元 (或右逆元) .

关于 \circ 运算, 若 $y \in S$ 既是 x 的左逆元又是 x 的右逆元, 则称 y 为 x 的逆元. 如果 x 的逆元存在, 就称 x 是可逆的.

实例



集合	运算	单位元	零元	逆元
$\mathbf{Z}, \mathbf{Q}, \mathbf{R}$	普通加法+ 普通乘法×	$\mathbf{0}$ $\mathbf{1}$	无 $\mathbf{0}$	x 逆元 $-x$ x 逆元 x^{-1} ($x^{-1} \in$ 给定集合)
$M_n(R)$	矩阵加法+ 矩阵乘法×	n 阶全 $\mathbf{0}$ 矩阵 n 阶单位矩阵	无 n 阶全 $\mathbf{0}$ 矩阵	X 逆元 $-X$ X 的逆元 X^{-1} (X 可逆)

惟一性定理



定理5.1 设 \circ 为 S 上的二元运算, e_l 和 e_r 分别为 S 中关于运算的左和右单位元, 则 $e_l = e_r = e$ 为 S 上关于 \circ 运算的惟一的单位元.

证: **先证相等**

$$e_l = e_l \circ e_r \quad (e_r \text{ 为右单位元})$$

$$e_l \circ e_r = e_r \quad (e_l \text{ 为左单位元})$$

所以 $e_l = e_r$, 将这个单位元记作 e .

再证唯一: 假设 e' 也是 S 中的单位元, 则有 $e' = e \circ e' = e$. 惟一性得证.

类似地可以证明关于零元的惟一性定理.

惟一性定理



定理5.2 设 \circ 为 S 上的二元运算, e 和 θ 为该运算的单位元和零元,如果 S 至少有两个元素,则 $e \neq \theta$.

证: 用反证法.

假若 $e = \theta$, 则 $\forall x \in S$ 有

$$x = x \circ e = x \circ \theta = \theta$$

与 S 至少有两个元素矛盾.

结论:

当 $|S| \geq 2$, 单位元与零元是不同的;

当 $|S| = 1$ 时, 这个元素既是单位元也是零元.

惟一性定理



定理5.3 设 \circ 为 S 上可结合的二元运算, e 为该运算的单位元, 对于 $x \in S$ 如果存在左逆元 y_l 和右逆元 y_r , 则有 $y_l = y_r = y$, 且 y 是 x 的惟一的逆元.

满足结合律

证: 由 $y_l \circ x = e$ 和 $x \circ y_r = e$ 得

$$y_l = y_l \circ e = y_l \circ (x \circ y_r) = (y_l \circ x) \circ y_r = e \circ y_r = y_r$$

令 $y_l = y_r = y$, 则 y 是 x 的逆元.

假若 $y' \in S$ 也是 x 的逆元, 则

$$y' = y' \circ e = y' \circ (x \circ y) = (y' \circ x) \circ y = e \circ y = y$$

所以 y 是 x 惟一的逆元.

- 说明: 对于可结合的二元运算, 可逆元素 x 只有惟一的逆元, 记作 x^{-1}

消去律

定义5.6 设 \circ 为 S 上的二元运算, 若对任意 $x, y, z \in S$ 有

(1) 若 $x \circ y = x \circ z$, 且 $x \neq \theta$, 则 $y = z$;

(2) 若 $y \circ x = z \circ x$, 且 $x \neq \theta$, 则 $y = z$.

那么称此运算满足**消去律**, 其中(1)称为**左消去律**, (2)称为**右消去律**.

- 注意: 被消去的 x 不能是运算的零元 θ
- 整数集合上的加法和乘法都满足消去律
- 幂集上的并和交运算一般不满足消去律



5.2 代数系统

定义5.6 非空集合 S 和 S 上 k 个一元或二元运算 f_1, f_2, \dots, f_k 组成的系统称为**代数系统**, 简称代数, 记做 $\langle S, f_1, f_2, \dots, f_k \rangle$.

实例:

(1) $\langle \mathbf{N}, +, \cdot \rangle, \langle \mathbf{Z}, +, \cdot \rangle, \langle \mathbf{R}, +, \cdot \rangle$ 是代数系统, $+$ 和 \cdot 分别表示普通加法和乘法.

(2) $\langle M_n(\mathbf{R}), +, \cdot \rangle$ 是代数系统, $+$ 和 \cdot 分别表示 n 阶($n \geq 2$)实矩阵的加法和乘法.

(3) $\langle \mathbf{Z}_n, \oplus, \otimes \rangle$ 是代数系统, $\mathbf{Z}_n = \{0, 1, \dots, n-1\}$, \oplus 和 \otimes 分别表示模 n 的加法和乘法, 对于 $x, y \in \mathbf{Z}_n$, $x \oplus y = (x + y) \bmod n$,
 $x \otimes y = (xy) \bmod n$

(4) $\langle P(S), \cup, \cap, \sim \rangle$ 是代数系统, \cup 和 \cap 为并和交, \sim 为绝对补

代数系统的成分与表示



构成代数系统的成分：

- 集合（也叫载体，规定了参与运算的元素）
- 运算（这里只讨论有限个二元和一元运算）
- 代数常数（通常是与运算相关的**特异元素**：如单位元等）

研究代数系统时，如果把运算含有的特异元素也作为系统的性质之一，那么这些特异元素可以作为系统的成分，叫做**代数常数**。

- 例如：代数系统 $\langle \mathbb{Z}, +, 0 \rangle$ ：集合 \mathbb{Z} , 运算 $+$, 代数常数 0
- 代数系统 $\langle P(S), \cup, \cap \rangle$ ：集合 $P(S)$, 运算 \cup 和 \cap , 无代数常数

代数系统的表示

离散数学



(1) 列出所有的成分：集合、运算、代数常数（如果存在）

如 $\langle \mathbf{Z}, +, 0 \rangle$, $\langle P(S), \cup, \cap, \emptyset, S \rangle$

(2) 仅列出集合和运算：在规定系统性质时不涉及具有单位元的性质（无代数常数）

如 $\langle \mathbf{Z}, + \rangle$, $\langle P(S), \cup, \cap \rangle$

(3) 用集合名称简单标记代数系统

在前面已经对代数系统作了说明的前提下使用

如代数系统 \mathbf{Z} , $P(B)$

子代数系统

离散数学



定义5.7 设 $V=\langle S, \circ \rangle$ 是代数系统, B 是 S 的非空子集, $\langle B, * \rangle$ 也是代数系统, 若 $a \in B, b \in B$, 则 $a*b=a \circ b$, 则称 $\langle B, * \rangle$ 是 V 的**子代数系统**, 简称**子代数**. 有时将子代数系统简记为 B .

实例

\mathbb{N} 是 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 的子代数.

$\langle \{0, 2\}, +_4, 0 \rangle$ 是 $\langle \{0, 1, 2, 3\}, +_4, 0 \rangle$ 的一个子代数.



子代数

设 $A = \langle S, *, \triangle, k \rangle$ 是一代数, 如果

(1) $S' \subseteq S$

(2) S' 对 S 上的运算 $*$ 和 \triangle 封闭

(3) $k \in S'$

那么 $A' = \langle S', , \triangle, k \rangle$ 是 A 的子代数.

同类型代数系统

离散数学



定义5.8

如果两个代数系统中运算的个数相同, 对应运算的元数相同, 且代数常数的个数也相同, 则称它们**具有相同的构成成分**, 也称它们是**同类型的**代数系统.

例如 $V_1 = \langle \mathbf{R}, +, ; 0, 1 \rangle$, $V_2 = \langle M_n(\mathbf{R}), +, ; \theta, E \rangle$, θ 为 n 阶全0矩阵, E 为 n 阶单位矩阵, $V_3 = \langle P(B), \cup, \cap, \emptyset, B \rangle$

● V_1, V_2, V_3 是同类型的代数系统, 它们都含有2个二元运算, 2个代数常数.

5.3 同构与同态

存在很多代数系统，通过仔细分析后发现，有些代数系统表面不同，其实质“相同”

例子： $V = \langle \{0,1\}, \circ \rangle$ 和 $W = \langle \{a,b\}, * \rangle$ 均为代数系统，其运算表为：

\circ	0	1
0	0	1
1	1	1

V 的运算表

$*$	a	b
a	a	b
b	b	b

W 的运算表

Note: 两个代数系统仅仅是元素与运算符的表示形式不同，实质一样，这种现象称为 V 与 W 同构

$$f = \{ \langle 0, a \rangle, \langle 1, b \rangle \}$$

同构的定义

两个代数系统同构必须满足以下条件:

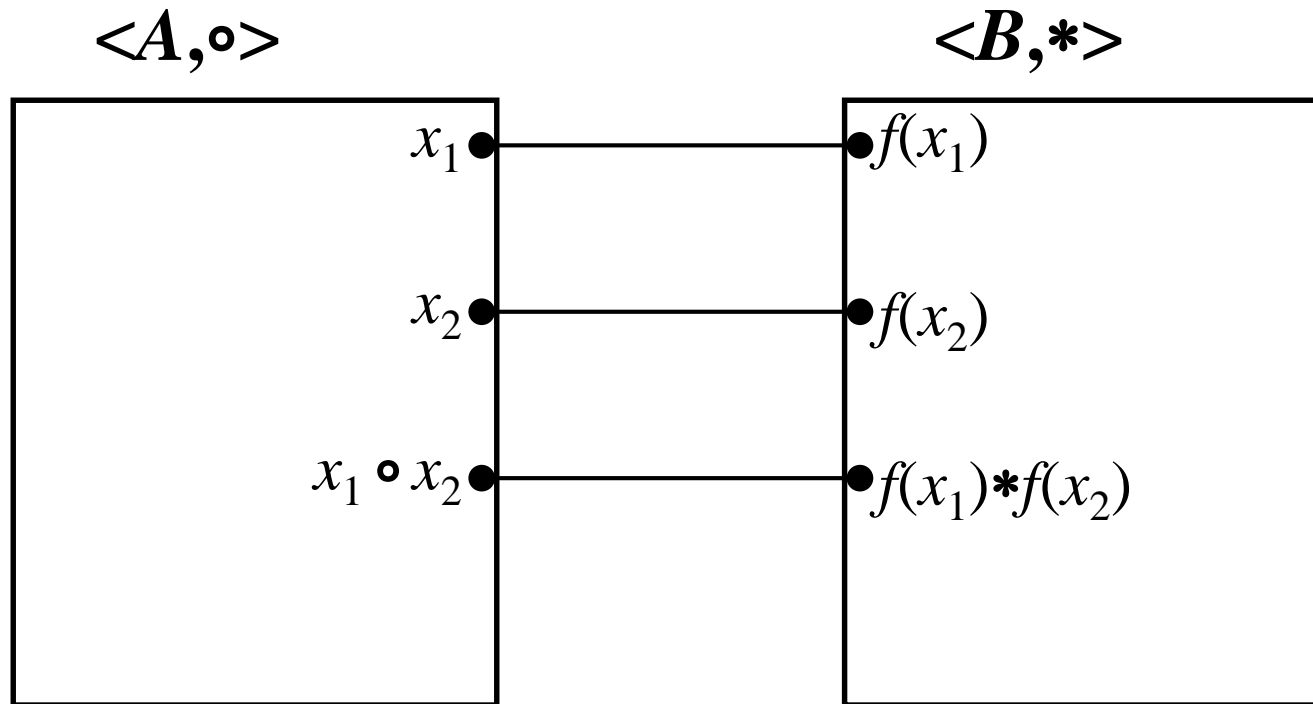
- (1) 它们是同类型的代数系统;
- (2) 它们的集合基数相等 (等势);
- (3) 运算定义法则相同。即, 一个代数系统中的两个元素经过运算后所得结果与另一个代数系统对应的两个元素经运算后所得结果互相对应 (运算表相应元素互换后相同)

定义5.9 设 $V_1=\langle A, \circ \rangle$ 和 $V_2=\langle B, * \rangle$ 是同类型的代数系统, 若存在双射函数 $f:A \rightarrow B$, 且 $\forall x, y \in A$ 有 $f(x \circ y) = f(x) * f(y)$, 则称 f 是 V_1 到 V_2 的**同构**映射 (函数). 或称 V_1 和 V_2 同构, 记为

$$V_1 \simeq V_2$$

同构的涵义

离散数学



同构的例子



例 代数系统 $\langle \mathbf{R}^+, \cdot \rangle$ 和 $\langle \mathbf{R}, + \rangle$ 是同构的，其中 \mathbf{R}^+ 为正实数集

证明：构造函数 $f: \mathbf{R}^+ \rightarrow \mathbf{R}$,

$$f(x) = \ln x$$

容易证明，此函数是双射函数。

因为： $f(a \cdot b) = \ln(a \cdot b) = \ln a + \ln b = f(a) + f(b)$

得证.

Note:

- (1) 同构不仅使两个代数系统的集合具有相同的基数（或等势），而且对运算保持相同的性质
- (2) 代数系统中二元运算的性质在同构时均能保持

同构的二元运算性质

离散数学



定理5.4 设 $V_1=\langle A, \circ \rangle$ 和 $V_2=\langle B, * \rangle$ 是同构的代数系统, 若 V_1 满足结合律 (交换律), 则 V_2 也满足结合律 (交换律)

证明 略. (见教材)

定理5.5 设 $V_1=\langle A, \circ \rangle$ 和 $V_2=\langle B, * \rangle$ 是同构的代数系统, f 是 V_1 到 V_2 的同构映射, 若 V_1 存在单位元 e_1 , 则 V_2 亦存在单位元 e_2 , 且有 $f(e_1)=e_2$

证明 $\forall y \in B, \exists x \in A$, 使得 $f(x)=y$, 由同构定义有:

$$y = f(x) = f(x \circ e_1) = f(x) * f(e_1) = y * f(e_1),$$

同理有: $f(x) = f(e_1 \circ x) = f(e_1) * y = y$,

即: $y * f(e_1) = f(e_1) * y = y$

故 $f(e_1)$ 是 V_2 的单位元, 即 $f(e_1)=e_2$

逆元存在性



定理5.6 设 $V_1=\langle A, \circ \rangle$ 和 $V_2=\langle B, * \rangle$ 是同构的代数系统, f 是 V_1 到 V_2 的**同构**映射, 若 V_1 对每个 $x \in A$ 均存在逆元 x^{-1} , 则 V_2 对每个 $y \in B$ 亦存在逆元 y^{-1} , 且若 $f(x)=y$, 有 $f(x^{-1})=y^{-1}$

证明 $\forall y \in B, \exists x \in A$, 使得 $f(x)=y$, 由同构定义和定理5.5有:

$$e_2 = f(e_1) = f(x \circ x^{-1}) = f(x) * f(x^{-1}) = y * f(x^{-1}) ,$$

同理有: $f(e_1) = f(x^{-1} \circ x) = f(x^{-1}) * y = e_2 ,$

即: $y * f(x^{-1}) = f(x^{-1}) * y = e_2$

故 $f(x^{-1})$ 是 V_2 的逆元, 即 $f(x^{-1}) = y^{-1}$

零元存在性



定理5.7 设 $V_1 = \langle A, \circ \rangle$ 和 $V_2 = \langle B, * \rangle$ 是同构的代数系统, f 是 V_1 到 V_2 的**同构**映射, 若 V_1 存在零元 θ_1 , 则 V_2 亦存在零元 θ_2 , 且有 $f(\theta_1) = \theta_2$

证明 $\forall y \in B, \exists x \in A$, 使得 $f(x) = y$, 由同构定义有:

$$f(\theta_1) = f(x \circ \theta_1) = f(x) * f(\theta_1) = y * f(\theta_1),$$

同理有: $f(\theta_1) = f(\theta_1) * y$,

故 $f(\theta_1)$ 是 V_2 的零元 θ_2 , 即 $f(\theta_1) = \theta_2$

分配律

定义5.10 设 $V_1=\langle A, \circ, * \rangle$ 和 $V_2=\langle B, \odot, \otimes \rangle$ 是代数系统, 若它们之间存在一个双射函数 $f:A\rightarrow B$, 使得 $\forall x_1, x_2\in A$ 有

$$f(x_1 \circ x_2) = f(x_1) \odot f(x_2)$$

$$f(x_1 * x_2) = f(x_1) \otimes f(x_2),$$

则称 V_1 和 V_2 **同构**.

定理5.8 设 $V_1=\langle A, \circ, * \rangle$ 和 $V_2=\langle B, \odot, \otimes \rangle$ 是同构的代数系统, f 是 V_1 到 V_2 的**同构**映射, 若 V_1 满足分配律, 则 V_2 亦满足分配律.

分配律证明



证明 设 $y_1, y_2, y_3 \in B$, 则存在 $x_1, x_2, x_3 \in A$, 使得 $f(x_1) = y_1$,

$f(x_2) = y_2, f(x_3) = y_3$, 由同构定义有:

$$\begin{aligned}(y_1 \odot y_2) \otimes (y_1 \odot y_3) &= f((x_1 \circ x_2) * (x_1 \circ x_3)) \\ &= f(x_1 \circ (x_2 * x_3)) = f(x_1) \odot (f(x_2) \otimes f(x_3)) = y_1 \odot (y_2 \otimes y_3)\end{aligned}$$

即:
$$y_1 \odot (y_2 \otimes y_3) = (y_1 \odot y_2) \otimes (y_1 \odot y_3)$$

同理有:
$$y_1 \otimes (y_2 \odot y_3) = (y_1 \otimes y_2) \odot (y_1 \otimes y_3)$$

所以第一分配律成立, 同理可证第二分配律

代数系统的等价

离散数学



若两个代数系统同构，则一个代数系统的所有性质，对另一个代数系统亦成立，由此只要对一个代数系统研究透彻后，所有与之同构的代数系统的问题亦可得到解决。

定理5.9 代数系统间的同构关系是等价关系.

分析：等价关系即同时满足**自反性**、**对称性**和**传递性**

设 $\langle A, \circ \rangle$ 、 $\langle B, * \rangle$ 、 $\langle C, \otimes \rangle$ 为任意三个代数系统

自反性 ⇨ 自身同构： $\langle A, \circ \rangle \simeq \langle A, \circ \rangle$

对称性证明



对称性 若 $\langle A, \circ \rangle \simeq \langle B, * \rangle$, 则存在双射函数 $f: A \rightarrow B$, 使得 $\forall x_1, x_2 \in A$ 有 $f(x_1 \circ x_2) = f(x_1) * f(x_2)$, 则 f 必然存在反函数 $f^{-1}: B \rightarrow A$, 要证 $\forall y_1, y_2 \in B$ 有

$$f^{-1}(y_1 * y_2) = f^{-1}(y_1) \circ f^{-1}(y_2)$$

证明:

对 $\forall y_1, y_2 \in B$ 必存在 $x_1, x_2 \in A$, 使得 $f(x_1) = y_1; f(x_2) = y_2$

即 $f^{-1}(y_1) = x_1; f^{-1}(y_2) = x_2$ 从而有

$$f^{-1}(y_1) \circ f^{-1}(y_2) = x_1 \circ x_2 = f^{-1}(f(x_1 \circ x_2))$$

$$= f^{-1}(f(x_1) * f(x_2)) = f^{-1}(y_1 * y_2)$$

$$\text{所以有 } f^{-1}(y_1 * y_2) = f^{-1}(y_1) \circ f^{-1}(y_2)$$

等价性证明



传递性 即存在双射函数 $f:A \rightarrow B$ 和 $g:B \rightarrow C$, 使得对 $\forall x_1, x_2 \in A$, $\forall y_1, y_2 \in B$ 都有

$$f(x_1 \circ x_2) = f(x_1) * f(x_2)$$

$$g(y_1 * y_2) = g(y_1) \otimes g(y_2)$$

要找一个双射函数 $h:A \rightarrow C$, 使得 $\forall x_1, x_2 \in A$ 都有

$$h(x_1 \circ x_2) = h(x_1) \otimes h(x_2)$$

令 $h = f \circ g$, 由于 f 和 g 均为双射函数, 因此 h 也是双射函数

$$\begin{aligned} h(x_1 \circ x_2) &= f \circ g(x_1 \circ x_2) = g(f(x_1 \circ x_2)) = g(f(x_1) * f(x_2)) \\ &= g(f(x_1)) \otimes g(f(x_2)) = f \circ g(x_1) \otimes f \circ g(x_2) \\ &= h(x_1) \otimes h(x_2) \end{aligned}$$

定理得证。

作业

离散数学



徐 P81 5.6 , 5.7, 5.8;

P112 2 , 4;

P113 9, 16, 17;