

代数系统简介

- •主要内容
- •二元运算及其性质
- 一元和二元运算定义及其实例
- ·代数系统 代数系统定义及其实例 子代数 积代数
- 代数系统的同态与同构



代数系统的基本概念

定义1 设S为集合,函数 $f: S \times S \to S$ 称为S上的二元运算,简称为二元运算。函数 $f: S \to S$ 称为S上的一元运算,简称一元运算。

- ●S 中任何元素都可以进行运算,且运算的结果惟一.
- $\bullet S$ 中任何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N上的加法和乘法是N上的二元运算,但 减法和除法不是.
- (2) 整数集合Z上的加法、减法和乘法都是Z上的二元运算, 而除法不是. 求一个数的相反数是Z上的一元运算.
- (3) 非零实数集R*上的乘法和除法都是R*上的二元运算,而加法和减法不是,求倒数是R*上的一元运算.



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

$$M_{n}(R) = \left\{ \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & & & & \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \middle| a_{ij} \in R, i, j = 1, 2, ..., n \right\}$$

矩阵加法、乘法是M_n(R)上的二元运算. 转置是一元运算.

- (5) S为任意集合,则U、∩、一、⊕ 为P(S)上二元运算.~ 运算为一元运算.
- (6) S^S为S上的所有函数的集合,则合成运算°为S^S上二元运算. 求反函数不一定是一元运算.

1. 算符

可以用 \circ ,*, \bullet , \oplus , \otimes , Δ 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 Δ x.

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 设R为实数集合,如下定义R上的二元运算*: $\forall x, y \in R, x * y = x.$

那么 3*4=3, 0.5*(-3)=0.5



运算表:表示有穷集上的一元和二元运算

0	a_1	a_2	 a_n
a_1	$a_1 \circ a_1$	a_1 o a_2	 $a_1 \circ a_n$
a_2	$a_2 \circ a_1$	a_2 o a_2	 $a_2 \circ a_n$
•			
•			
•			
a_n	$a_n \circ a_1$	$a_n \circ a_2$	 $a_n \circ a_n$

	oa_i
a_1	oa_1
a_2	oa_2
	-
	-
\\	-
a_n	oa_n

二元运算的运算表

一元运算的运算表

运算表的实例

例2 设 $S=P(\{a,b\})$, S上的 \oplus 和 ~运算的运算表如下,全集 $E=\{a,b\}$

Ф	Ø	<i>{a}</i>	{ b }	$\{a,b\}$
Ø	Ø	{ <i>a</i> }	{ b }	$\{a,b\}$ $\{b\}$ $\{a\}$ \emptyset
{ <i>a</i> }	{ <i>a</i> }	Ø	$\{a.b\}$	{ b }
{b}	{ <i>b</i> }	$\{a,b\}$	Ø	{ <i>a</i> }
$\{a,b\}$	a,b	} {b}	<i>{a}</i>	Ø

x	~x
Ø	$\{a,b\}$
{ <i>a</i> }	{ <i>a</i> }
{b}	{ b }
$\{a,b\}$	Ø

定义2 设。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∈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∈S 有 x°x=x, 则称运算在S上满足幂等律.

定义3 设°和*为S上两个不同的二元运算,

- 若对任意x, y, z∈S有(x*y)∘z=(x∘z)*(y∘z),
 z∘(x*y)=(z∘x)*(z∘y),则称∘运算对*运算满足分配律.
- (2) 若°和*都可交换,且对任意 $x, y \in S$ 有 $x^\circ(x*y)=x$, $x*(x^\circ y)=x$,则称°和*运算满足吸收律.



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

集合	运算	交换律	结合律	幂等律
Z,Q,R	普通加法+	有	有	无
	普通乘法×	有	有	无
$M_n(R)$	矩阵加法+	有	有	无
	矩阵乘法×	无	有	无
P(B)	并し	有	有	有
	交○	有	有	有
	相对补-	无	无	无
	对称差⊕	有	有	无
A A 以来于 继注开本	函数复合°	无	有	无



Z, Q, R分别为整数、有理数、实数集; $M_n(R)$ 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
Z, Q, R	普通加法+与乘法×	×对+可分配 +对×不分配	无
M _n (R)	矩阵加法+与乘法×	×对+可分配 +对×不分配	无
P (B)	并∪与交∩	○对○可分配 ○对∪可分配	有
	交∩与对称差⊕	○对⊕可分配	无

定义4 设。为S上的二元运算,

- (1) 如果存在e₁(或e_r) \in S₁,使得对任意 x \in S 都有 e_1 \circ x = x (或 x \circ e_r = x),则称e₁(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 θ_{l} \circ x = θ_{l} (或 x \circ θ_{r} = θ_{r}),则称 θ_{l} (或 θ_{r}) 是S中关于 \circ 运算的左(或右)零元. 若 θ \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,如果存在y $_{\mid}$ (或y $_{r}$) \in S使得

y_ı∘x=e(或x∘y_r=e)

则称y₁(或y_r)是x的左逆元(或右逆元)。 关于°运算,若y∈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。 可以证明:

对于给定二元运算,单位元或零元如果存在,则是唯一的。对于可结合的二元运算,给定元素若存在逆元,则是唯一的逆元。



集合	运算	单位元	零元	逆元
Z,Q,R	普通加法+	0	无	x逆元-x
	普通乘法×	1	0	<i>x</i> 逆元 <i>x</i> ^{−1}
				(x-1∈给定集合)
$M_n(R)$	矩阵加法+	n阶全0矩阵	无	X逆元-X
	矩阵乘法×	n阶单位矩阵	n阶全	X 的逆元 X^{-1}
			0矩阵	(X可逆)
P(B)	并し	Ø	B	只有Ø的逆元为Ø
	交○	\boldsymbol{B}	Ø	只有B的逆元为B
	对称差⊕	Ø	无	X的逆元为X

例: P257-14.3 (1) -14.4 (1)

消去律

定义5 设°为S上的二元运算,如果对于任意的 x, y, z∈S满足以下条件:

- (1) 若 $x \circ y = x \circ z \perp x \neq \theta$ (θ : 运算的零元),则y = z;
- (2) 若 $y \circ x = z \circ x \perp x \neq \theta$ (θ : 运算的零元),则y = z;

称。运算满足消去律, 其中(1)为左消去律, (2)为右消去律.

整数集合上的加法和乘法满足消去律.

P(S)上的并和交一般不满足消去律. 对称差运算 \oplus 满足消去律, $\forall A, B, C \in P(S)$, 都有

 $A \oplus B = A \oplus C \Longrightarrow B = C$

 $B \oplus A = C \oplus A \Rightarrow B = C$

定义6 非空集合S和S上k个一元或二元运算 f_1 , f_2 , …, f_k 组成的系统称为代数系统,简称代数,记〈S, f_1 , f_2 , …, f_k 〉. 实例:

- (1) <N, +>, <Z, +, •>, <R, +, •>是代数系统, +和•分别表示普通加法和乘法.
- (2) $\langle M_n(R), +, \bullet \rangle$ 是代数系统,十和•分别表示 n 阶 $(n \geq 2)$ 实矩阵的加法和乘法.
- (4) ⟨P(S),∪,∩,~>是代数系统,∪和∩为并和交,~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(通常是对一元或二元运算起着重要作用的一些特定元素:如单位元等)

研究代数系统时,如果把运算具有它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 $\langle Z, +, 0 \rangle$:集合Z,运算+,代数常数0 代数系统 $\langle P(S), U, \Pi \rangle$:集合P(S),运算U和 Π ,无代数常数



代数系统的成分与表示

代数系统的表示

- (1) 列出所有的成分:集合、运算、代数常数(如果存在)如 $\langle Z, +, 0 \rangle$, $\langle P(S), U, \Pi \rangle$
- (2) 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⟨Z,+⟩,⟨P(S),U,∩⟩
- (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Z, P(B)

同类型与同种代数系统

定义7

- (1) 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,则称它们是同类型的代数系统.
- (2) 如果两个同类型的代数系统规定的运算性质也相同,则 称为同种的代数系统.

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

- V₁, V₂, V₃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.
- K₁, K₂是同种的代数系统, K₁, K₂与K₃不是同种的代数系统

运算性质比较

<i>V</i> ₁	V_2	V_3	
+ 可交换、可结合	+ 可交换、可结合	U可交换、可结合	
• 可交换、可结合	• 不可交换、可结合	∩可交换、可结合	
+ 满足消去律	+ 满足消去律	U不满足消去律	
• 满足消去律	• 不满足消去律	∩不满足消去律	
• 对 + 可分配	• 对 + 可分配	○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○	
+ 对•不可分配	+ 对•不可分配	U对∩可分配	
+ 与 · 没有吸收律	+ 与 • 没有吸收律	U与□满足吸收律	



几个典型的代数系统

主要内容

- 半群、独异点与群
- 环与域
- 格与布尔代数





半群、独异点与群的定义

定义1

- (1) 设V=<S,。>是代数系统,。为二元运算,如果。运算是可结合的,则称V为半群.
- (2) 设V=<S,∘>是半群,若e∈S是关于。运算的单位 元,则称V是含幺半群,也叫做独异点.有时也将 独异点V记作V=<S,∘,e>.
- (3) 设V= $\langle S, \circ \rangle$ 是独异点, $e \in S$ 关于 \circ 运算的单位元,若 $\forall a \in S, a^{-1} \in S,$ 则称V是群. 通常将群记作G.



- (1) <Z+, +>, <N, +>, <Z, +>, <Q, +>, <R, +>都是半群, +是普通加法. 这些半群中除<Z+, +>外都是独异点。 <Z, +>, <Q, +>, <R, +>都 是群,分别称作整数加群、有理数加群、实数加群和复数加 群
- (2) 设n是大于1的正整数, <M_n(R),+>和<M_n(R), •>都是半群, 也都是独异点, 其中+和 • 分别表示矩阵加法和矩阵乘法
- (3) <P(B),⊕>为半群,也是独异点,其中⊕为集合对称差运算
- (4) ⟨Z_n, ⊕⟩ 为半群, 也是独异点, 其中 Z_n= {0, 1, ···, n-1}, ⊕为 模n加法
- (5) <AA, >> 为半群,也是独异点,其中 > 为函数的复合运算
- (6) <R*, ∘> 为半群,其中R*为非零实数集合, ∘运算定义如下: ∀x, y∈R*, x∘y=y



半群: Σ上的字代数和语言

例2 设Σ是有穷字母表, $\forall k \in \mathbb{N}$,定义下述集合: $\Sigma_k = \{a_1 a_2 \cdots a_k \mid a_i \in \Sigma\}$

 Z_k [a₁a₂ a_k | a_i [2] 是Σ上所有长度为k的串的集合. 当k=0时, Σ_0 ={ λ }, λ 表示空

串. 令 $\sum_{i=0}^{\infty} \Sigma_i$ 表示 $\sum_{i=0}^{\infty} \prod_{j=0}^{\infty} \prod_{i=0}^{\infty} \sum_{j=0}^{\infty} \sum_{i=0}^{\infty} \prod_{j=0}^{\infty} \prod_{i=0}^{\infty} \prod_{j=0}^{\infty} \prod_{j=0}^{\infty} \prod_{j=0}^{\infty} \prod_{j=0}^{\infty} \prod_{i=0}^{\infty} \prod_{j=0}^{\infty} \prod_{$

 $\Sigma^{+}=\Sigma^{*}-\{\lambda\}$ 则表示 Σ 上所有长度至少为1的有限串的集合. 在

 Σ^* 上可以定义串的连接运算, $\forall \omega_1, \omega_2 \in \Sigma^*$, $\omega_1 = a_1 a_2 \cdots a_m$,

 $\omega_2 = b_1 b_2 \cdots b_n \wedge \omega_1 \omega_2 = a_1 a_2 \cdots a_m b_1 b_2 \cdots b_n$

显然 Σ^* 关于连接运算构成一个独异点,称为 Σ 上的字代数. Σ 上的语言L就是 Σ^* 的一个子集.



例3 某二进制码的码字 $x=x_1x_2\cdots x_7$ 由7位构成,其中 x_1 , x_2 , x_3 和 x_4 为数据位, x_5 , x_6 和 x_7 为校验位,且满足:

$$x_5 = x_1 \oplus x_2 \oplus x_3$$

$$x_6 = x_1 \oplus x_2 \oplus x_4$$

$$x_7 = x_1 \oplus x_3 \oplus x_4$$

这里的⊕是模2加法.

设G为所有码字构成的集合,在G上定义二元运算如下:

 $\forall x, y \in G, x \circ y = z_1 z_2 \dots z_7, z_i = x_i \oplus y_i, i = 1, 2, \dots, 7.$

那么<G,。>构成群. 这样的码称为群码

有限群: 若群G是有穷集,则称G是有限群,否则称为无限群。

群G的阶: 群G含有的元素数,有限群G的阶记作 G 。

交换群或阿贝尔(Abel)群: 群中运算可交换

实例: $\langle Z, + \rangle$ 和 $\langle R, + \rangle$ 是无限群, $\langle Z_n, \oplus \rangle$ 是n阶群.

上述所有的群都是交换群,但n阶(n≥2)实可逆矩阵的集合(是M_n(R)的真子集)关于矩阵乘法构成的群是非交换群

子群: 群G的非空子集H关于群的运算构成群, 称为G的子群.

实例: $H=nZ=\{nk \mid k\in Z\}$, n为给定自然数,是 $\langle Z, + \rangle$ 的子群. 当n=0和1时, 子群分别是 $\{0\}$ 和Z,称为平凡子群;2Z由能被2整除的全体整数构成,也是子群.

群的直积

定义2 设 G_1 = $\langle A, \circ \rangle$ 和 G_2 = $\langle B, * \rangle$ 是群, \circ 和*分别为它们的二元运算,在集合 $A \times B$ 上定义新的二元运算。, $\forall \langle a_1, b_1 \rangle, \langle a_2, b_2 \rangle \in A \times B$,有

 $\langle a_1, b_1 \rangle = \langle a_2, b_2 \rangle = \langle a_1^{\circ} a_2, b_1 * b_2 \rangle$

称G= $\langle A \times B, ■ \rangle$ 为 G_1 与 G_2 的直积,记作 $G_1 \times G_2$.

例4 G₁, G₂分别为模3加和模2加群,它们的直积运算

⊕	<0,0>	<0,1>	<1,0>	<1,1>	<2,0>	<2,1>
<0,0>	<0,0>	<0,1>	<1,0>	<1,1>	<2,0>	<2,1>
<0,1>	<0,1>	<0,0>	<1,1>	<1,0>	<2,1>	<2,0>
<1,0>	<1,0>	<1,1>	<2,0>	<2,1>	<0,0>	<0,1>
<1,1>	<1,1>	<1,0>	<2,1>	<2,0>	<0,1>	<0,0>
<2,0>	<2,0>	<2,1>	<0,0>	<0,1>	<1,0>	<1,1>
<2,1>	<2,1>	<2,0>	<0,1>	<0,0>	<1,1>	<1,0>
继往开来						

定义3 设〈R,+,•〉是代数系统,+和•是二元运算.如果满足以下条件:

- (1) <R,+>构成交换群 (+运算可交换的)
- (2) <R, >构成半群 (•运算可结合)
- (3) 运算关于+运算适合分配律则称<R,+,•>是一个环.

通常称+运算为环中的加法, •运算为环中的乘法.

定义4 设〈R,+,•〉是环, 若

- (1) 环中乘法可交换;
- (2) R中至少含有两个元素. 且 $\forall a \in R$ —{0}, 都有 $a^{-1} \in R$; 则称R是域.
- 0指加法单位元, a-1指a的乘法逆元



环与域的实例

例5

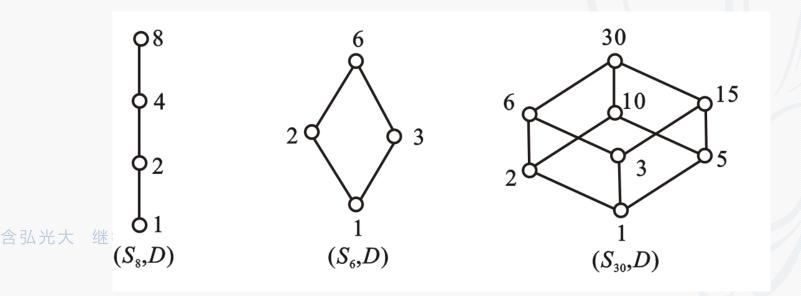
- (1) 整数集、有理数集、实数集和复数集关于普通的加法和 乘法构成环,分别称为整数环Z,有理数环Q,实数环R 和复数环C. Q、R和C也称为有理数域、实数域、复 数域.
- (2) $n(n \ge 2)$ 阶实矩阵的集合 $M_n(R)$ 关于矩阵的加法和乘法构成环,称为n 阶实矩阵环.
- (3) 集合的幂集P(B)关于集合的对称差运算和交运算构成环
- (4) 设 $Z_n = \{0, 1, \ldots, n-1\}$, $\oplus n \otimes \beta$ 别表示模n的加法和乘法,则 $\langle Z_n, \oplus, \otimes \rangle$ 构成环,称为模 n的整数环. 当n为素数时 Z_n 构成域.



格的定义与性质

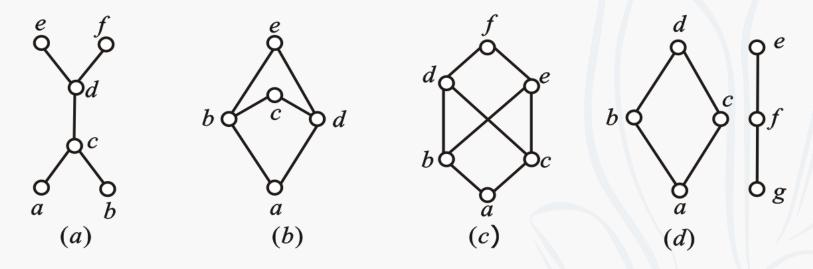
定义5 设 $\langle S, \rangle$ 是偏序集,如果 $\forall x, y \in S, \{x, y\}$ 都有最小上界和最大下界,则称S关于偏序 \langle 作成一个格. 求 $\{x, y\}$ 最小上界和最大下界看成 x 与 y 的二元运算 \bigvee 和 \land

例6 设n是正整数, S_n 是n的正因子的集合。D为整除关系,则偏序集 $\langle S_n, D \rangle$ 构成格。 $\forall x, y \in S_n, x \lor y$ 是1 cm(x, y),即 $x \in S_n$ 的最小公倍数。 $x \land y$ 是g cd(x, y),即 $x \in S_n$ 的最大公约数。



例7 判断下列偏序集是否构成格,并说明理由.

- (1) $\langle P(B),\subseteq \rangle$, 其中P(B)是集合B的幂集.
- (2) <Z,≤>, 其中Z是整数集,≤为小于或等于关系.
- (3) 偏序集的哈斯图分别在下图给出.



- (1) 幂集格. $\forall x,y \in P(B)$, $x \lor y$ 就是 $x \cup y$, $x \land y$ 就是 $x \cap y$.
- (2) 是格. $\forall x,y \in \mathbb{Z}$, $x \lor y = \max(x,y)$, $x \land y = \min(x,y)$,
- 章(3)都不是格.可以找到两个结点缺少最大下界或最小上界

格的性质: 算律

设<L, <>是格,则运算∨和∧适合交换律、结合律、幂等律和吸收律,即

(1) ∀a, b∈L 有

$$a \lor b = b \lor a$$
, $a \land b = b \land a$

- (2) $\forall a, b, c \in L$ 有 $(a \lor b) \lor c = a \lor (b \lor c), \quad (a \land b) \land c = a \land (b \land c)$
- (3) ∀a∈L 有 a∨a = a, a∧a = a
- (4) $\forall a, b \in L$ 有 $a \lor (a \land b) = a, a \land (a \lor b) = a$



格作为代数系统的定义

设〈S,*,∘〉是具有两个二元运算的代数系统,若对于*和°运算适合交换律、结合律、吸收律,则可以适当定义S中的偏序≤,使得〈S,≼〉构成格,且∀a,b∈S有

 $a \wedge b = a*b, a \vee b = a \circ b.$

格的等价定义:设〈S,*,°〉是代数系统,*和°是二元运算,如果*和°满足交换律、结合律和吸收律,则〈S,*,°〉构成格.

S CONTRACTOR OF THE STATE OF TH

分配格、有补格与布尔代数

定义6 设<L, ∧, ∨>是格, 若∀a, b, c∈L, 有 a∧(b∨c) = (a∧b) ∨ (a∧c) a∨(b∧c) = (a∨b) ∧ (a∨c)

则称L为分配格.

● 注意: 可以证明以上两个条件互为充分必要条件

 L_1 和 L_2 是分配格, L_3 和 L_4 不是分配格.

含品称 L3为钻石格, L4为五角格.



分配格的判别

分配格的判别(充分必要条件):设L 是格,则L 是分配格当且仅当L 不含有与钻石格或五角格同构的子格.设S是格L的非空子集,如果S关于格L中的运算人, V是封闭的,就称S为L的子格.

- ●小于五个元素的格都是分配格.
- ●任何一条链都是分配格.

例6 说明图中的格是否为分配格,为什么?

解 都不是分配格.

 $\{a,b,c,d,e\}$ 是 L_1 的子格,

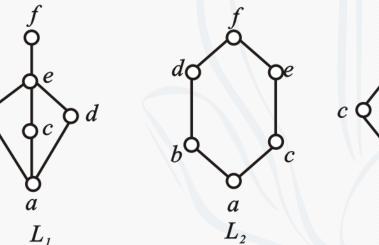
同构于钻石格

 $\{a,b,c,e,f\}$ 是 L_2 的子格,

同构于五角格;

 $\{a,c,b,e,f\}$ 是 L_3 的子格

同构于钻石格.





定义7 设L是格,

- (1) 若存在a∈L使得 $\forall x$ ∈L有 $a \leq x$, 则称a为L的全下界,记为0; 若存在b∈L使得 $\forall x$ ∈L有 $x \leq b$, 则称b为L的全上界,记为1.
- (2) 若L存在全下界和全上界,则称L 为有界格,一般将有界格L记为L, Λ , V, 0, 1.

定义8 设 $\langle L, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$ 是有界格, $a \in L$, 若存在 $b \in L$ 使得 $a \wedge b = 0$ 和 $a \vee b = 1$ 成立,则称 $b \in L$ 的补元.

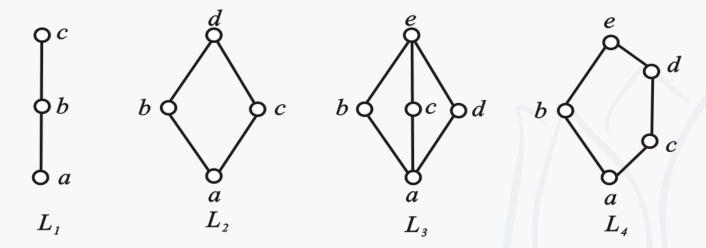
注意:

- 在任何有界格中,全下界0与全上界1互补.
- 对于一般元素, 可能存在补元, 也可能不存在补元.
- 如果存在补元, 可能是惟一的, 也可能是多个补元.
- 对于有界分配格,如果元素存在补元,一定是惟一的.



有界格中的补元及实例

例7



 L_1 : a与 c 互补, a 为全下界, c为全上界, b 没有补元.

 L_2 : a与 d 互补, a 为全下界, d 为全上界, b与 c 互补.

 L_3 : a与 e 互补, a 为全下界, e 为全上界, b 的补元是 c 和 d; c 的补元是 b 和 d; d 的补元是 b 和 c.

 L_4 : a与 e 互补, a 为全下界, e 为全上界, b 的补元是 c 和 d; c 的补元是 b; d 的补元是 b.

 L_2, L_3 和 L_4 是有补格, L_1 不是有补格.



布尔代数的定义与实例

定义8 如果一个格是有补分配格,则称它为布尔格或布尔代数.布尔代数标记为<B, \/, \/, 0, 1>, '为求补运算.

例8 设 S_{110} = {1, 2, 5, 10, 11, 22, 55, 110} 是110的 正因子集合,gcd表示求最大公约数的运算,I cm表示求最小公倍数的运算,问〈S110,gcd,I cm〉是否构成布尔代数?为什么?

解 (1) 不难验证S₁₁₀关于gcd 和 lcm 运算构成格. (略)

(2) 验证分配律 ∀x, y, z∈S₁₁₀ 有

gcd(x, lcm(y, z)) = lcm(gcd(x, y), gcd(x, z))

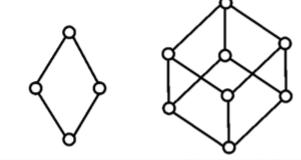
(3)验证它是有补格, 1作为S110中的全下界, 110为全上界, 1和110互为补元, 2和55互为补元, 5和22互为补元, 10和11互为补元, 从而证明了〈S110, gcd, lcm〉为布尔代数.

实例

例9 设B为任意集合,证明B的幂集格< P(B), \cap , \cup , \sim , \varnothing ,B为构成布尔代数,称为集合代数.

证 (1) P(B) 关于□和□构成格,因为□和□运算满足交换律,结合律和吸收律.

- (2) 由于 \ 和 U 互相可分配, 因此 P(B) 是分配格.
- (3) 全下界是空集Ø, 全上界是B.
- (4) 根据绝对补的定义,取全集为 $B, \forall x \in P(B), \ ^{\sim}x$ 是x的补元. 从而证明P(B)是有补分配格,即布尔代数.
- ●有限布尔代数含有2~个元素.





代数系统的同构与同态

定义9 设 V_1 = $\langle A, \circ \rangle$ 和 V_2 = $\langle B, * \rangle$ 是同类型的代数系统,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 的同态映射,简称同态.

f若是单射,称为单同态;若是满射,称为满同态 $(V_2 \not\in V_1)$ 的同态像,记作 $V_1 \sim V_2$);若是双射,称为同构,记作 $V_1 \simeq V_2$. V到V的同态f 称为自同态. 类似地可以定义单自同态、满自同态和自同构.

同态性质:设 f 是 V_1 = $\langle A, \circ \rangle$ 到 $V_2\langle B, * \rangle$ 的同态映射,

- (1) 若。运算具有交换律、结合律、幂等律等,那么在f(V₁)中*运算也具有相同的算律(注意,消去律可能有例外).
- (2) $f(e_1)=e_2$, $f(\theta_1)=\theta_2$, $f(x^{-1})=f(x)^{-1}$

实例

例10 (1) V₁=<Z,+>, V₂=<Z_n,⊕>. Z为整数集合,+为普通加法; Z_n={0,1,···,n-1},⊕为模n加. 令

f: $Z \rightarrow Z_n$, f $(x) = (x) \mod n$

f 是 V_1 到 V_2 的满同态.

(2) 设 V_1 =<R, +>, V_2 =<R*, •>, R和R*分别为实数集与非零实数集, +和•分别表示普通加法与乘法. 令

f: $R \rightarrow R^*$, f (x) = e^x

f 是V₁到V₂的单同态.

(3) 设V= $\langle Z, + \rangle$, Z为整数集, +为普通加法. $\forall a \in Z$, 令 $f_a: Z \rightarrow Z$, $f_a(x) = ax$,

 f_a 是V的自同态. f_0 为零同态; 当 $a=\pm 1$ 时,称 f_a 为自同构;除此之外其他的 f_a 都是单自同态.