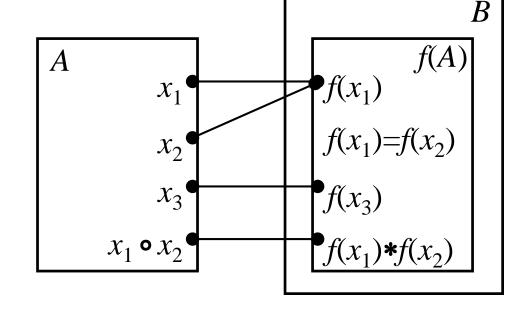
同态



定义5.11 设 $V_1 = \langle A, \circ \rangle$ 和 $V_2 = \langle B, * \rangle$ 是同类型的代数系统,若存在函数 $f: A \rightarrow B$,使得 $\forall x_1, x_2 \in A$ 都有 $f(x_1 \circ x_2) = f(x_1) * f(x_2)$,则称 $f \in V_1$ 到 V_2 的同态映射(函数). 或称 V_1 和 V_2 同态.

与同构的差异:

- (1)同态映射不限制 必须双射映射
- (2)同态映射的像允许 $f(A) \subset B$ 以及f(A) = B



同态



如果f(A) = B,即f是一个从A到 B的满射,则有定义5.12 设 $V_1 = \langle A, \circ \rangle$ 和 $V_2 = \langle B, * \rangle$ 是同类型的代数系统,若存在满(单)射函数 $f:A \rightarrow B$,使得 $\forall x_1, x_2 \in A$ 都有 $f(x_1 \circ x_2) = f(x_1) * f(x_2)$,则称 $f \in V_1$ 到 V_2 的满(单)同态映射(函数). 或称 V_1 和 V_2 满(单)同态.

同构、满(单)同态、同态条件依次减弱

实例



- (1) 设 V_1 =< Z^+ ,+>, V_2 =< Z_n , Θ >. 其中 Z^+ 为非负整数集,+为普通加法; Z_n ={0,1,...,n-1}, Θ 为模n加. 令 $f: Z^+ \to Z_n$,f(x)=(x)mod n
 - 那么f是 V_1 到 V_2 的满同态.
- (2) 设 V_1 =<R,+>, V_2 =<R*,>,其中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

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

则f是 V_1 到 V_2 的单同态.

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

那么 f_a 是V的自同态. 当a=0时称 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.

总结



- (1)满同态仍能保持结合律、交换率、分配率,存在单位元、零元和逆元,但对保持性质是单向的
- (2) 同构对保持性质是双向的

原因: 同构映射是对称的; 满同态映射规则不一定 满足对称性

(3) 对同态而言,性质能够单向地对一个子系统保持,即若<A,o>和<B,*>同态,则<A,o>所具有的性质单向地对<B,*>的一个子系统<B',*>(B'=f(A))保持原因: A到B的映射不一定满射,而是从A到B'的同态映射是满同态映射,可单向保持性质

同余关系



考虑例子

 $\langle Z, + \rangle$ 上的关系 $R = \{(x,y)|x,y \in Z, x-y$ 能被3整除 $\}$,是一个等价关系,它将Z划分成三个等价类:

$$[0] = \{..., -6, -3, 0, 3, 6, ...\}$$

$$[1] = \{..., -5, -2, 1, 4, 7, ...\}$$

$$[2] = \{..., -4, -1, 2, 5, 8, ...\}$$

关系R使[0],[1],[2]中任意两个类的元素+运算后所得的结果均在同一个类内,如[1]和[2]中元素相加后结果在[0]中。R为同余关系。

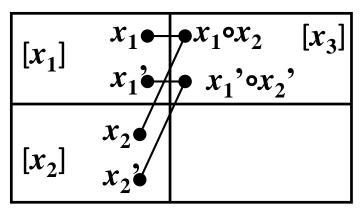
定义5.13 设代数系统<A, \circ >上有等价关系E, 若对 $\forall x_1, x_2 \in A$ 有 $x_1 E x_1'$, $x_2 E x_2'$ 必有: $(x_1 \circ x_2) E(x_1' \circ x_2')$,则称 $E \neq A$, \circ >上的同余关系.

实例



Note: 一个等价关系若为 $<A,\circ>$ 上的同余关系,则 $<A,\circ>$ 的运

算"o"按等价类保持



例:给定代数A=<I, +>和I上的模 $k(k \in I+)$ 关系~,即 $x\sim y$ 当且仅当 $x\equiv y mod(k)$,则~是关于运算+的同余关系。设a~b,那么 $a-b=nk(n \in I)$; $c\sim d$,那么 $c-d=nk(n \in I)$ 。于是(a+c)-(b+d)=nk,因此 $a+c\sim b+c$ 。所以,~是关于+的同余关系。

商代数



定义:

设有代数系统<A, $\circ>$ 及其上的同余关系E,可以按E对A分类,而形成一个商集A/E. 再定义一个A/E上的运算"*",对任意 $[x_1]$, $[x_2] \in A/E$, x_1 , $x_2 \in A$ 有 $[x_1]*[x_2]=[x_1\circ x_2]$

这样< A/E, * >构成了一个代数系统, 称为< A, \circ >的商 代数

自然同态



定理5.10 代数系统 $<A,\circ>$ 与其上的商代数<A/E,*>同态.

证明: 建立一个函数 $f_E:A \rightarrow A/E$,

$$f_E(x) = [x]$$

其中 $x \in A$,且有

$$f_E(x_1 \circ x_2) = [x_1 \circ x_2] = [x_1] * [x_2] = f_E(x_1) * f_E(x_2)$$

得证.

Note:

- (1) 把这种同态称为对于同余关系E的自然同态.
- (2) 任何一个代数系统总可以找到一个与其同态的代数系统,这个同态的代数系统就是它的商代数.
- (3) 自然同态中的映射是一个满同态映射, 故<A, $\circ>$ 与其上的商代数<A/E,*>不仅同态, 而且满同态, 自然同态是一个满同态
- (4) 同余可以诱导出同态

性质



定理5.11 代数系统 $<A, \circ>$ 与<B, *>同态 $,f:A\rightarrow B$ 是它们之间的

一个同态映射,在<A,>上建立一个关系 E_f : 对 $\forall x_1, x_2 \in A$,

 $f(x_1) = f(x_2)$, 记为 $x_1 E_f x_2$.则 E_f 是同余关系.

证明: 显然, E_f 是等价关系.

即要证如果 $x_1E_fx_1', x_2E_fx_2'$ 必有: $(x_1 \circ x_2) E_f(x_1' \circ x_2')$ 即, $f(x_1 \circ x_2) = f(x_1' \circ x_2')$

由f是同态映射,可知

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

由于 $f(x_1) = f(x_1'), f(x_2) = f(x_2'),$ 则有:

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

同态可以诱导出同余

性质



定理5.12 设f是从<A, $\circ>$ 到<B, $\otimes>$ 的满同态映射,则< A/E_f ,*>与<B, $\otimes>$ 同构.

(同态→同余关系→商代数)

证明 $h: A/E_f \rightarrow B$, h([x])=f(x)

(1)证明h是双射函数。 $h:A/E_{f}\to B$ 是单射:对任意 $x_1, x_2 \in B$,若 $f(x_1)=f(x_2)$,则 $x_1\sim x_2$,[x_1]=[x_2]。

h是满射: B上的任一元素均可写成f(x),于是存在 $[x] \in A/E_f$ 使 h([x])=f(x)。

(2)证明h保持运算。

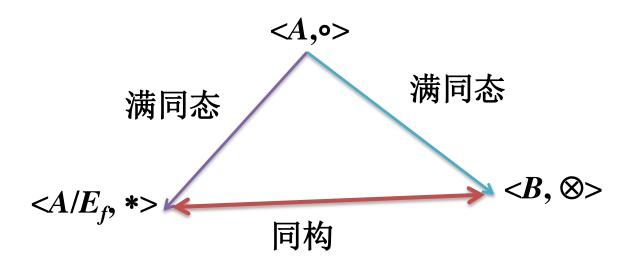
 $h([x]*[y])=h([x\circ y])=f(x\circ y)=f(x)\otimes f(y)=h([x])\otimes h([y])$

说明



Note:

- (1) 对一个代数系统 $<A, \circ>$,任一与它满同态的代数系统<B,
- \otimes >, 总可以找到<A, \circ >的商代数<A/ E_f , *>与之同构.
- (2) 若有从<A,<>>到<B, \otimes >的满同态,则必有从<A,<>>到 <A/ E_f ,*>的满同态,以及<A/ E_f ,*>与<B, \otimes >同构.



实例



设 V_1 =< Z^+ ,+>, V_2 =< Z_n , \oplus >. 其中 Z^+ 为非负整数集,+为普通加法; Z_n ={0,1,...,n-1}, \oplus 为模n加. 令

$$f: \mathbb{Z}^+ \to \mathbb{Z}_n$$
, $f(x) = (x) \mod n$

那么f是 V_1 到 V_2 的满同态.

商集 $Z^+/E_f=\{[0],[1],[2],[3].....[n-1]\}, V_3=\langle Z^+/E_f,*\rangle$

运算为[x][y]=[x+y]

h: $Z^+/E_f \rightarrow Z_n$, h([x])=f(x)

 $h([x]*[y])=h([x+y])=f(x+y)=(x+y)\bmod n=(x)\bmod n\oplus (y)\bmod n$ $=f(x)\oplus f(y)=h([x])\oplus h([y])$

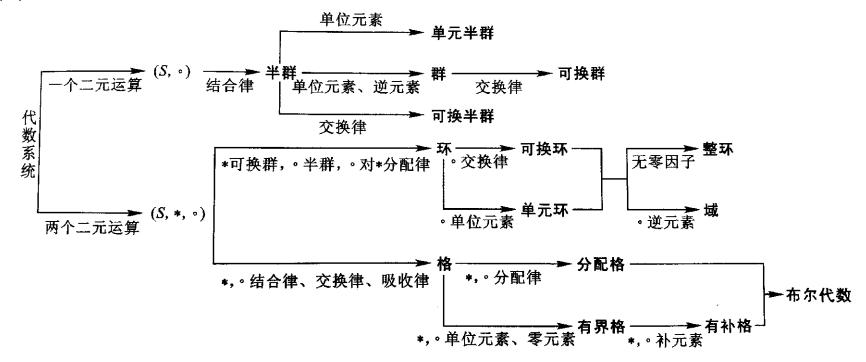
故有: $V_2 \simeq V_3$

5.4 常用代数系统分类



思路:

- (1) 对性质相同的代数系统进行集中, 统一的研究, 将某种(些) 性质看成此代数系统的固有属性
- (2) 按照某些共同性质分类,构成了各种特定的代数系统
- (3) 常用的代数系统划分成3大类15小类



作业



方版: P183 8, 9, 10

P187 6

```
(3) 相近 (N_3, +_2, 0) 的所有同志集合。 8. 设 h 是从 A = \langle S, *, k \rangle 到 A' = \langle S', *', k' \rangle 的同志,证明如果 (T, *', k') 是 A 的子代数,那么 (h^{-1}(T), *, k) 是 A 的子代数。 9. 设 f_1 和 f_2 都是从代数 (S, *) 到 (S', *') 的同志,**和****和是二元运算,且**是 h: S \to S' h(x) = f_1(x) *' f_2(x) 是从 (S, *) 到 (S', *') 的同态。 (S', *', \Delta', k') 到 (S', *', \Delta', k') 的同态。 试证明 h_2 \cdot h_1 是从 代数 (S, *, \Delta, k) 到 (S', *', \Delta'', k'') 的同态。 试证明 h_2 \cdot h_1 是从 代数 (S, *, \Delta, k) 到 (S', *', \Delta'', k'') 的同态。 试证明 h_2 \cdot h_1 是从 代数 (S, *, \Delta, k) 到
```

6. 设代数 $A=\langle \mathbf{I},+,\times\rangle$, \mathbf{I} 是整数集合, $+,\times$ 是一般加法和乘法,定义 \mathbf{I} 上的关系 $x\sim y$ \Leftrightarrow |x|=|y| 对运算+,一是同余关系吗?对运算 \times ,一是同余关系吗?