书面作业6.1 参考解答或提示

# 第1部分基础

# 第2部分 理论

- T1 实数集R上的二元运算\*: a\*b=a+b-a。b, +、-、。为一般的加法、减法、乘法运算,请问代数结构<R; \*>是否有单位元、零元与幂等元,如果有单位元,哪些元素有逆元?
- 1) 设e是单位元,则对a∈R, 有e\*a=a\*e=a。考虑e\*a=a,即e\*a=e+a-ea=a, 亦即e(1-a)=0, 由于a是任意的, 故e=0.若e=0,即有0\*a=a\*0=a.因此,0是运算\*的单位元.
- 2) 设z是零元,则对a∈R,有z\*a=a\*z=z。考虑z\*a=z,即z\*a=z+a-za=z,亦即(1-z) a=0,由a的任意性有z=1.从而有1\*a=a\*1=1.因此,1是运算\*的零元.
- 3) 设a为幂等元,则应有a\*a=a,即a\*a=a+a-aa=a,亦即a(1-a)=0,则a=0或1.因此,运算\*的幂等元为0或1.
- 4) 由1)知单位元为0,设b是a的逆元,则应有a\*b=0,即a+b-ab=0,则b=a/(a-1),因此,对于R中除1以外的任何元素都有逆元a/(a-1).

T2 证明: 有限半群存在幂等元.

提示:注意元素"有限"、"结合律",则可以构造出元素相等关系,从而可以进一步构造出幂等元.

设<S; \*>是有限半群, 需证 ∃a∈S, 有a\*a=a.

对∀b∈S,由运算封闭性,有b²=b\*b∈S,进一步可得: b³, b⁴, ...∈S.

又S有限,故∃i, j∈N, j>i≥1使得b<sup>i</sup>=b<sup>i</sup>.

从而利用半群的可结合性有 bi=bi=bi-i\*bi.

现令p=i-i, 有 b<sup>i</sup>=b<sup>p</sup>\*b<sup>i</sup>

1) 若p=i,则b<sup>i</sup>即为幂等元.

2)若p>i,则,b<sup>i\*</sup>**b<sup>p-i</sup>**=(b<sup>p\*</sup>b<sup>i</sup>)\***b<sup>p-i</sup>**,即:b<sup>p</sup>=b<sup>p\*</sup>b<sup>p</sup>.

于是 b<sup>p</sup>为幂等元.

3) 若p<i,则可将bi=bp\*bi代入等式bi=bp\*bi右端的bi 共计k-1次(k>1),

得到等式: b<sup>i</sup>=b<sup>kp\*</sup>b<sup>i</sup>, 使得kp≥i. 于是有, kp=i或 kp>i, 类似1) 2)证明方法, 可得b<sup>kp</sup>为幂等元.

综上,有限半群存在幂等元.

- T3 设h是代数结构V1=<S; o>到V2=<S'; o'>的同态映射, h的同态像为h(S)⊆ S', 证明:
  - (1) <h(S); o'>为V<sub>2</sub>的子代数;
  - (2) h是V<sub>1</sub>到<h(S); o'>的满同态映射;
- (3) 如果V₁关于运算o有单位元e或零元z,则同态像h(S)中有关于o'的单位元h(e)或零元h(z).
- (1) h是 $V_1$ 到 $V_2$ 的映射,h(S)⊆ S',因此,h也是 $V_1$ 到h(S)的映射,且任意 $x \in h(S)$ ,均有h下的原像 $x \in S$ ,故h是 $V_1$ 到h(S)的满射。

又h为 $V_1$ 到 $V_2$ 的同态映射,于是 $\forall x,y \in S,h(xoy)=h(x)o'h(y),而h(x),h(y)\in h(S),故h也是<math>V_1$ 到< h(S);o'>的同态映射.

所以,h是 $V_1$ 到< h(S); o'>的满同态映射.

(2) 首先注意到, h(S)⊆ S',

对∀x',y'∈h(S),有h下的原像x,y∈S,使得h(x)=x',h(y)=y',xoy∈S,

从而 $x'o'y'=h(x)o'h(y)=h(xoy)\in h(S)$ ,

于是有V<sub>2</sub>上的运算o'在h(S)上满足封闭性,

所以, <h(S); o'>为V₂的子代数.





(3) h是V₁到<h(S); o'>的满同态映射, e为V₁的单位元,

对∀x'∈h(S),∃x∈S,使得x'=h(x),

于是, h(e)o'x'= h(e)o'h(x)=h(eox)=h(x),

 $\exists x'o'h(e) = h(x)o'h(e) = h(xoe) = h(x),$ 

故h(e)o'x'= x'o'h(e)=x'.

所以<h(S); o'>的存在单位元h(e).

### 类似地,

h是V₁到<h(S); o'>的满同态映射, z为V₁的零元,

对∀x'∈h(S), ∃x∈S, 使得x'=h(x),

于是, h(z)o'x'= h(z)o'h(x)=h(zox)=h(z),

 $\exists x'o'h(z) = h(x)o'h(z) = h(xoz) = h(z),$ 

故h(z)o'x'= x'o'h(z)=h(z).

所以<h(S); o'>的存在零元h(z).

T4 设f, g都是 < S; \*>到 < S'; \*'>的同态, 并且\*'运算均满足交换律和结合律,证明:如下定义的函数h:

S→S': h(x)=f(x)\*'g(x)是<S; \*>到<S'; \*'>的同态.

由于 f, g 都是 S 到 S'的函数, \*'是 S'上的运算, h(x) = f(x)\*'g(x),

所以h是S到 S'的函数.

 $\nabla$   $x,y \in S$ ,  $h(x^*y) = f(x^*y)^* g(x^*y) = (f(x)^* f(y))^* (g(x)^* g(y))$ 

=f(x)\*'(f(y)\*'q(x))\*'q(y)

=f(x)\*'(g(x))\*'f(y))\*'g(y)

=(f(x)\*'g(x))\*'(f(y)\*'g(y))

=h(x) \*'h(y)

h 是<S; \*>到<S'; \*'>的同态.

T5 给定代数结构 A=<X; 。 >、B=<Y; \*> 和 C=<Z; x>.设 f:  $X\to Y$  是从A到B的同态,且 g:  $Y\to Z$  是从B到C的同态,试证明gof:  $X\to Z$ 必定是从A到C的同态,gof为函数f,g的复合.

f 是 X 到 Y 的映射, g 是从 X 到 Y 的映射, 因此 f、g 的复合函数 gof 是 X 到 Z 的映射.而 gof(x1° x2) = q(f(x1)\*f(x2))= q(f(x1))×q(f(x2))= qof (x1)×qof (x2).因此, qof: X→Z 是从 A 到 C 的同态.

T6 复数的加、乘运算可以转换为矩阵的加、乘运算, 请从代数结构同构的角度进行证明.

提示: 设复数的集合  $C=\{a+bi|a+bi\}$  为复数,  $a,b\in R\}$ , 相应地可以定义  $2\times 2$  矩阵集合:

$$M = \{ \begin{bmatrix} a & b \\ -b & a \end{bmatrix} | a, b \in \mathbb{R} \}.$$

建立映射 f: C—>M, 
$$f(a+bi)=\begin{bmatrix} a & b \\ -b & a \end{bmatrix}$$

容易证明 f 是从 < C; +, \*> 到 < M; +, \*> 的同构映射.

T7 代数结构间的同构关系是等价关系.

设〈X;°〉,〈Y;\*〉,〈Z;+〉是任意的三个代数结构,并设同构关系用"≌"表示,下面 ≌ 证明满足自反性、对称性以及传递性.

- (1) 自反性:显然有〈X;°〉≧〈X;°),即是自反的.
- (2) 对称性: 如果〈X;°〉≅〈Y;\*〉则必存在一个双射 g: X→Y, 使得若x1, x2∈X, 并有: g(x1°x2)=g(x1)\*g(x2)

根据双射的定义,必存在一个双射的逆映射 $g-1: Y \rightarrow X$ .

现要证对g-1: Y→X, 若y1, y2∈Y, 必有:



 $g-1(y1*y2)=g-1(y1)^{g}-1(y2)$ 

设对任意的y1, y2∈Y必存在x1, x2∈X, 使得g(x1)=y1, g(x2)=y2, 亦即g-1(y1)=x1, g-1(y2)=x2, 故有:

g-1(y1\*y2) = g-1(g(x1)\*g(x2)) = g-1(g(x1\*x2)) = x1\*x2

又

 $g-1(y1)^{\circ}g-1(y2)=x1^{\circ}x2$ 

所以

g-1(y1\*y2)=g-1(y1)°g-1(y2)

因此, 〈Y; \*〉≌〈X; °〉, 所以≌是对称的.

(3) 传递性:如果有〈X;°〉≧〈Y;\*〉,且〈Y;\*〉≧〈Z;+〉,要证明〈X;°〉≧〈Z;+〉.由条件亦即存在双射g: X→Y与h: Y→Z,使得对任意x1,x2∈X和y1,y2∈Y,必有:

 $g(x1^{\circ}x2)=g(x1)^{*}g(x2)$ ,  $h(y1^{*}y2)=h(y1)+h(y2)$ 

下面证明存在一个双射f: X→Z, 使得对任意x1, x2∈X, 有f(x1°x2)=f(x1)+f(x2),

现令f=h·g,即h与g的复合映射,由于g,h均是双射射,所以f亦是双射.

 $\nabla f(x1^{\circ}x2) = h \cdot g(x1^{\circ}x2) = h(g(x1)^{*}g(x2)) = h(g(x1)) + h(g(x2))$ 

 $=h \cdot g(x1) + h \cdot g(x2) = f(x1) + f(x2)$ 

所以,≌是传递的.

综上, ≌ 是等价关系, 即代数结构间的同构关系是等价关系.

T8 已知代数结构 < Z; +> 以及 < C;  $+_3>$ ,其中, Z 为整数集合,  $C=\{0,1,2\}$ . +  $+_3$  为 Z、 C 上的一般加法、加模 3 运算. 请定义 < Z; +> 到 < C;  $+_3>$  的同态映射 $\phi$ ,并按照同态基本定理,构造相应同态三角形,并给出解释.

定义φ: Z->C, φ(i)=i(mod3), i∈Z,

易证明φ为同态映射, 其中, 同态映射的证明: φ(i+j)=(i+j)(mod 3), 而φ(i)+φ(j) =i (mod 3)+3j (mod 3)=((i-3k₁)+(j-3k₂)) (mod 3)=(i+j-3(k₁+k₂)) (mod 3)=(i+j) (mod 3), 其中, k₁ k₂满足 0≤i-3k₁<3, 0≤j-3k₂<3;

定义 $\rho_{\phi}$ :  $x\rho_{\phi}y$  当且仅当 $\phi(x)=\phi(y)$ ; 易证明 $\rho_{\phi}$ 为<Z; +>上同余关系,相应商代数为: <Z/ $\rho_{\phi}$ , \*>,  $Z/\rho_{\phi}=\{[0]\rho_{\phi}, [1]\rho_{\phi}, [2]\rho_{\phi}]\}$ ,  $[x]\rho_{\phi}*[y]\rho_{\phi}=[x+y]\rho_{\phi}$ ;

定义 h: Z->Z/ $\rho_{\varphi}$ : h(i)=[i] $\rho_{\varphi}$  i  $\in$  Z; 定义 f: Z/ $\rho_{\varphi}$ ->C,f([x] $\rho_{\varphi}$ )= $\varphi$ (x), [x] $\rho_{\varphi}$  $\in$  Z/ $\rho_{\varphi}$ .

进而,可以证明h为Z到Z/p。的满同态映射,f为Z/p。到C的同构映射.

T9 If <A;+>is a algebraic structure, where the binary operation + is associative, and <A;+>has an identity, and its element has an inverse, then <A;+> is called a group(群).

A ring(环) is an algebra with the structure < A; +, \*>, where < A; +> is a commutative group(交换群, i.e. , < A; +> is a group and the operation + is commutative) , < A; \*> is a monoid (独异点/单位半群), and the operation \* distributes over + from the left and the right (即\*对+满足左分配律) .

If <A; +, \*> is a ring with the additional property that  $<A-\{0\}; *>$  is a commutative group, then it's called a field(域). Finite field, also known as Galois Field(named after Evariste Galois), refers to a field in which there exists finitely many elements. The most popular and widely used application of Galois Field is in Cryptography(密码学). Since each byte of data are represented as a vector in a finite field, encryption and decryption (加密与解密) using mathematical arithmetic is very straightforward and is easily manipulable.

Now, let  $N_5$  = {0, 1, 2, 3, 4}, and let  $+_5$  and  $*_5$  be the two operations of addition mod 5 (加模 5 求余) and multiplication mod 5 (乘模 5 求余), respectively. Please show that  $< N_5$ ;  $+_5$ ,  $*_5 >$  is a field.

 $<N_5; +_5>$ 是交换群:运算满足交换律、结合律,有单位元 0, 0 的逆元是 0, 1 与 4 互为逆元,2 与 3 互为逆元.

 $<N_5-{0}; *_5>$ 是交换群:运算满足交换律、结合律,有单位元 1,1 的逆元是 1,2 与 3 互为逆元,4 的逆元为其自身.

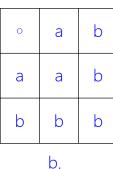


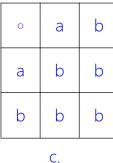
# 可以验证, \*5对+5是满足左右分配律的.

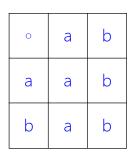
T10 (定义满足某些性质的二元运算) Let A = {a, b}. For each of the following problems, find an operation table satisfying the given condition for a binary operation on A.

- a. <A; o> is a group (群的定义请参考 T8) .
- b. <A; o> is a monoid but not a group.
- c. <A; o> is a semigroup(半群) but not a monoid.

0	а	Ь
а	a	Ь
b	b	а







a.

T11 Show that there is an epimorphism(满同态) between the set B of binary numerals(二进制数) with the usual binary addition(一般二进制加法) defined on B and the set N of natural numbers with the usual addition on N. (提示: 注意到二进制与十进制之间的对应关系)

设+ $b_i$ 、+分别为 B、N 上二进制加法与普通加法运算,显然, 容易证明运算满足封闭性. 进一步可以定义  $f_{two}$  为 B 到 N 的映射:  $f_{two}(b_k \ b_{k-1} \ ... \ b_1b_0) = 2^k b_k + 2^{k-1} b_{k-1} + ... + 2^1 b_1 + 2^0 b_0$ , 可以证明  $f_{two}$  为满射,且满足同态方程:  $f_{two}(x) + f_{two}(x) + f_{two}(y)$ . 故代数结构 <B; + $b_i$ >到 <N; +>存在满同态关系.

3 个同态映射分别为 f, g, and h:

$$f(0) = 0$$
,  $f(1) = 0$ ,  $f(2) = 0$ ;

$$g(0) = 0$$
,  $g(1) = 2$ ,  $g(2) = 4$ ;

$$h(0) = 0$$
,  $h(1) = 4$ ,  $h(2) = 2$ .

T13 Suppose we need a function  $f: N_8 \to N_8$  with the property that f(1) = 3; and also, f must be a homomorphism(同态) from the algebra  $< N_8$ ;  $+_8 >$  to itself, where  $+_8$  is the operation of addition mod 8. Please finish the definition of f. (提示: 利用需要满足的同态方程来定义)

假设 f 是同态映射,0 为的单位元,易得 f(0)=0. 注意到  $f(2)=f(1+_81)=f(1)+_8f(1)=3+_83=6$ . 于是  $f(3)=f(1+_82)=f(1)+_8f(2)=3+_86=1$ . 类似地,有: f(4)=4,f(5)=7,f(6)=2,and f(7)=5.

下面证明,上述定义下,f满足同态方程:  $f(x +_8 y) = f(x) +_8 f(y)$  for all  $x, y \in N_8$ .

事实上,可以验证: f(1+8 ... +8 1) = f(1)+8 ... +8 f(1), n次+8运算, 0≤n≤7. 从而可以证明同态方程成立,

如: 
$$f(3 +_8 4) = f(1 +_8 1 +_8 1 +_8 1 +_8 1 +_8 1 +_8 1)$$

$$= f(1) +_8 f(1) +_8 f(1) +_8 f(1) +_8 f(1) +_8 f(1) +_8 f(1)$$

$$= [f(1) +_8 f(1) +_8 f(1)] +_8 [f(1) +_8 f(1) +_8 f(1)]$$

$$= f(1 +_8 1 +_8 1) +_8 f(1 +_8 1 +_8 1 +_8 1)$$

$$= f(3) +_8 f(4).$$

(另一方面,注意到, f(x)=3x (mod 8),可证明f(x+<sub>8</sub>y)=f(x)+<sub>8</sub>f(y), 即: 3(x+<sub>8</sub>y) mod 8=3x mod 8+<sub>8</sub>3y mod 8)

# 第3部分 综合应用