## 近世代数课后习题作业1部分参考解答

3.

**证明:** 只须证: 对 $\forall x, y \in S$ , 若有 $(a \circ b) \circ x = (a \circ b) \circ y$ , 则必有x = y。

由 结 合 律 知  $(a\circ b)\circ x=a\circ (b\circ x)$  ,  $(a\circ b)\circ y=a\circ (b\circ y)$  , 从 而  $a\circ (b\circ x)=a\circ (b\circ y)$  , 又 a 为左消去元, 故有  $b\circ x=b\circ y$  , 而 b 也为左消去元, 所以有 x=y 。

4.

证明:由普通加法和乘法满足交换律知所定义的二元运算"。"满足交换律。

- 1) 证(M,o) 为幺半群
- ①由定义知二元运算"。" 显然为M上的一个二元代数运算,即(M. $\circ$ )为一代数系;
- ②又对  $\forall (x_1, y_1), (x_2, y_2), (x_3, y_3) \in M$  有:

$$((x_1, y_1) \circ (x_2, y_2)) \circ (x_3, y_3) = (x_1, y_1) \circ ((x_2, y_2) \circ (x_3, y_3))$$
,即满足结合律。

- ③单位元: 对  $\forall (x, y) \in M$  有  $(1,0) \circ (x, y) = (x, y) \circ (1,0) = (x, y)$
- 2) 左消去元

$$(x_1, x_2) \circ (z_1, z_2) = (x_1 z_1 + 2x_2 z_2, x_1 z_2 + x_2 z_1)$$

若
$$(x_1y_1 + 2x_2y_2, x_1y_2 + x_2y_1) = (x_1z_1 + 2x_2z_2, x_1z_2 + x_2z_1)$$
,则:

$$x_1(y_1 - z_1) + 2x_2(y_2 - z_2) = 0$$

$$x_1(y_2 - z_2) + x_2(y_1 - z_1) = 0$$

可得: 
$$2x_2^2(y_2-z_2)=x_1^2(y_2-z_2)$$
, 即 $(x_1^2-2x_2^2)(y_2-z_2)=0$ 

因为
$$x_1^2 - 2x_2^2 \neq 0$$
所以 $y_2 - z_2 = 0$ ,从而 $y_1 - z_1 = 0$ 

5.

6.

**证明:** 设(S, $\circ$ ) 为有限半群,且|S|=n。设b\inS,则可得:  $b^1$ , $b^2$ ,..., $b^n$ , $b^{n+1}$   $\in S$  则由S 的有限性知, $\exists i, j \in [1, n+1]$  使得 $b^j = b^i$ ,不妨设 j > i,即 j = i + k,k > 0。从而有:  $b^i \circ b^k = b^i$ ,则两边同时连续左乘b 可得 $b^p \circ b^k = b^p$ ,且满足  $p = q \cdot k$ ,从而运用递归调用可得 $b^p = b^p \circ b^{2k} = \cdots = b^p \circ b^{qk}$ ,即 $b^p \circ b^p = b^p$ ,令 $a = b^p$ 即可。

7.

## 证明:

- I. 证(*M*,\*)为半群:
- 1) 由"\*"定义知满足封闭性;
- 2) 显然"\*"满足结合律。
- II. 设 e' 为 (M,\*) 的单位元,则对  $\forall a \in M$  ,有 a\*e'=e'\*a=a ,即  $a \circ m \circ e'=a$  ,  $e' \circ m \circ a=a$  ,由结合律:  $a \circ (m \circ e')=a$  ,  $(e' \circ m) \circ a=a$  ,由 a 的任意性知  $m \circ e'$  与  $e' \circ m$  为 M 关于 " $\circ$ " 运算的左右单位元,而  $(M,\circ,e)$  为 么 半群,故有  $m \circ e'=e$  ,  $e' \circ m=e$  ,则由逆元素的定义知 e' 为 m 关于 " $\circ$ " 运算的逆元素,即为 m 满足的条件。

8.

## 证明:

- 1) 结合律:由集合论知识知集合的对称差运算" $\Delta$ "满足结合律,故( $2^s$ , $\Delta$ )为半群;//这里结合律可以直接调用,不用再验证。
- 2) 单位元: 对  $\forall A \in 2^{S}$ 有  $\phi \Delta A = A \Delta \phi = A$ ;
- 3) 逆元: 对 $\forall A \in 2^s$ 有 $A\Delta A = A\Delta A = \phi$ ,即为自身。故 $(2^s, \Delta)$ 为群。

9.

在所有 3 次置换构成的集合  $S_3$  对置换的乘法构成半群  $(S_3,\circ)$  中,令  $A=\{(12),(23)\}$ ,请给出由  $S_3$  的子集 A 所生成的子半群 (A) 。

**解**: 直接对A根据生成迭代算法可得 $(A)=S_3$ ,即包含A的子半群只能是 $S_3$ 。

//这里关于置换的复合运算也就是有限集合上的双射复合运算,请大家查阅前面集合论的内容,这个复合运算后面我们经常用到。//

10.

证明: 主要验证一下结合律,显然。