



书面作业6.2 参考解答或提示

第1部分 基础

第2部分 理论

T1 f 是群 G 到群 H 的同态映射, e_G 、 e_H 为 G 、 H 的单位元, 请证明:

- (1) $f(e_G) = e_H$.
- (2) 任意 $x \in G$, $f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$.
- (3) 任意 $x \in G$, $f(x^n) = f(x)^n (n \in \mathbb{Z})$.

(1) 由 $e_G e_G = e_G$ 有 $f(e_G)f(e_G) = f(e_G) = f(e_G)e_H$. 在群 H 中, 消去等式中的 $f(e_G)$ 得到: $f(e_G) = e_H$.

(2) 由 $xx^{-1} = e_G$ 有 $f(x)f(x^{-1}) = f(e_G) = e_H$. 类似有 $f(x^{-1})f(x) = e_H$, 于是 $f(x)$ 为 $f(x^{-1})$ 的逆元, 即: $f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$. 或类似1): 由 $f(x)f(x^{-1}) = f(e_G) = e_H = f(x)f(x)^{-1}$, 在群 H 中, 消去等式中的 $f(x)$ 记得: $f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$.

(3) 1) 当 $n \geq 1$ 时, 利用同态方程可得 $f(x^n) = f(x)^n$, 但严格证明需要用数学归纳法:

当 $n = 1$, 显然 $f(x^n) = f(x)^n$.

假设 $k \geq n \geq 1$ 时, $f(x^n) = f(x)^n$, 对于 $n = k+1$ 时,

于是, $f(x^{k+1}) = f(x^k x) = f(x^k)f(x) = f(x)^k f(x) = f(x)^{k+1}$, 即 $n = k+1$, $f(x^n) = f(x)^n$;

2) 当 $n = 0$ 时, $f(x^n) = f(x)^n$ 即: $f(e_G) = e_H$, 1) 中已证明;

3) 当 $n < 0$, 令 $n = -N$ ($N \geq 1$). 于是,

$$\begin{aligned} f(x^n) &= f(x^{-N}) \\ &= f((x^N)^{-1}) \quad (\text{注意负指数的含义——} n \text{ 个 } x \text{ 运算再取逆: } (xxx \dots xx)^{-1} = x^{-1}x^{-1} \dots x^{-1}x^{-1} = x^{-n}) \\ &= f(x^N)^{-1} \quad (x^N \text{ 为 } G \text{ 中一个元素, 于是根据 2) 可得此等式}) \\ &= (f(x)^N)^{-1} \quad (\text{上式利用前述归纳证明结果}) \\ &= f(x)^{-N} = f(x)^n. \end{aligned}$$

综上, 得证.

T2 针对下列具体的群之间同态关系, 写出上一题中 3 个性质的具体形式 ((1) (2) 小题), 或利用相关性质证明结论 (第 (3) 小题):

(1) f 为群 $\langle R; + \rangle$ 到群 $\langle R_+; * \rangle$ 的同态映射: $f(x) = a^x$, $a > 0$, $+$, $*$ 为一般的加法、乘法.

1) $f(0) = a^0 = 1$; 2) $f(x^{-1}) = (a^x)^{-1}$ 即 $f(-x) = a^{-x}$; 3) $f(x^n) = (a^x)^n$ 即 $f(nx) = a^{nx}$.

(2) f 为群 $\langle R_+; * \rangle$ 到群 $\langle R; + \rangle$ 的同态映射: $f(x) = \log_a x$, $a > 0$, $+$, $*$ 为一般的加法、乘法.

1) $f(1) = \log_a 1 = 0$; 2) $f(x^{-1}) = (\log_a x)^{-1}$ 即 $f(1/x) = -\log_a x$; 3) $f(x^n) = (\log_a x)^n$, 即 $f(x^n) = n \log_a x$.

注意区分加运算、乘运算的表示.

(3) 证明: f 为群 G 到群 H 的同态映射, $x \in G$, 若 $|x| = n$, 则 $|f(x)|$ 整除 n .

由 $|x| = n$, 有 $x^n = e_G$, 于是 $f(x)^n = f(x^n) = f(e_G) = e_H$, 故 $|f(x)|$ 整除 n .

T3 证明单位半群 G 的所有可逆元素的集合 H , 对于 G 的运算 $*$, 能够构成群.

提示: 需要证明结合律成立: 即 $a, b \in H$, 则 $(a*b)^{-1} \in H$.

T4 设 $\langle G; \circ \rangle$ 是半群, 若 $\forall a, b \in G$, 方程 $a*x = b$, $y*a = b$ 有解, 则称 $\langle G; * \rangle$ 是可解的,

(1) 证明: 可解半群 G 是群;

(2) G 是有限半群, G 为群当且仅当 G 中消去律成立.

提示: (1) 需要首先利用方程有解以及单位元的性质, 将“右单位元” e_1 表示出来, 再利用另外一个方程进行运算判断此 e_1 满足左单位元的要求, 类似地, 证明右单位元 e_2 也存在, 从而二者相等即为单位元; 再进一步, 证明元素可逆. (2) 对于充分性, 可利用消去律证明半群 G 也是可解半群.



(1) 首先证G有单位元.

根据题意, 方程 $a*x=a$ ($a \in G$) 有解, 设它的一个解为 $e \in G$, 则有 $a*e=a$.

对于任意 $b \in G$,

方程 $y*a=b$ 有解, 设解为 c , 则有 $c*a=b$.

于是, $b*e=(c*a)*e=c*(a*e)=c*a=b$.

因此 e 为 G 的右单位元.

类似地, 方程 $y*a=a$, $a \in G$ 有解. 设它的一个解为 $e' \in G$, 则有 $e'*a=a$. 对于任意 $b \in G$, 方程 $a*x=b$ 有解, 设解为 c , 则有 $a*c=b$. 于是, $e'*b=e'*(a*c)=(e'*a)*c=a*c=b$. 因此 e' 为 G 的左单位元.

所以, G 有左单位元也存在右单位元, $e=e'$, 从而 G 存在单位元, 不妨设为 e .

进一步, 证明 G 的每一个元素存在逆元.

对任意 $a \in G$, 方程 $a*x=e$ 有解 c , 则 c 即为 a 的右逆元, 同样地, 方程 $x*a=e$ 有解 c' , 则 c' 即为 a 的左逆元. 由于 $*$ 在 G 上满足结合律, 于是, $c=c*e=c*(a*c')=(c*a)*c'=e*c'=c'$, a 存在逆元 c .

综上, 半群 $\langle G; * \rangle$ 存在单位元, 且 G 中每一个元素可逆, 故 G 是一个群.

(2) 必要性显然. 下面证明充分性.

设 $|G|=n, G=\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

任意 $a, b \in G$, 由 G 满足消去律易得

$b \in \{a*a_1, a*a_2, \dots, a*a_n\}$, 即 $b \in G$.

于是, 在 G 中必存在 $a*a_i=b$ ($1 \leq i \leq n$), 即方程 $a*x=b$ 在 G 中有解.

同理, 方程 $y*a=b$ 在 G 中也有解.

所以, 根据 (1) 知, G 作成群.

T5 设 $\langle H; * \rangle$ 是群 $\langle G; * \rangle$ 的子群, 令 $A=\{x | x \in G, x*H*x^{-1}=H\}$, 证明: $\langle A; * \rangle$ 是 $\langle G; * \rangle$ 的一个子群.

显然 A 非空且 $A \subseteq G$, 需要证明对 $\forall x, y \in A, xy^{-1} \in A$.

对 $\forall x, y \in A$, 有 $xHx^{-1}=H, yHy^{-1}=H$.

由 $yHy^{-1}=H$ 可得 $y^{-1}Hy=H$.

于是 $(xy^{-1})H(xy^{-1})^{-1}=x(y^{-1}Hy)y^{-1}x^{-1}$
 $=xHx^{-1}=H$.

因此, $xy^{-1} \in A$, 故 $\langle A; * \rangle$ 是 $\langle G; * \rangle$ 的一个子群.

T6 设 $\langle H; * \rangle$ 和 $\langle K; * \rangle$ 均是群 $\langle G; * \rangle$ 的子群, 设 $HK=\{h*k | h \in H, k \in K\}$, 证明 $\langle HK; \cdot \rangle$ 是 $\langle G; \cdot \rangle$ 的子群的充要条件是 $HK=KH$.

1) HK 显然非空.

必要性

对 $\forall h*k \in HK, h \in H, k \in K$, 有 $h^{-1} \in H, k^{-1} \in K$, 且

有 $(h*k)^{-1}=k^{-1}*h^{-1} \in KH$.

从而有 $h*k=((h*k)^{-1})^{-1} \in KH$ (KH 为子群)

故 $HK \subseteq KH$

类似地可以证明 $KH \subseteq HK$.

综上两方面, 知 $KH=HK$.

2) 充分性

显然 $HK \subseteq G$, 需要证明对 $\forall h_1*k_1, h_2*k_2 \in HK, h_1*k_1(h_2*k_2)^{-1} \in HK$, 其中 $h_1, h_2 \in H, k_1, k_2 \in K$.

而 $h_1*k_1(h_2*k_2)^{-1}=h_1*k_1*k_2^{-1}*h_2^{-1}=h_1*k'*h_2^{-1}$, 其中 $k'=k_1*k_2^{-1}$.

由 $HK=KH$, 必存 $h_3 \in H, k_3 \in K$ 在使得 $k'*h_2^{-1}=h_3*k_3$.

于是 $h_1*k_1(h_2*k_2)^{-1}=h_1*h_3*k_3=h_4*k_3 \in HK$, 其中 $h_4=h_1*h_3$.

充分性得证.

综上1)、2), 命题得证.



T7 设 f, g 是从群 $\langle A; * \rangle$ 到群 $\langle B; \circ \rangle$ 的同态, $C = \{x | x \in A \text{ 且 } f(x) = g(x)\}$, 请证明: $\langle C; * \rangle$ 是 $\langle A; * \rangle$ 的子群.

提示: 按照判定定理来证明, 并注意利用同态映射以及T1中的有关结论.

设 A, B 的单位元分别为 e, e' , f 是从群 $\langle A; * \rangle$ 到群 $\langle B; \circ \rangle$ 的同态,

有 $f(e) \circ f(e) = f(e * e) = f(e) = f(e) \circ e'$, 在 B 中消去等式中的 $f(e)$ 得 $f(e) = e'$.

类似地, $g(e) = e'$, 故 $f(e) = g(e)$. 并有: $e \in C$, C 非空.

对任意 $x, y \in C$,

有 $x, y \in A$, 且 $f(x) = g(x), f(y) = g(y)$. 现在需要证明 $x * y^{-1} \in C$.

由 $y \in A$ 有 $y^{-1} \in A$, 从而, $x * y^{-1} \in A$.

下面证明 $f(x * y^{-1}) = g(x * y^{-1})$.

f, g 是从群 $\langle A; * \rangle$ 到群 $\langle B; \circ \rangle$ 的同态, 由同态方程, 上述等式转化为 $f(x) \circ f(y^{-1}) = g(x) \circ g(y^{-1})$,

而 $f(x) = g(x)$, 故仅需证明 $f(y^{-1}) = g(y^{-1})$.

由 $f(e) = g(e)$, 以及 f, g 下的同态方程有 $f(y * y^{-1}) = g(y * y^{-1})$, 即 $f(y) \circ f(y^{-1}) = g(y) \circ g(y^{-1})$, 由 $f(y) = g(y)$ 得 $f(y^{-1}) = g(y^{-1})$.

(本等式的证明还可以直接利用T1中的有关结论).

综上, 对任意 $x, y \in C$, 有 $x * y^{-1} \in C$, 故 $\langle C; * \rangle$ 是 $\langle A; * \rangle$ 的子群.

T8 证明: (1) 有限群 G 中的任何元素 a 的阶可整除 $|G|$.

设 $|a| = n$, 则 $\{a^0, a^1, a^2, \dots, a^{n-1}\}$ 可以构成 G 的 n 阶子群, 再由拉格朗日定理可知, $n \mid |G|$.

(2) 质数阶的群 G 没有非平凡子群 (G 除外), 且为循环群.

由拉格朗日定理易判定质数阶群 G 的子群要么是 $\{e\}$, 要么是其自身, 没有其它子群.

设 $|a| = n > 1$, 则 $H = \{a^0, a^1, a^2, \dots, a^{n-1}\}$ 可以构成 G 的子群且 H 为循环群, 因此 $G = H$.

(3) 设 G 和 H 分别是 m 阶与 n 阶群, 若 G 到 H 存在单同态, 则 $m \mid n$.

设 G 到 H 的同态映射为 g , 易得 g 是 G 到 $g(G) \subseteq H$ 的双射关系, 同态方程显然是成立的, 从而 G 与 $g(G)$ 之间同构, $|g(G)| = |G| = m$.

设 G, H 的单位元分别为 e, e' , 有 $g(e)g(e) = g(ee) = g(e) = g(e)e'$, 在 H 中消去 $g(e)$ 得 $g(e) = e'$.

又对任意 $x \in G$, $g(x)g(x)^{-1} = e' = g(e) = g(xx^{-1}) = g(x)g(x^{-1})$, 在 H 中消去等式中的 $g(x)$ 得 $g(x)^{-1} = g(x^{-1})$.

从而, 对任意 $a', b' \in g(G)$, 有 $a, b \in G$, 使得 $g(a) = a', g(b) = b'$,

于是, $a'b'^{-1} = g(a)g(b)^{-1} = g(a)g(b^{-1}) = g(ab^{-1}) \in g(G)$,

由子群判定定理有: $g(G)$ 是 H 之子群.

从而, 由拉格朗日定理, $|g(G)| \mid |H|$, 即 $m \mid n$.

T9 证明右陪集的如下性质:

1) $a \in Ha$; 2) $b \in Ha \Leftrightarrow Ha = Hb$; 3) $a \in H \Leftrightarrow Ha = H$; 4) $Ha = Hb \Leftrightarrow ab^{-1} \in H$.

下面仅分析2)、4) 的证明思路, 1)、3) 可以类似证明:

2) 必要性 对于任意 $b \in Ha$, 不妨设 $b = h_1a$, $h_1 \in H$. 于是, 对于任意 $hb \in Hb$, 有

$$hb = h(h_1a) = (hh_1)a$$

由于 H 是群, 所以 $hh_1 \in H$. 于是

$$hb = (hh_1)a \in Ha,$$

故 $Hb \subseteq Ha$

同理可证: $Ha \subseteq Hb$, 于是 $Hb = Ha$.

充分性 略

4) 充分性 若 $ab^{-1} \in H$, 则存在 $h_1 \in H$, 使得

$$h_1 = ab^{-1}. \text{ 于是, 有 } a = h_1b \in Hb.$$

又据2)可知: $Ha = Hb$.

必要性 若 $Ha = Hb$, 则有



$a \in Ha = Hb$. 于是存在 $h \in H$, 使 $a = hb$. 所以 $ab^{-1} = h \in H$.

T10

1) 设 G 为模12加群, 求 $\langle 3 \rangle$ 在 G 中所有的左陪集.

2) $X = \{x | x \in \mathbb{R}, x \neq 0, 1\}$, 在 X 上定义如下6个函数, 则 $G = \{f_1, f_2, f_3, f_4, f_5, f_6\}$ 关于函数的复合运算构成群, 求子群 $\{f_1, f_2\}$ 的所有的陪集.

$$f_1(x) = x, f_2(x) = 1/x, f_3(x) = 1-x, f_4(x) = 1/(1-x), f_5(x) = (x-1)/x, f_6(x) = x/(x-1).$$

1) $\langle 3 \rangle = \{0, 3, 6, 9\}$, 其不同的左陪集有3个:

$$0 + \langle 3 \rangle = 3 + \langle 3 \rangle = \langle 3 \rangle = \{0, 3, 6, 9\}$$

$$1 + \langle 3 \rangle = 4 + \langle 3 \rangle = 7 + \langle 3 \rangle = 10 + \langle 3 \rangle = \{1, 4, 7, 10\}$$

$$2 + \langle 3 \rangle = 5 + \langle 3 \rangle = 8 + \langle 3 \rangle = 11 + \langle 3 \rangle = \{2, 5, 8, 11\}$$

2) $\{f_1, f_2\}$ 有3个不同的左陪集: $f_1\{f_1, f_2\} = \{f_1, f_2\}$, $f_3\{f_1, f_2\} = f_5\{f_1, f_2\} = \{f_3, f_5\}$, $f_4\{f_1, f_2\} = f_6\{f_1, f_2\} = \{f_4, f_6\}$.

3个右陪集: $\{f_1, f_2\}f_1 = \{f_1, f_2\}$, $\{f_1, f_2\}f_3 = \{f_1, f_2\}f_4 = \{f_3, f_4\}$, $\{f_1, f_2\}f_5 = \{f_1, f_2\}f_6 = \{f_5, f_6\}$.

第3部分 综合应用

T1 某通讯编码由4个数据位 x_1, x_2, x_3, x_4 和3位校验位 x_5, x_7, x_8 构成, 它们的关系如下:

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

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

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

其中, \oplus 为异或运算. 若 S 为满足上述关系的码字的集合, 且当 $x, y \in S$ 时有 $x \oplus y = x_1 \oplus y_1, \dots, x_7 \oplus y_7$.

(1) $\langle S; \oplus \rangle$ 是群, 试证明之;

(2) (选做) 查阅资料分析、证明上述纠错码 (群码) 的纠错能力.

提示: 在 S 上满足封闭性, 上述异或运算是满足结合律的, 0000000 是单位元, S 中元素的 x 存在逆元 x . 故 $\langle S; \oplus \rangle$ 是群.