

离散数学 2013 答案

一. 求下列公式的主析取范式 and 主合取范式: (10 分)

$$(P \rightarrow Q \wedge R) \wedge (\neg P \rightarrow (\neg Q \wedge \neg R))$$

$$\text{主析取范式: } (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \Leftrightarrow \Sigma(0,7)$$

$$\text{主合取范式: } (P \vee \neg Q \vee \neg R) \wedge (\neg P \vee Q \vee \neg R) \wedge (P \vee Q \vee \neg R) \wedge (\neg P \vee \neg Q \vee R) \wedge (P \vee \neg Q \vee R) \wedge (\neg P \vee Q \vee R) \Leftrightarrow \Pi(1,2,3,4,5,6)$$

二. 分别证明下列结论的有效性 (写出证明序列): (8+8=16 分)

(1) 前提: $P \wedge Q \rightarrow R, \neg R \vee S, \neg S$

结论: $\neg P \vee \neg Q$

证一: 反证法

- | | |
|------------------------------|------------|
| ① $\neg(\neg P \vee \neg Q)$ | 否定前提 |
| ② $P \wedge Q$ | ①, T 规则 |
| ③ $P \wedge Q \rightarrow R$ | 前提 |
| ④ R | ②,③, MP 规则 |
| ⑤ $\neg R \vee S$ | 前提 |
| ⑥ $R \rightarrow S$ | ⑤, T 规则 |
| ⑦ S | ④,⑥, MP 规则 |
| ⑧ $\neg S$ | 前提 |
| ⑨ F | ⑦,⑧ |

证二: 直接证明

- | | |
|------------------------------|----------|
| ① $\neg R \vee S$ | 前提 |
| ② $R \rightarrow S$ | ①, T 规则 |
| ③ $\neg S$ | 前提 |
| ④ $\neg R$ | ②,③, 拒取式 |
| ⑤ $P \wedge Q \rightarrow R$ | 前提 |
| ⑥ $\neg(P \wedge Q)$ | ④,⑤, 拒取式 |
| ⑦ $\neg P \vee \neg Q$ | ⑥, T 规则 |

(2) 前提: $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)), \exists x(R(x) \wedge \neg Q(x))$

结论: $\neg \forall x(R(x) \rightarrow P(x))$

证明:

- | | |
|--------------------------------------|-------|
| ① $\exists x(R(x) \wedge \neg Q(x))$ | 前提 |
| ② $R(a) \wedge \neg Q(a)$ | ①, ES |
| ③ $R(a)$ | ②, 化简 |
| ④ $\neg Q(a)$ | ②, 化简 |
| ⑤ $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ | 前提 |
| ⑥ $P(a) \rightarrow Q(a)$ | ⑤, US |

- | | |
|--|----------|
| ⑦ $\neg P(a)$ | ④,⑥, 拒取式 |
| ⑧ $R(a) \wedge \neg P(a)$ | ③⑦, 合取 |
| ⑨ $\neg(\neg R(a) \vee P(a))$ | ⑧, T 规则 |
| ⑩ $\neg(R(a) \rightarrow P(a))$ | ⑨, T 规则 |
| ⑪ $\exists x(\neg(R(x) \rightarrow P(x)))$ | ⑩, EG |
| ⑫ $\neg \forall x(R(x) \rightarrow P(x))$ | ⑪, T 规则 |

三. 设 A, B 为集合, $A \neq \emptyset$, $\langle B, \leq \rangle$ 为偏序集, 集合 $B^A = \{ f \mid f: A \rightarrow B \}$, 定义关系 R 如下:

$$R \subseteq B^A \times B^A, \forall f, g \in B^A, f R g \Leftrightarrow f(x) \leq g(x) \quad (\forall x \in A).$$

证明: R 为 B^A 上的偏序关系。 (12 分)

证: (i) R 具有自反性: $\forall f \in B^A, \forall x \in A, f(x) \in B$, 因 $\langle B, \leq \rangle$ 为偏序集, \leq 具有自反性, $\therefore f(x) \leq f(x)$, $\therefore f R f$;

(ii) R 具有反对称性: $\forall f, g \in B^A$, 若 $f R g$ 且 $g R f$, 则 $\forall x$, 有 $f(x) \leq g(x)$ 且 $g(x) \leq f(x)$. $\therefore \leq$ 具有反对称性, $\therefore \forall x, f(x) = g(x)$, 即 $f = g$.

(iii) R 具有传递性: $\forall f, g, h \in B^A$, 若 $f R g$ 且 $g R h$, 则 $\forall x$, 有 $f(x) \leq g(x)$ 且 $g(x) \leq h(x)$. $\therefore \leq$ 具有传递性, $\therefore \forall x, f(x) \leq h(x)$, 即 $f R h$.

四. 设集合 $S = \{1, 2, \dots, n\}$, $G = \{ p \mid p: S \rightarrow S, \text{ 且 } p \text{ 为双射} \}$, 定义 S 上的二元关系 R 如下:

$$\forall i, j \in S, i R j \Leftrightarrow \exists f \in G, f(i) = j$$

完成下列各题: (4+6+2=12 分)

(1) 设 \circ 为函数的合成运算, 证明: $\langle G, \circ \rangle$ 构成群;

证: (i) 封闭性: $\forall f, g \in G, f \circ g$ 仍为 S 上的双射, $\therefore f \circ g \in G$,

(ii) 结合律: \circ 为函数的合成运算, 满足结合律;

(iii) 幺元: 设 1_S 为 S 上的恒等函数, $1_S \in G$, 且 $\forall f \in G, 1_S \circ f = f \circ 1_S = f$, 1_S 为合成运算 \circ 的幺元;

(iv) 逆元: $\forall f \in G, \therefore f$ 为双射, $\exists f^{-1} \in G$, 使得 $f^{-1} \circ f = f \circ f^{-1} = 1_S$, 即 G 中每个元素有逆元;

综上, $\langle G, \circ \rangle$ 构成群。

(2) 证明: 关系 R 为 S 上的等价关系;

证: (i) 自反性: 设 1_S 为 S 上的恒等函数, $\forall i \in S, 1_S(i) = i, \therefore i R i$;

(ii) 对称性: $\forall i, j \in S$, 若 $i R j$, 则 $\exists f \in G, f(i) = j, \therefore f$ 为双射, $i = f^{-1}(j)$, 即 f^{-1} 为 f 的逆函数, 由(1)知, $f^{-1} \in G, \therefore j R i$;

(iii) 传递性: $\forall i, j, k \in S$, 若 $i R j, j R k$, 则 $\exists f \in G, f(i) = j$, 且 $\exists g \in G, g(j) = k$, 那么 $g(f(i)) = k$, 即 $g \circ f(i) = k$, 由(1)知, $g \circ f \in G$,

$\therefore i R k$; 综上, R 为 S 上的等价关系。

(3) 求集合 S 关于关系 R 的商集 S/R .

解: 易知, $\forall i, j \in S, i R j$, 所以 R 是 S 上的全域关系, 即 $R=S \times S, S/R = \{S\}$.

五. 循环群 $\langle \mathbb{N}_6, +_6 \rangle$, 其中 $\mathbb{N}_6 = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$, $\forall a, b \in \mathbb{N}_6, a +_6 b = (a + b) \bmod 6$, 试完成下列各题:

(6+6+2+2=16 分)

(1) 求群 $\langle \mathbb{N}_6, +_6 \rangle$ 的每个元素的阶;

解: $|0|=1; |1|=6; |2|=3; |3|=2; |4|=3; |5|=6$

(2) 求群 $\langle \mathbb{N}_6, +_6 \rangle$ 的所有子群和生成元;

解: 子群: $\{0\}, \{0, 2, 4\}, \{0, 3\}, \mathbb{N}_6$

生成元: 1、5

(3) 设函数 $h: \mathbb{N}_6 \rightarrow \mathbb{N}_6$ 是 $\langle \mathbb{N}_6, +_6 \rangle$ 上的自同构 (同态映射且为双射), 求出所有满足以上条件的函数 h ;

解: 设 h 是同态, 则 $h(x) = x \cdot h(1)$; 即 h 由 $h(1)$ 的值唯一确定, $h(1)=0, 1, 2, 3, 4$ or 5 中仅有两个是同构, 即:

(i) $h(1)=1$; (恒等映射)

(ii) $h(1)=5$; ($h(0)=0; h(2)=4; h(3)=3; h(4)=2; h(5)=1$)

(4) 写出同构意义下所有的 6 阶群。

解: 同构意义下所有的 6 阶群有两个: $\langle \mathbb{N}_6, +_6 \rangle$ 和 $\langle S_3, \circ \rangle$

运算表分别如下:

*	e	s	t	x	y	z
e	e	s	t	x	y	z
s	s	t	x	y	z	e
t	t	x	y	z	e	s
x	x	y	z	e	s	t
y	y	z	e	s	t	x
z	z	e	s	t	x	y

*	e	s	t	x	y	z
e	e	s	t	x	y	z
s	s	e	y	z	t	x
t	t	z	e	y	x	s
x	x	y	z	e	s	t
y	y	x	s	t	z	e
z	z	t	x	s	e	y

六. 设 f 和 g 都是群 $\langle G, * \rangle$ 到 $\langle H, \circ, e_H \rangle$ 的同态映射, 且 $G1 = \{ x \mid x \in G \wedge f(x) = g(x) \}$. 完成下列各题: (7+7=14 分)

(1) 试证: $\forall x \in G, f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$;

证: $\because f$ 是同态映射, $\forall x \in G, f(x^{-1}) \circ f(x) = f(x^{-1} * x) = f(e_G) = e_H$, 且

$$f(x) \circ f(x^{-1}) = f(x * x^{-1}) = f(e_G) = e_H$$

$$\therefore f(x) \text{ 的逆是 } f(x^{-1}), \text{ 即 } f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$$

(2) 试证: $\langle G1, * \rangle$ 是 $\langle G, * \rangle$ 的子群。

证: (i) $\because f$ 和 g 是同态映射, $f(e_G) = e_H = g(e_G)$, $\therefore e_G \in G1$, $G1$ 非空。

(ii) $\forall a, b \in G1$, 有 $f(a) = g(a)$, $f(b) = g(b) \in H$, $f(b)^{-1} = g(b)^{-1}$

又由 f, g 是同态和(1)知,

$$f(a * b^{-1}) = f(a) \circ f(b^{-1}) = f(a) \circ f(b)^{-1} = g(a) \circ g(b)^{-1} = g(a) \circ g(b^{-1}) = g(a * b^{-1})$$

$$\therefore a * b^{-1} \in G1, \therefore \langle G1, * \rangle \text{ 是 } \langle G, * \rangle \text{ 的子群。}$$

七. 设 $G(n, m)$ 是简单平面图, 且 $n = 7, m = 15$. 证明: (6+6=12 分)

(1) 图 G 是连通的;

证: 假设 G 不连通, 则 G 至少有两个连通分支 $G1(n1, m1)$ 和 $G2(n2, m2)$, 有如下几种可能: ① $n1=6, n2=1$: 则 $m2=0$, 而 $m1 \leq 15$, 若 $m1=15$, $G1$ 即为 $K5$, 与 G 是平面图矛盾; ② $n1=5, n2=2$: 则 $m1+m2 \leq 10+1 < 15$, 矛盾; ③ $n1=4, n2=3$: 则 $m1+m2 \leq 6+3 < 15$, 矛盾; $\therefore G$ 连通。

(2) 图 G 的每个面均有 3 条边围成。

证: 假设有一个面由 4 条边围成, 其余由 3 条围成, 根据欧拉公式, G 的面数 $k=2+m-n=10$, 则所有面的总边数 $\geq 4 + 9 \times 3 = 31$. 而每个边最多是两个面的边, 即面的总边数 $\leq 15 \times 2 = 30$. 矛盾。

八. 设 G 是简单连通赋权图, $e = (u, v)$ 是 G 中的一条边, 且对图 G 的任意一条异于 e 的边 e' , 均有: e 的权值小于 e' 的权值, 证明: G 的任意一个最小生成树必含有边 e . (8 分)

证: (反证法) 假设 T 是 G 的一个最小生成树, T 不含边 e . 则 T 中从顶点 u 到 v 有唯一一条简单路径, 从该路径上任意删除一条边 f 后, 将 T 分为两个连通分支 $T1$ 和 $T2$, 则 u 和 v 分别在 $T1$ 、 $T2$ 上, 而 $T1 \cup T2 \cup \{e\}$ 是 G 的另

一个生成树 T' ，因 e 的权值小于 f 的权值，所以 T' 的权值小于 T 的权值，与 T 是最小生成树矛盾。得证。