

武汉大学计算机学院20xx-20xx学年第一学期  
20xx级《离散数学》(A)考试标准答案

一、试求下述命题公式 $G$ 的主析取和主合取范式: (10分)

$$(P \leftrightarrow Q) \rightarrow R$$

主析取范式:

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

主合取范式:  $(\neg P \vee \neg Q \vee R) \wedge (P \vee Q \vee R)$ .

二、写出下列结论的证明序列: (16分, 8+8)

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

结论:  $P \leftrightarrow Q$ ;

证明:

① $(Q \rightarrow P) \vee \neg R$	引入前提	⑥ $P \rightarrow Q$	④ + ⑤ + MT
② $R$	引入前提	⑦ $(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$	③ + ⑥ + 合
③ $Q \rightarrow P$	① + ② + 析取三段论	取式	
④ $R \vee S$	② + 加法式	⑧ $P \leftrightarrow Q$	⑦ + T
⑤ $\neg(P \rightarrow Q) \rightarrow \neg(R \vee S)$	引入前		

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

结论:  $\exists x \neg P(x)$ .

证明:

① $\exists x \neg R(x)$	引入前提	⑥ $\forall x(P(x) \rightarrow \neg Q(x))$	引入前提
② $\neg R(a)$	① + ES	⑦ $P(a) \rightarrow \neg Q(a)$	⑥ + US
③ $\forall x(Q(x) \vee R(x))$	引入前提	⑧ $\neg P(a)$	⑦ + ⑤ + MT
④ $Q(a) \vee R(a)$	③ + US	⑨ $\exists x \neg P(x)$	⑧ + EG
⑤ $Q(a)$	② + ④ + 析取三段论		

三、偏序集 $\langle \{2, 4, 6, 9, 12, 18, 27, 36, 48, 72\}, | \rangle$ ,  $m | n$ 当且仅当 $m$ 整除 $n$ . 完成下列各题 (15分, 5+5+5)

(1) 求极大元素和极小元素;

解: 极小元素: 2, 9; 极大元素: 27, 48, 72.

(2) 求子集 $\{48, 72\}$ 的所有下界和最大下界;

解: 下界: 2, 4, 6, 12, 最大下界12.

- (3) 证明: 偏序集 $\langle P, \leq \rangle$ , 若 $a$ 是 $P$ 的最大元素, 则 $P$ 仅有一个极大元素.  
证明: 反证法,  $\because a$ 是最大元素,  $\therefore a$ 是极大元素. 设 $b \in P$ ,  $b$ 是极大元素, 且 $b \neq a$ . 因为 $a$ 是最大元素, 所以 $b \leq a$ , 而 $b$ 是极大元素, 则所有的元素与 $b$ 要么不可比较, 要么小于等于 $b$ , 而 $a$ 和 $b$ 是可比较的, 则 $a \leq b$ . 由偏序关系的反对称性有 $a = b$ . 矛盾

四、设 $A$ 为非空集合,  $A^A = \{f \mid f: A \rightarrow A\}$ , 关系 $\mathcal{R} \subseteq A^A \times A^A$ ,  $\forall f, g \in A^A$ ,  $f \mathcal{R} g \Leftrightarrow f(A) = g(A)$ , 完成下列各题: (15分, 9+3+3)

- (1) 证明 $\mathcal{R}$ 是 $A^A$ 上的等价关系;

证明:

- ① 自反性:  $\forall f \in A^A$ ,  $f(A) = f(A)$ , 即 $f \mathcal{R} f$ ;
- ② 对称性: 设 $f \mathcal{R} g$ , 则 $f(A) = g(A)$ , 即 $g(A) = f(A)$ ,  $\therefore g \mathcal{R} f$ ;
- ③ 传递性: 设 $f \mathcal{R} g \wedge g \mathcal{R} h$ , 则 $f(A) = g(A)$ ,  $g(A) = h(A)$ , 这样 $f(A) = h(A)$ ,  $\therefore f \mathcal{R} h$ ;

故 $\mathcal{R}$ 是等价关系.

- (2) 若 $|A| = n$ , 求 $|\llbracket 1_A \rrbracket_{\mathcal{R}}|$ , 其中 $1_A$ 是集合 $A$ 上的恒等变换;

解: 设 $f \mathcal{R} 1_A$ , 则 $f(A) = 1_A(A) = A$ , 即 $f$ 是满射, 而 $A$ 是有限集合, 则 $A$ 上的满射也是单射, 故 $f \mathcal{R} 1_A$ 当且仅当 $f$ 是双射, 这样 $\llbracket 1_A \rrbracket_{\mathcal{R}} = \{f \mid f \in A^A \wedge f \text{ 是双射}\}$ , 故 $|\llbracket 1_A \rrbracket_{\mathcal{R}}| = n!$ .

- (3) 证明: 集合 $A^A/\mathcal{R}$ 和集合 $2^A - \{\emptyset\}$ 存在双射.

证明: 定义函数 $h: A^A \rightarrow 2^A$ ,  $f \mapsto f(A)$ . 则 $\forall B \subseteq A \wedge B \neq \emptyset$ , 设 $b \in B$ , 定义函数 $g_B: A \rightarrow A$ ,

$$g_B(x) = \begin{cases} x & \text{if } x \in B \\ b & \text{if } x \notin B \end{cases}.$$

则 $g_B(A) = B$ , 这样 $h(A^A) = 2^A - \{\emptyset\}$ .

设 $=_h$ 是 $h$ 所诱导的等价关系, 则 $f =_h g \iff h(f) = h(g)$ , 即 $f(A) = g(A)$ , 或 $f \mathcal{R} g$ ,  $\therefore =_h = \mathcal{R}$ . 由函数标准分解定理, 存在双射 $\bar{h}: A^A/\mathcal{R} \rightarrow h(A^A)$ , 即 $A^A/\mathcal{R}$ 和 $2^A - \{\emptyset\}$ 间存在双射.

五、设 $\langle S_n, \circ \rangle$ 是 $n$ 次对称群, 其中 $S_n$ 是集合 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上所有置换的集合,  $\circ$ 是函数的合成运算. 设 $H \subseteq S_n$ ,  $H = \{\pi \mid \pi \in S_n, \text{ 且 } \pi \text{ 是保持元素 } 1 \text{ 不变的置换}\}$ : (12分, 8+4)

- (1) 证明 $H$ 是 $S_n$ 的子群;

证明:

- ①  $1 \in H$ : 设 $1$ 是集合 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上的恒等变换, 则 $1$ 是 $S_n$ 的么, 而 $1(1) = 1$ ,  $\therefore 1 \in H$ .
- ② 运算封闭性: 设 $f, g \in H$ , 则 $g \circ f(1) = g(1) = 1$ ,  $\therefore g \circ f \in H$ .
- ③ 取逆运算封闭性: 设 $f \in H$ , 则 $f^{-1} \in S_n$ ,  $f^{-1} \circ f = 1$ , 这样 $f^{-1}(1) = f^{-1}(f(1)) = (f^{-1} \circ f)(1) = 1$ .  $\therefore f^{-1} \in H$ .

综上所述,  $H \leq S_n$ .

- (2) 设  $P$  为  $H$  在  $S_n$  中的所有左陪集组成的集合, 用性质法描述集合  $P$ , 并求  $|P|$ .  
 解:  $P = \{ \{ f \mid f \in S_n \wedge f(1) = i \} \mid i = 1, 2, \dots, n \}$ .  
 设  $\mathcal{R}_l$  是  $H$  所诱导的左同余关系, 则  $P = S_n / R_l$ , 而  $|H| = (n-1)!$ ,  $\therefore |P| = n$ .

六、循环群  $\langle N_m, +_m \rangle$ , 其中  $N_m = \{0, 1, \dots, m-1\}$  ( $n \in \mathbb{N}, m > 0$ ),  $a +_m b = (a+b) \bmod m$ , 完成下列各题: (16分, 6+2+6+2)

- (1) 求  $\langle N_6, +_6 \rangle$  的所有子群;  
 解:  $\{0\}, \{0, 3\}, \{0, 2, 4\}, \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ .  
 (2) 求  $\langle N_6, +_6 \rangle$  到  $\langle N_5, +_5 \rangle$  的所有同态;  
 解: 只有唯一的一个平凡同态  $h: N_6 \rightarrow N_5, i \mapsto 0$ .  
 (3) 设  $h$  是  $\langle N_m, +_m \rangle$  到  $\langle N_k, +_k \rangle$  上的同态, 证明  $h(N_m)$  是  $N_k$  的循环子群;  
 证明: 由于  $h$  是同态, 则  $h(N_m) \leq N_k$ ; 定义函数  $f: \mathbb{Z} \rightarrow N_m, i \mapsto i \bmod m$ , 则  $f$  是  $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$  到  $N_m$  上的满同态. 这样  $h(N_m) = h(f(\mathbb{Z})) = \{ h(f(i)) \mid i \in \mathbb{Z} \} = \{ ih(f(1)) \mid i \in \mathbb{N} \}$ . 即  $h(N_m)$  是循环群.  
 (4) 证明  $N_m \simeq N_k$  ( $m \geq k$ ), 当且仅当  $k \mid m$ .  
 证明:  
 必要性: 设  $h$  是  $N_m$  到  $N_k$  上的满同态, 则  $N_m / \ker(h) \simeq N_k, \therefore |N_m| / |\ker(h)| = |N_k|$ . 即  $m = k|\ker(h)|$ . 故  $k \mid m$ .  
 充分性: 设  $m = pk$ , 定义函数  $h: N_m \rightarrow N_m, i \mapsto pi$ , 则  $h$  是  $N_m$  上的自同态, 且  $h(N_m) = \langle p \rangle$ . 而  $|\langle p \rangle| = m/p = k$ , 这样  $\langle p \rangle$  是一个阶数为  $k$  的循环群, 而阶数为  $p$  的循环群彼此同构, 因此存在  $\langle p \rangle$  到  $N_k$  上的同构  $f$ , 这样  $f \circ h$  是  $N_m$  到  $N_k$  上的满同态, 故  $N_m \simeq N_k$ .

七、简单无向图  $G(n, m)$ , 其中顶点数  $n$  为奇数. 证明: 图  $G$  中奇数度数顶点的个数与图  $\overline{G}$  中奇数度数的顶点个数相等. (8分)

证明: 设  $v$  是图  $G$  的一个顶点, 记  $\deg_G(v)$  为  $v$  在图  $G$  中的度数,  $\deg_{\overline{G}}(v)$  为  $v$  在图  $\overline{G}$  中的度数, 则  $\deg_G(v) + \deg_{\overline{G}}(v) = n-1$  (偶数). 这样如果  $\deg_G(v)$  为奇数, 则  $\deg_{\overline{G}}(v)$  也是奇数; 反之亦然. 故图  $G$  中奇数度数顶点的个数与图  $\overline{G}$  中奇数度数的顶点个数相等.

八、设  $G = \langle V, E \rangle$  是无向连通图. 边  $e \in E$  称为桥边, 当且仅当  $G$  删除边  $e$  后不再连通. 证明:  $e$  是桥边, 当且仅当  $e$  属于图  $G$  的每颗生成树. (8分)

证明: 必要性 (反证法): 设  $T$  是  $G$  的生成树, 且边  $e$  不在  $T$  上, 这样  $T$  是  $G$  的一个删除边  $e$  后还保持连通的子图, 矛盾.

充分性 (反证法): 设  $e$  不是桥边, 则图  $G$  删除  $e$  后还是连通图 (记为  $G'$ ), 则对  $G'$  也存在生成树  $T$ ,  $T$  也是  $G$  的生成树且  $e$  不在  $T$  中, 这与条件矛盾.