## 武汉大学计算机学院2009-2010学年第一学期 2008级《离散数学》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)  $(P \to Q) \to R$ 

主析取范式:  $(P \land Q \land R) \lor (\neg P \land Q \land R) \lor (P \land \neg Q \land R) \lor (\neg P \land \neg Q \land R) \lor (P \land \neg Q \land \neg R)$ ;

主合取范式:  $(\neg P \lor \neg Q \lor R) \land (P \lor \neg Q \lor R) \land (P \lor Q \lor R)$ .

二、 写出下列结论的证明序列:

(20分, 10+10)

- (1) 前提: P → Q, Q → R, ¬R ∧ S.
  结论: ¬P;
  证明:
  - ①  $\neg R \wedge S$  引入前提 ②  $\neg Q$  ② + ③ +MT ②  $\neg R$  化简规则 ⑤  $P \rightarrow Q$  引入前提
- (2) 前提:  $\forall x (P(x) \rightarrow \neg Q(x)), \forall x (Q(x) \lor R(x)), \exists x \neg R(x).$  结论:  $\exists x \neg P(x).$  证明:
  - ①  $\exists x \neg R(x)$  引入前提 ⑤  $\forall x (P(x) \rightarrow \neg Q(x))$  引入前提 ②  $\neg R(a)$  ① +ES ③  $\forall x (Q(x) \lor R(x))$  引入前提 ④  $Q(a) \lor R(a)$  ③ +US ⑤ P(a) ② +(3) + MT ⑤ Q(a) ② +(4) +析取三段论 ②  $\exists x \neg P(x)$  ③ +EG
- 三、 设有函数 $f:A\to B$ , 定义函数 $g:\mathcal{P}(B)\to\mathcal{P}(A),\ \forall S\in\mathcal{P}(B)$  (注:  $\mathcal{P}(A)$ 为集合A的幂集合),有 (20分,10+5+5)

$$g(S) = \{ a \mid a \in A \land f(a) \in S \} ( \mathbb{P} f^{-1}(S) )$$

- (1) 试证明,如果f是单射,则 $\forall X \subseteq A$ , $f^{-1}(f(X)) = X$ ; 证明:由定理有 $X \subseteq f^{-1}(f(X))$ ,现需证 $f^{-1}(f(X)) \subseteq X$ ,设 $x \in f^{-1}(f(X))$ ,则 $f(x) \in f(X)$ ,即 $\exists x' \in X$ ,f(x) = f(x').  $\therefore f$ 是单射, $\therefore x = x'$ ,即 $x \in X$ . 故 $f^{-1}(f(X)) \subseteq X$ .
- (2) 试证明,当f是单射时,g是满射; 证明: $\forall X \in \mathcal{P}(A)$ ,由(1)有 $f^{-1}(f(X)) = X$ ,即g(f(X)) = X, $\therefore g(\mathcal{P}(B)) = \mathcal{P}(A)$ 。故g是满射。
- (3) 试以集合 $A = \{a, b\}$ 到 $B = \{c, d\}$ 上的函数为例说明当f不是单射时,g不是满射.

解: 设f(a) = f(b) = c, 则 $g(\mathcal{P}(B)) = \{\emptyset, \{a,b\}\} \subsetneq \mathcal{P}(A)$ , 故g不是满射.

- 四、设A为集合,集合P是集合A上所有的划分组成的集合,即 $P = \{S | S \in A\}$ 的划分 $\}$ ,定义关系 $R \in P \times P$ , $\forall S, T \in P$ , $\langle S, T \rangle \in R$  iff  $\exists \forall u \in S$ ,则存在 $v \in T$ ,使得 $u \subseteq v$ .如 $A = \{a,b,c\}$ ,设 $S = \{\{a\},\{b,c\}\}$ , $T = \{\{a,b,c\}\}$ ,则 $\langle S,T \rangle \in R$ :
  - (1) 设 $A = \{a, b, c\}$ ,试用枚举法表示集合A上所有的划分组成的集合P;解:

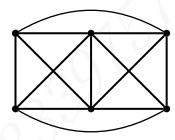
$$P = \{ \{ \{a, b, c\} \}, \{ \{a, b\}, \{c\} \}, \{ \{b, c\}, \{a\} \}, \{ \{a, c\}, \{b\} \}, \{ \{a\}, \{b\}, \{c\} \} \}$$

- (2) 证明: *R*是偏序关系; 证明:
  - ① 自反性:  $\forall S \in P$ ,  $\forall u \in S$ ,  $u \subseteq u$ ,  $\therefore \langle S, S \rangle \in R$ ;
  - ② 反对称性: 设 $\langle S,T \rangle \in R \land \langle T,S \rangle \in R$ , 需证明集合S和T相等. 设 $u \in S$ ,  $\therefore \exists v \in T$ ,  $u \subseteq v$ ,  $\because \langle T,S \rangle \in R$ ,  $\therefore \exists u' \in S$ ,  $v \subseteq u'$ , 这样 $u \subseteq u'$ , 而u和u'同属于一个划分S, 所以它们均非空且 $u \cap u' \neq \emptyset$ ,  $\therefore u = u'$ , 而 $u \subseteq v \subseteq u'$ ,  $\therefore u = v$ , 故 $S \subseteq T$ . 同理可证 $T \subseteq S$ .  $\therefore S = T$ .
  - ③ 传递性: 设 $\langle S, T \rangle \in R \land \langle T, W \rangle \in R$ , 则 $\forall u \in S, \exists u \in T, u \subseteq v,$   $\because \langle T, W \rangle \in R$ ,  $\therefore \exists w \in W, v \subseteq w$ , 这样 $u \subseteq w$ , 故 $\langle S, W \rangle \in R$ .
- (3) 试用性质法表示集合P的最大元素和最小元素. 解: 最大元素 $\{A\}$ ; 最小元素 $\{\{a\} | a \in A\}$ .
- 五、 设 $\langle G, *, e \rangle$ 是群,H,K是其子群,在G上定义二元关系R:  $\forall a, b \in G$ ,aRb iff 存在 $h \in H$ ,  $k \in K$ ,使得b = h \* a \* k. 证明: (20分, 每小题5分)
  - (1) *R*是*G*上的等价关系; 证明:
    - ① 自反性:  $: H, K \leq G, : e \in H \cap K.$  这样 $\forall a \in G, a = e * a * e.$
    - ② 对称性: 设aRb, 即 $\exists h \in H, k \in K$ , b = h \* a \* k, 即 $a = h^{-1} * b * k^{-1}$ ,  $\hbar h^{-1} \in H, k^{-1} \in K$ , 故bRa.
    - ③ 传递性: 设 $aRb \wedge bRc$ , 即 $\exists h, h' \in H, k, k' \in K$ ,  $b = h * a * k \wedge c = h' * b * k'$ , 这样c = (h' \* h) \* a \* (k \* k'). 而 $h' * h \in H \wedge k * k' \in K$ , 故aRc.
  - (2) 试证明 $\forall h, h' \in H, k, k' \in K, hRh', kRk';$  证明:  $h' = (h'*h^{-1})*h*e$ , 而 $h, h' \in H$ , 根据子群运算的封闭性有 $h'*h^{-1} \in H$ , 又 $e \in K$ , 故hRh'. 同理可证kRk'.
  - (3) 试证明 $\forall a,b \in H \cup K$ , aRb; 证明: 如果 $a,b \in H \lor a,b \in K$ , 这由题(2)有aRb. 设 $a \in H \land b \in K$ ,  $\therefore e \in H \cap K$ , 由题(2),  $aRe \land eRb$ , 由于R是传递关系,故aRb.
  - (4) 若|H| = m, |K| = n, |G| = mn,  $m \to n$ 互素, $[a]_R$ 是R的某个等价类,且 $[a]_R$ 是G的一个子群,则 $R = G \times G$ . 证明:  $:: [a]_R \leq G$ ,  $:: e \in [a]_R$ . 这样eRa, 由(2),  $\forall h \in H$ , eRh, :: hRa,

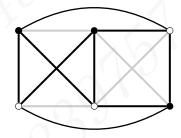
即 $h \in [a]_R$ ,由此 $H \subseteq [a]_R$ , $\therefore H \leqslant [a]_R$ . 根据Lagrange定理, $|H| \big| |[a]_R|$ ,即  $m \not\in |[a]_R|$  的因子。同理 n 也是  $|[a]_R|$  的因子。而 m 和 n 互素,这样  $mn \not\in |[a]_R|$  的因子。 $\therefore mn = |G| \geqslant |[a]_R| \geqslant mn$ .故  $[a]_R = G$ .

六、 设判别下面的简单无向图是否为平面图:

(8分)



解1: 不是平面图,因为其子图与 $K_{3,3}$ 同构:



解2: : m = 13, n = 6, m = 13 > 12 = 3n - 6, 不满足平面图的必要条件 $m \le 3n - 6$ .

七、 设无向图G(n,m)是树,其结点最大度数为 $k(k \ge 2)$ ,证明: G中至少有k片树 叶. (7分)

证明 (反证法): 设仅有k-1个结点为树叶,这样图G有1个结点的度数 $\geqslant k$ , n-k个结点的度数 $\geqslant 2$ , k-1个结点的度数为1. ∴所有结点的度数之和不小于下式:

$$k + 2(n-k) + k - 1$$

即2n-1. 但是n个结点的无向树的边数m=n-1, 其度数之和为2n-2<2n-1. 故矛盾. 同理对叶结点数小于k-1的情况也有上述矛盾.