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: $(P \land Q \land R) \lor (\neg P \land Q \land R) \lor (P \land \neg Q \land R) \lor (\neg P \land \neg Q \land R)$ $R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R);$

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: $P \to Q$, $Q \to R$, $\neg R \land S$. 结论: ¬*P*; 证明:

 $(1) \neg R \wedge S$

引入前提 | ④ ¬Q

(2) + (3) + MT

(2) $\neg R$

引入前提

(3) $Q \rightarrow R$

引入前提 | ⑥ ¬P

- (4) + (5) + MT
- (2) 前提: $\forall x (P(x) \to \neg Q(x)), \forall x (Q(x) \lor R(x)), \exists x \neg R(x).$ 结论: $\exists x \neg P(x)$. 证明:

 $\exists x \neg R(x)$

引入前提 $| \bigcirc \forall x (P(x) \rightarrow \neg Q(x))$ 引入前提

 $(2) \neg R(a)$

 $\textcircled{1} + ES \mid \textcircled{7} P(a) \to \neg Q(a)$

(6) + US

③ $\forall x(Q(x) \lor R(x))$ 引入前提

3+US $\otimes \neg P(a)$ 7+5+MT

(4) $Q(a) \vee R(a)$ (5) Q(a)

 $(2) + (4) + 析取三段论 | (9) \exists x \neg P(x)$

(8)+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'). : f是单射, : x = x', 即 $x \in X$. 故 $f^{-1}(f(X)) \subseteq X$.
- (2) 试证明, 当f是单射时, q是满射; 证明: $\forall X \in \mathcal{P}(A)$, 由(1)有 $f^{-1}(f(X)) = X$, 即g(f(X)) = X, $\therefore g(\mathcal{P}(B)) = X$ $\mathcal{P}(A)$. 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

解: 设f(a) = f(b) = c, 则 $q(\mathcal{P}(B)) = \{\emptyset, \{a,b\}\} \subseteq \mathcal{P}(A)$, 故q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:

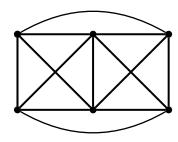
$$P = \{ \{ \{a, b, c\} \}, \{ \{a, b\}, \{c\} \}, \{ \{b, c\}, \{a\} \}, \{ \{a, c\}, \{b\} \}, \{ \{a\}, \{b\}, \{c\} \} \}$$

- (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 $\forall u \in S, \exists u \in T, u \subseteq v, \therefore \langle T, W \rangle \in R$, $\therefore \exists w \in W, v \subseteq w$, 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 $a \in H \land b \in K$, $e \in H \cap K$, 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与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,

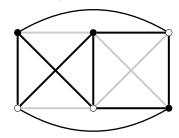
即 $h \in [a]_R$,由此 $H \subseteq [a]_R$, $\therefore H \leq [a]_R$. 根据Lagrange定理, $|H| \mid |[a]_R|$,即 $m \not \in |[a]_R|$ 的因子. 同理 n 也是 $|[a]_R|$ 的因子. 而 m 和 n 互素,这样 $mn \not \in |[a]_R|$ 的因子. $\therefore mn = |G| \geqslant |[a]_R| \geqslant mn$. 故 $[a]_R = G$.

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:

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

p2n-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.