武汉大学计算机学院 2009-2010学年第二学期2008级 《离散数学》期末考试试卷(A)

学号:	姓名:	专业:	成绩:	
, , ,		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		

(注:①考试时间为120分钟;②所有的解答必须写在答题纸上,并注明题号。)

- 一、 试求下述命题公式G的主析取和主合取范式: (10分) $(P \to Q) \to R$
- 二、写出下列结论的证明序列:

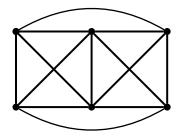
(20分, 10+10)

- (1) 前提: $P \to Q$, $Q \to R$, $\neg R \land S$. 结论: $\neg P$;
- (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: $\exists x \neg P(x)$.
- 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 $\forall X \subseteq A$, $f^{-1}(f(X)) = X$;
- (2) 试证明,当f是单射时,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 是单射时,g不是是满射.
- 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 $P = \{S \mid S$ 是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 若 $\forall u \in S$,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 $\langle S,T \rangle \in R$: (15分,5+5+5)
 - (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;
 - (2) 证明: R是偏序关系;
 - (3) 试用性质法表示集合P的最大元素和最小元素.

- 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;
 - (2) 试证明 $\forall h, h' \in H$, $k, k' \in K$, hRh', kRk';
 - (3) 试证明 $\forall a, b \in H \cup K, aRb$;
 - (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 $R=G\times G$.
- 六、 设判别下面的简单无向图是否为平面图: (8分)



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)

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

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)

(2) + (3) + MT

- (1) 前提: $P \to Q$, $Q \to R$, $\neg R \land S$. 结论: $\neg P$;
 - **证明:** ① ¬R ∧ S
 引入前提 | ④ ¬Q
 - ② $\neg R$ 化简规则 ⑤ $P \rightarrow Q$ 引入前提 ③ $Q \rightarrow R$ 引入前提 ⑥ $\neg P$ ④ + ⑤ +MT
- (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 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 Q(a) 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.

- - (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 $u \cap v' \neq \emptyset$, $\therefore u = u'$, 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 $\{P\}$; 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;

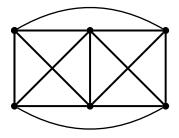
证明:

- 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, $p\exists h \in H, k \in K, b = h*a*k, pa = h^{-1}*b*k^{-1},$ $\hbar h^{-1} \in H, k^{-1} \in K, \&bRa.$
- 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 $a,b \in H \vee a,b \in K$, 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 = 5n 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: $\therefore [a]_R \leq G$, $\therefore e \in [a]_R$. 这样eRa,由(2), $\forall h \in H$, eRh, \therefore

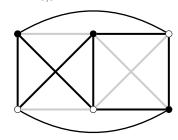
hRa,即 $h \in [a]_R$,由此 $H \subseteq [a]_R$, $\therefore H \leq [a]_R$. 根据Lagrange定理, $|H| \big| |[a]_R|$,即 $m \not \in [a]_R|$ 的因子。同理 $n \not \in [a]_R|$ 的因子。而 $m \not \in [a]_R|$ 的因子。这样 $mn \not \in [a]_R|$ 的因子。 $mn = |G| \geqslant |[a]_R| \geqslant mn$ 。故 $[a]_R = G$.

六、 设判别下面的简单无向图是否为平面图:

(8分)



解: 不是平面图, 因为其子图与 $K_{3,3}$ 同构:



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.