# 武汉大学计算机学院2007-2008学年第一学期 2006级《离散数学》考试标准答案

-、试求下述命题公式G的主析取和主合取范式: (10分)

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

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

二、 试证明下列结论的有效性(要求写证明序列):

(12分, 6+6)

(1) 前提:  $P \land \neg Q \lor \neg P \land Q$ ,  $P \to R$ ,  $R \to \neg S$ , 结论:  $S \to Q$ ; 用 CP规则证明:

(1) S

附加前提  $\mid \bigcirc \bigcirc \neg P \lor Q$ 

⑤+加法式

(2)  $R \rightarrow \neg S$ 

引入前提  $(7) \neg (P \land \neg Q)$ (2)+(2)+MT (8)  $P \land \neg Q \lor \neg P \land Q$  引入前提

 $(6)+\mathbb{T}$ 

 $(3) \neg R$ (4)  $P \rightarrow R$ 

 $(5) \neg P$ 

 $(3)+(4)+MT \mid (0) Q$ 

⑨+化简规则

(2) 前提:  $\forall x(P(x) \to (Q(x) \land R(x))), \exists x P(x), 结论: \exists x(P(x) \land R(x))$ Proof

 $\exists x P(x)$ 

引入前提 | ④  $P(a) \rightarrow (Q(a) \land R(a))$  ③+US

(2) P(a)

(2)+ES

(5)  $Q(a) \wedge R(a)$  (2)+(4)+MP

(3)  $\forall x (P(x) \rightarrow (Q(x) \land R(x))) \in A$ 

 $(6) \exists x (P(x) \land R(x))$ 

(5)+EG

- 三、 设集合 $A = \{0, 1, 2, 3\}$ ,设A上的二元关系 $\mathcal{R} = \{\langle 3, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 1, 2 \rangle\}$ : (12分, 4+4+4)
  - (1) 试问况是否为自反关系,反自反关系,对称关系,反对称关系和传递关 系:

解: 尺为反自反关系, 反对称关系和传递关系。

- (2) 试求集合 $\mathcal{B} = \{S \mid S \in A$ 上的偏序关系, 且 $\mathcal{R} \subseteq S \}$ 的基数; 解: 包含关系R的偏序关系的Hasse图只可能形如"|","|","◇", "Y", "v"或 "^", 并且3,1,2自底向上排列, 这样将 "0" 放置在上述 三个Hasse图的可能性分别是4, 1, 1, 1, 1, 1a1, 故包含R的偏序关系共 有10个, 即 $|\mathcal{B}| = 10$ 。
- (3) 试分别求出集合A上的对称关系和反对称关系的总数。 解:

- ① 对称关系: 考虑关系矩阵元素对 $m_{ij}$ 和 $m_{ji}$   $(i \neq j)$  取值的可能性为:  $\langle 0,0 \rangle$ ,  $\langle 1,1 \rangle$ , 而 $m_{ii}$ 的取值可能也是0, 1,故可以定义的对称关系数为 $2^{4+3+2+1} = 1024$ ;
- ② 反对称关系: 考虑关系矩阵元素对 $m_{ij}$ 和 $m_{ji}$   $(i \neq j)$  取值的可能性为:  $\langle 0,0\rangle$ ,  $\langle 1,0\rangle$ 和 $\langle 0,1\rangle$ , 而 $m_{ii}$ 的取值可能是0, 1,故可以定义的对称关系数为 $3^{3+2+1} \times 2^4 = 11664$ 。
- - ① 自反性:  $x\mathcal{R}x$ ,  $x = e * x * e^{-1}$ ;
  - ② 对称性: 设x $\mathcal{R}y$ , 则 $\exists a \in G, \ y = a*x*a^{-1}, \therefore x = a^{-1}*y*a = a^{-1}*y*(a^{-1})^{-1},$  故y $\mathcal{R}x$ ;
  - ③ 传递性: 设 $x\mathcal{R}y \wedge y\mathcal{R}z$ , 则 $\exists a,b \in G \wedge y = \wedge y = a * x * a^{-1} \wedge z = b * y * b^{-1}$ ,  $\therefore z = b * y * b^{-1} = b * a * x * a^{-1} * b^{-1} = (b * a) * x * (b * a)^{-1}$ . 故 $x\mathcal{R}z$ .
- 五、设集合 $N_9 = \{0,1,2,\cdots,7,8\}, +_9$ 是模9加法,则 $\langle N_9,+_9 \rangle$ 是一个阶数为9的循环群: (14分,5+5+4)
  - (1) 试求群 $N_9$ 所有的子群; 解:  $N_9$ , {0,3,6} 和{0};
  - (2) 试求群 $N_9$ 每个元素的阶数 解: |0|=1, |1|=9, |2|=9, |3|=3, |4|=9, |5|=9, |6|=3, |7|=9, |8|=9;
  - (3) 试求群*N*<sub>9</sub>所有的生成元。 解: 6个生成元, 分别是1, 2, 4, 5, 7, 8.
- 六、设 $G = \{ f \mid f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}, f(x) = ax + b,$ 其中:  $a, b \in \mathbb{R},$ 且 $a \neq 0 \}$ : (24分,每小 题4分)
  - (1) 试证明:  $\langle G, \circ \rangle$ 是一个群, 其中 $\circ$ 是函数的合成运算; **Proof**:
    - ① 运算是可结合的: 函数的合成运算是可结合的;
    - ② 运算的封闭性: 设 $\forall f, g \in G, \ f(x) = ax + b, \ g(x) = cx + d \ (a \neq 0, c \neq 0), \ \mathsf{M}(f \circ g)(x) = acx + ad + b, \ \mathsf{PP}$  以性函数的合成还是线性函数,故 $f \circ g \in G$ ;
    - ③ 幺元:  $\mathbb{1}_{\mathbb{R}}(x) = x = 1 \times x + 0$ , 故合成运算的幺元 $\mathbb{1}_{\mathbb{R}} \in G$ ;
    - ④ 逆元:  $\forall f \in G$ ,  $f(x) = ax + b(a \neq 0)$ , 设函数 $g: \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $g(x) = \frac{1}{a}x \frac{b}{a}$ , 则 $g \in G$ , 且 $g \circ f = f \circ g = \mathbb{1}_{\mathbb{R}}$ , 故G中的每个元素都有逆元,并且逆元在G中;
  - (2) 设 $N = \{ f \mid f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}, f(x) = x + b,$ 其中:  $b \in \mathbb{R} \}$ , 试证明 $\langle N, \circ \rangle$  是G的 子群;

#### Proof:

① 集合N非空:  $\mathbb{1}_{\mathbb{R}} \in N$ ;

- ② "差"运算的封闭性: 设f(x) = x + b, g(x) = x + d, 则 $g^{-1}(x) = x d$ ,  $f \circ g^{-1}(x) = x + b d$ , 故 $f \circ g^{-1} \in N$ ;
- ③ 根据子群的等价定义有 $N \leq G$ 。
- (3) 试证明: N是G的正规子群; (提示: 证明 $\forall f \in G, fNf^{-1} \subseteq N$ )

## **Proof**:

- ①  $\forall f \in G, fNf^{-1} \subseteq N \colon \forall f \in G, \ f(x) = ax + b, \ \forall g \in N, \ g(x) = x + d;$  则  $(f \circ g \circ f^{-1})(x) = (f \circ g)(\frac{1}{a}x \frac{b}{a}) = f(\frac{1}{a}x \frac{b}{a} + d) = x b + ad + d,$  即  $f \circ g \circ f^{-1} \in N$ ,故  $fNf^{-1} \subseteq N$ ;
- (2) 根据正规子群的等价定义有 $N \triangleleft G$ .
- (4) 试用性质法表示商群G/N;

 $\mathbf{M}: G/N = \{ \{ f \mid f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}, f(x) = ax + b, b \in \mathbb{R} \} \mid a \in \mathbb{R}_+ \}$ 

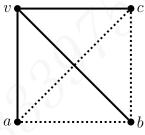
(5) 设 $\mathbb{R}_+$ 是非零实数集合,则 $\langle \mathbb{R}_+, \times \rangle$ 构成一群,设函数 $\varphi: G \longrightarrow \mathbb{R}_+, \varphi(f) = a$ ,其中f(x) = ax + b,试证明函数 $\varphi$ 是群 $\langle G, \circ \rangle$ 到群 $\langle \mathbb{R}_+, \times \rangle$ 上的满同态(满射+同态);

### **Proof**:

- ① 满射:  $\forall t \in \mathbb{R}_+, \exists f \in G, f(x) = tx, \varphi(f) = t;$
- ② 同态: 设 $f, g \in G$ , f(x) = ax + b, g(x) = cx + d, 则 $(f \circ g)(x) = acx + ad + b$ ,  $\therefore \varphi(f \circ g) = ac = \varphi(f) \times \varphi(g)$ .
- (6) 试证明G/N与 $\mathbb{R}_+$ 同构。

**Proof**:  $\ker(\varphi) = \varphi^{-1}(\{1\}) = \{f \mid f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}, \ f(x) = x + b, \ b \in \mathbb{R}\} = N$  (注: 也可用此来证N是正规子群),根据同态标准分解定理:  $G/\ker(\varphi) \cong \varphi(G)$ ,而 $\varphi$ 是满射,即 $\varphi(G) = \mathbb{R}_+$ , $\ker(\varphi) = N$ ,故 $G/N \cong \mathbb{R}_+$ 。

七、设G是6个结点的简单无向图,证明: G含有一个 $K_3$ 子图,或者G的补图含有一个 $K_3$ 子图。 (6分)



#### Proof:

- ① 设 $v \not\in K_6$ 中的任一结点;则 $\deg(v) = 5$ ,所以从v引出的5条边一定有三条边是属于G或三条边属于 $\overline{G}$ ,不妨设三条边属于G,如上图实线所示,记为(v,a), (v,b)和(v,c);
- ② if(a,b), (b,c)和(c,a)其中之一属于G, 如(a,b), 则(v,a,b,v)是一条属于G的 基本回路,即G有 $K_3$ 子图; 否则:
- ③ (a,b), (b,c)和(c,a)三边均不属于G, 如上图用虚线表示,则三角形 $\triangle abc$  是 $\overline{G}$ 的子图,即 $\overline{G}$ 有一个 $K_3$ 的子图。
- 八、完全二元树是每个结点的出度恰好等于2或者0的有向树。试证明: 若完全二元树的树叶数为l,边数为m,则m=2(l-1)。 (10分)

Proof1: 对树叶数l用归纳法:

- ① l=1; 完全二元树只可能是孤立点,即m=0,故m=2(l-1);
- (2) 归纳假设: 设树叶数小于l的完全二元树满足公式;
- ③ 设T是完全二元树,T树叶数为l,边数为m,且l>1,则T的树根一定有左右儿子,设 $T_1$ 和 $T_2$  分别是树根左右儿子对应的子树,则 $T_1$ 和 $T_2$ 也是完全二元树;设 $l_1$ 和 $l_2$ 分别是 $T_1$ 和 $T_2$ 对应树叶数,则 $l_1< l \land l_2< l$ ,且 $l_1+l_2=l$ ;设设 $m_1$ 和 $m_2$ 分别是 $T_1$ 和 $T_2$ 对应边数,则 $m_1+m_2+2=m$ ;根据归纳假设有: $m_1=2(l_1-1)$ , $m_2=2(l_2-1)$ ,两式左右分别相加有: $m_1+m_2=2(l_1+l_2-2)$ ,即 $m_1+m_2+2=2(l_1+l_2-1)$ ,故m=2(l-1)。

**Proof2**: 用公式m=n-1:

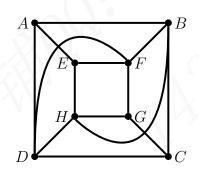
- ① l=1; 完全二元树只可能是孤立点,即m=0,故m=2(l-1);
- ② 设l > 1,设完全二元树的内部结点数为i,则根结点的度数为2,内部结点的度数为3,叶结点的度数为1,故有:

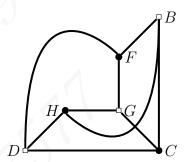
$$2 \times 1 + 3i + l = 2m$$

mi + l + 1 = n = m + 1, 即i = m - l, 代入上式即有: m = 2(l - 1)。

## 九、试证明下图不是平面图:

(6分)





**Proof1**: 利用平面图的必要条件 $m < \frac{p}{p-2}(n-2)$  (其中p是最小基本回路的长度),有原图中m = 14,n = 8,p = 4,代入不等式有14 < 2(8-2) = 12,不等式不成立,故原图不是平面图。

Proof2: 用Kuratowski定理, 删除结点A和E后, 该图两度同构 $K_{3,3}$  (如上右图所示), 故原图不是平面图。