## 武汉大学计算机学院2008-2009学年第一学期 2007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)

 $(P \to Q \lor R) \land (R \to \neg P)$ 

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

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

试证明下列结论的有效性(要求写证明序列):

(10分, 5+5)

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

 $\bigcirc$  P

附加前提  $| (7) S \rightarrow T$ 

(5) + (6) + MP

Q Q

附加前提  $8 \neg S \lor T$ 

(7) + T(8) + T

 $\mathfrak{J} P \to (Q \to R)$ 

引入前提  $| (S \land \neg T)$ 

 $(1) + (3) + MP | (1) \neg U \rightarrow (S \land \neg T)$ 

引入前提

(4)  $Q \to R$  $\odot$  R

 $(2) + (4) + MP \mid (1) - U$ 

(9) + (10) + MT

(6)  $R \rightarrow (S \rightarrow T)$ 

引入前提 12 U

 $\Omega + T$ 

(2) 前提:  $\exists x \forall y Q(x,y), \forall x (Q(x,x) \rightarrow \exists y R(x,y)),$  结论:  $\exists x \exists y R(x,y)$ . Proof

引入前提

前提

 $\bigcirc \forall y Q(a,y)$ 

 $\textcircled{1} + ES \mid \textcircled{5} \ Q(a,a) \to \exists y R(a,y)$ 

(4)+US

 $\bigcirc Q(a,a)$ 

 $(2) + US \mid (6) \exists y R(a, y)$  (3) + (5) + MP

 $\exists x (Q(x,x) \to \exists y R(x,y)) \qquad \exists x \exists y R(x,y)$ 

(6)+EG

三、 设A是非空集合,R是集合A上的二元关系:

(20分, 10+5+5)

(1) 试证明:如果R是传递关系,则 $R^2 \subseteq R$ ; **Proof**:  $\forall \langle x, z \rangle \in \mathbb{R}^2$ , 根据关系合成的定义,  $\exists y \in A \, \mathbb{I} \langle x, y \rangle \in \mathbb{R} \land \langle y, z \rangle \in \mathbb{R}$ 

R, 而关系R是传递关系,所以 $\langle x,z\rangle \in R$ , 故 $R^2 \subseteq R$ . (2) 试证明:如果R是传递和自反关系,则 $R^2 = R$ ;

**Proof1**:  $\forall \langle x, y \rangle \in R$ , : R是自反关系, :  $\langle x, x \rangle \in R \land \langle x, y \rangle \in R$ , :  $\langle x,y\rangle \in R^2$ . So  $R\subseteq R^2$ . By (1),  $R=R^2$ .

**Proof2**: R是自反关系,  $\therefore R = \mathbb{1}_A \cup R$ , 则:  $R^2 = (\mathbb{1}_A \cup R)^2 = \mathbb{1}_A \cup R \cup R$  $R^2$ , R是传递关系,由题(1)有 $R^2 \subseteq R$ , $\therefore \mathbb{1}_A \cup R \cup R^2 = R$ ,故 $R^2 = R$ .

(3) 设 $A = \{0, 1, 2, 3, 4\}$ , 设关系 $R = \{\langle m, n \rangle \mid m, n \in A \land n - m \equiv 1 \pmod{5}\}$ , 试求关系R的传递闭包t(R)。

解: 根据定义有 $R = \{\langle 0,1 \rangle, \langle 1,2 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 3,4 \rangle, \langle 4,0 \rangle\}$ , 其关系图为一条经 过每个结点的有向回路,故其传递闭包为全域关系,即 $t(R) = A^2$ .

- 四、 设X和Y是两个非空集合, $f: X \longrightarrow Y$ 是集合X到集合Y的函数: (16分,6+6+4)
  - (1) 试证明:  $\forall B \subseteq Y$ , 有 $f(f^{-1}(B)) \subseteq B$ ; **Proof**:  $\forall y \in f(f^{-1}(B))$ , 则 $\exists x \in f^{-1}(B) \land f(x) = y$ . 根据逆像的定义,  $x \in f^{-1}(B)$ , 则 $f(x) \in B$ , 即 $y \in B$ , 故 $f(f^{-1}(B)) \subseteq B$ .
  - (2) 试证明: 如果f是满射,则 $\forall B \subseteq Y$ ,有 $B = f(f^{-1}(B))$ ; **Proof**: 根据题(1),只需证明 $B \subseteq f(f^{-1}(B))$ .  $\forall y \in B$ ,由于f是满射,则 $\exists x \in X \land f(x) = y$ ,根据逆像的定义 $x \in f^{-1}(B)$ ,又根据像的定义 有 $f(x) \in f(f^{-1}(B))$ ,即 $y \in f(f^{-1}(B))$ . 故 $B \subseteq f(f^{-1}(B))$ .
  - (3) 设 $X = \{0,1,2,3,4\}, Y = \{0,1,2\},$  函数 $g: Y \longrightarrow X, g(y) = y,$  试求集合 $\{f \mid f: X \to Y \land f \circ g = \mathbb{1}_Y \}$ 的基数,其中 $\mathbb{1}_Y$ 是Y到Y上的恒等映射。解:如果 $f \circ g = \mathbb{1}_Y,$  则f有右逆元,即f是满射,且f(0) = 0, f(1) = 1, f(2) = 2, 这样的<math>f有多少,这要看3和4映射到 $\{1,2,3\}$ 有多少可能性,即 $3^2$ ,故该集合的基数为9.
- 五、 设 $\langle G, *, e \rangle$ 是一个群, $|G| = 2009(41 \times 49)$ ; 设H和K是G的两个正规子群 且 $|H| = 41 \land |K| = 49$ 。在集合 $H \times K$ 上定义运算 $\otimes$ :  $\langle h, k \rangle \otimes \langle h', k' \rangle = \langle h * h', k * k' \rangle$ ,试证明: (24分,每小题4分)
  - (1)  $\langle H \times K, \otimes \rangle$ 是一个群并求出该群的阶数; **Proof**:
    - 运算的封闭性:  $\forall \langle h, k \rangle, \langle h', k' \rangle \in H \times K, :: H \lhd G \land K \lhd G, :: h * h' \in H \land k * k' \in K, 故 \langle h, k \rangle \otimes \langle h', k' \rangle = \langle h * h', k * k' \rangle \in H \times K.$
    - 运算的结合率:  $\forall \langle h, k \rangle, \langle h', k' \rangle, \langle h'', k'' \rangle \in H \times K, 则:$

$$\langle h, k \rangle \otimes (\langle h', k' \rangle \otimes \langle h'', k'' \rangle) = \langle h, k \rangle \otimes \langle h' * h'', k' * k'' \rangle$$

$$= \langle h * (h' * h''), k * (k' * k'') \rangle$$

$$= \langle (h * h') * h'', (k * k') * k'' \rangle$$

$$= (\langle h * h', k * k' \rangle) \otimes \langle h'', k'' \rangle$$

$$= (\langle h, k \rangle \otimes \langle h', k' \rangle) \otimes \langle h'', k'' \rangle$$

- 幺元:  $\langle e, e \rangle$ 为幺元:  $\langle e, e \rangle \otimes \langle h, k \rangle = \langle e * h, e * k \rangle = \langle h, k \rangle \otimes \langle e, e \rangle$ .
- 逆元:  $\langle h, k \rangle$ 的 逆元 为 $\langle h^{-1}, k^{-1} \rangle$ ,  $\langle h, k \rangle \otimes \langle h^{-1}, k^{-1} \rangle = \langle h * h^{-1}, k * k^{-1} \rangle = \langle e, e \rangle = \langle h^{-1}, k^{-1} \rangle \otimes \langle h, k \rangle$ .
- 群的阶数即是集合的基数:  $|H| \times |K| = 41 \times 49 = 2009$ .
- (2) 利用Langrange定理证明 $H \cap K = \{e\};$

**Proof1**: 设 $a \in H \cap K$ , 则根据Langrange定理a的阶数是群H阶数的因子,也是群K阶数的因子,即是41和49的公因子,但是41与49互素,故a的阶数为1,即a=e, $\therefore H \cap K=\{e\}$ .

**Proof2**: ∴  $H \cap K \leq H \wedge H \cap K \leq K$ , 则根据Langrange定理 $H \cap K$ 的 阶数是群H阶数的因子,也是群K阶数的因子,即是41和49的公因子,但是41与49互素,故 $H \cap K$ 的阶数为1,即∴  $H \cap K = \{e\}$ .

(3) 利用(2)的结论证明 $\forall h \in H, k \in K, 有h * k = k * h$  (提示: 考虑 $h * k * h^{-1} * k^{-1}$ );

**Proof**:  $:: K \triangleleft G$ ,  $:: h * k * h^{-1} \in K$ ,  $So \ h * k * h^{-1} * k^{-1} \in K$ , 同理,  $:: H \triangleleft G$ ,  $:: k * h^{-1} * k^{-1} \in H$ ,  $So \ h * k * h^{-1} * k^{-1} \in H$ ,  $So \ h * k * h^{-1} * k^{-1} \in H \cap K = \{e\}$ .  $:: h * k * h^{-1} * k^{-1} = e$ , 即 $h * k * (k * h)^{-1} = e$ , 故h \* k = k \* k.

(4) 函数 $f: H \times K \longrightarrow G, f(\langle h, k \rangle) = h * k$  是群 $\langle H \times K, \otimes \rangle$ 到群 $\langle G, * \rangle$ 的同态;

**Proof**: 设 $\langle h, k \rangle, \langle h', k' \rangle \in H \times K$  则:

$$f(\langle h, k \rangle \otimes \langle h', k' \rangle) = f(\langle h * h', k * k' \rangle)$$

$$= h * h' * k * k' \qquad (by def)$$

$$= h * k * h' * k' \qquad (by(3))$$

$$= f(\langle h, k \rangle) * f(\langle h', k' \rangle)$$

故f 是群 $\langle H \times K, \otimes \rangle$  到群 $\langle G, * \rangle$  的同态。

(5) 设f的同态核 $\ker(f)$ 为集合 $\{\langle h, k \rangle | \langle h, k \rangle \in H \times K \land f(\langle h, k \rangle) = e \}$ , 则 $\ker(f) = \{\langle e, e \rangle \}$ ;

**Proof**: 设 $\langle h, k \rangle \in \ker(f)$ , 则 $f(\langle h, k \rangle) = e$ , 即h \* k = e,  $\therefore h = k^{-1}$ , So  $h \in H \cap K$ , 即h = e; 同理k = e. 故 $\ker(f) = \{\langle e, e \rangle\}$ .

(6) f是群 $\langle H \times K, \otimes \rangle$ 到群 $\langle G, * \rangle$ 的同构。

## **Proof**:

- f是同态: 由题(4).
- f是单射: 设 $f(\langle h, k \rangle) = f(\langle h', k' \rangle)$ , :: f是同态,  $:: f(\langle h, k \rangle \otimes \langle h', k' \rangle^{-1}) = e$ , 由题(5),  $\langle h, k \rangle \otimes \langle h', k' \rangle^{-1} = \langle e, e \rangle$ , 即 $\langle h, k \rangle = \langle h', k' \rangle$ , 故f是单射。
- f是满射: 群 $H \times K$ 和群G的阶数均为2009,而f是单射,所以 $f(H \times K)$ 的基数也是2009,即 $f(H \times K) = G$ ,故f是满射。
- 六、设G(n,m)为n个结点m条边的简单无向图,如果图G的每个结点的度数均为r,且r是奇数,试证明n一定是偶数,且m是r的倍数。 (10分) **Proof**: : 每个结点的度数均为r,: rn = 2m,而r是奇数,rn是偶数,所以n一定是偶数,且m一定是r的倍数。
- 七、 设有如下三个简单无向图:

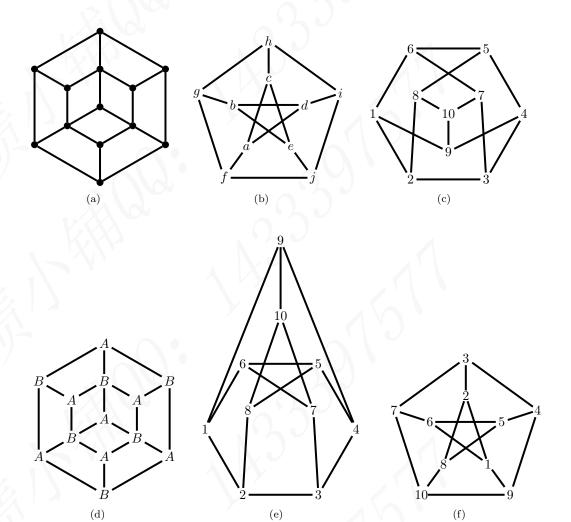
(10分, 5+5)

(1) 试利用结点着色的方法证明图(a)没有哈密顿回路;

**Proof**: 该图存在一将相邻节点着色不同的颜色A色与B色的方案,如下图所示。则哈密顿回路所经历的结点对应的颜色序列为ABAB...AB(其中第一个A是回路的始点和终点),但是A色结点有7个,B色节点只有6个,故不存在哈密顿回路。

(2) 已知图(b)与图(c)同构,设 $\Phi$ 为图(b)的结点集合 $\{a,b,...,j\}$ 到图(c)的结点集合 $\{1,2,...,10\}$ 的同构函数,已知 $\Phi(a)=8; \Phi(b)=6$ 。试写出剩余结点的对应关系。

解1:图(c)经过移动结点后如图(e)所示,故同构 $\Phi$ 为: $\Phi(a)=8,\Phi(b)=$ 



 $6, \Phi(c) = 10, \Phi(d) = 5, \Phi(e) = 7, \Phi(f) = 2, \Phi(g) = 1, \Phi(h) = 9, \Phi(i) = 4, \Phi(j) = 3.$ 

解2: 图(c)经过移动结点后如图(f)所示,故同构f为: $\Phi(a)=8,\Phi(b)=6,\Phi(c)=2,\Phi(d)=5,\Phi(e)=1,\Phi(f)=10,\Phi(g)=7,\Phi(h)=3,\Phi(i)=4,\Phi(j)=9.$