

# 上 海 交 通 大 学 试 卷 ( AB 卷答案 )

( 2007 至 2008 学 年 第 2 学 期 )

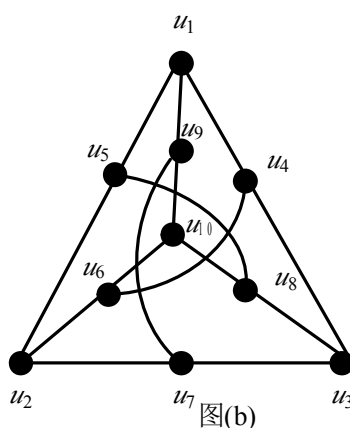
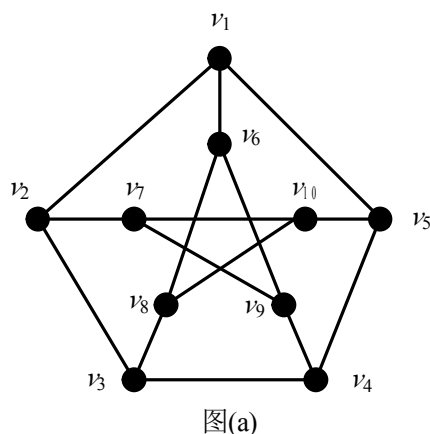
一、选择题 (40', 每题 2', 每题只有一个选项是正确的, 请将答案写在题号前的括号里)

A 卷:    ABCDD    ABCDC    DACCA    ADBCB

B 卷:    DCBDA    DCBAB    DDBBD    DACAC

## 二、填空题（20'，每题 2'）

1.  $(p \rightarrow q) \vee (p \wedge r)$  的主析取范式为：  
 $(\neg p \wedge q \wedge r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge r) \vee$   
 $(p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg q \wedge r)$
2. 设解释  $I$  的论域为  $D = \{1, 2\}$ ，个体常项  $a$  指定为  $D$  上的 1，个体函数指定为：  
 $f(1) = 2, f(2) = 1$ 。指定  $D$  上的谓词如下： $P(1) = F, P(2) = T; Q(1, 1) = T, Q(1, 2) = T, Q(2, 1) = F, Q(2, 2) = F$ 。那么，公式  $(\forall x)(P(x) \rightarrow Q(f(x), a))$   
在解释  $I$  下的真值为 T。
3. 如果用  $P$  表示“努力学习”， $Q$  表示“取得好成绩”，那么“只有努力学习，才能取得好成绩”翻译成逻辑公式是  $Q \rightarrow P$ 。
4. 设  $A = \{1, 2, 3\}$ ， $A$  的一个覆盖为  $\{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{3, 1\}\}$ 。写出由该覆盖产生的相容关系  
 $R = \{<1, 2>, <2, 1>, <2, 3>, <3, 2>, <1, 3>, <3, 1>, <1, 1>, <2, 2>, <3, 3>\}$
5. 某学校 260 人学法语，208 人学德语，160 人学俄语，76 人既学法语又学德语，48 人既学法语又学俄语，62 人既学德语又学俄语，三门都学的有 30 人，三门都不学的有 150 人。该校一共有  
622 学生
6. 若集合  $A$  有  $m$  个元素，集合  $B$  有  $n$  个元素。则  $A$  到  $B$  的二元关系个数为  $2^{m \times n}$ 。
7. 已知  $n$  个结点无向简单图  $G$  有  $m$  条边，则  $G$  的补图有  $(n(n-1)/2) - m$  条边。
8. 判断图(a)和图(b)是否同构（是或否）：是。



9. 在图(a)中是否存在哈密顿回路（是或否）：否。
10. 叶的权分别为 2, 3, 3, 4, 5, 6, 8 的最优二叉树带权路径总长为 84。

三、(7') 任用一种推理方法证明:

$$p \rightarrow q, (\neg q \vee r) \wedge \neg r, \neg(\neg p \wedge w) \Rightarrow \neg w$$

方法一: 反证法

- |                                     |                |
|-------------------------------------|----------------|
| (1) $w$                             | 附加条件引入 (结论的否定) |
| (2) $\neg(\neg p \wedge w)$         | 前提引入           |
| (3) $p \vee \neg w$                 | 置换             |
| (4) $p$                             | (1), (3) 重言蕴涵  |
| (5) $p \rightarrow q$               | 前提引入           |
| (6) $q$                             | (4), (5) 分离    |
| (7) $(\neg q \vee r) \wedge \neg r$ | 前提引入           |
| (8) $\neg q \wedge \neg r$          | (7) 置换         |
| (9) $\neg q$                        | (8) 重言蕴涵       |
| (11) $q \wedge \neg q$              | (6), (9) 重言蕴涵  |

方法二: 直接法

- |                                     |              |
|-------------------------------------|--------------|
| (1) $(\neg q \vee r) \wedge \neg r$ | 前提引入         |
| (2) $\neg q \wedge \neg r$          | (1) 置换       |
| (3) $\neg q$                        | (2) 重言蕴涵     |
| (4) $p \rightarrow q$               | 前提引入         |
| (5) $\neg q \rightarrow \neg p$     | (4) 置换       |
| (6) $\neg p$                        | (3), (5) 分离  |
| (7) $\neg(\neg p \wedge w)$         | 前提引入         |
| (8) $\neg(\neg p) \vee \neg w$      | (7) 置换       |
| (9) $\neg w$                        | (6) (8) 重言蕴涵 |

四、(7') 任用一种推理方法证明:

$$(\exists x)(R(x) \wedge W(x)), (\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x)), (\forall x)(R(x) \rightarrow \neg Q(x)) \Rightarrow (\exists x)(W(x) \wedge \neg P(x))$$

考虑公式 G:

$$\begin{aligned} & ((\exists x)(R(x) \wedge W(x)) \wedge (\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x)) \wedge (\forall x)(R(x) \rightarrow \neg Q(x))) \wedge \neg(\exists x)(W(x) \wedge \neg P(x)) \\ & (\exists x)(R(x) \wedge W(x)) \wedge (\forall x)(\neg P(x) \vee Q(x)) \wedge (\forall x)(\neg R(x) \vee \neg Q(x)) \wedge \forall x(\neg W(x) \vee P(x)) \end{aligned} \quad \Leftrightarrow$$

所以子句集为:

$$S = \{ R(a), W(a), \neg P(x) \vee Q(x), \neg R(x) \vee \neg Q(x), \neg W(x) \vee P(x) \}$$

归结推理过程如下:

- |                                |            |
|--------------------------------|------------|
| (1) $R(a)$                     | S          |
| (2) $\neg R(x) \vee \neg Q(x)$ | S          |
| (3) $\neg Q(a)$                | (1), (2)归结 |
| (4) $W(a)$                     | S          |
| (5) $\neg W(x) \vee P(x)$      | S          |
| (6) $P(a)$                     | (4), (5)归结 |
| (7) $\neg P(x) \vee Q(x)$      | S          |
| (8) $Q(a)$                     | (6), (7)归结 |
| (9) $\square$                  | (3), (8)归结 |

五、(8') 设集合  $A = \{a, b, c, d, e\}$ ,  $A$  上的二元关系

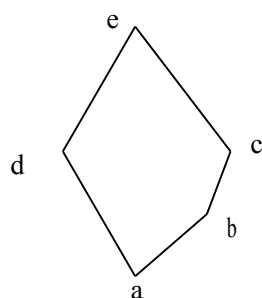
$$R = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle a, e \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, e \rangle, \langle c, c \rangle, \langle c, e \rangle, \langle d, d \rangle, \langle d, e \rangle, \langle e, e \rangle \}$$

写出  $R$  的关系矩阵,  $R^2$  的关系矩阵, 证明  $R$  是偏序关系, 并画出哈斯图。

解:  $M(R) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

$$M(R^2) = M(R) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

因为  $M(R)$  的对角线元素均为 1, 故  $R$  是自反的; 因为  $M(R^2) = M(R)$ , 故  $R$  是传递的; 因为  $M(R)$  是上三角矩阵, 故  $R$  反对称。因此  $R$  是偏序关系。其哈斯图如下:



六、(6') 计算下列集合的基数

(1)  $N_N$

(2)  $R_R$

(3)  $N_R$

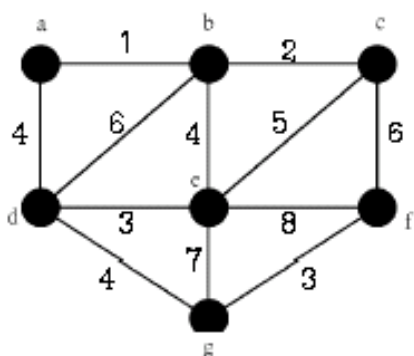
答: 由于阿列夫符号 word 拼不出, 以  $\xi$  代替。

(1)  $\text{card}(N_N) = |N|^{|M|} = \xi_0^{\xi_0} = 2^{\xi_0} = \xi_1$

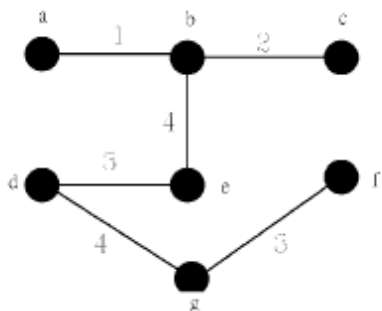
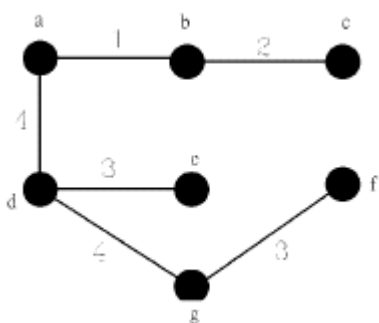
(2)  $\text{card}(R_R) = |R|^{|R|} = \xi_1^{\xi_1} = 2^{\xi_1}$

(3)  $\text{card}(N_R) = |R|^{|M|} = (2^{\xi_0})^{\xi_0} = 2^{\xi_0 \cdot \xi_0} = 2^{\xi_0} = \xi_1$

七、(6') 求下图的最小生成树



答案:



八、(6') 设有 a, b, c, d, e, f, g 等 7 个人, 已知 a 会讲英语; b 会讲英语、汉语; c 会讲英语、俄语; d 会讲日语、汉语; e 会讲德语、俄语; f 会讲法语、日语; g 会讲法语、德语。试用图论方法安排圆桌座位, 使每人都能与其身边的人交谈。

答案: 求哈密尔顿回路问题。以人为点, 两个要讲同一种语言则在两个点之间划一条线。

