

哈工大 2008 年 秋季学期

# 集合论与图论 试题

班号	
姓名	

题号	一	二	三	四	五	六	总分
分数							

## 本试卷满分 90 分

(计算机科学与技术学院 07 级)

### 一、填空 (本题满分 10 分, 每小题各 1 分)

1. 设  $A, B$  是集合, 若  $A \Delta B = B$ , 则  $A$  等于什么?

(  $A = \Phi$  )

2. 设  $X$  为集合,  $R$  为  $X$  上的偏序关系, 计算  $\bigcup_{i=1}^{\infty} R^i$  等于什么?

(  $R$  )

3. 把置换  $\begin{pmatrix} 123456789 \\ 436987251 \end{pmatrix}$  分解成循环置换的乘积。

((149) (2367) (58))

4. 什么是无穷集合?

(凡能与自身的一个真子集对等的集称为无穷集合)

5. 设  $T$  是一棵树,  $p \geq 2$ , 则  $p$  个顶点的树  $T$  至多有多少个割点?

(  $p-2$  )

6. 设  $D$  是一个有  $p$  个顶点  $q$  条弧的有向图, 若  $D$  是连通的, 则  $q$  至少是多大? (  $p-1$  )

7. 设  $V = \{1, 2, \Lambda, n\}$ , 则以  $V$  为顶点集的无向图共有多少个?

(  $2^{p(p-1)/2}$  )

8. 设  $V = \{1, 2, \Lambda, n\}$ , 则以  $V$  为顶点集的有向图共有多少个?  $2^{p(p-1)}$

注意  
行为  
规范

遵守  
考场  
纪律

主管  
领导  
审核  
签字

9. 每个有 3 个支的不连通图, 若每个顶点的度均大于或等于 2, 则该图至少有多少个圈? ( 3 )

10. 设  $T$  是一个正则二元树, 它有  $n_0$  个叶子, 则  $T$  有多少条弧?  $(2(n_0-1))$

## 二、判断对错 (本题满分 10 分, 每小题各 1 分)

1. 设  $A, B$  是两个集合, 则  $A \subseteq B$  且  $A \in B$  不可能同时成立。 ( 错 )

2. 在集合  $\{1, 2, \Lambda, 10\}$  上可以定义  $2^{10}$  个二元运算。 ( 错 )

3. 设  $f: X \rightarrow Y$ , 若存在唯一一个映射  $g: Y \rightarrow X$ , 使得  $gf = I_X$ , 则  $f$  一定是可逆的。

( 错 )

4. 设  $X$  是一个集合, 则  $X$  上的自反和反自反的二元关系个数相同。

( 对 )

5. 设  $\Sigma$  为一个有限字母表,  $\Sigma$  上所有字 (包括空字) 之集记为  $\Sigma^*$ 。则  $\Sigma^*$  不是可数集。 ( 错 )

6. 设  $G$  是一个  $(p, q)$  图, 若  $q \geq p$ , 则  $G$  中必有圈。 ( 对 )

7. 若  $G$  是一个  $(p, p)$  连通图, 则  $G$  至多有  $p$  个生成树。 ( 对 )

8. 设  $r \geq 2$ ,  $G$  是  $r$ -正则图且顶点连通度为 1, 则  $\lambda(G) \leq r$ 。 ( 对 )

9. 把平面分成  $p$  个区域, 每两个区域都相邻, 则  $p$  最大为 5。 ( 错 )

10. 有向图的每一条弧必在某个强支中。 ( 错 )

## 三、证明下列各题 (本题满分 18 分, 每小题各 6 分)

1. 设  $A, B, C$  是三个任意的集合, 则

(1) 证明:  $(A \setminus B) \setminus C \subseteq A \setminus (B \setminus C)$ ; (2) 举例说明  $(A \setminus B) \setminus C \neq A \setminus (B \setminus C)$ 。

证: (1) 证明:  $\forall x \in (A \setminus B) \setminus C$ , 有  $x \in (A \setminus B), x \notin C$ , 即  $x \in A$  但  $x \notin B, x \notin C$ , 从而  $x \notin B \setminus C$ , 于是  $x \in A \setminus (B \setminus C)$ , 即  $(A \setminus B) \setminus C \subseteq A \setminus (B \setminus C)$ 。

(2) 若  $A = \{1, 2, 3\}, B = C = \{2\}$ , 则  $(A \setminus B) \setminus C \subseteq A \setminus (B \setminus C)$ 。

**2. 设  $A, B, C$  是三个任意的集合, 证明:  $A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C)$ 。**

证明: 设  $(x, y) \in A \times (B \setminus C)$ , 则  $x \in A, y \in B \setminus C$ , 从而  $x \in A, y \in B, y \notin C$ 。于是  $(x, y) \in A \times B, (x, y) \notin A \times C$ , 因此  $(x, y) \in (A \times B) \setminus (A \times C)$ , 即

$$A \times (B \setminus C) \subseteq (A \times B) \setminus (A \times C)。$$

反之, 设  $(x, y) \in (A \times B) \setminus (A \times C)$ , 有  $(x, y) \in (A \times B), (x, y) \notin (A \times C)$ , 从而

$$x \in A,$$

$y \in B, y \notin C$ , 故  $x \in A$  且  $y \in B \setminus C$ 。于是  $(x, y) \in A \times (B \setminus C)$ , 即  $(A \times B) \setminus (A \times C) \subseteq A \times (B \setminus C)$ 。

因此,  $A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C)$ 。

**3. 设  $S, T$  是两个任意的集合, 证明:  $S \Delta T = (S \cup T) \Delta (S \cap T)$ 。**

证:  $\forall x \in S \Delta T$ , 则

若  $x \in S$ , 则  $x \notin T$ 。因而  $x \in (S \cup T)$  且  $x \notin (S \cap T)$ , 故

$$x \in (S \cup T) \setminus (S \cap T) = (S \cup T) \Delta (S \cap T);$$

若  $x \notin S$ , 则  $x \in T$ , 同理可得  $x \in (S \cup T) \Delta (S \cap T)$ 。

因此  $S \Delta T \subseteq (S \cup T) \Delta (S \cap T)$ 。

反之, 因为  $(S \cap T) \subseteq (S \cup T)$ , 故  $(S \cup T) \Delta (S \cap T) = (S \cup T) \setminus (S \cap T)$ 。于是

$$\forall x \in (S \cup T) \Delta (S \cap T) = (S \cup T) \setminus (S \cap T), \text{ 有 } x \in (S \cup T), x \notin (S \cap T)。$$

若  $x \in S$ , 则  $x \notin T$ , 故  $x \in S \Delta T$ ;

若  $x \notin S$ ，则  $x \in T$ ，故  $x \in S \Delta T$ 。

因此  $(S \cup T) \Delta (S \cap T) \subseteq S \Delta T$ 。

从而  $S \Delta T = (S \cup T) \Delta (S \cap T)$ 。

#### 四、回答下列各题(本题满分 14 分)

1. 如图 1 所示是彼得森图  $G$ ，回答下列问题：(6 分)

(1)  $G$  是否是偶图？ (不是 )

(2)  $G$  是否是欧拉图？ (不是 )

(3)  $G$  是否是平面图？ (不是 )

(4)  $G$  是否是哈密顿图？ (不是 )

(5)  $G$  的色数为多少？ ( 3 )

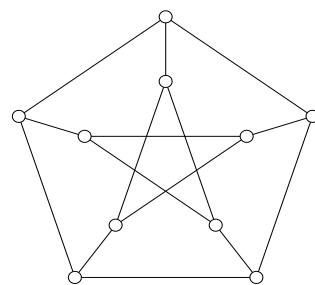


图 1

2. 设  $G$  是如图 2 所示的有向图，则 (8 分)

(1) 写出  $G$  的邻接矩阵。

(2) 求顶点  $v_1$  到  $v_4$  间长为 10 的有向通道的条数的方法是什么？

(不必算出具体的数)

(3) 写出  $G$  的可达矩阵。

(4) 画出对应于表达式  $(A+B \cdot C) / (A-C)$  的二元树表示。

解：(1)  $B = \begin{pmatrix} 0101 \\ 0011 \\ 0100 \\ 0110 \end{pmatrix}$ ; (2)  $(B^{10})_{14}$  元素的值; (3)  $\begin{pmatrix} 1111 \\ 0111 \\ 0111 \\ 0111 \end{pmatrix}$  (4)

## 五、证明下列各题(本题满分 18 分, 每小题各 6 分)

1. 设  $f: X \rightarrow Y$ ,  $g: Y \rightarrow Z$ 。若  $g \circ f$  是单射, 则  $f$  与  $g$  哪个是单射? 请证明之。

解:  $f$  是单射。

因为  $g \circ f$  是单射, 所以  $\forall x_1, x_2 \in X$ , 若  $x_1 \neq x_2$ , 则  $g(f(x_1)) \neq g(f(x_2))$ 。

因此,  $f(x_1) \neq f(x_2)$ , 故  $f$  是单射。

2. 设  $X = \{1, 2, \Lambda, n\}$ ,  $S = X \times X$ 。“ $\cong$ ”是  $S$  上如下的二元关系:  $\forall (i, j), (k, l) \in S$ ,

$(i, j) \cong (k, l)$  当且仅当  $i + j = k + l$ 。

则(1) 证明:  $\cong$  是等价关系; (2) 求等价类数。

证: (1) 等价关系显然;

(2) 等价类数为:  $2n-1$ 。

3. 令  $N = \{1, 2, 3, \Lambda\}$ ,  $S = \{f | f: N \rightarrow \{0, 1\}\}$ , 利用康托对角线法证明  $S$  是不可数集。

证: 假设从  $N$  到  $\{0, 1\}$  的所有映射之集可数, 则可排成无重复项的无穷序列  $f_1, f_2, f_3, \Lambda$ 。每个函数  $f_i$  确定了一个  $0, 1$  序列  $a_{i1}, a_{i2}, a_{i3}, \Lambda$ 。构造序列  $b_1, b_2, b_3, \Lambda$ ,  $b_i = 1$ , 若  $a_{ii} = 0$ ; 否则  $b_i = 0$ 。该序列对应的函数  $f(i) = b_i$ ,  $i \in N$ , 不为  $f_1, f_2, \Lambda$  任一个, 矛盾。

## 六、证明下列各题 (本题满分 20 分, 每小题各 5 分)

1. 设  $G$  是一个恰有两个不邻接的奇度顶点  $u$  和  $v$  的无向图, 证明:

$G$  连通  $\Leftrightarrow G + uv$  连通。

证:  $\Rightarrow$  显然成立。

$\Leftarrow$  假设  $G$  不连通, 则  $G$  恰有 2 个分支:  $G_1, G_2$ 。由题意  $u$  与  $v$  不在一个分支上, 于是含有  $u$  (或  $v$ ) 的顶点的分支只有一个奇度数顶点与握手定理的推论矛盾。于是假设不成立, 即  $G$  是连通的。

## 2. 证明: 任意一棵非平凡树至少有两个树叶。

证明: 设  $T$  为一棵非平凡的无向树,  $T$  中最长的路为  $L = v_1 v_2 \dots v_k$ 。

若端点  $v_1$  和  $v_k$  中至少有

一个不是树叶, 不妨设  $v_k$  不是树叶, 即有  $\deg(v_k) \geq 2$ , 则  $v_k$  除与  $L$  上的顶点  $v_{k-1}$  相邻外,

必存在  $v_{k+1}$  与  $v_k$  相邻, 而  $v_{k+1}$  不在  $L$  上, 否则将产生回路。于是  $v_1 v_2 \dots v_k v_{k+1}$  仍为  $T$  的一条比

$L$  更长的路, 这与  $L$  为最长的路矛盾。故  $v_k$  必为树叶。

同理,  $v_1$  也是树叶。

## 3. 证明: 若每个顶点的度数大于或等于 3, 则不存在有 7 条边的平面连通图。

证明: 假设存在这样的平面图, 则由  $p - q + f = 2$ , 有

$$p + f = 2 + q = 9 \quad (1)$$

而由  $\sum_{v \in V} \deg v = 2q, 3p \leq 2q, p \leq \frac{2}{3}q = \frac{14}{3}$ ; 由  $nf = 2q, 3f \leq 2q, f \leq \frac{2}{3}q = \frac{14}{3}$ ;

$p, f$  为整数, 故  $p, f \leq 4$ , 于是  $p + f \leq 8$  与 (1) 矛盾。

## 4. 证明每个比赛图中必有有向哈密顿路。(用数学归纳法证明)

证: 设  $D$  是  $p$  个顶点的比赛图。施归纳于  $p$ :

当  $p=1, 2$  时, 结论显然成立。

假设当  $p \geq 2$  时结论成立, 往证对  $p+1$  个顶点的比赛图  $D$  也成立。从  $D$  中

去掉一个顶点  $u$ ，则得

到一个具有  $p$  个顶点的比赛图  $D-u$ 。由归纳假设  $D-u$  有哈密顿路  $u_1, u_2, \dots, u_p$ 。

在  $D$  中，若  $uu_1$  或  $u_p u$  为  $D$  的弧，则结论成立。今设  $u_1 u$  及  $uu_p$  为  $D$  的弧，由于  $D$  比赛图，所以  $u$  与  $u_k$  ( $k=2, \dots, p-1$ ) 之间有且仅有一条弧，于是必有一个最大  $i$  使  $u_i u$  为弧，从而  $uu_{i+1}$  为  $D$  的弧。于是， $u_1 \dots u_i uu_{i+1} \dots u_p$  为  $D$  的哈密顿路。由归纳法原理知对任何  $p$  本题结论成立。