

集合论与图论 试题

题号	一	二	三	四	总分
分数					

学号	
姓名	

本试卷满分 90 分

(计算机科学与技术学院 09 级各专业)

一、填空(本题满分 10 分, 每空各 1 分)

1. 设 A, B 为集合, 则 $(A \setminus B) \cup B = A$ 成立的充分必要条件是什么? ($B \subseteq A$)
2. 设 $X = \{1, 2, \dots, n\}, Y = \{1, 2\}$, 则从 X 到 Y 的满射的个数为多少? ($2^n - 2$)
3. 在集合 $A = \{2, 3, 4, 8, 9, 10, 11\}$ 上定义的整除关系 “ $|$ ” 是 A 上的偏序关系, 则最大元是什么? (无)
4. 设 $A = \{a, b, c\}$, 给出 A 上的一个二元关系, 使其同时不满足自反性、反自反性、对称性、反对称和传递性的二元关系。($R = \{(a, a), (b, c), (c, b), (a, c)\}$)
5. 设 Σ 为一个有限字母表, Σ 上所有字 (包括空字) 之集记为 Σ^* , 则 Σ^* 是否是可数集? (是)
6. 含 5 个顶点、3 条边的不同构的无向图个数为多少? (4)
7. 若 G 是一个 (p, p) 连通图, 则 G 至少有多少个生成树? (3)
8. 如图所示图 G , 回答下列问题:
 - (1) 图 G 是否是偶图? (不是)
 - (2) 图 G 是否是欧拉图? (不是)
 - (3) 图 G 的色数为多少? (4)

二、简答下列各题 (本题满分 40 分)

1. 设 A, B, C, D 为任意集合, 判断下列等式是否成立? 若成立给出证明, 若不成立举出反例。(6分)

(1) $(A \cup B) \times (C \cup D) = (A \times C) \cup (B \times D)$;

(2) $(A \cap B) \times (C \cap D) = (A \times C) \cap (B \times D)$ 。

解: (1) 不成立。例如 $A = D = \emptyset, B = C = \{a\}$ 即可。

(2) 成立。 $\forall (x, y) \in (A \cap B) \times (C \cap D)$, 有 $x \in A \cap B, y \in C \cap D$, 即 $x \in A, x \in B, y \in C, y \in D$ 。所以 $(x, y) \in A \times C, (x, y) \in B \times D$, 因此 $(x, y) \in (A \times C) \cap (B \times D)$, 从而 $(A \cap B) \times (C \cap D) \subseteq (A \times C) \cap (B \times D)$ 。
反之, $\forall (x, y) \in (A \times C) \cap (B \times D)$, 有 $x \in A, x \in B, y \in C, y \in D$ 。即

注意行为规范

遵守考场纪律

主管
领导
审核
签字

$(x, y) \in (A \cap B) \times (C \cap D)$, 从而 $(A \times C) \cap (B \times D) \subseteq (A \cap B) \times (C \cap D)$ 。

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

2. 设 G 是无向图, 判断下列命题是否成立? 若成立给出证明, 若不成立举出反例。(6分)

(1) 若图 G 是连通图, 则 G 的补图 G^c 也是连通图。

(2) 若图 G 是不连通图, 则 G 的补图 G^c 是连通图。

解: (1) G^c 不一定是连通图。

(2) G^c 一定连通图。

因为 G 不连通, 故 G 至少有两个分支, 一个是 G_1 , 另外一些支构成的子图是 G_2 。

对于 G^c 中任意两个顶点 u 和 v :

(1) 若 $u \in V_1, v \in V_2$, 则 u 与 v 不在 G 中邻接。由补图的定义可知: u 与 v 必在 G^c 中邻接;

(2) 若 $u, v \in V_1$ (或 V_2), 取 $w \in V_2$ (或 V_1), 则 u 与 w , w 与 v 在 G 都不邻接, 故 u 与 w , w 与 v 在 G^c 必邻接, 于是 uvw 就是 G^c 中的一条路。

综上所述, 对 G^c 中任两个顶点 u 和 v 之间都有路连接, 故 G^c 是连通的。

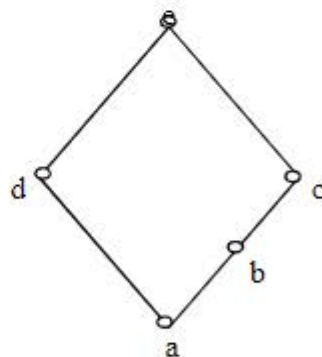
3. 设集合 $A = \{a, b, c, d, e\}$, A 上的关系定义如下: (6分)

$R = \{(a, a), (a, b), (a, c), (a, d), (a, e), (b, b), (b, c), (b, e), (c, c), (c, e), (d, d), (d, e), (e, e)\}$ 。 则

(1) 写出 R 的关系矩阵; (2) 验证 (A, R) 是偏序集; (3) 画出 Hasse 图。

解: (1) R 所对应的关系矩阵为 M_R 为:

$$M_R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



(2) 由关系矩阵可知:

对角线上的所有元素全为 1, 故 R 是自反的; $r_{ij} + r_{ji} \leq 1$, 故 R 是反对称的;

$$R^2 \text{ 对应的关系矩阵 } M_{R^2} \text{ 为: } M_{R^2} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = M_R。$$

因此 R 是传递的。

综上所述: 故 R 是 A 上的偏序关系, 从而 (A, R) 是偏序集。

(3) (A, R) 对应的 Hasse 图如图所示。

4. 设 A 是有限集合, $f: A \rightarrow A$ 。则 (3 分)

(1) 若 f 是单射, 则 f 必是满射吗? 反之如何?

(2) 若 A 是无限集合, 结论又如何?

解: (1) f 是单射, 则 f 必是满射; 反之也成立;

(2) 若 A 是无限集合, 结论不成立。

举例: 令 $N = \{1, 2, 3, \dots\}$, 则

(1) 设 $s: N \rightarrow N$, $\forall n \in N, s(n) = n+1$ 。显然, S 是单射, 但不是满射。

(2) 设 $t: N \rightarrow N$, $\forall n \in N, t(1) = 1, t(n) = n-1, n \geq 2$ 。显然, T 是满射, 但不是单射。

5. (4 分)

(1) 根据你的理解给出关系的传递闭包的定义;

(2) 设 $A = \{a, b, c, d\}$, A 上的关系 $R = \{(a, b), (b, c), (c, a)\}$, 求关系 R 的传递闭包 R^+ 。

解: (1) 设 R 是集合 A 上的二元关系, 则 A 上包含 R 的所有传递关系的交称为关系 R 的传递闭包。

(2) $R^+ = \{(a, a), (b, b), (c, c), (a, b), (a, c), (b, a), (b, c), (c, a), (c, b)\}$

6. 由 6 个顶点, 12 条边构成的平面连通图 G 中, 每个面由几条边围成? 说明理由。(4 分)

解: 每个面由 3 条边围成。

在图 G 中, $p = 6$, $q = 12$, 根据欧拉公式 $p - q + f = 2$, 得 $f = 8$ 。

因为简单平面连通图的每个面至少由 3 条边围成, 所以假设存在某个面由大于 3 条边围成, 则有: $3f < 2q$, 即 $24 < 24$, 矛盾。

故每个面至多由 3 条面围成, 于是 G 中每个面由 3 条边围成的。

7. 设 $G = (V, E)$ 是至少有一个顶点不是孤立点的图。若 $\forall v \in V, \deg v$ 为偶数, 则 G 中是否必有圈? 说明理由。(4 分)

解: G 中必有圈。

令 P 是 G 中的一条最长的路, $P: v_1 v_2 \cdots v_n$, 则由 $\deg v_1 \geq 2$ 知, 必有某个顶点 u 与 v_1 邻接。由于 P 是最长路, 所以 u 必是 v_3, v_4, \dots, v_n 中的某个 $v_i, i \geq 3$ 。于是, $v_1 v_2 \cdots v_i v_1$ 是 G 的一个回路。

8. 设 T 是一个有 n_0 个叶子的二元树, 出度为 2 的顶点为 n_2 , 则 n_0 与 n_2 有何关系? 说明理由。(4 分)

解: n_0 与 n_2 的关系为: $n_0 = n_2 + 1$

由 $\sum_{v \in V} id(v_i) = \sum_{v \in V} od(v_i) = q$ 且 $q = p - 1$, 得 $2 \times n_2 + 1 \times (p - n_2 - n_0) = p - 1$,

得 $n_0 = n_2 + 1$ 。

9. 已知有向图 D 的邻接矩阵 $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$, 则 (3 分)

(1) 画出邻接矩阵为 A 的有向图 D 的图解;

(2) 写出 D 的可达矩阵 R ;

(3) 写出计算两顶点之间长为 k 的有向通道条数的计算方法。

解: (1) (2) $\begin{pmatrix} 11111 \\ 11111 \\ 00111 \\ 00111 \\ 00111 \end{pmatrix}$; (3) $(A^k)_{ij}$ 。

三、证明下列各题 (本题满分 40 分, 每小题各 5 分)

1. 设 G 是一个 (p, q) 图, 证明: G 是树 $\Leftrightarrow G$ 无圈且 $p = q + 1$ 。

证: \Rightarrow 因为 G 是树, 所以 G 是无圈;

其次对 G 的顶点数 p 进行归纳证明 $p = q + 1$ 。

当 p 为 1 或 2 时, 连通图 G 中显然有 $p = q + 1$ 。

假设对一切少于 p 个顶点的树结论成立;

今设 G 是有 p 个顶点树, 从 G 中去掉任一条边 x , 则 $G - x$ 恰有两个支。由归纳假设, 每个支中顶点数与边数之间有关系式: $p_1 = q_1 + 1$, $p_2 = q_2 + 1$ 。

所以, $p = p_1 + p_2 = q_1 + q_2 + 2 = (q_1 + q_2 + 1) + 1 = q + 1$ 。

\Leftarrow 只须证明 G 连通即可。

假设 G 不连通, 则必有 k 个支且 $k \geq 2$ 。由于每个支都是连通的且无回路, 故每个支都是树。于是, 对每个支都有 $p_i = q_i + 1, i = 1, 2, \dots, k$ 。于是, $p = \sum_{i=1}^k p_i = \sum_{i=1}^k q_i + k = q + k$ 。

由假设 $k \geq 2$, 这与 $p = q + 1$ 相矛盾。因此, G 是连通的。即 G 是树。

2. 设 $f: X \rightarrow Y$, 证明: f 是单射 $\Leftrightarrow \forall F \in 2^X, f^{-1}(f(F)) = F$ 。

证: (1) $\Rightarrow \forall x \in f^{-1}(f(F))$, 则 $f(x) \in f(F)$, 于是 F 中必存在 x_1 , 使得 $f(x) = f(x_1)$ 。因为 f 是单射, 故必有 $x = x_1$ 。即 $x \in F$, 所以 $f^{-1}(f(F)) \subseteq F$ 。
反过来, $\forall x \in F, f(x) \in f(F)$, 从而有 $x \in f^{-1}(f(F))$, 所以 $F \subseteq f^{-1}(f(F))$ 。
因此 $f^{-1}(f(F)) = F$ 。

\Leftarrow 假设 f 不是单射, 则 $\exists x_1, x_2 \in X, x_1 \neq x_2$, 但 $f(x_1) = f(x_2) = y$ 。令 $F = \{x_1\}$, 于是 $f^{-1}(f(F)) = f^{-1}(f(\{x_1\})) = f^{-1}(\{y\}) = \{x_1, x_2\}$, 故有 $\{x_1, x_2\} = F = \{x_1\}$, 矛盾。
即 f 一定为单射。

3. 设 G 是一个 $p(p \geq 3)$ 个顶点的图。 u 和 v 是 G 的两个不邻接的顶点, 并且 $\deg u + \deg v \geq p$ 。

证明: G 是哈密顿图 $\Leftrightarrow G + uv$ 是哈密顿图。

证明: \Rightarrow 显然成立。

\Leftarrow 假设 G 不是哈密顿图, 则有题意知在 G 中必有一条从 u 到 v 的哈密顿路。不妨设此路为 $uv_2v_3 \cdots v_{p-1}v$, 令 $\deg v_1 = k, \deg v_p = 1$, 则在 G 中与 u 邻接的顶点为 $u_{i_1}, u_{i_2}, \cdots, u_{i_k}$, 其中 $2 = i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq p-1$ 。这时顶点 $u_{i_r} (r=2, 3, \cdots, k)$ 不能与顶点 v_p 邻接。因为此时 G 有哈密顿回路 $uv_2 \cdots v_{i_r-1}vv_{p-1} \cdots v_{i_r}u$, 因此 v_p 至少与 u, v_2, \cdots, v_{p-1} 中的 k 个顶点不邻接。于是, $1 \leq p-1-k$, 从而 $k+1 \leq p-1$, 与题设矛盾, 故 G 是哈密顿图。

4. 设 R 是 A 上的一个二元关系, 证明: R 是对称的 $\Leftrightarrow R = R^{-1}$ 。

证: $\Rightarrow \forall (x, y) \in R$, 由 R 的对称性有 $(y, x) \in R$, 即 $(x, y) \in R^{-1}$, 从而 $R \subseteq R^{-1}$

反之, $\forall (y, x) \in R^{-1}$, 则 $(x, y) \in R$ 。由 R 的对称性有: $(y, x) \in R$, 从而 $R^{-1} \subseteq R$
故 $R = R^{-1}$

$\Leftarrow \forall x, y \in X$, 若 $(x, y) \in R$, 由 $R = R^{-1}$, 得 $(x, y) \in R^{-1}$, 即 $(y, x) \in R$, 故 R 是对称的。

5. 设 R 是 A 上的一个二元关系, 令 $S = \{(a, b) \mid \exists c \in A, \text{使得 } (a, c) \in R \text{ 且 } (c, b) \in R\}$ 。

证明: 若 R 是 A 上的等价关系, 则 S 也是 A 上的等价关系;

证: 因为 R 是自反的, 所以 $\forall a \in A$, 有 $(a, a) \in R$ 。根据 S 的定义, 有 $(a, a) \in S$, 所以 S 是自反的;

若 $(a, b) \in S$, 则 $\exists c \in A$, 使得 $(a, c) \in R$ 且 $(c, b) \in R$ 。因为 R 是对称的, 所以 $(b, c) \in R$ 且 $(c, a) \in R$, 根据 S 的定义有 $(b, a) \in S$, 所以 S 是对称的;

若 $(a, b) \in S, (b, c) \in S$, 则 $\exists d \in A$, 使得 $(a, d) \in R$ 且 $(d, b) \in R$ 。因为 R 是传递的, 所以 $(a, b) \in R$ 。

则 $\exists e \in A$, 使得 $(b, e) \in R$ 且 $(e, c) \in R$ 。因为 R 是传递的, 所以 $(b, c) \in R$ 。

根据 S 的定义有 $(a, c) \in S$ 。所以 S 是传递的。

综上所述: S 是等价关系。

6. 利用康托对角线法证明: 若 A 可数, 则 2^A 不可数。

证: 因为 $2^A \sim Ch(A) = \{f \mid f: A \rightarrow \{0, 1\}\}$, 所以只须证明 $Ch(A)$ 不可数即可。
 $\forall f \in Ch(A)$, f 可表为 0, 1 的无穷序列。若 $Ch(A)$ 可数, 则 $Ch(A)$ 的元素可排列成无重复项的无穷序列 f_1, f_2, f_3, \dots 。每个 f_i 可表成 0, 1 的无穷序列 $f_{i1}, f_{i2}, f_{i3}, \dots$ 。用对角线法构造一个 0, 1 序列 g_1, g_2, g_3, \dots : 若 $f_{i1} = 0$, 则 $g_1 = 1$; 若 $f_{i1} = 1$ 则 $g_1 = 0$ 。一般地, 若 $f_{ii} = 0$, 则 $g_i = 1$; 如果 $f_{ii} = 1$, 则 $g_i = 0$, $i = 1, 2, 3, \dots$, 则 g_1, g_2, \dots 确定的函数 $g \in Ch(A)$, 但 $g \neq f_i, i = 1, 2, \dots$, 矛盾。所以, 2^A 不可数。

7. 设 $G = (V, E)$ 是一个 (p, q) 图, 若 G 是一个 K -正则偶图, 证明: $p \geq 2K$ 。

证: 因为 G 中无三角形且 G 为 K -正则图, 所以 $Kp = 2q \leq 2(p/2)^2 = p^2/2$,

因此, $p \geq 2K$ 。

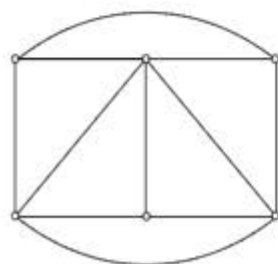
8. 设 G 是顶点 $p \geq 11$ 的平面图, 证明: G 的补图 G^c 是非平面图。

证: 反证法: 假设图 G 的补图 G^c 也是平面图, 令 $G = (p, q)$, $G^c = (p_1, q_1)$, 则 $p = p_1$, 而 $q + q_1 = p(p-1)/2 \dots\dots\dots (1)$

又因为 G 和 G^c 都是平面图, 故 $q \leq 3p-6$, $q_1 \leq 3p-6$ 。相加得:

$$q + q_1 \leq 6p - 12 \quad (2)$$

由 (1), (2) 的得: $q + q_1 = p(p-1)/2 \leq 6p-12$, 展开有: $p^2 - 13p + 24 \leq 0$, 于是 $p < 11$ 。与题设矛盾, 所以 G^c 不是平面图。



集合论与图论考试题

题号	一	二	三	四	总分
分数					

学号	
姓名	

注
意
行
为
规
范

本试卷满分 100 分

(计算机学院、英才学院 10 级)

一、填空(本题满分 10 分, 每空各 1 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? (f)

2. 集合 $A = \{a, b, c, d\}$, A 上的关系 $R = \{(a, b), (b, c), (c, a)\}$, 则 R^+ 等于什么?

($R^+ = \{(a, a), (b, b), (c, c), (a, b), (a, c), (b, a), (b, c), (c, a), (c, b)\}$)

3. 设 X 是集合, $|X| = n$, 则反自反或对称的关系有多少? ($2^{n^2-n} + 2^{(n^2+n)/2 - 2^{(n^2-n)/2}}$)

4. 设 $\{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ 是集合 A 的划分, 若 $A_i \cap B \neq \emptyset, 1 \leq i \leq n$, 则 $A \cap B$ 的划分是什么?
($A_1 \cap B, A_2 \cap B, \dots, A_n \cap B$)

5. 集合 $A = \{1, 2, 3, 4, 6, 12\}$ 上的整除关系 " $|$ " 是 A 上偏序关系, 画出 Hasse 图。
()

6. 什么是无穷集合?

(凡能与自身真子集对等的集合都称为无穷集合)

7. 设 G 为 p 阶简单无向图, $p > 2$ 且 p 为奇数, G 和 G 的补图 G^c 中度数为奇数的顶点的个数是否一定相等?
(一定)

8. 已知 p 阶简单无向图 G 中有 q 条边, 各顶点的度数均为 3, 又 $2p = q + 3$, 则图 G 在同构的意义下是否唯一?
(不唯一)

9. 若 G 是一个 (p, q) 连通图, 则 G 至少有多少个圈?
($q - p + 1$)

主管
领导
审核
签字

10. 设 T 是一个有 n_0 个叶子的二元树, 出度为 2 的顶点为 n_2 , 则 n_0 与 n_2

满足什么关系?

($n_0 = n_2 + 1$)

二、简答下列问题(本题满分 30 分, 1-6 小题 3 分, 7-9 小题 4 分)

1. 设 A, B 是集合, 则 $A \Delta B = B$ 充分必要条件是什么? 说明理由。(3 分)

答案: $A = \Phi$ 。

2. 设 $f: X \rightarrow Y, C, D \subseteq Y$, 则 $f^{-1}(C \Delta D)$ 与 $f^{-1}(C) \Delta f^{-1}(D)$ 满足什么关系? 说明理由。

解: 相等。 $f^{-1}(C \Delta D) = f^{-1}((C \setminus D) \cup (D \setminus C)) = f^{-1}(C \setminus D) \cup f^{-1}(D \setminus C) =$
 $= (f^{-1}(C) \setminus f^{-1}(D)) \cup (f^{-1}(D) \setminus f^{-1}(C)) = f^{-1}(C) \Delta f^{-1}(D)$ 。

3. 写出无向树的特征性质 (至少 5 个)。(3 分)

- (1) G 是树;
- (2) G 的任两个不同顶点间有唯一的一条路联结;
- (3) G 是连通的且 $p = q + 1$;
- (4) G 中无回路且 $p = q + 1$;
- (5) G 中无回路且任加一条边, 得到有唯一回路的图;
- (6) G 是连通的, 并且若 $p \geq 3$, 则 G 不是 K_p 。又若 G 的任两个不邻接的顶点间加一条边, 则得到一个恰有唯一的一个回路的图;
- (7) G 是极小连通图。

4. 设 G 是一个 (p, q) 图, 若 $q \geq p - 1$, 则 $k(G) \leq [2q/p]$ 与 $k(G) \leq [2p/q]$ 哪个正确?

说明理由。(3 分)

答案: $k(G) \leq [2q/p]$ 。

5. K_5 是否是可平面图? 说明理由。(3 分)

解: K_5 不是平面图。

若 K_5 是可平面图, 则由欧拉公式成立有, $5 - 10 + f = 2$, 即 $f = 7$ 。

而每个面至少 3 条边, 所以 $3f \leq 2q$, 从而 $21 \leq 20$, 矛盾。因此, K_5 不是可平面图。

6. 已知有向图 D 的邻接矩阵 $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$, 则 (3 分)

(1) 画出邻接矩阵为 A 的有向图 D 的图解;

(2) 写出 D 的可达矩阵 R ;

(3) 写出计算两顶点之间长为 k 的有向通道条数的计算方法。

(1) (2) $R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ (3) $(A^k)_{ij}$ 。

7. 每个自补图有多少个顶点? 说明理由。(4 分)

解: 每个自补图都有 $4n$ 或 $4n+1$ 个顶点

因为每个自补图 G 的对应的完全图的边数必为偶数, 即 $q = p(p-1)/2$ 为偶数。而当 $p=1, 2, 3$ 时, 图 G 无自补图, 只有 $p \geq 4$ 时, 图 G 才有自补图。于是 p 可写成如下形式: $4n, 4n+1, 4n+2, 4n+3$, 其中 n 为正整数; 代入 $q = p(p-1)/2$ 中, 只有 $4n, 4n+1$ 才能使 q 为偶数, 故每个自补图必有 $4n$ 或 $4n+1$ 个顶点。

8. 设 $N = \{1, 2, 3, \dots\}$, 试构造两个映射 f 和 $g: N \rightarrow N$, 使得 $gf = I_N$ 但 $fg \neq I_N$ 。(4 分)

解: $f: N \rightarrow N, \forall n \in N, f(n) = n+1$; $g: N \rightarrow N, \forall n \in N, g(1) = 1, g(n) = n-1, n \geq 2$ 。

9. 设 $f: A \rightarrow B, H \subseteq A$, 令 H 在 A 中的余集 $H^c = A \setminus H$, 则 (4 分)

(1) 当 f 是单射时, 给出 $f(H^c)$ 和 $(f(H))^c$ 之间的关系, 并给予证明。

(2) 当 f 是满射时, 给出 $f(H^c)$ 和 $(f(H))^c$ 之间的关系, 并给予证明。

[(1) \ (2) 任选一种情况证明即可]

解: 由定理知, $(f(H^c)) = f(A \setminus H) \supseteq f(A) \setminus f(H)$ 。

若 f 是满射, 即 $f(A) = B$, 有 $f(H^c) \supseteq (f(H))^c$ 。

若 f 是单射时, 有 $f(H^c) \subseteq (f(H))^c$ 。

因为 $\forall y \in f(H^c)$, 故存在 $x \in H^c$, 使得 $y = f(x)$, 从而 $x \notin H$; 由 f 是单射, 有 $f(x) \notin f(H)$ (否则存在 $x_1 \in H$, 使 $f(x_1) = f(x)$ 矛盾), 即 $y \in (f(H))^c$ 。于是 $f(H^c) \subseteq (f(H))^c$ 。

三、证明下列各题 (本题满分 60 分, 每小题各 6 分)

1. 设 A, B 是两个集合, $B \neq \emptyset$, 试证: 若 $A \times B = B \times B$, 则 $A = B$ 。

证: $\forall x \in A$, 因为 $B \neq \emptyset$, 故在 B 中任取一元素 y , 必有 $(x, y) \in A \times B$, 因而

$(x, y) \in B \times B$, 故 $x \in B$ 。从而 $A \subseteq B$ 。

反之, $\forall x \in B$, 因为 $B \neq \emptyset$, 故在 B 中任取一元素 y , 必有 $(x, y) \in B \times B$, 因而 $(x, y) \in A \times B$, 故 $x \in A$ 。从而 $B \subseteq A$ 。

于是 $A = B$ 。

2. 设 $f: X \rightarrow Y$, 证明: f 是单射 $\Leftrightarrow \forall F \in 2^X, f^{-1}(f(F)) = F$ 。

证: $\Rightarrow \forall x \in f^{-1}(f(F))$, 则 $f(x) \in f(F)$, 于是 F 中必存在 x_1 , 使得

$f(x) = f(x_1)$ 。因为 f 是单射, 故必有 $x = x_1$ 。即 $x \in F$, 所以 $f^{-1}(f(F)) \subseteq F$ 。

反过来, $\forall x \in F, f(x) \in f(F)$, 从而有 $x \in f^{-1}(f(F))$, 所以 $F \subseteq f^{-1}(f(F))$ 。

因此 $f^{-1}(f(F)) = F$ 。

\Leftarrow 假设 f 不是单射, 则 $\exists x_1, x_2 \in X, x_1 \neq x_2$, 但 $f(x_1) = f(x_2) = y$ 。令 $F = \{x_1\}$,

于是 $f^{-1}(f(F)) = f^{-1}(f(\{x_1\})) = f^{-1}(\{y\}) = \{x_1, x_2\}$, 即 $\{x_1, x_2\} = F = \{x_1\}$, 矛盾。

因此, f 为单射。

3. 设 R 是 A 上的一个自反关系, 证明:

R 是等价关系 \Leftrightarrow 若 $(a,b) \in R$ 且 $(a,c) \in R$, 则 $(b,c) \in R$ 。

证: $\Rightarrow R$ 是 A 上的等价关系。

若 $(a,b) \in R$ 且 $(a,c) \in R$, 由 R 的对称性有: $(b,a) \in R$ 且 $(a,c) \in R$,

由 R 的传递性有: $(b,c) \in R$ 。

$\Leftarrow R$ 是自反的, 故 $\forall a \in A$ 有 $(a,a) \in R$ 。

若 $(a,b) \in R$, 由 $(a,a) \in R$ 有 $(b,a) \in R$, 所以 R 是对称的。

若 $(a,b) \in R$ 且 $(b,c) \in R$, 由 R 的对称性有:

$(b,a) \in R$ 且 $(b,c) \in R$, 故由题意得 $(a,c) \in R$, 所以 R 是传递。

因此, R 是 A 上的等价关系。

4. 设 R 是 A 上的二元关系, 证明: R 是传递的 $\Leftrightarrow R \circ R \subseteq R$ 。

$\Rightarrow \forall (a,c) \in R \circ R$, 则 $\exists b \in A$, 使得 $(a,b) \in R$ 且 $(b,c) \in R$, 由 R 的传递性知:

$(a,c) \in R$, 于是 $R \circ R \subseteq R$ 。

$\Leftarrow \forall (a,b) \in R$ 且 $(b,c) \in R$, 有 $(a,c) \in R \circ R \subseteq R$, 故 R 是传递的。

5. 令 $N = \{1, 2, 3, \dots\}$, $S = \{f \mid f: N \rightarrow \{0, 1\}\}$, 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, \dots 。每个函数 f_i 确定了一个 $0, 1$ 序列 $a_{i1}, a_{i2}, a_{i3}, \dots$ 。构造序列

$b_1, b_2, b_3, \dots, b_i = 1$, 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, \dots 任一个, 矛盾。

6. 设 $G = (V, E)$ 是一个有 p 个顶点的图。若对 G 的任两个不邻接的顶点 u 和 v ,

有 $\deg u + \deg v \geq p - 1$, 证明: G 是连通的。

证:若 G 不连通, 则 G 至少有两个支。设 $G_1 = (V_1, E_1)$ 是其中的一个支, 其他各支构成的子图为 $G_2 = (V_2, E_2)$, $|V_1| = n_1, |V_2| = p - n_1$, 则任意 $\forall u \in V_1, v \in V_2$, 有

$$\deg u \leq n_1 - 1, \deg v \leq p - n_1 - 1。$$

于是, $\deg u + \deg v \leq (n_1 - 1) + (p - n_1 - 1) = p - 2。$

这与假设相矛盾, 所以 G 是连通的。

7. 证明: 完全图 K_9 中至少存在彼此无公共边的两条哈密顿圈和一条哈密顿路。

证: 在 K_9 中, $\forall v \in V, \deg v = 8 \geq p/2$, 由定理可知, 必有一条哈密顿回路 C_1 ; 令 G_1 为 K_9 中删除 C_1 中全部边之后的图, 则 G_1 中每个顶点的度均为 $\deg v = 6 \geq p/2$, 故 G_1 仍为哈密顿图, 因而存在 G_1 中的哈密顿回路 C_2 , 显然 C_1 与 C_2 无公共边。再设 G_2 为 G_1 中删除 C_2 中的全部边后所得图, 则 G_2 每个顶点的度均为 $\deg v = 4$ 。又由定理可知 G_2 为半哈密顿图, 因而 G_2 中存在哈密顿路。设 L 为 G_2 中的一条哈密顿路, 显然 C_1, C_2, L 无公共边。

8. 设 G 是一棵树且 $\Delta(G) \geq k$, 证明: G 中至少有 k 个度为 1 的顶点。

证: 设 T 中有 p 个顶点, s 个树叶, 则 T 中其余 $p - s$ 个顶点的度数均大于等于 2, 且至少有一个顶点的度大于等于 k 。由握手定理可得:

$$2q = 2p - 2 = \sum_{i=1}^p \deg(v_i) \geq 2(p - s - 1) + k + s, \text{ 有 } s \geq k。$$

所以 T 中至少有 k 个树叶。

9. 证明: 一个没有有向圈的有向图中至少有一个入度为零的顶点。

证: 设 $D = (V, A)$ 是一个没有有向回路的有向图。考察 D 中任一条最长的有向路的第一个顶点 v , 则 $\text{id}(v) = 0$ 。因为若 $\text{id}(v) \neq 0$, 则必有一个顶点 u 使得 $(u, v) \in A$ 。于是, 若 u 不在此最长路上, 则此最长路便不是 D 中的最长路, 这是与前面的假设相矛盾。若 u 在此最长路上, 则 D 中有有向回路, 这与定理的假设矛盾。因此 $\text{id}(v) = 0$ 。

10. 设 G 是一个没有三角形的平面图, 证明: G 是 4-可着色的

证: (1) 假设 $\forall v \in V, \deg(v) \geq 4$, 则由握手定理有: $4p \leq 2q$; 由于 G 是一个没有

三角形的平面图, 故 $q \leq 2p - 4$, 即 $4p \leq 4p - 8$, 矛盾。故假设不成立, 即 G 中存在一个顶点 v , 使得 $\deg(v) \leq 3$ 。

(2) 对顶点 p 进行归纳。

当 $p = 1, 2, 3, 4$ 时, 显示成立。

假设当 $p = k$ 时, G 是 4-可着色的。

当 $p = k + 1$ 时, 由于 G 是一个没有三角形的平面图, 故由 (1) 可知: $\exists v \in V$, 使得 $\deg(v) \leq 3$ 。于是 $G - v = G_1$ 便是一个具有 k 个顶点没有三角形的平面图, 由归纳假设, G_1 是 4-可着色的。

由于 $\deg(v) \leq 3$, 故在 G 中用不同于与 v 相邻接的那些顶点在 G_1 中着色时所用的颜色为 v 着色, G 的其它顶点着色同 G_1 的 4-可着色, 这就得到了 G 一个 4-可着色。

集合论与图论考试题

题号	一	二	三	四	总分
分数					

学号	
姓名	

注意行为规范

遵守考场纪律

本试卷满分 100 分

(计算机学院 11 级)

一、填空 (本题满分 10 分)

1. 求方程: $A\Delta X = B$ 的解。 _____
2. 设 $X = \{1, 2, \dots, m\}$, $Y = \{a, b\}$, 求 X 到 Y 的满射的个数。 _____
3. 给定集合 $S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, 找出 S 上的等价关系 R , 此关系 R 能产生划分为 $\{1, 2\}$, $\{3\}$, $\{4, 5\}$ 。 $R =$ _____
4. 在 $A \uparrow \{2, 3, 4, 8, 9, 10, 11\}$ 上定义的整除关系是偏序关系, 则极大元是什么。 _____
5. 什么是可数集合? _____
6. 图 G 是欧拉图当且仅当图 G 是 _____
7. 若图 G 是自补图, 则它所对应的完全图的边数一定是 _____ 数。
8. 每棵树的中心含有多少个顶点? _____
9. 把平面分成 p 个区域, 每两个区域都相邻, 问 p 最大为多少? _____
10. 若 $D = (V, A)$ 是单向连通的当且仅当 D 中有一条 _____

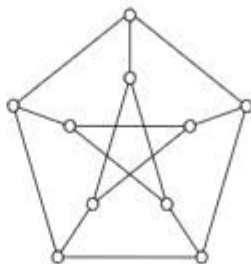
二、简答下列各题 (本题满分 30 分)

1. 设 R 是复数集合 A 上的一个二元关系且满足 $xRy \Leftrightarrow x - y = a + bi$, a, b 为非负整数, 试确定 R 的性质。(自反、反自反、对称、反对称、传递)

主管
领导
审核
签字

2. 如图所示是彼得森图 G , 回答问题:

(1) 图 G 是否是偶图? (2) 图 G 是否是平面图? (3) 图 G 的色数是多少?



3. 下列命题是否成立? 若成立请证明之, 若不成立请举反例。

(1) $(A \setminus B) \cup C = A \setminus (B \setminus C)$; (2) $A \cup (B \setminus C) = (A \cup B) \setminus C$;

4. 设 $f: N \times N \rightarrow N, f((x, y)) = xy$ 。则

(1) 说明 f , g 是否是单射、满射或双射? (2) 求 $f(N \times \{1\}), f^{-1}(\{0\})$ 。

5. (1) 根据你的理解给出二元关系 R 传递闭包 R^+ 的定义;

(2) 若 R 是集合 A 上的反对称关系, 则 R^+ 一定是反对称的吗? 举例说明。

6. (下列两题任选一题)

- (1) 已知 a, b, c, d, e, f, g 7 个人中, a 会讲英语; b 会讲英语和汉语; c 会讲英语、意大利语和俄语; d 会讲汉语和日语; e 会讲意大利语和德语; f 会讲俄语、日语和法语; g 会讲德语和法语。能否将他们的座位安排在圆桌旁, 使得每个人都能与他身边的人交谈?
- (2) 今要将 6 个人分成 3 组 (每组 2 个人) 去完成 3 项任务, 已知每个人至少与其余 5 个人中的 3 个人能相互合作, 问:
- (1) 能否使得每组 2 个人都能相互合作? (2) 你能给出几种方案?

7. 设 T 是一个有 n_0 个叶子的二元树, 出度为 2 的顶点为 n_2 , 则 n_0 和 n_2 有何关系? 说明理由。

8. 设 G 是一个 (p, q) 图, 若 $q \geq p$, 则 G 中一定有圈吗? 说明理由。

三、证明下列各题 (本题满分 60 分)

1. 设 A, B 是两个集合, $B \neq \emptyset$, 试证: 若 $A \times B = B \times A$, 则 $A = B$ 。
2. 证明: 在 52 个整数中, 必有两个整数, 使得这两个整数之和或差能被 100 整除。
3. 设 $f: X \rightarrow Y$, 证明: f 是满射 $\Leftrightarrow \forall E \in 2^Y, f(f^{-1}(E)) = E$ 。

4. 任选一题

(1) 设 R 是集合 A 上的一个自反的和传递的关系; T 是 A 上的一个关系, 使得 $(a, b) \in T \Leftrightarrow (a, b) \in R$ 且 $(b, a) \in R$ 。证明: T 是 A 上的等价关系。

(2) 设 R, S 是 A 上的等价关系, 证明: $R \cap S$ 是等价关系 $\Leftrightarrow R \cap S = S \cap R$ 。

5. 若 A 可数, 证明: 2^A 不可数。(利用康托对角线法)

6. 若 G 是一个恰有两个奇度顶点 u 和 v 的无向图, 证明: G 连通 $\Leftrightarrow G + uv$ 连通。

7. 任选一题

- (1) 证明: 任一非平凡树中至少有两个度为 1 的顶点。
- (2) 证明: 恰有两个顶点度数为 1 的树必为一条通路。

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

9. 证明: 在一个连通图中, 两条最长的路有一个公共的顶点。

10. 用数学归纳法证明: 每个比赛图中必有有向哈密顿路。