

哈工大春季学期《集合论与图论》

考 试 题

练 习 题

哈工大 2014 年 春季学期
集合论与图论考试题

题号	一	二	三	四	总分
分数					

学号	
姓名	

本试卷满分 100 分

注
意
行
为
规
范

(计算机学院、英才学院 2013 级)

一、填空 (本题满分 20 分, 每小题各 1 分)

1. 化简 $(A \cup (B \cap C) \cap A) \cup (A \setminus (B \cap C) \cup (A \cap B \cap C))$. (A)

2. 设 A, B 为集合, 使下列两式 $A \setminus B = B \setminus A$ 和 $(A \setminus B) \cup B = (A \cup B) \setminus B$ 成立的充要条件是什么? ($A = B = \emptyset$)

3. 设 R, I, N 分别表示实数, 整数, 自然数集 (包括 0), 定义映射

f_1, f_2, f_3 , 试确定它们的性质 (单射、满射、双射).

(1) $f_1: R \rightarrow R, f_1(x) = 2^x$;

(单射)

(2) $f_2: I \rightarrow N, f_2(x) = |x|$;

(满射)

(3) $f_3: R \rightarrow R, f_3(x) = x + 2$.

(双射)

4. 设 $f: X \rightarrow Y, A \subseteq X$, 则 $f^{-1}(f(A))$ 与 A 有何关系? ($f^{-1}(f(A)) \supseteq A$)

5. 设 X 是一个集合, $|X| = n$, 试求:

(1) X 上自反的二元关系的个数;

(2^{n^2})

(2) X 上对称的二元关系的个数.

($2^{\frac{n(n+1)}{2}}$)

6. 给定集合 $S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, 找出 S 上的等价的关系 R , 此关系 R 能产生

划分 $\{\{1, 2\}, \{3\}, \{4, 5\}\}$. ($\{(0, 0), (0, 2), (1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5), (5, 4)\}$)

7. 在集合 $A = \{1, 2, \dots, 11, 12\}$ 上定义的整除关系 " $|$ " 是 A 上的偏序关系,

则极大元是什么?

(7, 8, 9, 10, 11, 12)

8. 什么是无穷集合?

()

主管
领导
审核
签字

试 题:

班号:

姓名:

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

- (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。

10. 每个自补图必有多少个顶点? (1) (2) (3) ()

11. 设 p, q 为正整数, 则

(1) p, q 为何值时 $K_{p,q}$ 为欧拉图? ()

(2) p, q 为何值时 $K_{p,q}$ 为哈密顿图? ()

12. 设 G 是 (p, q) 图, 若 $q \geq p-1$, 则 G 的连通度 $k(G)$ 至多为多少? ()

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

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

二、填空 (本题满分 10 分, 每小题各 2 分)

1. 某班有学生 50 人, 有 26 人在第一次考试中得优, 有 21 人在第二次考试中得优, 有 17 人两次考试都没有得优, 那么两次考试都得优的学生人数是多少? (14)

2. 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。

()

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

()

试 题:

班号:

姓名:

4. 设 T 为任一棵正则二元树, q 为边数, $t(t \geq 2)$ 为树叶数, 则 q 等于什么?

()

5. 设 G 是有 8 个顶点的极大平面图, 则 G 的面数 f 为多少? ()

三、证明下列各题 (本题满分 70 分, 每小题各 7 分)

1. 设 A, B, C 是三个任意集合, 证明: $A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C)$ 。

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

3. 下列两题任选一题

(1) 设 R 是 X 上的二元关系, 证明: R 是对称的 $\Leftrightarrow R = R^{-1}$ 。

(2) 设 R 是 X 上的二元关系, 证明: R 是传递的 $\Leftrightarrow R \circ R \subseteq R$ 。

试题:

班号:

姓名:

4. 设 R, S 是集合 X 上的等价关系, 则 $R \circ S$ 是 X 上的等价关系 $\Leftrightarrow R \circ S = S \circ R$.

5. 证明: 全体有理数之集 Q 是可数集。

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。

试题:

班号:

姓名:

7. 设 $G=(V,E)$ 是无向图, 证明: 若 $\delta(G) \geq m$, 则图 G 中包含长至少为 $m+1$ 的圈。

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

试 卷:

班 号:

姓 名:

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

10. 用数学归纳法证明每个比赛图中必有有向哈密顿路。

2014 年参 考 答 案

一、填空 (本题满分 20 分, 每小题各 1 分)

1. 化简 $(A \cup (B \setminus C)) \cap A \cup (A \setminus (B \cap C)) \cup (A \cap B \cap C)$. (A)

2. 设 A, B 为集合, 使下列两式 $A \setminus B = B \setminus A$ 和 $(A \setminus B) \cup B = (A \cup B) \setminus B$ 成立的充要条件是什么? ($A = B = \Phi$)

3. 设 R, I, N 分别表示实数, 整数, 自然数集 (包括 0), 定义映射 f_1, f_2, f_3 , 试确定它们的性质 (单射、满射、双射)。

(1) $f_1: R \rightarrow R, f_1(x) = 2^x$; (f_1 是单射)

(2) $f_2: I \rightarrow N, f_2(x) = |x|$; (f_2 是满射)

(3) $f_3: R \rightarrow R, f_3(x) = x + 2$. (f_3 是双射)

4. 设 $f: X \rightarrow Y, A \subseteq X$, 则 $f^{-1}(f(A))$ 与 A 有何关系? ($f^{-1}(f(A)) \supseteq A$)

⑤ 设 X 是一个集合, $|X| = n$, 试求: (短阵-对称阵全有)

(1) X 上自反的二元关系的个数; (2^{n^2-n})

(2) X 上对称的二元关系的个数; (短阵为对称阵全有) ($2^{\frac{n^2+n}{2}}$)

6. 给定集合 $S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, 找出 S 上的等价的关系 R , 此关系 R 能产生

划分 $\{\{1, 2\}, \{3\}, \{4, 5\}\}$. ($\{(1, 1), (2, 2), (1, 2), (2, 1), (3, 3), (4, 4), (5, 5), (4, 5), (5, 4)\}$)

7. 在集合 $A = \{1, 2, \dots, 11, 12\}$ 上定义的整除关系 “ $|$ ” 是 A 上的偏序关系, 则极大元是什么? ($7, 8, 9, 10, 11, 12$)

8. 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)

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

(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) (3)
10. 每个自补图必有多少个顶点? ($4n$ 或 $4n+1$, n 为正整数)

11. 设 p, q 为正整数, 则

(1) p, q 为何值时 $K_{p,q}$ 为欧拉图? (p, q 均为偶数 或 $p, q \geq 2$ 均为偶数)

(2) p, q 为何值时 $K_{p,q}$ 为哈密顿图? ($p = q$)

12. 设 G 是 (p, q) 图, 若 $q \geq p-1$, 则 G 的连通度 $k(G)$ 至多为多少?

($\lfloor 2q/p \rfloor$ 或 $2q/p$)

13. 设 $V = \{1, 2, \dots, n\}$, 则以 V 为顶点集的无向图共有多少个? ($2^{n(n-1)/2}$)

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

二、填空 (本题满分 10 分, 每小题各 2 分)

1. 某班有学生 50 人, 有 26 人在第一次考试中得优, 有 21 人在第二次考试中得优, 有 17 人两次考试都没有得优, 那么两次考试都得优的学生人数是多少? (14)

2. 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。

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

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

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

4. 设 T 为任一棵正则二元树, q 为边数, l ($l \geq 2$) 为树叶数, 则 q 等于什么?

($q = 2(l-1)$)

5. 设 G 是有 8 个顶点的极大平面图, 则 G 的面数 f 为多少? (12)

三、证明下列各题 (本题满分 70 分, 每小题各 7 分)

1. 设 A, B, C 是三个任意集合, 证明: $A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C)$ 。

证: 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 $(x, y) \in A \times (B \setminus C)$.

$$\text{即 } (A \times B) \setminus (A \times C) \subseteq A \times (B \setminus C).$$

$$\text{因此, } A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C).$$

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

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

$$\text{则 } fg = I_N \text{ 但 } gf \neq I_N.$$

3. 下列两题任选一题

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

(2) 设 R 为 X 上的二元关系, 试证: R 是传递的 $\Leftrightarrow R \circ R \subseteq R$.

证: (1) $\Rightarrow \forall (x, y) \in R$, 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.

(2) 设 R 是传递的, 则 $\forall (x, z) \in R \circ R$, 有 $y \in X$ 使得 $(x, y) \in R, (y, z) \in R$.

由 R 的传递性知 $(x, z) \in R$, 故 $R \circ R \subseteq R$. 反之, 设 $R \circ R \subseteq R$, 往证 R 是传递的.

为此, 设 $(x, y), (y, z) \in R$, 则由合成的定义有 $(x, z) \in R \circ R$. 再由 $R \circ R \subseteq R$ 得 $(x, z) \in R$. 因此, R 是传递的.

4. 设 R, S 是集合 X 上的等价关系, 则 $R \circ S$ 是 X 上的等价关系 $\Leftrightarrow R \circ S = S \circ R$.

证: $\Rightarrow R \circ S = (R \circ S)^{-1} = S^{-1} \circ R^{-1} = S \circ R$.

\Leftarrow 由 R, S 是等价关系得到 $R \circ S$ 自反的;

又由 $(R \circ S)^{-1} = S^{-1} \circ R^{-1} = S \circ R = R \circ S$, 故 $R \circ S$ 是对称的;

$$\text{而 } (R \circ S)^2 = (R \circ S) \circ (R \circ S) = R \circ (S \circ R) \circ S = R \circ (R \circ S) \circ S = R^2 S^2 \subseteq R \circ S.$$

从而 $R \circ S$ 是传递的, 因此, $R \circ S$ 是等价关系.

5. 证明: 全体有理数之集 Q 是可数集.

证: 因为 $Q = Q_+ \cup Q_- \cup \{0\}$. 显然, $Q_+ \sim Q_-$. 因此只须证明 Q_+ 是可数集即可.

因为每个正有理数均可写成 p/q 的形式, 其中 p 与 q 为自然数. 于是,

$\forall q \in N$, 令 $A_q = \{\frac{p}{q} | p \in N\}$, 则 A_q 是可数集, 并且 $Q_+ = \bigcup_{q=1}^{\infty} A_q$. 由定理可知,

Q_+ 是可数集. 因此, Q 是可数集.

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. 设 $G = (V, E)$ 是无向图, 证明: 若 $\delta(G) \geq m$, 则图 G 中包含长至少为 $m+1$ 的圈.

证: 设 L 是 G 中最长的路, $L: v_1 v_2 \cdots v_n$. 因为 $\forall v \in V, \deg v \geq m$, 所以必有 L 上的 m 个顶点 $v_{i_1}, v_{i_2}, \dots, v_{i_m} (2 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_m)$ 与 v_1 邻接, 于是 $v_1 v_2 \cdots v_{i_m} v_1$ 便是 G 中的一个回路, 且长至少为 $m+1$.

若 L 上不存在 m 个顶点与 v_1 邻接, 则在最长路 L 外必有一个顶点与 v_1 邻接, 于是有更长路矛盾.

8. 设 G 是一个 (p, q) 图, 证明: G 是树 $\Leftrightarrow G$ 连通且 $p = q + 1$.

证: \Rightarrow 因为 G 是树, 所以 G 是连通的;

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

显然, 只须证 G 中无回路即可。

设 G 中有一个长为 n 的回路 C_n , 则回路上有 n 条边, 显然 $n < p$ 。于是, G 中还有 $p-n$ 个顶点不在 C_n 上。由于 G 是连通的, 所以不在 C_n 上的那些 $p-n$ 个点的每一个均关联一条边, 这些边互不相同, 其中每一条都在该点与 C_n 的某点的最短路上。因此, 除了 C_n 上的 n 条边之外, G 至少还有 $p-n$ 条边。所以, G 至少有 $q \geq p$ 条边, 这与 $p=q+1$ 相矛盾, 故 G 中无回路。

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

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

又因为 G 和 G' 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' 不是平面图。

10. 用数学归纳法证明每个比赛图中必有有向哈密顿路。

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 v , 则得到一个具有 p 个顶点的比赛图 $D-v$ 。由归纳假设 $D-v$ 有哈密顿路 u_1, u_2, \dots, u_p 。在 D 中, 如 uu_1 或 $u_p u$ 为 D 的弧, 则结论成立。今设 $u_1 u$ 及 $u_p u$ 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 $u_1 u$ 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。

哈工大 2013 年 春季学期
集合论与图论考试题

题号	一 24分	二 20分	三 66分	四	总分
分数					

学号	
姓名	

本试卷满分 100 分

(计算机学院、英才学院 12 级)

注
意
行
为
规
范

遵
守
考
场
纪
律

主管
领导
审核
签字

一、填空

(本题满分 24 分, 1-10 题每空各 1 分, 11-13 题每空各 2 分)

- 化简 $(B \setminus (A \cap C)) \cup (A \cap B \cap C)$ (8)
- 设 A, B 是任意集合, 则
 - $A \times B = B \times A$ 充要条件是什么? ($A = \emptyset$ 或 $B = \emptyset$ 或 $A = B$)
 - $(A \setminus B) \cup B = (A \cup B) \setminus B$ 充要条件是什么? ($B = \emptyset$)
- 设 $f: X \rightarrow Y, B \subseteq Y$, 则
 - 若 $y \in Y$, 则 $f^{-1}(y)$ 与 X 有何关系? ($f^{-1}(y) \subseteq X$)
 - B 与 $f(f^{-1}(B))$ 有何关系? ($f(f^{-1}(B)) \subseteq B$)
- 在集合 $A = \{2, 3, 4, 8, 9, 10, 11\}$ 上定义的整除关系 “|” 是偏序关系, 则
 - 画出 Hasse 图; ()
 - 指出极大元、极小元是什么. (极大元: 8, 9, 10, 11; 极小元: 2, 3, 11)
- 什么是无穷集合? (凡能与自身一个真子集对等的集称为无穷集合)
- 设 G 是 $p(p \geq 2)$ 阶无向图, G^c 为 G 的补图, 已知 $\Delta(G) = k_1, \delta(G) = k_2$, 则 $\Delta(G^c)$ 和 $\delta(G^c)$ 等于什么? ($\Delta(G^c) = p-1-k_1, \delta(G^c) = p-1-k_2$)
- 设 $G = (V, E)$ 是一个 (p, q) 图, 每个顶点的度为 3 且 $q = 2p - 3$. 则
 - G 一定是哈密顿图吗? (一定是)
 - G 一定为平面图吗? (不一定)
 - G 一定是欧拉图吗? (不是)

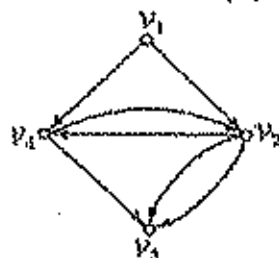
8. 设 T 是一个正则 m 元树, 它有 n_0 个叶子, 则 T 有多少条弧? $(m(n_0 - 1)/(m - 1))$

9. 设 G 是由 6 个顶点, 12 条边构成的平面连通图, 则

(1) G 有几个面? (8)

(2) G 的每个面由几条边围成? (3)

10. 设 $D = (V, E)$ 是一个有向图, 如图所示, 则



(1) 写出 D 的邻接矩阵 B ;

(2) 写出 D 的可达性矩阵 R ;

(3) 指出 D 的所有强分支 (图) 的顶点集合。

(1) $\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$; (2) $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$; (3) $\{v_1\}, \{v_2, v_3, v_4\}$.

以下各题每空各 2 分

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

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

12. 设 X 是一个集合, $|X| = n$; 则 X 上有多少个自反或对称的二元关系?

$(2^{n^2-n} + 2^{\frac{n^2+n}{2}} - 2^{\frac{n^2-n}{2}})$

13. 无向图 G 的边数 $q = 16$, 3 个 4 度顶点, 4 个 3 度顶点, 其余顶点的度均小于 3,

则 G 中至少有多少个顶点? (11)

二、简答下列各题 (本题满分 20 分)

1. 设 d_1, d_2, \dots, d_p 为 p 个互不相同的正整数, 则是否存在一个 p 阶的 (简单) 无向图 G ,

使得 G 的各个顶点的度序列恰好为 d_1, d_2, \dots, d_p ? (3 分)

证: 由于 d_1, d_2, \dots, d_p 是互不相同的正整数, 所以 $\min\{d_1, d_2, \dots, d_p\} \geq 1$, 而

$\max\{d_1, d_2, \dots, d_p\} \geq p$. 这与 p 阶简单无向图的最大度数 $\leq p-1$ 相矛盾. 故不存在

1. 一个 p 阶的(简单)无向图 G 使得 G 的各个顶点的度数序列恰好为 d_1, d_2, \dots, d_p .
2. 设 G 是一棵树且 $\Delta(G) \geq k$, 则 G 中至少有多少个度为 1 的顶点. 说明理由. (4 分)

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.

3. 一个没有有向圈的有向图中是否一定存在一个顶点使其入度为零? 说明理由. (4 分)

证: 考察 D 中任一条最长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 中有有向圈, 这与定理的假设矛盾. 因此 $\text{id}(v)=0$.

4. 设 R 是集合 A 上任意自反和传递的关系, 则 (10 分)

(1) $R \circ R = R$ 是否成立? 说明理由.

(2) 该命题的逆命题是否成立? 说明理由.

证: (1) $R \circ R = R$ 成立.

因为 R 是传递的, 故 $R \circ R \subseteq R$. 又 $\forall (x, y) \in R$, 因 R 自反, 故 $(x, x) \in R$, 从而

$(x, y) \in R \circ R$, 即 $R \subseteq R \circ R$. 于是 $R \circ R = R$.

(2) 该命题的逆命题不成立.

设 $A = \{a, b, c\}$, A 上关系 $R = \{(a, a)\}$, 则 $R \circ R = \{(a, a)\} = R$.

但 R 只是传递的, 不是自反的.

三、证明下列各题 (本题满分 56 分, 每小题各 7 分)

1. 设 A, B, C, D 都为非空集合. 证明:

$$(A \times C) \setminus (B \times D) = [A \times (C \setminus D)] \cup [(A \setminus B) \times C].$$

证: 设 $(x, y) \in (A \times C) \setminus (B \times D)$, 则 $(x, y) \in A \times C$, 且 $(x, y) \notin B \times D$. 于是,
 $x \in A, y \in C, x \notin B$ 或 $y \notin D$.

试题:

班号:

姓名:

若 $x \in B$, 则 $x \in A \setminus B$, $y \in C$, 故 $(x, y) \in (A \setminus B) \times C \subseteq$ 右边;

若 $y \in D$, 则 $y \in C \setminus D$, $x \in A$, 故 $(x, y) \in A \times (C \setminus D) \subseteq$ 右边. 因此, 左 \subseteq 右.

反之, 设 $(x, y) \in [A \times (C \setminus D)] \cup [(A \setminus B) \times C]$, 则 $(x, y) \in A \times (C \setminus D)$ 或

$(x, y) \in (A \setminus B) \times C$.

若 $(x, y) \in A \times (C \setminus D)$, 则 $x \in A$, $y \in C$, $y \notin D$, 即

$(x, y) \in A \times C$, $(x, y) \notin B \times D$, 故 $(x, y) \in (A \times C) \setminus (B \times D)$.

若 $(x, y) \in (A \setminus B) \times C$, 则 $x \in A$, $x \notin B$, $y \in C$, 则 $(x, y) \in A \times C$ 且 $(x, y) \notin B \times D$,

故 $(x, y) \in (A \times C) \setminus (B \times D)$. 因此, 右 \subseteq 左.

从而, $(A \times C) \setminus (B \times D) = [A \times (C \setminus D)] \cup [(A \setminus B) \times C]$.

2. 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.

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: $(b, a) \in R$.

$(a, c) \in R$, 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.

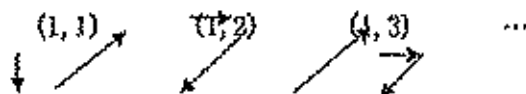
若 $(a, b) \in R$ 且 $(b, c) \in R$, 由 R 的对称性有:

$(b, a) \in R$ 且 $(b, c) \in R$, 故由传递性得 $(a, c) \in R$, 所以 R 是传递.

因此, R 是 A 上的等价关系.

4. 设 N 是自然数集合, 证明: $N \times N$ 是可数集.

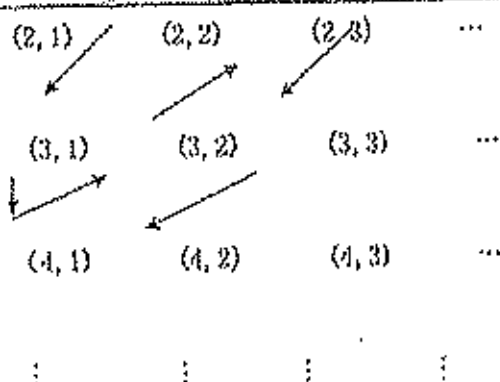
证: $N \times N$ 中元素可以排成如下形式:



试 卷:

班号:

姓名:



按上面箭头所指的方向排列这些元素, 则这样排列后就在 $N \times N$ 与自然数集合 N 之间建立了一个一一对应, 从而 $N \times N$ 是可数集.

5. 设 G 是一个 (p, q) 图, 且 $q > (p-1)(p-2)/2$, 证明: G 是连通的.

证: 用反证法. 假设图 G 是不连通的, 则图 G 至少存在两个连通分支 $G_1 = (p_1, q_1)$ 和 $G_2 = (p_2, q_2)$ 时, G 的最大可能边数 $q = q_1 + q_2 \leq p_1(p_1-1)/2 + p_2(p_2-1)/2$, 其中 $1 \leq p_1 \leq p-1$, $1 \leq p_2 \leq p-1$, 所以 $q \leq (p-1)(p-2)/2$, 与题设矛盾, 所以若 G 是简单图, 则 G 是连通的.

6. 设 G 是一个 (p, q) 连通图, 证明: G 有圈 $\Leftrightarrow q \geq p$.

证: \Leftarrow 若 G 中无圈, 则 G 是树, 故 $q = p-1$ 与 $q \geq p$ 矛盾.

故 G 中必有回路.

\Rightarrow 设 G 中有一个长为 n 的圈 C_n , 则若 $n=p$, 则 $q \geq p$. 命题成立.

若 $n < p$, 则 G 中还有 $p-n$ 个顶点不在 C_n 上. 由于 G 是连通的, 所以不在 C_n 上的那些 $p-n$ 个点的每一个均关联一条边, 这些边互不相同, 其中每一条都在该点与 C_n 的某点的最短路上. 因此, 除了 C_n 上的 n 条边之外, G 至少还有 $p-n$ 条边. 所以, G 至少有 $q \geq p$ 条边.

7. 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.

证: 假设存在 7 条边的平面连通图, 有 f 个面. 则

$$\text{由欧拉公式知: } p + f = q + 2 = 9 \quad (1)$$

而每个面至少由 3 条边围成, 故 $3f \leq 2q$, 即 $f \leq 2q/3$; 因为 f 是整数, 故 $f \leq 4$.

又 $\forall v \in V$, $\deg v \geq 3$, 有 $3p \leq 2q$, 故 $p \leq 2q/3$; 因为 p 是整数, 故 $p \leq 4$.

所以 $p+f \leq 4+4=8$, 与 (1) 矛盾, 所以结论正确.

8. 以下两题任选一题

(1) 设无向图 G 有 p 个顶点, $p \geq 2$. 证明: 若 $\delta(G) \geq (p+k-1)/2$, 则 G 是 k -连通图.

其中 $1 \leq k \leq p-1$. (提示: 当 $\delta(G) \geq p/2$ 时, G 是连通图).

(2) 设 G 是一个三次正则图, 证明: $k(G) = \lambda(G)$.

证: (1) 要证明 G 是 k -连通图, 等价于证明任意删去 $k-1$ 个顶点及其关联的边后, 图仍然是连通图.

任意删去 $k-1$ 个顶点 v_1, v_2, \dots, v_{k-1} 及关联的边得图 G_1 . 在 G_1 中 $\delta(G_1) \geq (p+k-1)/2 - (k-1) = (p-k+1)/2$, 而此时图 G_1 所含的顶点数 $p_1 = p-k+1$, 即 $\delta(G_1) \geq p_1/2$.

故 G_1 是连通的.

因此, G 的顶点连通度 $k(G) \geq k$, 即 G 是 k -连通图.

(2) 由定理知: $k(G) \leq \lambda(G) \leq \delta(G)$.

若 $k(G)=3$, 有 $3=k(G) \leq \lambda(G) \leq \delta(G)=3$ 得, $k(G) = \lambda(G) = 3$;

若 $k(G)=1$, 有 $k(G) = \lambda(G) = 1$;

若 $k(G)=2$, 有以下几种情况:

哈工大 2012 年 春季学期
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

主管领导审核签字

本试卷满分 100 分

(计算机学院 11 级)

一、填空 (本题满分 10 分)

- 求方程: $AX = B$ 的解。 _____
- 设 $X = \{1, 2, \dots, m\}$, $Y = \{a, b\}$, 求 X 到 Y 的满射的个数。 _____
- 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 $\{1, 2\}, \{3\}, \{4, 5\}$ 。 $R =$ _____
- 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。 _____
- 什么是可数集合? _____
- 图 G 是欧拉图当且仅当图 G 是 _____
- 若图 G 是自补图, 则它所对应的完全图的边数一定是 _____ 数。
- 每棵树的中心含有多少个顶点? _____
- 把平面分成 p 个区域, 每两个区域都相邻, 问 p 最大为多少? _____
- 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)

- 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)

试 题:

班号:

姓名:

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.

试 题:

组号:

姓名:

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 $\Leftrightarrow \forall E \in \mathcal{Z}^Y, f(f^{-1}(E)) = E$.

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: $R \cdot S$ 是等价关系 $\Leftrightarrow R \cdot S = S \cdot R$.

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。

哈工大 2011 年 春季学期
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? ($2^{n^2-n} + 2^{(n^2+n)/2 - 1^{n^2-n+1}}$)

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 " \mid " 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_2 。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 $f = 7$ 。

试题:

班号:

姓名:

面每个面至少 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, 则可排成无限复项的无穷序列

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 的任两个不相邻的顶点 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_p 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_p 中, $\forall v \in V, \deg v = p - 1 \geq p/2$, 由定理可知, 必有一条哈密顿回路 C_1 ; 令 G_1 为 K_p 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 $\deg v = p/2 \geq p/2$, 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 $\deg v = 1$ 。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 0 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。

哈工大 2010 年 春季学期
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)

注意
行为
规范

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)

遵
守
考
场
纪
律

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

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 $u \in V_1, v \in V_1$, 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 uwv 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)

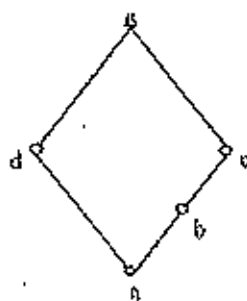
$$R = \{(a, a), (a, b), (a, c), (a, d), (a, e), (b, b), (b, c),$$

$$(b, e), (c, c), (c, e), (d, d), (d, e), (e, e)\}. \text{ 则}$$

- (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;

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

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, 则有题设知在 G 中必有一条从 u 到 v 的哈密顿路. 不妨设此路为 $uv_1v_2 \cdots v_{p-1}v$, 令 $\deg v_1 = k, \deg v = 1$, 则在 G 中与 u 邻接的顶点为 u_1, u_2, \cdots, u_k , 其中 $2 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq p-1$. 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 $uv_1 \cdots v_{i_r-1}vv_{i_r} \cdots v_{i_r-1}u$, 因此 v_1 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 $S = \{(a, b) | \exists c \in A, \text{使得 } (a, c) \in R \text{ 且 } (c, b) \in R\}$.

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 $2^A \sim Ch(A) = \{f | f: A \rightarrow \{0, 1\}\}$, 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 $Kp = 2q \leq 2 \cdot (p/2)^2 = p^2/2$,

因此, $p \geq 2K$.

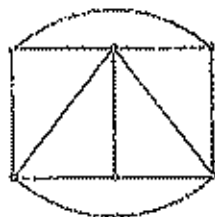
8. 设 G 是顶点 $p \geq 11$ 的平面图, 证明: G 的补图 G^c 是非平面图.

证: 反证法: 假设图 G 的补图 G^c 也是平面图, 令 $G = (p, q)$, $G^c = (p, q_1)$, 则 $p = p_1$, 而 $q + q_1 = p(p-1)/2$ (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 $p < 11$, 与假设矛盾, 所以 G^c 不是平面图.



哈工大 2009 年 秋季学期
集合论与图论试题

题号	一	二	三	四	五	总分
分数						

学号	
姓名	

本试卷满分 90 分—参考答案

注
意
行
为
规
范

遵
守
考
场
纪
律

(计算机科学与技术学院 08 级)

一、填空 (本题满分 20 分, 每空各 1 分)

1. 设 A, B 为集合, 若 $(A \setminus B) \cup B = (A \cup B) \setminus B$, 则 B 等于什么? ($B = \phi$)
2. 设 $f: X \rightarrow Y, A \subseteq X$, 则 $f^{-1}(f(A))$ 与 A 有何关系? ($f^{-1}(f(A)) \supseteq A$)
3. 给定集合 $S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, 找出 S 上的等价的关系 R , 此关系 R 能产生划分 $\{\{1, 2\}, \{3\}, \{4, 5\}\}$. ($\{(1, 1), (2, 2), (1, 2), (2, 1), (3, 3), (4, 4), (5, 5), (4, 5), (5, 4)\}$)

4. 设 R, I, N 分别表示实数, 整数, 自然数集 (包括 0), 定义映射 f_1, f_2, f_3 , 试确定它们的性质 (单射、满射、双射).

(1) $f_1: R \rightarrow R, f_1(x) = 2^x$ (f_1 是单射)

(2) $f_2: I \rightarrow N, f_2(x) = |x|$ (f_2 是满射)

(3) $f_3: R \rightarrow R, f_3(x) = x + 2$ (f_3 是双射)

5. 在集合 $A = \{1, 2, \dots, 11, 12\}$ 上定义的整除关系 “ $|$ ” 是 A 上的偏序关系, 则极大元有几个? (6 个)

6. 设 X 是一个集合, $|X| = n$, 求 X 上对称的二元关系有多少? ($2^{\frac{n^2+n}{2}}$)

7. 设 R 是集合 X 上的一个二元关系, 则

(1) R 是传递的充分必要条件是什么? ($R^2 \subseteq R$)

(2) R 是对称的充分必要条件是什么? ($R = R^{-1}$)

8. 设 G 是有 p 个顶点的 K -正则偶图, 则 p 至少是多少? ($p \geq 2K$)

主管
领导
审核
签字

9. 有 n 个药箱, 若每两个药箱里有一种相同的药, 而每种药恰好放在两个药箱中, 则

(1) 每个药箱里有多少种药? $(n-1)$

(2) n 个药箱里共有多少种药? $(n(n-1)/2)$

10. 设 G 是无向图, 有 12 条边, 6 个 3 度顶点, 其余顶点的度数均小于 3, 则 G 至少有多少个顶点? (9)

11. 设 T 是有 p ($p \geq 3$) 个顶点的无向树且 T 的最大度为 $\Delta(T)$, 则

(1) $\Delta(T)$ 的范围为多少? $(2 \leq \Delta(T) \leq p-1)$

(2) 若 $\Delta(T) = 2$, 则 T 中最长路的长度为多少? $(p-1)$

12. 设 G 是有 8 个顶点的极大平面图, 则 G 的面数 f 为多少? (12)

13. 设 G 是 (p, q) 图, 若 $q < p-1$, 则 G 的顶点连通度 $k(G)$ 为多少? (0)

14. 设 T 为任一棵正则二元树, q 为边数, l ($l \geq 2$) 为树叶数, 则 q 等于什么?

$(q = 2(l-1))$

15. 设 p, q 为正整数, 则 p, q 为何值时 $K_{p,q}$ 为欧拉图? $(p, q \text{ 为偶数})$

二、简答下列各题 (本题满分 10 分)

1. 设 A, B, C 是三个任意集合, 且 $(A \cap B) \cup C = A \cap (B \cup C)$, 则 A 与 C 应满足什么关系? 说明理由. (3 分)

解: $C \subseteq A$.

两边同并上 A 有: $A \cup ((A \cap B) \cup C) = A \cup (A \cap (B \cup C)) = A$,

$[A \cup (A \cap B)] \cup C = A \cup C = A$; 即 $C \subseteq A$.

2. 设 R 为 X 上的二元关系, 若 $R \neq \emptyset$ 且 R 是反自反的和传递的, 则 R 是

反对称的吗? 说明理由。(3分)

证: 若 R 不是反对称的, 则 $\exists x, y \in X$, 使得 $(x, y), (y, x) \in R$, 由 R 的传递性有:

$(x, x) \in R$, 与 R 是反自反的矛盾。于是 R 是反对称的二元关系。

3. 设 $N = \{1, 2, 3, \dots\}$, 试构造两个映射 f 和 $g: N \rightarrow N$, 使得 $f \circ g = I_N$,

但 $g \circ f \neq I_N$ 。(4分)

解: $fg = I_N$ 但 $gf \neq I_N$, 故 f 是满射, 但 f 不是单射。于是令:

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

$fg = I_N$ 但 $gf \neq I_N$ 。

三、简答下列各题 (本题满分 15 分)

1. 何谓强连通有向图? 何谓有向图的强支? (2分)

解: 设 $D = (V, A)$ 是有向图, 若 $\forall u, v \in V$, u 与 v 互达, 则称 D 是强连通的有向图;

有向图 D 的极大强连通子图称为 D 的一个强支。

2. 至少要删除多少条边, 才能使 $K_p (p > 2)$ 不连通且其中有一个连通分支恰有 k

个顶点 ($0 < k < p$)? (3分)

证: 要使删除边后的图边数最多, 则删除的边最少。则至少应该删除的边数为:

$$\frac{p(p-1)}{2} - \frac{k(k-1)}{2} - \frac{(p-k)(p-k-1)}{2} = k(p-k)。$$

3. 具有奇数顶点的偶图是否是哈密顿图? 说明理由。(3分)

证: 设 G 是一个具有奇数顶点的偶图, 则 G 的顶点集 V 有一个二划分,

即 $V = \{V_1, V_2\}$ 且有 $|V_1| \neq |V_2|$ 。

不妨设 $|V_1| < |V_2|$, 则有 $|V(G - V_1)| = |V_2| > |V_1|$ 。

由哈密顿图的必要条件可知: G 不是哈密顿图。

4. 设 $D = (V, A)$ 是一个有向图, 如图所示, 写出有向图 D 邻接矩阵、可达矩阵

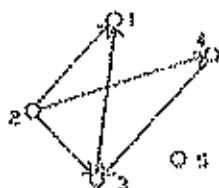
试 题:

班 号:

姓 名:

以及顶点 2 到 4 长度为 2 的有向通道的条数。(3 分)

解: (1) $\begin{pmatrix} 00000 \\ 10110 \\ 10000 \\ 00100 \\ 00000 \end{pmatrix}$; (2) $\begin{pmatrix} 10000 \\ 11110 \\ 10100 \\ 10110 \\ 00001 \end{pmatrix}$; 0.



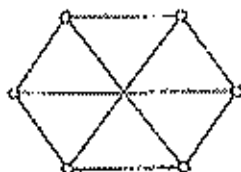
5. 设 $G=(V,E)$ 是一个 (p,q) 图, 每个顶点的度为 3. 则 (4 分)

(1) 若 $q=3p-6$, 则 G 在同构意义下是否唯一?

(2) 若 $p=6$, 则 G 在同构的意义下是否唯一? 说明理由.

解: (1) $p=4, q=6, K_4$ 唯一.

(2) $p=6, q=9, G$ 不唯一. 如图所示.



四、证明下列各题 (本题满分 25 分)

1. 设 A, B, C, D 都是非空集合, 若 $A \times B = C \times D$, 证明: $A = C, B = D$. (5 分)

证: 因为 A, B, C, D 非空, 所以 $\forall x \in A, y \in B$, 有 $(x, y) \in A \times B = C \times D$, 即

$x \in C, y \in D$. 因此 $A \subseteq C, B \subseteq D$.

同理 $C \subseteq A, D \subseteq B$. 由集合相等的定义有: $A = C, B = D$.

2. 设 $f: X \rightarrow Y$, 证明: f 是满射 $\Leftrightarrow \forall E \in 2^Y, f(f^{-1}(E)) = E$. (5 分)

证明: $\Rightarrow \forall y \in f(f^{-1}(E))$, 则 $\exists x \in f^{-1}(E)$, 使得 $f(x) = y$. 于是, $y = f(x) \in E$, 所以

$f(f^{-1}(E)) \subseteq E$.

反过来, $\forall y \in E$, 因为 f 是满射, 故必有 $x \in f^{-1}(E)$, 使得 $f(x) = y$. 又 $x \in f^{-1}(E)$,

故 $y \in f(f^{-1}(E))$, 所以 $E \subseteq f(f^{-1}(E))$.

因此 $f(f^{-1}(E)) = E$.

⇐ 假设 f 不是满射, 则 $\exists y_0 \in Y$, 使得 $\forall x \in X$, $f(x) \neq y_0$. 于是令 $E = \{y_0\} \in 2^Y$,

有 $f(f^{-1}(E)) = f(f^{-1}(\{y_0\})) = f(\emptyset) = \emptyset$, 由题意得 $\emptyset = E = \{y_0\}$, 矛盾.

故 f 一定为满射.

3. 证明: 全体有理数之集 \mathbb{Q} 是可数集. (5分)

证: 因为 $\mathbb{Q} = \mathbb{Q}_+ \cup \mathbb{Q}_- \cup \{0\}$. 显然, $\mathbb{Q}_+ \sim \mathbb{Q}_-$. 因此只须证明 \mathbb{Q}_+ 是可数集即可.

我们知道, 每个正有理数均可写成 p/q 的形式, 其中 p 与 q 为自然数. 于是,

$\forall q \in \mathbb{N}$, 令 $A_q = \{\frac{p}{q} | p \in \mathbb{N}\}$, 则 A_q 是可数集, 并且 $\mathbb{Q}_+ = \bigcup_{q=1}^{\infty} A_q$. 由定理可知,

\mathbb{Q}_+ 是可数集. 因此, \mathbb{Q} 是可数集.

4. 设 R, S 是集合 X 上的等价关系, 且 $R \circ S = S \circ R$, 则 (10分)

(1) 证明: $R \circ S$ 是 X 上的等价关系;

(2) 证明: $(R \cup S)^+ = R \circ S$.

证: (1) 由 R, S 是等价关系得到 $R \circ S$ 自反的:

又由 $(R \circ S)^{-1} = S^{-1} \circ R^{-1} = S \circ R = R \circ S$, 故 $R \circ S$ 是对称的.

而 $(R \circ S)^2 = (R \circ S) \circ (R \circ S) = R \circ (S \circ R) \circ S = R \circ (R \circ S) \circ S = R^2 S^2 \subseteq R \circ S$.

从而 $R \circ S$ 是传递的. 因此, $R \circ S$ 是等价关系.

(2) 因为 $R \circ S$ 是 X 上的等价关系, 所以 $R \circ S$ 是 X 上的传递关系:

又 $\forall (x, y) \in R \cup S$, 有 $(x, y) \in R$ 或 $(x, y) \in S$.

若 $(x, y) \in R$, 因为 $(y, y) \in S$, 所以 $(x, y) \in R \circ S$;

若 $(x, y) \in S$, 因为 $(x, x) \in R$, 所以 $(x, y) \in R \circ S$.

两种情况下都有 $(x, y) \in R \circ S$, 故 $R \cup S \subseteq R \circ S$.

对于 X 上的任一等价关系 R'' 且 $R \cup S \subseteq R''$, 有

$\forall (x, y) \in R \circ S, \exists z \in X$, 使得 $(x, z) \in R$ 或 $(z, y) \in S$.

若 $(x, z) \in R$, 有 $(x, z) \in R \cup S \subseteq R''$;

若 $(z, y) \in S$, 有 $(z, y) \in R \cup S \subseteq R''$.

由 R'' 的传递性, 有 $(x, y) \in R''$, 故 $R \circ S \subseteq R''$.

因此 $R \circ S$ 是包含 $R \cup S$ 的最小传递关系.

从而 $(R \cup S)^+ = R \circ S$.

五、证明下列各题 (本题满分 20 分, 每小题各 5 分)

1. 证明: 恰有两个顶点度数为 1 的树必为一条通路.

证: 设 T 是一棵具有两个顶点度数为 1 的 (p, q) 树, 则

$$q = p - 1, \text{ 且 } \sum_{i=1}^p \deg(v_i) = 2q = 2(p-1).$$

又 T 除两个顶点度数为 1 外, 其他顶点度均大于等于 2, 故

$$\sum_{i=1}^p \deg(v_i) = 2 + \sum_{i=1}^{p-2} \deg(v_i) = 2(p-1), \text{ 即}$$

$$\sum_{i=1}^{p-2} \deg(v_i) = 2(p-2).$$

因此 $p-2$ 个分支点的度数都恰为 2, 即 T 为一条通路.

2. 设 G 是一个 (p, q) 图, $p \geq 3$, 证明: 若 $q \geq p$, 则 G 中必有圈.

证: (1) 设 G 是连通的, 若 G 无圈, 则 G 是树, 因此 $q = p - 1$ 与 $q \geq p$ 矛盾.

故 G 中必有圈。

(2) 设 G 不连通, 则 G 中有 $k(k \geq 2)$ 个分支: G_1, G_2, \dots, G_k 。

若 G 中无圈, 则 G 的各个分支 $G_i(i=1, 2, \dots, k)$ 中也无圈, 于是各个分支都

是树, 所以有: $q_i = p_i - 1, i=1, 2, \dots, k$ 。相加得:

$q = p - k(k \geq 2)$ 与 $q \geq p$ 矛盾, 故 G 中必有圈。

综上所述, 图 G 中必有圈。

3. 设 G 是一个 (p, q) 图, 且 $q > (p-1)(p-2)/2$, 证明: G 是连通图。

证: 用反证法, 假设图 G 是不连通的, 则图 G 至少存在两个连通分支, 一个支为 G_1 ,

是 (p_1, q_1) 图, 另外一些支构成的子图 G_2 是 (p_2, q_2) 。而 G 的最大可挠边数

$q = q_1 + q_2 \leq p_1(p_1-1)/2 + p_2(p_2-1)/2$, 其中 $1 \leq p_1 \leq p-1, 1 \leq p_2 \leq p-1$, 所以

$q \leq (p-1)(p-2)/2$, 与题设矛盾。所以 G 是连通的。

4. 设 G 是边数 $q < 30$ 的平面图, 证明: G 中存在顶点 v , 使得 $\deg v \leq 4$ 。

证: 不妨设 G 是连通的, 否则因为它的每个连通分支的边数都应小于 30, 因此

可对它的每个连通分支进行讨论, 所以可设 G 是连通的。

若 G 中无圈, 则 G 必为树, 结论显然成立。

若 G 中有圈, 因而 G 中每个面至少由 3 条边围成, 于是

$$q \leq 3p - 6 \quad (1)$$

假设 G 中所有顶点的度数均大于等于 5, 由握手定理可知:

$$2q = \sum_{v \in V} \deg v \geq 5p, \text{ 即 } p \leq 2q/5 \quad (2)$$

由 (1), (2) 得: $q \geq 30$ 。

这与题设 $q < 30$ 矛盾, 故一定存在顶点 v , 使得 $\deg v \leq 4$ 。

哈工大 2008 年 春季学期
集合论与图论 试题

题号	一	二	三	四	五	六	总分
分数							

班号	
姓名	

本试卷满分 90 分

(计算机科学与技术学院 07 级)

注
意
行
为
规
范

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?

($A = \emptyset$)

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 $V = \{1, 2, \dots, n\}$, 则以 V 为顶点集的非向图共有多少个?

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

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

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 $\{1, 2, \dots, 10\}$ 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 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^* 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)

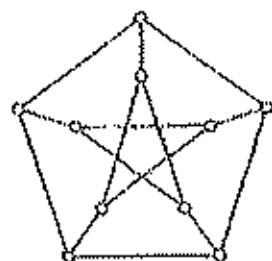


图 1

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) $B = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$; (2) $(B^{10})_{14}$ 元素的值; (3) $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$ (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 $X = \{1, 2, \dots, n\}$, $S = X \times X$ 。“ \equiv ”是 S 上如下的二元关系: $\forall (i, j), (k, l) \in S$,

$$(i, j) \equiv (k, l) \text{ 当且仅当 } i + j = k + l.$$

则 (1) 证明: \equiv 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 $N = \{1, 2, 3, \dots\}$, $S = \{f: N \rightarrow [0, 1]\}$, 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。

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:

$$G \text{ 连通} \Leftrightarrow G+uv \text{ 连通}.$$

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 $L = v_1 v_2 \cdots v_k$ 。

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 $v_1 \cdots v_k v_{k+1}$ 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

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

而由 $\sum_{v \in V} \deg v = 2q, 3p \leq 2q, p \leq \frac{2}{3}q = \frac{14}{3}$; 由 $11f = 2q, 3f \leq 2q, f \leq \frac{2}{3}q = \frac{14}{3}$;

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。

集合论与图论考试题 A

本试卷满分 90 分， 06 级计算机专业

一、判断对错

(正确画 “√”，错误画 “×”，本题满分 10 分，每小题各 1 分)

1. 若 $P \cup Q = Q, P \cap Q = \emptyset$ 则 $P = \emptyset$. ()

答案: √

2. A, B 是集合, 则命题 $A \subseteq B$ 和 $A \in B$ 不可能同时成立. ()

答案: ×

3. 若 $A \Delta B = A \Delta C$, 则 $B = C$. ()

答案: √

4. 设 A 与 B 是两个任意集合, 若 $\{A \cap B, B \setminus A\}$ 是 $A \cup B$ 的一个划分, 则有 $A \setminus B = \emptyset$. ()

答案: √

5. 若 R 是集合 A 上的传递关系, 则 R^2 不是集合 A 上的传递关系. ()

答案: ×

6. 若图 G 不连通, 则 \overline{G} 连通. ()

答案: √

7. 极大平面图必是连通图. ()

答案: √

8. 设 $G = (V, E)$ 是连通图, $e \in E$ 是 G 的一座桥, 则 e 在 G 的每棵生成树中. ()

答案: √

9. 一个有向图 G 若仅有一个顶点的入度为 0, 其余顶点的入度全为 1, 则 G 一定是有向树. ()

答案: ×

10. 有根树中最长路的两个端点都是树叶. ()

答案: ×

二、填空

(要求只给出答案, 本题满分 15 分, 每小题各 1 分)

1. 集合 $A = \{\emptyset, \{a\}\}$ 的幂集 $P(A) = (\quad)$ 。

答案: $\{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{a\}\}, \{\emptyset, \{a\}\}\}$

2. 设 $A = \{1, 2, \dots, n\}$, $B = \{1, 2\}$, 则从 A 到 B 的满射的个数是 (\quad) 。

答案: $(2^n - 2)$

3. 设 $X = \{a, b, c, d\}$, $R = \{(a, b), (b, c), (c, a)\}$, 关系 R 的传递闭包是 (\quad) 。

答案: $(\{(a, a), (b, b), (c, c), (a, b), (b, c), (c, a), (a, c), (b, a), (c, b), (d, d)\})$

4. 设 $B = \{0, 1\}$, $E = \{a, b, c, \dots, x, y, z\}$ 。字母表 B 上所有字符串之集记为 B^* , 字母表 E 上所有字符串之集记为 E^* 。试求 B^* 和 E^* 的基数有什么关系。
(\quad)

答案: 相等

5. 设 X 为集合且 $|X| = n$, 则 X 上有多少个不同的自反或对称的二元关系。
(\quad)

答案: 2^{n^2-n}

7. 设集合 X 中有 3 个元素, 则 X 上的不同的等价关系的个数为 (\quad) 。

答案: 5

8. 某班有学生 50 人, 有 26 人在第一次考试中得优, 有 21 人在第二次考试中得优, 有 17 人两次考试都没有得优, 那么两次考试都得优的学生人数是 (\quad) 。

答案: 14 人

9. 设 $A = \{u_1, u_2, \dots, u_p\}$, $q \leq \frac{1}{2}p(p-1)$ 。试求以 V 为顶点集具有 q 条边的无向图的个数。(\quad)

答案: $C_{p(p-1)/2}^q$

10. 含 5 个顶点、3 条边的不同构的无向图有 (\quad) 个。

答案: 4

11. 设 $G = (V, E)$ 是一个 (p, q) 图, 且 G 中每个顶点的度数不是 k 就是 $k+1$, 则 G 中度为 k 的顶点的个数是 (\quad) 。

答案: $p(k+1) - 2q$

12. 设无向图 G 有 12 条边, 有 6 个 3 度顶点, 其余顶点度数均小于 3, 则 G 中至少有 (\quad) 个顶点。

答案: 9

13. 设 $G=(V, E)$ 是一个 (p, q) 图。若 G 是一个 K -正则图且每个回路的长度至少为 4, 则顶点 p 至少是 ()。

答案: $p \geq 2K$

14. 无向图 G 是由 k ($k \geq 2$) 棵树组成的森林, 至少要添加多少条边才能使 G 成为一棵树。()

答案: $k-1$

15. 设 $V=\{u_1, u_2, \dots, u_p\}$, 计算以 V 为顶点集的有向图的个数。()。

答案: $2^{p(p-1)}$

三、计算下列各题

(本题满分 20 分, 第一题 2 分, 其余每小题各 3 分)

1. 是否存在一个同时不满足自反、反自反、对称、反对称和传递的二元关系?

2. 设 A, B 是任意的集合, 若 $A \setminus B = B$, 则 A, B 有何关系? 为什么?

3. 设集合 $A=\{a, b, c, d, e\}$, $R=\{(a, a), (a, b), (a, c), (a, d), (a, e), (b, b), (b, c), (b, e), (c, c), (c, e), (d, d), (d, e), (e, e)\}$,

验证: (A, R) 是偏序集; 并画出 Hasse 图

4. 设 $G=(V, E)$ 是一个 (p, q) 图, 每个顶点的度为 3 且 $q=2p-3$

(1) 求 p 和 q 的值

(2) G 必为平面图吗? 为什么?

(3) G 必是哈密顿图吗? G 必是欧拉图吗? 为什么?

答案:

(1) $p=6, q=9$

(2) 不一定是平面图。如 $K_{3,3}$ 就不是平面图。

(3) G 一定是哈密顿图。因为对任一对不相邻的顶点 $u, v \in V$,

$$\deg u + \deg v \geq p = 6$$

故 G 不是欧拉图。因为 G 的顶点度数不全是偶数。

5. 设 G 是一个 (p, p) 连通图, 则

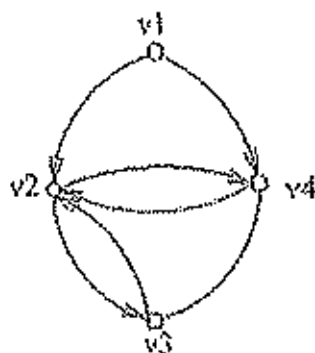
(1) G 中至少有多少个圈。

(2) G 中至多有多少个生成树。

6. 设 T 是一棵树且 $\Delta(T) \geq K$, 则 T 中至少有 K 个顶点的度为 1。

7. 如图所示, 求:

- (1) 邻接矩阵;
- (2) v_1 到 v_2 的长度为 4 的有向通道的条数;
- (3) 可达矩阵;
- (4) 求强分图。



四、证明下列个题 (本题满分 45 分, 每小题各 5 分)

1. 设 A, B, C 是三个任意集合, 证明: $A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C)$.
2. 设 $f: X \rightarrow Y, g: Y \rightarrow Z$. 若 $g \circ f$ 是单射, 则 f 与 g 那个是单射? 并证明之.
3. 设 $f: X \rightarrow Y, C, D \subseteq Y$, 证明: $f^{-1}(CAD) = f^{-1}(C) \Delta f^{-1}(D)$.
4. 设 $X = \{1, 2, 3\}, Y = \{1, 2\}, S = \{f \mid f: X \rightarrow Y\}$. \cong 是 S 上的二元关系:
 $f, g \in S, f \cong g \Leftrightarrow I_n(f) = I_n(g)$. 证明:
 (1) \cong 是 S 上的等价关系;
 (2) 求等价类的集合.
5. 设 $D = (V, A)$ 是一个有向图. 在 V 上定义二元关系 \cong : $\forall u, v \in V, u \cong v$ 当且仅当 u 与 v 互达. 证明:
 (1) \cong 是等价关系;
 (2) 求 \cong 的等价类;
 (3) 每个等价类导出的子图是什么子图?
6. 设 R 是集合 X 上的一个二元关系, 证明:
 (1) $R \circ R^{-1}$ 是对称的; (2) R 是传递的 $\Leftrightarrow R \circ R \subseteq R$.
7. 设 A 为可数集, 利用康托对角线法证明 2^A 是不可数集.
8. 设 G 是无向图, 证明: 若 $\delta(G) \geq m$, 则图 G 中包含长至少为 $m+1$ 的圈.
9. 若 G 是一个恰有两个奇度顶点 u 和 v 的无向图, 则 G 连通的 $\Leftrightarrow G+uv$ 是连通的.
10. 证明: 若 G 不连通, 则 G^* 是连通图.

11. 每个自补图必有 $4n$ 或 $4n+1$ 个顶点 (n 为正整数)
12. 设 G 是一个 (p, g) 图, 证明: 若 $g \geq p$, 则 G 中必有圈。
13. 设 G 是一个没有三角形的平面图。证明: G 是 4-可着色的。
14. 证明: 不存在每个顶点的度数 ≥ 3 且只有 7 条边的平面连通图。
15. 若二元树 T 有 n_0 个叶子, n_2 个出度为 2 的顶点, 证明: $n_0 = n_2 + 1$ 。
16. 应用数学归纳法证明比赛图中必有有向生成路。

习 题 课

例 1 设 A, B, C 是三个任意集合, 则

(1) 若 $A \in B, B \in C$, 则 $A \in C$ 可能吗? $A \in C$ 常真吗? 举例说明;

(2) 若 $A \subseteq B$, 则 $A \in B$ 可能吗? 证明你的断言。

解: (1) 举例说明如下: $A = \{a\}, B = \{\{a\}\}, C = \{\{a\}, \{\{a\}\}\}$, 则有

$$A \in B, B \in C, A \in C.$$

但 $A \in C$ 不常为真。若 $A = \{a\}, B = \{\{a\}\}, C = \{\{\{a\}\}\}$, 则有

$$A \in B, B \in C, \text{但 } A \notin C.$$

(2) 若 $A = \{a\}, B = \{a, \{a\}\}$, 则有 $A \in B, A \subseteq B$ 。

例 2 设 A, B, C 是任意三个集合:

(1) 若 $A \cup B = A \cup C$, 则有 $B = C$ 吗?

(2) 若 $A \cap B = A \cap C$, 则有 $B = C$ 吗?

(3) 若 $A \cup B = A \cup C$ 且 $A \cap B = A \cap C$, 则有 $B = C$ 吗?

解: (1)、(2) 不成立, (3) 成立。

反例如下自己举。

(3) 由集合相等的定义来证明:

例 3 设 A, B 为任意集合, 证明

$$(1) A \subseteq B \Rightarrow P(A) \subseteq P(B) \Rightarrow A \subseteq B$$

$$(2) P(A) = P(B) \Leftrightarrow A = B$$

证: (1) $\forall x \in P(A)$, 有 $x \subseteq A$, 而 $A \subseteq B$, 故 $x \subseteq B$, 即 $x \in P(B)$ 。所以

$$P(A) \subseteq P(B).$$

反之, $\forall x \in A$, 则 $\{x\} \subseteq A$, 即 $\{x\} \in P(A)$, 又 $P(A) \subseteq P(B)$, 所以 $\{x\} \in P(B)$, 即 $\{x\} \subseteq B$, 所以 $x \in B$, 即 $A \subseteq B$ 。

$$(2) P(A) = P(B) \Leftrightarrow (P(A) \subseteq P(B)) \wedge (P(B) \subseteq P(A))$$

$$\Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A \Leftrightarrow A = B.$$

例4 设 A, B 是两个任意集合, 证明:

$$(1) 2^A \cup 2^B \subseteq 2^{A \cup B}; (2) 2^A \cap 2^B = 2^{A \cap B}; (3) \text{ 举例说明 } 2^A \cup 2^B \neq 2^{A \cup B}.$$

其中 2^A 表示集合 A 的幂集。

证: (1) 证 $2^A \cup 2^B \subseteq 2^{A \cup B}$ 。

$\forall x \in 2^A \cup 2^B$, 有 $x \in 2^A$ 或 $x \in 2^B$ 。

若 $x \in 2^A$, 则 $x \subseteq A$, 而 $A \subseteq A \cup B$, 故 $x \subseteq A \cup B$, 因此 $x \in 2^{A \cup B}$ 。

同理, 若 $x \in 2^B$, 也有 $x \in 2^{A \cup B}$ 。

因此 $2^A \cup 2^B \subseteq 2^{A \cup B}$ 。

$$(2) \text{ 证 } 2^A \cap 2^B = 2^{A \cap B}.$$

证 $\forall x \in 2^A \cap 2^B \Leftrightarrow x \in 2^A \text{ 且 } x \in 2^B \Leftrightarrow x \subseteq A \text{ 且 } x \subseteq B$

$$\Leftrightarrow x \subseteq A \cap B \Leftrightarrow x \in 2^{A \cap B}.$$

所以 $2^A \cap 2^B = 2^{A \cap B}$ 。

$$(3) \text{ 下面举例说明 } 2^A \cup 2^B \neq 2^{A \cup B}.$$

设 $A = \{1\}, B = \{2\}$, 则 $2^A = \{\emptyset, \{1\}\}, 2^B = \{\emptyset, \{2\}\}$ 。

$2^A \cup 2^B = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}\}$, 而 $A \cup B = \{1, 2\}, 2^{A \cup B} = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$,

所以 $2^A \cup 2^B \neq 2^{A \cup B}$ 。

例5 (多项选择) 设集合 A 是以空集 \emptyset 为唯一元素的集合, 集合 $B = 2^{2^A}$, 则下列各式那个正确?

(1) $\emptyset \in B$; (2) $\emptyset \subseteq B$; (3) $\{\emptyset\} \subseteq B$; (4) $\{\{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\} \subseteq B$; (5) $\{\emptyset, \{\{\emptyset\}\}\} \in B$.

解: 选 (1), (2), (3), (4)。

例6 设 A, B 是任意集合, 则

(1) 若 $A \setminus B = B$, 则 A, B 有何关系?

(2) $A \setminus B = B \setminus A$, 则 A 与 B 又有何关系。

证: (1) 由 $A \setminus B = B$, 则可得出 $A = B = \phi$ 。

(2) 由 $A \setminus B = B \setminus A$, 可导出 $A = B$ 。(决不是 $A = B = \phi$)

例7 (1) 举例说明, 结合律不适用于集合的差运算之中。

(2) 证明: 对任意集合 A, B, C , 有 $\{1, 2\} \subseteq \{1, 2, 3\}$, 即 $(A \setminus B) \setminus C \subseteq A \setminus (B \setminus C)$ 。

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

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

例8 设 A, B, C 是集合, 求下列各式成立的充分必要条件

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

(3) $(A \setminus B) \cap (A \setminus C) = \phi$; (4) $(A \setminus B) \Delta (A \setminus C) = \phi$

解: (1) $A \cap B \cap C = \phi$ 。

(2) $(A \setminus B) \cup (A \setminus C) = \phi \Rightarrow A \setminus (B \cap C) = \phi \Leftrightarrow A \subseteq (B \cap C)$ 。

(3) $A \subseteq B \cup C$

(4) $A \setminus B = A \setminus C$ 。

例9 设 A, B 是集合, 证明:

(1) $A = \phi \Leftrightarrow B = A \Delta B$; (2) $(A \setminus B) \cup B = (A \cup B) \setminus B \Leftrightarrow B = \emptyset$.

证: (1) \Rightarrow 显然.

\Leftarrow 反证法: 假设 $A \neq \phi$, 则 $\exists x_0 \in A$, 若 $x_0 \in B$, 则 $x_0 \in$ 左, 但 $x_0 \notin$ 右, 矛盾.

若 $x_0 \notin B$, 则 $x_0 \notin$ 左, 但 $x_0 \in$ 右, 矛盾. 故假设不成立, 即 $A = \phi$.

(2) 两边同时 交上 B , 即得 $B = \emptyset$.

例 11 设 A, B, C 是任意三个集合, 则

$$(A \setminus B) \cup C = A \setminus (B \cap C) \Leftrightarrow C \subseteq A$$

证: \Rightarrow 两边同并上 A 有:

$$A \cup ((A \setminus B) \cup C) = A \cup [A \setminus (B \cap C)] = A, [A \cup (A \setminus B)] \cup C = A \cup C = A;$$

$$\Rightarrow C \subseteq A$$

\Leftarrow 若 $C \subseteq A$, 则 $A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C) = (A \setminus B) \cup C$.

例 12 设 V 是任一集合, 证明:

$$\forall S, T, W \in 2^V \text{ 有 } S \subseteq T \subseteq W \text{ 当且仅当 } S \Delta T \subseteq S \Delta W \text{ 且 } S \subseteq W.$$

证: \Rightarrow 因为 $S \subseteq T \subseteq W$, 故 $S \Delta T = T \setminus S \subseteq W \setminus S \subseteq S \Delta W$.

\Leftarrow 先证 $S \subseteq T$. 设 $x \in S$, 则

若 $x \notin T$, 则 $x \in S \setminus T \subseteq S \Delta T \subseteq S \Delta W = W \setminus S$, 故 $x \in W$ 且 $x \notin S$, 矛盾.

所以 $x \in T$, 即 $S \subseteq T$.

其次, 证明 $T \subseteq W$. 设 $x \in T$, 则有两种情况:

若 $x \notin S$, 则 $x \in T \setminus S \subseteq S \Delta T \subseteq S \Delta W = W \setminus S$, 故 $x \in W$.

若 $x \in S$. 由 $S \subseteq W$, 知 $x \in W$.

总之, $\forall x \in T$, 有 $x \in W$, 故 $T \subseteq W$.

习 题 课

例 1 (P_9^3) 设 A, B, C 是三个任意集合, 证明: $A \Delta (B \Delta C) = (A \Delta B) \Delta C$ 。

证: 两边展开 $= (A \cap B^c \cap C^c) \cup (A \cap B \cap C) \cup (B \cap C^c \cap A^c) \cup (C \cap B^c \cap A^c)$

故结论成立。

例 2 (P_{20}^2) 设 A, B, C 为任意集合, 化简

$$\begin{aligned} & (A \cap B \cap C) \cup (A^c \cap B \cap C) \cup (A \cap B^c \cap C) \cup (A \cap B \cap C^c) \cup \\ & (A^c \cap B^c \cap C) \cup (A \cap B^c \cap C^c) \cup (A^c \cap B \cap C^c) \\ & (A \cap B \cap C) \cup (A^c \cap B \cap C) \cup (A \cap B^c \cap C) \cup (A \cap B \cap C^c) \cup \\ & (A^c \cap B^c \cap C) \cup (A \cap B^c \cap C^c) \cup (A^c \cap B \cap C^c) \end{aligned}$$

答案: $A \cup B \cup C$ 。

例 3 (P_{20}^4) 设 M_1, M_2, \dots 和 N_1, N_2, \dots 是集合 S 的子集的两个序列, 对 $i \neq j$,

$i, j = 1, 2, \dots$, 有 $N_i \cap N_j = \emptyset$ 。令 $Q_1 = M_1, Q_n = M_n \cap (\bigcup_{k=1}^{n-1} M_k)^c, n = 2, 3, \dots$ 。试证:

$$N_n \Delta Q_n \subseteq \bigcup_{i=1}^n (N_i \Delta M_i)。$$

证: $\forall x \in N_n \Delta Q_n = (N_n \setminus Q_n) \cup (Q_n \setminus N_n)$, 则

当 $n = 1$ 时, $x \in N_1 \Delta Q_1 = N_1 \Delta M_1 \subseteq \bigcup_{i=1}^n (N_i \Delta M_i)$, 故 $N_n \Delta Q_n \subseteq \bigcup_{i=1}^n (N_i \Delta M_i)$;

当 $n \geq 2$ 时, 设 $x \in N_n \Delta Q_n = (N_n \setminus Q_n) \cup (Q_n \setminus N_n)$, 有 $x \in (N_n \setminus Q_n)$ 或 $x \in (Q_n \setminus N_n)$ 。则

1. 若 $x \in (N_n \setminus Q_n)$, 则 $x \in N_n$, 但 $x \notin Q_n = M_n \cap (\bigcup_{i=1}^{n-1} M_i)^c$, 即 $x \notin M_n$ 或 $x \in \bigcup_{i=1}^{n-1} M_i$,

因此有 $x \notin M_n$ 或 $x \in M_i (i \leq n-1)$ 。于是

(1) 若 $x \in N_n$ 且 $x \notin M_n$, 有 $x \in N_n \setminus M_n \subseteq N_n \Delta M_n \subseteq \bigcup_{i=1}^n (N_i \Delta M_i)$;

(2) 若 $x \in N_n$ 且 $x \in M_i (i \leq n-1)$, 由 $N_i \cap N_j = \emptyset (i \neq j)$, 有 $x \notin N_i$ 且 $x \in M_i (i \leq n-1)$, 于是 $x \in M_i \setminus N_i \subseteq M_i \Delta N_i \subseteq \bigcup_{i=1}^n (N_i \Delta M_i)$ 。

2. 若 $x \in Q_n \setminus N_n$, 则 $x \in Q_n = M_n \cap (\bigcup_{i=1}^{n-1} M_i)^c$, 即 $x \in M_n$ 但 $x \notin N_n$, 于是

$$x \in M_n \setminus N_n \subseteq M_n \Delta N_n \subseteq \bigcup_{i=1}^n (N_i \Delta M_i)。$$

综上所述可得: $N_n \Delta Q_n \subseteq \bigcup_{i=1}^n (N_i \Delta M_i)$ 。

例 4 (P_{23}^4) 设 A, B 为集合, 证明: $A \times B = B \times A$ 充要条件是下列三个条件至少一个成立: (1) $A = \emptyset$; (2) $B = \emptyset$; (3) $A = B$ 。

1. 若 $A \times B = B \times A = \emptyset$, 则 $A = \emptyset$ 或 $B = \emptyset$ 。

2. 若 $A \times B = B \times A \neq \emptyset$, 则 $\forall x \in A, y \in B$, 有 $(x, y) \in A \times B = B \times A$ 。于是 $x \in B, y \in A$, 因此 $A \subseteq B$ 且 $B \subseteq A$, 故 $A = B$ 。

例 6 (P_{31}^4) 马大哈写 n 封信, n 个信封, 把 n 封信放入到 n 个信封中, 求全部装错的概率是多少? (n 个人, n 顶帽子, 全部戴错的概率是多少?)

解: n 封信放入到 n 个信封中的全部排列共有: $|S_n| = n!$;

令 A 表示所有信都装错的集合, 即

$$A = \{i_1, i_2, \dots, i_n \mid i_1 \neq 1, i_2 \neq 2, \dots, i_n \neq n\}。$$

令 A_i 表示第 i 个信封恰好装对的集合, 则 $A_i^c \subseteq A$ 。所以全部装错的集合为:

$$A = A_1^c \cap A_2^c \cap \dots \cap A_n^c。$$

于是, 易得

$$|A_i| = (n-1)!, |A_i \cap A_j| = (n-2)!, i \neq j.$$

对于 $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n$, 有 $|A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_k}| = (n-k)!$. 又

$$\begin{aligned} |A| &= |A_1^c \cap A_2^c \cap \dots \cap A_n^c| = |S_n| - \left| \bigcup_{i=1}^n A_i \right| = n! - \sum_{i=1}^n |A_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_i \cap A_j| \\ &\quad - \dots + (-1)^{n-1} \left| \bigcap_{i=1}^n A_i \right| = n! - C_n^1(n-1)! + C_n^2(n-2)! - \dots + (-1)^n C_n^n(0)! \\ &= n! \left(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!} \right), \text{ 故} \\ p &= \frac{|A|}{|S_n|} = \frac{|A|}{n!} = \left(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!} \right) \approx e^{-1} = 0.3679 \end{aligned}$$

(答案: 0.3679, 当 $n \geq 10$ 时, 概率都近似等于 0.3679).

例 7 (P_{33}^5) 毕业舞会上, 小伙子与姑娘跳舞, 已知每个小伙子至少与一个姑娘跳过舞, 但未能与所有姑娘跳过. 同样地, 每个姑娘也至少与一个小伙子跳舞, 但也未能与所有的小伙子跳过舞. 证明: 在所有参加舞会的小伙与姑娘中, 必可找到两个小伙子与两个姑娘, 这两个小伙子中的每一个只与这两个姑娘中的一个跳过舞, 而这两个姑娘中的每一个也只与这两个小伙中的一个跳过舞.

证: 设 $F = \{f_1, f_2, \dots, f_n\}$ 是小伙的集合, $G = \{g_1, g_2, \dots, g_m\}$ 是姑娘的集合.

与 f_1 跳舞的姑娘的集合用 G_{f_1} 表示;

与 f_2 跳舞的姑娘的集合用 G_{f_2} 表示;

⋮

与 f_n 跳舞的姑娘的集合用 G_{f_n} 表示;

于是, 由题意: $G_{f_1} \cup G_{f_2} \cup \dots \cup G_{f_n} = G$ 且 $G_{f_i} \neq \emptyset$ 且 $G_{f_i} \neq G, i=1, 2, 3, \dots, n$.

若存在 $G_{f_i}, G_{f_j} (i \neq j)$, 使得 $G_{f_i} \not\subseteq G_{f_j}$ 且 $G_{f_j} \not\subseteq G_{f_i}$, 则结论成立.

反证法: 假设不存在 G_{f_i} 和 G_{f_j} 满足 $G_{f_i} \not\subseteq G_{f_j}$ 且 $G_{f_j} \not\subseteq G_{f_i}$. 于是

$\forall i, j (i \neq j), G_{f_i}$ 与 G_{f_j} 应满足: $G_{f_i} \subseteq G_{f_j}$ 或 $G_{f_j} \subseteq G_{f_i}$ 必有一个成立。

因此把 $G_{f_1}, G_{f_2}, \dots, G_{f_n}$ 重新排列有: $G_{f_{i_1}} \subseteq G_{f_{i_2}} \subseteq \dots \subseteq G_{f_{i_n}}$ 。从而 f_{i_n} 与所有的姑娘都跳过舞, 矛盾。

因此假设不成立, 本题得证。

例 8 甲每 5 秒放一个爆竹, 乙每 6 秒放一个, 丙每 7 秒放一个, 每人都放 21 个爆竹, 共能听见多少声响。

解: 设 $A = \{0, 5, 10, 15, \dots, 100\}, B = \{0, 6, 12, 18, \dots, 120\}, C = \{0, 7, 14, 21, \dots, 140\}$,

则能听见多少声响相当于并集的个数, 即

$$\begin{aligned} |A \cup B \cup C| &= |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C| \\ &= 21 \times 3 - \left(\left\lfloor \frac{100}{5 \times 6} \right\rfloor + 1 \right) - \left(\left\lfloor \frac{100}{5 \times 7} \right\rfloor + 1 \right) - \left(\left\lfloor \frac{120}{6 \times 7} \right\rfloor + 1 \right) + \left(\left\lfloor \frac{100}{5 \times 6 \times 7} \right\rfloor + 1 \right) = 54 \\ &\quad 0, 30, 60, 90 \quad 0, 35, 70 \quad 0, 42, 84 \quad 0 \end{aligned}$$

习 题 课

例 1 令 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}, Y = \{y_1, y_2, \dots, y_n\}$, 问:

- (1) 有多少不同的由 X 到 Y 的关系? (2) 有多少不同的由 X 到 Y 的映射?
(3) 有多少不同的由 X 到 Y 的双射? (4) 有多少不同的从 X 到 Y 的单射?

答案: (1) $2^{|X \times Y|} = 2^{mn}$ 。(2) n^m 。

(3) 只有 $m=n$ 时, 才存在 X 到 Y 的双射, 共有 $m!$ 否则不存在。

(4) 若 $m=n$, 则单射的个数为 $m!$ 。

若 $m > n$, 则单射的个数为 0。

若 $m < n$, 则单射的个数为 $C_n^m m!$ 。

例 2 设 $f: X \rightarrow Y, A, B \subseteq X$, 证明

$$(1) f(A \cup B) = f(A) \cup f(B); (2) f(A \cap B) \subseteq f(A) \cap f(B);$$

$$(3) f(A \setminus B) \supseteq f(A) \setminus f(B); (4) f(A \Delta B) \supseteq f(A) \Delta f(B).$$

分析：本例题是书上的定理，但定理的结果和证明的方法很重要，因此在此处列出来。证明这样的问题主要利用“ \subseteq ”的定义及映射的定义，采用按定义证明方法来证明。

证：(1) 设 $y \in f(A \cup B)$ ，则 $\exists x \in A \cup B$ ，使得 $y = f(x)$ 。于是， $x \in A$ 或 $x \in B$ 。

因此， $y \in f(A)$ 或 $y \in f(B)$ ，所以 $y \in f(A) \cup f(B)$ ，故

$$f(A \cup B) \subseteq f(A) \cup f(B)$$

反之，设 $y \in f(A) \cup f(B)$ ，则 $y \in f(A)$ 或 $y \in f(B)$ 。于是 $\exists x \in A$ 或 $x \in B$ ，使得 $f(x) = y$ 。因此不论何种情况都 $\exists x \in A \cup B$ ，使得 $f(x) = y$ 。因此 $y \in f(A \cup B)$ ，故

$$f(A) \cup f(B) \subseteq f(A \cup B)$$

因此， $f(A) \cup f(B) = f(A \cup B)$ 。

(2) 设 $y \in f(A \cap B)$ ，则 $\exists x \in A \cap B$ ，使得 $y = f(x)$ 。于是， $x \in A$ 且 $x \in B$ 。

从而， $y \in f(A)$ 且 $y \in f(B)$ ，所以 $y \in f(A) \cap f(B)$ ，故

$$f(A \cap B) \subseteq f(A) \cap f(B).$$

(3) 设 $y \in f(A) \setminus f(B)$ ，则 $y \in f(A)$ 但 $y \notin f(B)$ 。于是 $\exists x \in A$ ，使得 $f(x) = y$ 且 $x \notin B$ ，从而 $\exists x \in A \setminus B$ ，使得 $f(x) = y$ 。故 $y = f(x) \in f(A \setminus B)$ ，即

$$f(A) \setminus f(B) \subseteq f(A \setminus B).$$

$$(4) f(A \Delta B) = f((A \setminus B) \cup (B \setminus A)) = f(A \setminus B) \cup f(B \setminus A)$$

$$\supseteq (f(A) \setminus f(B)) \cup (f(B) \setminus f(A)) = f(A) \Delta f(B).$$

说明：(1) 注意，两个集合的交、差、对称差的象不一定与它们的象的交、差、

对称差相重合。

(2) 例: 设 $X = \{a, b, c\}, Y = \{1, 2, 3\}$, $f: X \rightarrow Y, f(a) = 1, f(b) = f(c) = 2$ 。

令 $A = \{a, b\}, B = \{c\}$ 。于是 $A \cap B = \emptyset, f(A \cap B) = \emptyset$ ，但是

$f(A) \cap f(B) = \{1, 2\} \cap \{2\} = \{2\} \neq \emptyset$ 。这表明 $f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B)$ 。

又 $f(A \setminus B) = \{1, 2\}, f(A) \setminus f(B) = \{1, 2\} \setminus \{2\} = \{1\}$ ，于是 $f(A \setminus B) \supset f(A) \setminus f(B)$ 。

又 $f(A \Delta B) = f((A \setminus B) \cup (B \setminus A)) = f(\{a, b, c\}) = \{1, 2\}$ ，而

$f(A) \Delta f(B) = \{1, 2\} \Delta \{2\} = \{1\}$ 。于是， $f(A \Delta B) \supset f(A) \Delta f(B)$ 。

(3) 定理 1 和定理 2 可以推广到无穷多个集合的并与交集的情况。

例 3 (P_{39}^3) 设 X 是一个有限集合，从 X 到 X 的部分映射有多少？

解: 设 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ ，则

$$\emptyset \rightarrow X, C_{|X|}^0$$

$$\{x_i\} \rightarrow X, C_{|X|}^1 |X|, i = 1, 2, \dots, n。$$

$$\{x_i, x_j\} \rightarrow X, C_{|X|}^2 |X|^2, i, j = 1, 2, \dots, n。$$

$$\{x_i, x_j, x_k\} \rightarrow X, C_{|X|}^3 |X|^3, i, j, k = 1, 2, \dots, n。$$

M

$$X \rightarrow X, C_{|X|}^{|X|} |X|^{|X|}$$

于是共有:

$$C_{|X|}^0 + C_{|X|}^1 |X| + C_{|X|}^2 |X|^2 + \dots + C_{|X|}^{|X|} |X|^{|X|} = (1 + |X|)^{|X|}$$

例 4 (P_{39}^3) 设 u_1, u_2, \dots, u_{m+1} 是一个两两不相同的整数构成的数列，则必有长至少为 $n+1$ 的递增子序列或有长至少为 $m+1$ 的递减子序列。

证: 令 $A = \{u_1, u_2, \dots, u_{mn+1}\}$, 则 $|A| = mn+1$ 。

设以 u_i 为首项的最长递增子序列的长度为 l_i^+ ,

设以 u_i 为首项的最长递减子序列的长度为 l_i^- 。

反证法: 假设题中结论不成立, 则 $l_i^+ \leq n, l_i^- \leq m, i=1, 2, 3, \dots, mn+1$ 。

令 $\varphi: A \rightarrow \{1, 2, \dots, n\} \times \{1, 2, \dots, m\}, \forall u_i \in A, \varphi(u_i) = (l_i^+, l_i^-)$, 则 φ 是单射。

实际上, $\forall u_i, u_j \in A$ 且 $u_i \neq u_j (i < j)$, 则

若 $u_i > u_j$, 则 $l_i^+ > l_j^+$, 所以 $(l_i^+, l_i^-) \neq (l_j^+, l_j^-)$;

即 $\varphi(u_i) \neq \varphi(u_j)$ 。

若 $u_i < u_j$, 则 $l_i^- > l_j^-$, 所以 $(l_i^+, l_i^-) \neq (l_j^+, l_j^-)$;

即 $\varphi(u_i) \neq \varphi(u_j)$ 。

故 φ 为单射, 从而就有 $mn+1 \leq mn$ 矛盾。

例 5 (P_{43}^2) 已知 m 个整数 a_1, a_2, \dots, a_m , 试证: 存在两个整数 $k, l, 0 \leq k < l \leq m$, 使得 $a_{k+1} + a_{k+2} + \dots + a_l$ 能被 m 整除。

证: 考察下式:

$$a_1$$

$$a_1 + a_2$$

$$a_1 + a_2 + a_3$$

$$\vdots$$

$$a_1 + a_2 + \dots + a_m$$

若第 i 式能被 m 整除, 则显然成立, 此时 $k=0, l=i$;

若任一式都不能被 m 整除, 则考察各式被 m 整除后的余数, 如下式:

$$a_1 = q_1 m + r_1$$

$$a_1 + a_2 = q_2 m + r_2$$

$$a_1 + a_2 + a_3 = q_3 m + r_3$$

M

$$a_1 + a_2 + \dots + a_m = q_m m + r_m$$

由于每一个都不能被 m 整除, 故共有 m 个余数——相当于 m 个物体。而任意整数被 m 除后, 只有 $m-1$ 个余数——相当于 $m-1$ 抽屉, 于是由抽屉原理可知必有两个余数相等。设这两个余数为 $r_i, r_j, i \neq j (i < j)$, 对应两式相减便有:

$$a_{i+1} + a_{i+2} + \dots + a_j \text{ 可被 } m \text{ 整除, 此时 } k = i+1 = j。$$

例 6 设 X 是一个无穷集合, $f: X \rightarrow X$ 。证明: 存在 X 的一个真子集 E , 使得 $f(E) \subseteq E$ 。

证: 取 $x_0 \in X$, 令 $x_1 = f(x_0), x_2 = f(x_1), \dots, x_n = f(x_{n-1}), \dots$

若到某一位与前面有重复项, 设为第 k 项, 即 $f(x_k) = x_i (i < k)$ 。则

令 $E = \{x_0, x_1, x_2, \dots, x_k\} \subset X$, 则 $f(E) \subseteq E$;

若 x_i 互不相同, 则令 $E = X \setminus \{x_0\} \subset X$, 则 $f(E) \subseteq E$ 。

例 7 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 $fg \neq I_N$ 。

例 8 (P_{33}^2) 设 $f: X \rightarrow Y$ 则

(1) 若存在唯一的一个映射 $g: Y \rightarrow X$, 使得 $gf = I_X$, 则 f 是可逆的吗?

(2) 若存在唯一的一个映射 $g: Y \rightarrow X$, 使得 $fg = I_Y$, 则 f 是可逆的吗?

答案: (1) f 不一定可逆。

当 $|X|=1$ 时, f 不一定可逆。

当 $|X| \geq 2$ 时, f 可逆。

(2) f 一定可逆。

证：由 $fg = I_Y$ ，得 f 是满射。假设 f 不是单射，则 g 不唯一，矛盾。

例 9 (P_{ss}^1) 设 $f: X \rightarrow Y, |X| = m, |Y| = n$ ，则

(1) 若 f 是左可逆的，则 f 有多少个左逆映射？

(2) 若 f 是右可逆的，则 f 有多少个右逆映射？

解：令 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}, Y = \{y_1, y_2, \dots, y_n\}$ ，则

(1) 如图 1(a) 所示：有 m^{n-m} ；(2) 如图 1(b) 所示：有

$$|f^{-1}(y_1)|! |f^{-1}(y_2)|! \cdots |f^{-1}(y_n)|!$$

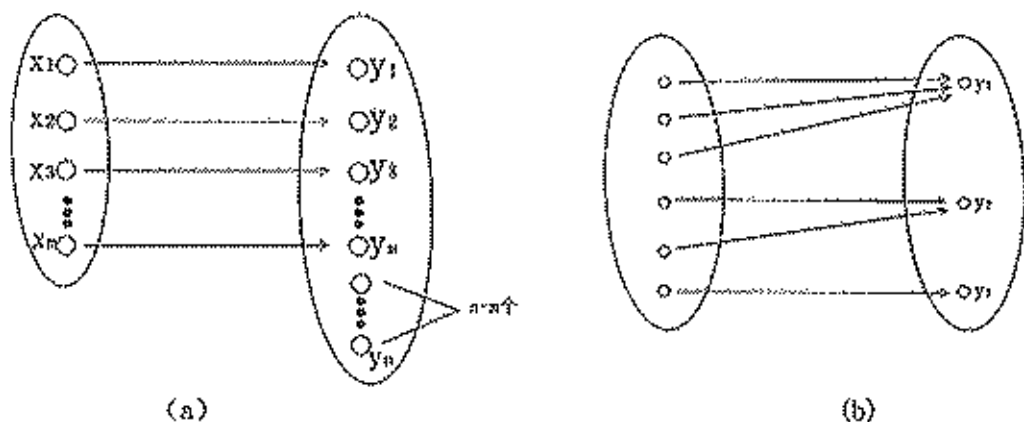


图 1

例 10 (1) 设 $X = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ， $Y = \{a, b\}$ ，求 X 到 Y 的满射的个数。($2^5 - 2 = 30$)

(2) 设 $X = \{1, 2, \dots, m\}$ ， $Y = \{a, b\}$ ，求 X 到 Y 的满射的个数。($2^m - 2$)

(3) 设 $X = \{1, 2, \dots, m\}, Y = \{y_1, y_2, \dots, y_n\}$ ， $m \geq n$ ，若 $f: X \rightarrow Y$ ，求 X 到 Y 的满射的个数。

证：在 Y 上的定义 n 个性质 P_1, P_2, \dots, P_n ，满足各性质的 Y^X 中映射之集分别记为 A_1, A_2, \dots, A_n 。若 $f \in Y^X (f: X \rightarrow Y), \forall x \in X, f(x) \neq y_i$ ，则称 f 不具有性质，于是令 A_i 为 X 中每个元素在 f 下的象都不等于 y_i ，即

$$A_i = \{f \mid f: X \rightarrow Y, \forall x \in X, f(x) \neq y_i\}, \quad i=1, 2, \dots, n. \text{ 于是}$$

$$A_i^c = \{f \mid f: X \rightarrow Y, \exists x \in X, f(x) = y_i\}, \quad i=1, 2, \dots, n, \text{ 即}$$

$$\begin{aligned} |A_1^c \cap A_2^c \cap \dots \cap A_n^c| &= |Y^X| - |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n| = \\ &= |Y^X| - \sum_{i=1}^n |A_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_i \cap A_j| - \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_i \cap A_j \cap A_k| + \dots + (-1)^{n-1} \sum_{i=1}^n |A_i| \\ &= n^n - C_n^1(n-1)^n + C_n^2(n-2)^n - C_n^3(n-3)^n + \dots + (-1)^{n-1} C_n^{n-1}1^n + C_n^n 0^n \\ &= \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k C_n^k (n-k)^n \quad (k=0 \text{ 就是 } n^n) \end{aligned}$$

在这里 A_i 不以 y_i 为函数值，则 $|A_i| = (n-1)^n$

$A_i \cap A_j$ 不以 y_i 与 y_j 为函数值，则 $|A_i \cap A_j| = (n-2)^n$ 。

例 11 (P_{31}^2) 设 X, Y, Z 是三个非空集合， $|Z| \geq 2$ 。证明： $f: X \rightarrow Y$ 是满射当且仅当不存在从 Y 到 Z 的映射 g_1 和 g_2 ，使得 $g_1 \neq g_2$ ，但 $g_1 g f = g_2 g f$ 。

证： \Rightarrow 因 $f: X \rightarrow Y$ 且 f 为满射，故 $\forall y \in Y, \exists x \in X$ ，使得 $f(x) = y$ 。

假设存在 $g_1, g_2, g_1 \neq g_2$ ，所以 $\exists y_0 \in Y$ ，使得 $g_1(y_0) \neq g_2(y_0)$ ，因为 $|Z| \geq 2$ ，因此必存在这样的 g_1 和 g_2 。对于上面的 y_0 ， $\exists x_0 \in X$ (f 是满射)，使得 $f(x_0) = y_0, g_1(f(x_0)) \neq g_2(f(x_0))$ 。

$[g_1(y_0) \neq g_2(y_0)]$ ，即 $g_1 f(x_0) \neq g_2 f(x_0)$ 。故 $g_1 g f \neq g_2 g f$ 与 $g_1 g f = g_2 g f$ ，矛盾。所以假设不成立。

也可以用如下方法：

f 满射 $\Leftrightarrow f$ 右可逆 $\Leftrightarrow \exists h: Y \rightarrow X$, 使得 $fgh = I_Y \Leftrightarrow$ 假设 $g_1gf = g_2gf$ 得到 $g_1 = g_2$, 命题得证。

$\Leftarrow f: X \rightarrow Y$, 假设 f 不是满射, 则 $\exists y_0 \in Y$, 使得 $\forall x \in X, f(x) \neq y_0$ 。构造两个映射 $g_1, g_2: Y \rightarrow Z$,

当 $y = y_0$ 时, $g_1(y_0) \neq g_2(y_0)$;

当 $y \neq y_0$ 时, $g_1(y) = g_2(y)$ 。

因为 $|Z| \geq 2$, 故此时 $g_1 \neq g_2$, 但

$$\forall x \in X, g_1gf(x) = g_1(y \neq y_0) = g_2(y \neq y_0) = g_2gf(x)$$

即 $g_1gf = g_2gf$, 与题设不存在 $g_1 \neq g_2$, 但 $g_1gf = g_2gf$ 矛盾, 故假设不成立, 即 f 一定是满射。

习 题 课

例 1 (P_4^1) 设 $f: X \rightarrow Y$, $A \subseteq X, B \subseteq Y$, 证明:

$$f(f^{-1}(B) \cap A) = B \cap f(A).$$

证: 设 $y \in f(f^{-1}(B) \cap A)$, 则 $\exists x \in f^{-1}(B) \cap A$, 使得 $f(x) = y$ 。于是 $x \in f^{-1}(B)$ 且 $x \in A$, 因此 $y = f(x) \in B$ 且 $y \in f(A)$, 即 $y \in B \cap f(A)$, 从而

$$f(f^{-1}(B) \cap A) \subseteq B \cap f(A).$$

反之, 设 $y \in B \cap f(A)$, 则 $y \in B$ 且 $y \in f(A)$ 。于是 $\exists x \in A$ 且 $x \in f^{-1}(B)$, 使得 $f(x) = y$ 。从而 $\exists x \in f^{-1}(B) \cap A$, 使得 $f(x) = y$, 因此 $y \in f(f^{-1}(B) \cap A)$ 。从而

$$B \cap f(A) \subseteq f(f^{-1}(B) \cap A).$$

所以 $f(f^{-1}(B) \cap A) = B \cap f(A)$ 。

例2 (P_{47}^8) 设 $f: A \rightarrow B$, 证明: $\forall T \in 2^B$, 有 $f(f^{-1}(T)) = T \cap f(A)$ 。

证: 若 $T = \emptyset$, 则 $f(f^{-1}(T)) = \emptyset, T \cap f(A) = \emptyset$, 从而 $f(f^{-1}(T)) = T \cap f(A)$ 。

若 $T \neq \emptyset$, 设 $y \in f(f^{-1}(T))$, 则 $\exists x \in f^{-1}(T)$, 使得 $f(x) = y$ 且 $x \in A$,

于是 $y = f(x) \in T$ 且 $y = f(x) \in f(A)$, 因此 $y \in T \cap f(A)$ 。故

$$f(f^{-1}(T)) \subseteq T \cap f(A)$$

反之, 设 $y \in T \cap f(A)$, 则 $y \in T$ 且 $y \in f(A)$ 。于是 $\exists x \in A$ 且 $x \in f^{-1}(T)$, 使得 $f(x) = y$ 。因此 $\exists x \in A \cap f^{-1}(T)$, 使得 $y = f(x) \in f(f^{-1}(T) \cap A)$ 。而 $f^{-1}(T) \subseteq A$, 所以 $y \in f(f^{-1}(T))$, 故 $T \cap f(A) \subseteq f(f^{-1}(T))$

从而 $T \cap f(A) = f(f^{-1}(T))$

例3 ($P_{47}^{1,6}$) 设 $f: X \rightarrow Y$, 证明: f 是单射 $\Leftrightarrow \forall F \in 2^Y, f^{-1}(f(F)) = F$ 。

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

$F = \{x_1\} \in 2^X$, 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。

例 4 (P_4^2) 设有映射 $f: A \rightarrow B, H \subseteq A$, 令 H^c 在 A 中的余集 $H^c = A \setminus H$, 当 f 分别是单射和满射时, 给出 $f(H^c)$ 和 $(f(H))^c$ 之间的关系, 并给予证明。

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 $f(H^c) \supseteq B \setminus f(H) = (f(H))^c$ 。

举例说明:

设 $A = \{1, 2, 3\}, B = \{a, b\}, f(1) = f(2) = a, f(3) = b$, 则 f 为满射。

令 $H = \{1, 3\}$, 则 $H^c = \{2\}, f(H^c) = \{a\}$, 而 $(f(H))^c = B \setminus f(H) = \emptyset$ 。

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

$\forall y \in f(H^c)$, 存在 $x \in H^c$, 即 $x \notin H$, 使得 $y = f(x)$; 由 f 是单射, 有 $y = f(x) \notin f(H)$ 且 $y = f(x) \in B$ (否则存在 $x_1 \in H$, 使 $f(x_1) = f(x)$, 与 f 是单射矛盾), 故 $y = B \setminus f(H) \in (f(H))^c$ 。于是 $f(H^c) \subseteq (f(H))^c$ 。

举例说明:

设 $A = \{1, 2, 3\}, B = \{a, b, c, d\}, f(1) = a, f(2) = b, f(3) = c, H = \{1, 2\}$, 则

$f(H^c) = f(\{3\}) = \{c\}$, 而 $(f(H))^c = B \setminus f(H) = \{d, c\}$ 。

例 5 (1) 若 $f: T \rightarrow U, f$ 是单射, $g, h: S \rightarrow T$, 满足 $f \circ g = f \circ h$, 证明: $g = h$ 。

(2) 给出映射 f, g, h 的实例, $f: T \rightarrow U, g, h: S \rightarrow T, f \circ g = f \circ h$, 但 $g \neq h$ 。

(3) $f: A \rightarrow B, g, h: B \rightarrow C$ 。给出 f 的条件, 使得由 $g \circ f = h \circ f$ 可以得出 $g = h$ 。

证: (1) $\forall s \in S$, 由条件知, $(f \circ g)(s) = (f \circ h)(s)$, 即 $f(g(s)) = f(h(s))$ 。

因为 f 为单射, 所以有 $g(s) = h(s)$, 且 g, h 都是 S 到 T 映射, 从而 $g = h$ 。

(2) f 不为单射时不成立。

例: $S = \{1\}$, $T = \{a, b\}$, $U = \{0\}$, $f(x) = 0$; $g(1) = a$; $h(1) = b$ 。则

$f \circ g(x) = f(g(x)) = 0$, $f \circ h(x) = f(h(x)) = 0$, 但 $g \neq h$ 。

(3) f 为满射时, 结论成立。

$\forall b \in B$, 因为 f 是满射, 所以存在 $a \in A$, 使得 $f(a) = b$ 。由 $g \circ f = h \circ f$,

得 $g(f(a)) = h(f(a))$, 即 $g(b) = h(b)$, 从而 $g = h$ 。

例 6 设 $f: N \times N \rightarrow N$, $f((x, y)) = xy$ 。求 $f(N \times \{1\})$, $f^{-1}(\{0\})$, 并说明是否是单射、满射或双射? (在此处 N 必包含 0)

解: 容易说明 f 不是单射: $f((1, 4)) = f((2, 2))$, 但 $(1, 4) \neq (2, 2)$ 。

f 是满射: $\forall y \in N$, 有 $f((1, y)) = 1 \cdot y = y$, 任一元素都存在有原象。

$f(N \times \{1\}) = \{n \cdot 1 | n \in N\} = N$;

$f^{-1}(\{0\}) = \{(x, y) | xy = 0\} = (N \times \{0\}) \cup (\{0\} \times N)$ 。

例 7 设 $f: X \rightarrow Y$, $g: Y \rightarrow Z$ 是两个映射, $g \circ f$ 是一个满射, 若 g 是单射, 证明 f 是满射。

证: 假设 f 不是满射, 则有 $f(X) \neq Y$ 。即存在 $y_0 \in Y$, 使得 $\forall x \in X$, $f(x) \neq y_0$ 。

又由 g 是映射, 则有 $g(y_0) = z_0 \in Z$;

因 $g \circ f$ 是满射, 故对上面 $z_0 \in Z$, 必存在 $x \in X$, 使得

$(g \circ f)(x) = g(f(x)) = z_0$,

取 $f(x) = y_1$, 有 $g(y_1) = z_0$, 而 $y_1 \neq y_0$, 但 $g(y_1) = g(y_0) = z_0$, 故 g 不是单射,

与题设矛盾。于是假设不成立, 即 f 是满射。

例 8 一个人步行了十小时, 共走 45 公里, 已知他第一个小时走了 6 公里, 而最后一小时只走了 3 公里, 证明: 一定存在连续的两个小时, 在这两个小时之

内至少走了 9 公里。

证：设 a_i 为第 i 小时步行的路程，连续两小时一共有 9 种：

$a_1 + a_2, a_2 + a_3, \dots, a_8 + a_9, a_9 + a_{10}$ 。即相当于有 9 个抽屉，而

$\sum_{i=1}^9 (a_i + a_{i+1}) = 2 \sum_{i=1}^{10} a_i - a_1 - a_{10} = 2 \times 45 - 6 - 3 = 81$ 。即相当于有 81 个物体，于

是把 81 个物体放入 9 个抽屉里，必有一个抽屉里至少有 9 个物体，所以至少存在一个 k ，使得 $a_k + a_{k+1} \geq 9$ 。此题解法可推广到连续 n 个小时的情况。

对本题还可简单证明如下： $a_1 = 6, a_{10} = 3, a_2 + a_3 + \dots + a_9 = 36$ 。

8 个小时路程分四段， $a_2 + a_3, a_4 + a_5, a_6 + a_7, a_8 + a_9$ ，但

$(a_2 + a_3) + (a_4 + a_5) + (a_6 + a_7) + (a_8 + a_9) = 36$ ，由抽屉原理可知，必存在某一

段的路程至少为 9 公里。

