

# 离散数学试题及答案

## 一、填空题

1. 设集合  $A, B$ , 其中  $A = \{1, 2, 3\}, B = \{1, 2\}$ , 则  $A - B =$  \_\_\_\_\_;  $\rho(A) - \rho(B) =$  \_\_\_\_\_.
2. 设有限集合  $A, |A| = n$ , 则  $|\rho(A \times A)| =$  \_\_\_\_\_.
3. 设集合  $A = \{a, b\}, B = \{1, 2\}$ , 则从  $A$  到  $B$  的所有映射是 \_\_\_\_\_, 其中双射的是 \_\_\_\_\_.
4. 已知命题公式  $G = \neg(P \rightarrow Q) \wedge R$ , 则  $G$  的主析取范式是 \_\_\_\_\_.
5. 设  $G$  是完全二叉树,  $G$  有 7 个点, 其中 4 个叶点, 则  $G$  的总度数为 \_\_\_\_\_, 分枝点数为 \_\_\_\_\_.
6. 设  $A, B$  为两个集合,  $A = \{1, 2, 4\}, B = \{3, 4\}$ , 则从  $A \cap B =$  \_\_\_\_\_;  $A \cup B =$  \_\_\_\_\_;  $A - B =$  \_\_\_\_\_.
7. 设  $R$  是集合  $A$  上的等价关系, 则  $R$  所具有的关系的三个特性是 \_\_\_\_\_, \_\_\_\_\_, \_\_\_\_\_.
8. 设命题公式  $G = \neg(P \rightarrow (Q \wedge R))$ , 则使公式  $G$  为真的解释有 \_\_\_\_\_, \_\_\_\_\_.
9. 设集合  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $A$  上的关系  $R_1 = \{(1, 4), (2, 3), (3, 2)\}, R_2 = \{(2, 1), (3, 2), (4, 3)\}$ , 则  $R_1 \bullet R_2 =$  \_\_\_\_\_,  $R_2 \bullet R_1 =$  \_\_\_\_\_,  $R_1^2 =$  \_\_\_\_\_.
10. 设有限集  $A, B, |A| = m, |B| = n$ , 则  $|\rho(A \times B)| =$  \_\_\_\_\_.
11. 设  $A, B, R$  是三个集合, 其中  $R$  是实数集,  $A = \{x \mid -1 \leq x \leq 1, x \in R\}, B = \{x \mid 0 \leq x < 2, x \in R\}$ , 则  $A - B =$  \_\_\_\_\_,  $B - A =$  \_\_\_\_\_,  $A \cap B =$  \_\_\_\_\_.
13. 设集合  $A = \{2, 3, 4, 5, 6\}$ ,  $R$  是  $A$  上的整除, 则  $R$  以集合形式(列举法)记为 \_\_\_\_\_.
14. 设一阶逻辑公式  $G = \forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)$ , 则  $G$  的前束范式是 \_\_\_\_\_.
15. 设  $G$  是具有 8 个顶点的树, 则  $G$  中增加 \_\_\_\_\_ 条边才能把  $G$  变成完全图.

16. 设谓词的定义域为 $\{a, b\}$ ,将表达式 $\forall xR(x) \rightarrow \exists xS(x)$ 中量词消除, 写成与之对应的命题公式是\_\_\_\_\_.

17. 设集合 $A=\{1, 2, 3, 4\}$ ,  $A$ 上的二元关系 $R=\{(1,1),(1,2),(2,3)\}$ ,  $S=\{(1,3),(2,3),(3,2)\}$ 。则 $R \cdot S$

=\_\_\_\_\_.

$R^2$ =\_\_\_\_\_.

## 二、选择题

1 设集合 $A=\{2,\{a\},3,4\}$ ,  $B=\{\{a\},3,4,1\}$ ,  $E$ 为全集, 则下列命题正确的是( )。

(A) $\{2\} \in A$  (B) $\{a\} \subseteq A$  (C) $\emptyset \subseteq \{\{a\}\} \subseteq B \subseteq E$  (D) $\{\{a\},1,3,4\} \subset B$ .

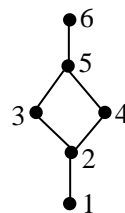
2 设集合 $A=\{1,2,3\}$ ,  $A$ 上的关系 $R=\{(1,1),(2,2),(2,3),(3,2),(3,3)\}$ , 则 $R$ 不具备( )。

(A)自反性 (B)传递性 (C)对称性 (D)反对称性

3 设半序集 $(A, \leq)$ 关系 $\leq$ 的哈斯图如下所示, 若 $A$ 的子集 $B = \{2,3,4,5\}$ , 则元素6为 $B$ 的( )。

素6为 $B$ 的( )。

(A)下界 (B)上界 (C)最小上界 (D)以上



答案都不对

4 下列语句中, ( )是命题。

(A)请把门关上 (B)地球外的星球上也有人

(C) $x + 5 > 6$  (D)下午有会吗?

5 设 $I$ 是如下一个解释:  $D=\{a,b\}$ ,  $\frac{P(a,a) \ P(a,b) \ P(b,a) \ P(b,b)}{1 \quad 0 \quad 1 \quad 0}$

则在解释 $I$ 下取真值为1的公式是( )。

(A) $\exists x \forall y P(x,y)$  (B) $\forall x \forall y P(x,y)$  (C) $\forall x P(x,x)$  (D) $\forall x \exists y P(x,y)$ .

6. 若供选择答案中的数值表示一个简单图中各个顶点的度, 能画出图的是( )。

(A)(1,2,2,3,4,5) (B)(1,2,3,4,5,5) (C)(1,1,1,2,3) (D)(2,3,3,4,5,6).

7. 设 $G, H$ 是一阶逻辑公式,  $P$ 是一个谓词,  $G=\exists xP(x)$ ,  $H=\forall xP(x)$ , 则一阶逻辑公式 $G \rightarrow H$ 是( )。

(A)恒真的 (B)恒假的 (C)可满足的 (D)前束范式.

8 设命题公式 $G=\neg(P \rightarrow Q)$ ,  $H=P \rightarrow (Q \rightarrow \neg P)$ , 则 $G$ 与 $H$ 的关系是( )。

(A) $G \Rightarrow H$  (B) $H \Rightarrow G$  (C) $G = H$  (D)以上都不是.

9 设  $A, B$  为集合, 当( )时  $A - B = B$ .

(A) $A = B$  (B) $A \subseteq B$  (C) $B \subseteq A$  (D) $A = B = \emptyset$ .

10 设集合  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $A$  上的关系  $R = \{(1, 1), (2, 3), (2, 4), (3, 4)\}$ , 则  $R$  具有( ).

(A)自反性 (B)传递性 (C)对称性 (D)以上答案都不对

11 下列关于集合的表示中正确的为( ).

(A) $\{a\} \in \{a, b, c\}$  (B) $\{a\} \subseteq \{a, b, c\}$  (C) $\emptyset \in \{a, b, c\}$  (D) $\{a, b\} \in \{a, b, c\}$

12 命题  $\forall x G(x)$  取真值 1 的充分必要条件是( ).

(A)对任意  $x$ ,  $G(x)$  都取真值 1. (B)有一个  $x_0$ , 使  $G(x_0)$  取真值 1.

(C)有某些  $x$ , 使  $G(x_0)$  取真值 1. (D)以上答案都不对.

13. 设  $G$  是连通平面图, 有 5 个顶点, 6 个面, 则  $G$  的边数是( ).

(A) 9 条 (B) 5 条 (C) 6 条 (D) 11 条.

14. 设  $G$  是 5 个顶点的完全图, 则从  $G$  中删去( )条边可以得到树.

(A)6 (B)5 (C)10 (D)4.

15. 设图  $G$  的相邻矩阵为  $\begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$ , 则  $G$  的顶点数与边数分别为( ).

(A)4, 5 (B)5, 6 (C)4, 10 (D)5, 8.

### 三、计算证明题

1. 设集合  $A = \{1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12\}$ ,  $R$  为整除关系。

(1) 画出半序集  $(A, R)$  的哈斯图;

(2) 写出  $A$  的子集  $B = \{3, 6, 9, 12\}$  的上界, 下界, 最小上界, 最大下界;

(3) 写出  $A$  的最大元, 最小元, 极大元, 极小元。

2. 设集合  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $A$  上的关系  $R = \{(x, y) \mid x, y \in A \text{ 且 } x \geq y\}$ , 求

(1) 画出  $R$  的关系图;

(2) 写出  $R$  的关系矩阵.

3. 设  $R$  是实数集合,  $\sigma, \tau, \varphi$  是  $R$  上的三个映射,  $\sigma(x) = x+3, \tau(x) = 2x, \varphi(x) = x/4$ , 试求复合映射  $\sigma \circ \tau, \sigma \circ \sigma, \sigma \circ \varphi, \varphi \circ \tau, \sigma \circ \varphi \circ \tau$ .

4. 设  $I$  是如下一个解释:  $D = \{2, 3\}$ ,

$a$	$b$	$f(2)$	$f(3)$	$P(2, 2)$	$P(2, 3)$	$P(3, 2)$	$P(3, 3)$
3	2	3	2	0	0	1	1

试求 (1)  $P(a, f(a)) \wedge P(b, f(b))$ ;

(2)  $\forall x \exists y P(y, x)$ .

5. 设集合  $A = \{1, 2, 4, 6, 8, 12\}$ ,  $R$  为  $A$  上整除关系。

(1) 画出半序集  $(A, R)$  的哈斯图;

(2) 写出  $A$  的最大元, 最小元, 极大元, 极小元;

(3) 写出  $A$  的子集  $B = \{4, 6, 8, 12\}$  的上界, 下界, 最小上界, 最大下界.

6. 设命题公式  $G = \neg(P \rightarrow Q) \vee (Q \wedge (\neg P \rightarrow R))$ , 求  $G$  的主析取范式。

7. (9 分) 设一阶逻辑公式:  $G = (\forall x P(x) \vee \exists y Q(y)) \rightarrow \forall x R(x)$ , 把  $G$  化成前束范式.

9. 设  $R$  是集合  $A = \{a, b, c, d\}$ .  $R$  是  $A$  上的二元关系,  $R = \{(a, b), (b, a), (b, c), (c, d)\}$ ,

(1) 求出  $r(R), s(R), t(R)$ ;

(2) 画出  $r(R), s(R), t(R)$  的关系图.

11. 通过求主析取范式判断下列命题公式是否等价:

(1)  $G = (P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R)$

(2)  $H = (P \vee (Q \wedge R)) \wedge (Q \vee (\neg P \wedge R))$

13. 设  $R$  和  $S$  是集合  $A = \{a, b, c, d\}$  上的关系, 其中  $R = \{(a, a), (a, c), (b, c), (c, d)\}$ ,

$S = \{(a, b), (b, c), (b, d), (d, d)\}$ .

(1) 试写出  $R$  和  $S$  的关系矩阵;

(2) 计算  $R \circ S, R \cup S, R^{-1}, S^{-1} \circ R^{-1}$ .

#### 四、证明题

1. 利用形式演绎法证明:  $\{P \rightarrow Q, R \rightarrow S, P \vee R\}$  蕴涵  $Q \vee S$ .

2. 设  $A, B$  为任意集合, 证明:  $(A-B)-C = A-(B \cup C)$ .

3. (本题 10 分)利用形式演绎法证明:  $\{\neg A \vee B, \neg C \rightarrow \neg B, C \rightarrow D\}$  蕴涵  $A \rightarrow D$ .

4. (本题 10 分) $A, B$  为两个任意集合, 求证:

$$A - (A \cap B) = (A \cup B) - B.$$

### 参考答案

#### 一、填空题

1.  $\{3\}; \{\{3\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$ .

2.  $2^{n^2}$ .

3.  $\alpha_1 = \{(a, 1), (b, 1)\}, \alpha_2 = \{(a, 2), (b, 2)\}, \alpha_3 = \{(a, 1), (b, 2)\}, \alpha_4 = \{(a, 2), (b, 1)\}; \alpha_3, \alpha_4$ .

4.  $(P \wedge \neg Q \wedge R)$ .

5. 12, 3.

6.  $\{4\}, \{1, 2, 3, 4\}, \{1, 2\}$ .

7. 自反性; 对称性; 传递性.

8.  $(1, 0, 0), (1, 0, 1), (1, 1, 0)$ .

9.  $\{(1, 3), (2, 2), (3, 1)\}; \{(2, 4), (3, 3), (4, 2)\}; \{(2, 2), (3, 3)\}$ .

10.  $2^{m \times n}$ .

11.  $\{x \mid -1 \leq x < 0, x \in \mathbb{R}\}; \{x \mid 1 < x < 2, x \in \mathbb{R}\}; \{x \mid 0 \leq x \leq 1, x \in \mathbb{R}\}$ .

12. 12; 6.

13.  $\{(2, 2), (2, 4), (2, 6), (3, 3), (3, 6), (4, 4), (5, 5), (6, 6)\}$ .

14.  $\exists x(\neg P(x) \vee Q(x))$ .

15. 21.

16.  $(R(a) \wedge R(b)) \rightarrow (S(a) \vee S(b)).$

17.  $\{(1, 3), (2, 2)\}; \{(1, 1), (1, 2), (1, 3)\}.$

## 二、选择题

1. C.    2. D.    3. B.    4. B.

5. D.    6. C.    7. C.

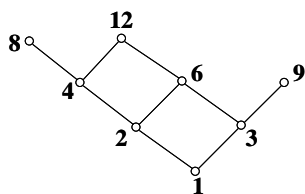
8. A.    9. D.    10. B.    11. B.

13. A.    14. A.    15. D

## 三、计算证明题

1.

(1)

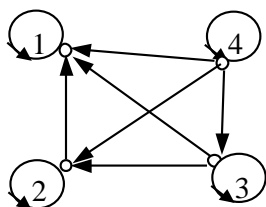


(2) B 无上界，也无最小上界。下界 1, 3; 最大下界是 3.

(3) A 无最大元，最小元是 1，极大元 8, 12, 90+; 极小元是 1.

2.  $R = \{(1,1), (2,1), (2,2), (3,1), (3,2), (3,3), (4,1), (4,2), (4,3), (4,4)\}.$

(1)



(2)  $M_R = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$

3. (1)  $\sigma \circ \tau = \sigma(\tau(x)) = \tau(x) + 3 = 2x + 3 = 2x + 3.$

(2)  $\sigma \circ \sigma = \sigma(\sigma(x)) = \sigma(x) + 3 = (x + 3) + 3 = x + 6,$

(3)  $\sigma \circ \varphi = \sigma(\varphi(x)) = \varphi(x) + 3 = x/4 + 3,$

(4)  $\varphi \circ \tau = \varphi(\tau(x)) = \tau(x)/4 = 2x/4 = x/2,$

(5)  $\sigma \circ \varphi \circ \tau = \sigma(\varphi \circ \tau) = \varphi \circ \tau + 3 = 2x/4 + 3 = x/2 + 3.$

$$4. (1) P(a, f(a)) \wedge P(b, f(b)) = P(3, f(3)) \wedge P(2, f(2))$$

$$= P(3, 2) \wedge P(2, 3)$$

$$= 1 \wedge 0$$

$$= 0.$$

$$(2) \forall x \exists y P(y, x) = \forall x (P(2, x) \vee P(3, x))$$

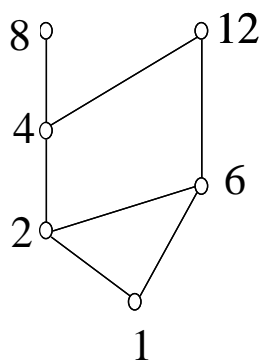
$$= (P(2, 2) \vee P(3, 2)) \wedge (P(2, 3) \vee P(3, 3))$$

$$= (0 \vee 1) \wedge (0 \vee 1)$$

$$= 1 \wedge 1$$

$$= 1.$$

5. (1)



(2) 无最大

元, 最小元 1, 极大元 8, 12; 极小元是 1.

(3) B 无

上界, 无最小上界。下界 1, 2; 最大下界 2.

$$6. G = \neg(P \rightarrow Q) \vee (Q \wedge (\neg P \rightarrow R))$$

$$= \neg(\neg P \vee Q) \vee (Q \wedge (P \vee R))$$

$$= (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge (P \vee R))$$

$$= (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge P) \vee (Q \wedge R)$$

$$= (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge$$

R)

$$= (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R)$$

$$= m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7 = \Sigma(3, 4, 5, 6, 7).$$

$$7. G = (\forall xP(x) \vee \exists yQ(y)) \rightarrow \forall xR(x)$$

$$= \neg(\forall xP(x) \vee \exists yQ(y)) \vee \forall xR(x)$$

$$= (\neg\forall xP(x) \wedge \neg\exists yQ(y)) \vee \forall xR(x)$$

$$= (\exists x\neg P(x) \wedge \forall y\neg Q(y)) \vee \forall zR(z)$$

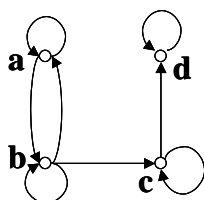
$$= \exists x\forall y\forall z((\neg P(x) \wedge \neg Q(y)) \vee R(z))$$

$$9. (1) r(R) = R \cup I_A = \{(a,b), (b,a), (b,c), (c,d), (a,a), (b,b), (c,c), (d,d)\},$$

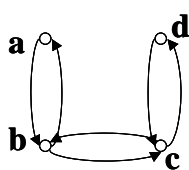
$$s(R) = R \cup R^{-1} = \{(a,b), (b,a), (b,c), (c,b), (c,d), (d,c)\},$$

$$t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup R^4 = \{(a,a), (a,b), (a,c), (a,d), (b,a), (b,b), (b,c), (b,d), (c,d)\};$$

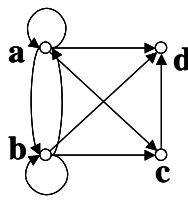
(2)关系图:



**r(R)**



**s(R)**



**t(R)**

$$11. G = (P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R)$$

$$= (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R)$$

$$= m_6 \vee m_7 \vee m_3$$

$$= \sum (3, 6, 7)$$

$$H = (P \vee (Q \wedge R)) \wedge (Q \vee (\neg P \wedge R))$$

$$= (P \wedge Q) \vee (Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R)$$

$$= (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R)$$

$$= (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge R)$$

$$= m_6 \vee m_3 \vee m_7$$



$$=\Sigma(3, 6, 7)$$

G,H 的主析取范式相同, 所以  $G = H$ .

$$13. \quad (1) M_R = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad M_S = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$(2) R \bullet S = \{(a, b), (c, d)\},$$

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

$$R^{-1} = \{(a, a), (c, a), (c, b), (d, c)\},$$

$$S^{-1} \bullet R^{-1} = \{(b, a), (d, c)\}.$$

#### 四 证明题

1. 证明:  $\{P \rightarrow Q, R \rightarrow S, P \vee R\}$  蕴涵  $Q \vee S$

$$(1) P \vee R \quad P$$

$$(2) \neg R \rightarrow P \quad Q(1)$$

$$(3) P \rightarrow Q \quad P$$

$$(4) \neg R \rightarrow Q \quad Q(2)(3)$$

$$(5) \neg Q \rightarrow R \quad Q(4)$$

$$(6) R \rightarrow S \quad P$$

$$(7) \neg Q \rightarrow S \quad Q(5)(6)$$

$$(8) Q \vee S \quad Q(7)$$

2. 证明:  $(A-B)-C = (A \cap \sim B) \cap \sim C$

$$= A \cap (\sim B \cap \sim C)$$

$$= A \cap \sim(B \cup C)$$

$$= A - (B \cup C)$$

3. 证明:  $\{\neg A \vee B, \neg C \rightarrow \neg B, C \rightarrow D\}$  蕴涵  $A \rightarrow D$

(1)  $A$   $D$ (附加)

(2)  $\neg A \vee B$   $P$

(3)  $B$   $Q(1)(2)$

(4)  $\neg C \rightarrow \neg B$   $P$

(5)  $B \rightarrow C$   $Q(4)$

(6)  $C$   $Q(3)(5)$

(7)  $C \rightarrow D$   $P$

(8)  $D$   $Q(6)(7)$

(9)  $A \rightarrow D$   $D(1)(8)$

所以  $\{\neg A \vee B, \neg C \rightarrow \neg B, C \rightarrow D\}$  蕴涵  $A \rightarrow D$ .

4. 证明:  $A - (A \cap B)$

$$= A \cap \sim(A \cap B)$$

$$= A \cap (\sim A \cup \sim B)$$

$$= (A \cap \sim A) \cup (A \cap \sim B)$$

$$= \emptyset \cup (A \cap \sim B)$$

$$= (A \cap \sim B)$$

$$= A - B$$

而  $(A \cup B) - B$

$$= (A \cup B) \cap \sim B$$

$$= (A \cap \sim B) \cup (B \cap \sim B)$$

$$= (A \cap \sim B) \cup \emptyset$$

$$= A - B$$

所以:  $A - (A \cap B) = (A \cup B) - B$ .

## 离散数学试题 (A 卷及答案)

一、(10 分) 某项工作需要派  $A$ 、 $B$ 、 $C$  和  $D$  4 个人中的 2 个人去完成, 按下面 3 个条件, 有几种派法? 如何派?

(1) 若  $A$  去, 则  $C$  和  $D$  中要去 1 个人;

(2)  $B$  和  $C$  不能都去;

(3) 若  $C$  去, 则  $D$  留下。

解 设  $A$ :  $A$  去工作;  $B$ :  $B$  去工作;  $C$ :  $C$  去工作;  $D$ :  $D$  去工作。则根据题意应有:  
 $A \rightarrow C \oplus D$ ,  $\neg(B \wedge C)$ ,  $C \rightarrow \neg D$  必须同时成立。因此

$$(A \rightarrow C \oplus D) \wedge \neg(B \wedge C) \wedge (C \rightarrow \neg D)$$

$$\Leftrightarrow (\neg A \vee (C \wedge \neg D) \vee (\neg C \wedge D)) \wedge (\neg B \vee \neg C) \wedge (\neg C \vee \neg D)$$

$$\Leftrightarrow (\neg A \vee (C \wedge \neg D) \vee (\neg C \wedge D)) \wedge ((\neg B \wedge \neg C) \vee (\neg B \wedge \neg D) \vee \neg C \vee (\neg C \wedge \neg D))$$

$$\Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \wedge \neg C) \vee (\neg A \wedge \neg B \wedge \neg D) \vee (\neg A \wedge \neg C) \vee (\neg A \wedge \neg C \wedge \neg D)$$

$$\vee (C \wedge \neg D \wedge \neg B \wedge \neg C) \vee (C \wedge \neg D \wedge \neg B \wedge \neg D) \vee (C \wedge \neg D \wedge \neg C) \vee (C \wedge \neg$$

$$D \wedge \neg C \wedge \neg D)$$

$$\vee (\neg C \wedge D \wedge \neg B \wedge \neg C) \vee (\neg C \wedge D \wedge \neg B \wedge \neg D) \vee (\neg C \wedge D \wedge \neg C) \vee (\neg C \wedge D$$

$$\wedge \neg C \wedge \neg D)$$

$$\Leftrightarrow F \vee F \vee (\neg A \wedge \neg C) \vee F \vee F \vee (C \wedge \neg D \wedge \neg B) \vee F \vee F \vee (\neg C \wedge D \wedge \neg B) \vee F \vee$$

$$(\neg C \wedge D) \vee F$$

$$\Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg C) \vee (\neg B \wedge C \wedge \neg D) \vee (\neg C \wedge D \wedge \neg B) \vee (\neg C \wedge D)$$

$$\Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg C) \vee (\neg B \wedge C \wedge \neg D) \vee (\neg C \wedge D)$$

$$\Leftrightarrow T$$

故有三种派法:  $B \wedge D$ ,  $A \wedge C$ ,  $A \wedge D$ 。

二、(15 分) 在谓词逻辑中构造下面推理的证明: 某学术会议的每个成员都是专家并且是工人, 有些成员是青年人, 所以, 有些成员是青年专家。

解：论域：所有人的集合。 $s(x)$ ： $x$ 是专家； $w(x)$ ： $x$ 是工人； $y(x)$ ： $x$ 是青年人；  
则推理化形式为：

$$\forall x(s(x) \wedge w(x)), \exists x y(x) \vdash \exists x(s(x) \wedge y(x))$$

下面给出证明：

- |                                   |            |
|-----------------------------------|------------|
| (1) $\exists x y(x)$              | P          |
| (2) $y(c)$                        | T(1), ES   |
| (3) $\forall x(s(x) \wedge w(x))$ | P          |
| (4) $s(c) \wedge w(c)$            | T(3), US   |
| (5) $s(c)$                        | T(4), I    |
| (6) $s(c) \wedge y(c)$            | T(2)(5), I |
| (7) $\exists x(s(x) \wedge y(x))$ | T(6), EG   |

三、(10分) 设  $A$ 、 $B$  和  $C$  是三个集合，则  $A \subset B \Rightarrow \neg(B \subset A)$ 。

证明： $A \subset B \Leftrightarrow \forall x(x \in A \rightarrow x \in B) \wedge \exists x(x \in B \wedge x \notin A) \Leftrightarrow \forall x(x \notin A \vee x \in B) \wedge \exists x(x \in B \wedge x \notin A)$

$$\Leftrightarrow \neg \exists x(x \in A \wedge x \notin B) \wedge \neg \forall x(x \notin B \vee x \in A) \Rightarrow \neg \exists x(x \in A \wedge x \notin B) \vee \neg \forall x(x \in A \vee x \notin B)$$

$$\Leftrightarrow \neg(\exists x(x \in A \wedge x \notin B) \wedge \forall x(x \in A \vee x \notin B)) \Leftrightarrow \neg(\exists x(x \in A \wedge x \notin B) \wedge \forall x(x \in B \rightarrow x \in A))$$

$$\Leftrightarrow \neg(B \subset A)。$$

四、(15分) 设  $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ， $R$  是  $A$  上的二元关系，且  $R = \{\langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 5 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 2 \rangle\}$ ，求  $r(R)$ 、 $s(R)$  和  $t(R)$ 。

解  $r(R) = R \cup I_A = \{\langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 5 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 2 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 5 \rangle\}$

$s(R) = R \cup R^{-1} = \{\langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 5 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 2 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 4, 2 \rangle, \langle 4, 3 \rangle\}$

$$R^2 = \{\langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 1 \rangle, \langle 5, 5 \rangle, \langle 5, 4 \rangle\}$$

$$R^3 = \{\langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 5 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 2 \rangle, \langle 5, 4 \rangle\}$$

$$R^4 = \{\langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 1 \rangle, \langle 5, 5 \rangle, \langle 5, 4 \rangle\} = R^2$$

$$t(R) = \bigcup_{i=1}^{\infty} R^i = \{\langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 5 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 5, 2 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 5, 4 \rangle, \langle 4, 2 \rangle, \langle 4, 3 \rangle\}$$

$1\rangle, \langle 5, 4\rangle, \langle 5, 5\rangle\}$ 。

五、(10分)  $R$  是非空集合  $A$  上的二元关系, 若  $R$  是对称的, 则  $r(R)$  和  $t(R)$  是对称的。

证明 对任意的  $x, y \in A$ , 若  $xr(R)y$ , 则由  $r(R) = R \cup I_A$  得,  $xRy$  或  $xI_Ay$ 。因  $R$  与  $I_A$  对称, 所以有  $yRx$  或  $yI_Ax$ , 于是  $yr(R)x$ 。所以  $r(R)$  是对称的。

下证对任意正整数  $n$ ,  $R^n$  对称。

因  $R$  对称, 则有  $xR^2y \Leftrightarrow \exists z(xRz \wedge zRy) \Leftrightarrow \exists z(zRx \wedge yRz) \Leftrightarrow yR^2x$ , 所以  $R^2$  对称。若  $R^n$  对称, 则  $xR^{n+1}y \Leftrightarrow \exists z(xR^n z \wedge zRy) \Leftrightarrow \exists z(zR^n x \wedge yRz) \Leftrightarrow yR^{n+1}x$ , 所以  $R^{n+1}$  对称。因此, 对任意正整数  $n$ ,  $R^n$  对称。

对任意的  $x, y \in A$ , 若  $xt(R)y$ , 则存在  $m$  使得  $xR^m y$ , 于是有  $yR^m x$ , 即有  $yt(R)x$ 。因此,  $t(R)$  是对称的。

六、(10分) 若  $f: A \rightarrow B$  是双射, 则  $f^{-1}: B \rightarrow A$  是双射。

证明 因为  $f: A \rightarrow B$  是双射, 则  $f^{-1}$  是  $B$  到  $A$  的函数。下证  $f^{-1}$  是双射。

对任意  $x \in A$ , 必存在  $y \in B$  使  $f(x) = y$ , 从而  $f^{-1}(y) = x$ , 所以  $f^{-1}$  是满射。

对任意的  $y_1, y_2 \in B$ , 若  $f^{-1}(y_1) = f^{-1}(y_2) = x$ , 则  $f(x) = y_1, f(x) = y_2$ 。因为  $f: A \rightarrow B$  是函数, 则  $y_1 = y_2$ 。所以  $f^{-1}$  是单射。

综上可得,  $f^{-1}: B \rightarrow A$  是双射。

七、(10分) 设  $\langle S, * \rangle$  是一个半群, 如果  $S$  是有限集, 则必存在  $a \in S$ , 使得  $a*a = a$ 。

证明 因为  $\langle S, * \rangle$  是一个半群, 对任意的  $b \in S$ , 由  $*$  的封闭性可知,  $b^2 = b*b \in S, b^3 = b^2*b \in S, \dots, b^n \in S, \dots$ 。

因为  $S$  是有限集, 所以必存在  $j > i$ , 使得  $b^i = b^j$ 。令  $p = j - i$ , 则  $b^j = b^p * b^i$ 。所以对  $q \geq i$ , 有  $b^q = b^p * b^q$ 。

因为  $p \geq 1$ , 所以总可找到  $k \geq 1$ , 使得  $kp \geq i$ 。对于  $b^{kp} \in S$ , 有  $b^{kp} = b^p * b^{kp} = b^p * (b^p * b^{kp}) = \dots = b^{kp} * b^{kp}$ 。

令  $a = b^{kp}$ , 则  $a \in S$  且  $a*a = a$ 。

八、(20分) (1) 若  $G$  是连通的平面图, 且  $G$  的每个面的次数至少为  $l (l \geq 3)$ , 则  $G$

的边数  $m$  与结点数  $n$  有如下关系:

$$m \leq \frac{l}{l-2} (n-2)。$$

证明 设  $G$  有  $r$  个面, 则  $2m = \sum_{i=1}^r d(f_i) \geq lr$ 。由欧拉公式得,  $n - m + r = 2$ 。于是,  $m \leq \frac{l}{l-2} (n-2)。$

(2) 设平面图  $G = \langle V, E, F \rangle$  是自对偶图, 则  $|E| = 2(|V| - 1)。$

证明 设  $G^* = \langle V^*, E^* \rangle$  是连通平面图  $G = \langle V, E, F \rangle$  的对偶图, 则  $G^* \cong G$ , 于是  $|F| = |V^*| = |V|$ , 将其代入欧拉公式  $|V| - |E| + |F| = 2$  得,  $|E| = 2(|V| - 1)。$

## 离散数学试题（B 卷及答案）

一、（10 分）证明  $(P \vee Q) \wedge (P \rightarrow R) \wedge (Q \rightarrow S) \vdash S \vee R$

证明 因为  $S \vee R \Leftrightarrow \neg R \rightarrow S$ ，所以，即要证  $(P \vee Q) \wedge (P \rightarrow R) \wedge (Q \rightarrow S) \vdash \neg R \rightarrow S$ 。

(1) $\neg R$	附加前提
(2) $P \rightarrow R$	$P$
(3) $\neg P$	$T(1)(2), I$
(4) $P \vee Q$	$P$
(5) $Q$	$T(3)(4), I$
(6) $Q \rightarrow S$	$P$
(7) $S$	$T(5)(6), I$
(8) $\neg R \rightarrow S$	$CP$
(9) $S \vee R$	$T(8), E$

二、（15 分）根据推理理论证明：每个考生或者勤奋或者聪明，所有勤奋的人都将有所作为，但并非所有考生都将有所作为，所以，一定有些考生是聪明的。

设  $P(e)$ :  $e$  是考生,  $Q(e)$ :  $e$  将有所作为,  $A(e)$ :  $e$  是勤奋的,  $B(e)$ :  $e$  是聪明的, 个体域: 人的集合, 则命题可符号化为:  $\forall x(P(x) \rightarrow (A(x) \vee B(x))), \forall x(A(x) \rightarrow Q(x)), \neg \forall x(P(x) \rightarrow Q(x)) \vdash \exists x(P(x) \wedge B(x))$ 。

(1) $\neg \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$	$P$
(2) $\neg \forall x(\neg P(x) \vee Q(x))$	$T(1), E$
(3) $\exists x(P(x) \wedge \neg Q(x))$	$T(2), E$
(4) $P(a) \wedge \neg Q(a)$	$T(3), ES$
(5) $P(a)$	$T(4), I$
(6) $\neg Q(a)$	$T(4), I$
(7) $\forall x(P(x) \rightarrow (A(x) \vee B(x)))$	$P$
(8) $P(a) \rightarrow (A(a) \vee B(a))$	$T(7), US$
(9) $A(a) \vee B(a)$	$T(8)(5), I$
(10) $\forall x(A(x) \rightarrow Q(x))$	$P$
(11) $A(a) \rightarrow Q(a)$	$T(10), US$
(12) $\neg A(a)$	$T(11)(6), I$
(13) $B(a)$	$T(12)(9), I$

$$(14)P(a) \wedge B(a)$$

$$T(5)(13), I$$

$$(15)\exists x(P(x) \wedge B(x))$$

$$T(14), EG$$

三、(10 分) 某班有 25 名学生, 其中 14 人会打篮球, 12 人会打排球, 6 人会打篮球和排球, 5 人会打篮球和网球, 还有 2 人会打这三种球。而 6 个会打网球的人都会打另外一种球, 求不会打这三种球的人数。

解 设  $A$ 、 $B$ 、 $C$  分别表示会打排球、网球和篮球的学生集合。则:

$$|A|=12, |B|=6, |C|=14, |A \cap C|=6, |B \cap C|=5, |A \cap B \cap C|=2, |(A \cup C) \cap B|=6.$$

因为  $|(A \cup C) \cap B| = |(A \cap B) \cup (B \cap C)| = |(A \cap B)| + |(B \cap C)| - |A \cap B \cap C| = |A \cap B| + 5 - 2 = 6$ , 所以  $|A \cap B| = 3$ 。于是  $|A \cup B \cup C| = 12 + 6 + 14 - 6 - 5 - 3 + 2 = 20$ ,  $|\overline{A \cup B \cup C}| = 25 - 20 = 5$ 。故, 不会打这三种球的共 5 人。

四、(10 分) 设  $A_1$ 、 $A_2$  和  $A_3$  是全集  $U$  的子集, 则形如  $\bigcap_{i=1}^3 A_i'$  ( $A_i'$  为  $A_i$  或  $\overline{A_i}$ ) 的集合称为由  $A_1$ 、 $A_2$  和  $A_3$  产生的小项。试证由  $A_1$ 、 $A_2$  和  $A_3$  所产生的所有非空小项的集合构成全集  $U$  的一个划分。

证明 小项共 8 个, 设有  $r$  个非空小项  $s_1$ 、 $s_2$ 、...、 $s_r$  ( $r \leq 8$ )。

对任意的  $a \in U$ , 则  $a \in A_i$  或  $a \in \overline{A_i}$ , 两者必有一个成立, 取  $A_i'$  为包含元素  $a$  的  $A_i$  或  $\overline{A_i}$ , 则  $a \in \bigcap_{i=1}^3 A_i'$ , 即有  $a \in \bigcup_{i=1}^r s_i$ , 于是  $U \subseteq \bigcup_{i=1}^r s_i$ 。又显然有  $\bigcup_{i=1}^r s_i \subseteq U$ , 所以  $U = \bigcup_{i=1}^r s_i$ 。

任取两个非空小项  $s_p$  和  $s_q$ , 若  $s_p \neq s_q$ , 则必存在某个  $A_i$  和  $\overline{A_i}$  分别出现在  $s_p$  和  $s_q$  中, 于是  $s_p \cap s_q = \emptyset$ 。

综上所述,  $\{s_1, s_2, \dots, s_r\}$  是  $U$  的一个划分。

五、(15 分) 设  $R$  是  $A$  上的二元关系, 则:  $R$  是传递的  $\Leftrightarrow R^*R \subseteq R$ 。

证明 (5) 若  $R$  是传递的, 则  $\langle x, y \rangle \in R^*R \Rightarrow \exists z(xRz \wedge zSy) \Rightarrow xRc \wedge cSy$ , 由  $R$  是传递的得  $xRy$ , 即有  $\langle x, y \rangle \in R$ , 所以  $R^*R \subseteq R$ 。

反之, 若  $R^*R \subseteq R$ , 则对任意的  $x, y, z \in A$ , 如果  $xRz$  且  $zRy$ , 则  $\langle x, y \rangle \in R^*R$ , 于是有  $\langle x, y \rangle \in R$ , 即有  $xRy$ , 所以  $R$  是传递的。

六、(15 分) 若  $G$  为连通平面图, 则  $n - m + r = 2$ , 其中,  $n$ 、 $m$ 、 $r$  分别为  $G$  的结点数、边数和面数。

证明 对  $G$  的边数  $m$  作归纳法。

当  $m=0$  时, 由于  $G$  是连通图, 所以  $G$  为平凡图, 此时  $n=1$ ,  $r=1$ , 结论自然成立。

假设对边数小于  $m$  的连通平面图结论成立。下面考虑连通平面图  $G$  的边数为  $m$  的情况。

设  $e$  是  $G$  的一条边, 从  $G$  中删去  $e$  后得到的图记为  $G'$ , 并设其结点数、边数和面数分别为  $n'$ 、 $m'$  和  $r'$ 。对  $e$  分为下列情况来讨论:



若  $e$  为割边, 则  $G'$  有两个连通分支  $G_1$  和  $G_2$ 。  $G_i$  的结点数、边数和面数分别为  $n_i$ 、  $m_i$  和  $r_i$ 。显然  $n_1+n_2=n'=n$ ,  $m_1+m_2=m'=m-1$ ,  $r_1+r_2=r'+1=r+1$ 。由归纳假设有  $n_1-m_1+r_1=2$ ,  $n_2-m_2+r_2=2$ , 从而  $(n_1+n_2)-(m_1+m_2)+(r_1+r_2)=4$ ,  $n-(m-1)+(r+1)=4$ , 即  $n-m+r=2$ 。

若  $e$  不为割边, 则  $n'=n$ ,  $m'=m-1$ ,  $r'=r-1$ , 由归纳假设有  $n'-m'+r'=2$ , 从而  $n-(m-1)+r-1=2$ , 即  $n-m+r=2$ 。

由数学归纳法知, 结论成立。

七、(10 分) 设函数  $g: A \rightarrow B$ ,  $f: B \rightarrow C$ , 则:

(1)  $f \circ g$  是  $A$  到  $C$  的函数;

(2) 对任意的  $x \in A$ , 有  $f \circ g(x) = f(g(x))$ 。

证明 (1) 对任意的  $x \in A$ , 因为  $g: A \rightarrow B$  是函数, 则存在  $y \in B$  使  $\langle x, y \rangle \in g$ 。对于  $y \in B$ , 因  $f: B \rightarrow C$  是函数, 则存在  $z \in C$  使  $\langle y, z \rangle \in f$ 。根据复合关系的定义, 由  $\langle x, y \rangle \in g$  和  $\langle y, z \rangle \in f$  得  $\langle x, z \rangle \in g \circ f$ , 即  $\langle x, z \rangle \in f \circ g$ 。所以  $D_{f \circ g} = A$ 。

对任意的  $x \in A$ , 若存在  $y_1, y_2 \in C$ , 使得  $\langle x, y_1 \rangle, \langle x, y_2 \rangle \in f \circ g = g \circ f$ , 则存在  $t_1$  使得  $\langle x, t_1 \rangle \in g$  且  $\langle t_1, y_1 \rangle \in f$ , 存在  $t_2$  使得  $\langle x, t_2 \rangle \in g$  且  $\langle t_2, y_2 \rangle \in f$ 。因为  $g: A \rightarrow B$  是函数, 则  $t_1 = t_2$ 。又因  $f: B \rightarrow C$  是函数, 则  $y_1 = y_2$ 。所以  $A$  中的每个元素对应  $C$  中唯一的元素。

综上所述,  $f \circ g$  是  $A$  到  $C$  的函数。

(2) 对任意的  $x \in A$ , 由  $g: A \rightarrow B$  是函数, 有  $\langle x, g(x) \rangle \in g$  且  $g(x) \in B$ , 又由  $f: B \rightarrow C$  是函数, 得  $\langle g(x), f(g(x)) \rangle \in f$ , 于是  $\langle x, f(g(x)) \rangle \in g \circ f = f \circ g$ 。又因  $f \circ g$  是  $A$  到  $C$  的函数, 则可写为  $f \circ g(x) = f(g(x))$ 。

八、(15 分) 设  $\langle H, * \rangle$  是  $\langle G, * \rangle$  的子群, 定义  $R = \{ \langle a, b \rangle \mid a, b \in G \text{ 且 } a^{-1} * b \in H \}$ , 则  $R$  是  $G$  中的一个等价关系, 且  $[a]_R = aH$ 。

证明 对于任意  $a \in G$ , 必有  $a^{-1} \in G$  使得  $a^{-1} * a = e \in H$ , 所以  $\langle a, a \rangle \in R$ 。

若  $\langle a, b \rangle \in R$ , 则  $a^{-1} * b \in H$ 。因为  $H$  是  $G$  的子群, 故  $(a^{-1} * b)^{-1} = b^{-1} * a \in H$ 。所以  $\langle b, a \rangle \in R$ 。

若  $\langle a, b \rangle \in R$ ,  $\langle b, c \rangle \in R$ , 则  $a^{-1} * b \in H$ ,  $b^{-1} * c \in H$ 。因为  $H$  是  $G$  的子群, 所以  $(a^{-1} * b) * (b^{-1} * c) = a^{-1} * c \in H$ , 故  $\langle a, c \rangle \in R$ 。

综上所述,  $R$  是  $G$  中的一个等价关系。

对于任意的  $b \in [a]_R$ , 有  $\langle a, b \rangle \in R$ ,  $a^{-1} * b \in H$ , 则存在  $h \in H$  使得  $a^{-1} * b = h$ ,  $b = a * h$ , 于是  $b \in aH$ ,  $[a]_R \subseteq aH$ 。对任意的  $b \in aH$ , 存在  $h \in H$  使得  $b = a * h$ ,  $a^{-1} * b = h \in H$ ,  $\langle a, b \rangle \in R$ , 故  $aH \subseteq [a]_R$ 。所以,  $[a]_R = aH$ 。