

离散数学复习思考题一及答案

一、选择题（每题 2 分，共 20 分）

1、下列语句中，（ B ）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？

2、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 ）。

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

3、设 A, B 为集合，当（ D ）时 $A - B = B$ 。

- A. $A = B$
- B. $A \subseteq B$
- C. $B \subseteq A$
- D. $A = B = \emptyset$.

4、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（ B ）。

- A. 自反性
- B. 传递性
- C. 对称性
- D. 以上答案都不对

5、设 G 是连通平面图，有 5 个顶点，6 个面，则 G 的边数是（ A ）。

- A. 9 条
- B. 5 条
- C. 6 条
- D. 11 条

6、设 G 是 5 个顶点的完全图，则从 G 中删去（ A ）条边可以得到树。

- A. 6
- B. 5
- C. 10
- D. 4

7、设 $S_1=\{1, 2, \dots, 8, 9\}$, $S_2=\{2, 4, 6, 8\}$, $S_3=\{1, 3, 5, 7, 9\}$, $S_4=\{3, 4, 5\}$, $S_5=\{3, 5\}$, 在条件 $X \subseteq S_1$ 且 $X \not\subseteq S_3$ 下 X 与 (C) 集合相等。

- A. $X=S_2$ 或 S_5 ;
- B. $X=S_4$ 或 S_5 ;
- C. $X=S_1, S_2$ 或 S_4 ;
- D. X 与 S_1, \dots, S_5 中任何集合都不等

8、设 R 和 S 是集合 A 上的关系, $R \cap S$ 必为反对称关系的是 (A)。

- A. 当 R 是偏序关系, S 是等价关系
- B. 当 R 和 S 都是自反关系
- C. 当 R 和 S 都是等价关系
- D. 当 R 和 S 都是传递关系

9、设 R 和 S 是 P 上的关系, P 是所有人的集合,

$R = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in P \wedge x \text{ 是 } y \text{ 的父亲} \}$, $S = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in P \wedge x \text{ 是 } y \text{ 的母亲} \}$, 则

$S^{-1} \circ R$ 表示关系 (A)。

- A. $\{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in P \wedge x \text{ 是 } y \text{ 的丈夫} \}$
- B. $\{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in P \wedge x \text{ 是 } y \text{ 的孙子或孙女} \}$
- C. \emptyset
- D. $\{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in P \wedge x \text{ 是 } y \text{ 的祖父或祖母} \}$

10、设 $S = \{ \emptyset, \{1\}, \{1, 2\} \}$, 则有 (A) $\subseteq S$ 。

- A. $\{ \{1, 2\} \}$
- B. $\{ 1, 2 \}$
- C. $\{ 1 \}$
- D. $\{ 2 \}$

二、填空题（每空 2 分，共 20 分）

1、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 $A-B = \underline{\hspace{2cm}}$ ， $B-A = \underline{\hspace{2cm}}$ ， $A \cap B = \underline{\hspace{2cm}}$ 。

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

2、设集合 $A = \{2, 3, 4, 5, 6\}$ ， R 是 A 上的整除关系，则 R 以集合形式(列举法)记为 $\underline{\hspace{2cm}}$ 。

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

3、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 $\underline{\hspace{2cm}}$ 。

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

4、设 G 是具有 8 个顶点的树，则 G 中增加 $\underline{\hspace{2cm}}$ 条边才能把 G 变成完全图。(完全

图的边数 $\frac{n(n-1)}{2}$ ，树的边数为 $n-1$)

21

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 $\underline{\hspace{2cm}}$ ，分枝点数为 $\underline{\hspace{2cm}}$ 。 12; 3

6、判断一个语句是否为命题，首先要看它是否为 $\underline{\hspace{2cm}}$ ，然后再看它是否具有唯一的 $\underline{\hspace{2cm}}$ 。 陈述句; 真值

三、计算证明题（每题 10 分，共 40 分）

1、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 $R \cdot S$, $R \cup S$, R^{-1} , $S^{-1} \cdot R^{-1}$ 。

解:

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

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

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

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

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

2、设一阶逻辑公式： $G = (\forall xP(x) \vee \exists yQ(y)) \rightarrow \forall xR(x)$ ，把 G 化成前束范式。

解：

$$\begin{aligned} G &= (\forall xP(x) \vee \exists yQ(y)) \rightarrow \forall xR(x) \\ &= \neg(\forall xP(x) \vee \exists yQ(y)) \vee \forall xR(x) \\ &= (\neg\forall xP(x) \wedge \neg\exists yQ(y)) \vee \forall xR(x) \\ &= (\exists x\neg P(x) \wedge \forall y\neg Q(y)) \vee \forall zR(z) \\ &= \exists x\forall y\forall z((\neg P(x) \wedge \neg Q(y)) \vee R(z)) \end{aligned}$$

3、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。

解：

$$\begin{aligned} G &= \neg(P \rightarrow Q) \vee (Q \wedge (\neg P \rightarrow R)) \\ &= \neg(\neg P \vee Q) \vee (Q \wedge (P \vee R)) \\ &= (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge (P \vee R)) \\ &= (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge P) \vee (Q \wedge R) \\ &= (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \\ &= (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \\ &= m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7 = \Sigma(3, 4, 5, 6, 7). \end{aligned}$$

解：

$$\begin{aligned} G &= \neg(P \rightarrow Q) \vee (Q \wedge (\neg P \rightarrow R)) \\ &= \neg(\neg P \vee Q) \vee (Q \wedge (P \vee R)) \\ &= (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge (P \vee R)) \\ &= (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge P) \vee (Q \wedge R) \\ &= (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \\ &= (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \\ &= m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7 = \Sigma(3, 4, 5, 6, 7). \end{aligned}$$

4、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、证明题（每题 10 分，共 20 分）

1、 A, B 为两个任意集合，求证： $A - (A \cap B) = (A \cup B) - B$ 。

证明：

$$\begin{aligned} & A - (A \cap B) \\ &= A \cap \sim(A \cap B) \\ &= A \cap (\sim A \cup \sim B) \\ &= (A \cap \sim A) \cup (A \cap \sim B) \\ &= \emptyset \cup (A \cap \sim B) \\ &= (A \cap \sim B) \\ &= A - B \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & \text{而 } (A \cup B) - B \\ &= (A \cup B) \cap \sim B \\ &= (A \cap \sim B) \cup (B \cap \sim B) \\ &= (A \cap \sim B) \cup \emptyset \\ &= A - B \end{aligned}$$

所以： $A - (A \cap B) = (A \cup B) - B$

以上内容仅为本文档的试下载部分，为可阅读页数的一半内容。

如要下载或阅读全文，请访问：

<https://d.book118.com/925334143203012010>