



离散数学

浙江理工大学期末试题汇编

(答案册)

学校: _____

专业: _____

班级: _____

姓名: _____

学号: _____

(此试卷为 2022 年第二版 第 1 次发行)

目录

1 浙江理工大学 2012—2013 学年第 2 学期《离散数学 B》期末 A 卷	1
2 浙江理工大学 2017—2018 学年第 2 学期《离散数学》期末 A 卷	3
3 安徽大学 2004—2005 学年第 2 学期《离散数学》期末 A 卷	6
4 浙江理工大学 2019—2020 学年第 2 学期《离散数学》期末 A 卷	8
5 浙江理工大学 2019—2020 学年第 2 学期《离散数学》期末 B 卷	10
6 浙江理工大学 2019—2020 学年第 2 学期《离散数学》期末练习卷	12

说明：

《离散数学 B》为计算机类专业学生所修科目，《离散数学》为理学院数学系专业所有科目。
创琦杂谈学习交流群里还有其他试卷，不方便整理到文档上，请大家自取。

更多信息

试卷整理人：张创琦 微信公众号：创琦杂谈

试卷版次：2022 年 5 月 13 日 第二版 第 1 次发行

本人联系 QQ 号：1020238657（勘误请联系本人）

创琦杂谈学习交流群（QQ 群）群号：749060380

cq 数学物理学习群（QQ 群）群号：967276102

cq 计算机编程学习群（QQ 群）群号：653231806

送给大家一段文摘：

当欢笑淡成沉默，当信心变成失落，我走近梦想的脚步，是否依旧坚定执着；当笑颜流失在心的沙漠，当霜雪冰封了亲情承诺，我无奈的心中，是否依然碧绿鲜活。

有谁不渴望收获，有谁没有过苦涩，有谁不希望生命的枝头挂满丰硕，有谁愿意让希望变成梦中的花朵。现实和理想之间，不变的是跋涉，暗淡与辉煌之间，不变的是开拓。

甩掉世俗的羁绊，没谁愿意，让一生在碌碌无为中度过。整理你的行装，不同的起点，可以达到同样辉煌的终点。人生没有对错，成功永远属于奋斗者。

——汪曾祺《生活》

1 浙江理工大学 2012—2013 学年第 2 学期《离散数学 B》期末 A 卷

一 填空题

1. (2) (4) 是命题; (2) 是复合命题
2. 1
3. (1) (4) 是重言式, (2) (3) 是矛盾式
4. $(F(a) \wedge F(b) \wedge F(c) \rightarrow (G(a) \wedge G(b) \wedge G(c)))$
5. F, F
6. 任意两数 x 、 y , 如果 x 是偶数且能除尽 y , 则 y 一定是偶数
7. $(\exists x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \vee \neg Q(z) \vee R(x))$ (答案不唯一)
8. 21
9. 为等价性的关系: R_2
10. $2(x+1)$
11. m^n 、 $n=m$
12. 6
13. $\{3\}$; $\{\{3\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$.

二. 选择题

1. B 2. C 3. B 4. A 5. A 6. D 7. C 8. A

三. 解答题

1. (6 分) 证法一、左边 $= A \cap ((B \cup C) - (B \cap C)) = A \cap (B \cup C) - A \cap B \cap C$; (3 分)

$$\text{右边} = (A \cap B) \cup (A \cap C) - (A \cap B) \cap (A \cap C) = A \cap (B \cup C) - (A \cap B \cap C). \quad (3 \text{ 分})$$

$$\text{证法二、左边} = A \cap ((B - C) \cup (C - B)) = (A \cap (B - C)) \cup (A \cap (C - B))$$

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

2. (6 分) 设题中的公式为 G

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

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

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

$$= (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge P) \vee (Q \wedge R) \quad (2 \text{ 分})$$

$$= (P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \quad (2 \text{ 分})$$

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

$$= m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7 = \Sigma(3, 4, 5, 6, 7). \quad (2 \text{ 分})$$

3. (5 分) $G = (\forall x P(x) \vee \exists y Q(y)) \rightarrow \forall x R(x)$

$$= \neg(\forall x P(x) \vee \exists y Q(y)) \vee \forall x R(x) \quad (1 \text{ 分})$$

$$= (\neg \forall x P(x) \wedge \neg \exists y Q(y)) \vee \forall x R(x) \quad (1 \text{ 分})$$

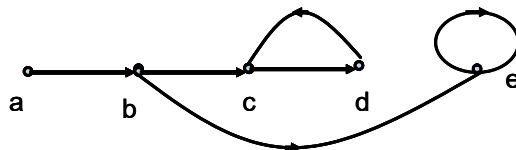
$$= (\exists x \neg P(x) \wedge \forall y \neg Q(y)) \vee \forall z R(z) \quad (1 \text{ 分})$$

$$= \exists x \forall y \forall z ((\neg P(x) \wedge \neg Q(y)) \vee R(z)) \quad (2 \text{ 分})$$

4. (1) 关系矩阵为:

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

(2) 关系图:



(3) 自反闭包:

$$\{ \langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle, \langle e, e \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, c \rangle, \langle b, e \rangle \}$$

(4) 对称闭包:

$$\{ \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, b \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, c \rangle, \langle b, e \rangle, \langle e, b \rangle, \langle e, e \rangle \}$$

(5) 传递闭包:

$$A^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad A^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix},$$

$$A^4 = A^2, A^5 = A^3,$$

故有

$$A_{t(R)} = A + A^2 + A^3 + A^4 + A^5 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

也可以用 Warshall 算法或直接画传递闭包的关系矩阵来求解 (每小题 2 分)

5. (5 分) (1) 初级回路 (圈) $c_1, c_2, c_1 \cong c_2$, 当且仅当 c_1 与 c_2 长度相等。有 3 条初级回路非同构, 长度分别为 1, 2, 3。

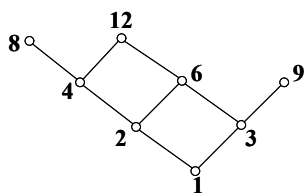
(2) 非同构的简单回路非同构, 除以上 3 条, 还有 1 条, 共 4 条。

(3) D 中 a 到 d 的短程线是唯一的, 即为 $aed, d \langle a, d \rangle = 1$ 。

(4) D 中 d 到 a 的短程线是唯一的, 即为 $deba, d \langle d, a \rangle = 2$ 。

(5) D 中存在经过每个顶点至少一次的通路, 如 $aedbc$, 所以是单向连通图, 但没有经过每个顶点至少一次的回路, 所以 D 不是强连通图。(每小题 1 分)

6. (8 分) (1)



(4 分)

(2) B 无上界，也无最小上界。(1 分) 下界 1, 3; 最大下界是 3. (1 分)

(3) A 无最大元，最小元是 1, (1 分) 极大元 8, 12, 9; (1 分) 极小元是 1. (1 分)

7. (8 分) 解: (1). 设 $F(x)$: x 喜欢步行

$G(x)$: x 喜欢骑自行车

$H(x)$: x 喜欢乘汽车

(2). 前提: $\forall x(F(x) \rightarrow \neg G(x))$

$\forall x(G(x) \vee H(x))$

$\exists x \neg H(x)$

结论: $\exists x \neg F(x)$ (2 分)

(3). 证明

1. $\exists x \neg H(x)$

前提引入

2. $\neg H(c)$

1 EI 规则 (1 分)

3. $\forall x(G(x) \vee H(x))$

前提引入

4. $G(c) \vee H(c)$

3 UI 规则 (1 分)

5. $G(c)$

2, 4 析取范式 (1 分)

6. $\forall x(F(x) \rightarrow \neg G(x))$

前提引入

7. $F(c) \rightarrow \neg G(c)$

6 UI 规则 (1 分)

8. $\neg F(c)$

5, 7 据取式 (1 分)

9. $\exists x \neg F(x)$

8 EG 规则 (1 分)

2 浙江理工大学 2017—2018 学年第 2 学期《离散数学》期末 A 卷

一 选择题 (每题 3 分, 共 5 题, 共 15 分)

1 C 2 D 3 B 4 A 5 C

二 判断题 (正确打“√”, 错误打“×”, 每题 2 分, 共 10 分)

1 × 2 × 3 √ 4 √ 5 √

三 填空题 (每题 3 分, 共 15 分)

11 重言式

12

$\neg \exists x(G(x) \wedge \forall y(F(y) \rightarrow H(x, y)))$ 或 $\forall x(G(x) \rightarrow \exists y(F(y) \wedge \neg H(x, y)))$
其中 $F(x)$: x 是火车, $G(y)$: y 是汽车, $H(x, y)$: x 比 y 快.

13

$a \cup b - a \cap b$ 或 $a \oplus b$

14 $\{a, b\}$

15 4

四 解答题 (共 6 题, 计 60 分)

16

解: 设 P: A 是第一; Q: B 是第二; R: C 是第二; S: D 是第四; E: A 是第二, 根据题意有:

$$\begin{aligned}
 & ((P \wedge \neg Q) \vee (\neg P \wedge Q)) \wedge ((R \wedge \neg S) \vee (\neg R \wedge S)) \wedge ((E \wedge \neg S) \vee (\neg E \wedge S)) \\
 & \Leftrightarrow ((\neg P \wedge Q \wedge R \wedge \neg S) \\
 & \quad \vee (P \wedge \neg Q \wedge \neg R \wedge S)) \\
 & \quad \vee (\neg P \wedge Q \wedge R \wedge \neg S) \\
 & \quad \vee (\neg P \wedge Q \wedge \neg R \wedge S)) \\
 & \quad \wedge ((E \wedge \neg S) \vee (\neg E \wedge S))
 \end{aligned}$$

因为 $(P \wedge \neg Q \wedge \neg R \wedge S)$ 与 $(\neg P \wedge \neg Q \wedge R \wedge \neg S)$ 不符题意, 故可在式中删去, 原式即为:

$$\begin{aligned}
 & ((P \wedge \neg Q \wedge R \wedge \neg S) \vee (\neg P \wedge Q \wedge \neg R \wedge S)) \wedge ((E \wedge \neg S) \vee (\neg E \wedge S)) \\
 & \Leftrightarrow (P \wedge \neg Q \wedge R \wedge \neg S \wedge E \wedge \neg S) \\
 & \quad \vee (P \wedge \neg Q \wedge R \wedge \neg S \wedge \neg E \wedge S) \\
 & \quad \vee (\neg P \wedge Q \wedge \neg R \wedge S \wedge E \wedge \neg S) \\
 & \quad \vee (\neg P \wedge Q \wedge \neg R \wedge S \wedge \neg E \wedge S) \\
 & \Leftrightarrow (P \wedge \neg Q \wedge R \wedge \neg S \wedge E) \vee (\neg P \wedge Q \wedge \neg R \wedge S \wedge \neg E)
 \end{aligned}$$

因 R 与 E 矛盾, 故 $\neg P \wedge Q \wedge \neg R \wedge S \wedge \neg E$ 为真。即 A 不是第一, B 为第二, C 不是第二, D 为第四, A 不是第二, 于是得到:

C 为第一, B 为第二, A 为第三, D 位第四.

17

解:

设 $F(x):x$ 是人, $G(x):x$ 喜欢吃蔬菜, $H(x):x$ 喜欢吃鱼.

前提: $\forall x(F(x) \rightarrow G(x)), \neg \forall x(F(x) \rightarrow H(x))$

结论: $\exists x(F(x) \wedge G(x) \wedge \neg H(x))$.

证明: 用归谬法.

- | | | |
|---|---|---------|
| ① | $\neg \exists x(F(x) \wedge G(x) \wedge \neg H(x))$ | 结论否定引入 |
| ② | $\forall x \neg(F(x) \wedge G(x) \wedge \neg H(x))$ | ①置换 |
| ③ | $\neg(F(y) \wedge G(y) \wedge \neg H(y))$ | ② UI |
| ④ | $G(y) \rightarrow \neg F(y) \vee H(y)$ | ③置换 |
| ⑤ | $\forall x(F(x) \rightarrow G(x))$ | 前提引入 |
| ⑥ | $F(y) \rightarrow G(y)$ | ⑤UI |
| ⑦ | $F(y) \rightarrow \neg F(y) \vee H(y)$ | ④⑥假言三段论 |
| ⑧ | $F(y) \rightarrow H(y)$ | ⑦置换 |
| ⑨ | $\forall y(F(y) \rightarrow H(y))$ | ⑧ UG |
| ⑩ | $\forall x(F(x) \rightarrow H(x))$ | ⑨ 置换 |
| ⑪ | $\neg \forall x(F(x) \rightarrow H(x))$ | 前提引入 |
| ⑫ | $\forall x(F(x) \rightarrow H(x)) \wedge \neg \forall x(F(x) \rightarrow H(x))$ | ⑩⑪ 合取 |
| ⑬ | 0 | |

18

证明: 因为 f 是函数, 所以 f^{-1} 是关系, 则有:

$$\text{dom} f^{-1} = \text{ran} f = B, \text{ran} f^{-1} = \text{dom} f = A$$

||

对任意的 $y \in B$, 假设有 x_1 和 $x_2 \in A$ 使得

$$yf^{-1}x_1 \wedge yf^{-1}x_2$$

成立, 则由逆的定义有

$$x_1fy \wedge x_2fy$$

成立, 由 f 的单射性可得 $x_1 = x_2$. 这说明对任意的 $y \in B$ 只有唯一的值与之对应. 即 f^{-1} 是函数, 且是从 B 到 A 的函数. 又 $\text{ran} f^{-1} = A$, 所以 $f^{-1}: B \rightarrow A$ 是满射的.

对任意的 $y_1, y_2 \in B, y_1 \neq y_2$, 假设存在 $x \in A$ 使得:

$$f^{-1}(y_1) = f^{-1}(y_2) = x$$

成立, 那么必有:

$$f(x) = y_1 \wedge f(x) = y_2, y_1 \neq y_2,$$

与 f 是函数矛盾. 所以 $f^{-1}(y_1) \neq f^{-1}(y_2)$. 即 $f^{-1}: B \rightarrow A$ 是单射的.

19

解:

$$(1) R_1 = \{ \langle 3, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 3, 5 \rangle \}, R_2 = \{ \langle 3, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 3, 5 \rangle \}.$$

$$(2) r(R) = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 5 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 5 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 4, 5 \rangle, \langle 5, 5 \rangle, \langle 6, 6 \rangle \}$$

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

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

20

解:

(1) 无向图 G 的邻接矩阵以及各次幂如下:

$$A^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}, A^{(2)} = \begin{bmatrix} 6 & 2 & 1 & 1 \\ 2 & 4 & 2 & 0 \\ 1 & 2 & 2 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix},$$

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 11 & 12 & 7 & 1 \\ 12 & 4 & 2 & 2 \\ 7 & 2 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 2 & 0 \end{bmatrix}, A^{(4)} = \begin{bmatrix} 42 & 22 & 12 & 7 \\ 22 & 24 & 14 & 2 \\ 12 & 14 & 9 & 1 \\ 7 & 2 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

(2) 则 v_1 到 v_4 长度为 4 的通路数为: 7 条;

(3) v_1 到 v_1 长度为 4 的回路数为: 42 条;

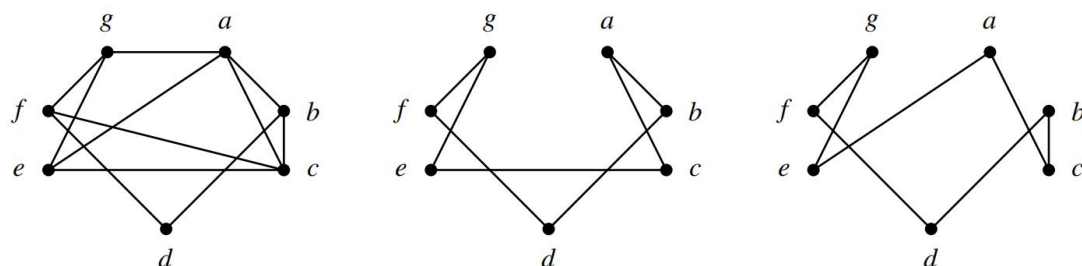
由于 $A^{(1)} + A^{(2)} + A^{(3)}$ 的元素均大于 0, 则 G 的可达矩阵为:

$$P = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

21

解:

作无向图 $G = \langle V, E \rangle$, 其中 $V = \{a, b, c, d, e, f, g\}$, $E = \{(u, v) | u, v \in V, u \neq v, \text{且 } u \text{ 与 } v \text{ 会讲同一种语言}\}$. 根据已知条件, 可作出如下 G 的图形 (左图)。易知该图是哈密顿图, 右侧两图为哈密顿回路, 因此可依此安排就坐。



3 安徽大学 2004—2005 学年第 2 学期《离散数学》期末 A 卷

一、单项选择

1. B; 2.D; 3.A; 4.C; 5.A; 6.C; 7.B; 8.D; 9.B; 10.C.

二、填空题

1 Φ , S , S ; 2 c , b , b , a ; 3 5, $\{3,7,11\}$, $\{4,8,0\}$; 4 交换群;

5 同构; 6 5; 7 9; 8 $k-1$ 。

三、求解答题

1 解: 子群有: $\langle \{0\}, +_6 \rangle$, $\langle \{0,3\}, +_6 \rangle$, $\langle \{0,2,4\}, +_6 \rangle$ 。

$\langle \{0\}, +_6 \rangle$ 的左陪集为: $\{0\}$, $\{1\}$, $\{2\}$, $\{3\}$, $\{4\}$, $\{5\}$

$\langle \{0,3\}, +_6 \rangle$ 的左陪集为: $\{0,3\}$, $\{1,4\}$, $\{2,5\}$

$\langle \{0,2,4\}, +_6 \rangle$ 的左陪集为: $\{0,2,4\}$, $\{1,3,5\}$

2 答: (1) 一个有向欧拉图一定是强连通图。因为 G 是欧拉图, 存在欧拉回路 C , G 中的每个结点至少在 C 中出现一次。因而 G 中任意两点 u , v 都在 C 中, 相互可达, 故 G 是强连通的。(2) 一个强连通图不一定是欧拉图。因为强连通图中每个结点的入度不一定等于其出度。

3 解:

$$(1) A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad A^2 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad A^3 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 4 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$A^4 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 6 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

(2) 由 A^4 中 $a_{14}^4 = 4$ 可知, v_1 到 v_4 长度为 4 的路径有条 ($e_1 e_1 e_4 e_6$, $e_4 e_6 e_7 e_6$, $e_1 e_2 e_5 e_6$, $e_1 e_3 e_5 e_6$)。

(3) 由 A^3 中 $a_{11}^3 = 1$ 可知, v_1 到自身长度为 3 的回路有 1 条 ($e_1 e_1 e_1$)。

(4) G 是单向连通图。

四、证明题

1 证明: 显然 \circ 是 G 上的二元运算 (即满足封闭性), 要证 G 是群, 需证结合律成立, 同时有单位元, 每个元素有逆元。

$\forall a, b, c \in G$, 有

$$(a \circ b) \circ c = (a * x * b) * x * c = a * x * (b * x * c) = a \circ (b \circ c)$$

运算是可结合的。

其次, x^{-1} 是 $\langle G, \circ \rangle$ 的单位元。事实上, $\forall a \in G$, 有

$$a \circ x^{-1} = a * x * x^{-1} = a; \quad x^{-1} \circ a = x^{-1} * x * a = a$$

最后证明, $\forall a \in G$, $x^{-1} * a^{-1} * x^{-1}$ 是 a 在 $\langle G, \circ \rangle$ 中的逆元。事实上,

$$a \circ (x^{-1} * a^{-1} * x^{-1}) = a * x * x^{-1} * a^{-1} * x^{-1} = x^{-1}$$

$$(x^{-1} * a^{-1} * x^{-1}) \circ a = x^{-1} * a^{-1} * x^{-1} * x * a = x^{-1}$$

由以上证明, $\langle G, \circ \rangle$ 是群。

2 证明: (1) $(a * b) \oplus (c * d) \leq ((a * b) \oplus c) * ((a * b) \oplus d)$ (公式(13)分配不等式)

又因为 $a * b \leq a$, $a * b \leq b$, 所以 $(a * b) \oplus (c * d) \leq (a \oplus c) * (b \oplus d)$ 。

(2) 因为 $a \oplus a' = 1$, $1 * (b * c) = (b * c)$, 所以有,

$$(a * c) \oplus (a' * b) \oplus (b * c) = (a * c) \oplus (a' * b) \oplus ((a \oplus a') * (b * c))$$

$$= (a * c) \oplus (a' * b) \oplus ((a * b * c) \oplus (a' * b * c))$$

$$= ((a * c) \oplus (a * c * b)) \oplus ((a' * b) \oplus (a' * b * c)) \quad (\text{吸收律})$$

$$= (a * c) \oplus (a' * b)$$

即等式成立。

3 证明: (1) 因图中结点数和边数分别为 $n = 6$, $m = 12$, 根据欧拉公式 $n - m + k = 2$, 得 $k = 8$ 。又 $\sum \deg(v_i) = 2m = 24$, 而简单连通平面图每个面至少由 3 条边围成, 所以在 6 个结点 12 条边的连通平面简单图中, 每个面由 3 条边围成。

(2) 设 (n, m) 图为简单连通平面图, 有 k 个面。(反证法)

若 $m = 7$, 由欧拉公式知 $n + k = m + 2 = 9$, 而每个面至少由 3 条边围成, 有 $3k \leq 2m$, 则 $k \leq \frac{2}{3}m = \frac{14}{3}$,

且 k 是整数, 所以 $k \leq 4$; 又对任结点 $v \in V$, $\deg(v) \geq 3$, 有 $3n \leq 2m$, 故 $n \leq \frac{2}{3}m = \frac{14}{3}$, 且 n 是整数, 所以 $n \leq 4$ 。这样就有 $n + k \leq 4 + 4 = 8$, 与 $n + k = 9$ 矛盾, 所以结论正确。

4 浙江理工大学 2019—2020 学年第 2 学期《离散数学》期末 A 卷

一、证明题 (10 分)

$$1) (\neg P \wedge (\neg Q \wedge R)) \vee (Q \wedge R) \vee (P \wedge R) \Leftrightarrow R$$

$$\text{证明: 左端} \Leftrightarrow (\neg P \wedge \neg Q \wedge R) \vee ((Q \vee P) \wedge R) \Leftrightarrow ((\neg P \wedge \neg Q) \wedge R) \vee ((Q \vee P) \wedge R)$$

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

$$\Leftrightarrow (\neg(P \vee Q) \vee (P \vee Q)) \wedge R \Leftrightarrow T \wedge R (\text{置换}) \Leftrightarrow R$$

$$2) \exists x(A(x) \rightarrow B(x)) \Leftrightarrow \forall x A(x) \rightarrow \exists x B(x)$$

证明： $\exists x(A(x) \rightarrow B(x)) \Leftrightarrow \exists x(\neg A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow \exists x \neg A(x) \vee \exists x B(x) \Leftrightarrow \neg \forall x A(x) \vee \exists x B(x) \Leftrightarrow \forall x A(x) \rightarrow \exists x B(x)$

二、求命题公式 $(P \vee (Q \wedge R)) \rightarrow (P \wedge Q \wedge R)$ 的主析取范式和主合取范式（10分）

证明： $(P \vee (Q \wedge R)) \rightarrow (P \wedge Q \wedge R) \Leftrightarrow \neg(P \vee (Q \wedge R)) \vee (P \wedge Q \wedge R)$
 $\Leftrightarrow (\neg P \wedge (\neg Q \vee \neg R)) \vee (P \wedge Q \wedge R)$
 $\Leftrightarrow (\neg P \wedge \neg Q) \vee (\neg P \wedge \neg R) \vee (P \wedge Q \wedge R)$
 $\Leftrightarrow (\neg P \wedge \neg Q \wedge R) \vee (\neg P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge \neg R) \vee (\neg P \wedge Q \wedge R) \vee (P \wedge Q \wedge R)$
 $\Leftrightarrow m_0 \vee m_1 \vee m_2 \vee m_7$
 $\Leftrightarrow M_3 \vee M_4 \vee M_5 \vee M_6$

三、推理证明题（10分）

1) $C \vee D, (C \vee D) \rightarrow \neg E, \neg E \rightarrow (A \wedge \neg B), (A \wedge \neg B) \rightarrow (R \vee S) \Rightarrow R \vee S$

证明：(1) $(C \vee D) \rightarrow \neg E$

(2) $\neg E \rightarrow (A \wedge \neg B)$

(3) $(C \vee D) \rightarrow (A \wedge \neg B)$

(4) $(A \wedge \neg B) \rightarrow (R \vee S)$

(5) $(C \vee D) \rightarrow (R \vee S)$

(6) $C \vee D$

(7) $R \vee S$

证明 (1) $\exists x P(x)$

(2) $P(a)$

(3) $\forall x (P(x) \rightarrow Q(y) \wedge R(x))$

(4) $P(a) \rightarrow Q(y) \wedge R(a)$

(5) $Q(y) \wedge R(a)$

(6) $Q(y)$

(7) $R(a)$

(8) $P(a)$

(9) $P(a) \wedge R(a)$

(10) $\exists x (P(x) \wedge R(x))$

(11) $Q(y) \wedge \exists x (P(x) \wedge R(x))$

2) $\forall x (P(x) \rightarrow Q(y) \wedge R(x)), \exists x P(x) \Rightarrow Q(y) \wedge \exists x (P(x) \wedge R(x))$

四、设 m 是一个取定的正整数，证明：在任取 $m+1$ 个整数中，至少有两个整数，它们的差是 m 的整数倍

证明 设 a_1, a_2, \dots, a_{m+1} 为任取的 $m+1$ 个整数，用 m 去除它们所得余数只能是 $0, 1, \dots, m-1$ ，由抽屉原理可知， a_1, a_2, \dots, a_{m+1} 这 $m+1$ 个整数中至少存在两个数 a_s 和 a_t ，它们被 m 除所得余数相同，因此 a_s 和 a_t 的差是 m 的整数倍。

五、已知 A, B, C 是三个集合，证明 $A - (B \cup C) = (A - B) \cap (A - C)$ （15分）

证明 $\because x \in A - (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge x \notin (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge (x \notin B \wedge x \notin C) \Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin B) \wedge (x \in A \wedge x \notin C) \Leftrightarrow x \in (A - B) \wedge x \in (A - C) \Leftrightarrow x \in (A - B) \cap (A - C) \therefore A - (B \cup C) = (A - B) \cap (A - C)$

六、已知 R, S 是 N 上的关系，其定义如下： $R = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in N \wedge y = x^2 \}$ ， $S = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in N \wedge y = x + 1 \}$ 。求 $R^{-1}, R^*S, S^*R, R^{\uparrow}\{1, 2\}, S[\{1, 2\}]$ （10分）

解： $R^{-1} = \{ \langle y, x \rangle \mid x, y \in N \wedge y = x^2 \}$ ， $R^*S = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in N \wedge y = x^2 + 1 \}$ ， $S^*R = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in N \wedge y = (x + 1)^2 \}$ ，

七、若 $f: A \rightarrow B$ 和 $g: B \rightarrow C$ 是双射，则 $(gf)^{-1} = f^{-1}g^{-1}$ （10分）。

证明：因为 f, g 是双射，所以 $gf: A \rightarrow C$ 是双射，所以 gf 有逆函数 $(gf)^{-1}: C \rightarrow A$ 。同理可推 $f^{-1}g^{-1}$ ：

$C \rightarrow A$ 是双射。

因为 $\langle x, y \rangle \in f^{-1}g^{-1} \Leftrightarrow$ 存在 $z (\langle x, z \rangle \in g^{-1} \wedge \langle z, y \rangle \in f^{-1}) \Leftrightarrow$ 存在 $z (\langle y, z \rangle \in f \wedge \langle z, x \rangle \in g) \Leftrightarrow \langle y, x \rangle \in gf \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in (gf)^{-1}$, 所以 $(gf)^{-1} = f^{-1}g^{-1}$ 。

$R \upharpoonright \{1, 2\} = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 4 \rangle\}$, $S[\{1, 2\}] = \{1, 4\}$ 。

八、(15 分) 设 $\langle A, * \rangle$ 是半群, 对 A 中任意元 a 和 b , 如 $a \neq b$ 必有 $a*b \neq b*a$, 证明:

(1) 对 A 中每个元 a , 有 $a*a = a$ 。

(2) 对 A 中任意元 a 和 b , 有 $a*b*a = a$ 。

(3) 对 A 中任意元 a , b 和 c , 有 $a*b*c = a*c$ 。

证明 由题意可知, 若 $a*b = b*a$, 则必有 $a = b$ 。

(1) 由 $(a*a)*a = a*(a*a)$, 所以 $a*a = a$ 。

(2) 由 $a*(a*b*a) = (a*a)*(b*a) = a*b*(a*a) = (a*b*a)*a$, 所以有 $a*b*a = a$ 。

(3) 由 $(a*c)*(a*b*c) = (a*c*a)*(b*c) = a*(b*c) = (a*b)*c = (a*b)*(c*a*c) = (a*b*c)*(a*c)$, 所以有 $a*b*c = a*c$ 。

九、给定简单无向图 $G = \langle V, E \rangle$, 且 $|V| = m$, $|E| = n$ 。试证: 若 $n \geq C_{m-1}^2 + 2$, 则 G 是哈密尔顿图

证明 若 $n \geq C_{m-1}^2 + 2$, 则 $2n \geq m^2 - 3m + 6$ (1)。

若存在两个不相邻结点 u 、 v 使得 $d(u) + d(v) < m$, 则有 $2n = \sum_{w \in V} d(w) < m + (m-2)(m-3) + m = m^2 - 3m$

+6, 与 (1) 矛盾。所以, 对于 G 中任意两个不相邻结点 u 、 v 都有 $d(u) + d(v) \geq m$, 所以 G 是哈密尔顿图。

5 浙江理工大学 2019—2020 学年第 2 学期《离散数学》期末 B 卷

一、证明题 (10 分)

1) $((P \vee Q) \wedge \neg(\neg P \wedge (\neg Q \vee \neg R))) \vee (\neg P \wedge \neg Q) \vee (\neg P \wedge \neg R) \Leftrightarrow T$

证明 左端 $\Leftrightarrow ((P \vee Q) \wedge (P \vee (Q \wedge R))) \vee \neg((P \vee Q) \wedge (P \vee R))$ (摩根律) $\Leftrightarrow ((P \vee Q) \wedge (P \vee Q) \wedge (P \vee R)) \vee \neg((P \vee Q) \wedge (P \vee R))$ (分配律) $\Leftrightarrow ((P \vee Q) \wedge (P \vee R)) \vee \neg((P \vee Q) \wedge (P \vee R))$ (等幂律) $\Leftrightarrow T$ (代入)

2) $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)) \wedge \forall xP(x) \Leftrightarrow \forall x(P(x) \wedge Q(x))$

证明 $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)) \wedge \forall xP(x) \Leftrightarrow \forall x((P(x) \rightarrow Q(x)) \wedge P(x)) \Leftrightarrow \forall x((\neg P(x) \vee Q(x)) \wedge P(x)) \Leftrightarrow \forall x(P(x) \wedge Q(x)) \Leftrightarrow \forall xP(x) \wedge \forall xQ(x) \Leftrightarrow \forall x(P(x) \wedge Q(x))$

二、求命题公式 $(\neg P \rightarrow Q) \rightarrow (P \vee \neg Q)$ 的主析取范式和主合取范式 (10 分)

解: $(\neg P \rightarrow Q) \rightarrow (P \vee \neg Q) \Leftrightarrow \neg(\neg P \rightarrow Q) \vee (P \vee \neg Q) \Leftrightarrow \neg(P \vee Q) \vee (P \vee \neg Q) \Leftrightarrow (\neg P \wedge \neg Q) \vee (P \vee \neg Q) \Leftrightarrow (\neg P \vee P \vee \neg Q) \wedge (\neg Q \vee P \vee \neg Q) \Leftrightarrow (P \vee \neg Q) \Leftrightarrow M_1 \Leftrightarrow m_0 \vee m_2 \vee m_3$

三、推理证明题 (10 分)

1) $(P \rightarrow (Q \rightarrow S)) \wedge (\neg R \vee P) \wedge Q \Rightarrow R \rightarrow S$

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

2) $\forall x(P(x) \vee Q(x)), \forall x \neg P(x) \Rightarrow \exists x Q(x)$

证明: (1) $\forall x \neg P(x)$ P
 (2) $\neg P(c)$ T(1), US
 (3) $\forall x(P(x) \vee Q(x))$ P
 (4) $P(c) \vee Q(c)$ T(3), US
 (5) $Q(c)$ T(2)(4), I
 (6) $\exists x Q(x)$ T(5), EG

四、例 5 在边长为 1 的正方形内任意放置九个点，证明其中必存在三个点，使得由它们组成的三角形（可能是退化的）面积不超过 $1/8$ （10 分）。

证明：把边长为 1 的正方形分成四个全等的小正方形，则至少有一个小正方形内有三个点，它们组成的三角形（可能是退化的）面积不超过小正方形的一半，即 $1/8$ 。

五、已知 A、B、C 是三个集合，证明 $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ （10 分）

证明： $\because x \in A \cap (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge (x \in B \vee x \in C) \Leftrightarrow (x \in A \wedge x \in B) \vee (x \in A \wedge x \in C) \Leftrightarrow x \in (A \cap B) \vee x \in A \cap C \Leftrightarrow x \in (A \cap B) \cup (A \cap C) \therefore A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$

六、 $\pi = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ 是集合 A 的一个划分，定义 $R = \{ \langle a, b \rangle \mid a, b \in A_i, i=1, 2, \dots, n \}$ ，则 R 是 A 上的等价关系（15 分）。

证明： $\forall a \in A$ 必有 i 使得 $a \in A_i$ ，由定义知 aRa ，故 R 自反。

$\forall a, b \in A$ ，若 aRb ，则 $a, b \in A_i$ ，即 $b, a \in A_i$ ，所以 bRa ，故 R 对称。

$\forall a, b, c \in A$ ，若 aRb 且 bRc ，则 $a, b \in A_i$ 及 $b, c \in A_j$ 。因为 $i \neq j$ 时 $A_i \cap A_j = \Phi$ ，故 $i=j$ ，即 $a, b, c \in A_i$ ，所以 aRc ，故 R 传递。

总之 R 是 A 上的等价关系。

七、若 $f: A \rightarrow B$ 是双射，则 $f^{-1}: B \rightarrow A$ 是双射（15 分）。

证明：对任意的 $x \in A$ ，因为 f 是从 A 到 B 的函数，故存在 $y \in B$ ，使 $\langle x, y \rangle \in f$ ， $\langle y, x \rangle \in f^{-1}$ 。

所以, f^{-1} 是满射。

对任意的 $x \in A$, 若存在 $y_1, y_2 \in B$, 使得 $\langle y_1, x \rangle \in f^{-1}$ 且 $\langle y_2, x \rangle \in f^{-1}$, 则有 $\langle x, y_1 \rangle \in f$ 且 $\langle x, y_2 \rangle \in f$ 。因为 f 是函数, 则 $y_1 = y_2$ 。所以, f^{-1} 是单射。因此 f^{-1} 是双射。

八、设 $\langle G, * \rangle$ 是群, $\langle A, * \rangle$ 和 $\langle B, * \rangle$ 是 $\langle G, * \rangle$ 的子群, 证明: 若 $A \cup B = G$, 则 $A = G$ 或 $B = G$ (10 分)。

证明 假设 $A \neq G$ 且 $B \neq G$, 则存在 $a \in A, a \notin B$, 且存在 $b \in B, b \notin A$ (否则对任意的 $a \in A, a \in B$, 从而 $A \subseteq B$, 即 $A \cup B = B$, 得 $B = G$, 矛盾。)

对于元素 $a*b \in G$, 若 $a*b \in A$, 因 A 是子群, $a^{-1} \in A$, 从而 $a^{-1} * (a*b) = b \in A$, 所以矛盾, 故 $a*b \notin A$ 。同理可证 $a*b \notin B$, 综合有 $a*b \notin A \cup B = G$ 。

综上所述, 假设不成立, 得证 $A = G$ 或 $B = G$ 。

九、若无向图 G 是不连通的, 证明 G 的补图 \bar{G} 是连通的 (10 分)。

证明 设无向图 G 是不连通的, 其 k 个连通分支为 G_1, G_2, \dots, G_k 。任取结点 $u, v \in G$, 若 u 和 v 不在图 G 的同一个连通分支中, 则 $[u, v]$ 不是图 G 的边, 因而 $[u, v]$ 是图 \bar{G} 的边; 若 u 和 v 在图 G 的同一个连通分支中, 不妨设其在连通分支 G_i ($1 \leq i \leq k$) 中, 在不同于 G_i 的另一连通分支上取一结点 w , 则 $[u, w]$ 和 $[w, v]$ 都不是图 G 的边, 因而 $[u, w]$ 和 $[w, v]$ 都是 \bar{G} 的边。综上可知, 不管那种情况, u 和 v 都是可达的。由 u 和 v 的任意性可知, \bar{G} 是连通的。

6 浙江理工大学 2019—2020 学年第 2 学期《离散数学》期末练习卷

一 选择题

1. A:③ B: ③ C:③ D:① E:② 2. A:① B: ② C:②
3. A:③ B: ④ C:⑥ 4. A:① B: ③ C:⑧ D:⑩

二、证明题

- 1 证明 左边 $\Leftrightarrow ((p \wedge q) \vee p) \wedge ((p \wedge q) \vee \neg q)$ (分配律)
 $\Leftrightarrow p \wedge ((p \wedge q) \vee \neg q)$ (吸收律)
 $\Leftrightarrow p \wedge ((p \vee \neg q) \wedge (q \vee \neg q))$ (分配律)
 $\Leftrightarrow p \wedge ((p \vee \neg q) \wedge 1)$ (排中律)
 $\Leftrightarrow p \wedge (p \vee \neg q)$ (同一律)
 $\Leftrightarrow p$ (吸收律)

2. 解: p : 今天是星期三。

q : 我有一次英语测验。

r : 我有一次数学测验。

s : 数学老师有事。

前提: $p \rightarrow (q \vee r), s \rightarrow \neg r, p \wedge s$

结论: q

证明: ① $p \wedge s$	前提引入
② p	①化简
③ $p \rightarrow (q \vee r)$	前提引入
④ $q \vee r$	②③假言推理
⑤ s	①化简
⑥ $s \rightarrow \neg r$	前提引入
⑦ $\neg r$	⑤⑥假言推理
⑧ q	④⑦析取三段论
推理正确。	

三、计算

1.

$$\begin{aligned}
 & (\forall x)(\exists y)(P(x,y) \rightarrow Q(x)) \\
 \Leftrightarrow & (\exists y)((P(1,y) \rightarrow Q(1)) \wedge (P(2,y) \rightarrow Q(2))) \\
 \Leftrightarrow & ((P(1,1) \rightarrow Q(1)) \wedge (P(2,1) \rightarrow Q(2))) \vee ((P(1,2) \rightarrow Q(1)) \wedge (P(2,2) \rightarrow Q(2))) \\
 & P(1,1)=1, P(1,2)=1, P(2,1)=0, P(2,2)=1, Q(1)=1, Q(2)=0 \\
 \therefore \Leftrightarrow & ((1 \rightarrow 1) \wedge (0 \rightarrow 0)) \vee ((1 \rightarrow 1) \wedge (1 \rightarrow 0)) \\
 \Leftrightarrow & 1
 \end{aligned}$$

该公式的真值是 1，真命题。

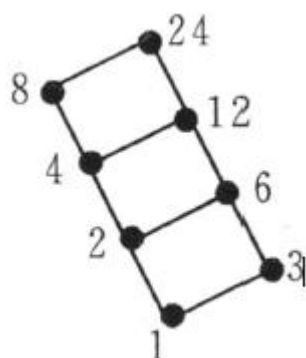
$$\begin{aligned}
 & (\forall x)(\exists y)(P(x,y) \rightarrow Q(x)) \Leftrightarrow (\forall x)((P(x,1) \rightarrow Q(x)) \vee (P(x,2) \rightarrow Q(x))) \\
 \Leftrightarrow & ((P(1,1) \rightarrow Q(1)) \vee (P(1,2) \rightarrow Q(1))) \wedge ((P(2,1) \rightarrow Q(2)) \vee (P(2,2) \rightarrow Q(2))) \\
 \text{或者} \quad \Leftrightarrow & ((T \rightarrow T) \vee (T \rightarrow T)) \wedge ((F \rightarrow F) \vee (T \rightarrow F)) \\
 \Leftrightarrow & (T \vee T) \wedge (T \vee F) \Leftrightarrow T \wedge T \Leftrightarrow T
 \end{aligned}$$

$$2、r(R) = \{\langle 1,1 \rangle, \langle 1,2 \rangle, \langle 2,1 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 3,4 \rangle, \langle 2,2 \rangle, \langle 3,3 \rangle, \langle 4,4 \rangle\}$$

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

$$t(R) = \{\langle 1,1 \rangle, \langle 1,2 \rangle, \langle 2,1 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 3,4 \rangle, \langle 1,3 \rangle, \langle 2,2 \rangle, \langle 2,4 \rangle, \langle 1,4 \rangle\}$$

3、(1) R 是 A 上的偏序关系。



(2) 极小元、最小元是1,极大元、最大元是24。

四、

$$\begin{aligned}((p \rightarrow q) \rightarrow p) &\Leftrightarrow (\neg(\neg p \vee q) \vee p) \\&\Leftrightarrow ((p \wedge \neg q) \vee p) \\&\Leftrightarrow p \\&\Leftrightarrow p \wedge (q \vee \neg q) \\&\Leftrightarrow (p \wedge \neg q) \vee (p \wedge q) \\&\Leftrightarrow \sum (2,3)\end{aligned}$$

\therefore 主合取范式 $\prod(0,1)$

$$\begin{aligned}((p \rightarrow q) \rightarrow p) &\Leftrightarrow (\neg(\neg p \vee q) \vee p) \\&\Leftrightarrow ((p \wedge \neg q) \vee p) \\&\Leftrightarrow p \\&\Leftrightarrow p \wedge (q \vee \neg q) \\&\Leftrightarrow (p \wedge \neg q) \vee (p \wedge q) \\&\Leftrightarrow \sum (2,3)\end{aligned}$$

\therefore 主合取范式 $\prod(0,1)$