

大一、大二、所有资料已上架淘宝店铺

购买纸质版，可通过以下方式：



用淘宝扫一扫二维码

淘宝搜索**店铺**：哈工程大鹏资料库

价格最低、最清晰、满30包邮

大鹏复印工作微信:15663529660

大鹏复印工作Q Q:3012296749

大鹏复印咨询电话:18346185643

可微信或QQ联系进行购买

2017 离散

一、填空题(每小题 3 分, 共 30 分)

1. 令 p 表示原子命题: “天下雨”, q 表示原子命题: “我将去新华书店”, r 表示原子命题: “我有时间”。复合命题 “如果天不下雨并且我有时间, 那么我将去新华书店” 的符号化形式为_____。

2. 令 $s(x)$: x 是大学生, $R(x)$: x 是科学家, 则命题 “并非所有大学生都能够成为科学家” 可符号化为_____。

3. 公式 $((p \vee q) \rightarrow r) \rightarrow p$ 的主析取范式是 $m_2 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7$, 则它的主合取范式是_____。

4. 公式 $\forall x(F(x, y) \rightarrow \exists yG(x, y, z))$ 的前束范式为_____。

5. 令集合 $A = \{ \{ \{1, 2\}, \{1, 1\} \}, \{ \{1, 0\} \} \}$, 则 $\cup \cup A =$ _____。

6. 设 $f = \langle \langle 3, 3 \rangle, \langle 6, 2 \rangle \rangle$, $g = \langle \langle 2, 3 \rangle \times \langle 3, 2 \rangle \rangle$, 则 $f \circ g =$ _____。

7. 函数 f 存在反函数的条件是_____。

8. 无向图 G 有生成树当且仅当 G 是_____。

9. 无向图 $G = \langle V, E \rangle$ 是半欧拉图当且仅当 G 是连通的且恰有_____奇度顶点。

10. 设二部图 $G = \langle V_1, V_2, E \rangle$, $|V_1| \leq |V_2|$, 且 $|V_1| \geq 2$, $|V_2| \geq 2$ 。若 G 是哈密顿图, 则 $|V_1|$ 和 $|V_2|$ 的关系是_____。

二、判断题(每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times 。

1. 设 p, q 均为命题, 在 p 与 q 不能同时为真的条件下, p 与 q 的排斥或也可以写成 p 与 q 的相容或。()

2. 一个析取范式是矛盾式当且仅当它的每个简单合取式都是矛盾式。()

3. 一阶逻辑中的任何公式都唯一存在与之等值的前束范式。()

4. 任意集合与其真子集具有不同的基数。()

5. 集合的对称差运算满足交换律和结合律。()

6. 设 F, G, H 是任意的二元关系, 则 $(F \circ G)^{-1} = F^{-1} \circ G^{-1}$ 。()

7. 非负整数度数 $(5, 5, 4, 4, 2)$ 是可图化的。()

8. 如果图 G 是树, 则 G 是连通的且任何边均为桥。()

9. 哈密顿图一定是欧拉图, 反之不真。()

10. 平面图的母图也是平面图。()

三、计算题(共 18 分)

1. 用等值演算法求命题公式 $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)$ 的主合取范式和主析取范式。

2. 给定 $A = \{1, 2, 3, 4\}$, A 上的关系 $R = \{\langle 1, 3 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle\}$,
试: (1) 画出 R 的关系图; (2) 说明 R 的性质。

3. 设无向树 T 中, 有 2 个 2 度顶点, 1 个 3 度顶点, 3 个 4 度顶点,
求: (1) T 的树叶数 t ; (2) T 的边数 m 。

四、证明题(共 32 分)

1. (8 分) 在自然推理系统中构造推理的证明:

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

结论: $\forall x G(x)$

2. (8 分) 设 R 为 $N \times N$ 上的二元关系, $\forall \langle a, b \rangle, \langle c, d \rangle \in N \times N$, 有
 $\langle \langle a, b \rangle, \langle c, d \rangle \rangle \in R \Leftrightarrow b = d$

证明: R 为等价关系。

3. (8 分) 设 $f: R \times R \rightarrow R \times R$, $f(\langle x, y \rangle) = \langle x+y, x-y \rangle$, 证明 f 是双射的。

4. (8 分) 我们已经知道任何 n 阶连通或不连通的无向简单图的边数 m 都有
 $m \leq n(n-1)/2$ 。现在假设有一个 n 阶无向简单图 G , 它的边数 $m = (n-1)(n-2)/2$ 。证明:
 G 一定是连通的。(提示: 反证法)

2016

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 p : 我有时间, q : 我考试复习完毕, r : 我将去看电影。命题“仅当我有时间且考试复习完毕, 我将去看电影。”的符号化形式为_____。
2. 令 $F(x)$: x 是人, $G(x)$: x 喜欢看电视剧, $H(x)$: x 喜欢看电影。命题“虽然有人不喜欢看电视剧, 但也不是所有的人都喜欢看电影。”的符号化形式为_____。
3. 设个体域 $D=\{1, 2, 3\}$, 消去公式中 $\exists x \forall y (F(x) \rightarrow G(y))$ 的量词后为_____。
4. $(\forall x F(x) \rightarrow \exists y G(x)) \rightarrow \forall z H(z)$ 的前束范式为_____。
5. 集合 $A=\{1, 2, 3\}$ 上的自反关系有_____个。
6. n 阶 k -正则图 G 的边数 m =_____。
7. 完全二部图 $K_{r,s}$ (r, s 均 ≥ 2 , 且为偶数) 中的欧拉回路共有_____边。
8. 对于具有 k ($k \geq 2$) 个连同分支的平面图 G , G 的顶点数 n , 边数 m 和函数 r 之间的关系为_____。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times 。

1. 陈述句“存在高效的算法可以判断两个图是否同构”是命题。()
2. 一阶公式 $\forall x (F(x) \rightarrow (F(x) \vee G(x)))$ 是非永真式的可满足式。()
3. 若 A 和 B 是任意两个集合, 则 $(A - B) \cap (B - A) = \emptyset$ 。()
4. 一个关系 R , 如果不是对称的, 则一定是反对称的。()
5. 有穷偏序集中一定存在极大元和极小元, 但不一定存在最大元和最小元。()
6. 整数序列 $(1, 2, 3, 4, 5, 6)$ 可以简单图化。()
7. 无向图 G 中只有两个奇度顶点 u 与 v , 则 u 与 v 必连通。()
8. 无向图中的最长路径是唯一的。()

三、计算题 (共 15 分, 每小题 5 分)

1. 求命题公式 $(p \rightarrow q) \vee (q \rightarrow r)$ 的主合取范式和主析取范式。
- 2.
3. 已知无向树 T 有 8 片树叶, 2 个 3 度顶点, 其余顶点都是 4 度顶点, 求 T 的阶数。

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分)
2. (8 分) 在自然推理系统中构造推理的证明:

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

结论: $\forall xF(x)$

3. (8分) 设集合 $A = \mathbb{Z}_n$, 在 $A \times A$ 上定义二元关系 $R: \forall \langle x, y \rangle, \langle u, v \rangle \in A \times A, \langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle$, 当且仅当 $x - u = y - v$. 证明 R 是等价关系。

4. (8分) 若 $f: A \rightarrow B$ 是双射, 则 $f^{-1}: B \rightarrow A$ 是双射。

5. (8分)

6. (5分) 今有 6 名学生要去完成 3 个实验, 已知他们中的任何人至少与其余 5 个人中的 3 个

人能相互合作。用图论的方法证明: 能够将他们分成 3 个小组, 每组 2 个人能相互合作, 分别完成 3 个实验。

证明: 设前命题

~~P: 是偶数~~ ~~Q: 是有理数~~ ~~R: 是素数~~

P: 是偶数 Q: 是有理数 R: 是素数

S: 是分数

前提: $\exists x (P(x) \rightarrow \neg (Q(x) \rightarrow S(x)))$

$\exists x (R(x) \rightarrow Q(x))$

假设: $\exists x (R(x) \wedge P(x) \rightarrow S(x))$

① $\exists x P(x) \rightarrow \neg (Q(x) \rightarrow S(x))$ 前提引入

② $\exists x P(x) \rightarrow (Q(x) \rightarrow S(x))$ ① -

③ $P(x) \rightarrow (Q(x) \rightarrow S(x))$ ② -

~~④ $\exists x (R(x) \rightarrow Q(x))$ 前提引入~~

⑤ $R(x) \rightarrow Q(x)$ ④ -

2. 证明 $A \cup B = E \Leftrightarrow A \subseteq B \Leftrightarrow \sim B \subseteq \sim A$

证明: \Rightarrow

\Rightarrow

$\sim A \cap \bar{E}$

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

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

$\sim A \cap B$

$\therefore \sim A \subseteq \sim B$

\Rightarrow

$\sim A \subseteq B$

$\sim A \cap B = \sim A$

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

3. 设 R 是一个二元关系, 设 $S = \{ \langle a, b \rangle \mid \text{对于某一 } c, \text{ 有 } \langle a, c \rangle \in R \text{ 且 } \langle c, b \rangle \in R \}$, 证明: 若 R 是一个等价关系, 则 S 也是一个等价关系。

自反性: $\forall \langle a, a \rangle \in S$

$\langle a, a \rangle \in S$ 对于任意 c $\langle a, c \rangle \in R$ $\langle c, c \rangle \in R$

$\therefore \langle a, a \rangle \in S$

$\therefore \langle a, a \rangle \in S$ S 有自反性

对称性: $\forall \langle a, b \rangle \in S$ 有 $\langle b, a \rangle \in S$

对于 $\langle a, b \rangle \in S$ 有 $\langle a, c \rangle \in R$ $\langle c, b \rangle \in R$

例: $\langle c, a \rangle \in R$ $\langle c, b \rangle \in R$

$\therefore \langle b, a \rangle \in S$ 同理 $\langle b, a \rangle \in S$

传递性

证明 $f = I_A$ 且 $f \circ f = f$ 证明 $f = I_A$ 且 $f \circ f = f$

对于 $\langle a, b \rangle \in R$ 有 $\langle a, a \rangle \in R$ $\langle a, b \rangle \in R$

$\therefore \langle a, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

$\exists y \in A$ 使得 $\langle y, a \rangle \in R$

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 p : 我有时间。 q : 我考试复习完毕。 r : 我将去看电影。 命题“仅当我有时间且考试复习完毕, 我将去看电影。”的符号化形式为_____。
2. 令 $F(x)$: x 是人, $G(x)$: x 喜欢看电视剧, $H(x)$: x 喜欢看电影。 命题“虽然有人不喜欢看电视剧, 但也不是所有的人都喜欢看电影。”的符号化形式为_____。
3. 设个体域 $D=\{1, 2, 3\}$, 消去公式 $\exists x \forall y (F(x) \rightarrow G(y))$ 中的量词后, 为_____。
4. $(\forall x F(x) \rightarrow \exists y G(y)) \rightarrow \forall z H(z)$ 的前束范式为_____。
5. 集合 $A=\{1, 2, 3\}$ 上的自反关系有_____个。
6. 在 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 中 $3 \cdot 5 =$ _____。
7. 设 L 是格, $\forall a, b, c, d \in L$, $(a \vee b) \wedge (c \vee d) \geq (a \wedge c) \vee (b \wedge d)$ 的对偶式是_____。
8. n 阶 k -正则图 G 的边数 $m =$ _____。
9. 完全二部图 $K_{r,s}$ ($r, s \geq 2$ 且为偶数) 中的欧拉回路共有_____边。
10. 对于具有 k ($k \geq 2$) 个连通分支的平面图 G , G 的顶点数 n , 边数 m 和面数 r 之间的关系为_____。

二、判断题

1. 陈述句“火星上有生命”不是命题。()
2. 公式 $\exists x (F(x) \wedge G(x)) \rightarrow \forall y G(y)$ 是非永真式的可满足式。()
3. 集合的对称差运算满足结合律。()
4. 若 R 是集合 A 上的传递关系, 则 R^2 也是集合 A 上的传递关系。()
5. 集合的等势具有自反性、对称性和传递性。()

三、计算题（每小题 10 分，共 20 分）

1. 求命题公式 $\neg((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow p)) \vee \neg((r \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg p)$ 的主合取范式。

2. 设 $A = \{1, 2\}$ ，则

(1) $A \oplus A =$ _____, $\text{card } A =$ _____。

(2) A 上有 _____ 个二元关系。其中 _____ 个自反关系，
_____ 个反自反关系， _____ 个对称关系， _____ 个反对称关系，
_____ 个等价关系， _____ 个偏序关系。

(3) A^A 中有 _____ 个函数，其中有 _____ 个是满射。

四、证明题（每小题 15 分，共 60 分）

1. 在自然推理系统中构造下面推理的证明：

如果存在偶数，则所有有理数都可以表示成分数。如果存在素数，则存在有理数，因此，如果存在偶素数，则存在分数。

2. 证明 $A \cup B = E \Leftrightarrow \sim A \subseteq B \Leftrightarrow \sim B \subseteq A$ 。

3. 设 R 是一个二元关系，设 $S = \{ \langle a, b \rangle \mid \text{对于某一 } c, \text{ 有 } \langle a, c \rangle \in R \text{ 且 } \langle c, b \rangle \in R \}$ ，证明：若 R 是一个等价关系，则 S 也是一个等价关系。

4. 设满射函数 $f: A \rightarrow A$ ，且 $f \circ f = f$ ，证明 $f = I_A$ 。

3. 已知无向树 T 有 3 片树叶, 2 个 3 度顶点, 其余顶点都是 4 顶点, 求 T 的阶数。

四、证明题 (共 45 分)

- (8 分) 设 F 是一个有限域, F 的特征是 p , a 是域 F 中非零元素, 则 $0, a, 2a, 3a, \dots, (p-1)a$ 是域 F 中 p 个互不相同的元素, 且 a 的任意整数倍 (正、负、0) 皆在其中。
- (8 分) 在自然推理系统中构造推理的证明:
前提: $\forall x(F(x) \vee G(x)), \forall x(G(x) \rightarrow \neg H(x)), \forall xH(x)$
结论: $\forall xF(x)$
- (8 分) 设集合 $A = \mathbb{Z}_n$, 在 $A \times A$ 上定义二元关系 $R: \forall \langle x, y \rangle, \langle u, v \rangle \in A \times A, \langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle$ 当且仅当 $x - u = y - v$. 证明 R 是等价关系。
- (8 分) 若 $f: A \rightarrow B$ 是双射, 则 $f^{-1}: B \rightarrow A$ 是双射。
- (8 分) 某二进制码的码字 $x = x_1x_2\dots x_7$ 由 7 位构成, 其中 x_1, x_2, x_3 和 x_4 为数据位, x_5, x_6 和 x_7 为校验位, 并且满足 $x_5 = x_1 \oplus x_2 \oplus x_3, x_6 = x_1 \oplus x_2 \oplus x_4, x_7 = x_2 \oplus x_3 \oplus x_4$, 这里的 \oplus 是模 2 加法。设 G 为所有码字构成的集合, 在 G 上定义二元运算如下:

$$\forall x, y \in G, x \circ y = z_1z_2z_3z_4z_5z_6z_7, z_i = x_i \oplus y_i, i=1, 2, \dots, 7.$$

证明 $\langle G, \circ \rangle$ 构成群。

- (5 分) 今有 6 名学生要去完成 3 个实验, 已知他们中的任何人至少与其余 5 个人中的 3 个人能相互合作, 用图论的方法证明: 能够将他们分成 3 个小组, 每组 2 个人能相互合作, 分别完成 3 个实验。

2015 年参考答案

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

- $r \rightarrow (p \wedge q)$
- $\exists x (F(x) \wedge \neg G(x)) \wedge \neg \forall x (F(x) \rightarrow H(x))$
- $(F(1) \wedge F(2) \wedge F(3)) \rightarrow (G(1) \wedge G(2) \wedge G(3))$
- $\forall x \forall y \forall z (F(x) \rightarrow G(y)) \rightarrow H(z)$
- 64
- 15
- $(a \wedge b) \vee (c \wedge d) \leq (a \vee c) \wedge (b \vee d)$
- $kn/2$
- rs
- $n - m + r = k + 1$

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times)

- \checkmark
- \times
- \checkmark
- \times
- \checkmark
- \times
- \checkmark
- \times
- \checkmark
- \times

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

- 主合取范式为: $M_2 \wedge M_4 \wedge M_5 \wedge M_6$ (3 分)

主析取范式为: $m_0 \vee m_1 \vee m_3 \vee m_7$ (2 分)

2. 1 阶子群: $\langle e \rangle$.

2 阶子群: $\langle a^{15} \rangle = \{e, a^{15}\}$.

3 阶子群: $\langle a^{10} \rangle = \{e, a^{10}, a^{20}\}$.

5 阶子群: $\langle a^6 \rangle = \{e, a^6, a^{12}, a^{18}, a^{24}\}$.

6 阶子群: $\langle a^5 \rangle = \{e, a^5, a^{10}, a^{15}, a^{20}, a^{25}\}$.

10 阶子群: $\langle a^3 \rangle = \{e, a^3, a^6, a^9, a^{12}, a^{15}, a^{18}, a^{21}, a^{24}, a^{27}\}$. I

15 阶子群: $\langle a^2 \rangle = \{e, a^2, a^4, a^6, a^8, a^{10}, a^{12}, a^{14}, a^{16}, a^{18}, a^{20}, a^{22}, a^{24}, a^{26}, a^{28}\}$.

30 阶子群: $\langle a \rangle = G$ (3 分, 部分对, 至少扣 1 分).

生成元是: $a, a^7, a^{14}, a^{13}, a^{17}, a^{19}, a^{23}, a^{29}$ (2 分, 部分对, 至少扣 1 分).

3. 12

说明: 只是计算结果错误, 3 分.

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分)

首先, 因为 a 是域的元素, 所以 $0 = 0a, a, 2a, 3a, \dots, (p-1)a$ 都是域中的元素. 假设序列在 $0, a, 2a, 3a, \dots, (p-1)a$ 中有相同者, 不妨设 $ia = ja, 0 \leq i < j \leq (p-1)$. 于是有 $ja - ia = (j-i)a = 0$, 令 $q = (j-i)$, 而 $0 < q < p = (j-i)$. 这与特征 p 的最小性矛盾. 所以, $0, a, 2a, 3a, \dots, (p-1)a$ 互不相同. (4 分)

再设 m 为任意整数, 则根据带余除法 m 可表示成 $m = qp + r$, 其中 q 为用 p 除 m 的商, r 为余数, $0 \leq r < p$. 于是 $ma = (qp + r)a = qpa + ra = ra$, 所以 ma 在序列在 $0, a, 2a, 3a, \dots, (p-1)a$ 中. I

证毕.

(4 分)

2. (8 分)

(1) $\forall x(F(x) \vee G(x))$

前提引入

(2) $F(y) \vee G(y)$

(1) UI 规则 (1 分)

(3) $\forall x(G(x) \rightarrow \neg H(x))$

前提引入

(4) $G(y) \rightarrow \neg H(y)$

(3) UI 规则 (1 分)

(5) $\forall x H(x)$

前提引入。

(6) $H(y)$

(5) UI 规则 (1 分)。

(7) $\neg G(y)$

(4)(6) 拒取式规则 (2 分)。

(8) $F(y)$

(2)(7) 析取三段论 (2 分)。

(9) $\forall x F(x)$

(8) UG 规则 (1 分)。

3. (8 分)。

根据题意: $\langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle$ 当且仅当 $x - u = y - v$ 当且仅当 $x - y = u - v$ 。

(1) $\forall \langle x, y \rangle \in A \times A$, 因为 $x - y = x - y$, 所以 $\langle x, y \rangle R \langle x, y \rangle$, 即 R 是自反的。(2 分)。

(2) $\forall \langle x, y \rangle, \langle u, v \rangle \in A \times A$, $\langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle \Rightarrow x - y = u - v \Rightarrow u - v = x - y \Rightarrow \langle u, v \rangle R \langle x, y \rangle$,
所以 R 是对称的。(3 分)。

(3) $\forall \langle x, y \rangle, \langle u, v \rangle, \langle s, t \rangle \in A \times A$,

$\langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle \wedge \langle u, v \rangle R \langle s, t \rangle \Rightarrow x - y = u - v \wedge u - v = s - t \Rightarrow x - y = s - t \Rightarrow \langle x, y \rangle R \langle s, t \rangle$ 。

所以 R 是传递的。(3 分)

综上, R 是等价关系。

说明: 只给出定义并完全正确, 给 2 分; 只给出定义并部分正确, 给 1 分。

4. (8 分)。

(1) 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。(4 分)。

(2) 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。(4 分)。

因此 f^{-1} 是双射。

说明: 只给出定义并完全正确, 给 2 分; 只给出定义并部分正确, 给 1 分。

5. (8 分)

$$(1) \forall x = x_1x_2x_3x_4x_5x_6x_7, y = y_1y_2y_3y_4y_5y_6y_7 \in G, \quad x^\circ y = z_1z_2z_3z_4z_5z_6z_7.$$

$$z_1 \oplus z_2 \oplus z_3 = (x_1 \oplus y_1) \oplus (x_2 \oplus y_2) \oplus (x_3 \oplus y_3) = (x_1 \oplus x_2 \oplus x_3) \oplus (y_1 \oplus y_2 \oplus y_3) = x_5 \oplus y_5 = z_5.$$

即 $z_5 = z_1 \oplus z_2 \oplus z_3$ 。同理可证: $z_6 = z_1 \oplus z_2 \oplus z_4, z_7 = z_1 \oplus z_3 \oplus z_4$ 。

于是 $x^\circ y = z \in G$, 即 G 是封闭的。(3 分)

$$(2) \forall x, y, z \in G, \text{ 令 } (x^\circ y)^\circ z = a_1a_2a_3a_4a_5a_6a_7, x^\circ (y^\circ z) = b_1b_2b_3b_4b_5b_6b_7,$$

$$a_i = (x_i \oplus y_i) \oplus z_i = x_i \oplus (y_i \oplus z_i) = b_i, i = 1, 2, \dots, 7.$$

所以 G 中满足结合律。(3 分)

(3) 易验证, 单位元是 0000000。(1 分)

(4) $\forall x \in G, x^{-1} = x$ 。(1 分)

综上, G 构成群。

6. (5 分)

做无向图 $G = \langle V, E \rangle$, 其中 $V = \{v \mid v \text{ 表示学生}\}$, $E = \{\langle u, v \rangle \mid u, v \in V \wedge u \neq v \wedge u \text{ 与 } v \text{ 能合作}\}$, 则 G 为简单图, 且 $\delta(G) \geq 3$ 。(2 分)

于是 $u, v \in V$, 有 $d(u) + d(v) \geq 6$ 。可知 G 为哈密顿图, 因而存在着哈密顿回路。在回路上相邻的两个顶点所代表的两个人能合作。(2 分)

设 $G = v_1v_2v_3v_4v_5v_6$ 为 G 中的一条哈密顿回路, 则是 $\{v_1, v_2\}, \{v_3, v_4\}, \{v_5, v_6\}$ 一种满足要求的分组方案。(1 分)

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 p : 小明去美国留学, q : 小明去欧洲留学。命题“小明只能去美国留学或去欧洲留学。”的符号化形式为_____。
2. 令 $F(x)$: x 是苹果, $H(x, y)$: x 与 y 完全相同, $L(x, y)$: $x=y$ 。命题“没有完全相同的苹果。”的符号化形式为_____。
3. 集合 $A=\{1, 2, 3\}$ 的对称关系有_____个。
4. 设个体域 $D=\{1, 2, 3\}$, 消去公式 $\exists x \exists y (F(x) \rightarrow G(y))$ 中的量词后_____。
5. $\exists x F(x) \wedge \forall y G(y)$ 的前束范式为_____。
6. 设 $\langle S, *, \cdot \rangle$ 是格, 则运算 $*$ 和 \cdot 满足_____。
7. 设 L 是格, $\forall a, b, c \in L$, $(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) \leq (a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a)$ 的对偶命题是_____。
8. 无向二部图中的顶点集可划分为两个不相交的子集, 同一子集中的顶点间具有_____关系。
9. 设 G 为 n 阶 3-正则图, 则 G 的补图的边数为_____。
10. 平面图 G 中面的次数 R_i 与边数 m 的关系是_____。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times)

1. 陈述句“2015 年的元旦下大雪”是命题。
2. 若 A 和 B 是任意两个集合, 则 $A \times B = B \times A$ 。
3. 设 $A=\{1, 2, 3\}$, 则 $R=\{\langle 1, 3 \rangle\}$ 是 A 上的传递关系。
4. 任何两个具有 2^n 个元素的有限布尔代数都是同构的。
5. 一阶公式 $\forall x F(x) \rightarrow (\exists x \exists y G(x, y) \rightarrow \forall x F(x))$ 是非永真式的可满足式。
6. 小于 6 阶的群一定是循环群。
7. 设 $\langle R, +, \cdot \rangle$ 是环, 则 $\langle R, + \rangle$ 构成群, $\langle R, \cdot \rangle$ 构成半群。
8. 整数序列 $(1, 1, 1, 2, 2, 2, 2, 5)$ 可以充当无向树的度数序列。
9. 如果有向图 G 是强连通的, 则 G 必是欧拉图。
10. 若 n 阶无向连通图 G 中有割点或桥, 则 G 不是哈密顿图。

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. 求命题公式 $((p \vee q) \wedge (p \rightarrow q)) \leftrightarrow (q \rightarrow p)$ 的主合取范式和主析取范式。
2. 设 $G = \langle a \rangle$ 是 18 阶循环群, 求出该群的所有子群。
3. 无向树 T 有 3 个 3 度顶点, 2 个 4 度顶点, 其余的顶点均为树叶, 求 T 的顶点数。

四、证明题 (共 45 分)

- (8 分) 设 $f(x), g(x), m(x)$ 都是域 F 上的多项式, 证明: $f(x) = g(x) \bmod m(x)$, 当且仅当 $m(x) | (f(x) - g(x))$.
- (8 分) 在自然推理系统中构造推理的证明:
前提: $\forall x(F(x) \rightarrow G(x) \wedge H(x)), \exists x(F(x) \wedge R(x))$
结论: $\exists x(F(x) \wedge G(x) \wedge R(x))$
- (8 分) 设 S 是集合 A 上的等价关系, T 是集合 B 上的等价关系, 定义 $A \times B$ 上的关系 $R: \langle \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle \rangle \in R$ 当且仅当 $\langle x_1, x_2 \rangle \in S$ 且 $\langle y_1, y_2 \rangle \in T$. 证明: R 是等价关系.
- (8 分) 设 $f: R \times R \rightarrow C$, 其中 R, C 分别表示实数集和复数集, $f(\langle x, y \rangle) = x + iy$, $i^2 = -1$, 证明 f 是双射函数.
- (8 分) 设 $G_1 = \langle A, \circ \rangle$, $G_2 = \langle B, * \rangle$ 是群, 在集合 $A \times B$ 上定义二元运算 \bullet :
 $\forall \langle a_1, b_1 \rangle, \langle a_2, b_2 \rangle \in A \times B, \langle a_1, b_1 \rangle \bullet \langle a_2, b_2 \rangle = \langle a_1 \circ a_2, b_1 * b_2 \rangle$. 证明: $\langle A \times B, \bullet \rangle$ 构成群.
- (5 分) 若图 G 是不连通的, 则 G 的补图 \bar{G} 是连通的.

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

- $(p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$
- $\forall x \forall y ((F(x) \wedge F(y) \wedge \neg L(x, y)) \rightarrow \neg H(x, y))$
或 $\neg \exists x \exists y ((F(x) \wedge F(y) \wedge \neg L(x, y) \wedge H(x, y))$
- 2^6 或 64
- $(F(1) \wedge F(2) \wedge F(3)) \rightarrow (G(1) \vee G(2) \vee G(3))$
或 $\neg F(1) \vee \neg F(2) \vee \neg F(3) \vee G(1) \vee G(2) \vee G(3)$
或 $(F(1) \rightarrow G(1)) \vee (F(2) \rightarrow G(2)) \vee (F(3) \rightarrow G(3))$
- $\exists x \forall y (F(x) \wedge G(y))$ 或 $\forall y \exists x (F(x) \wedge G(y))$
- 交换律、结合律、吸收律 (、幂等律)
- $(a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a) \geq (a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a)$
- 不相邻
- $n(n-1)/2 - 3n/2$ 或 $(n^2 - 4n)/2$ 或 $n^2/2 - 2n$
- $\sum \deg(R_i) = 2m$

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times)

- \checkmark
- \times
- \checkmark
- \checkmark
- \times
- \times
- \checkmark
- \times
- \times
- \checkmark

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. 解:

主合取范式: $M_0 \wedge M_1 \wedge M_2$

主析取范式: m_3

2. 解:

1 阶子群: $\langle a^{18} \rangle = \{e\}$

2 阶子群: $\langle a^9 \rangle = \{e, a^9\}$

3 阶子群: $\langle a^6 \rangle = \{e, a^6, a^{12}\}$

6 阶子群: $\langle a^3 \rangle = \{e, a^3, a^6, a^9, a^{12}, a^{15}\}$

9 阶子群: $\langle a^2 \rangle = \{e, a^2, a^4, a^6, a^8, a^{10}, a^{12}, a^{14}, a^{16}\}$

18 阶子群: $\langle a \rangle = G$

3. 设树中有 x 片树叶, 由握手定理得:

$x + 3 \times 3 + 2 \times 4 = 2(5 + x - 1)$, 解得 $x = 9$ 。所以 T 中有 $3 + 2 + 9 = 14$ 个顶点。

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分) 证明:

(1) 充分性

设 $m(x) \mid (f(x) - g(x))$, 则 $f(x) - g(x) = q_1(x)m(x)$, $f(x) = g(x) + q_1(x)m(x)$ 。

再设, $m(x)$ 除 $g(x)$ 所得的商式为 $q_2(x)$, 余式为 $r_2(x)$, 则

$$g(x) = q_2(x)m(x) + r_2(x), \quad \partial r_2(x) < \partial m(x) \text{ 或 } r_2(x) = 0$$

则 $f(x) = q_1(x)m(x) + r_2(x) + q_2(x)m(x) = [q_1(x) + q_2(x)]m(x) + r_2(x)$ 。

因此, $f(x) = g(x) \bmod m(x)$ 。

(2) 必要性

若 $f(x) = g(x) \bmod m(x)$, 则 $f(x) = q_1(x)m(x) + r(x)$, $g(x) = q_2(x)m(x) + r(x)$,

$$\partial r(x) < \partial m(x) \text{ 或 } r(x) = 0$$

于是, $f(x) - g(x) = q_1(x)m(x) - q_2(x)m(x) = [q_1(x) - q_2(x)]m(x)$

显然有 $m(x) \mid (f(x) - g(x))$ 。

证毕。

2. (8分) 证明: \vdash

① $\exists x(F(x) \wedge R(x))$

前提引入 \vdash

② $F(a) \wedge R(a)$

①EI 规则 \vdash

③ $\forall x(F(x) \rightarrow G(x) \wedge H(x))$

前提引入 \vdash

④ $F(a) \rightarrow G(a) \wedge H(a)$

③UI 规则 \vdash

⑤ $F(a)$

②化简规则

(4分)

⑥ $G(a) \wedge H(a)$

④⑤假言推理 \vdash

⑦ $G(a)$

⑥化简规则 \vdash

⑧ $F(a) \wedge G(a) \wedge R(a)$

②⑦合取引入 \vdash

⑨ $\exists x(F(x) \wedge G(x) \wedge R(x))$

⑧EG 规则 \vdash

(8分)

一、填空题 (每小题 2 分, 共 10 分)

1. 令 p : 小明拿一个苹果, q : 小明拿一个梨。命题“小明只能从筐里拿一个苹果或一个梨。”的符号化形式为 $(p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$ 。
2. 设个体域为人类集合, $P(x)$: x 是总经理, $Q(x)$: x 有秘书, 则命题“只有总经理才有秘书”可符号化为 $\forall x(Q(x) \rightarrow P(x))$ 。
3. 设个体域 $D=\{1, 2, 3\}$, 消去公式 $\forall x \forall y (F(x) \rightarrow G(y))$ 中的量词后为 $(F(1) \vee F(2) \vee F(3)) \rightarrow (G(1) \wedge G(2) \wedge G(3))$ 。
4. 设 $A=\{1, 2, 3\}$ 和 $B=\{4, 5, 6, 8\}$, R 与 S 是从 A 到 B 的关系, 且 xRy 当且仅当 $\gcd(x, y)=1$, 即 x 与 y 的最大公约数等于 1, xSy 当且仅当 $x+y \leq 8$, 则 $R \cap S = \{<1, 4>, <1, 5>, <1, 6>, <2, 5>, <3, 4>\}$ 。
5. 设 R 是实数集合, $f: R \rightarrow R, f(x)=x^2-x+2, g: R \rightarrow R, g(x)=x-3$, 则 $f \circ g = x^2-x-1$ 。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 10 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times)

1. 陈述句“火星上有生命”不是命题。 \times
2. 公式 $\exists x(F(x) \wedge G(x)) \rightarrow \forall y G(y)$ 是非永真式的可满足式。 \checkmark
3. 集合的对称差运算满足结合律。 \checkmark
4. 若 R 是集合 A 上的传递关系, 则 R^2 也是集合 A 上的传递关系。 \checkmark
5. 集合的等势具有自反性、对称性和传递性。 \checkmark

三、计算题 (每小题 10 分, 共 20 分)

1. 求命题公式 $\neg((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow p)) \vee \neg((r \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg p)$ 的主合取范式和主析取范式。

主合取范式: $M_{000} \wedge M_{010} \wedge M_{111} (M_0 \wedge M_2 \wedge M_7)$

主析取范式: $m_{001} \vee m_{011} \vee m_{100} \vee m_{101} \vee m_{110} (m_1 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6)$

2. 设 $A=\{1, 2\}$, 则

(1) $A \oplus A = \text{空集}$, $\text{card } A = 2$

(2) A 上有 16 个二元关系。其中 4 个自反关系, 4 个反自反关系, 8 个对称关系, 12 个反对称关系, 2 个等价关系, 3 个偏序关系。

(3) A^A 中有 4 个函数, 其中有 2 个是满射。

(1) $A \oplus A = \text{空集}$, $\text{card } A = 2$

(2) A 上有 16 个二元关系。其中 4 个自反关系, 4 个反自反关系, 8 个对称关系, 12 个反对称关系, 2 个等价关系, 3 个偏序关系。

(3) A^A 中有 4 个函数, 其中有 2 个是满射。

四、证明题 (每小题 15 分, 共 60 分)

1. 在自然推理系统 P 中构造下面推理的证明:

如果存在偶数, 则所有有理数都可以表示成分数。如果存在素数, 则存在有理数, 因此, 如果存在偶素数, 则存在分数。

设 $E(x)$: x 是偶数, $Q(x)$: x 是有理数, $S(x)$: x 是素数, $F(x)$: x 是分数。

前提: $\exists x E(x) \rightarrow \forall x (Q(x) \rightarrow F(x))$, $\exists x S(x) \rightarrow \exists x Q(x)$

结论: $\exists x (E(x) \wedge S(x)) \rightarrow \exists x F(x)$

证明:

(1) $\exists x (E(x) \wedge S(x))$

附加前提引入

(2) $\exists x E(x)$

(1) 置换

(3) $\exists x S(x)$

(1) 置换

(4) $\exists x E(x) \rightarrow \forall x (Q(x) \rightarrow F(x))$

前提引入

(5) $\forall x (Q(x) \rightarrow F(x))$

(2)(4) 假言推理

(6) $\exists x S(x) \rightarrow \exists x Q(x)$

前提引入

(7) $\exists x Q(x)$

(3)(6) 假言推理

(8) $Q(c)$

(7) EI 规则

(9) $Q(c) \rightarrow F(c)$

(5) UI 规则

(10) $F(c)$

(8)(9) 假言推理

(11) $\exists x F(x)$

(10) EG 规则

(12) $\exists x (E(x) \wedge S(x)) \rightarrow \exists x F(x)$

(1)(11) 附加前提

2. 证明 $A \cup B = E \Leftrightarrow \sim A \subseteq B \Leftrightarrow \sim B \subseteq A$ 。

证明 $A \cup B = E \Rightarrow \sim A \subseteq B$

任取 x ,

$$\begin{aligned} x \in \sim A &\Leftrightarrow x \in \sim A \cap E \Leftrightarrow x \in \sim A \cap (A \cup B) \\ &\Leftrightarrow x \in \sim A \cap A \vee x \in \sim A \cap B \Leftrightarrow x \in \sim A \cap B \\ &\Leftrightarrow x \in \sim A \wedge x \in B \Rightarrow x \in B \end{aligned}$$

若 $\sim A \subseteq B$, 下面证明 $A \cup B = E$ 。显然 $A \cup B \subseteq E$ 。

任取 x ,

$$\begin{aligned} x \in E &\Rightarrow x \in \sim A \cup A \Leftrightarrow x \in \sim A \vee x \in A \\ &\Rightarrow x \in B \vee x \in A \Rightarrow x \in A \cup B \end{aligned}$$

因此 $E \subseteq A \cup B$ 。这就证明了 $A \cup B = E$ 。

综合上述有

$$\begin{aligned} A \cup B = E &\Rightarrow \sim A \subseteq B \\ \sim A \subseteq B &\Leftrightarrow \forall x (x \in \sim A \rightarrow x \in B) \Leftrightarrow \forall x (\neg x \in A \rightarrow x \in B) \\ &\Leftrightarrow \forall x (\neg x \in B \rightarrow x \in A) \Leftrightarrow \forall x (x \in \sim B \rightarrow x \in A) \Leftrightarrow \sim B \subseteq A \end{aligned}$$

3. 设 R 是一个二元关系, 设 $S = \{ \langle a, b \rangle \mid \text{对于某一 } c, \text{ 有 } \langle a, c \rangle \in R \text{ 且 } \langle c, b \rangle \in R \}$, 证明: 若 R 是一个等价关系, 则 S 也是一个等价关系。

证明: 设 R 是 A 上的等价关系。

(1) 对任意 $x \in A$, 因为 R 在 A 上自反, 所以 $\langle x, x \rangle \in R$ 。由 S 的定义, $\langle x, x \rangle \in S$, 所以 S 是自反的。

(2) 对任意的 $x, y \in A$, 若 $\langle x, y \rangle \in S$, 则存在某个 c , 使得 $\langle x, c \rangle \in R \wedge \langle c, y \rangle \in R$ 。因为 R 是对称的, 故有: $\langle c, x \rangle \in R \wedge \langle y, c \rangle \in R$ 。由 S 的定义, $\langle y, x \rangle \in S$, 即 S 是对称的。

(3) 对任意 $x, y, z \in A$, 若 $\langle x, y \rangle \in S, \langle y, z \rangle \in S$, 则必存在某个 c_1 , 使得 $\langle x, c_1 \rangle \in R, \langle c_1, y \rangle \in R$ 。由 R 传递性, $\langle x, y \rangle \in R$ 。同理存在 c_2 , 使得 $\langle y, c_2 \rangle \in R, \langle c_2, z \rangle \in R$ 。由 R 的传递性, $\langle y, z \rangle \in R$ 。在由 S 定义, 得 $\langle x, z \rangle \in S$ 。即 S 是传递的。

所以 S 是 A 上的等价关系。

4. 设满射函数 $f: A \rightarrow A$, 且 $f \circ f = f$ 。证明 $f = I_A$ 。

证明: 任取 $y \in A$, 必有 $x \in A$ 使得 $\langle x, y \rangle \in f$ 。由于题设有 $\langle x, y \rangle \in f \circ f$, 因此存在 $z \in A$ 使得 $\langle x, z \rangle \in f$ 且 $\langle z, y \rangle \in f$ 。由于 $f(x)$ 是唯一的, 因此 $y = z$, 从而 $\langle y, y \rangle \in f$ 。由于 y 的任意性, 知 $I_A \subseteq f$ 。

任取 $\langle x, y \rangle \in f$ 。根据题设存在 $z \in A$ 使得 $\langle x, z \rangle \in f$ 且 $\langle z, y \rangle \in f$ 。由于 $I_A \subseteq f$, 有 $\langle x, x \rangle \in f, \langle z, z \rangle \in f$, 因此 $x = z, z = y$, 从而得到 $x = y$ 。这就证明了 $f \subseteq I_A$ 。

综合上述命题得证。

一、填空题（每小题 2 分，共 10 分）。

1. 令 p : 小明拿一个苹果, q : 小明拿一个梨。命题“小明只能从筐里拿一个苹果或一个梨。”的符号化形式为_____。
2. 设个体域为人类集合, $P(x)$: x 是总经理, $Q(x)$: x 有秘书, 则命题“只有总经理才有秘书。”可符号化为_____。
3. 设个体域 $D=\{1, 2, 3\}$, 消去公式 $\forall x \forall y (F(x) \rightarrow G(y))$ 中的量词后为_____。
4. 设 $A=\{1, 2, 3\}$ 和 $B=\{4, 5, 6, 8\}$, R 与 S 是从 A 到 B 的关系, 且 xRy 当且仅当 $\gcd(x, y)=1$, 即 x 与 y 的最大公约数等于 1, xSy 当且仅当 $x+y < 8$, 则 $R \cap S =$ _____。
5. 设 \mathbf{R} 是实数集合, $f: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$, $f(x)=x^2-x+2$, $g: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$, $g(x)=x-3$, 则 $f \circ g =$ _____。

二、判断题（每小题 2 分，共 20 分，正确的划 \checkmark ，错误的划 \times ）。

1. 陈述句“存在高效的算法可以判断两个图是否同构”是命题。
2. 一阶公式 $\forall x (F(x) \rightarrow (F(x) \vee G(x)))$ 是非永真式的可满足式。
3. 若 A 和 B 是任意两个集合, 则 $(A-B) \cap (B-A) = \emptyset$ 。
4. 一个关系 R , 如果不是对称的, 则一定是反对称的。
5. 有穷偏序集中一定存在极大元和极小元, 但不一定存在最大元和最小元。
6. 设 $\langle \mathbf{R}, +, \cdot \rangle$ 是代数系统, $+$ 和 \cdot 是二元运算, 如果 $\langle \mathbf{R}, + \rangle$ 构成交换群, $\langle \mathbf{R}, \cdot \rangle$ 构成半群, 则称 $\langle \mathbf{R}, +, \cdot \rangle$ 是一个环。
7. 任何有限布尔代数的基数都是 2^n , 其中 n 是自然数。
8. 整数序列 $(1, 2, 3, 4, 5, 6)$ 可以简单图化。
9. 无向图 G 中只有两个奇度顶点 u 与 v , 则 u 与 v 必连通。
10. 无向图中的最长路径是唯一的。

三、计算题（每小题 5 分，共 15 分）。

1. 求命题公式 $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)$ 的主合取范式和主析取范式。
2. 设 $G = \langle a \rangle$ 是 30 阶循环群, 求出该群的所有子群和生成元。

3. (8分)证明:

(1) 自反性

任取 $x_1 \in A, y_1 \in B$, 已知 S 是集合 A 上的等价关系, T 是集合 B 上的等价关系。则有 $\langle x_1, x_1 \rangle \in S \wedge \langle y_1, y_1 \rangle \in T$ 。由定义可知, $\langle \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_1, y_1 \rangle \rangle \in R$, 即 R 是 $A \times B$ 上自反的关系。 (2分)

(2) 对称性

任取 $\langle \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle \rangle \in R$, 则 $\langle x_1, x_2 \rangle \in S, \langle y_1, y_2 \rangle \in T$, 已知 S, T 是等价关系。则有 $\langle x_2, x_1 \rangle \in S, \langle y_2, y_1 \rangle \in T$ 。由定义可知, $\langle \langle x_2, y_2 \rangle, \langle x_1, y_1 \rangle \rangle \in R$, 即 R 是 $A \times B$ 上对称的关系。 (5分)

(3) 传递性

任取 $\langle \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_2, y_2 \rangle \rangle \in R, \langle \langle x_2, y_2 \rangle, \langle x_3, y_3 \rangle \rangle \in R$, 由定义可知 $\langle x_1, x_2 \rangle \in S \wedge \langle y_1, y_2 \rangle \in T, \langle x_2, x_3 \rangle \in S \wedge \langle y_2, y_3 \rangle \in T$, 已知 S, T 是等价关系。则有 $\langle x_1, x_3 \rangle \in S \wedge \langle y_1, y_3 \rangle \in T$ 。由定义可知, $\langle \langle x_1, y_1 \rangle, \langle x_3, y_3 \rangle \rangle \in R$, 即 R 是 $A \times B$ 上传递的关系。

综上所述, R 是 $A \times B$ 上的等价关系。

证毕。

(8分)

4. (8分)证明:

(1) 先证 f 是满射。

任取 $u+iv \in C$, 存在 $\langle u, v \rangle \in R \times R$, 且 $f(\langle u, v \rangle) = u+iv$, 从而 f 是满射的。 (4分)

(2) 再证 f 是单射。

任取 $\langle x, y \rangle$ 和 $\langle u, v \rangle$,

$$f(\langle x, y \rangle) = f(\langle u, v \rangle) \Rightarrow x+iy = u+iv \Rightarrow x=u \wedge y=v \Rightarrow \langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle.$$

从而 f 是单射的。

综上所述 f 是双射。

(8分)

5. (8分) 证明: \langle

(1) 任取 $\langle a, b \rangle, \langle c, d \rangle \in A \times B$

$$\langle a, b \rangle * \langle c, d \rangle = \langle a \circ c, b * d \rangle \in A \times B$$

所以 $*$ 是封闭的。

(2分)

(2) 任取 $\langle a, b \rangle, \langle c, d \rangle, \langle u, v \rangle \in A \times B$

$$(\langle a, b \rangle * \langle c, d \rangle) * \langle u, v \rangle = \langle a \circ c, b * d \rangle * \langle u, v \rangle = \langle (a \circ c) \circ u, (b * d) * v \rangle = \langle a \circ c \circ u, b * d * v \rangle$$

$$\langle a, b \rangle * (\langle c, d \rangle * \langle u, v \rangle) = \langle a, b \rangle * \langle c \circ u, d * v \rangle = \langle a \circ (c \circ u), b * (d * v) \rangle = \langle a \circ c \circ u, b * d * v \rangle$$

所以 $*$ 是可结合的。

(4分)

(3) 设 e_1 和 e_2 是 \circ 和 $*$ 的单位元, 任取 $\langle a, b \rangle \in A \times B$

$$\langle a, b \rangle * \langle e_1, e_2 \rangle = \langle a \circ e_1, b * e_2 \rangle = \langle a, b \rangle$$

$$\langle e_1, e_2 \rangle * \langle a, b \rangle = \langle e_1 \circ a, e_2 * b \rangle = \langle a, b \rangle$$

所以 $\langle e_1, e_2 \rangle$ 是 $*$ 的单位元。

(6分)

(4) 设 a^{-1}, b^{-1} 是 a 和 b 关于 \circ 和 $*$ 的可逆元素, 任取 $\langle a, b \rangle \in A \times B$

$$\langle a, b \rangle * \langle a^{-1}, b^{-1} \rangle = \langle a \circ a^{-1}, b * b^{-1} \rangle = \langle e_1, e_2 \rangle$$

$$\langle a^{-1}, b^{-1} \rangle * \langle a, b \rangle = \langle a^{-1} \circ a, b^{-1} * b \rangle = \langle e_1, e_2 \rangle$$

所以 $\langle a, b \rangle$ 的逆元是 $\langle a^{-1}, b^{-1} \rangle$ 。

综上, $\langle A \times B, * \rangle$ 构成群。

(8分)

6. (5分) 证明: \langle

若图 $G = \langle V, E \rangle$ 是不连通的, 可设图 G 的连通分支是 $G(V_1), G(V_2), \dots, G(V_m)$ ($m \geq 2$)。由于任意两个连通分支 $G(V_i)$ 与 $G(V_j)$ ($i \neq j$) 之间不连通, 因此两个结点子集 V_i 与 V_j 之间的所有连线都在图 G 的补图 \bar{G} 中。任取两个结点 u 和 v , 有两种情形:

(1) u 和 v 分别属于两个不同结点子集 V_i 与 V_j 。由上可知 \bar{G} 包含边 (u, v) , 故 u 和 v 在 \bar{G} 中是连通的。

(2) u 和 v 属于同一结点子集 V_i 。可在另一个结点子集 V_j 中取一个结点 w , 由上可知边 (u, w) 及边 (v, w) 均在 \bar{G} 中, 故邻接边 (u, w) 和 (w, v) 组成的路连接结点 u 和 v , 即 u 和 v 在 \bar{G} 中也是连通的。

由此可知, 当图 G 是不连通图时, \bar{G} 必是连通图。

(5分)

哈尔滨工程大学本科生考试试卷

(2010 年 春季 学期)

课程编号: 0906101 课程名称: 离散数学 (A 卷)

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 P : 小张学习努力, q : 小张考试及格。命题“小张只有学习努力才能考试及格。”的符号化形式为_____。
2. 令 $S(x)$: x 是学生, $T(y)$: y 是老师, $H(x,y)$: x 超越 y 。命题“学生会超越老师的。”的符号化形式为_____。
3. 设个体域 $D=\{1,2\}$, 消去公式 $\exists x \forall y F(x,y)$ 中的量词后为_____。
4. 8 元布尔代数有_____个子布尔代数。
5. 设 A 和 B 是集合, 则 $A^B = \{ \}$ 。
6. 6 阶群的子群的阶数只可能是_____。
7. 设 $\langle R, +, \times \rangle$ 是环, 则 $\langle R, + \rangle$ 构成_____, $\langle R, \times \rangle$ 构成_____, 且 \cdot 对 $+$ 具有_____。
8. 有向图 D 是欧拉图的充分必要条件是_____。
9. N 阶无向简单图 G 中, 任意两个不相邻结点 u, v , 应满足_____, G 为哈密顿图。
10. N 阶无向连通图 G 至少具有_____条边。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 $\sqrt{}$, 错误的划 \times)

1. 任意谓词公式一定存在与其等值的前束范式。
2. “两个等价关系的复合关系不一定还是等价关系”是真命题。
3. 重言式的主合取范式为空。
4. 无限不可数集合的基数为 \aleph_0 。
5. 格 $\langle S, *, \vee \rangle$ 中的二元运算 $*$ 和 \vee 具有交换律、结合律和分配律。
6. 代数系统中的幺元一定不是零元。
7. 整数列 $\{1,2,2,2,3\}$ 可以简单图化。
8. 无向二部图中无奇数长度的回路。
9. 连通图 G 是树当且仅当 G 中任意两个结点之间仅有一条初级通路。
10. 连通平面图 G 满足 $m-n+1=2$ 。 (m : 边数, n : 结点数, r : 面数)。

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. 求命题公式 $(\neg p \wedge q)$ 的主合取范式。
2. 设 $A=\{1,2,3,4\}$, 给出集合 A 上所有具有两个分块的划分所对应的等价关系。
3. 无向树 T 有 2 个 2 度结点, 4 个 3 度结点, 其余均为叶子, 求 T 的树叶数。

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分) 设 f 和 g 分别是 A 到 B 和从 B 到 C 的函数, 证明: 若 $f \circ g$ 是满射, 则 g 是满射。
2. (8 分) 在自然推理系统 F 中构造推理的证明:
前提: $\forall x(F(x) \rightarrow G(x)), \exists x(F(x) \wedge I(x))$
结论: $\exists x(G(x) \wedge I(x))$
3. (8 分) 设 $\langle A, R_1 \rangle, \langle B, R_2 \rangle$ 为偏序集, 定义 $A \times B$ 上的二元关系 R 如下:
对于任意的 $\langle x, y \rangle, \langle u, v \rangle \in A \times B$,
 $\langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle$ 当且仅当 $x R_1 u$ 且 $y R_2 v$
证明 R 为 $A \times B$ 上的偏序关系。
4. (8 分) 设 A 为集合, \oplus 为集合的对称差运算, 证明: $\langle P(A), \oplus \rangle$ 是群。
5. (8 分) 设 $\langle G, * \rangle$ 是群, 证明: 对于 $\forall a \in G$, a 与 a^{-1} 具有相同的阶。
6. (5 分) 设 G 为无向图, 证明: 若 G 中有桥或割点, 则 G 不是哈密顿图。

2009 级离散数学 A 卷试题参考答案

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. $q \rightarrow p$
2. $\forall x \forall y (S(x) \wedge T(y) \rightarrow H(x,y)) / \exists x \exists y (S(x) \wedge T(y) \wedge H(x,y))$
3. $(F(1,1) \wedge F(1,2)) \vee (F(2,1) \wedge F(2,2))$ 4. 4
5. $f \in B \rightarrow A$ 的函数 6. 1、2、3、6
7. 交换群、半群、分配律 8. D 是强连通图且每个结点的出度等于入度
9. $\deg(u) + \deg(v) \geq n$ 10. $n-1$

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划“√”, 错误的划“×”)

1. √ 2. √ 3. √ 4. × 5. ×
6. × 7. × 8. √ 9. √ 10. ×

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. $M_{\min}(M_0)$
2. $R_1 = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 4, 2 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 3 \rangle \}$
- $R_2 = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 4, 1 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 3 \rangle \}$
- $R_3 = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 4, 1 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 4, 2 \rangle \}$
- $R_4 = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 2 \rangle \}$
- $R_5 = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 4, 3 \rangle \}$
- $R_6 = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 4, 2 \rangle \}$
- $R_7 = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 4, 1 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 2 \rangle \}$
3. 6

四、证明题 (共 45 分)

1. 对于任意 $z \in C$, 由 to_g 是满射, 必存在 $x \in A$, 使得 $to_g(x) = z$ ($f(x)$):
由 f 是 A 到 B 的函数, 必存在 $y \in B$, 使得 $f(x) = y$. 即有 $to_g(y)$ 成立.
2. ① $\exists x (f(x) \wedge I(x))$ 前提引入
 ② $f(a) \wedge I(a)$ ① ES
 ③ $f(a)$ ② 化简规则
 ④ $I(a)$ ② 化简规则

$$\textcircled{5} \forall x(F(x) \rightarrow G(x))$$

前提引入

$$\textcircled{6} F(a) \rightarrow G(a)$$

$\textcircled{5}$ US

$$\textcircled{7} G(a)$$

$\textcircled{3}\textcircled{6}$ 假言推理

$$\textcircled{8} I(a) \wedge G(a)$$

$\textcircled{4}\textcircled{7}$ 合取

$$\textcircled{9} \exists x(G(x) \wedge I(x))$$

$\textcircled{9}$ EG 假言推理

3. (1) 对任 $\langle x, y \rangle \in A \times B$, 由 xR_1x, yR_2y , 得 $\langle x, y \rangle R \langle x, y \rangle$, 所以 R 满足自反性。

(2) 若 $\langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle$ 和 $\langle u, v \rangle R \langle x, y \rangle$, 则 xR_1u, yR_2v 和 uR_1x, vR_2y , 由 R_1, R_2 的反对称性, 得 $x=u, y=v$, 即 $\langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle$; R 满足反对称性。

(3) 若 $\langle x, y \rangle R \langle u, v \rangle$ 和 $\langle u, v \rangle R \langle w, s \rangle$, 则 xR_1u, yR_2v 和 uR_1w, vR_2s , 由 R_1, R_2 的传递性, 得 xR_1w, yR_2s , 即有 $\langle x, y \rangle R \langle w, s \rangle$, R 满足传递性。

综上, R 为 $A \times B$ 上的偏序关系。

4. (1) $\forall B, C \in P(A)$, 有 $B \subseteq A, C \subseteq A$, 则 $B \cap C = (B \cup C) - (B \cup C) \subseteq (B \cup C) \subseteq A$, $B \cap C \in P(A)$, 满足封闭性。

(2) $\forall B, C, D \in P(A)$, 有 $B \subseteq A, C \subseteq A, D \subseteq A$,

由 \oplus 的性质知: $(B \cap C) \cap D = B \cap (C \cap D)$, 满足结合性。

(3) $\forall B \in P(A)$, $B \cap \emptyset = \emptyset \cap B = \emptyset$, \emptyset 是幺元。

(4) $\forall B \in P(A)$, $B \cap B = B$, B 以自身为逆元。

5. 设 $|a| = n$, 有 $a^n = e$, 则 $(a^{-1})^n = (a^{-1})^n * a^n = (a^{-1} * a)^n = e$ 。
若存在 $0 < k < n$, 使得 $(a^{-1})^k = e$, 则 $a^k = (a^{-1})^k * a^n = (a^{-1} * a)^n = e$ 。与 $|a| = n$ 矛盾, 所以必有 $|a^{-1}| = n$ 。

6. 假设 G 中有桥, 设 $e = (u, v)$ 为其中一桥。考虑 $G - e$ 产生 k ($k \geq 2$) 个连通分支, 对任意连通分支 G_i 与 G_j ($i \neq j$), 它们之间的任何回路 C 都必须经过 $e = (u, v)$ 至少两次, u, v 在 C 上重复出现, 则 C 不是汉密尔顿回路。由 C 的任意性, 问题得证。同理可证 G 中有割点的情况。

哈尔滨工程大学本科生考试试卷

(2009 年 秋季 学期)

课程编号: 06020020 课程名称: 离散数学 (A 卷)

一、填空题 (每小题 3 分, 共 30 分)

1. 设 p : 他生病了, q : 他出差了, r : 我同意他不参加学习。则命题“如果他生病了或出差了, 我就同意他不参加学习。”符号化的结果为_____。
2. 公式 $\forall x((A(x) \rightarrow B(y, x)) \wedge \exists z C(y, z)) \rightarrow D(x)$ 中, 自由变元是_____。
3. 若个体域 $D = \{1, 2\}$, 谓词 $P(x, y): x + y = 4$ 。则谓词公式 $\exists x \forall y P(x, y)$ 的真值为_____。
4. 若集合 $A = \{\{1\}, \{3\}\}$, $B = \{1, 3\}$, 则 $A \cap B$ _____。
5. 设集合 $A = \{1, 2, 3\}$ 上的函数分别为: $f = \{<1, 2>, <2, 1>, <3, 3>\}$, $g = \{<1, 3>, <2, 2>, <3, 2>\}$, 则复合函数 $g \circ f$ _____。
6. 设 $V = \{S, o\}$ 是代数系统, \circ 为二元运算, 如果 \circ 是_____ , 则称为 V 为半群。
7. 设 R 是整环, 且 R 中至少含有两个元素, 若 $\forall a \in R^* = R - \{0\}$, 都有_____ , 则称 R 为域。
8. 连通且_____ 的无向图称为无向树, 简称为树。
9. 对于任意的连通的平面图 G , 其顶点数、边数和面数分别为 n, m, r , 则关于 n, m, r 三者之间的关系的欧拉公式为_____。
10. 设 $<L, \leq>$ 是格, 则运算 \vee 和 \wedge 适合交换律、_____、幂等律和吸收律。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \vee , 错误的划 \times)

1. 命题公式 $\neg(p \rightarrow (p \vee q)) \wedge r$ 是矛盾式。
2. $\forall x(A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow \forall x A(x) \vee \forall x B(x)$, 其中 $A(x)$, $B(x)$ 为含 x 自由出现的公式。
3. 关系 R_1 和 R_2 都是自反的, 则 $R_1 \cup R_2$ 也是自反的。

姓名: _____

学号: _____

班级: _____

4. 不存在无穷可数集合。
5. 设 G 为群, H 是 G 的非空子集, 则 H 是 G 的子群当且仅当 $\forall a, b \in H$ 有 $ab^{-1} \in H$ 。
6. 设 G 是群, H 是 G 的子群, 则 $|G| = |H| \cdot |[G:H]|$ 。
7. 无向图 G 是欧拉图当且仅当 G 是连通图, 且 G 中没有奇度顶点。
8. 无向标定图 G 中的初级通路一定是简单通路。
9. 设 $<L, \wedge, \vee, 0, 1>$ 是分配格, 若 $a \in L$, 且对于 a 存在补元 b , 则 b 是 a 的惟一补元。
10. 设 G^* 是连通平面图 G 的对偶图, 则 G^* 的顶点数 n^* 与 G 的顶点数 n 相等。

三、计算题 (每小题 6 分, 共 18 分)

1. 用等值演算法求命题公式 $(\neg p \vee q) \rightarrow r$ 的主合取范式。

2. 75 个儿童到公园游乐场游玩, 他们在那里可以骑旋转木马, 坐滑轨铁道, 乘宇宙飞船, 已知其中 20 人这三种东西都乘过, 其中 55 人至少乘坐过其中的两种。若每样乘坐一次的费用是 0.5 元, 公园游乐场总收入 70 元, 用包含排斥原理求有多少儿童没有乘坐过其中任何一种。

3. 已知一棵无向树中有 2 个 2 度顶点, 1 个 3 度顶点, 3 个 4 度顶点, 其余顶点度数都为 1。问它有多少个 1 度顶点。

四、证明题 (每小题 8 分, 共 32 分)

1. 在自然推理系统 F 中构造推理的证明:

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

2. 若非空集合 A 上的二元关系 R 和 S 是等价关系, 试证明: $R \cap S$ 也是 A 上的等价关系。

3. 设 $G = \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$, i 为虚数单位, 即 $i^2 = -1$ 。证明 $<G, +>$ 是群 (其中“+”为一般意义下的复数加法)。

4. 设 $G = <V, E>$ 是连通的简单平面图, 每个面的次数至少为 3, 面数为 k , 顶点数 $|V| = n$ 且 $n \geq 3$, 试证明 $k \leq 2n - 4$ 。

离散数学 2009 年秋季学期 A 卷试题参考答案

一、填空题（每小题 3 分，共 30 分）

- | | |
|---|----------------|
| 1. $p \vee q \rightarrow r$ | 2. x, y |
| 3. 假或 0 | 4. \emptyset |
| 5. $\{ \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 1 \rangle \}$ | 6. 可结合的 |
| 7. $a^{-1} \in R$ 或 a 有逆元 | 8. 无回路 |
| 9. $n - m + r = 2$ | 10. 结合律 |

二、判断题（每小题 2 分，共 20 分，正确的划 \checkmark ，错误的划 \times ）

- | | | | | |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| 1. \checkmark | 2. \times | 3. \checkmark | 4. \times | 5. \checkmark |
| 6. \times | 7. \checkmark | 8. \checkmark | 9. \checkmark | 10. \times |

三、计算题（每小题 6 分，共 18 分）

1. 解：

$$\begin{aligned}
 (\neg p \vee q) \rightarrow r &\Leftrightarrow \neg(\neg p \vee q) \vee r \\
 &\Leftrightarrow (p \wedge \neg q) \vee r \\
 &\Leftrightarrow (p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) && (3 \text{ 分}) \\
 &\Leftrightarrow (p \vee \neg q \vee r) \wedge (p \vee q \vee r) \wedge (p \vee \neg q \vee r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee r) \\
 &\Leftrightarrow M_0 \wedge M_2 \wedge M_6 && (6 \text{ 分})
 \end{aligned}$$

2. 解：

设 A 、 B 、 C 分别表示骑旋转木马、坐滑行铁道、乘宇宙飞船的儿童组成的集合， $|A \cap B \cap C| = 20$ ， $|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| - 2|A \cap B \cap C| = 55$ ， $|A| + |B| + |C| = 70/0.5 = 140$ 。

由包含排斥原理，得

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

所以

$$\begin{aligned}
 |\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C}| &= 75 - |A \cup B \cup C| = 75 - (|A| + |B| + |C|) + (|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| - 2|A \cap B \cap C|) + |A \cap B \cap C| \\
 &= 75 - 140 + 55 + 20 = 10
 \end{aligned}$$

没有乘坐过其中任何一种的儿童共 10 人。 (6 分)

3. 解:

设它有 k 个 1 度顶点, 则由欧拉握手定理得

$$\begin{aligned}\sum_{i=1}^n d(v_i) &= 2|E| \\ &= 1 \times 3 + 2 \times 2 + 3 \times 4 + 1 \times k = 19 + k\end{aligned}\quad (3 \text{ 分})$$

又因为它是一棵树, 有 $|E| = k + 1 + 2 + 3 - 1 = k + 5$

从而 $2(k + 5) = k + 19$, 解得 $k = 9$ 。故它有 9 个 1 度顶点。 (6 分)

四、证明题 (每小题 8 分, 共 42 分)

1. 证明:

- | | | |
|--|---------|-------|
| ① $\exists x H(x)$ | 前提引入 | |
| ② $\forall x (F(x) \vee (G(x)))$ | 前提引入 | |
| ③ $H(c)$ | ①EI | |
| ④ $F(c) \vee G(c)$ | ②UI | |
| ⑤ $\forall x (G(x) \rightarrow \neg H(x))$ | 前提引入 | |
| ⑥ $G(c) \rightarrow \neg H(c)$ | ⑤UI | (3 分) |
| ⑦ $\neg G(c)$ | ③⑥拒取式 | (5 分) |
| ⑧ $F(c)$ | ④⑦析取三段论 | |
| ⑨ $\exists x F(x)$ | ⑧EG | (8 分) |

2. 证明:

(1) 自反性

$\forall x \in A$, 因为 R 和 S 是自反关系, 所以 $\langle x, x \rangle \in R$ 、 $\langle x, x \rangle \in S$, 因而 $\langle x, x \rangle \in R \cap S$, 故 $R \cap S$ 是自反的。 (2 分)

(2) 对称性

$\forall x, y \in A$, 若 $\langle x, y \rangle \in R \cap S$, 则 $\langle x, y \rangle \in R$ 、 $\langle x, y \rangle \in S$, 因为 R 和 S 是对称关系, 所以因 $\langle y, x \rangle \in R$ 、 $\langle y, x \rangle \in S$, 因而 $\langle y, x \rangle \in R \cap S$, 故 $R \cap S$ 是对称的。 (5 分)

(3) 传递性

$\forall x, y, z \in A$, 若 $\langle x, y \rangle \in R \cap S$ 且 $\langle y, z \rangle \in R \cap S$, 则 $\langle x, y \rangle \in R$ 、 $\langle x, y \rangle \in S$ 且 $\langle y, z \rangle \in R$ 、 $\langle y, z \rangle \in S$, 因为 R 和 S 是传递的, 所以因 $\langle x, z \rangle \in R$ 、 $\langle x, z \rangle \in S$,

因而 $\langle x, z \rangle \in R \cap S$, 故 $R \cap S$ 是传递的。

综上所述, $R \cap S$ 是等价关系。

证毕。 (8分)

3. 证明:

(1) 封闭性

任取 $a+bi, c+di \in G$, 有

$$(a+bi) + (c+di) = (a+c) + (b+d)i \in G \quad (2 \text{ 分})$$

(2) 结合性

任取 $a+bi, c+di, e+fi \in G$, 有

$$\begin{aligned} ((a+bi) + (c+di)) + (e+fi) &= (a+c) + (b+d)i + (e+fi) \\ &= (a+c+e) + (b+d+f)i \end{aligned}$$

同理

$$(a+bi) + ((c+di) + (e+fi)) = (a+c+e) + (b+d+f)i \quad (4 \text{ 分})$$

(3) 单位元

0 是单位元。 (6分)

(4) 逆元

任取 $a+bi \in G$, $-a-bi \in G$ 是其逆元。

综上所述 $\langle G, + \rangle$ 是群。

证毕。 (8分)

4. 证明:

记 $|E| = m$ 。因为 $G = \langle V, E \rangle$ 是连通的简单平面图, 每个面的度数都不小于 3。

从而由公式 $\sum_{i=1}^k \deg(R_i) = 2|E|$ 可得

$$3k \leq 2m \quad (1) \quad (3 \text{ 分})$$

再由欧拉公式 $n - m + k = 2$ 有

$$m = n + k - 2 \quad (2) \quad (6 \text{ 分})$$

由 (1) (2) 两式得

$$k \leq 2n - 4$$

证毕。 (8分)

哈尔滨工程大学本科生考试试卷

(2009 年 秋季 学期)

课程编号: 06020020 课程名称: 离散数学 (A 卷)

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 p : 张三拿一个苹果, q : 张三拿一个梨。命题“张三只能拿一个苹果或一个梨。”的符号化形式为_____。
2. 令 $F(x)$: x 是火车, $G(y)$: y 是汽车, $H(x,y)$: x 比 y 快。命题“说火车都比汽车快是不对的。”的符号化形式为_____。
3. 设个体域 $D=\{a, b\}$, 消去公式 $\forall x \exists y F(x, y)$ 中的量词后为_____。
4. 设集合 $A=\{1, 2, \dots, 10\}$, 那么 A 上既是自反的又是对称的关系有_____个。
5. 设 G 是 n 阶群, 则 $\forall a \in G, |a|$ 是 n 的因子, 且有 $a^n =$ _____。
6. 设 $G=\langle a \rangle$ 为 12 阶循环群, 则 G 的生成元为_____。
7. 代数系统 $\langle S, *, \cdot \rangle$ 中, 二元运算 $*$ 和 \cdot 具有_____则 $\langle S, *, \cdot \rangle$ 构成格。
8. 设有向图 D 是 n 阶单向连通图, 但不是强连通图, 则在 D 中至少加_____条边就成为强连通图。
9. 完全二部图 $K_{r,s}$ 为哈密顿图, 则 r 和 s 应满足_____。
10. 无向图 G 具有生成树, 当且仅当_____。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times)

1. 陈述句“4 是素数仅当 8 是素数”是真命题。
2. “若 $x \in A, A \in P(B)$, 则 $x \in P(B)$ ”是真命题。
3. n 个命题变元可产生 2^n 种命题公式。
4. 设 Z 为整数集合, Q 为有理数集合, 则 Z 与 Q 的基数相等。
5. 如果 $\langle R, + \rangle$ 构成交换群, $\langle R, \cdot \rangle$ 构成半群, 则 $\langle R, +, \cdot \rangle$ 构成环。
6. 群的同态像不一定是群。
7. 整数列 $(2, 2, 2, 3, 3)$ 可以简单图化。
8. n 阶连通图 G 的任意两个节点的度数和大于等于 n , 则 G 是哈密顿图。
9. 连通图 G 是树当且仅当 G 中每条边都是割边。
10. 简单平面图 (指平面嵌入) 中每个面的次数大于等于 3。

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. 求命题公式 $((p \vee q) \wedge \neg p) \rightarrow q$ 的主析取范式。
2. 给出一个 $N \times N \rightarrow N$ 上的满射函数。
3. 无向图 G 有 11 条边, 4 个 3 度顶点, 其余的顶点均为 5 度, 求 G 的阶数 n 。

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分) 设 A 和 B 是集合, 证明 $A - B = A \Leftrightarrow A \cap B = \emptyset$ 。
2. (8 分) 在自然推理系统 F 中构造推理的证明:
前提: $\forall x(F(x) \rightarrow G(x)), \forall x(G(x) \wedge H(x)) \rightarrow I(x), F(a), H(a)$
结论: $I(a)$
3. (8 分) 设 F 为命题公式的集合, 定义 F 上二元关系 R 如下: 对于任意的 $p, q \in F, p R q$ 当且仅当 $p \leftrightarrow q$ 为永真式, 证明 R 为 F 上的偏序关系。
4. (8 分) 设 $\langle Z, + \rangle$ 是整数加群, 令 $kZ = \{kz | z \in Z, k > 0\}$
证明: $\langle kZ, + \rangle$ 是 $\langle Z, + \rangle$ 的子群。
5. (8 分) 在非零实数集合 R^* 上, 定义运算: 对于 $\forall a, b \in R^*$, 有 $a \circ b = 2ab$, 则 $\langle R^*, \circ \rangle$ 构成交换群。
6. (5 分) 若无向图 G 为欧拉图, 证明 G 中无桥。

2008 级离散数学 A 卷试题参考答案

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. $(p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$
2. $\neg \forall x \forall y (F(x) \wedge G(y) \rightarrow H(x,y))$
3. $(F(a, a) \vee F(a, b)) \wedge (F(b, a) \vee F(b, a))$
4. 2^{45}
5. e
6. a, a^5, a^7, a^{11}
7. 交换律、结合律和吸收律
8. 1
9. $r=s$
10. G 是连通图

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划√, 错误的划×)

1. √
2. ×
3. ×
4. √
5. ×
6. ×
7. √
8. ×
9. √
10. √

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. $m_1 \vee m_3 \vee m_6 \vee m_7$
2. 令 $f: N \times N \rightarrow N, f(\langle x, y \rangle) = x$
3. 6

四、证明题 (共 45 分)

1. 必要性: 假设 $A \cap B \neq \emptyset$, 必有 x 属于 $A \cap B$, 则 x 属于 A 同时属于 B , 即 x 属于 A 但是 x 不属于 $A - B$, 与 $A - B = A$ 矛盾。

充分性: 显然 $A - B \subseteq A$, 下面证明 $A \subseteq A - B$ 。任取 x , 有

$$\begin{aligned} x \in A &\Rightarrow x \in A \cap E \\ &\Rightarrow x \in A \cap (B \cup \sim B) \\ &\Rightarrow x \in A \cap (B \cup (\sim A \cap \sim B)) \\ &\Rightarrow x \in A \cap B \vee x \in A \cap \sim B \\ &\Rightarrow x \in A \cap B \vee x \in A - B \\ &\Rightarrow x \in A - B \quad (\text{因为 } A \cap B = \emptyset) \end{aligned}$$

综上所述命题得证。

2. ① $F(a)$

前提引入

$$\textcircled{2} \forall x (F(x) \rightarrow G(x))$$

前提引入

$$\textcircled{3} F(a) \rightarrow G(a)$$

②UI

$$\textcircled{4} G(a)$$

①③假言推理

$$\textcircled{5} H(a)$$

前提引入

$$\textcircled{6} \forall x (G(x) \wedge H(x) \rightarrow I(x))$$

前提引入

$$\textcircled{7} G(a) \wedge H(a) \rightarrow I(a)$$

⑥UI

⑧ $G(a) \wedge H(a)$

④⑤合取

⑨ $I(a)$

⑦⑧假言推理

3. (1) 因为 $p \leftrightarrow p$ 为永真式, 所以 pRq , R 满足自反性。
 (2) 若 pRq 和 qRr , 则 $pRq \wedge qRr \Leftrightarrow (p \leftrightarrow q) \wedge (q \leftrightarrow r) \Leftrightarrow p \leftrightarrow r$, 由于 $p \leftrightarrow q$ 和 $q \leftrightarrow r$ 为永真式, 故 $p \leftrightarrow r$ 为真, 即 p 与 r 等价, R 满足反对称性。
 (3) 若 pRq 和 qRr , 则 $pRq \wedge qRr \Leftrightarrow (p \leftrightarrow q) \wedge (q \leftrightarrow r) \Rightarrow p \leftrightarrow r$, 由于 $p \leftrightarrow q$ 和 $q \leftrightarrow r$ 为永真式, 故 $p \leftrightarrow r$ 为真, 而 p 为假时, $p \leftrightarrow r$ 也为真, 故 $p \leftrightarrow r$ 为永真式, 即 pRr , 满足传递性。
 综上, R 为 F 上的偏序关系。

4. 因为 $0 \in kZ$, 可知 kZ 是 Z 的非空子集。
 $\forall kZ_1, kZ_2 \in kZ, kZ_1 + (kZ_2)^{-1} = kZ_1 + k(-Z_2) = k(Z_1 - Z_2) \in kZ$, 所以 $\langle kZ, + \rangle$ 是 $\langle Z, + \rangle$ 的子群。

5. (1) $\forall a, b \in R^*, a \circ b = 2ab \in R^*$, 满足封闭性。
 (2) $\forall a, b, c \in R^*, (a \circ b) \circ c = (2ab) \circ c = 4abc = 2a(b \circ c) = a \circ (b \circ c)$, 满足结合性。(2分)
 (3) $\forall a, b \in R^*, a \circ b = 2ab = 2ba = b \circ a$, 满足交换性。
 (4) 单位元是 $1/2$ 。
 (5) a 的逆元是 $1/(4a)$ 。
 综上, $\langle R^*, \circ \rangle$ 构成交换群。

6. 假设 G 中有桥, 设 $e = (u, v)$ 为其中一桥。考虑 $G - e$, 它有两个连通分支 G_1 与 G_2 。由于 $d_G(u), d_G(v)$ 在 G 中都是偶数 (因为 G 为欧拉图), 因而 $d_{G_1}(u), d_{G_2}(v)$ 都为奇数, 可是 G_1 与 G_2 中其它顶点的度数均为偶数, 这与握手定理的推论相矛盾, 因而欧拉图中不可能有桥。

哈尔滨工程大学本科生考试试卷

(2008 年 秋季 学期)

课程编号: 06020020 课程名称: 离散数学 (A卷)

一、填空题 (每空 2 分, 共 20 分)

1. 设个体域为正整数集合, 命题 $\exists x \forall y (x+y=0)$ 的真值为_____。
2. 设 p : 我将去镇上, q : 我有时间。命题“我将去镇上, 仅当我有时间时”可符号化为_____。
3. 设集合 $A = \emptyset$, 则其幂集的基数 $|P(A)| =$ _____。
4. 集合 A 上有 3 个元素, 则 A 上不等价的关系的个数为_____。
5. 设 $\langle S, *, \circ \rangle$ 是代数系统, $*$ 和 \circ 是二元运算, 如果 $*$ 和 \circ 满足_____、结合律和吸收律, 则 $\langle S, *, \circ \rangle$ 构成一个格。
6. 设 G 是有限群, H 是 G 的子群, 则 $|G| = |H| \cdot$ _____。
7. 如果一个格是有补分配格, 则称它为_____。
8. 设 R 是有限集合 A 上的一个等价关系, 当_____时, 从 A 到 A/R 存在双射。
9. 设 G 是 n 阶无向简单图, 若对于 G 中任意两个不相邻的顶点 v_i, v_j , 均有_____ , 则 G 中存在哈密顿路。
10. 若连通平面图 G 有 4 个结点, 3 个面, 则 G 有_____条边。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \vee , 错误的划 \times)

1. 命题“如果 $1+2=3$, 那么 $2+3=5$ ”是真命题。
2. 设 A, B 为非空集合, 则 $A \oplus B = (A \cup B) - (A \cap B)$ 。
3. 若 R 是集合 A 上的传递关系, 则 R^{-1} 也是集合 A 上的传递关系。
4. 两个可数集的笛卡儿积是可数集。
5. 全序关系一定存在最小元和最大元。
6. 对阶为素数的群 G , 必存在 $a \in G$ 使得 $\langle a \rangle = G$ 。
7. 有界格一定是有补格, 此命题的逆命题不成立。
8. 有向图 D 是欧拉图当且仅当 D 是单向连通的且每个顶点的入度都等于出度。
9. 设 G 是 n 阶 m 条边的无向连通图, 则 $m > n-1$ 。
10. 任何平面图都是 5-可着色的。

三、选择题 (每题 2 分, 共 20 分)

1. 设 p : 天下大雨, q : 他乘班车上上班。命题: “除非天下大雨, 否则他乘班车上上班”的符号化是 ()
A. $\neg q \rightarrow p$ B. $\neg p \rightarrow q$ C. $q \rightarrow p$ D. $p \rightarrow q$
2. 下列公式是重言式的是 ()
A. $p \rightarrow (p \vee q)$ B. $(p \vee \neg p) \rightarrow q$ C. $q \wedge \neg q$ D. $p \rightarrow \neg q$
3. 设 A 是正整数集, $R = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in A \wedge x+3y=12 \}$, 则 $R \cap (\{2, 3, 4, 6\} \times \{2, 3, 4, 6\}) =$ ()
A. \emptyset B. $\{ \langle 3, 3 \rangle \}$ C. $\{ \langle 3, 3 \rangle, \langle 6, 2 \rangle \}$ D. $\{ \langle 3, 3 \rangle, \langle 6, 2 \rangle, \langle 9, 1 \rangle \}$
4. 设 $A = \{1, 2, 3\}$, A 上的二元关系 $S = \{ \langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle \}$, 则 S 是 ()
A. 自反关系 B. 反自反关系 C. 对称关系 D. 传递关系
5. 在下列代数系统中, 不是环的是 ()
A. $\langle \mathbb{Z}, +, * \rangle$, 其中 \mathbb{Z} 是整数集, $+$ 和 $*$ 分别为整数加法与乘法。
B. $\langle \mathbb{Q}, +, * \rangle$, 其中 \mathbb{Q} 为有理数集, $+$ 和 $*$ 分别为有理数加法与乘法。
C. $\langle \mathbb{R}, +, * \rangle$, 其中 \mathbb{R} 为实数集, $+$ 为实数加法, $a*b = a+2b$ 。
D. $\langle M_n(\mathbb{R}), +, * \rangle$, 其中 $M_n(\mathbb{R})$ 为实 $n \times n$ 阶矩阵集合, $+$ 和 $*$ 分别为矩阵加法与乘法。
6. 设 Q 是有理数集, $\langle \mathbb{Q}, * \rangle$ ($*$ 为普通乘法) 不能构成_____。
A. 群 B. 独异点 C. 半群 D. 交换半群
7. 下列整数集对于整除关系都构成偏序集, 而能构成格的是 ()
A. $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ B. $\{1, 2, 3, 6, 12\}$ C. $\{2, 3, 7\}$ D. $\{1, 2, 3, 7\}$
8. 无向图 G 是欧拉图当且仅当 G 是连通的且 ()
A. G 中各顶点的度数均相等 B. G 中各顶点的度数之和为偶数
C. G 中各顶点的度数均为偶数 D. G 中各顶点的度数为奇数
9. 结点数奇数, 且所有结点的度数也为奇数的连通图必定是 ()
A. 欧拉图 B. 哈密顿图 C. 非平面图 D. 不存在的

10. 平面图 (如下图所示) 的三个面的次数分别是 ()



- A. 11, 3, 4 B. 11, 3, 5 C. 12, 3, 6 D. 10, 4, 3

四、计算题 (每题 6 分, 共 18 分)

- (6 分) 求命题公式 $\neg(p \wedge q) \leftrightarrow \neg(\neg p \rightarrow r)$ 的主合取范式。
- (6 分) 设关系 $R = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in N \text{ 且 } x + 3y = 12 \}$, 用列元素法表示 R , 并求 $\text{dom } R, \text{ran } R, R \circ R, R^{-1}$ 。
- (6 分) 设无向树 T 有 3 个 3 度顶点, 2 个 2 度顶点, 其余顶点都是树叶, 求 T 有几片树叶。

五、证明题 (共 22 分)

- (8 分) 在自然推理系统中 P 中, 构造下面推理的证明:

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

结论: $\exists x H(x) \rightarrow \exists x F(x)$

- (8 分) $\langle G, \circ \rangle$ 是个群, $u \in G$, 对任意 $a, b \in G$, 定义 $a * b = a \circ u^{-1} \circ b$, 证明: $\langle G, * \rangle$ 是一个群。

- (6 分) 证明: 设 G 是连通的平面图, 且每个面的次数至少为 $l (l \geq 3)$, 则 G 的边数 m 与顶点数 n 有如下关系: $m \leq \frac{l}{l-2}(n-2)$ 。

国际关系学院 2008 年秋季学期离散数学 A 卷试题参考答案

一、填空题（每小题 2 分，共 20 分）

1. 0 或假
2. $p \rightarrow q$
3. 1
4. $2^9 - 5$ 或 507
5. 交换律
6. $[G: H]$
7. 布尔代数
8. $R = I_A$
9. $d(v_i) + d(v_j) \geq n - 1$
10. 5

二、判断题（每小题 2 分，共 20 分）

1. \checkmark 2. \checkmark 3. \checkmark 4. \checkmark 5. \times
6. \checkmark 7. \times 8. \times 9. \times 10. \checkmark

三、选择题（每小题 2 分，共 20 分）

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

四、计算题（每小题 6 分，共 18 分）

$$\begin{aligned} 1. & \neg(p \wedge q) \leftrightarrow \neg(\neg p \rightarrow r) \\ & \Leftrightarrow (\neg(p \wedge q) \rightarrow \neg(\neg p \rightarrow r)) \wedge (\neg(\neg p \rightarrow r) \rightarrow \neg(p \wedge q)) \\ & \Leftrightarrow ((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg r)) \wedge ((p \vee r) \vee (\neg p \vee \neg q)) \end{aligned} \quad (2 \text{ 分})$$

$$\begin{aligned} & \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg r) \\ & \Leftrightarrow (p \vee \neg r) \wedge (q \vee \neg p) \wedge (q \vee \neg r) \end{aligned} \quad (4 \text{ 分})$$

$$\begin{aligned} & \Leftrightarrow (p \vee q \vee \neg r) \wedge (p \vee \neg q \vee \neg r) \wedge (\neg p \vee q \vee r) \wedge (\neg p \vee q \vee \neg r) \\ & \Leftrightarrow M_1 \wedge M_3 \wedge M_4 \wedge M_5 \end{aligned} \quad (6 \text{ 分})$$

$$2. \quad R = \{ \langle 0, 4 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 6, 2 \rangle, \langle 9, 1 \rangle, \langle 12, 0 \rangle \} \quad (2 \text{ 分})$$

$$\text{dom} R = \{0, 3, 6, 9, 12\}$$

$$\text{ran} R = \{4, 3, 2, 1, 0\} \quad (4 \text{ 分})$$

$$R \circ R = \{ \langle 3, 3 \rangle, \langle 12, 4 \rangle \}$$

$$R^{-1} = \{ \langle 4, 0 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 2, 6 \rangle, \langle 1, 9 \rangle, \langle 0, 12 \rangle \} \quad (6 \text{ 分})$$

3. 设 T 中有 x 片树叶, 则 T 中结点数 $n=3+2+x$, T 中边数 $m=3+2+x-1=4+x$ 。 T 中各结点的度数之和

$$\sum_{i=1}^n d(v_i) = 3 \times 3 + 2 \times 2 + 1 \times x = 13 + x. \quad (4 \text{ 分})$$

由握手定理可知, $13+x=2m=8+2x \Rightarrow x=5$

所以 T 中有 5 片树叶。 (6 分)

四、证明题 (共 22 分)

1. 本题 8 分

- | | | |
|---|---------|-------|
| ① $\exists xH(x)$ | 附加前提引入 | |
| ② $\forall x(F(x) \vee G(x))$ | 前提引入 | |
| ③ $H(c)$ | ①EI | |
| ④ $F(c) \vee G(c)$ | ②UI | (3 分) |
| ⑤ $\forall x(G(x) \rightarrow \neg H(x))$ | 前提引入 | |
| ⑥ $G(c) \rightarrow \neg H(c)$ | ⑤UI | |
| ⑦ $\neg G(c)$ | ③⑥拒取式 | (6 分) |
| ⑧ $F(c)$ | ④⑦析取三段论 | |
| ⑨ $\exists xF(x)$ | ⑧EG | (8 分) |

2. 本题 8 分

证明:

- (1) 显然 G 关于 $*$ 运算是封闭的。 (2 分)

- (2) 任取 $a, b, c \in G$, 有

$$(a*b)*c = (a \circ u^{-1} \circ b)*c = (a \circ u^{-1} \circ b) \circ u^{-1} \circ c = a \circ u^{-1} \circ b \circ u^{-1} \circ c$$

$$a*(b*c) = a*(b \circ u^{-1} \circ c) = a \circ u^{-1} \circ (b \circ u^{-1} \circ c) = a \circ u^{-1} \circ b \circ u^{-1} \circ c$$

结合律成立。 (4 分)

- (3) $a*u = a \circ u^{-1} \circ u = a$, $u*a = u \circ u^{-1} \circ a = a$, 所以单位元是 u , (6 分)

- (4) $a*(u \circ a^{-1} \circ u) = a \circ u^{-1} \circ u \circ a^{-1} \circ u = u$, $(u \circ a^{-1} \circ u)*a = u \circ a^{-1} \circ u \circ u^{-1} \circ a = u$
所以, a 的逆元是 $u \circ a^{-1} \circ u$,

综上所述, $\langle G, * \rangle$ 是一个群。

证毕。 (8 分)

3. 本题 6 分

证明: 设 G 共有 r 个面, 由定理

$$2m = \sum_{i=1}^r \deg(R_i) \geq l \cdot r \quad (1) \quad (2 \text{ 分})$$

由欧拉公式可知

$$r = 2 + m - n \quad (2) \quad (4 \text{ 分})$$

将 (2) 代入 (1) 得 $2m \geq l(2+m-n)$, 整理得 $m \leq \frac{l}{l-2}(n-2)$ 。

证毕。 (6 分)

哈尔滨工程大学本科生考试试卷

(2008 年 秋季 学期)

课程编号: 06020020 课程名称: 离散数学 (A 卷)

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 p : 小刘怕吃苦, q : 小刘钻研。命题“小刘既不怕吃苦, 又很钻研。”的符号化形式为_____。
2. 设 $F(x)$: x 是无理数, $Q(x)$: x 能表示成分数, 则命题“没有能表示成分数的无理数”可符号化为_____。
3. 设个体域 $D=\{a, b, c\}$, 消去公式 $\exists x F(x) \rightarrow \forall y G(y)$ 中的量词后为_____。
4. 函数 f 存在反函数的条件是_____。
5. 无限循环群只有_____个生成元。
6. 设 $G=\langle a \rangle$ 为 12 阶循环群, 则 G 的 4 阶子群为_____。
7. 设 P 是命题 $(a \vee b) \wedge c \leq c$, P 的对偶命题是_____。
8. 设 L 为钻石格, 则 L 有_____个 2 元子格。
9. 有限布尔代数的基数都是_____的幂。
10. n 阶连通图 G 的生成树的边数 m =_____。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times)

1. 陈述句“火星上有生命”不是命题。
2. 命题 $x \in \{x\} - \{x\}$ 是真命题。
3. 一个关系 R 可以同时不具备五种关系性质。
4. 设 N 为自然数集合, 则 N 与 $N \times N$ 的基数相等。
5. 非分配格的元素数一定大于 5。
6. 强连通的有向图都是哈密顿图。
7. 整数列 $(1, 1, 4, 4, 5, 5)$ 可以简单图化。
8. 二部图中的结点可由结点间的连通关系划分为两个等价类。
9. 完全图 K_n ($n \geq 3$) 都是欧拉图。
10. 同构的两个图的对偶图不一定是同构的。

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. 求命题公式 $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)$ 的主合取范式。
2. 设 $A=\{2, 4\}$, 给出集合 $A \times A$ 上的恒等关系 I , 一个既对称又反对称的关系 R 。
3. 设无向树 T 中, 有 2 个 2 度顶点, 2 个 3 度顶点, 1 个 4 度顶点, 其余的顶点均为树叶。求 T 的阶数 n 、边数 m 和树叶数 t 。

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分) 证明在幂集 $P(B)$ 中关于集合的对称差运算具有可结合性, 并且交运算对对称差运算具有可分配性。
2. (8 分) 在自然推理系统 F 中构造推理的证明:
前提: $\forall x (F(x) \vee G(x))$, $\forall x (G(x) \rightarrow \neg H(x))$
结论: $\exists x H(x) \rightarrow \exists x F(x)$
3. (8 分) 设 $\langle A, R \rangle$ 是偏序集, 在 A 定义新的关系 S : 对于任意 $x, y \in A$, $xSy \Leftrightarrow yRx$ 。证明 S 是 A 上的偏序关系。
4. (8 分) 设 u 是群 G 中任意固定元素, 如下定义新的运算 \circ : 任意 $a, b \in G$, $a \circ b = au^{-1}b$ 。证明 G 关于 \circ 运算构成群。
5. (8 分) 设 $f: R \times R \rightarrow C$, 其中 R, C 分别表示实数集和复数集, $f(\langle x, y \rangle) = x + iy$, $i^2 = -1$, 证明 f 是双射函数。
6. (5 分) 设 G 是无向简单图, $\delta(G) \geq 2$, 证明 G 中存在长度大于或等于 $\delta(G) + 1$ 的圈 (无重复结点)。

姓名: _____

学号: _____

班级: _____

离散数学 2007 级 A 卷试题参考答案

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

- | | |
|--|---|
| 1. $\neg p \wedge q$ | 2. $\neg \exists x (F(x) \wedge G(x))$ |
| 3. $(F(a) \vee F(b) \vee F(c)) \rightarrow (G(a) \wedge G(b) \wedge G(c))$ | 4. f 是双射的 |
| 5. 2 | 6. $\langle a^3 \rangle = \langle e, a^3, a^6, a^9 \rangle$ |
| 7. $(a \wedge b) \vee c \geq c$ | 8. 7 |
| 9. 2 | 10. $n-1$ |

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 \checkmark , 错误的划 \times)

- | | | | | |
|-------------|-----------------|-----------------|-----------------|------------------|
| 1. \times | 2. \checkmark | 3. \checkmark | 4. \checkmark | 5. \times |
| 6. \times | 7. \times | 8. \times | 9. \times | 10. \checkmark |

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. $M_2 \wedge M_4 \wedge M_5 \wedge M_6$
2. $I = \{ \langle \langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 2 \rangle \rangle, \langle \langle 2, 4 \rangle, \langle 2, 4 \rangle \rangle, \langle \langle 4, 2 \rangle, \langle 4, 2 \rangle \rangle, \langle \langle 4, 4 \rangle, \langle 4, 4 \rangle \rangle \}$
 $R \subseteq I$
3. $2m = 2n - 2 = 2 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 1 \cdot 4 + (n - 5) \cdot 1 = 9 + n$
 解出 $n = 11$, $m = 10$, $t = 11 - 5 = 6$.

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分)

设集合 $D, E, F \in P(B)$ (1 分)

(1) 证明对称差运算具有可结合性 (4 分)

$$\begin{aligned}
 (D \oplus E) \oplus F &= ((D \oplus E) \cap \sim F) \cup (\sim (D \oplus E) \cap F) \\
 &= [((D \cap \sim E) \cup (\sim D \cap E)) \cap \sim F] \cup [\sim ((D \cap \sim E) \cup (\sim D \cap E)) \cap F] \\
 &= (D \cap \sim E \cap \sim F) \cup (\sim D \cap E \cap \sim F) \cup [\sim (D \cap \sim E) \cap \sim (\sim D \cap E) \cap F] \\
 &= (D \cap \sim E \cap \sim F) \cup (\sim D \cap E \cap \sim F) \cup [(\sim D \cup E) \cap (D \cup \sim E) \cap F]
 \end{aligned}$$

但: $[(\sim D \cup E) \cap (D \cup \sim E) \cap F]$

$$\begin{aligned}
 &= [(\sim D \cap D) \cup (E \cap D) \cup (\sim D \cap \sim E) \cup (E \cap \sim E)] \cap F \\
 &= [\phi \cup (D \cap E) \cup (\sim D \cap \sim E) \cup \phi] \cap F = (D \cap E \cap F) \cup (\sim D \cap \sim E \cap F)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{故: } (D \oplus E) \oplus F &= ((D \oplus E) \cap \sim F) \cup (\sim (D \oplus E) \cap F) \\
 &= (D \cap \sim E \cap \sim F) \cup (\sim D \cap E \cap \sim F) \cup (D \cap E \cap F) \cup (\sim D \cap \sim E \cap F)
 \end{aligned}$$

同理: $D \oplus (E \oplus F) = ((D \oplus E) \cap \sim F) \cup (\sim (D \oplus E) \cap F)$

$$= (D \cap \sim E \cap \sim F) \cup (\sim D \cap E \cap \sim F) \cup (D \cap E \cap F) \cup (\sim D \cap \sim E \cap F)$$

因此, $(D \oplus E) \oplus F = D \oplus (E \oplus F)$

所以对称差运算具有结合性。

(2) 证明交运算对对称差运算具有可分配性 (3 分)

$$\begin{aligned}
 D \cap (E \oplus F) &= D \cap ((E \cap \sim F) \cup (\sim E \cap F)) = (D \cap E \cap \sim F) \cup (D \cap \sim E \cap F) \\
 (D \cap E) \oplus (D \cap F) &= ((D \cap E) \cap \sim (D \cap F)) \cup (\sim (D \cap E) \cap (D \cap F)) \\
 &= (D \cap E \cap \sim F) \cup (D \cap \sim E \cap F)
 \end{aligned}$$

因此, $D \cap (E \oplus F) = (D \cap E) \oplus (D \cap F)$

同理, $(E \oplus F) \cap D = (E \cap D) \oplus (F \cap D)$

所以交运算对对称差运算具有可分配性。

2. (8分)

- | | |
|---|---------|
| ① $\exists xH(x)$ | 附加前提引入 |
| ② $\forall x(F(x) \vee G(x))$ | 前提引入 |
| ③ $H(c)$ | ①EI |
| ④ $F(c) \vee G(c)$ | ②UI |
| ⑤ $\forall x(G(x) \rightarrow \neg H(x))$ | 前提引入 |
| ⑥ $G(c) \rightarrow \neg H(c)$ | ⑤UI |
| ⑦ $\neg G(c)$ | ③⑥拒取式 |
| ⑧ $F(c)$ | ④⑦析曲三段论 |
| ⑨ $\exists xF(x)$ | ⑧EG |

3. (8分)

- (1) $\forall x \in A \Rightarrow xRx \Leftrightarrow xSx$, S 是自反的。
(2) $\forall x, y \in A, xSy \wedge ySx \Leftrightarrow xRy \wedge yRx \Rightarrow x=y$, S 是反对称的。
(3) $\forall x, y, z \in A, xSy \wedge ySz \Leftrightarrow xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz \Rightarrow xSz$, S 是传递的。
综上, S 是 A 上的偏序关系。

4. (8分)

- (1) 易见 G 关于 \bullet 运算是封闭的。(2分)
(2) 任取 $a, b, c \in G$, 有 (2分)
$$(a \bullet b) \bullet c = (au^{-1}b) \bullet c = (au^{-1}b)u^{-1}c = au^{-1}bu^{-1}c$$
$$a \bullet (b \bullet c) = a \bullet (bu^{-1}c) = au^{-1}(bu^{-1}c) = au^{-1}bu^{-1}c$$

结合律成立。
(3) 单位元是 u , 因为 $a \bullet u = au^{-1}u = a$, $u \bullet a = uu^{-1}a = a$ (2分)
(4) a 的逆元是 $ua^{-1}u$, 因为 $a \bullet (ua^{-1}u) = au^{-1}ua^{-1}u = u$, $(ua^{-1}u) \bullet a = ua^{-1}uu^{-1}a = u$ 。
(2分)
综上, G 关于 \bullet 运算构成群。

5. (8分)

- (1) 任取 $\langle x, y \rangle$ 和 $\langle u, v \rangle$
 $f(\langle x, y \rangle) = f(\langle u, v \rangle) \Rightarrow x+iy=u+iv \Rightarrow x=u \wedge y=v \Rightarrow \langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle$ 。
从而 f 是单射的。(4分)
(2) 任取 $u+iv \in \mathbb{C}$, 存在 $\langle u, v \rangle \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}$, 且 $f(\langle u, v \rangle) = u+iv$, 从而 f 是满射的。
(4分)

综上, f 是双射函数。

6. (5分)

设 $\Gamma: v_0v_1 \dots v_l$ 为极大路径, 则 $l \geq \delta(G)$, (2分) 由极大路径的性质以及简单图的定义可知, v_0 要达到其度数 $d(v) \geq \delta(G)$, 必须与 Γ 上至少 $\delta(G)$ 个顶点相邻, 设其为 $v_0=v_1, v_{i_2}, \dots, v_{i_s}$ 在 Γ 上且与 v_0 相邻, 于是圈 $v_0v_1 \dots v_{i_2} \dots v_{i_s}v_0$ 长度大于或等于 $\delta(G)+1$, 式中的 δ 即为 $\delta(G)$ 。(3分)

哈尔滨工程大学本科招生考试试卷

(2007 年 秋季 学期)

课程编号: 06020020 课程名称: 离散数学 (A 卷)

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 p : 我有时间, q : 天不下雨, r : 我将去逛街。命题“当我有时间且天不下雨时, 我将去逛街。”的符号化形式为_____。
2. 设 $P(x)$: x 是实数, $Q(x)$: x 是有理数, 则命题“某些实数是无理数”可符号化为_____。
3. 设集合 $A = \{a, b\}$, $B = \{1, 2\}$, 则 $A \times B =$ _____。
4. 设 $A = \{1, -1\}$, 则 A 关于普通加法、减法、乘法、除法四种运算中_____运算是封闭的。
5. 已知集合 A 和 B , 且 $|A| = n$, $|B| = m$ 。则 A, B 之间有_____个二元关系。
6. 设 G 为群, $a \in G$, 且 $|a| = r$ 。设 k 是整数, 则 $a^k = e$ (e 是单位元) 当且仅当_____。
7. 设 $\langle R, +, \cdot \rangle$ 是代数系统, $+$ 和 \cdot 是二元运算, 如果满足以下条件:
(1) _____, (2) $\langle R, \cdot \rangle$ 构成半群, (3) \cdot 运算关于 $+$ 运算适合分配律, 则称 $\langle R, +, \cdot \rangle$ 是一个环。
8. 如果 $\langle S, *, \circ \rangle$ 是代数系统, $*$ 和 \circ 是二元运算, 如果 $*$ 和 \circ 满足_____, 结合律和吸收律, 则 $\langle S, *, \circ \rangle$ 构成一个格。
9. n 阶有向完全图的边数为_____。
10. 对于任意的连通的平面图 G , n, m, r 分别为 G 的顶点数、边数和面数, 则关于 n, m, r 的欧拉公式为_____。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分, 正确的划 $\sqrt{}$, 错误的划 \times)

1. 命题“只有雪是黑色的, 2 才是素数”的真值是 1。
2. 设 $A(x)$ 是任意的含自由出现个体变项 x 的公式, B 中不含 x 的出现, 则 $\forall x(A(x) \rightarrow B) \Leftrightarrow \forall x A(x) \rightarrow B$ 。
3. 设 R_1, R_2 是非空集合 A 上关系, 若 R_1, R_2 都具有对称性, 则 $R_1 \circ R_2$ 也具有对称性。
4. 两个可数集的并是可数集。
5. 设 $X = \{a, b, c, d\}$, $Y = \{1, 2, 3\}$, $f = \{ \langle a, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle, \langle c, 3 \rangle \}$, 则 f 是从 X 到 Y 的满射, 但不是单射。

6. 设 G 为群, H 是 G 的非空子集, 则 H 是 G 的子群当且仅当 $\forall a, b \in H$ 有 $ab \in H$ 。
7. L 是分配格的充要条件是 L 中含有与钻石格或五角格同构的子格。
8. 有向图 D 是欧拉图当且仅当 D 是强连通的且每个顶点的入度都等于出度。
9. 设 T 是 n 阶无向树, 则 T 中至少有两片树叶。
10. 若 G 是平面图, 则 G 的任何子图都是平面图。

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. 求命题公式 $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \leftrightarrow (r \rightarrow (q \rightarrow p))$ 的主合取范式。
2. 设集合 $A = \{a, b, c, d\}$ 上的二元关系为:
 $R = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle c, a \rangle, \langle c, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, a \rangle, \langle d, b \rangle, \langle d, c \rangle \}$
(1) 写出 R 的关系矩阵;
(2) 说明 R 是否是自反的、反自反的、对称的。
3. 已知一棵无向树 T 有 4 度、3 度、2 度结点各一个, 其余是 1 度结点。求 T 中有几个 1 度结点?

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分) 设 A, B, C 是非空集合, 证明 $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$ 。
2. (8 分) 利用推理规则证明下列推理的正确性:
前提: $\forall x(F(x) \rightarrow \neg G(x)), \forall x(G(x) \vee H(x)), \exists x \neg H(x)$ 。
结论: $\exists x \neg F(x)$ 。
3. (8 分) 设 R 是 A 上的自反和传递关系, 如下定义 A 上的关系 T , 使得对任意 $x, y \in A$,
 $\langle x, y \rangle \in T \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R$
证明: T 是 A 上的等价关系。
4. (8 分) $\langle G, * \rangle$ 是一个群, 取 $u \in G$, 对于任意 $g_1, g_2 \in G, g_1 \otimes g_2 = g_1 * u^{-1} * g_2$, 证明: $\langle G, \otimes \rangle$ 是一个群。
5. (8 分) 设 $f: A \rightarrow B, g: B \rightarrow A$, 且 $f \circ g = I_A$, 证明: f 是单射的, g 是满射的。
6. (5 分) 设图 G 中有 9 个结点, 每个结点的度不是 5 就是 6。证明 G 中至少有 5 个 6 度结点或至少有 6 个 5 度结点。

2006 级离散数学 A 卷试题参考答案

一、填空题（每小题 2 分，共 20 分）

1. $p \wedge q \rightarrow r$
2. $\exists x(P(x) \wedge \neg Q(x))$
3. $\{ \langle a, 1 \rangle, \langle a, 2 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle \}$
4. 乘法和除法
5. 2^m
6. $r | k$
7. $\langle R, + \rangle$ 构成交换群
8. 交换律
9. $n(n-1)$
10. $n - m + r = 2$

二、判断题（每小题 2 分，共 20 分）

1. \times
2. \times
3. \times
4. \checkmark
5. \times
6. \times
7. \times
8. \checkmark
9. \times
10. \checkmark

三、计算题（每小题 5 分，共 15 分）

1. 本题 5 分

$$\begin{aligned}
 & (p \rightarrow (q \rightarrow r)) \leftrightarrow (r \rightarrow (q \rightarrow p)) \\
 & \Leftrightarrow (\neg p \vee \neg q \vee r) \leftrightarrow (\neg r \vee \neg q \vee p) \\
 & \Leftrightarrow (\neg(\neg p \vee \neg q \vee r) \vee (\neg r \vee \neg q \vee p)) \wedge (\neg(\neg r \vee \neg q \vee p) \vee (\neg p \vee \neg q \vee r)) \\
 & \Leftrightarrow ((p \wedge q \wedge \neg r) \vee p \vee \neg q \vee r) \wedge ((\neg p \wedge q \wedge r) \vee \neg p \vee \neg q \vee r) \\
 & \Leftrightarrow (p \vee \neg q \vee \neg r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee r) \\
 & \Leftrightarrow M_3 \wedge M_6
 \end{aligned}$$

2. 本题 5 分

$$(1) M(R) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

(2) 由于对角线元素有 0 有 1，故 R 不是自反的（1 分），也不是反自反的。由于矩阵不对称，故 R 不是对称的。

3. 本题 5 分

设 T 中有 x 个 1 度结点，边数为 m ， $m = 3 + x - 1 = 2 + x$ 。 T 中各结点的度数之和

$$\sum_{i=1}^n d(v_i) = 4 + 3 + 2 + x = 9 + x = 2m。$$

解得: $m = 7, x = 5$

所以 T 中有五个 1 度结点。

四、证明题 (共 45 分)

1. 本题 8 分

任取 $\langle x, y \rangle$

$$\langle x, y \rangle \in A \times (B \cup C)$$

$$\Leftrightarrow x \in A \wedge y \in B \cup C$$

$$\Leftrightarrow x \in A \wedge (y \in B \vee y \in C)$$

$$\Leftrightarrow (x \in A \wedge y \in B) \vee (x \in A \wedge y \in C)$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in A \times B \vee \langle x, y \rangle \in A \times C$$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in (A \times B) \cup (A \times C)$$

所以有 $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$

2. 本题 8 分

- | | |
|---|---------|
| ① $\exists x \neg H(x)$ | 前提引入 |
| ② $\neg H(a)$ | ①EI 规则 |
| ③ $\forall x(G(x) \vee H(x))$ | 前提引入 |
| ④ $G(a) \vee H(a)$ | ③UI 规则 |
| ⑤ $G(a)$ | ②④析取三段论 |
| ⑥ $\forall x(F(x) \rightarrow \neg G(x))$ | 前提引入 |
| ⑦ $F(a) \rightarrow \neg G(a)$ | ⑥UI 规则 |
| ⑧ $\neg F(a)$ | ⑤⑦拒取式规则 |
| ⑨ $\exists x \neg F(x)$ | ⑧EG 规则 |

3. 本题 8 分

(1) $\forall x, x \in A \Rightarrow \langle x, x \rangle \in R \Rightarrow \langle x, x \rangle \in R \wedge \langle x, x \rangle \in R \Rightarrow \langle x, x \rangle \in T$, T 是自反的。

(2) $\forall x, y \in A, \langle x, y \rangle \in T \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R \Rightarrow \langle y, x \rangle \in R \wedge \langle x, y \rangle \in R \Rightarrow \langle y, x \rangle \in T$, T 是对称的。

(3) $\forall x, y, z \in A, \langle x, y \rangle \in T \wedge \langle y, z \rangle \in T$

$$\Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in R \wedge \langle z, y \rangle \in R$$

$$\Rightarrow \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in R \wedge \langle z, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R$$

$$\Rightarrow \langle x, z \rangle \in R \wedge \langle z, x \rangle \in R$$

$$\Rightarrow \langle x, z \rangle \in T, T \text{ 是传递的。}$$

综上可知, T 是等价关系。

4. 本题 8 分

(1) 封闭性。因为 $*$ 运算具有封闭性, 有 $g_1 \otimes g_2 = g_1 * u^{-1} * g_2 \in G$, 即 \otimes 运算具有封闭性。

(2) 结合性。对于 $\forall g_1, g_2, g_3 \in G$,

$$\begin{aligned}(g_1 \otimes g_2) \otimes g_3 &= (g_1 * u^{-1} * g_2) * u^{-1} * g_3 \\ &= g_1 * u^{-1} * (g_2 * u^{-1} * g_3) \\ &= g_1 \otimes (g_2 \otimes g_3)\end{aligned}$$

即 \otimes 运算具有结合性。

(3) 幺元。存在元素 $u \in G$, 使得对于任意元素 $g \in G$, 有

$$g \otimes u = g * u^{-1} * u = g = u * u^{-1} * g = u \otimes g = g \text{ 即 } u \text{ 是 } \otimes \text{ 运算的幺元。}$$

(4) 逆元。对于任意元素 g , 存在元素 $g' = ug^{-1}u$, 使得

$$g \otimes g' = g' \otimes g = u, \text{ 即 } ug^{-1}u \text{ 是元素 } g \text{ 关于 } \otimes \text{ 运算的逆元。}$$

综上可知, $\langle G, \otimes \rangle$ 是一个群。

5. 本题 8 分

(1) 假设 $f(x_1) = f(x_2)$, 由 $f \circ g = I_A$, 有 $g(f(x)) = x$ 。从而有

$$x_1 = g(f(x_1)) = g(f(x_2)) = x_2$$

即证明了 f 是单射的。

(2) 任取 $x \in A$, 由于 f 是从 A 到 B 的函数, 存在 $y \in B$, 使得 $f(y) = x$ 。由 $f \circ g = I_A$ 有

$$g(f(x)) = x \Rightarrow g(y) = x$$

因此 g 是满射的。

6. 本题 5 分

由握手定理的推论可知, G 中 5 度结点数只能是 0, 2, 4, 6, 8 五种情况, 此时 6 度结点分别为 9, 7, 5, 3, 1, 以上五种情况都满足至少 5 个 6 度结点或至少 6 个 5 度结点的情况。

哈尔滨工程大学试卷

考试科目: 离散数学 (2005 级 A 卷)

题号	一	二	三	四	五	六	总分
分数							
评卷人							

一、填空题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 令 P : 我将去看电影, q : 我有时间. 命题“我将去看电影, 仅当我有时间。”的符号化形式为_____。
2. 设个体域为自然数集, $P(x)$: x 是奇数, $Q(x)$: x 是偶数, 则命题“不存在既是奇数又是偶数的自然数”可符号化为_____。
3. 设集合 A 的基数 $|A|=10$, 则其幂集的基数 $|P(A)|=_____$ 。
4. 集合 A 上有 4 个元素, 则 A 上不同的等价关系的个数为_____。
5. 群 G 的平凡子群是_____。
6. 设 G 是有限群, H 是 G 的子群, 则 $|G|=_____ \cdot [G:H]$ 。
7. 如果一个格是_____格, 则称它为布尔格或布尔代数。
8. 无向图 G 是欧拉图当且仅当 G 是连通图, 且 G 中没有_____。
9. T 是 n 阶 m 条边的无向连通图 G 的生成树, 则 T 的余树 \bar{T} 中含有_____条边。
10. 平面图 G 中面的次数 R_i 与边数 m 的关系是_____。

二、判断题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. 命题“如果 $1+2=4$, 那么 $2+3=5$ ”是真命题。
2. 若 $A-B \subseteq B$, 那么 $B \subseteq A$ 。
3. 若 R 是集合 A 上的传递关系, 则 R^2 也是集合 A 上的传递关系。
4. $(0, 1)$ 和 $[0, 1]$ 的基数不同。
5. 任何无穷集只与唯一的自然数等势。
6. 在一个代数系统中, 若一个元素的逆元是惟一的, 则运算必定是可结合的。
7. 设 $\langle G, * \rangle$ 是独异点, e 是单位元, 若对任意的 $a \in G$, 有 $a * a = e$, 则 $\langle G, * \rangle$ 是 $Abel$ 群。
8. 集合 B 的幂集 $P(B)$ 关于集合的对称差运算和交运算构成环。
9. 设 D 是 n 阶有向图, D 是强连通的当且仅当 D 中存在经过每个顶点至少一次的通路。

10. 无向图 G 具有生成树当且仅当 G 是连通图。

三、计算题 (每小题 5 分, 共 15 分)

1. 求命题公式 $\neg((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow p)) \vee \neg((r \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg p)$ 的主析取范式。
2. 集合 $A = \{a, b, c, d\}$ 中有关系 $R = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, d \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, b \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, c \rangle \}$, 试给出 $((R \circ S)^{-1})^2$ 的关系矩阵。
3. 已知一棵无向树 T 有三个 3 度结点, 一个 2 度结点, 其余的都是 1 度结点。试求出 T 中有几个 1 度结点?

四、证明题 (共 45 分)

1. (8 分) 用等值演算法证明 $\neg p \wedge \neg(p \rightarrow q)$ 是矛盾式。
2. (8 分) 利用推理规则证明下列推理的正确性:
每个喜欢步行的人都不喜欢坐汽车, 每个人或者喜欢坐汽车或者喜欢骑自行车。有的人不喜欢骑自行车, 因而有的人不喜欢步行。
3. (8 分) 设集合 $A = \{a, b, c, d, e\}$ 上的二元关系为:
 $R = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle a, e \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle b, e \rangle, \langle c, c \rangle, \langle c, e \rangle, \langle d, d \rangle, \langle d, e \rangle, \langle e, e \rangle \}$,
试证明: $\langle A, R \rangle$ 是偏序关系。
4. (8 分) 在整数集 Z 上定义: $a \circ b = a + b - 2, \forall a, b \in Z$, 试证明: $\langle Z, \circ \rangle$ 是一个群。
5. (8 分) 对于具有 $k(k \geq 2)$ 个连通分支的平面图 G , 有
$$n - m + r = k + 1$$

其中 n, m, r 分别为 G 的顶点数, 边数和面数。
6. (5 分) 设 $G = \langle V, E \rangle$ 是连通图且 $e \in E$, 试证明: 当且仅当 e 是 G 的割边时, e 包含在 G 的每棵生成树中。

离散数学 2005 级 A 卷试题答案

一、填空题（每小题 2 分，共 20 分）

1. $p \rightarrow q$
2. $\neg \exists x(P(x) \wedge Q(x))$
3. 2^{10} 或 1024
4. 15
5. $G, |e|$
6. $|H|$
7. 有补分配
8. 奇度顶点
9. $m - n + 1$
10. $\sum_{i=1}^r \deg(R_i) = 2m$

二、判断题（每小题 2 分，共 20 分）

- | | | | | |
|-----------------|-----------------|-----------------|-------------|------------------|
| 1. \checkmark | 2. \times | 3. \checkmark | 4. \times | 5. \checkmark |
| 6. \times | 7. \checkmark | 8. \checkmark | 9. \times | 10. \checkmark |

三、计算题（每小题 5 分，共 15 分）

1. 解:

$$\begin{aligned} & \neg((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow p)) \vee \neg((r \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg p) \\ \Leftrightarrow & \neg((\neg p \vee q) \wedge (\neg r \vee p)) \vee \neg(\neg(\neg r \vee \neg q) \vee \neg p) \\ \Leftrightarrow & ((p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge r)) \vee ((\neg q \vee \neg r) \wedge p) \\ \Leftrightarrow & ((p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge r)) \vee ((p \wedge \neg q) \vee (p \wedge \neg r)) \\ \Leftrightarrow & (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge r) \vee (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge \neg r) \end{aligned}$$

或者 $m_1 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6$

2. 解:

$$M(R) = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix}, \quad M(S) = \begin{vmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix}, \quad M(R \circ S) = \begin{vmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix},$$

$$M((R \circ S)^{-1}) = \begin{vmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix}, \quad M(((R \circ S)^{-1})^2) = \begin{vmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$

3. 解:

设 T 中有 x 个 1 度结点, 则 T 中结点数 $n = 3 + 1 + x$, T 中边数 $m = 3 + 1 + x - 1 = 3 + x$ 。 T 中各结点的度数之和

$$\sum_{i=1}^n d(v_i) = 3 \times 3 + 2 \times 1 + 1 \times x = 11 + x。 \text{由握手定理可知}$$

$$11 + x = 2m = 6 + 2x \Rightarrow x = 5$$

所以 T 中有五个 1 度结点。

四、证明题 (共 45 分)

1. 本题 8 分

证明:

$$\neg p \wedge \neg(p \rightarrow q)$$

$$\Leftrightarrow \neg p \wedge \neg(\neg p \vee q) \Leftrightarrow \neg p \wedge (p \wedge \neg q)$$

$$\Leftrightarrow (\neg p \wedge p) \wedge \neg q \Leftrightarrow 0$$

所以上式是矛盾式,

证毕。

2. 本题 8 分

命题符号化: $F(x): x$ 喜欢步行; $G(x): x$ 喜欢坐汽车; $H(x): x$ 喜欢骑自行车。

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

结论: $\exists x(\neg F(x))$

证明:

$$\textcircled{1} \exists x(\neg H(x))$$

前提引入

$$\textcircled{2} \neg H(c)$$

$\textcircled{1}$ EI 规则

$$\textcircled{3} \quad \forall x(G(x) \vee H(x))$$

前提引入

$$\textcircled{4} \quad G(c) \vee H(c)$$

$\textcircled{3}$ UI 规则

$$\textcircled{5} \quad G(c)$$

$\textcircled{2}\textcircled{4}$ 析取三段论

$$\textcircled{6} \quad \forall x(F(x) \rightarrow \neg G(x))$$

前提引入

$$\textcircled{7} \quad F(c) \rightarrow \neg G(c)$$

$\textcircled{6}$ UI 规则

$$\textcircled{8} \quad \neg F(c)$$

$\textcircled{5}\textcircled{7}$ 析取三段论

$$\textcircled{9} \quad \exists x(\neg F(x))$$

$\textcircled{8}$ EG 规则

3. 本题 8 分

解:

R 所对应的关系矩阵为:

$$M(R) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \text{ 由关系矩阵可知, 对角线上所有元素全为 1, 故 } R$$

具有自反性; 又由 $r_{ij} + r_{ji} \leq 1$, 故 R 具有反对称性; 可计算出 R^2 对应的矩阵为:

$$M(R^2) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = M(R)$$

由以上可知 R 具有传递性。

综上可知, R 是偏序关系。

证毕。

4. 本题 8 分

证明:

显然, \circ 是二元运算, 根据群的定义, 需证 \circ 运算满足结合律, 有单位元, 每个元素有逆元。

(1) 任取 $a, b, c \in Z$ 有

$$\begin{aligned} (a \circ b) \circ c &= a \circ b + c - 2 = (a + b - 2) + c - 2 \\ &= a + b + c - 4 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} a \circ (b \circ c) &= a + b \circ c - 2 = a + (b + c - 2) - 2 \\ &= a + b + c - 4 \end{aligned}$$

故 $(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$, 结合律成立。

(2) 任取 $a \in Z$, $a \circ 2 = a + 2 - 2 = a$; $2 \circ a = 2 + a - 2 = a$, 可知 2 为单位元。

(3) 任取 $a \in Z$, 由 $a \circ (4 - a) = a + 4 - a - 2 = 2$, $(4 - a) \circ a = 4 - a + a - 2 = 2$ 可知 $4 - a$ 是 a 的逆元。

综上可知 $\langle Z, \circ \rangle$ 是一个群。

证毕。

5. 本题 8 分

证明:

设 G 的连通分支分别为 G_1, G_2, \dots, G_k , 并设 G_i 的顶点数, 边数, 面数分别为

$n_i, m_i, r_i, i = 1, 2, \dots, k$. 由欧拉公式可知

$$n_i - m_i + r_i = 2, i = 1, 2, \dots, k. \quad (5.1)$$

易知, $m = \sum_{i=1}^k m_i, n = \sum_{i=1}^k n_i$, 由于每个 G_i 有一个外部面, 而 G 只有一个外部

面, 所以 G 的面数 $r = \sum_{i=1}^k r_i - k + 1$, 于是, 对式 (5.1) 两边同时求和得

$$\begin{aligned} 2k &= \sum_{i=1}^k (n_i - m_i + r_i) \\ &= \sum_{i=1}^k n_i - \sum_{i=1}^k m_i + \sum_{i=1}^k r_i \\ &= n - m + r + k - 1 \end{aligned}$$

经过整理得

$$n - m + r = k + 1.$$

证毕。

6. 本题 5 分

证明:

必要性: 假设边 e 包含在 G 的每棵生成树中但不是割边, 从 G 中删去 e 得到 G_1 仍是连通的且是 G 的生成子图, G_1 必有一棵生成树 T , 而 T 也是 G 的生成树

但不包含 e ，这与假设矛盾，故 e 必是割边。

充分性：设 e 是 G 的割边，若删去 e ，则得到两个连通分支 G_1, G_2 ，而 G 的任一生成树 T 必是连通的，故连结 G_1, G_2 的惟一边 e 必在 T 中。

证毕。

