

# 西安交通大学理学院 1999 年研究生入学考 试离散数学试题

[作者] 西安交通大学理学院

[单位] 西安交通大学理学院

[摘要] 西安交通大学理学院 1999 年研究生入学考试离散数学试题。

[关键词] 西安交通大学, 理学院, 1999, 研究生, 离散数学, 试题

## 1、(30 分)

请判断下列各题的正确性。

$$2^A \cap 2^B = 2^{A \cap B}.$$

$A \setminus B = A$  当且仅当  $B = \emptyset$ 。

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

设  $|A|=5$ , 则  $A$  上恰有 31 个不同的等价关系。

设  $R$  非空集合  $A$  上的关系,  $R$  是  $A$  上可传递的, 当且仅当  $R \cap R \subseteq R$ 。

若  $R_1, R_2$  均为非空集合  $A$  上的等价关系, 那么  $R_1 \cap R_2$  也为  $A$  上的等价关系。

设  $\langle P, \leq \rangle$  为半序集,  $\emptyset \neq S \subseteq P$ , 若  $S$  有上界, 则  $S$  必有上确界。

设  $N$  为自然数集合,  $I$  为整数集合,  $\times$  是算术乘法, 则  $\langle N, \times \rangle$  与  $\langle I, \times \rangle$  同构。

设  $\langle G, * \rangle$  是群, 则  $G$  中至少有一个二阶元素。

设  $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$  为整环,  $|R|=n$ , 则  $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$  是域。

设  $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$  为域,  $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$  为  $\langle F, \oplus, \otimes \rangle$  的子环, 则  $\langle R, \oplus, \otimes \rangle$  为整环。

设  $\langle L, \leq \rangle$  为格,  $|L|=n$ , 则  $\langle L, \leq \rangle$  为有界格。

存在 7 个结点的自补图。

下图为平面图。

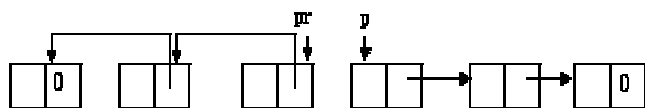


图 1 题 1(14)

下图为哈密尔顿图。

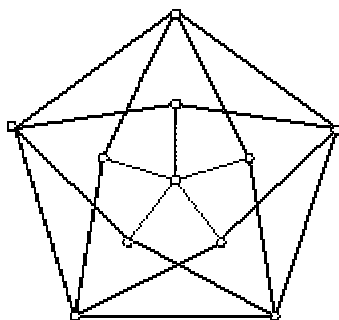


图 2 题 1(15)图

## 2、(8分)

设 $(G, *)$ 为循环群，生成元为 $a$ ，设 $(A, *)$ 和 $(B, *)$ 均为 $(G, *)$ 的子群，而 $a^i$ 和 $a^j$ 分别为 $(A, *)$ 和 $(B, *)$ 的生成元。

证明 $(A \cup B, *)$ 是 $(G, *)$ 的子群。

请问： $(A \cup B)$ 是否为循环群。如果是，请给出其生成元。

## 3、(10分)

设 $(A, \oplus, \otimes)$ 是环， $A^A = \{f \mid f \text{ 是 } A \text{ 到 } A \text{ 的函数}\}$ 。定义 $A^A$ 上的运算 $\diamond$ 和 $*$ 如下，设 $f, g \in A^A$ ，对于任意的 $x \in A$ 。

$$(f \diamond g)(x) = f(x) \oplus g(x);$$

$$(f * g)(x) = f(x) \otimes g(x);$$

证明： $(A^A, \diamond, *)$ 是环。

## 4、(6分)

设 $A = \langle L_1, \dots, *_{11}, \oplus_1 \rangle$ 和 $B = \langle L_2, \dots, *_{21}, \oplus_2 \rangle$ 是两个格， $f$ 是 $A$ 到 $B$ 的同态函数。证明 $A$ 的同态象是 $B$ 的子格。(注： $A$ 的同态象即： $f(L_1) = \{f(x) \mid x \in L_1\}$ )。

## 5、(8分)

设 $G = (V, E)$ 是简单的无向平面图，证明 $G$ 中至少有一个结点的度数小于等于5。

## 6、(10分)

设 $G$ 是连通的无向图，且有 $2k > 0$ 个奇结点，

证明： $G$ 中存在各边不重复的 $k$ 条简单路 $P_1, P_2, \dots, P_k$ ，使得

$$E(G) = E(P_1) \cup E(P_2) \cup \dots \cup E(P_k)。$$

## 7、(8分)

设个体域为整数集合，将下述语句分别表示成仅含有 $N(e)$ 、 $P(e)$ 、 $Q(e)$ 、 $E(e_1, e_2)$ 、 $L(e_1, e_2)$ 、 $D(e_1, e_2)$ 所组成的谓词公式：其中各谓词定义如下：

$N(e)$ ： $e$ 是自然数，

$P(e)$ ： $e$ 是素数，

$Q(e)$ ： $e$ 是偶数，

$E(e_1, e_2)$ ： $e_1 = e_2$ ，

$L(e_1, e_2)$ ： $e_1 < e_2$ ，

$D(e_1, e_2)$ ： $e_1 \mid e_2$  (即 $e_1$ 整除 $e_2$ )，

没有最大的素数；  
并非所有的素数都不是偶数。

## 8、(8分)

判断下列逻辑关系是否成立。若成立，请用指派分析法给出证明。否则，请给出相应的指派。

$\exists x(\neg A(x) \wedge B(x)) \wedge \forall x C(x) \Rightarrow \forall x(B(x) \wedge C(x))$ ；

$\exists x(A(x) \wedge \forall y B(x, y)) \Rightarrow \neg \forall y \exists x B(x, y) \wedge \forall x A(x)$ 。

## 9、(12分)

构造形式推理过程：

$\neg R(\neg P \vee S), Q \rightarrow S, P \rightarrow (Q \wedge R)$ ；

$\exists x(A(x) \wedge \forall y B(y)), \forall x(B(x) \rightarrow \exists y C(y)) \rightarrow \forall x A(x) \rightarrow \exists y C(y)$ 。

<http://www.cn.edu.cn/upload/doc/dlp2004-8-16xi an1.doc>