

2010级计算机《离散数学》期中考试试卷

南京大学计算机科学与技术系

May. 05, 2010

1 集合代数

试给出集合等式 $(A - C) \cup B = A \cup B$ 成立的充分必要条件并证明之.

1 解答:

$$\begin{aligned}(A - C) \cup B &= A \cup B \\ \Leftrightarrow (A - C) \cup B &= ((A - C) \cup (A \cap C)) \cup B \\ \Leftrightarrow (A - C) \cup B &= ((A - C) \cup B) \cup (A \cap C) \\ \Leftrightarrow A \cap C &\subseteq (A - C) \cup B \\ \Rightarrow A \cap C \cap C &\subseteq ((A - C) \cup B) \cap C \\ \Leftrightarrow A \cap C &\subseteq B \cap C \\ \Rightarrow A \cap C &\subseteq B\end{aligned}$$

2 格

试证明: 有界分配格 L 中所有存在补元的元素之集合构成 L 的子格.

2 解答: 记有界分配格 L 为 $\langle L, \vee, \wedge, 0, 1 \rangle$, 其中 $0, 1$ 分别表示全下界和全上界, S 为 L 中所有存在补元的元素之集合. 要证 S 为 L 之子格, 只需要证明 S 为 L 之非空子集且 S 关于运算 \vee, \wedge 封闭.

1. $0 \vee 1 = 1, 0 \wedge 1 = 0 \Rightarrow 0 \in S \Rightarrow S$ 非空.

2. S 为 L 中所有存在补元的元素之集合, 显然 $S \subseteq L$.

3. 任取 $x, y \in S$, x, y 必存在补元 $x', y' \in L$, 所以 $x' \wedge y' \in L$. 由分配律有,

$$(x \vee y) \vee (x' \wedge y') = (x \vee y \vee x') \wedge (x \vee y \vee y') = 1 \vee 1 = 1$$

$$(x \vee y) \wedge (x' \wedge y') = (x \wedge x' \wedge y') \vee (y \wedge x' \wedge y') = 0 \wedge 0 = 0$$

所以, $x \vee y \in S$, 即 S 关于 \vee 运算封闭. 同理可证 S 关于 \wedge 运算封闭.

所以 S 为 L 之子格. 证毕.

3 布尔代数

三人裁判小组, A 有否决权; 在 A 不行使否决权时则按简单多数决定结果. 试设计该表决器的逻辑电路并简化之.

3

4 集合开放问题

4 解答:

5 置换群

设按升序排列的13张扑克牌(只考虑点值, 不考虑花色)

$$A, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, J, Q, K$$

经2次同样方式的洗牌后, 牌的顺序变成

$$6, 10, A, Q, 9, K, J, 7, 4, 8, 3, 2, 5$$

1. 请给出第一次洗牌后的顺序.
2. 按照同样的方式洗牌若干次, 能否洗回最初的升序排列?

5 解答:

1.

$$\sigma^2 = (1, 6, 13, 5, 9, 4, 12, 2, 10, 8, 7, 11, 3)$$

$$\sigma = (\sigma^2)^7 = (1, 2, 6, 10, 13, 8, 5, 7, 9, 11, 4, 3, 12)$$

故, 第一次洗牌后顺序为

$$2, 6, \mathbf{Q}, 3, 7, 10, 9, 5, \mathbf{J}, \mathbf{K}, 4, 1, 8.$$

2. 该洗牌方式为13阶轮换, 故按照同样方式洗牌13次即可回到初始状态.

6 集合的基数 设 A, B, C 为集合, $A \cap B = A \cap C = \emptyset \wedge B \approx C$. 试证明: $A \cup B \approx A \cup C$.

6 解答:

$B \approx C \Rightarrow \exists f: B \rightarrow C, f$ 为双射函数. 构造 $g: A \cup B \rightarrow A \cup C$:

1. 证明 g 是函数. $A \cap B = \emptyset$. 得证.
2. 证明 g 是单射函数. 假设 $g(x_1) = g(x_2)$,
 - (a) 若 $g(x_1) \in C$, 则由于 $A \cap C = \emptyset, g(x_1) \notin A \Rightarrow f(x_1) = g(x_1) = g(x_2) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$ (因为 f 是双射函数.)
 - (b) 若 $g(x_1) \in A$, 则由于 $A \cap C = \emptyset$, 则 $g(x) = x \Rightarrow x_1 = g(x_1) = g(x_2) = x_2$.
3. 证明 g 是满射函数. $\forall y \in A \cup C \Rightarrow y \in A \vee y \in C$:
 - (a) 若 $y \in A$, 则 $y \in A \cup B \wedge g(y) = y$.
 - (b) 若 $y \in C$, 则 $\exists x \in B, f^{-1}(y) = x, \Rightarrow x \in A \cup B \wedge g(x) = g(f^{-1}(y)) = f(f^{-1}(y)) = y$.

7 群论

给定集合 S , $P(S)$ 表示集合 S 的幂集.

定义 $G = \langle P(S), * \rangle$, 其中 $*$ 为二元运算, 其定义为

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

1. 请证明 $G = (P(S), *)$ 构成群.
2. 考虑自然数的幂集, 即当 $S = N$, 解如下方程

$$\{1, 2, 4\} * X = \{3, 4\}$$

7 解答:

1. (a) 运算封闭
(b) 结合律
(c) 单位元
(d) 逆元

$$2. \{1, 2, 4\}^{-1} \oplus \{1, 2, 4\} \oplus X = \{1, 2, 4\}^{-1} \oplus \{3, 4\} \Rightarrow X = \{1, 2, 3\}.$$

8 等价关系

设 σ 为一个 n 阶置换,集合 $X = \{1, 2, \dots, n\}$.在 X 中, 定义关系 \sim 为

$$k \sim l \Leftrightarrow \exists r \in \mathbf{Z}, \sigma^r(k) = l.$$

1. 证明: \sim 是 X 上的等价关系.
2. 证明: $k \sim l$ 的充分必要条件是 k 与 l 属于 σ 的同一个轮换.

8 解答:

1. “ \Rightarrow ”反证法.
2. “ \Leftarrow ”记轮换为 $\sigma = \{i_1, \dots, i_s, \dots, i_t, \dots, i_r\}$,其中 $i_s = k, i_t = l$, 则 $\sigma^{t-s}(k) = l$.

9 附加题:容斥原理

给定集合 $\{1, 2, \dots, 2n\} (n \in N^+)$ (N^+ 表示正整数集合), 如果它的某个排列 $\pi = \{x_1, x_2, \dots, x_{2n}\}$ 满足条件

$$\exists i \in \{1, 2, \dots, 2n-1\} . (|x_i - x_{i+1}| = n),$$

则称该排列具有性质 P .

1. 试使用容斥原理给出具有性质 P 的排列的个数((可以不给出最简式)).
2. 若已知有关容斥原理的命题1成立, 请证明对于任意 n , 具有性质 P 的排列的个数比不具有性质 P 的排列的个数要多。

$$\text{对于有限集合 } S_1, S_2, \dots, S_n, |\cup_{1 \leq i \leq n} S_i| \geq \sum_{1 \leq i \leq n} |S_i| - \sum_{1 \leq i < j \leq n} |S_i \cap S_j|. \quad (1)$$