## 离散数学课堂测验(数理逻辑)

说明: 闭卷, 可携带考试者本人设计的笔记(A4纸大小,1页);需要写出详细求解步骤, 尽量展示你的工作, 独立完成, 不可讨论.

 (20分)求(¬P→Q)∧(P→R) 的主析取范式与主合取范式 (用符号 m、M 表示且 其下标用十进制整数) .

等值变换原公式, 易得: (¬P^Q^¬R)v(¬P^Q^R)v(P^¬Q^R)v(P^Q^R),

析取范式: m<sub>010</sub> v m<sub>011</sub> v m<sub>101</sub> v m<sub>111</sub>, 即 m<sub>2</sub> v m<sub>3</sub> v m<sub>5</sub> v m<sub>7</sub>.

从而, 合取范式: M<sub>0</sub> ^ M<sub>1</sub> ^ M<sub>4</sub> ^ M<sub>6</sub>.

2. (20分)请用 CP 规则来证明如下破坏性二难推理:

前提:¬C∨¬D, A→C, B→D. 结论:¬A∨¬B.

(1) A P(附加, 为证明结论 $\neg A \lor \neg B \equiv A \rightarrow \neg B$ )

- (2)  $A \rightarrow C$  P (5)  $\neg$  D T,I (3)(4) (8)  $A \rightarrow \neg$  B CP(1)-(7)
- (3) C T,I (1)(2) (6)  $B \rightarrow D$  P (9)  $\neg A \lor \neg B$  R,E(8)
- $(4) \neg C \lor \neg D P$   $(7) \neg B$  T,I(5)(6)
- 3. (15 分)分析谓词公式的类型(有效/不可满足/无效/可满足),需要给出详细证明,或用解释例证: ∃x∀y (P(y)→Q(x, y)).

该谓词公式式可满足公式,也是无效公式:

定义解释: 论域 D= {3}, P(3) = True, Q(3, 3) = True. 此时, 公式为 True, 为可满足公式;

定义解释:论域 D= {3}, P(3) = True, Q(3, 3) = False. 此时,公式为 False,为无效公式.

4. (20 分)请用相关基本等值式证明等值式: ∃x(A(x)→B(x))≡∀xA(x)→∃xB(x).

 $\exists x (A(x) \rightarrow B(x))$   $\Leftrightarrow \neg \forall x A(x) \lor \exists x B(x)$ 

 $\Leftrightarrow \exists x (\neg A(x) \lor B(x)) \qquad \Leftrightarrow \forall x A(x) \to \exists x B(x).$ 

 $\Leftrightarrow \exists x \neg A(x) \lor \exists x B(x)$ 

## 5. (25分)形式化并证明如下推理过程:

所有的有理数都是实数;所有的无理数也是实数;虚数不是实数。因此,虚数既不是有理数,也不是无理数。(个体域为全总域)

## 需要引入的谓词包括:

Q(x): x 是有理数; R(x): x是实数; N(x): x是无理数; C(x): x是虚

数。上述推理可符号化为:

前提:  $\forall x(Q(x) \rightarrow R(x))$ 、  $\forall x(N(x) \rightarrow R(x))$ 、  $\forall x(C(x) \rightarrow \neg R(x))$ 

结论: ∀x(C(x)→ (¬Q(x) ∧ ¬N(x)),

## 验证该结论的公式序列如下:

(1). $\forall x (Q(x) \rightarrow R(x))$	// P	(8). ¬R(y) // T, I (6)(7)
(2). $Q(y) \rightarrow R(y)$	// US (1)	(9). ¬Q(y) // T, I (8)(2)
(3). $\forall x (N(x) \rightarrow R(x))$	// P	(10). ¬N(y) // T, I (8)(4)
(4). $N(y) \rightarrow R(y)$	// US (3)	(11). $\neg Q(y) \land \neg N(y)$ // T, I (9)(10)
(5). $\forall x (C(x) \rightarrow \neg R(x))$	// P	(12). $C(y) \rightarrow (\neg Q(y) \land \neg N(y) // CP (7)-(11)$
(6). $C(y) \rightarrow \neg R(y)$	// US (5)	(13). $\forall x (C(x) \rightarrow (\neg Q(x) \land \neg N(x)) //UG (12)$
(7). C(y)	// P(附加)	