一、选择题

- 谓词公式∀x(P(x)∨∃yR(y))→Q(x)中量词∀x的辖域是(
 C
- A. $\forall x (P(x) \lor \exists y R(y))$

B.P(x)

C. $(P(x) \lor \exists yR(y))$

- D.P(x), Q(x)
- 2. 谓词公式∀x(P(x)∨∃yR(y))→Q(x)中变元x是(D)
- A. 自由变量

- B. 约束变量
- C. 既不是自由变量也不是约束变量
- D. 既是自由变量也是约束变量

- 3. 若个体域为整数域,下列公式中值为真的是(A)
- A. $\forall x \exists y (x+y=0)$ B. $\exists y \forall x (x+y=0)$
- C. $\forall x \forall y (x+y=0)$ D. $\neg \exists x \exists y (x+y=0)$
- 4. 设C(x):x是运动员, G(x):x是强壮的。命题"没有一个运 动员不是强壮的"可符号化为(C)
- A. $\neg \forall x (C(x) \land \neg G(x))$ B. $\neg \forall x (C(x) \rightarrow \neg G(x))$

- C. $\neg \exists x (C(x) \land \neg G(x))$ D. $\neg \exists x (C(x) \rightarrow \neg G(x))$

- 5. 设A(x):x是人, B(x):x犯错误, 命题 "没有不犯错误的 人"符号化为(□)
- A. $\forall x (A(x) \land B(x))$
- B. $\neg \exists x (A(x) \rightarrow \neg B(x))$

- C. $\neg \exists x (A(x) \land B(x))$ D. $\neg \exists x (A(x) \land \neg B(x))$
- 6. 令F(x):x是火车, G(y):y是汽车, H(x, y):x比y快。则语 句"某些汽车比所有的火车慢"可表示为(B)
- A. $\exists y (G(y) \rightarrow \forall x (F(x) \land H(x, y)))$
- B. $\exists y (G(y) \land \forall x (F(x) \rightarrow H(x, y)))$
- C. $\forall x \exists y (G(y) \rightarrow (F(x) \land H(x, y)))$
- D. $\exists v (G(v) \rightarrow \forall x (F(x) \rightarrow H(x, v)))$

- 7. 设个体域A={a, b}, 公式∀xP(x)∧∃xS(x)在A中消去量词后 应为(B)
- A. $P(x) \land S(x)$
- B. $P(a) \land P(b) \land (S(a) \lor S(b))$
- C. $P(a) \land S(b)$
- D. $P(a) \land P(b) \land S(a) \lor S(b)$
- 8. 在谓词演算中,下列各式(B)是正确的。
- A. $\exists x \forall y A(x, y) \Leftrightarrow \forall y \exists x A(x, y)$
- B. $\exists x \exists y A(x, y) \Leftrightarrow \exists y \exists x A(x, y)$
- C. $\exists x \forall y A(x, y) \Leftrightarrow \forall x \exists y A(x, y)$
- D. $\forall x \forall y A(x, y) \Leftrightarrow \forall y \forall x B(x, y)$

- 9. 下列各式不正确的是(A)
- A. $\forall x (P(x) \lor Q(x)) \Leftrightarrow \forall x P(x) \lor \forall x Q(x)$
- B. $\forall x (P(x) \land Q(x)) \Leftrightarrow \forall x P(x) \land \forall x Q(x)$
- C. $\exists x (P(x) \lor Q(x)) \Leftrightarrow \exists x P(x) \lor \exists x Q(x)$
- D. $\forall x (P(x) \land Q)) \Leftrightarrow \forall x P(x) \land Q$
- 10. 下面谓词公式(A) 是前束范式。
- A. $\forall x \forall y \exists z (B(x, y) \rightarrow A(z))$
- B. $\neg \forall x \exists y B(x, y)$
- C. $\exists x \forall y \forall x (A(x, y) \land B(x, y))$
- D. $\forall x (A(x, y) \rightarrow \exists y B(y))$

- 11. 公式 \forall xP(x) \rightarrow \forall xQ(x) 的前束范式为(^C)。
- A. $\forall x \forall y (P(x) \rightarrow Q(y))$ B. $\forall x \exists y (P(x) \rightarrow Q(y))$
- C. $\exists x \forall y (P(x) \rightarrow Q(y))$
- D. $\exists x \exists y (P(x) \rightarrow Q(y))$
- 12. 在谓词演算中, P(a)是∀xP(x)的有效结论, 其理论根据 是 (A)
- A. 全称指定规则(US)
- B. 全称推广规则(UG)
- C. 存在指定规则(ES)
- D. 存在推广规则(EG)

13. 若集合A的元素个数为10,则其幂集的元素个数为 (A)

A. 1024 B. 10 C. 100 D. 1

二、填空题

- 1. 设O(x):x奇数, Z(x):x是整数,则语句"不是所有整数都是奇数"可符号化为(¬∀x((Z(x)→O(x)))
- 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 (¬∃x(P(x)∧Q(x)))

 ∀y(P(x,y)∧Q(y,z))
- ∀x∀y(P(x, y)∧Q(y, z))∧∃xP(x, y)中∀x的辖域为(),
 ∀y的辖域为((P(x,y)∧Q(y,z))),∃x的辖域为(P(x,y))

- 4. 公式∀x(P(x)→Q(x, y)∨∃zR(y, z))→S(x)中的自由变元为
 (x,y), 约束变元为(x,z)。
- 5. 个体域为 {1, 2}, 命题∀x∃y(x+y=4)的真值为(0)。
- 6. 设个体域为A={a, b, c}, 消去公式∀xP(x)∧∃xQ(x)中的量词, 可得()。P(a) ∧P(b) ∧P(c) ∧(Q(a) ∨ Q(b) ∨ Q(c))
- 7. 下列谓词公式中**,**(**(1)**,**(3)**)是等价的。
- (1) $\neg (\exists x A(x))$ 与 $\forall x \neg A(x)$
- (2) $\forall x (A(x) \lor B(x))$ 与 $\forall x A(x) \lor \forall x B(x)$
- (3) $\forall x (A(x) \land B(x))$ 与 $\forall x A(x) \land \forall x B(x)$
- (4) $\exists x \forall y D(x, y)$ 与 $\forall y \exists x D(x, y)$

8. 给定下列公式:

- (1) $(\neg \exists x F(x) \lor \forall y G(y)) \land (F(u) \rightarrow \forall z H(z))$
- (2) $\exists xF(y, x) \rightarrow \forall yG(y)$
- (3) $\forall x (F(x, y) \rightarrow \forall yG(x, y))$
- 则()是(1)的前束范式,
 - ()是(2)的前束范式;
 - ()是(3)的前束范式。

供选择的答案见下页

供选择的答案有:

- $\exists x \forall y (F(y, x) \rightarrow G(y)) ;$
- $\textcircled{4} \forall x \forall y (F(z, x) \rightarrow G(y));$
- \bigcirc $\forall x \forall y (\neg F(z, x) \lor G(y));$
- $\bigcirc \forall x \forall y (F(x, z) \rightarrow G(x, y));$
- $\textcircled{8} \forall y \forall x (F(x, z) \rightarrow G(x, y));$
- ⑨ ∀y∀x(¬F(x, z)∨G(y));(2)是(1)的前束范式,(4, 5, 9)是(2)的前束范式;(7, 8)是(3)的前束范式

三、计算题

- 1. 设解释T为: 个体域为D={-2, 3, 6}, 谓词F(x):x≤3, G(x):x>5, R(x):x≤7。根据解释T求下列各式的真值:
 - (1) $\forall x (F(x) \land G(x))$
 - (2) $\forall x (R(x) \rightarrow F(x)) \lor G(5)$
 - (3) $\exists x (F(x) \lor G(x))$

解

- (1) 假。
- (2) 假。
- (3)真。

 末谓词公式∀x(F(x)→G(x))→(∃xF(x)→∃xG(x))的 前束范式

$$\forall x (F(x) \rightarrow G(x)) \rightarrow (\exists x F(x) \rightarrow \exists x G(x))$$

$$\Leftrightarrow \forall x (\neg F(x) \lor G(x)) \rightarrow (\neg \exists x F(x) \lor \exists x G(x))$$

$$\Leftrightarrow \neg \forall x (\neg F(x) \lor G(x)) \lor (\neg \exists x F(x) \lor \exists x G(x))$$

$$\Leftrightarrow \exists x (F(x) \land \neg G(x)) \lor \neg \exists x F(x) \lor \exists x G(x)$$

$$\Leftrightarrow \exists x (F(x) \lor G(x)) \lor \forall x \neg F(x)$$

$$\Leftrightarrow \exists x (F(x) \lor G(x)) \lor \forall y \neg F(y)$$

$$\Leftrightarrow \exists x \forall y (F(x) \lor G(x) \lor \neg F(y))$$

五、证明题

1. 证明 $\forall x \forall y (P(x) \rightarrow Q(y)) \Leftrightarrow \exists x P(x) \rightarrow \forall y Q(y)$

- 2. 指出下列推理中的错误:
- 1).
- (1) ∀xF(x)→G(x) 前提引入
- $(2) F(y) \rightarrow G(y) \qquad (1) US$
 - (2) 错。使用US, UG, ES, EG规则应针对前速范式。
- 2).
- (1)∀x(F(x)∨G(x)) 前提引入
- (2) $F(a) \lor G(b)$ (1) US
 - (2) 错。使用US规则时应替换成同一个体常元。

- 3).
- (1)F(x)→G(c) 前提引入
- $(2) \exists x (F(x) \rightarrow G(x)) (1) EG$
 - (2)错。(1)公式含个体变元x,不能使用EG规则
- 4).
- (1)F(a)→G(b) 前提引入
- $(2) \exists x (F(x) \rightarrow G(x)) (1) EG$

(2)错。(1)公式含有两个不同的个体常元,不能使用EG规则

5).

- $(1) \exists x (F(x) \land G(x))$
- $(2) \exists y (H(y) \land R(y))$
- $(3) F(c) \land G(c)$ T (1) ES
- (4)F(c) T(3)化简
- $(5) H(c) \land R(c)$ T (2) ES
- (6)H(c) T(5)化简
- (7)F(c)∧H(c) T(4)(6)合取
- $(8) \exists x (F(x) \land H(x)) \qquad T (7) EG$

(5) 错。对(1) 公式使用ES规则得F(c)∧G(c), 此c 应使F(c)∧G(c)为真,但不一定使H(c)∧R(c)为真。

3. 设A(x), B(x)均为含有自由变元x的任意谓词公式,

证明:
$$\forall x (A(x) \rightarrow B(x)) \Rightarrow \forall x A(x) \rightarrow \forall x B(x)$$

证:
$$\forall x (A(x) \rightarrow B(x)) \rightarrow (\forall x A(x) \rightarrow \forall x B(x))$$

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

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

$$\Leftrightarrow$$
 (¬ \forall x(¬A(x) \lor B(x)) \lor ¬ \forall xA(x)) \lor \forall xB(x) 结合律

$$\Leftrightarrow \neg (\forall x (\neg A(x) \lor B(x)) \land \forall x A(x)) \lor \forall x B(x) 德摩根$$

$$\Leftrightarrow \neg (\forall x ((\neg A(x) \lor B(x)) \land A(x))) \lor \forall x B(x) 量词分配律$$

$$\Leftrightarrow \neg (\forall x ((\neg A(x) \land A(x)) \lor (A(x) \land B(x))) \lor \forall x B(x) 分配律$$

$$\Leftrightarrow \neg (\forall x (A(x) \land B(x)) \lor \forall x B(x) 分配律$$

$$\Leftrightarrow \neg (\forall x A(x) \land \forall x B(x)) \lor \forall x B(x)$$

 $\Leftrightarrow 1$