

## 1 不定项选择题 (每题 3 分)

注：全部选对得 3 分，少选且正确得 1 分，错选不得分

1. 下面不是永假式的是 **BDE** (注： $\oplus$  为异或)

(A)  $(p \oplus q) \wedge (p \wedge q)$

(B)  $(p \wedge q) \rightarrow T$

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

(D)  $p \vee \neg p$

(E)  $p \oplus \neg p$

2. 下列集合中，是完备集的是 **ABD**

(A)  $\{\neg, \wedge\}$

(B)  $\{\neg, \rightarrow\}$

(C)  $\{\neg, \leftrightarrow\}$

(D)  $\{\uparrow\}$

(E)  $\{\wedge, \vee\}$

3. 下列等值式不正确的是 **C**

(A)  $\neg(\forall x)A = (\exists x)\neg A$

(B)  $(\forall x)(B \rightarrow A(x)) = B \rightarrow (\forall x)A(x)$

(C)  $(\exists x)(A(x) \wedge B(x)) = (\exists x)A(x) \wedge (\exists x)B(x)$

(D)  $(\forall x)(\forall y)(A(x) \rightarrow B(y)) = (\exists x)A(x) \rightarrow (\forall y)B(y)$

(E)  $\neg(\exists x)(\exists y)(F(x) \wedge F(y) \wedge \neg G(x, y)) = (\forall x)(\forall y)(F(x) \wedge F(y) \rightarrow G(x, y))$  (P71)

4. 定义如下命题：

i.  $F(x)$ : x 是女性

ii.  $S(x)$ : x 是学生

iii.  $K(x, y)$ : x 认识 y

则对命题 “Jack 认识每一个女生” 的正确形式化为 **BCD**

(A)  $\forall x(K(\text{Jack}, x) \rightarrow F(x) \wedge S(x))$

(B)  $\neg \exists x(F(x) \wedge S(x) \wedge \neg K(\text{Jack}, x))$

(C)  $\forall x(\neg F(x) \vee \neg S(x) \vee K(\text{Jack}, x))$

(D)  $\forall x((F(x) \wedge S(x)) \rightarrow K(\text{Jack}, x))$

(E)  $\neg \exists x(F(x) \wedge S(x) \wedge K(\text{Jack}, x))$

5. 设  $B(x, y)$  表示命题: “ $y$  是  $x$  的朋友”. 下列选项哪个表示了命题: “每一个人都有且仅有一个朋友” **CE**

- (A)  $\forall x \exists y \forall z ((B(x, y) \wedge B(x, z)) \rightarrow (y = z))$   
 (B)  $\forall x \exists y \exists z (((x \neq y) \rightarrow B(x, y)) \wedge ((x \neq z) \rightarrow \neg B(x, z)))$   
 (C)  $\forall x \exists y (B(x, y) \wedge \forall z ((z \neq y) \rightarrow \neg B(x, z)))$   
 (D)  $\exists x \forall y (B(x, y) \wedge \forall z ((z \neq y) \rightarrow \neg B(x, z)))$   
 (E)  $\forall x \exists y \forall z ((B(x, y) \wedge (B(x, z) \rightarrow (y = z))))$

## 2 填空题 (每题 2 分)

1. 设  $p, r$  为真命题,  $q, s$  为假命题, 则复合命题  $(p \rightarrow q) \leftrightarrow (\neg r \rightarrow s)$  的真值为 **F**  
 2. 公式  $P \wedge (F \vee (\neg P \wedge Q))$  的对偶式为  **$P \vee (T \wedge (\neg P \vee Q))$**   
 3. 将  $\neg p \wedge (\neg q \wedge r)$  化成等值的并且仅含  $\uparrow$  联结词的公式为  
 **$((p \uparrow p) \uparrow (((q \uparrow q) \uparrow r) \uparrow ((q \uparrow q) \uparrow r))) \uparrow ((p \uparrow p) \uparrow (((q \uparrow q) \uparrow r) \uparrow ((q \uparrow q) \uparrow r)))$**   
 4. 已知命题公式  $G = \neg(P \rightarrow Q) \wedge R$ , 则  $G$  的主析取范式是  **$P \wedge \neg Q \wedge R$  或  $\bigvee_5$**   
 5.  $\forall x ((\exists y P(x, y) \rightarrow \forall y R(y)) \rightarrow (\exists z Q(z) \rightarrow S(x)))$  的 Skolem 标准形 (仅保留全称量词的前束形) 是  
 **$\forall x \forall z ((P(x, f(x)) \wedge \neg R(g(x))) \vee \neg Q(z) \vee S(x))$**

## 3 解答题 (每题 5 分)

1. 已知:  $\{\neg p \wedge q, r \rightarrow p, \neg r \rightarrow s, s \rightarrow t\}$ , 求证:  $t$

**证明:**

- |                           |                     |
|---------------------------|---------------------|
| 1. $\neg p \wedge q$      | Primise             |
| 2. $r \rightarrow p$      | Primise             |
| 3. $\neg r \rightarrow s$ | Primise             |
| 4. $s \rightarrow t$      | Primise             |
| 5. $\neg p$               | Simplification, 1   |
| 6. $\neg r$               | Modus Tollens, 5, 2 |
| 7. $s$                    | Modus Ponens, 6, 3  |
| 8. $t$                    | Modus Ponens, 7, 4  |

.....5 分

2. 证明:  $(\neg(P \rightarrow Q) \rightarrow \neg(R \vee S)) \wedge ((Q \wedge \neg P) \rightarrow \neg R) \wedge R \Rightarrow (P \leftrightarrow Q)$

**证明:** 运用反证法证明:

建立子句集  $S = \{\neg(P \rightarrow Q) \rightarrow \neg(R \vee S), ((Q \wedge \neg P) \rightarrow \neg R), R, \neg(P \leftrightarrow Q)\}$  .....1 分

证明过程

- (1)  $\neg(P \leftrightarrow Q)$

- (2)  $((Q \wedge \neg P) \rightarrow \neg R)$
- (3)  $R$
- (4)  $\neg(P \rightarrow Q) \rightarrow \neg(R \vee S)$
- (5)  $(Q \rightarrow P) \rightarrow \neg(P \rightarrow Q)$  (1)
- (6)  $R \rightarrow \neg(Q \wedge \neg P)$  (2)
- (7)  $\neg(Q \wedge \neg P)$  (3)(6)
- (8)  $Q \rightarrow P$  (7)
- (9)  $\neg P \rightarrow Q$  (8)
- (10)  $\neg(R \vee S)$  (4)(8)
- (11)  $\neg R$
- (12) 矛盾 (3)(11)

得出矛盾，证毕。 ..... 5 分

3. 证明：  $(\forall x(W(x) \rightarrow Q(x))) \wedge (\exists x(R(x) \wedge S(x))) \wedge (\forall x(R(x) \wedge \neg Q(x))) \Rightarrow \exists x(S(x) \wedge \neg W(x))$

**证明：**

- (1)  $\forall x(W(x) \rightarrow Q(x))$
- (2)  $\exists x(R(x) \wedge S(x))$
- (3)  $\forall x(R(x) \wedge \neg Q(x))$
- (4)  $W(x) \rightarrow Q(x)$  (1) 全称量词消去
- (5)  $R(a) \wedge S(a)$  (2) 存在量词消去
- (6)  $R(x) \wedge \neg Q(x)$  (3) 存在量词消去
- (7)  $\neg Q(x) \rightarrow \neg W(x)$  (4)
- (8)  $\neg Q(x)$  (6)
- (9)  $\neg W(x)$  (7)(8)
- (10)  $S(a)$  (5)
- (11)  $S(a) \wedge \neg W(x)$  (9)(10)
- (12)  $\exists x(S(x) \wedge \neg W(x))$  (11) 存在量词引入

..... 5 分

4. 任何人如果他喜欢美术，他就不喜欢体育。每个人或喜欢体育，或喜欢音乐，有的人不喜欢音乐，因而有的人不喜欢美术。

要求：将自然语言形式化，用谓词逻辑表达上述已知条件，再证明。

**答：** 自然语言形式化： $P(x)$ :  $x$  喜欢美术； $Q(x)$ :  $x$  喜欢体育； $R(x)$ :  $x$  喜欢音乐。论域：人。待证命题： $\exists x(P(x))$ 。  
..... 1 分

谓词逻辑表达已知条件：

已知：

$$(1) \forall x(P(x) \rightarrow \neg Q(x))$$

$$(2) \forall x(Q(x) \wedge R(x))$$

$$(3) \exists x(\neg R(x))$$

..... 2 分 证明:

$$(4) \neg R(a) (3)$$

$$(5) Q(a) \wedge R(a) (2)$$

$$(6) Q(a) (4)(5)$$

$$(7) P(a) \rightarrow \neg Q(a) (1)$$

$$(8) \neg P(a) (6)(7)$$

$$(9) \exists x(P(x))$$

得证。 ..... 5 分

5. 张三说李四在说谎，李四说王五在说谎，王五说张三和李四都在说谎。问张三、李四、王五三人，到底谁在说真话，谁说假话？

要求：将自然语言形式化，用命题逻辑表达上述推理前提，再运用推理演算求解。

**答：** 自然语言形式化：  $P$ ：张三说真话；  $Q$ ：李四说真话；  $R$ ：王五说真话 ..... 1 分

已知：

$$(1) P \leftrightarrow \neg Q$$

$$(2) Q \leftrightarrow \neg R$$

$$(3) R \leftrightarrow (\neg P \wedge \neg Q)$$

..... 2 分

则

$$(4) \neg P \leftrightarrow Q \text{ (摩根律)}$$

$$(5) R \leftrightarrow (Q \wedge \neg Q) (3)(4)$$

$$(6) R = F (5)$$

$$(7) Q = T (6)$$

$$(8) P = F (7)$$

..... 4 分

综上，张三、王五说假话，李四说真话。 ..... 5 分