

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 或 m_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) 全称量词消去
- (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：

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

$$(2) \forall x(Q(x) \vee R(x)) \text{ 注: 异或亦可}$$

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

..... 2 分

证明:

$$(4) \neg R(a) \text{ (3)}$$

$$(5) Q(a) \vee R(a) \text{ (2)}$$

$$(6) Q(a) \text{ (4)(5)}$$

$$(7) P(a) \rightarrow \neg Q(a) \text{ (1)}$$

$$(8) \neg P(a) \text{ (6)(7)}$$

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

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

$$(4) \neg P \leftrightarrow Q \text{ (1)}$$

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

$$(6) R = F \text{ (5)}$$

$$(7) Q = T \text{ (2)(6)}$$

$$(8) P = F \text{ (1)(7)}$$

..... 4 分

综上, 张三、王五说假话, 李四说真话。 5 分