

Lab09-Predicate Logic

CS101-计算机科学导论课后作业, 讲师: 高晓飒, 2016 秋季学期

* 可打印本页直接在页面作答/附纸装订。标注您的 姓名: 高海翔 学号: 516072910074 班级: F1607204
* 电子版作业请直接上传到课程网站

1. 将下列语句符号化:

(a) 过平面上两个点, 有且只有一条直线通过。

(b) 如果明天天气好, 有些同学将去香山。

Solution.

(a) 令 $P(x)$: x 是一个点, $L(x)$: x 是一条直线, $R(x, y, z)$: z 通过 x, y , $E(x, y)$: x 等于 y 。
命题符号化为:

$$(\forall x)\forall y(P(x) \wedge P(y) \wedge \neg E(x, y)) \rightarrow \exists z(L(z) \wedge R(x, y, z) \wedge \forall u(L(u) \wedge R(x, y, u) \rightarrow E(z, u)))$$

(b) 令 $P(x)$: x 是明天的天气, $R(x)$: x 好, $S(x)$: x 是同学, $M(x)$: x 去香山。

命题符号化为: $\forall x(P(x) \wedge R(x)) \rightarrow \exists y(S(y) \wedge M(y))$

□

2. 令 $P(x)$ 、 $Q(x)$ 和 $R(x)$ 分别为语句“ x 是教授”、“ x 无知”和“ x 爱虚荣”, 用量词、逻辑联接词和 $P(x)$ 、 $Q(x)$ 和 $R(x)$ 表示下列语句。假定论域是所有人的集合。

(a) 没有无知的教授。

(b) 所有无知者均爱虚荣。

(c) 没有爱虚荣的教授。

Solution.

(a) $\neg(\exists x)(P(x) \wedge Q(x))$

(b) $(\forall x)(Q(x) \rightarrow R(x))$

(c) $\neg(\exists x)(P(x) \wedge R(x))$

□

3. 给定解释 I 如下:

(1) 个体域为 $D = \{-2, 3, 6\}$;

(2) $F(x)$ 表示“ $x \leq 3$ ”, $G(x)$ 表示“ $x > 5$ ”, $R(x)$ 表示“ $x \leq 7$ ”。

在解释 I 下, 求下列各式的真值:

(a) $\forall x(F(x) \wedge G(x))$.

(b) $\forall x(R(x) \rightarrow F(x)) \vee G(5)$.

(c) $\exists x(F(x) \vee G(x))$.

Solution.

(a) 若 x 指派为 6: $F^I(6) \wedge G^I(6) = F$, 所以 $\forall x(F(x) \wedge G(x))$ 在 I 下为假。

- (b) 若 x 指派为6: $R^I(6) \rightarrow F^I(6) = F$, 所以 $\forall x(R(x) \rightarrow F(x))$ 在 I 下为假。
又因为 $G^I(5) = F$, 所以 $\forall x(R(x) \rightarrow F(x)) \vee G(5)$ 在 I 下为假。
- (c) 若 x 指派为6: $F^I(6) \vee G^I(6) = T$, 所以 $\exists x(F(x) \vee G(x))$ 在 I 下为真。

□

4. 证明 $\exists xP(x) \wedge \exists xQ(x)$ 和 $\exists x(P(x) \wedge Q(x))$ 不是逻辑等价的。

Solution.

解释 I : 论域 D 指派为 $\{1, 3\}$; $P(x), Q(x)$ 分别指派为 D 上一元关系 $x < 2, x > 2$ 。

若 x 指派为1, $P^I(1) = T, Q^I(1) = F, P^I(1) \wedge Q^I(1) = F$;

若 x 指派为3, $P^I(3) = F, Q^I(3) = T, P^I(3) \wedge Q^I(3) = F$;

所以 $\exists xP^I(x) = T, \exists xQ^I(x) = T$, 即 $\exists xP^I(x) \wedge \exists xQ^I(x) = T$, 同时 $\exists x(P^I(x) \wedge Q^I(x)) = F$ 。

所以两者不是逻辑等价。

□