

# Lecture 1: 模态公式与关系语义

熊 明

## 1 学习目标

- (1) 熟悉模态公式的定义
- (2) 使用模态公式表示模态命题
- (3) 熟悉关系语义的基本构成
- (4) 熟悉模态公式的赋值规定

## 2 引导问题

- (1) 模态公式的递归定义是什么?
- (2) 如何实现模态公式与模态命题的互译?
- (3) 什么是框架、赋值和模型?
- (4) 模态公式在模型上的真值是如何规定的?
- (5) 通过重新设定初始连接词和算子，规定模态公式
- (6) 在重新设定初始连接词和算子的条件下，给出关系语义的基本设定
- (7) 同上，重新设定模态公式的赋值规定

### 3 教学纲要

**例子 1** 简化下列模态公式：

$$(1) (\Box(\Box p_1 \rightarrow p_1) \rightarrow \Box p_1)$$

$$(2) (\Diamond \Box p_1 \rightarrow (\Box \Diamond p_1 \vee \Box \Diamond p_2))$$

$$(3) ((\Box p_1 \wedge \Diamond p_2) \leftrightarrow \Diamond(p_1 \rightarrow \Box \Diamond p_2))$$

**解答** (1)  $\Box(\Box p_1 \rightarrow p_1) \rightarrow \Box p_1$

$$(2) \Diamond \Box p_1 \rightarrow \Box \Diamond p_1 \vee \Box \Diamond p_2$$

$$(3) \Box p_1 \wedge \Diamond p_2 \leftrightarrow \Diamond(p_1 \rightarrow \Box \Diamond p_2)$$

**例子 2** 用  $p_0$ 、 $p_1$  表示语句“明天下雨”、“后天下雨”，写出下列模态语句的形式：

(1) 明天和后天都不可能下雨。

(2) 如果明天必然下雨是可能的，那么明天可能下雨就是必然的。

(3) 如果明天或者后天有可能下雨，那么明天可能下雨或者后天可能下雨。

**解答** (1)  $\neg \Diamond p_1 \wedge \neg \Diamond p_2$

$$(2) \Diamond \Box p_1 \rightarrow \Box \Diamond p_1$$

$$(3) \Diamond(p_1 \vee p_2) \rightarrow \Diamond p_1 \vee \Diamond p_2$$

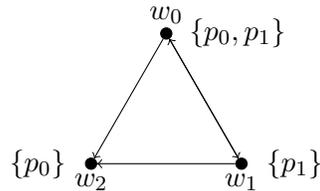
**例子 3** 模型  $\mathcal{M}$  的规定如图 1 所示。判断下列公式在  $\mathcal{M}$  上关于  $w_0$  为真还是为假。

$$(1) \diamond \Box p_1 \rightarrow \Box \diamond p_1$$

$$(2) \diamond \neg p_2 \rightarrow \Box \neg \diamond p_2$$

$$(3) \Box(p_1 \vee \diamond p_0)$$

Figure 1 模型  $\mathcal{M}$  示意图



**解答** (1) F

(2) T

(3) F

**例子 4** 设框架  $\mathcal{K}$  如图 1 所示（忽略其中的赋值）。在框架  $\mathcal{K}$  上找到所有的赋值  $\mathcal{V}$ ，使得模型  $\mathcal{M} = \langle \mathcal{K}, \mathcal{V} \rangle$  下列条件：

(1)  $\neg \Box p_1 \wedge \Box p_2$  在  $w_0$  为真

(2)  $\diamond p_2 \rightarrow \neg \Box p_1$  在  $w_1$  为真

(3)  $\Box p_1 \rightarrow p_1$  在  $w_2$  亦为真

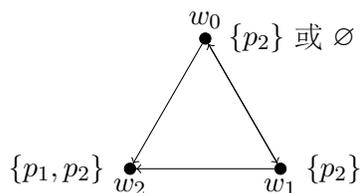
**解答**  $w_2 \models \Box p_1 \rightarrow p_1$  推出  $w_2 \models p_1$ 。  $w_0 \models \neg\Box p_1 \wedge \Box p_2$  可推出  $w_0 \models \Box p_2$ ，故  $w_2 \models p_2$ 。

$w_0 \models \Box p_2$  还可推出  $w_1 \models p_2$ 。  $w_0 \models \neg\Box p_1 \wedge \Box p_2$  还可推出  $w_0 \models \neg\Box p_1$ ，由此，推出  $w_1 \not\models p_1$  (why?)。

$w_2 \models p_2$  推出  $w_1 \models \Diamond p_2$ ，根据  $w_1 \models \Diamond p_2 \rightarrow \neg\Box p_1$ ，推出  $w_1 \models \neg\Box p_1$ ，继而推出  $w_0 \not\models p_1$ 。此外，不难看出， $p_2$  在  $w_0$  可真可假。

如图 2 所示。

Figure 2 解答示意图



## 4 课后任务

**问题 4.1** 在适当的材料（书或互联网）中查找  $\Box^n$ 、 $\Diamond^n$ 、 $R^n$ 、 $R^*$  的定义，并熟悉它。

**问题 4.2** 证明： $\mathcal{M}, w \models \Box^n A$ ，当且仅当  $\mathcal{M}, u \models A$  对所有满足  $wR^n u$  的  $u$  都成立。

---

**问题 4.3** 证明:  $\mathcal{M}, w \models \diamond^n A$ , 当且仅当  $\mathcal{M}, u \models A$  对至少一个满足  $wR^n u$  的  $u$  成立。

**问题 4.4** (optional) 是否存在模态算子的一种重叠组合  $O$  (比如,  $\square^2 \diamond^3 \square^7$ ), 使得:  $\mathcal{M}, w \models OA$ , 当且仅当  $\mathcal{M}, u \models A$  对任意满足  $wR^*u$  的  $u$  成立。