

---

## 2-3 谓词公式与翻译

---

# 谓词公式

---

## 一、 原子谓词公式

称  $n$  元谓词  $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  为原子谓词公式。

例如  $P$ ,  $Q(x)$ ,  $A(x, y)$ ,  $B(x, y, a)$  都是原子谓词公式。

# 谓词公式

---

## 二、谓词合式公式 定义

- (1) 原子谓词公式是合式公式。
- (2) 如果  $A$  是合式公式，则  $\neg A$  也是合式公式。
- (3) 如果  $A$ 、 $B$  是合式公式，则  $(A \wedge B)$ 、 $(A \vee B)$ 、 $(A \rightarrow B)$ 、 $(A \leftrightarrow B)$  都是合式公式。
- (4) 如果  $A$  是合式公式， $x$  是  $A$  中的个体变元，则  $\forall xA$  和  $\exists xA$  也是合式公式。
- (5) 只有有限次地应用(1)至(4)得到的符号串才是合式公式。

# 谓词公式

---

合式公式也称为谓词公式。

下面都是合式公式：

$P$ 、 $(P \rightarrow Q)$ 、 $(Q(x) \wedge P)$ 、 $\exists x(A(x) \rightarrow B(x))$ 、 $\forall xC(x)$

下面都不是合式公式：

$x\forall y\exists P(x)$ 、 $P(\exists x) \wedge Q(x)\forall\exists x$

# 谓词公式

---

为了方便，最外层括号可以省略。

**注意：**若量词后边有括号，则此括号不能省略。

例：公式  $\exists x(A(x) \rightarrow B(x))$

$\exists x$  后边的括号不是最外层括号，**所以不能省略。**

---

# 谓词演算中的命题符号化

---

# 命题符号化

---

命题的符号化表达式与个体域有关系。

个体域的指定随题目而定。

能指定个体域的当然要指定，这样会使表达式变得简单。

若不指定个体域，则为全总个体域。

# 命题符号化

---

在谓词演算中，最基本的命题符号化就三种类型：

**1、主语、宾语是具体个体对象的，用谓词加括号，括号里是具体个体表示。**

例1. 张强和李平都是足球运动员。

解： 令  $Z(x)$ :  $x$ 是足球运动员；

$a$ : 张强,  $b$ : 李平。

命题的表达式为：

$$Z(a) \wedge Z(b)$$



# 命题符号化

---

2、描述所有的、任意的个体对象，用全称量词，特性谓词作蕴含前件。

例2. 符号化命题： 凡人都呼吸。

令  $M(x)$ :  $x$ 是人。  $F(x)$ :  $x$ 呼吸。

符号化为

$$\forall x(M(x) \rightarrow F(x))$$

若写成  $\forall x(M(x) \wedge F(x))$ ,

则表达“宇宙间所有个体都是人并且都呼吸” 错误

# 命题符号化

---

3、描述一些、某些客体对象，用存在量词，特性谓词作合取项。

例3. 符号化命题：有的人用左手写字。

令  $M(x)$ :  $x$ 是人。  $G(x)$ :  $x$ 用左手写字。

符号化为：

$$\exists x(M(x) \wedge G(x))$$

若写成  $\exists x(M(x) \rightarrow G(x))$ ，则表达

“宇宙间存在个体，若这个个体是人，则他用左手写字”。错误

# 命题符号化

---

例1 这只大红书柜摆满了那些古书。

解1: 设  $F(x,y)$ :  $x$ 摆满了 $y$ ;

$a$ : 这只大红书柜;  $b$ : 那些古书;

符号化表达:

$$F(a,b)$$

解2: 设  $A(x)$ :  $x$ 是书柜;  $B(x)$ :  $x$ 是大的;

$C(x)$ :  $x$ 是红的;  $D(y)$ :  $y$ 是古老的;

$E(y)$ :  $y$ 是图书;  $F(x,y)$ :  $x$ 摆满了 $y$ ;

$a$ : 这只;  $b$ : 那些

$$A(a) \wedge B(a) \wedge C(a) \wedge D(b) \wedge E(b) \wedge F(a,b)$$

# 命题符号化

---

例2. 不是所有的自然数都是偶数。

解： 令  $N(x)$ :  $x$ 是自然数,  $E(x)$ :  $x$ 是偶数,  
命题的表达为:

$$\neg \forall x(N(x) \rightarrow E(x))$$

“不是所有的...” , 可以按照字面直译, 表达为 “ $\neg \forall x...$ ”

这句话也等价于:

存在一些自然数不是偶数。

$$\exists x(N(x) \wedge \neg E(x))$$

# 命题符号化

---

例3. 没有不犯错误的人。

解：这句话等价于“没有人不犯错误”。

令  $M(x)$ :  $x$ 是人,  $F(x)$ :  $x$ 犯错误,

命题表达为:

$$\neg \exists x(M(x) \wedge \neg F(x))$$

“没有”就是“不存在”之意, 用“ $\neg \exists x$ ”表达。

这句话也等价于: 所有的人都要犯错误。

$$\forall x(M(x) \rightarrow F(x))$$

# 命题符号化

---

例4. 所有大学生都喜欢一些歌星。

解： 令  $S(x)$ :  $x$ 是大学生,  $G(x)$ :  $x$ 是歌星,  
 $L(x,y)$ :  $x$ 喜欢 $y$ 。

则命题表达为:

$$\forall x(S(x) \rightarrow \exists y(G(y) \wedge L(x,y)))$$

# 命题符号化

---

例5. 每个自然数都有唯一的后继数。

解： 令  $A(x,y)$ :  $y$ 是 $x$ 的后继数。

$E(x,y)$ :  $x=y$ 。 个体域: {自然数},

则命题的表达式为:

$$\forall x \exists y (A(x,y) \wedge \forall z (A(x,z) \rightarrow E(y,z)))$$

# 命题符号化

---

在有些命题中，某些个体对象的量词没有明确给出，要仔细分析并写出这些隐含的量词。

例6. 金子闪光，但闪光的不一定都是金子。

解： 令  $G(x)$ :  $x$ 是金子,  $F(x)$ :  $x$ 闪光;

命题表达为:

$$\forall x(G(x) \rightarrow F(x)) \wedge \neg \forall x(F(x) \rightarrow G(x))$$

或

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



# 命题符号化

---

注意：

命题的符号表达式中所有个体变元必须都是约束变元，才表示命题。

即在命题的符号化表达式中，一定没有自由变元。

---

谢谢