

第五章 一阶逻辑等值演算与推理

5.1 一阶逻辑等值式与置换规则

定义5.1（等值式） 设A, B是一阶逻辑中任意两个公式, 若 $A \leftrightarrow B$ 是永真式, 则称A和B是**等值的**, 记作 $A \leftrightarrow B$, 称 $A \leftrightarrow B$ 是**等值式**。

下面给出一阶逻辑中的某些基本而主要的等值式:

因为命题逻辑的重言式的代换实例都是一阶逻辑的永真式, 所以命题逻辑中24个等值式模式 (p. 24) 给出的代换实例都是一阶逻辑的等值式模式。

例如: $\forall x F(x) \leftrightarrow \neg \neg \forall x F(x)$
 $\forall x \exists y (F(x, y) \rightarrow G(x, y))$
 $\leftrightarrow \neg \neg \forall x \exists y (F(x, y) \rightarrow G(x, y))$
等都是 $A \leftrightarrow \neg \neg A$ 的代换实例。

下面简介某些一阶逻辑固有的等值式，这些等值式都与量词有关。

1、消去量词等值式

设个体域为有限集 $D = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ ，则有

$$(1) \forall x A(x) \Leftrightarrow A(a_1) \wedge A(a_2) \wedge \dots \wedge A(a_n)$$

$$(2) \exists x A(x) \Leftrightarrow A(a_1) \vee A(a_2) \vee \dots \vee A(a_n)$$

2、量词否定等值式

对于任意的公式 $A(x)$ ：

$$(1) \neg \forall x A(x) \Leftrightarrow \exists x \neg A(x)$$

$$(2) \neg \exists x A(x) \Leftrightarrow \forall x \neg A(x)$$

3、量词辖域收缩与扩张等值式

设 $A(x)$ 是任意的含自由出现个体变项 x 的公式， B 是不含 x 的公式，则

$$\begin{aligned} (1) \quad & \forall x (A(x) \vee B) \Leftrightarrow \forall x A(x) \vee B \\ & \forall x (A(x) \wedge B) \Leftrightarrow \forall x A(x) \wedge B \\ & \forall x (A(x) \rightarrow B) \Leftrightarrow \exists x A(x) \rightarrow B \\ & \forall x (B \rightarrow A(x)) \Leftrightarrow B \rightarrow \forall x A(x) \\ (2) \quad & \exists x (A(x) \vee B) \Leftrightarrow \exists x A(x) \vee B \\ & \exists x (A(x) \wedge B) \Leftrightarrow \exists x A(x) \wedge B \\ & \exists x (A(x) \rightarrow B) \Leftrightarrow \forall x A(x) \rightarrow B \\ & \exists x (B \rightarrow A(x)) \Leftrightarrow B \rightarrow \exists x A(x) \end{aligned}$$

4、量词分配等值式

对于任意的公式A (x) 和B (x) :

$$(1) \forall x (A (x) \wedge B (x)) \Leftrightarrow \forall x A (x) \wedge \forall x B (x)$$

$$(2) \exists x (A (x) \vee B (x)) \Leftrightarrow \exists x A (x) \vee \exists x B (x)$$

阐明：量词分配等值式中，只有 \forall 对 \wedge 的分配和 \exists 对 \vee 的分配的等值式。而 \forall 对 \vee 和 \exists 对 \wedge 无分配律。

5、同种量词顺序置换等值式

对于任意的公式 $A(x, y)$

$$(1) \forall x \forall y A(x, y) \Leftrightarrow \forall y \forall x A(x, y)$$

$$(2) \exists x \exists y A(x, y) \Leftrightarrow \exists y \exists x A(x, y)$$

一阶逻辑的等值演算

一阶逻辑的等值演算中三条主要的规则：

1、置换规则

设 $\phi(A)$ 是含公式 A 的公式， $\phi(B)$ 是用公式 B 替换了 $\phi(A)$ 中全部的 A 后得到的公式，若 $A \leftrightarrow B$ ，则 $\phi(A) \leftrightarrow \phi(B)$ 。

例 设个体域为 $D=\{a, b, c\}$ ，将下面公式的量词消去。

$$(1) \forall x (F(x) \rightarrow G(x))$$

$$(2) \forall x (F(x) \vee \exists y G(y))$$

$$(3) \exists x \forall y F(x, y)$$

解： (1) $\forall x (F(x) \rightarrow G(x))$

$$\Leftrightarrow (F(a) \rightarrow G(a)) \wedge$$

$$(F(b) \rightarrow G(b)) \wedge$$

$$(F(c) \rightarrow G(c))$$

(2) $\forall x (F(x) \vee \exists y G(y))$

$$\Leftrightarrow \forall x F(x) \vee \exists y G(y)$$

$$\Leftrightarrow (F(a) \wedge F(b) \wedge F(c)) \vee$$

$$(G(a) \vee G(b) \vee G(c))$$

(3) $\exists x \forall y F(x, y)$

$\Leftrightarrow \exists x (F(x, a) \wedge F(x, b) \wedge F(x, c))$

$\Leftrightarrow (F(a, a) \wedge F(a, b) \wedge F(a, c)) \vee$

$(F(b, a) \wedge F(b, b) \wedge F(b, c)) \vee$

$(F(c, a) \wedge F(c, b) \wedge F(c, c))$

例 给定解释I如下:

(a) 个体域 $D = \{2, 3\}$; (b) D 中特定元素 $a = 2$

(c) D 上特定函数 $f(x)$ 为: $f(2) = 3, f(3) = 2$

(d) D 上特定谓词

$G(x, y)$ 为: $G(2, 2) = G(2, 3) = G(3, 2) = 1,$
 $G(3, 3) = 0。$

$L(x, y)$ 为: $L(2, 2) = L(3, 3) = 1,$
 $L(2, 3) = L(3, 2) = 0。$

$F(x)$ 为: $F(2) = 0, F(3) = 1。$

在I下求下列各式的真值。

(1) $\forall x (F(x) \wedge G(x, a))$

(2) $\exists x (F(f(x)) \wedge G(x, f(x)))$

(3) $\forall x \exists y L(x, y)$

(4) $\exists y \forall x L(x, y)$

解:

$$(1) \forall x (F(x) \wedge G(x, a))$$

$$\Leftrightarrow (F(2) \wedge G(2, a)) \wedge (F(3) \wedge G(3, a))$$

$$\Leftrightarrow (F(2) \wedge G(2, 2)) \wedge (F(3) \wedge G(3, 2))$$

$$\Leftrightarrow (0 \wedge 1) \wedge (1 \wedge 1)$$

$$\Leftrightarrow 0$$

$$(2) \exists x (F(f(x)) \wedge G(x, f(x)))$$

$$\Leftrightarrow (F(f(2)) \wedge G(2, f(2))) \vee$$

$$(F(f(3)) \wedge G(3, f(3)))$$

$$\Leftrightarrow (F(3) \wedge G(2, 3)) \vee (F(2) \wedge G(3, 2))$$

$$\Leftrightarrow (1 \wedge 1) \vee (0 \wedge 1)$$

$$\Leftrightarrow 1$$

$$\begin{aligned}
& (3) \quad \forall x \exists y L(x, y) \\
& \Leftrightarrow \forall x (L(x, 2) \vee L(x, 3)) \\
& \Leftrightarrow (L(2, 2) \vee L(2, 3)) \wedge \\
& \quad (L(3, 2) \vee L(3, 3)) \\
& \Leftrightarrow (1 \vee 0) \wedge (0 \vee 1) \\
& \Leftrightarrow 1
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& (4) \quad \exists y \forall x L(x, y) \\
& \Leftrightarrow \exists y (L(2, y) \wedge L(3, y)) \\
& \Leftrightarrow (L(2, 2) \wedge L(3, 2)) \vee \\
& \quad (L(2, 3) \wedge L(3, 3)) \\
& \Leftrightarrow (1 \wedge 0) \vee (0 \wedge 1) \\
& \Leftrightarrow 0
\end{aligned}$$

注意： $\forall x \exists y L(x, y) <\neq> \exists y \forall x L(x, y)$ ，阐明量词的顺序不能随意颠倒。

例 证明下列各等值式。

$$(1) \neg \exists x (M(x) \wedge F(x))$$

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

$$(2) \neg \forall x (F(x) \rightarrow G(x))$$

$$\Leftrightarrow \exists x (F(x) \wedge \neg G(x))$$

$$(3) \neg \forall x \forall y (F(x) \wedge G(y) \rightarrow H(x, y))$$

$$\Leftrightarrow \exists x \exists y (F(x) \wedge G(y) \wedge \neg H(x, y))$$

$$(4) \neg \exists x \exists y (F(x) \wedge G(y) \wedge L(x, y))$$

$$\Leftrightarrow \forall x \forall y (F(x) \wedge G(y) \rightarrow \neg L(x, y))$$

证明:

$$(1) \neg \exists x (M(x) \wedge F(x)) \Leftrightarrow \forall x (M(x) \rightarrow \neg F(x))$$

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

$$\Leftrightarrow \forall x \neg (M(x) \wedge F(x))$$

$$\Leftrightarrow \forall x (\neg M(x) \vee \neg F(x))$$

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

$$(2) \neg \forall x (F(x) \rightarrow G(x)) \Leftrightarrow \exists x (F(x) \wedge \neg G(x))$$

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

$$\Leftrightarrow \exists x \neg (F(x) \rightarrow G(x))$$

$$\Leftrightarrow \exists x \neg (\neg F(x) \vee G(x))$$

$$\Leftrightarrow \exists x (F(x) \wedge \neg G(x))$$

$$(3) \neg \forall x \forall y (F(x) \wedge G(y) \rightarrow H(x, y)) \\ \Leftrightarrow \exists x \exists y (F(x) \wedge G(y) \wedge \neg H(x, y))$$

证明:

$$\neg \forall x \forall y (F(x) \wedge G(y) \rightarrow H(x, y)) \\ \Leftrightarrow \exists x \neg \forall y (F(x) \wedge G(y) \rightarrow H(x, y)) \\ \Leftrightarrow \exists x \exists y \neg (F(x) \wedge G(y) \rightarrow H(x, y)) \\ \Leftrightarrow \exists x \exists y \neg (\neg (F(x) \wedge G(y)) \vee H(x, y)) \\ \Leftrightarrow \exists x \exists y (F(x) \wedge G(y) \wedge \neg H(x, y))$$

$$(4) \neg \exists x \exists y (F(x) \wedge G(y) \wedge L(x, y)) \\ \Leftrightarrow \forall x \forall y (F(x) \wedge G(y) \rightarrow \neg L(x, y))$$

证明与 (3) 类似, 略

以上内容仅为本文档的试下载部分，为可阅读页数的一半内容。如要下载或阅读全文，请访问：<https://d.book118.com/126125240225010230>