

2.4 可证等价和前束范式

(i) $p = \neg r$ 时, q 是 r 的子公式, 替换的结果是 $p' = \neg \neg r'$. 由归纳假设,

$$\Gamma \vdash q \leftrightarrow q' \Rightarrow \Gamma \vdash r \leftrightarrow r',$$

再利用下面的永真式及K-L关系和性质2, 结论成立

$$(r \leftrightarrow r') \leftrightarrow (\neg r \leftrightarrow \neg r').$$

(ii) $p = r \rightarrow s$ 时, q 或是 r 的子公式 (此时 $p' = r' \rightarrow s$), 或是 s 的子公式 (此时 $p' = r \rightarrow s'$). 对于前者, 用永真式

$$(r \leftrightarrow r') \rightarrow ((r \rightarrow s) \leftrightarrow (r' \rightarrow s));$$

对于后者, 用永真式

$$(s \leftrightarrow s') \rightarrow ((r \rightarrow s) \leftrightarrow (r \rightarrow s')).$$

加上归纳假设, 便得结果.

2.4 可证等价和前束范式

(iii) $p = \forall x r$ 时, $p' = \forall x r'$. 由归纳假设, 有 $\Gamma \vdash r \leftrightarrow r'$. 为证 $\Gamma \vdash \forall x r \leftrightarrow \forall x r'$, 考虑对称性, 只用证一个方向: $\Gamma \vdash \forall x r \rightarrow \forall x r'$. 以下是 $\forall x r'$ 从 $\Gamma \cup \{\forall x r\}$ 的一个证明, 注意, 除了 x , 没有其他概括变元, 故进而可用演绎定理.

$$(1) \forall x r$$

$$(2) \forall x r \rightarrow r$$

$$(3) r$$

$$(4) r \rightarrow ((r \leftrightarrow r') \rightarrow r')$$

$$(5) (r \leftrightarrow r') \rightarrow r'$$

$$(6) r \leftrightarrow r'$$

$$(7) r'$$

$$(8) \forall x r'$$

假定

(K4)

(1), (2), MP

永真式

(3), (4), MP

由归纳假设

(5), (6), MP

(7), UG

2.4 可证等价和前束范式

依归纳法原理, 结论对一切 $p \in K(Y)$ 成立.

❖ 对偶式 设 $p \in K(Y)$ 只出现原子公式及 \neg 、 \wedge 、 \vee 、 \forall 和 \exists . 将 p 中所有原子公式与其否定式互换, \wedge 与 \vee 互换, \forall 与 \exists 互换, 所得结果记为 p^* , 称为 p 的对偶式.

❖ 例 $\forall x(\neg P(x, y) \wedge \exists y Q(y, z))$ 的对偶式为 $\exists x(P(x, y) \vee \forall y \neg Q(y, z))$.

❖ 定理(对偶律) $\vdash_K \neg p \leftrightarrow p^*$.

◆ 证明 自修。

2.4 可证等价和前束范式

2.4.2 前束范式

❖ 定义(前束范式) 前束范式是任何形为 $Q_1 x_1 \dots Q_n x_n p$ 的一阶公式, 其中 $Q_i (i=1, \dots, n)$ 代表 \forall 或 \exists , p 中不出现任何量词, 称为前束范式的母式.

❖ 注释 化为前束范式后, 可将母式进一步化为合取/析取范式。

❖ 注释 一阶语言中还有其他种类的范式。前束范式与命题语言关系密切。