

数理逻辑 (2025 春) 作业 - 06

I 证明题 (Hao et. al., pp. 55)

一个常见的命题逻辑公理系统是 Łukasiewicz 的 L_3 , 它拥有 3 条公理:

1. $\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$
2. $(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$
3. $(\neg\alpha \rightarrow \neg\beta) \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$

其推理规则仍然只有一条, 即 MP 规则。该公理系统的语言使用了 \rightarrow 与 \neg 两种连词。事实上, 还存在只有一种连词的命题逻辑公理系统。

我们令 \mathcal{L}_1 为只包含 \rightarrow 连词的命题逻辑语言, 并将 L_3 中的公理 3 替换为 Pierce's Law 后我们可以得到 Tarski-Bernays 系统 \mathcal{L}_1 :

1. $\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$
2. $(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$
3. $((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \alpha) \rightarrow \alpha$

MP 规则仍然是它唯一的推理规则。请证明:

- 语言 \mathcal{L}_1 是功能非完备的 (functionally incomplete), 即它的语言无法表达所有布尔函数;
- 系统 \mathcal{L}_1 是语法完备的 (syntactically complete), 即用 \mathcal{L}_1 能表达的重言式均可用 \mathcal{L}_1 证明。我们用 $\vdash_1 \alpha$ 表示 α 是系统 \mathcal{L}_1 中的一个定理。那么请证明: 若 \mathcal{L}_1 中的公式 α 是重言式, 则 $\vdash_1 \alpha$ 。
 - [提示: 可以重新定义“极大一致集”的概念 (目前的定义中有 “ \neg ” 因此不适用于 \mathcal{L}_1 语言), 并且模仿课上关于完备性定理的证明。更进一步, 称一个公式集 Γ 为 α -极大的, 如果 $\Gamma \not\vdash_1 \alpha$, 并且对所有的 $\beta \notin \Gamma$, $\Gamma \cup \{\beta\} \vdash_1 \alpha$ 。可以先证明每一个 α -极大的公式集都是“极大一致”的]