

- ❖可判定 一类问题是可判定的,如果该类问题的每一个实例只有肯定/否定二种回答,并且存在一个能行方法A,使得对该类问题的每一个实例:(1)如果回答是肯定的,则A在有限步骤内输出yes;(2)如果回答是否定的,则A在有限步骤内输出no。
- ◆半可判定 称一类问题是半可判定的,如果该类问题的每一个实例只有肯定/否定两种回答,并且存在一个能行方法A,使得对该类问题的每一个实例: (1)如果回答是肯定的,则A在有限步骤内输出yes; (2)如果回答是否定的,则A可以不回答。

- ❖一阶逻辑中的若干可判定问题 下列问题是可判定的:
- 1. 任给一个公式是不是K的公理?
- ◆证明 构造一个能行过程A, A将输入公式的逻辑结构依次与5种公理模式匹配;如果与任何一种公理模式匹配成功,则A输出yes,若都不匹配则A输出no。

 $K1: p \rightarrow (q \rightarrow p)$ 的逻辑结构是由三个子公式p, q, p经过 \rightarrow 的两次复合而成。经过有限步骤可确定输入公式是否与K1匹配。其他4种公理模式的匹配类似。

- ❖一阶逻辑中的若干可判定问题 下列问题是可判定的:
- 2. 任给公式p,q,r,r是不是从p,q用MP规则推出的?
- ◆证明 分析公式q的逻辑结构是不是p→r,或者公式p的逻辑结构是不是q→r,如果是则输出yes,否则输出no。
- 3. 任给公式p,q,q是不是从p用UG规则推出的?
- 4. 任给公式序列是否K的一个形式证明?
- ◆证明 对公式序列 p_1 , ···, p_n 中的每一个公式 p_k , 调用问题1、2、3 的能行过程(判定程序)。

❖观察 虽然K的每一条公理模式都包含无穷多条公理,每一条推理规则实际上也是一个推理模式模式,由于以上四个问题都是可判定的,仍然有理由认为:一阶谓词演算K是一阶逻辑的一个"有穷描述"。

- ❖一阶逻辑中的半可判定问题 下列问题是半可判定的:
- 5. 任给公式p是不是K的内定理(├p是否成立)?
- ◆证明 以适当次序,逐一枚举以p结尾的公式序列 p_1 ,…, p_n =p,对每次枚举的公式序列,调用问题4的判定程序,如果是一个p的证明,则输出yes并终止,否则枚举下一个公式序列。如果p是K的内定理,则必经有限次枚举,生成p的一个形式证明。
- ❖对比(命题演算的可判定性) 存在一个能行方法A, 对任何L公式p, 当 $\vdash p$ 成立时, A在有限时间内回答"是"; 当 $\vdash p$ 不成立时, A在有限时间内回答"否"。

- ❖对比任给公式p∈L(X),p是一个重言式当且仅当所有指派都是p的成真指派。
- ◆观察 任给公式 $p \in L(X)$,存在 X_n 使得 $p \in L(X_n)$ 。因此,p是重言式当且仅当 X_n 上的所有 2^n 个指派都是p的成真指派。
- ❖ 对比(K的逻辑有效式) 设 $p \in K(Y)$ 。 $p \notin K(Y)$ 0 的一个逻辑有效式,记为 $\models p$,当且仅当对任何一阶结构M,有M $\models p$ 。
- ◆观察 一般情况下,验证一个一阶公式是不是K的逻辑有效式涉及无穷多个一阶结构。

附: 弗雷格 (Friedrich L. G. Frege)

❖ 主要生平事迹

1848年生于德国维斯玛;

1873年获哥廷根大学博士学位;

1874年获耶拿大学无薪授课资格;

1879年发表《概念文字》, 受聘副教授(有薪);

1896年任荣誉教授。

附: 弗雷格 (Friedrich L. G. Frege)

- ❖《概念文字》建立了历史上第一个一阶逻辑形式公理系统。
- ◆公理举例:

