

Aufgabe 1

Sei τ eine endliche Signatur. Sei $\Psi \subseteq \text{FO}(\tau)$ eine beliebige Formelmengde, so dass jede erfüllbare Formel $\psi \in \Psi$ bereits ein *endliches* Modell hat. Skizzieren Sie einen Algorithmus, der das Erfüllbarkeitsproblem von Formeln aus Ψ entscheidet.

Aufgabe 2

Wandeln Sie $\diamond \square (P_1 \vee \square \neg P_2)$ in eine äquivalente FO-Formel um.