



Formale Grundlagen der Informatik II

Neuntes Übungsblatt

Präsenzübungen

(P 1) Anwendung von Kompaktheit

Gegeben sei eine zweistellige Relation \sim und die Aussage

$$\varphi \equiv \forall x x \sim x \wedge \forall x \forall y (x \sim y \rightarrow y \sim x) \wedge \forall x \forall y \forall z ((x \sim y \wedge y \sim z) \rightarrow x \sim z)$$

die besagt, dass \sim eine Äquivalenzrelation ist.

- Erweitern Sie $\{\varphi\}$ zu einer Satzmenge, die besagt, dass \sim unendlich viele Äquivalenzklassen hat.
- Argumentieren Sie (mit dem Kompaktheitssatz), dass es keine Satzmenge gibt, die besagt, dass \sim endlich viele Äquivalenzklassen hat.
- Schließen Sie aus (b), dass es keinen *einzelnen* Satz gibt, der besagt, dass \sim unendlich viele Äquivalenzklassen hat.

(P 2) Prädikatenlogische Resolution

Betrachten Sie die Signatur $S = \{c, f, P\}$, wobei P ein einstelliges Relationssymbol, c ein Konstantensymbol und f ein einstelliges Funktionssymbol ist.

- Zeigen Sie mittels GI-Resolution, dass für jedes $n \in \mathbb{N}$ die Aussage

$$(Pc \wedge \forall x (Px \rightarrow Pfx)) \rightarrow Pf^n c$$

gilt. (Wie immer steht $f^n c$ für die n -malige Anwendung von f auf c ; $f^0 c := c$)

- Zeigen Sie, dass die Aussage

$$(Pc \wedge \forall x (Px \rightarrow Pfx)) \rightarrow \forall x Px$$

nicht allgemeingültig ist, d. h. geben Sie ein Modell an, in dem die Aussage nicht gilt.