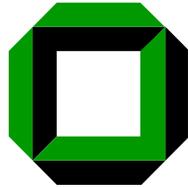


Formale Systeme

Prof. Dr. Bernhard Beckert

Fakultät für Informatik
Universität Karlsruhe (TH)



Winter 2008/2009



Axiome sind Schemata! x steht für eine Variable, t für einen Term,
 A, B, C stehen für Formeln.

Ax1: $A \rightarrow (B \rightarrow A)$ (Abschwächung)

Ax2: $(A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$ (Verteilung von \rightarrow)

Ax3: $(\neg A \rightarrow \neg B) \rightarrow (B \rightarrow A)$ (Kontraposition)

Ax4: $\forall x A \rightarrow \{x/t\}(A)$ $\{x/t\}$ kollisionsfrei für A (Instantiierung)

Ax5: $\forall x(A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow \forall x B)$ $x \notin \text{Frei}(A)$ (\forall -Verschiebung)

Mp: $\frac{A, A \rightarrow B}{B}$ (Modus ponens)

Gen: $\frac{A}{\forall x A}$ (Generalisierung)



Vollständigkeit der PL1
GÖDEL1931

Theorem

Σ sei eine Signatur der PL1.

Dann ist \mathbf{H} über Σ korrekt und vollständig: für alle $M \subseteq \text{For}_\Sigma, A \in \text{For}_\Sigma$ gilt:

$$M \models A \iff M \vdash_{\mathbf{H}} A$$



Konsequenzen der Korrektheit und Vollständigkeit

Theorem (Kompaktheitsatz)

Für beliebige $M \subseteq \text{For}_\Sigma, A \in \text{For}_\Sigma$ gilt:

$$M \models A \iff E \models A \text{ für eine endliche Teilmenge } E \subseteq M.$$

Theorem (Endlichkeitssatz)

Eine Menge $M \subseteq \text{For}_\Sigma$ hat genau dann ein Modell, wenn jede endliche Teilmenge von M ein Modell hat.

Der Endlichkeitssatz ist der Spezialfall $A = \mathbf{0}$ des Kompaktheitsatzes.



Beweis des Kompaktheitsatzes

$$M \models A$$

$\Leftrightarrow M \vdash A$ (Korrektheit und Vollständigkeit)

$\Leftrightarrow E \vdash A$ für ein endliches $E \subseteq M$
Endlichkeit von Ableitungen

$\Leftrightarrow E \models A$ für ein endliches $E \subseteq M$

Korrektheit u. Vollständigkeit



Grenzen der Prädikatenlogik erster Stufe

Theorem

Es gibt **keine** Formel F der Prädikatenlogik erster Stufe, so daß für alle Strukturen \mathcal{M} gilt:

$$\mathcal{M} \models F \Leftrightarrow \mathcal{M} \text{ ist endlich.}$$



Grenzen der Prädikatenlogik erster Stufe

Theorem

Es gibt **keine** Formel F der Prädikatenlogik erster Stufe, so daß für alle Strukturen \mathcal{M} gilt:

$$\mathcal{M} \models F \Leftrightarrow \mathcal{M} \text{ ist endlich.}$$

Beweis: Angenommen ein solches F existiert.

Wir definieren Hilfsformeln: $A_n = \exists x_1 \dots \exists x_n \bigwedge_{i < j \leq n} \neg(x_i \doteq x_j)$

Offensichtlich gilt $\mathcal{M} \models A_n \Leftrightarrow \mathcal{M}$ hat mindestens n Elemente.

Jede endliche Teilmenge von

$$\Gamma = \{F\} \cup \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}$$

ist erfüllbar, aber Γ selbst ist nicht erfüllbar.

Widerspruch zum Endlichkeitsatz!

