

Logik

Fragebogen 12 vom 10.12.

1. Was bedeutet $\Gamma \models \Pi \Rightarrow \Delta$?

- $\square \Gamma \models \wedge \Pi \rightarrow \vee \Delta$
- \square Jedes Modell von Γ , das alle Formeln in Π wahr macht, muss alle Formeln in Δ wahr machen.
- \square Jedes Modell von Γ , das alle Formeln in Π wahr macht, muss mindestens eine Formel in Δ wahr machen.

2. Zeige, dass Teil 1 des Kompaktheitssatzes (Thm. 3.10) aus Teil 2 folgt. Vervollständige dazu den folgenden Beweis.

Γ ist erfüllbar

gdw. $\Gamma \not\models \underline{\hspace{2cm}}$

gdw. für alle endlichen $\Gamma_f \subseteq \Gamma$ gilt: $\underline{\hspace{2cm}}$

(Teil 2)

gdw. für alle endlichen $\Gamma_f \subseteq \Gamma$ gilt: Γ_f erfüllbar

3. Welche der folgenden Eigenschaften sind in FO **nicht** ausdrückbar?

- | | |
|--|---|
| <input type="checkbox"/> Modellgröße $\geq n$ | <input type="checkbox"/> Modellgröße abzählbar unendlich |
| <input type="checkbox"/> Modellgröße $< n$ | <input type="checkbox"/> Modellgröße überabzählbar unendlich |
| <input type="checkbox"/> Modellgröße endlich | |
| <input type="checkbox"/> Modellgröße unendlich | <input type="checkbox"/> Zusammenhang von ungerichteten Graphen |

4. a) Was ist eine Eigenschaft?

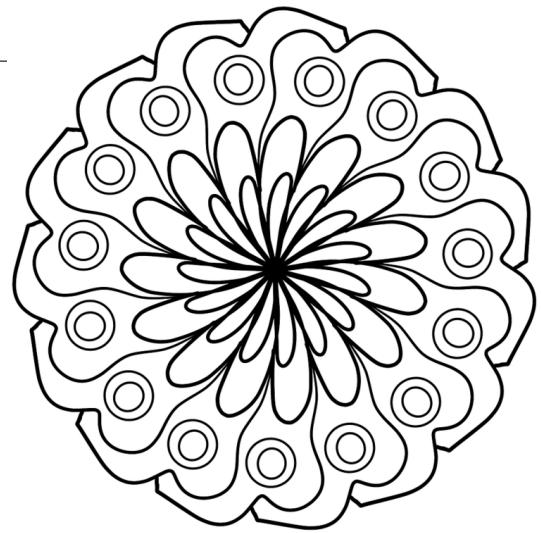
- eine FO-Formel
- eine Struktur
- eine Menge von Strukturen

b) Was bedeutet „eine Menge P von Strukturen ist unter Isomorphie abgeschlossen“?

- Für alle $\mathfrak{A}, \mathfrak{B} \in P$ gilt: \mathfrak{A} und \mathfrak{B} sind isomorph.
- Für alle $\mathfrak{A} \in P$ und \mathfrak{B} isomorph zu \mathfrak{A} gilt: $\mathfrak{B} \in P$.

c) Eine Eigenschaft P ist ausdrückbar, wenn es einen FO-Satz φ gibt, der ...

- ... von allen Strukturen $\mathfrak{A} \in P$ erfüllt wird.
- ... von allen Strukturen $\mathfrak{A} \in P$ erfüllt wird und von allen anderen nicht.



Bitte wenden.

Erweiterter Sequenzenkalkül

Beweis des Kompaktheitsatzes

Beweis von Kompaktheit

erfordert Variation des Sequenzenkalküls:
Anstatt für die Gültigkeit von Sequenzen $\models \Pi \Rightarrow \Delta$ interessiert man sich nun für die Folgerbarkeit von Sequenzen aus einer (eventuell unendlichen) Formelmenge Γ :

$\Gamma \models \Pi \Rightarrow \Delta$ steht für $\Gamma \models \Lambda \Pi \rightarrow \vee \Delta$

Für eine Menge von Sätzen $\Gamma \subseteq \text{FO}$ erhält man die **Γ -Erweiterung** des SK durch Hinzufügen der Regel

$$(\Gamma\text{-Regel}) \quad \frac{\Pi, \varphi \Rightarrow \Delta}{\Pi \Rightarrow \Delta} \quad \varphi \in \Gamma$$

Theorem 3.11 (Korrektheit+Vollständigkeit erweiterter SK)

$\Pi \Rightarrow \Delta$ in der Γ -Erweiterung des SK ableitbar **gdw.** $\Gamma \models \Pi \Rightarrow \Delta$



25

Theorem 3.10 (Kompaktheitssatz)

Für alle Mengen von Sätzen $\Gamma \subseteq \text{FO}$ und Sätze $\varphi \in \text{FO}$ gilt:

1. Γ ist erfüllbar **gdw.** jede endliche Teilmenge von Γ erfüllbar ist.
2. $\Gamma \models \varphi$ **gdw.** endliches $\Gamma_f \subseteq \Gamma$ existiert mit $\Gamma_f \models \varphi$.

T3.6

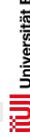
Beweis mittels Γ -Erweiterung des Sequenzenkalküls,

in der also wegen des vorigen Lemmas gilt:

Es gibt SK-Beweis für $\Pi \Rightarrow \Delta$ **gdw.** $\Gamma \models \bigwedge \Pi \rightarrow \bigvee \Delta$

Beachte:

Es wird hier eine syntaktische Eigenschaft (Kalkül) in eine rein semantische (Erfüllbarkeit, Konsequenz) übertragen.



26

Unendliche Modelle

Theorem 3.12 (unbeschränkte endliche Modelle)

Wenn ein FO-Satz φ beliebig große **endliche Modelle** besitzt (d. h. für jedes $n \geq 0$ gibt es Modell \mathfrak{A} mit $|A| \geq n$), dann hat φ auch ein **unendliches Modell**.

T3.7

Dieses Thm. impliziert eine **Beschränkung der Ausdrucksstärke** von FO:

Es gibt keinen FO-Satz φ , so dass $\mathfrak{A} \models \varphi$ gdw. $|A|$ endlich.

Das heißt: Endlichkeit ist **nicht** FO-ausdrückbar.

Für ein festes n ist „Modellgröße $\leq n$ “ aber natürlich leicht ausdrückbar:

$$\forall x_0 \dots \forall x_n \left(\bigvee_{0 \leq i < j \leq n} x_i = x_j \right)$$



Nicht-Ausdrückbarkeit über Kompaktheit

Zur Erinnerung:

Ein ungerichteter Graph $G = (V, E)$ ist **zusammenhängend**, wenn es für alle Knoten $v, v' \in V$ eine Knotenfolge v_1, \dots, v_n gibt, so dass $v = v_1, v_n = v'$ und $\{v_i, v_{i+1}\} \in E$ für $1 \leq i < n$

Ungerichtete Graphen sind nichts anderes als $\{E\}$ -Strukturen, E binäres Relationssymbol, das symmetrisch interpretiert wird.

Wir beweisen die **Nicht-Ausdrückbarkeit von Zusammenhang** mittels Kompaktheit.

Theorem 3.16

Zusammenhang von ungerichteten Graphen ist **nicht** FO-ausdrückbar.

T3.8