

# Die Gödel'schen Sätze

Serie 4

Modelle & formale Beweise

Musterlösung

---

18. Beweise formal die folgende Tautologie:

$$\vdash \exists x\varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi$$

*Hinweise:* Mit  $L_{10}$  haben wir  $\forall x\neg\varphi \rightarrow \neg\varphi$ . Ferner wurde in Aufgabe 6.(c)  $\vdash (\varphi \rightarrow \neg\psi) \rightarrow (\psi \rightarrow \neg\varphi)$  gezeigt.

Lösung:

Wir verwenden einige Resultate aus Aufgabe 6, um den Beweis etwas abzukürzen:

$$L_{10} \quad \forall x\neg\varphi \rightarrow \neg\varphi$$

$$6.(b) \quad (\forall x\neg\varphi \rightarrow \neg\varphi) \rightarrow (\neg\neg\varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi)$$

$$MP \quad \neg\neg\varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi$$

$$6.(d) \quad \varphi \rightarrow \neg\neg\varphi$$

$$6.(a) \quad \varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi$$

$$(\forall) \quad \forall x(\varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi)$$

$$L_{13} \quad \forall x(\varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi) \rightarrow (\exists x\varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi)$$

$$MP \quad \exists x\varphi \rightarrow \neg\forall x\neg\varphi$$

19. Die  $\mathcal{L}$ -Formeln  $\varphi_{11}$  und  $\varphi_{13}$  seien Instantiierungen der logischen Axiome  $L_{11}$  bzw.  $L_{13}$ . Weiter sei  $\mathbf{M}$  ein Modell einer  $\mathcal{L}$ -Theorie.

Zeige, dass gilt:

$$\mathbf{M} \models \varphi_{11} \quad \text{und} \quad \mathbf{M} \models \varphi_{13}$$

Lösung:

Sei  $A$  der Bereich von  $\mathbf{M}$ ,  $j$  eine beliebige Variablen-Belegung und  $\mathbf{I} = (\mathbf{M}, j)$  die entsprechende  $\mathcal{L}$ -Interpretation.

Nach geeigneten Umformungen bleibt für  $\mathbf{M} \models \varphi_{11}$  zu zeigen, dass gilt:

$$\text{IF } \mathbf{I} \models \varphi(\tau) \text{ THEN THERE EXISTS } a \text{ IN } A: \mathbf{I} \frac{a}{\nu} \models \varphi(\nu).$$

Dies lässt sich erreichen, indem wir  $a = \mathbf{I}(\tau)$  wählen.

Die Umformung in der zweiten Teilaufgabe ist aufwendiger, aber nicht schwieriger.

20. Sei  $\mathcal{L}$  eine abzählbare Signatur und  $\mathbb{T}$  eine Menge von  $\mathcal{L}$ -Sätzen. Für jede konsistente Menge  $\Phi \subseteq \mathbb{T}$  von  $\mathcal{L}$ -Sätzen sei  $\mathbf{M}_\Phi$  ein Modell für  $\Phi$ , also  $\mathbf{M}_\Phi \models \Phi$ . Ferner sei

$$\Sigma := \{ \mathbf{M}_\Phi : \Phi \subseteq \mathbb{T} \text{ und } \text{Con}(\Phi) \}$$

und für jeden  $\mathcal{L}$ -Satz  $\varphi$  sei

$$X_\varphi := \{ \mathbf{M} \in \Sigma : \mathbf{M} \models \varphi \}.$$

- Zeige, dass die Mengen  $X_\varphi$  die Basis einer Topologie auf  $\Sigma$  bilden.
- Zeige, dass jede Menge  $X_\varphi$  abgeschlossen ist.
- Zeige mit dem Kompaktheitssatz, dass jede offene Überdeckung von  $\Sigma$  eine endliche Teilüberdeckung enthält (*d.h.* der topologische Raum  $\Sigma$  ist kompakt).

Beweis:

- Zwei Dinge sind zu zeigen:

- Die  $X_\varphi$  überdecken ganz  $\Sigma$ .
- Für beliebige  $X_\varphi, X_\chi$  sowie beliebiges  $\mathbf{M} \in X_\varphi \cap X_\chi$  gibt es  $X_\rho$  so, dass  $\mathbf{M} \in X_\rho$ .

Die erste Aussage folgt aus  $X_\varphi \cup X_{\neg\varphi} = \Sigma$  für einen beliebigen  $\mathcal{L}$ -Satz  $\varphi$ . Die zweite Aussage folgt aus  $X_\varphi \cap X_\chi = X_{\varphi \wedge \chi}$ .

- Es gilt für einen beliebigen  $\mathcal{L}$ -Satz  $\varphi$ :

$$X_\varphi = \Sigma \setminus X_{\neg\varphi}$$

- Sei  $\bigcup_{i \in I} A_i = \Sigma$  eine beliebige offene Überdeckung. Wir führen einen Widerspruchsbeweis: Angenommen, es gibt keine endliche Teilmenge  $J \subseteq I$  so, dass  $\bigcup_{j \in J} A_j = \Sigma$ .

$$\forall J \subseteq I \text{ endlich: } \bigcup_{j \in J} A_j \neq \Sigma \tag{1}$$

$$\forall J \subseteq I \text{ endlich: } \bigcap_{j \in J} \Sigma \setminus A_j \neq \emptyset$$

Da die  $\Sigma \setminus A_j$  abgeschlossen sind und da die  $X_\varphi$  auch eine Basis der abgeschlossenen Mengen bilden, gibt es eine Menge von  $\mathcal{L}$ -Sätzen  $\Phi_j$  so, dass  $\Sigma \setminus A_j = \bigcap_{\varphi \in \Phi_j} X_\varphi$ . Sei  $\Phi = \bigcup_{i \in I} \Phi_i$ . Dann folgt aus (1) insbesondere:

$$\forall \Phi' \subseteq \Phi \text{ endlich: } \bigcap_{\varphi \in \Phi'} X_\varphi \neq \emptyset$$

$$\forall \Phi' \subseteq \Phi \text{ endlich: } \exists \mathbf{M}' \in \bigcap_{\varphi \in \Phi'} X_\varphi$$

$$\forall \Phi' \subseteq \Phi \text{ endlich: } \exists \mathbf{M}' \models \Phi'$$

Daraus folgt aber, mit dem semantischen Kompaktheitssatz, dass es ein Modell  $\mathbf{M}$  für  $\Phi$  gibt. Dies bedeutet wiederum, dass  $\bigcap_{i \in I} \Sigma \setminus A_i = \bigcap_{\varphi \in \Phi} X_\varphi \neq \emptyset$ , im Widerspruch zu  $\bigcup_{i \in I} A_i = \Sigma$ .

21. Sei  $\mathcal{L} = \{\mathbf{e}, \circ\}$  die Sprache der Gruppentheorie. Die  $\mathcal{L}$ -Theorie  $\mathbb{T}$  bestehe aus folgenden drei  $\mathcal{L}$ -Sätzen:

- $\forall x \forall y \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$
- $\forall x (\mathbf{e} \circ x = x)$
- $\forall x \exists y (x \circ y = \mathbf{e})$

Zeige:  $\mathbb{T} \not\models \forall x (x \circ \mathbf{e} = x) \vee \forall x \exists y (y \circ x = \mathbf{e})$

Lösung:

Betrachte ein Modell  $\mathbf{M}$  mit Bereich  $\{a, b\}$  und:

$$\begin{array}{c|cc} \circ & a & b \\ \hline a & a & b \\ b & a & b \end{array}$$

Dann haben wir  $\mathbf{e}^{\mathbf{M}} = a$  und alle Axiome sind erfüllt. Ausserdem gilt

$$b \circ a = a \wedge \forall y (y \circ b = b),$$

was zu zeigen war.