

# Modelle der Mengenlehre

## VORLESUNG III

17. NOVEMBER 2020

### § 5 Verbesserte Löwenheim-Skolem-Sätze

Sei  $\mathcal{O}$  eine  $S$ -Struktur.  
Wir erweitern die  
Sprache durch zusätz-  
liche Konstantensymbole  
 $c_a$  (für  $a \in A$ ) und  
vermeiden diese Symbolmenge  $S_A$ .

Erinnerung  
Begriffe letztes Mal:

- Einbettung
- elementare Einbettung
- Isomorphismus
- Elementaräquivalenz

$$S_A := S \cup \{c_a; a \in A\}$$

Wir definieren:

① das **ATOMARE DIAGRAMM**  
von  $\mathcal{O}$

$$\text{AtDiam}(\mathcal{O}) := \{ \varphi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n});$$

$\varphi$  ist atomare Formel mit  $n$   
freien Variablen und

$$\mathcal{O} \models \varphi(a_1, \dots, a_n) \} \cup$$

$$\{ \neg \varphi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}); \varphi \text{ ist at. F. mit} \\ n \text{ freien Variablen und } \mathcal{O} \not\models \varphi(a_1, \dots, a_n) \}$$

② das **ELEMENTARE DIAGRAMM**  
von  $\mathcal{Q}$

$$\text{ElDiag}(\mathcal{Q}) := \{ \varphi(a_1, \dots, a_n); \\ \varphi \in L_u^S \text{ und} \\ \mathcal{Q} \models \varphi(a_1, \dots, a_n) \}.$$

Falls  $\mathcal{Q}$  eine  $S$ -Struktur ist und  $L$  eine  $S_A$ -Struktur. Dann gilt:

①  $L \models \text{AtDiag}(\mathcal{Q}) \implies$   
 $\pi: a \mapsto c_a$  ist eine  
 Einbettung von  $\mathcal{Q}$  nach  $L^*$   
 [wobei  $L^*$  das  $S$ -Redukt von  $L$  ist]

②  $L \models \text{ElDiag}(\mathcal{Q}) \implies$   
 $\pi: a \mapsto c_a$  ist eine  
 elementare Einbettung von  $\mathcal{Q}$  nach  
 $L^*$ .

Diese Behauptung ist recht offensichtlich:

z.B.  $R(a,b)$  für  $a, b \in A$  und  
 $R$  Relationensymbol  
bikür

Ang.  $\mathcal{O} \models R(a,b)$

$\Rightarrow R(c_a, c_b) \in \text{AtDing}(\mathcal{O})$

$\Rightarrow \mathcal{L} \models R(c_a, c_b)$

$\Rightarrow R^{\mathcal{L}}(c_a, c_b) \Rightarrow R^{\mathcal{L}}(\pi(a), \pi(b))$

Ebenso für ②:

$\mathcal{O} \models \varphi(a_1, \dots, a_n)$

$\Rightarrow \varphi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n}) \in \text{EW}(\mathcal{O})$

$\Rightarrow \mathcal{L} \models \varphi(c_{a_1}, \dots, c_{a_n})$

$\Rightarrow \mathcal{L} \models \varphi(\pi(a_1), \dots, \pi(a_n))$

Theorem (VERBESSERTE LÖWENTHEIM-SKOLEM AUFWÄRTS)

Falls  $\mathcal{O}$  eine unendliche Struktur ist und  $\kappa \geq |A| + |L^S|$ . Dann ex. eine Modell  $\mathcal{L}$  mit  $|B| = \kappa$  und eine el. Einbettung

$$\pi: \mathcal{O} \hookrightarrow \mathcal{L}.$$

[Bem. Der klassische LöSkot gibt uns ein  $\mathcal{L}$  mit  $|B| = \kappa$  und  $\mathcal{O} \equiv \mathcal{L}$ .]

Beweis. Wir betrachten die Symbolmenge  $S_A$  und erweitern  $\mathcal{O}$  zu einer  $S_A$ -Struktur  $\mathcal{O}^*$  durch  $c_a := a$ .

Dann gilt also  $\mathcal{O}^* \models \text{ElDiag}(\mathcal{O})$ , also ist  $\text{ElDiag}(\mathcal{O})$  erfüllbar in einem unendlichen Modell. Wende darauf LöSkot an und erhalte  $\mathcal{L}$  mit  $\mathcal{L} \equiv \mathcal{O}^*$ .

[Hier kann  $|B|$  eine Kardinalzahl  $\geq |L^{S_A}| = |A| + |L^S|$  sein.]

Da  $\mathcal{L} \equiv \mathcal{O}^* \models \text{ElDing}(\mathcal{O})$ , gilt

$$\mathcal{L} \models \text{ElDing}(\mathcal{O})$$

$\implies$  es ex. eine el. Einbettung  
von  $\mathcal{O}$  in das  $S$ -Produkt  
von  $\mathcal{L}$ . q.e.d.

Ziel: Verbessere auch den absteigenden  
Satz von Lösko.

Falls  $\mathcal{O}$  eine unendliche Struktur, finde  
 $\mathcal{L} \preceq \mathcal{O}$  mit  $B \subseteq A$  und der Identität  
als elementare Einbettung, so  
daß  $|B|$  abzählbar ist.

Hilfsmittel

LEMMA (Tarski-Vaught-Test) TVT

Seien  $\mathcal{O}$  und  $\mathcal{L}$  Strukturen und  $\pi: A \rightarrow B$   
eine Einbettung. Falls für alle  $\varphi \in L_{n+1}^S$   
und alle  $a_1, \dots, a_n \in A$  gilt:

$$\text{wenn } \mathcal{L} \models \exists x \varphi(x, \pi(a_1), \dots, \pi(a_n)) \text{ so } (*)$$
$$\mathcal{O} \models \exists x \varphi(x, a_1, \dots, a_n).$$

Dann ist  $\pi$  eine elementare Einbettung.

Beweis Wir hatten gesehen, daß Einbettungen fast alle Äquivalenzen in der Logik über den Formelaufbau für den Nachweis der Elementaräquivalenz erfüllen — mit einer Ausnahme:

∃ Rückrichtung

Und das ist exakt der Fall, den wir nun in die Voraussetzung des TVT geschrieben haben. q.e.d.

Def. Sei  $\mathcal{OZ}$  eine  $S$ -Struktur. Dann heißt eine Funktion  $f: L^S \times A^{\omega} \rightarrow A$

Skolemfunktion für  $\mathcal{OZ}$  falls für alle Formeln  $\varphi \in L_{n+1}$  und  $a_1, \dots, a_n \in A$  gilt:

— falls  $\mathcal{OZ} \models \exists x \varphi(x, a_1, \dots, a_n)$ ,

— so  $\mathcal{OZ} \models \varphi(f(\varphi, a_1, \dots, a_n), a_1, \dots, a_n)$ .

[Die Funktion  $f$  bringt uns etwas Zuges für die Existenzaussage.]

Lemma (ZFC). Für jede Struktur  $\mathcal{A}$   
gibt es Skoleenfunktionen.

Beweis Falls  $\mathcal{A} \models \exists x \varphi(x, a_1, \dots, a_n)$ ,  
so sei  $f(\varphi, a_1, \dots, a_n) = a_0$   
für ein beliebiges, vorher festgelegtes  
 $a_0 \in A$ .

Andernfalls, d. h.

$\mathcal{A} \models \exists x \varphi(x, a_1, \dots, a_n)$   
 $\implies \{a \in A; \mathcal{A} \models \varphi(a, a_1, \dots, a_n)\} \neq \emptyset$

Sei nun  $g : \mathcal{P}(A) \setminus \{\emptyset\} \rightarrow A$   
eine Auswahlfunktion

$f(\varphi, a_1, \dots, a_n) := g(\{a \in A; \mathcal{A} \models \varphi(a, a_1, \dots, a_n)\})$ .

Die so definierte Fkt.  $f$  ist eine  
Skoleenfunktion. q. e. d.

## Bemerkung

Bereits der Vollständigkeitsatz kann nicht in ZF bewiesen werden: das Hinzufügen von Bsp. in der Henkin-Konstruktion verwendet Auswahl. Ebenso kann die Existenz von Skolem-Fkt. nicht bewiesen.

---

## SKOLEMHÜLLE

Sei  $\mathcal{O}$  eine  $\mathcal{L}$ -Struktur und  
sei  $\mathcal{I}$  eine Skolem-Funktion für  
 $\mathcal{O}$ . Sei  $Z \subseteq A$ . Dann definiere:

$$T(Z) := \{ \mathcal{I}(t); t \in T^S \\ \text{und } \mathcal{I} = (\mathcal{O}, \beta) \\ \text{mit } \text{ran}(\beta) \subseteq Z \}$$

[ Bsp. Falls  $Z = \emptyset$ ,  $\mathcal{O} = (\mathbb{R}, +, \cdot, 0, 1)$ , dann  
sind  $T(Z)$  gerade die natürlichen Zahlen. ]



$$S(Z) := \left\{ f(\varphi, z_1, \dots, z_n) ; \right. \\ \left. \varphi \in L_{k+1}^S \text{ und } z_1, \dots, z_n \in Z \right\}$$

$S_f$   
 Skoleen-  
 funktionen

Mithilfe der Operatoren  $T$  und  $S$  definieren wir nun rekursiv:

$$H_0^{\mathcal{OZ}}(Z) := Z$$

$$H_{i+1}^{\mathcal{OZ}}(Z) := H_i^{\mathcal{OZ}}(Z) \cup \\ T(H_i^{\mathcal{OZ}}(Z)) \cup \\ S(H_i^{\mathcal{OZ}}(Z)).$$

$$H^{\mathcal{OZ}}(Z) := \bigcup_{i \in \mathbb{N}} H_i^{\mathcal{OZ}}(Z).$$

Wir definieren  $\mathcal{O}(Z)$  als die  $S$ -  
Durchstruktur von  $\mathcal{OZ}$  mit Universum  
 $H^{\mathcal{OZ}}(Z)$  und universum dies die  
Skoleenkülle von  $Z$  in  $\mathcal{OZ}$ .

Dies  
 erfordert  
 ein  
 Argu-  
 ment.

Zeigen wir also zunächst, daß  $\mathcal{H}(Z)$  wirklich eine  $S$ -Unterstruktur ist:

Beh. Falls  $g$  ein  $k$ -stelliges Polynom  
 $\nabla u \in S$  und  $\underline{h_1, \dots, h_k} \in \underline{H^{\mathcal{O}}(Z)}$ ,  
 so muß  
 $\mathcal{O}(h_1, \dots, h_k)$  auch in  
 $H^{\mathcal{O}}(Z)$  liegen.

Finde  $i_1, \dots, i_k$ , so daß  
 $h_j \in H_{i_j}^{\mathcal{O}}(Z)$ . Also ex.

$N \in \mathbb{N}$  mit  
 $h_1, \dots, h_k \in H_N^{\mathcal{O}}(Z)$ .

Der Term  $g(x_1, \dots, x_k)$  liefert nun,  
 daß  $\mathcal{O}(h_1, \dots, h_k) \in T(H_N^{\mathcal{O}}(Z))$   
 $\subseteq H_{N+1}^{\mathcal{O}}(Z)$ .

Bem.  $\mathcal{H}(\mathbb{Z}) \preceq \mathcal{O}_{\mathbb{Z}}$  mit der elementaren Einbettung  $\text{id}$ .

Beweis. Offensichtlich ist  $\text{id} : \mathcal{H}^{\alpha}(\mathbb{Z}) \rightarrow A$  eine Einbettung. Nach TUT bleibt zu zeigen:  $\forall \varphi, k_1, \dots, k_n \in \mathcal{H}^{\alpha}(\mathbb{Z})$

falls  $\mathcal{O}_{\mathbb{Z}} \models \exists x \varphi(x, k_1, \dots, k_n)$ , (\*)  
dann  $\mathcal{H}(\mathbb{Z}) \models \exists x \varphi(x, k_1, \dots, k_n)$ .

Aber dies der Fall, da (\*) und die Definitionen der Skoleenfkt. liefert, dass

$\mathcal{O}_{\mathbb{Z}} \models \varphi(f(\varphi, k_1, \dots, k_n), k_1, \dots, k_n)$   
aber  $f(\varphi, k_1, \dots, k_n) \in \mathcal{S}(\mathcal{H}_N^{\alpha}(\mathbb{Z}))$   
 $\subseteq \mathcal{H}_{N+1}^{\alpha}(\mathbb{Z})$ .

falls  $k_1, \dots, k_n \in \mathcal{H}_N^{\mathcal{O}_{\mathbb{Z}}}(\mathbb{Z})$ .

Also ist TUT erfüllt, also ist  $\text{id}$  eine elt. Einbettung.

q.e.d.

Nun zur Größe von  $H^{\sigma}(z)$ .

Sei  $\lambda := |L^S|$  und  $\mu := |Z|$ .

$$|H_0^{\sigma}(z)| = |Z| = \mu.$$

Angenommen,  $|H_i^{\sigma}(z)| \leq \kappa$ . Dann

ist 
$$|H_{i+1}^{\sigma}(z)| \leq \kappa + \lambda \cdot \kappa^{\omega} + \lambda \cdot \kappa^{\omega}$$

$$|T^S| \leq |L^S| = \lambda$$

$$H_i^{\sigma}(z) \cup T(H_i^{\sigma}(z)) \cup S(H_i^{\sigma}(z))$$

$$\leq \max(\kappa, \lambda).$$

Also gilt für alle  $i$ :

$$|H_i^{\sigma}(z)| \leq \max(\lambda, \mu)$$

Also 
$$|H(z)| \leq \alpha_0 \cdot \max(\lambda, \mu)$$

KOROLLAR

(VERBESSERTE ABSTIEGENDER  
LÖWENTHEM-SKOLEM)

Sei  $\mathcal{O}$  eine unendliche  $\Sigma$ -Struktur und  $Z \subseteq A$  beliebig. Dann ex  $B \preceq \mathcal{O}$  mit et. Emb.  $\forall id$  und  $Z \subseteq B$ , so dass  $|B| \leq \max(\alpha_0, |Z|, |L^S|)$ .

KOROLLAR Jede unendliche  $\Sigma$ -  
Struktur für abzählbares  $\Sigma$  hat  
abzählbare elt. Substrukturen.

Beispiel 1.

## GRUPPENARBEIT #3

$$\mathcal{Q} := (\mathbb{R}, +, \cdot; 0, 1)$$

Wir erhalten  $\mathcal{L} \preceq \mathcal{Q}$  mit

$$|B| = \aleph_0.$$

Nicht nur  $\mathcal{L} \equiv \mathcal{Q}$ , sondern auch  
für  $b_1, \dots, b_n \in B$

$$\mathcal{L} \models \varphi(b_1, \dots, b_n) \iff \mathcal{Q} \models \varphi(b_1, \dots, b_n)$$

Frage:  $\mathcal{Q} \models \boxed{\exists x (x^2 = 2)}$

Wo kommt dieses Element in  $\mathcal{L}$  her?

Frage Wie sieht das mit komplizierteren  
Formeln aus?

Beispiel 2. Falls  $\mathcal{Q} \models \text{ZFC}$ , so enthält  
 $\mathcal{Q}$  ein elementares abzählbares Unter-  
modell  $\mathcal{L}$  mit  $\mathcal{L} \models \text{BCA}$ .

§6 Zurück zur Mengenlehre:  
KONFINALITÄT

Erinnerung:  $\kappa$  heißt SINGULÄR falls eine  
 $C \subseteq \kappa$  existiert mit  $|C| < \kappa$   
 und  $\bigcup C = \kappa$ .  
 $\kappa$  heißt REGULÄR sonst.  
*C ist unbeschränkt*  
 Wir wollen dies etwas genauer machen.

Def. Sei  $\lambda$  eine Limesordinalzahl.  
 Dann sei

$$cf(\lambda) := \min_{\geq} \{ \mu \mid \text{es ex. eine Teilmenge } C \subseteq \lambda \text{ mit } |C| = \mu \text{ und } \bigcup C = \lambda \}$$

KONFINALITÄT  
 von  $\lambda$ .

Englisch: COFINALITY.

[Nach Def. ist  $cf(\lambda)$  eine Kardinalzahl.]

Bem 1 Es ist klar, daß  $cf(\lambda) \leq |\lambda|$ .

Falls  $f: \mu \rightarrow \lambda$ , so heißt  $f$  kofinal  
 falls  $\text{ran}(f) \subseteq \lambda$  die Eigenschaft  
 hat  $\bigcup \text{ran}(f) = \lambda$ .

$f$  ist unbeschränkt.

Bem 2. Für beliebiges  $\lambda$  gilt:

$$\textcircled{*} \quad \text{cf}(\lambda) = \underline{\min} \{ \mu_j \mid \text{es ex.}$$

$$f: \mu \longrightarrow \lambda \\ \text{konfimal} \}.$$

Aus Bem. 2 erhalten wir:

$$\text{falls } f: \lambda \longrightarrow \kappa \quad \text{konfimal sind,}$$

$$g: \mu \longrightarrow \lambda$$

$$\text{so ist } f \circ g: \mu \longrightarrow \kappa \quad \text{konfimal.}$$

$$\text{Daher: } \text{cf}(\text{cf}(\kappa)) = \text{cf}(\kappa).$$

[Hausaufgabe: Überprüfen Sie die Details von  $\textcircled{*}$  und  $\textcircled{**}$ .]

**REGULÄR:**  $\kappa = \text{cf}(\kappa)$ .

Also gilt: Die Kohfinalität jeder Limes-  
ordinalzahl ist stets eine reguläre  
Kardinalzahl.

Ziel: Falls  $\lambda$  Limesordinalzahl,  $\text{cf}(\lambda) = \text{cf}(\lambda'_{\lambda})$ .  
[Vorlesung IV.]