

Satz 4.16: Sei T eine abzählbare, vollständige \mathcal{L} -Theorie.

Dann sind äquivalent:

- 1) T ist \aleph_0 -kategorisch
- 2) jedes abzählbare Modell von T ist ω -saturiert.
- 3) Für jedes n gibt es nur endlich viele Formeln $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ mod T .
- 4) Für jedes n ist $S_n(T)$ endlich.

Bew.: $4) \Rightarrow 1)$ "

Ang., $S_n(T)$ ist unendlich

Dann: Es gibt $p \in S_n(T)$, welcher nicht isoliert
(VL 11).

p nicht isoliert $\stackrel{\text{Satz 4.2}}{\Rightarrow}$ Gilt ein $\overset{\text{abzählbar}}{\checkmark}$ Modell $M \models T$, das
 p umschließt.

Aber da p kontrahiert, gilt es auch ein abz. Modell $N \models T$,
das p realisiert.

$\Rightarrow N \not\models M$, also nicht \aleph_0 -kat.

□

Kor. 4.16: Seien \mathcal{A} eine \mathcal{L} -Struktur und $a_1, \dots, a_n \in A$. Dann ist
 $\mathcal{I}_h(\mathcal{A})$ \aleph_0 -kategorisch gdw. $\mathcal{I}_h(\mathcal{A}, a_1, \dots, a_n)$ \aleph_0 -kategorisch ist.

Bsp. für \aleph_0 -kat. Theorie:

• DLO, $L = \text{Lang} = \{ \in \}$

\Rightarrow Quantoren für Formeln in n Variablen x_1, \dots, x_n können nur aussagen, in welcher Ordnungsbeziehung der x_i zueinander stehen

$\xrightarrow{Q, \in}$

\Rightarrow nur endl. viele Formeln

DLO hat $QE \Rightarrow$ Ziff.-Konsz.

• Infolographik RG \Rightarrow hat QE

QE für Formeln in Zganzl können nur ausdrücken, welche Knoten (Variable x_i) eine Kante bilden und welche nicht $\leadsto \text{RN}$.

Def 4.17: Eine Theorie T heißt abzählbar, wenn $S_n(T)$ abzählbar ist für alle $n < \omega$.

Zem 4.18: Ein abzählbar vollständiges Theorie T ist unvollständig wenn es ein abzählbares ω -saturantes Modell besitzt.

Bew.: " \Leftarrow " Ang., es gibt $M \models T$ abzählbar, ω -sat.
Dann ist $S_n(T)$ abzählbar

Für $p \in S_n(T)$ sei

$$M_p = \{\bar{m} \in M^n \mid \bar{m} \text{ realisiert } p\}$$

i) $M_p \neq \emptyset$

ii) Ist $p \neq q$, dann $M_p \cap M_q = \emptyset$

i) + ii) \Rightarrow Bsp:

$$S_n(T) \rightarrow M^n \quad \text{inj.}$$

$$p \mapsto \bar{m} \in M_p$$

ii) $\bar{m} \in M_p \cap M_q \Rightarrow p \cup q$ ist fals.

$$\begin{aligned} &\stackrel{\text{max.}}{\Rightarrow} p \cup q = p = q \\ &\text{fals.} \end{aligned}$$

i) ω -Saturanzheit.

" \Rightarrow " sei T abzählbar.

$S_{n+1}(T)$ abzählbar \Rightarrow für alle $A \subseteq M$, $n \in T$,

$|A|=n$ ist $S_n^A(A)$ abzählbar

Sei $A_0 \vdash T$ abzählbar, kontinuierlich abzählbar. s.t. Kette
 $A_0 \vdash A_1 \vdash \dots$

von abzählbaren Modellen von T , s.d. in A_{i+1} alle Typen über endlichen Submengen von A_i realisiert werden.

$\Rightarrow A := \bigcup_{i \in \omega} A_i$ ist abzählbar und w-satuiert.

Wir erhalten so eine Kette wie folgt:

Ang. A_i ist schon konstruiert. Dann gibt es nach Ker. 2.14 eine elementare Erweiterung $A_i \vdash \tilde{A}_{i+1}$, in der Typen über A_i realisiert werden. Insbesondere

gibt es dann für jeden Typen p in

$$\mathfrak{S} := \bigcup_{\substack{A \in A_i \\ \text{endl.}}} \{p \in S_n^{A_i}(A)\}$$

ein $\bar{a}_p \in \tilde{A}_{i+1}$, s.d. $\bar{a}_p \models p$ realisiert.

Für $S := \{\bar{a}_p \mid p \in \mathfrak{S}\} \subseteq \tilde{A}_{i+1}$ gilt:

$$|S| \leq |\mathfrak{S}| \leq \aleph_0 \quad (\text{nach : } T \text{ abzählbar})$$

Löwenheim-Skolem (2.15.1): Finde $d_{i+1} \vdash \tilde{A}_{i+1}$, welche abzählbar ist und $A_i \cup S$ enthält.

□

Lemma 4.19: Sei T abzählbar und nicht abendl. Dann hat T überabzählbar viele abzählbare Modelle.

Bew.: $S_n(T)$ überabzählbar für alle n .

Die Beh. folgt aus

1. Jedes abzählbare $\mathcal{B} \models T$ kann abzählbar viele Typen realisieren.
2. Jedes $p \in S_n(T)$ wird in einem abzählbaren Modell von T realisiert.

□

Satz 4.20 (Tarski): Eine abzählbare vollständige Theorie kann nicht genau zwei abzählbare Modelle haben.

Bew.: Sei T abzählbar.

- T K_o-hat. ✓
- T nicht abendl. ✓

Wähle an, T abendl. und nicht K_o-hat. Trigl: Hat mind. drei abzählbare Modelle.

Da T abendl. ist, gibt es abzählbares w-satuiertes Modell A .

Da T nicht K_o-hat. ist, gibt $\mathcal{B} \models T$ abzählbar, s.d. $\mathcal{B} \neq A$.

Zumn. 4.15: \mathcal{B} nicht w-satuiert. ($\mathfrak{d} = \mathcal{B}$)

\Rightarrow Gibt $p(\bar{x})$ Typ, der nicht in \mathcal{B} realisiert wird.

Sei \bar{a} die Real. von p in A (gibt es, da \mathfrak{d} w-sat.)

Kor. 4.16 $\Rightarrow \text{Jh}(\mathcal{A}, \bar{a})$ nicht \aleph_0 -lat.

\Rightarrow gibt $(\mathcal{C}, \bar{c}) \models \text{Jh}(\mathcal{A}, \bar{a})$ abz., dass nicht ω -realisiert ist

$\Rightarrow \mathcal{C} \models T$ und nicht ω -realisiert, also $\mathcal{A} \not\models \mathcal{C}$.

Aber \mathcal{C} realisiert p (durch \bar{c}), also $\mathcal{B} \not\models \mathcal{C}$. D

Zern.: VL 5:

- DLO ist \aleph_0 -lat., nicht $|R|$ -lat.
- ACF_P nicht \aleph_0 -lat, aber κ -kategorisch für alle $\kappa > \aleph_0$

Satz (Moray): Ist κ eine überabzählbare Kardinalzahl.

Dann ist eine Theorie T κ -kategorisch gdw T κ_1 -lat. ist.