

Vollständige Theorien

Ein Vortrag auf Grundlage des Buchs:

„Modell Theory: An Introduction“

von David Marker:

2.2. Vollständige Theorien

Def. 2.2.1: L -Theorie T heißt vollständig, falls für einen L -Satz ϕ entweder $T \models \phi$ oder $T \models \neg \phi$ gilt.

Für eine L -Struktur \mathcal{M} , ist „die volle Theorie“
$$\text{Th}(\mathcal{M}) = \{ \phi : \phi \text{ ist ein } L\text{-Satz und } \mathcal{M} \models \phi \}$$

eine vollständige Theorie.

• einfachere L -Theorie T s.d. $\mathcal{M} \models T$ und T vollständig ist.

In diesem Fall gilt: $\mathcal{M} \models \phi \iff T \models \phi$ und wenn $T \not\models \phi$,
dann gilt $T \models \neg \phi$ und somit $\mathcal{M} \models \neg \phi$.

Prop. 2.2.2 := Sei T eine L -Theorie mit unendlichen Modellen.

Wenn K eine unendliche Kardinalzahl ist mit $K \geq |L|$,
dann gibt es ein Modell von T mit der Kardinalität
von K .

Beweis: Sei $L^* = L \cup \{c_\alpha : \alpha < K\}$

c_α sind neue
Symbole in der
Sprache / Vokabular L^* .

Sei T^* die L^* -Theorie $T \cup \{c_\alpha \neq c_\beta : \alpha, \beta < K, \alpha \neq \beta\}$

Wenn $\mathcal{M} \models T^*$ gilt, dann gilt offensichtlich auch

$\mathcal{M} \models T$ mit Kardinalität von mindestens K .

Satz 2.1.11. Wenn T endlich erfüllbar (= L -Theorie) & K eine \aleph -Kardinalzahl mit $K \geq |L|$,
dann ex. ein Modell von T mit Kardinalität von min. K .

Es reicht also zu zeigen, dass T^* endlich erfüllbar ist:

Sei also $\Delta \subseteq T^*$ endlich. Dann ist $\Delta \subseteq T \cup \{c_\alpha \neq c_\beta : \alpha \neq \beta, \alpha, \beta \in I\}$
mit I eine endliche Teilmenge von K .

Sei \mathcal{M} ein unendliches Modell von T .

Wir können die Symbole $\{c_\alpha : \alpha \in I\}$ als $|I|$ verschiedene Elemente
von \mathcal{M} interpretieren. Da $\mathcal{M} \models \Delta$, ist T^* endlich erfüllbar.

Def. 2.2.3: Sei κ eine unendliche Kardinalzahl
und sei T eine Theorie mit Modellen
der Größe κ .

Wir sagen T ist κ -kategorisch,
wenn zwei beliebige Modelle von T der
Kardinalität von κ , isomorph sind.

Sei $\mathcal{L} = \{+, 0\}$ die Sprache der additiven Gruppen
und sei T die \mathcal{L} -Theorie der torsionsfreien
teilbaren abelschen Gruppen. Die Axiome von T
sind die Axiome für abelsche Gruppen zusammen mit
den Axiomen:

$$\bullet \forall x (x \neq 0 \rightarrow \underbrace{x + \dots + x}_{n\text{-mal}} \neq 0) \quad (\text{Torsionsfreiheit})$$

$$\bullet \forall y \exists x \underbrace{x + \dots + x}_{n\text{-mal}} = y \quad (\text{Teilbarkeit})$$

für $n = 1, 2, \dots$

Proposition 2.2.4: Die Theorie der torsionsfreien abelschen Gruppen ist K -kategorisch für alle $K > \aleph_0$.

Beweis: • Die Modelle von T sind Vektorräume über dem Körper \mathbb{Q} .

• Es gilt: Wenn V ein bel. \mathbb{Q} -VR, dann ist die zugrunde liegende additive Gruppe von V ein Modell von T .

• Umgekehrt gilt: Wenn $G \models T$ mit $g \in G$ & $n \in \mathbb{N}, n > 0$, gibt es ein $h \in G$, s.d. $n \cdot h = g$. Wenn $n \cdot k = g$ gilt für $k \in G$, dann ist $n \cdot (h - k) = 0$. Da G torsionsfrei ist, gibt es genau ein $h \in G$, s.d. $n \cdot h = g$. Dieses Element nennen wir g/n . Wir können G als einen \mathbb{Q} -VR unter der Operation $\frac{m}{n} \cdot g = m \left(\frac{g}{n} \right)$ ($m \in \mathbb{Z}$) betrachten.

• Zwei \mathbb{Q} -VR sind genau dann isomorph, wenn sie die selbe Dimension haben.

Somit sind die Modelle T bis auf Isomorphie durch ihre Dimension bestimmt.

• Hat G die Dimension λ , dann gilt $|G| = \lambda + \aleph_0$.

Ist K überabzählbar & $|G| = K$, dann gilt $\dim G = K$.

Sodass für $K > \aleph_0$ alle Modelle von T zueinander isomorph sind.

Sei ACF_p die Theorie der algebraisch abgeschl. Körper
der Charakteristik p , wobei p entweder 0 oder eine
Primzahl ist.

Proposition 2.2.5: ACF_p ist K -kategorisch für alle überabzählbaren
Kardinalzahlen K .

Beweis: Zwei algebraisch abgeschlossene Körper sind
genau dann isomorph, wenn sie dieselbe
Charakteristik und den selben Transzendenzgrad
haben.

Ein algebraisch abgeschlossener Körper mit
Transzendenzgrad λ hat die Kardinalität $\lambda + \aleph_0$.

Wenn $K > \aleph_0$ ist, dann hat ein
algebraisch abgeschlossener Körper der Kardinalität K
ebenfalls den Transzendenzgrad K .

Daher sind alle algebraisch abgeschlossenen Körper
mit derselben Charakteristik und derselben
überabzählbaren Kardinalität isomorph.

Beispiel 1:

Sei L die leere Sprache.

Dann ist die Theorie einer unendlichen Menge für alle Kardinalzahlen K , K -kategorisch.

Beispiel 2:

Sei $L = \{E\}$, wobei E eine binäre Relation ist.

Sei T die Theorie der Äquivalenzrelation mit genau zwei unendlichen Klassen.

Es ist leicht zu sehen, dass alle abzählbaren Modelle von T isomorph sind.

Andererseits ist T nicht K -kategorisch für $K > \aleph_0$.

Um dies zu zeigen, sei M_0 ein Modell, in dem beide Klassen die Kardinalität K haben und sei M_1 ein Modell, in dem eine Klasse die Kardinalität K & die andere Kardinalität \aleph_0 hat.

Offensichtlich sind M_0 & M_1 nicht isomorph.

Satz 2.2.6. (Vaught's Test)

Sei T eine erfüllbare Theorie ohne endliche Modelle, die κ -kategorisch für eine unendliche Kardinalzahl $\kappa \geq |L|$ ist.

Dann ist T vollständig.

Beweis: Angenommen T ist nicht vollständig. Dann gibt es einen Satz ϕ , s.d. $T \not\models \phi$ und $T \not\models \neg \phi$.

Da $T \not\models \psi$ genau dann gilt, wenn $T \cup \{\neg \psi\}$ erfüllbar ist, sind die Theorien $T_0 = T \cup \{\phi\}$ und $T_1 = T \cup \{\neg \phi\}$ erfüllbar.

Da T keine endlichen Modelle hat, haben T_0 und T_1 unendliche Modelle.

Prop. 2.2.2 \Rightarrow Es gibt M_0 & M_1 mit Kardinalität κ , s.d. $M_0 \models T_0$ & $M_1 \models T_1$.

Da M_0 & M_1 sich bezüglich ϕ widersprechen, sind sie nicht elementar äquivalent und somit nach Satz 1.1.10 nicht isomorph.

\hookrightarrow zur κ -Kategorizität von T .

Satz 1.1.10 Ang. $f: M \rightarrow N$ ist ein Isomorphismus.
Dann gilt $M \equiv N$

Der Vaught's Test impliziert, dass alle oben besprochenen kategorischen Theorien vollständig sind.
Insbesondere sind algebraisch abgeschlossene Körper (ACF) vollständig.

Definition 2.2.7. Eine L -Theorie ist entscheidbar, wenn es einen Algorithmus gibt, der für einen gegebenen L -Satz ϕ als Eingabe entscheiden kann, ob $T \models \phi$ gilt.

Lemma 2.2.8. Sei T eine rekursive, vollständige und erfüllbare Theorie in einer rekursiven Sprache L . Dann ist T entscheidbar.

Beweis: Da T erfüllbar ist, sind $A = \{\phi : T \models \phi\}$ &
 $B = \{\phi : T \models \neg \phi\}$ disjunkt.
Da T vollständig ist, ist $A \cup B$ die Menge aller L -Sätze.
Nach dem Vollständigkeitsatz gilt $A = \{\phi : T \vdash \phi\}$
& $B = \{\phi : T \vdash \neg \phi\}$.

Prop. 2.1.1. \Rightarrow) A & B sind rekursiv aufzählbar. Aber jede rekursiv aufzählbare Menge mit einem rekursiv aufzählbarem Komplement ist rekursiv.

Proposition 2.1.1.: Wenn L eine rekursive Sprache & T eine rekursive Theorie, dann ist $\{\phi : T \vdash \phi\}$ rekursiv aufzählbar.

Korollar 2.2.9.

Für $p = 0$ oder p Primzahl ist

ACF_p entscheidbar.

Insbesondere ist $Th(\mathbb{C})$, die Theorie erster Stufe für den Körper der komplexen Zahlen, entscheidbar.

Korollar 2.2.10.

Sei ϕ ein Satz in der Sprache der Ringe. Die folgenden Aussagen sind äquivalent:

(i) ϕ ist wahr in den komplexen Zahlen. (\mathbb{C} hat die Charakteristik 0)

(ii) ϕ ist in jedem algebraisch abgeschlossenen Körper der Charakteristik Null wahr.

(iii) ϕ ist in einem algebraisch abgeschlossenen Körper der Charakteristik Null wahr.

(iv) Es gibt beliebig große Primzahlen p , s.d. ϕ in einem algebraisch abgeschl. Körper der Charakteristik p wahr ist.

(v) Es gibt ein m , s.d. für alle $p > m$, ϕ in allen algebraisch abgeschlossenen Körpern der Charakteristik p wahr ist.

Beweis: Die Äquivalenz von (i) - (iii) folgt aus der Vollständigkeit von ACF_0

• (v) \Rightarrow (iv) ist klar.

• (ii) \Rightarrow (v): Angenommen $ACF_0 \models \phi$. Lemma 2.4.14 \Rightarrow Es gibt eine endliche Teilmenge $\Delta \subset ACF_0$, s.d. $\Delta \models \phi$. Wenn wir p groß genug wählen, dann gilt $ACF_p \models \Delta$. Sodass gilt $ACF_p \models \phi$ für alle hinreichend großen p .

• (iv) \Rightarrow (ii): Angenommen $ACF_0 \not\models \phi$. Da ACF_0 vollständig ist, gilt $ACF_0 \models \neg \phi$. Also gilt wie oben $ACF_p \models \neg \phi$ für hinreichend große p .

Satz 2.2.11.

Jede injektive Polynomabbildung von \mathbb{C}^n nach \mathbb{C}^n ist surjektiv. $n \in \mathbb{N}$

Beweis: • Wenn k ein endlicher Körper, dann ist jede injektive Funktion $f: k^n \rightarrow k^n$ auch surjektiv.

• Beh: Hier gilt auch für $\mathbb{F}_p^{\text{alg}}$, den algebraischen Abschluss des Körpers mit p Elementen.

Beweis: Angenommen nicht. Seien $\bar{a} \in \mathbb{F}_p^{\text{alg}}$ die Koeffizienten von f & seien $\bar{b} \in (\mathbb{F}_p^{\text{alg}})^n$, s.d. \bar{b} nicht im Bild von f liegt.

Sei k der von \bar{a} und \bar{b} erzeugte Unterkörper von $\mathbb{F}_p^{\text{alg}}$.

Dann ist $f|_{k^n}$ eine injektive, aber nicht surjektive Polynomabbildung von k^n nach k^n . Aber $\mathbb{F}_p^{\text{alg}} = \bigcup_{n=1}^{\infty} \mathbb{F}_p^n$

ist ein lokal endlicher Körper. Somit ist k endlich,

• Angenommen der Satz ist falsch. Sei $X = (X_1, \dots, X_n)$.

Sei $f(X) = (f_1(X_1), \dots, f_n(X_n))$ ein Gegenbeispiel, bei dem jedes $f_i \in \mathbb{C}[X]$ einen Grad von höchstens d hat.

Es gibt einen L-Satz $\phi_{n,d}$, s.d. für einen Körper K gilt:

$K \models \phi_{n,d}$ gdw. jede injektive Polynomabbildung von K^n nach K^n , bei der jede Koordinatenfunktion einen Grad von höchstens d hat, surjektiv

ist.

Wir können über Polynome vom Grad höchstens d quantifizieren, indem wir über die Koeffizienten quantifizieren.

Zum Beispiel ist $\phi_{2,2}$ der Satz:

$$\forall a_{0,0} \forall a_{0,1} \forall a_{0,2} \forall a_{1,0} \forall a_{1,1} \forall a_{2,0}$$

$$\forall b_{0,0} \forall b_{0,1} \forall b_{0,2} \forall b_{1,0} \forall b_{1,1} \forall b_{2,0}$$

$$\left[(\forall x_1 \forall y_1 \forall x_2 \forall y_2 \left(\left(\sum a_{ij} x_1^i y_1^j = \sum a_{ij} x_2^i y_2^j \wedge \right. \right. \right.$$

$$\left. \left. \sum b_{ij} x_1^i y_1^j = \sum b_{ij} x_2^i y_2^j \right) \longrightarrow (x_1 = x_2 \wedge y_1 = y_2) \right)$$

$$\longrightarrow \forall u \forall v \exists x \exists y \left[\sum a_{ij} x^i y^j = u \wedge \sum b_{ij} x^i y^j = v \right].$$

Nach der Behauptung gilt $\mathbb{F}_p^{\text{alg}} \not\equiv \phi_{n,d}$ für alle

Primzahlen p . Nach Korollar 2.2.10 gilt dann auch

$\mathbb{C} \not\equiv \phi_{n,d}$, widerspricht zur Annahme, dass es in \mathbb{C}^n eine

injektive aber nicht surjektive Polynomabbildung gibt.

Ende