

### Aufgabe 1

Sei  $K$  ein Körper und  $L_{V(K)}$  die Sprache der  $K$ -Vektorräume. Zeigen Sie, dass die  $L_{V(K)}$ -Theorie der **unendlichen Vektorräume** Quantorenelimination hat und vollständig ist.

$^{\wedge} |V| = \infty$ .

Theorem:  $T$  hat Quantorenelimination  $\Leftrightarrow$

$\forall V_1, V_2 \models T$  Unterstruktur  $A \subset V_1, V_2, a_1, \dots, a_n \in A$

$\forall \varphi(\bar{x})$  primitiven Existenzformeln ( $\varphi(\bar{x}) = \exists y f(\bar{x}, y)$ )

$V_1 \models \varphi(\bar{a}) \Rightarrow V_2 \models \varphi(\bar{a})$

$L = \{ \underline{0}, +, (r_k)_{k \in K} \}$ , Sprache der  $K$ -Vektorräume.

$K \times V \rightarrow V$  nicht von der Form  $V^n \rightarrow V$ , wie Funktionen  $\checkmark$  aussehen in Sprachen.

$T =$  Theorie der unendliche Vektorräume

Sei  $V_1, V_2, A \subset V_1, V_2$  ( $A$  ist ein Vektorraum),  $a_1, \dots, a_n \in A$ .

$\varphi(\bar{a}) = \exists y f(\bar{x}, y)$

$\langle a_1, \dots, a_n \rangle = A$

$V_1 \models \varphi(\bar{a}) \Rightarrow \exists y_1 \in V_1: V_1 \models f(\bar{a}, y_1)$

Falls  $y_1 \in A, y_2 \in V_2 \Rightarrow V_2 \models \varphi(\bar{a})$

Falls  $y_1 \notin A$ ,

Falls  $V_2$  unendlich-dimensional.  
 $A$  ist endlich dim.

Fall 1:  $V_2 \neq A$

Sei  $y_2 \in V_2 \setminus A$  beliebig.

$A + y_1 \cdot K \xrightarrow{\sim} A + y_2 \cdot K$

Lemma:  $A_1, A_2$   $L$ -Strukturen  $a \in A_1$  Falls  $f: A_1 \xrightarrow{\sim} A_2$

Dann gilt für jede  $L$ -Formel  $\varphi(x)$   $A_1 \models \varphi(a) \Leftrightarrow A_2 \models \varphi(f(a))$

Bew:  $A_1 \equiv A_2$ .

$L' = L \cup \{c\}$   $c$  Konstante.

$A'_1 := (A_1, a), A'_2 := (A_2, f(a))$   $f: A'_1 \xrightarrow{\sim} A'_2$  isom.

$\Rightarrow A'_1 \equiv A'_2$

$A_1 \models \varphi(a) \Leftrightarrow A'_1 \models \varphi(c) \stackrel{A'_1 \equiv A'_2}{\Leftrightarrow} A'_2 \models \varphi(c) \Leftrightarrow A_2 \models \varphi(f(a))$

$$\begin{array}{c}
 \mathcal{A}_1 \models \psi(a) \Leftrightarrow \mathcal{A}'_1 \models \psi(c) \xleftrightarrow{\mathcal{A}'_1 \equiv \mathcal{A}'_2} \mathcal{A}'_2 \models \psi(c) \Leftrightarrow \mathcal{A}_2 \models \psi(f(a)) \\
 \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow \\
 \text{L-Formel} \qquad \qquad \text{L'-Formel} \\
 \text{mit Belegung } a.
 \end{array}
 \Rightarrow \mathcal{A}_1 \equiv \mathcal{A}_2$$

□

$$\begin{array}{c}
 V_1 \models \varphi(\bar{a}) \Leftrightarrow \bar{V}_1 \models g(\bar{a}, y_1) \qquad V_2 \models g(\bar{a}, f(y_1)) \Leftrightarrow V_2 \models \varphi(\bar{a}) \\
 \begin{array}{c} \uparrow \\ \text{L}(\bar{a})\text{-Formel mit} \\ \text{Belegung } y_1 \end{array} \\
 \begin{array}{c} \uparrow \\ \text{f hat} \\ \text{keine Quant.} \end{array} \\
 \mathcal{A} + y_1 K \models g(\bar{a}, y_1) \xleftrightarrow{\text{Lemma}} \mathcal{A} + y_2 K \models g(\bar{a}, f(y_1))
 \end{array}$$

Fall 2:  $y_1 \notin \mathcal{A}, V_2 = \mathcal{A},$  Löwenheim-Skolem. ( $V_2$  ist unendlich.)

$$\Rightarrow \exists \kappa > \max\{|V_2|, |L|\} : \exists \mathcal{A}_\kappa \text{ L-Struktur} : \mathcal{A}_\kappa \equiv V_2.$$

$$\mathcal{A} = V_2 \subset \mathcal{A}_\kappa,$$

$$V_1 \models \varphi(\bar{a}) \xrightarrow{\text{Fall 1}} \mathcal{A}_\kappa \models \varphi(\bar{a}) \xleftrightarrow{\mathcal{A}_\kappa \equiv V_2} V_2 \models \varphi(\bar{a})$$

□

Beh:  $T$  ist vollständig.

Bew:

- $T$  ist konsistent,  $\bigoplus_{i=1}^{\infty} K$  ist ein unendlicher Vektorraum.
- $T$  hat Quantorenelimination ✓
- $T$  hat eine Primstruktur. {0}

### Aufgabe 2

Sei  $L = \{E\}$  die Sprache der Graphen. Zeigen Sie, dass die  $L$ -Theorie des Zufallsgraphen  $T_{RG}$  (siehe Serie 3, Aufgabe 4) Quantorenelimination hat und vollständig ist.

$$\begin{aligned}
 \psi_{m,n} &= \forall x_0, \dots, x_{m-1}, y_0, \dots, y_{n-1} \bigwedge_{\substack{j < m \\ i < n}} \neg x_i \dot{=} y_j \rightarrow \\
 &\quad \exists z \bigwedge_{\substack{j < m \\ i < n}} \neg z \dot{=} x_i \wedge \neg z \dot{=} y_j \wedge E(z, x_i) \wedge \neg E(z, y_i).
 \end{aligned}$$

$$L = \{E\}$$

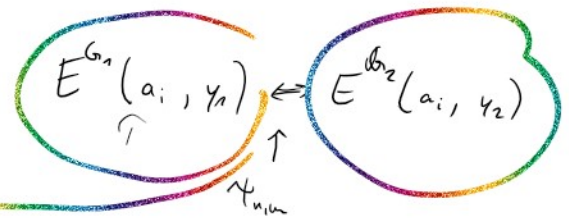
Sei  $G_1, G_2 \models T_{RG}, \mathcal{A} = \langle a_1, \dots, a_n \rangle \subset G_1, G_2, \varphi(\bar{x}) = \exists y g(\bar{x}, y).$

$$g(\bar{x}, y) = \bigwedge (\neg) \text{atomar} = \bigwedge (\neg) E t_1, t_2$$

$$G_1 \models \varphi(\bar{a}) \Rightarrow \exists \gamma_1 \in G_1 : G_1 \models \varphi(\bar{a}, \gamma_1)$$

Falls  $\gamma_1 \in \mathcal{A} \Rightarrow \gamma_1 \in G_2 \Rightarrow G_2 \models \varphi(\bar{a})$

Falls  $\gamma_1 \notin \mathcal{A}$ . Sei  $\gamma_2 \in G_2$  so dass  
 $\uparrow$  unendlich.  $(\psi_{\text{unim}})$



$$G_1 \models \varphi(\bar{a}, \gamma_1) \Leftrightarrow G_1 \models \bigwedge (\exists) E_{t_1, t_2} \Leftrightarrow G_2 \models \bigwedge (\exists) E_{t_1, t_2} \Leftrightarrow G_2 \models \varphi(\bar{a}, \gamma_2)$$

$\Downarrow$

$$G_1 \models \varphi(\bar{a})$$

$$G_2 \models \varphi(\bar{a}) \quad \square$$

Behauptung:  $TRG$  ist vollständig.

- Bew:
- $TRG$  ist konsistent. Kanten mit Wahrsch.  $\frac{1}{2}$  in einem unendlichen Graphen.
  - $TRG$  hat Quantorenelimination  $\checkmark$
  - $TRG$  hat ein Primmodell:  $\emptyset$  leere Graphen, oder 1 Kanten.  $\square$

### Aufgabe 3

Sei  $\mathfrak{A}$  eine  $L$ -Struktur und  $B$  eine Teilmenge des Universums von  $\mathfrak{A}$ . Eine Menge von  $L(B)$ -Aussagen  $\Sigma(x)$  mit einer freien Variable  $x$  ist endlich erfüllbar, wenn es für jede endliche Teilmenge  $\Delta(x) \subset \Sigma(x)$  ein  $a \in \mathfrak{A}$  gibt mit  $\mathfrak{A} \models \delta(a)$  für alle  $\delta(x) \in \Delta(x)$ . Die Menge  $\Sigma(x)$  ist ein partieller Typ über  $B$  wenn sie endlich erfüllbar ist und  $\Sigma(x)$  ist ein Typ über  $B$ , wenn sie maximal endlich erfüllbar ist.

(1) Sei  $a \in \mathfrak{A}$ . Zeigen Sie, dass

$$tp(a/B) := \{\varphi(x) : \mathfrak{A} \models \varphi(a), \varphi \text{ ist eine } L(B)\text{-Formel}\}$$

ein Typ ist.

Hinweis: Für jedes  $a \in \mathfrak{A}$  und jede Formel  $\varphi(x)$  mit einer freien Variablen gilt  $\mathfrak{A} \models \varphi(a)$  oder  $\mathfrak{A} \models \neg \varphi(a)$ .

1)  $tp(a/B)$  ist endlich erfüllbar. Das  $a$  erfüllt

2) Maximalität

Beh: Für jede  $L(B)$ -Formel  $\psi(x)$  gilt:

$$\left( \forall \Delta \subset tp(a/B) \text{ endlich} : \exists a \in \mathfrak{A} : \mathfrak{A} \models \Delta(a) \wedge \mathfrak{A} \models \psi(a) \right) \rightarrow \psi \in tp(a/B)$$

Bew: Sei  $\psi \notin tp(a/B) \Rightarrow$  Nicht:  $\mathfrak{A} \models \psi(a) \Leftrightarrow \mathfrak{A} \models \neg \psi(a)$   
 $\Rightarrow \neg \psi \in tp(a/B)$ .

Sei  $\Delta = \{\neg \psi\} \subset tp(a/B) : \forall a \in \mathfrak{A}$  gilt nicht:  $(\mathfrak{A} \models \neg \psi(a) \wedge \mathfrak{A} \models \psi(a))$   $\square$

(2) Sei  $L = \{<\}$ . Wir betrachten  $\mathbb{N}$  als  $L$ -Struktur und wählen  $B = \mathbb{N}$ . Sei

$$\Sigma(x) = \{x > n : n \in \mathbb{N}\}$$

(i) Ist  $\Sigma(x)$  endlich erfüllbar?  $\uparrow$

(ii) Ist  $\Sigma(x)$  ein Typ über  $B$ ?

(iii) Zeigen Sie, dass  $\Sigma(x)$  nicht realisierbar über  $\mathbb{N}$  ist.

(iv) Finden Sie eine  $L$ -Struktur  $\mathfrak{A}$ , so dass  $\Sigma(x)$  realisierbar über  $\mathfrak{A}$  ist.

(v) Finden Sie eine  $L$ -Struktur  $\mathfrak{A}$ , die eine elementare Erweiterung von  $\mathbb{N}$  ist, so dass  $\Sigma(x)$  realisierbar über  $\mathfrak{A}$  ist.

(i) JA.

(ii) NEIN.  $x \doteq x \notin \Sigma(x)$ .

(iii) Es kein  $n \in \mathbb{N} : n > m \forall m \in \mathbb{N}$

(iv) Finden Sie eine  $L$ -Struktur  $\mathfrak{A}$ , so dass  $\Sigma(x)$  realisierbar über  $\mathfrak{A}$  ist.

(v) Finden Sie eine  $L$ -Struktur  $\mathfrak{A}$ , die eine elementare Erweiterung von  $\mathbb{N}$  ist, so dass  $\Sigma(x)$  realisierbar über  $\mathfrak{A}$  ist.

(i)  $\forall n \in \mathbb{N}. \quad x \doteq x \notin \Sigma(x).$

(iii) Es kein  $n \in \mathbb{N}: \quad n > m \quad \forall m \in \mathbb{N}.$

(iv)  $\mathbb{N} \cup \{\infty\}, \quad n < \infty \quad \forall n \in \mathbb{N}, \quad \Sigma(x)$  ist von  $\infty$  realisiert.

(v)  $\uparrow$  nicht eine elementare Erweiterung.

$\mathcal{Q} = \forall x \exists y : y > x.$

Lösenheim Skolem. ( $\mathbb{N}$  ist unendlich)

$\mathbb{N} \neq \mathcal{Q}, \quad \mathbb{N} \cup \{\infty\} \neq \neg \mathcal{Q}.$

$\Rightarrow \exists k > \max\{|\mathbb{M}|, |\mathbb{L}|\}, \exists \mathfrak{A}_k \equiv \mathbb{N}.$  mit  $|\mathfrak{A}_k| = k.$

$\mathbb{N} \models \forall x : x = 0 \vee x = 1 \vee x = 2 \vee \dots \vee x = n \vee x > n =: \mathcal{Q}_n$

$\Rightarrow \mathfrak{A}_k \models \mathcal{Q}_n$

Sei  $x_0 \in \mathfrak{A}_k \setminus \mathbb{N}$  beliebig.  $\Rightarrow x_0 > n \quad \forall n \in \mathbb{N}. \quad \Rightarrow \mathfrak{A}_k \models x_0 > 0$   
 $\mathfrak{A}_k \models \Sigma(x_0)$

Bem:  $tp^{A_k}(x_0) = \{ \mathcal{Q}(x) : \mathfrak{A}_k \models \mathcal{Q}(x_0), \}$  ist ein Typ von  $\mathbb{N}.$   
 $\Downarrow$   
 $\mathbb{N} \models \mathcal{Q}(x_0)$

Dieser Typ ist nicht realisiert in  $\mathbb{N}$ , aber realisiert in  $\mathfrak{A}_k.$

Prop:  $\forall \mathfrak{A}, \forall \text{Typ}(p) \exists$  elementare Erweiterung  $\mathfrak{A} \prec \mathfrak{A}_k : \quad p(x)$  realisiert in  $\mathfrak{A}_k.$

(3) Sei  $a \in \mathfrak{A}$  und  $f \in \text{Aut}(\mathfrak{A})$ . Zeigen Sie, dass  $tp(a) = tp(f(a)).$

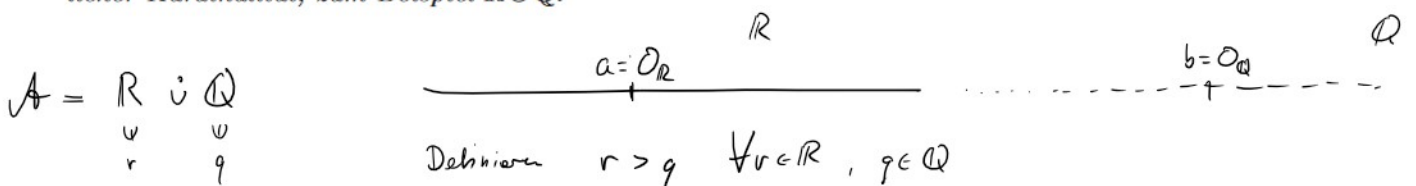
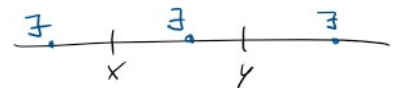
$f: \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{A}.$

Zu zeigen:  $\forall \varphi(x)$   $L$ -Formel:  $\mathfrak{A} \models \varphi(a) \Leftrightarrow \mathfrak{A} \models \varphi(f(a)).$

Bew: Lemma in (A1).

(4) Finden Sie ein Modell  $\mathfrak{A}$  von  $T_{DLO}$ , der Theorie der dichten linearen Ordnungen ohne Endpunkte, welches zwei Elemente  $a, b \in \mathfrak{A}$  enthält, so dass  $tp(a) = tp(b)$ , aber es kein  $f \in \text{Aut}(\mathfrak{A})$  gibt mit  $f(a) = b.$

Hinweis: In Vorlesung 5 wurde gezeigt, dass  $T_{DLO}$  vollständig ist. Versuchen Sie es mit einer disjunkten Vereinigung von Mengen mit unterschiedlicher Kardinalität, zum Beispiel  $\mathbb{R} \cup \mathbb{Q}.$



Beh 1:  $tp(0_{\mathbb{R}}) = tp(0_{\mathbb{Q}})$

Beh 1:  $tp(O_{\mathbb{R}}) = tp(O_{\mathbb{Q}})$

Bew: Bemerkung:  $\mathbb{Q} \models T_{DLO}$ .  $\forall a, b \in \mathbb{Q} \Rightarrow \exists f: \mathbb{Q} \xrightarrow{\cong} \mathbb{Q} \text{ Isom.}$   
 $a \mapsto b.$   
 $\stackrel{(3)}{\Rightarrow} tp^{\mathbb{Q}}(a) = tp^{\mathbb{Q}}(b)$

$\psi(x)$  ist eine L-Formel.  $\mathbb{Q} \models \exists a: \psi(a) \rightarrow \forall b: \psi(b)$

$T_{DLO}$  vollst.  $\Rightarrow \mathcal{A} \models \exists a: \psi(a) \rightarrow \forall b: \psi(b).$

Sei  $\psi(x) \in tp(O_{\mathbb{R}}) \Rightarrow \mathcal{A} \models \psi(O_{\mathbb{R}}) \Rightarrow \mathcal{A} \models \psi(O_{\mathbb{Q}}) \Rightarrow \psi(x) \in tp(O_{\mathbb{Q}}).$

$tp(O_{\mathbb{R}}) \subset tp(O_{\mathbb{Q}}) \xrightarrow{f \text{ ist Isom.}} tp(O_{\mathbb{R}}) = tp(O_{\mathbb{Q}})$

Beh 2:  $\exists$  Kein Isom.  $\mathcal{A} \xrightarrow{\sim} \mathcal{A}$   
 $O_{\mathbb{R}} \mapsto O_{\mathbb{Q}}.$

Bew: Def:  $B(a) = \{x \in \mathcal{A} : x > a\}.$



Falls  $f: \mathcal{A} \xrightarrow{\sim} \mathcal{A}$   
 $O_{\mathbb{R}} \mapsto O_{\mathbb{Q}} \Rightarrow \underbrace{f(B(O_{\mathbb{R}})) = B(f(O_{\mathbb{R}})) = B(O_{\mathbb{Q}})}_{\substack{\text{überabzählbar} \\ \text{überabzählbar}}} \leftarrow \text{abzählbar.}$   
 $\Downarrow$   $\square$

(5) Zeigen Sie, dass  $(\mathbb{R}, 0, +)$  als  $L_{Groups}$ -Struktur genau zwei verschiedene Typen hat, die über  $\mathbb{R}$  realisierbar sind.

$tp(a) \quad a \in \mathbb{R}.$

Beh 1:  $tp(0) \neq tp(1)$

Bew:  $x \equiv 0 \in tp(0) \setminus tp(1). \quad \square$

Beh 2:  $\forall a \neq 0: tp(a) = tp(1).$

Bew:  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad f(a) = 1.$   
 $x \mapsto \frac{x}{a} \quad \stackrel{(3)}{\Rightarrow} tp(a) = tp(f(a)) = tp(1). \quad \square$

1)  $S_n^{\mathcal{A}}(B) = \{n\text{-Typen über } B\}$

2)  $S_n(T) = \{n\text{-Typen von } T\}.$

$\uparrow$   $\downarrow$   $\uparrow$  maximal konsistent mit T.

$\checkmark$   $p(\bar{a})$  maximal konsistent mit  $T$ .

$$\exists \mathcal{A} \neq T : \exists \bar{a} \in \mathcal{A}^n : \mathcal{A} \neq p(\bar{a})$$

Kompakteinsatz:  $S_n^{\mathcal{A}}(\emptyset) = S_n(\text{Th}(\mathcal{A}))$

$$S_n(\emptyset) \underset{\uparrow \text{Theorie}}{=} \bigcup_{\mathcal{A}} S_n^{\mathcal{A}}(\emptyset)$$