

Modelltheorie I – Blatt 2

Abgabe am 27.10.2023 in der Vorlesung oder im Ilias bis 10:30

Bitte geben Sie an, welche (Teil-)Aufgaben Sie gelöst haben. (Sie können auch angeben, dass Sie manche Aufgaben partiell gelöst haben.)

Aufgabe 1 (2+2+2+1+1 Punkte):

- Seien $L \subseteq L'$ Sprachen, sei T eine L -Theorie und sei T' eine L' -Theorie mit $T \subseteq T'$. Zeigen Sie, dass man auf natürliche Weise eine stetige Abbildung $S_n(T') \rightarrow S_n(T)$ erhält.
(Erinnerung: Eine Abbildung zwischen beliebigen topologischen Räumen ist stetig, wenn das Urbild offener Mengen offen ist; oder äquivalent: wenn das Urbild abgeschlossener Mengen abgeschlossen ist.)
- Zeigen Sie anhand eines Beispiels, dass die Abbildung aus (a) weder injektiv noch surjektiv sein muss.
Vorschlag: Wählen Sie z. B. $L = \emptyset$, $T = \emptyset$, $L' = \{0, 1\}$ und $T' = \{0 = 1\}$.
- Sei nun \mathcal{M} eine L -Struktur und seien $A \subseteq A' \subseteq M$ Teilmengen. Wenn man Teil (a) auf geeignete Theorien (in geeigneten Sprachen) anwendet, erhält man eine stetige Abbildung $S_n(A') \rightarrow S_n(A)$. Welche Theorien (in welchen Sprachen) muss man dazu wählen?
- Beschreiben Sie die Abbildung $S_n(A') \rightarrow S_n(A)$ aus (c) expliziter und begründen Sie, dass sie stets surjektiv ist.
- Geben Sie ein Beispiel an, das zeigt, dass die Abbildung $S_n(A') \rightarrow S_n(A)$ aus (c) nicht injektiv sein muss.

Aufgabe 2 (2+1+2+3 Punkte):

Sei \mathcal{M} eine L -Struktur, sei $A \subseteq M$ eine Parametermenge und $f: M^n \rightarrow M^m$ eine A -definierbare Abbildung.

- Zeigen Sie, dass f eine (wohldefinierte) Abbildung $f_*: S_n(A) \rightarrow S_m(A)$ induziert. Mit „induziert“ ist gemeint, dass für jedes $\mathcal{M}' \succ \mathcal{M}$ und jedes $\underline{b} \in (M')^n$ gelten soll: $f_*(\text{tp}(\underline{b}/A)) = \text{tp}(f(\underline{b})/A)$.
- Beschreiben Sie, wie man, für $p \in S_n(A)$, bestimmen kann, aus welchen Formeln der Typ $f_*(p)$ besteht (ausgehend von den Formeln in p).
- Zeigen Sie, dass f_* stetig ist und dass das Bild von offenen Mengen unter f_* wieder offen ist.
- Anschaulich kann man sich vorstellen, dass der Typ $\text{tp}(\underline{bc}/A)$ besteht aus $\text{tp}(\underline{b}/A)$ und $\text{tp}(\underline{c}/A\underline{b})$ (mit den Kurzschreibweisen $\underline{bc} := (b_1, \dots, b_m, c_1, \dots, c_n)$ und $A\underline{b} := A \cup \{b_1, \dots, b_m\}$). Dies wollen wir präzise machen:
Wir definieren dazu $f: M^{m+n} \rightarrow M^m, (x_1, \dots, x_{m+n}) \mapsto (x_1, \dots, x_m)$. Sei außerdem $\underline{b} \in M^m$. Zeigen Sie, dass das Urbild $(f_*)^{-1}(\text{tp}(\underline{b}/A))$ von $\text{tp}(\underline{b}/A)$ (unter der Abbildung $f_*: S_n(A) \rightarrow S_m(A)$) homöomorph zu $S_n(A\underline{b})$ ist.
Hinweis: Der Homöomorphismus ist wie folgt gegeben: Für alle $\mathcal{M}' \succ \mathcal{M}$ und alle $\underline{c} \in (M')^n$ wird $\text{tp}(\underline{c}, \underline{b}/A)$ auf $\text{tp}(\underline{c}/A\underline{b})$ abgebildet.

$$1-a) T \subseteq T', S_n(T') \longrightarrow S_n(T)$$

Let $P \in S_n(T') \Leftrightarrow P \cup T'$ is satisfiable. Since $T \subseteq T'$, then $P \cup T$ is also satisfiable.

We define $f: S_n(T') \longrightarrow S_n(T)$
 $P \longmapsto P|_L$

$P|_L =$ set of all L -formula of P . As P is complete and $L \subseteq L'$ then $P|_L$ is also complete. Also, $T \subseteq T'$ and $P|_L \subseteq P$ then $T \cup P|_L$ is satisfiable.

$[\varphi] = \{P \in S_n(T) \mid \varphi \in P\}$, It's enough to show that $f^{-1}([\varphi])$ is closed, which is trivial.

$$f^{-1}([\varphi]) = \{P \in S_n(T') \mid \varphi \in P\}$$

$$L = \emptyset$$

$$1-b) L' = \{0,1\} \quad T = \emptyset \quad T' = \{0=1\}$$

$$x=0 \in P_1$$

$$x \neq 0 \in P_2$$

$$P_1 \neq P_2 \text{ but } P_1|_L = P_2|_L$$

but all other member of

P_1, P_2 are the same.

$$L = L' = \{0,1\} \quad T = \emptyset \quad T' = \{0=1\}$$

$P \in S_n(T) \quad P \supseteq \{0 \neq 1\} \quad P$ doesn't have any pre-image in $S_n(T')$

$$c) \begin{array}{l} L = L(A) \\ L' = L(B) \end{array} \quad \begin{array}{l} T' = Th_{A'}(M) \\ T = Th_A(M) \end{array}$$

$$(d) S_n(A') \longrightarrow S_n(A)$$

$$P \longmapsto P|_A = \{\varphi \in P : \varphi \text{ an } L(A)\text{-formula}\}$$

Let $q \in S_A^n(M)$. Then q is a type in M over B .

We should show that $q \cup Th_M(B)$ is consistent.

if not, without loss there exist $\varphi(b) \in Th_B(M)$ which are in
 $Th_A(M) \subseteq Th(M)$ $\neg \varphi(x) \in q$ consistent.

So $\varphi(b) \vdash \forall x \neg \varphi(x)$. It implies that $\forall x \neg \varphi(x) \in Th_A(M)$

on the other hand $\forall x \neg \varphi(x) \in Th_A(M) \subseteq q$
which is contradiction.

$q \cup Th_B(M)$ is satisfiable. So we can extend it to $q \in S_n(A')$

$$s.t. q|_{L(A)} = P.$$

1. e) Consider $(Q, <)$ in $L = \{<\}$

$$A = \{1, 2\} \quad A' = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

Consider P_1, P_2 such that $x=5 \in P_1$ but $x \neq 5 \in P_2$
and all elements of P_1, P_2 are the same.

$$P_1 \neq P_2 \quad \text{but} \quad P_1|_{L(A)} = P_2|_{L(A)}$$

$$f: M^n \rightarrow M^m$$

$$a) f_*: S_n(A) \rightarrow S_m(A) \quad \text{for all } M' \subseteq M \quad \begin{matrix} P \in S_n(A) \\ \in S_m(A) \end{matrix} \quad f_* (tP(\underline{b}/A)) = tP(f(\underline{b})/A)$$

for all $\underline{b} \in M'$

Let $p \in S_n(A)$,
 $\underline{b}, \underline{b}'$ be realizations of p in M', M'' (ext. of M) $P = tP(\underline{b}/A) = tP(\underline{b}'/A)$

Let $\psi(x, y)$ defines function $f: M^n \rightarrow M^m$

$$\text{If } tP(\underline{b}/A) \in \mathcal{F}_1 \quad \text{and} \quad tP(\underline{b}'/A) \in \mathcal{F}_2$$

$$\exists \varphi(\underline{x}, \underline{y}) \in \mathcal{F}_1, \quad \neg \varphi(\underline{x}, \underline{y}) \in \mathcal{F}_2$$

$$M' \models \exists \underline{y} \varphi(\underline{b}) \wedge \psi(\underline{b}, \underline{y})$$

$$M'' \models \exists \underline{y} \neg \varphi(\underline{b}') \wedge \psi(\underline{b}', \underline{y})$$

$$\text{but } tP(\underline{b}/A) = tP(\underline{b}'/A)$$

$$\Rightarrow M' \models \exists \underline{y} \varphi(\underline{b}) \wedge \psi(\underline{b}, \underline{y})$$

$$M' \models \exists \underline{y} \neg \varphi(\underline{b}) \wedge \psi(\underline{b}, \underline{y})$$

as ψ define a function.

there is $m \in M'$

$$M' \models \varphi(\underline{b}) \wedge \psi(\underline{b}, m)$$

$$M' \models \neg \varphi(\underline{b}) \wedge \psi(\underline{b}, m)$$

which is contradiction.

ψ defines function f

$$b) P \in S_n(A) \rightarrow \varphi(\underline{x}, \underline{a}) \in P \text{ maps to } \exists \underline{y} \varphi(\underline{m}, \underline{a}) \wedge \psi(\underline{x}, \underline{y})$$

c) $f_*: S_n(A) \rightarrow S_m(A)$ is continuous.

$$f_*^{-1}(\{X\}_{\varphi}) = \{tP(\underline{b}/A) \mid M \models \varphi(f(\underline{b}))\}$$

which is clearly closed.

closed set
 $\varphi(x_1, \dots, x_m)$

second part is the same.

$$d) f: M^{m+n} \rightarrow M^m$$

$$(x_1, \dots, x_{m+n}) \mapsto (x_1, \dots, x_m) \quad \underline{b} \in M^m$$

$$f_*^{-1} (tp(\underline{b}/A)) = tp(\underline{b}/A)$$

$$f_*^{-1} (tp(\underline{b}/A)) = * \left\{ tp(\underline{b}'/A) \mid f(\underline{b}') = \underline{b} \right\}$$

$$\Rightarrow \underline{b}' = (b_1, \dots, b_m, \overbrace{c_{m+1}, \dots, c_{m+n}}^{\underline{c}})$$

$$(f_*)^{-1} (tp(\underline{b}/A)) \cong S_n(A\underline{b})$$

$$tp(\underline{b}\underline{c}/A) \longleftrightarrow tp(\underline{c}/A\underline{b}) \quad \text{for all } M \prec M', \underline{c} \in M^n$$



based (*) is
 general form
 of types of
 this set in some
 el. ext of M .

form of elements of
 $S_n(A\underline{b})$ in some el. ext
 of M .

