

Wie üblich sind alle Antworten zu begründen/beweisen.

Bitte geben Sie an, welche Teilaufgaben Sie ganz gelöst / teilweise gelöst / gar nicht gelöst haben:

1 (a)	2 (a)	2 (b)	2 (c)	2 (d)

Aufgabe 1 (3 Punkte):

Zeigen Sie: Eine L -Theorie T ist modellvollständig genau dann, wenn für alle Modelle $\mathcal{M} \models T$ gilt:

Die $L(\mathcal{M})$ -Theorie $T \cup \text{Diag}(\mathcal{M})$ ist vollständig. Hierbei ist $\text{Diag}(\mathcal{M})$ die Menge aller $L(\mathcal{M})$ -Literale, die in \mathcal{M} gelten.

Hinweis: Können Sie beschreiben, was die Modelle von $T \cup \text{Diag}(\mathcal{M})$ sind?

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

In dieser Aufgabe wollen wir das Konzept „algebraisch abgeschlossen“ bei Körpern abstrakt neu formulieren, so dass es sich auch auf andere Theorien anwenden lässt.¹

Sei T eine Theorie. Ein **Modellbegleiter** von T ist eine Theorie T^* mit folgenden Eigenschaften:

- Jedes Modell von T lässt sich in ein Modell von T^* einbetten.
 - Jedes Modell von T^* lässt sich in ein Modell von T einbetten.
 - T^* ist modellvollständig.
- (a) Zeigen Sie: Die Theorie der algebraisch abgeschlossenen Körper ist ein Modellbegleiter der Theorie der Körper. (Sie können Resultate aus dem letzten Semester verwenden, die sie, falls nötig, im Kurzschrift nachschlagen können.)
- (b) Zeigen Sie: Ist T^* ein Modellbegleiter von T , $\mathcal{M}^* \models T^*$ ein Modell und $\phi(\underline{x})$ eine quantorenfreie $L(\mathcal{M}^*)$ -Formel, die „in T erfüllbar“ ist, so gilt bereits $\phi(\mathcal{M}^*) \neq \emptyset$. Mit „in T erfüllbar“ ist gemeint: Es existiert ein Modell $\mathcal{M} \supseteq \mathcal{M}^*$ von T mit $\phi(\mathcal{M}) \neq \emptyset$.
- (c) Sei T die Theorie der angeordneten Mengen, in der Sprache $L = \{<\}$. Bestimmen Sie einen Modellbegleiter von T .
- (d) Zeigen Sie: Eine Theorie T kann höchstens einen Modellbegleiter haben.
 Hinweis: Konstruieren sie eine geeignete Kette von immer größer werdenden Modellen und nutzen Sie, die folgende Aussage, die Sie letztes Semester in einer Übungsaufgabe gezeigt hatten: Sind \mathcal{M}_i Strukturen für $i \in \mathbb{N}$, mit $\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}_1 \prec \mathcal{M}_2 \prec \dots$, so gilt auch $\mathcal{M}_0 \prec \bigcup_{i \in \mathbb{N}} \mathcal{M}_i$.

¹Wir machen hier was anderes als das „acl“, das im Seminar vorkam.

T is Model complete $\Leftrightarrow T \cup \text{Diag}(M)$ is complete.

Let T be a model complete

$$M \subseteq N \Rightarrow M \preceq N$$

$T \cup \text{Diag}(M)$ is not complete, then there exist $\varphi \in L(M)$ -sentences
such that $T \cup \text{Diag}(M) \cup \{\varphi\}$ and $T \cup \text{Diag}(M) \cup \{\neg\varphi\}$ are consistent.
 $\varphi \in L(M)$

$N_1 \models T \cup \text{Diag}(M) \cup \{\varphi\} \Rightarrow N_1, N_2 \models \text{Diag}(M) \Rightarrow M$ embedded in N_1, N_2 .

$N_2 \models T \cup \text{Diag}(M) \cup \{\neg\varphi\}$ w.l. assume $M \subseteq N_1, N_2 \Rightarrow M \not\preceq N_1, N_2$

$N_1 \models \varphi$
 $N_2 \models \neg\varphi \Rightarrow M \models \varphi \wedge \neg\varphi$ contradiction.

$T \cup \text{Diag}(M)$ is complete $\Rightarrow T$ is model complete.

$M_0 \subseteq M \models T$, $M_0 \models T \cup \text{Diag}(M)$

$\varphi \in L(M_0)$ - existential formula.

$M \models \varphi = \exists x \psi(x, \bar{m}) \Rightarrow$ there exist $\bar{m} \in M$ $\varphi(\bar{m}, \bar{m}) \models$
 $\bar{m} \in M_0$ $\text{Diag}(M)$

$\Rightarrow M_0 \models \exists x \psi(x, \bar{m})$.

Auf 2.a) ACF is a model companion for theory of fields.

Let $F \models \text{ACF} \Rightarrow F \models \text{Th}(\text{Field})$. $\overline{\text{Th}(\text{Field})}$

IF $F \models \text{Th}(\text{Field}) \Rightarrow F^{\text{alg}} \models \text{ACF} \Rightarrow F \subseteq F^{\text{alg}}$

ACF is model complete by QE.

Auf 2.b)

$M^* \models T^* \quad M^* \subseteq M \models T \quad \varphi(M) \neq \emptyset$

\downarrow
model
completeness
 $\exists M^{**} \models T^*$

$M^* \subseteq M \subseteq M^{**}$

$M^* \leq M^{**}$ (by model completeness)

\uparrow
 $\varphi - L(M^*)$

$\varphi(M) \neq \emptyset \Rightarrow \varphi(M^{**}) \neq \emptyset$

$M^* \prec M^{**}$

$\varphi(M^{**}) \neq \emptyset$

$M^{**} \models \exists x \varphi(x)$

$\Rightarrow M^* \models \exists x \varphi(x) \Rightarrow \varphi(M^*) \neq \emptyset$

c) $T =$ theory of ordered set $= \text{ord.}$

$$T^* = \text{DLO}$$

As DLO has \aleph_1 then model complete.

IF $M \models \text{DLO} \Rightarrow M \models \text{ord.}$

IF $M \models \text{ord.}$

$$\text{consider } T = \text{Diag}(M) \cup \{ \forall x, y \exists z \quad x < z < y \} \\ \cup \{ \forall x \exists y \quad x < y \} \cup \{ \forall x \exists y \quad y < x \}$$

Clearly this theory is finitely satisfiable, then

By compactness it has a model N ,

$$N \models \text{Diag}(M) \Rightarrow M \subseteq N$$

$$N \models \text{DLO}$$

Auf 2. d) Let T_1, T_2 be model companion of T

$M_1 \models T_1$ it embeds into model N_1 of T_2 , which embeds into model M_2 of T_1 , etc.

we get the chain $M_1 \subseteq N_1 \subseteq M_2 \subseteq N_2 \subseteq \dots$

As T_1 is model complete then chain of M_i is an elementary chain.

— T_2 ————— " ————— N_i ————— " ————— .

\Rightarrow $N_1 \preceq \bigcup_{i \in \mathbb{N}} M_i \models T_1$ $\Rightarrow T_1, T_2$ have the same models then $T_1 = T_2$.

$M_1 \preceq \bigcup_{i \in \mathbb{N}} M_i \models T_2$