

Disclaimer

Auch in diesem Dokument können sich Fehler befinden!

Sie sind nicht die Musterlösung der Aufgaben, sondern selbst erstellte Lösungen.

Als generelle Lektüre kann ich nur das Skript von Markus Junker aus dem WS 17/18 empfehlen:

<http://home.mathematik.uni-freiburg.de/junker/skripte/InfoLogik.pdf>

Hier ist vieles sehr genau und verständlich erklärt.

Aufgabe 1 (4 Punkte).

Sei \mathcal{L}_0 eine Teilmenge der Sprache \mathcal{L} . Jede \mathcal{L} -Struktur \mathcal{A} kann in kanonischer Weise als \mathcal{L}_0 -Struktur $\mathcal{A} \upharpoonright \mathcal{L}_0$ betrachtet werden. Zeige durch Induktion über den Aufbau der \mathcal{L}_0 -Formel $\varphi[x_1, \dots, x_n]$, dass für alle a_1, \dots, a_n aus A

$$\mathcal{A} \models \varphi[a_1, \dots, a_n] \text{ genau dann, wenn } \mathcal{A} \upharpoonright \mathcal{L}_0 \models \varphi[a_1, \dots, a_n].$$

Aufgabe 2 (6 Punkte). Forme folgende Formeln in pränexer Normalform um:

(a) $\forall x \forall y (\neg(x \dot{=} y) \longrightarrow \exists z (\neg(z \dot{=} x) \wedge \neg(z \dot{=} y)))$.

(b) $\forall x \forall y \left(\neg(x \dot{=} y) \longrightarrow \forall z \exists u \left((\neg(z \dot{=} x) \wedge \neg(z \dot{=} y)) \longrightarrow (z \dot{=} u) \right) \right)$.

(c) $\left((g(x, y, z) \dot{=} 1) \longleftrightarrow \left(((z \dot{=} 0) \wedge (f(x, y) \dot{=} 1)) \vee \exists w ((w < x + y + 1) \wedge ((x \dot{=} y + w) \vee (y \dot{=} x + w))) \right) \right)$

• a)

$$\forall x \forall y (\neg x \dot{=} y \rightarrow \exists z (\neg z \dot{=} x \wedge \neg x \dot{=} y))$$

$$\sim \forall x \forall y (x \dot{=} y \vee \exists z (\neg z \dot{=} x \wedge \neg x \dot{=} y))$$

$$\sim \forall x \forall y \exists z (x \dot{=} y \vee (\neg z \dot{=} x \wedge \neg x \dot{=} y))$$

• b)

$$\forall x \forall y (\neg x \dot{=} y \rightarrow \forall z \exists u ((\neg z \dot{=} x \wedge \neg z \dot{=} y) \rightarrow z \dot{=} u))$$

$$\sim \forall x \forall y (x \dot{=} y \vee \forall z \exists u ((\neg z \dot{=} x \wedge \neg z \dot{=} y) \rightarrow z \dot{=} u))$$

$$\sim \forall x \forall y \forall z \exists u (x \dot{=} y \vee ((\neg z \dot{=} x \wedge \neg z \dot{=} y) \rightarrow z \dot{=} u))$$

• c)

$$(gxyz \dot{=} 1 \leftrightarrow ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee \exists w (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w))))$$

$$\sim ((gxyz \dot{=} 1 \rightarrow ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee \exists w (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \wedge ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee \exists w (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w))) \rightarrow gxyz \dot{=} 1))$$

$$\sim ((\neg gxyz \dot{=} 1 \vee ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee \exists w (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \wedge (\neg((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee \exists w (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \vee gxyz \dot{=} 1))$$

$$\sim \exists w ((\neg gxyz \dot{=} 1 \vee ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \wedge (\neg((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee \exists w (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \vee gxyz \dot{=} 1))$$

$$\sim \exists w ((\neg gxyz \dot{=} 1 \vee ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \wedge (\neg \exists w ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \vee gxyz \dot{=} 1))$$

$$\sim \exists w ((\neg gxyz \dot{=} 1 \vee ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \wedge (\forall w \neg ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \vee gxyz \dot{=} 1))$$

$$\sim \exists w \forall v ((\neg gxyz \dot{=} 1 \vee ((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee (w < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + w \vee y \dot{=} x + w)))) \wedge (\neg((z \dot{=} 0 \wedge fxy \dot{=} 1) \vee (v < x + y + 1 \wedge (x \dot{=} y + v \vee y \dot{=} x + v)))) \vee gxyz \dot{=} 1))$$

Aufgabe 3 (4 Punkte).

Eine Unterstruktur \mathcal{A} der \mathcal{L} -Struktur \mathcal{B} heißt *elementar*, bezeichnet mit $\mathcal{A} \preceq \mathcal{B}$, falls für jede \mathcal{L} -Formel $\varphi[x_1, \dots, x_n]$ und für alle a_1, \dots, a_n aus A folgende Implikation gilt:

$$\mathcal{A} \models \varphi[a_1, \dots, a_n] \implies \mathcal{B} \models \varphi[a_1, \dots, a_n].$$

(a) Zeige, dass $\mathcal{A} \equiv \mathcal{B}$ aus $\mathcal{A} \preceq \mathcal{B}$ folgt.

(b) Sei nun T eine Theorie in der Sprache \mathcal{L} derart, dass es für jede \mathcal{L} -Formel $\varphi[x_1, \dots, x_n]$ eine quantorenfreie \mathcal{L} -Formel $\psi[x_1, \dots, x_n]$ gibt, so dass

$$T \models \forall x_1 \dots \forall x_n (\varphi[x_1, \dots, x_n] \longleftrightarrow \psi[x_1, \dots, x_n]).$$

Zeige, dass $\mathcal{A} \preceq \mathcal{B}$ aus $\mathcal{A} \subset \mathcal{B}$ folgt, falls beide Strukturen \mathcal{A} und \mathcal{B} Modelle von T sind.

• a)

ZZ: $\mathfrak{A} \preceq \mathfrak{B} \Rightarrow \mathfrak{A} \equiv \mathfrak{B}$

Bew:

Definition 2.14. Zwei \mathcal{L} -Strukturen \mathcal{A} und \mathcal{B} sind *elementar äquivalent*, wir schreiben $\mathcal{A} \equiv \mathcal{B}$, falls sie dieselben Aussagen erfüllen. Dies bedeutet, dass für jede Aussage χ ,

$$\text{falls } \mathcal{A} \models \chi, \text{ dann } \mathcal{B} \models \chi.$$

Da die \mathcal{L} -Aussagen eine Teilmenge der \mathcal{L} -Formeln ist folgt $\mathfrak{A} \equiv \mathfrak{B}$.

• b)

ZZ: Sei $\mathfrak{A} \models T, \mathfrak{B} \models T, \mathfrak{A} \subset \mathfrak{B}$ dann folgt $\mathfrak{A} \preceq \mathfrak{B}$

Beweis:

Für alle \mathcal{L} -Formeln φ und alle $a_i \in A$ soll also gelten:

$$\mathfrak{A} \models \varphi[a_1, \dots, a_n] \Rightarrow \mathfrak{B} \models \varphi[a_1, \dots, a_n]$$

Mit T folgt:

$$\Leftrightarrow \mathfrak{A} \models \psi[a_1, \dots, a_n] \Rightarrow \mathfrak{B} \models \psi[a_1, \dots, a_n]$$

Aus Blatt 3 Aufgabe 4 b) folgt obiges mit quantorenfreiem ψ und $\mathfrak{A} \subset \mathfrak{B}$

$$\Rightarrow \mathfrak{B} \models \varphi[a_1, \dots, a_n] \Rightarrow \mathfrak{A} \preceq \mathfrak{B}$$

Aufgabe 4 (6 Punkte).

Sei \mathcal{A} eine Struktur in der Sprache \mathcal{L} und c_1, \dots, c_n neue Konstantenzeichen.

- (a) Zeige, dass \mathcal{A} sich zu einer Struktur in der Sprache $\mathcal{L}' = \mathcal{L} \cup \{c_1, \dots, c_n\}$ erweitern lässt.
- (b) Sind alle solche Erweiterungen isomorph als \mathcal{L}' -Strukturen?
- (c) Zeige, dass die \mathcal{L} -Formel $\varphi[x_1, \dots, x_n]$ genau dann allgemeingültig ist, wenn die \mathcal{L}' -Aussage $\varphi[c_1, \dots, c_n]$ allgemeingültig ist.

- a)

Sei $a \in A$, dann gilt mit $c_i^{\mathfrak{A}'} = a, \forall i \in \{1, \dots, n\}$,
dass $\mathfrak{A}' = (A, \mathcal{L}')$ \mathcal{L}' -Struktur ist.

- b)

Nein, wir beweisen mit Gegenbeispiel.

Sei $\mathfrak{A}' = (A, \mathcal{L}')$ mit $c_i^{\mathfrak{A}'} = a, \forall i \in \{1, \dots, n\}, a \in A$

und Sei $\mathfrak{A}'' = (A, \mathcal{L}')$ mit $c_i^{\mathfrak{A}''} = a_i, \forall i \in \{1, \dots, n\}, a_i \in A$ und $a_i \neq a_j$ für $i \neq j$

Es gilt: $\mathfrak{A}' \models c_i \doteq c_j$, aber $\mathfrak{A}'' \not\models c_i \doteq c_j$ für $i \neq j$

$\Rightarrow \mathfrak{A}'$ und \mathfrak{A}'' sind nicht isomorph.

- c)

ZZ: $\vdash \varphi[x_1, \dots, x_n] \Rightarrow \vdash \varphi[c_1, \dots, c_n]$

Beweis:

Wenn $\varphi[x_1, \dots, x_n]$ allgemeingültig ist, dann ist die Auswertung von den c_i egal,
da φ für jeden Wert wahr ist.

$\Rightarrow \vdash \varphi[c_1, \dots, c_n]$

Wenn $\varphi[x_1, \dots, x_n]$ nicht allgemeingültig ist, dann gibt es x_1, \dots, x_n für die φ
falsch wird.

Setzen wir nun $c_i^{\mathfrak{A}'} = x_i$, dann ist $\varphi[c_1, \dots, c_n]$ ebenso falsch und kann damit nicht
allgemeingültig sein.