

# TheGI 3

## 3. Übungsblatt

Ausgabe: 10.12.02

Abgabe bis spätestens 23.1.03, 16 Uhr

**Aufgabe 11***(14 Punkte)*Betrachte folgende logische Signatur  $\Sigma$ : $\Sigma =$ 

```

sorts:
    struct thing

opns:
    zero :  $\rightarrow$  struct
    a, b, c :  $\rightarrow$  thing
    in : thing struct  $\rightarrow$  struct
    out : struct  $\rightarrow$  thing

rels:
    empty : <struct>
    is_in : <thing struct>
    longer : <struct struct>

```

Außerdem sei  $X_{\text{struct}} = \{x, y, z, x_1, x_2, \dots\}$  und  $X_{\text{thing}} = \{u, v, w, u_1, u_2, \dots\}$  gegeben.

(a) Gib eine  $\Sigma$ -Struktur  $A$  an, in der folgende Formeln gültig sind (und beweise deren Gültigkeit):

1.  $\forall u. \forall x. \text{longer}(\text{in}(u, x), x)$ ,
2.  $\text{out}(\text{in}(a, \text{zero})) = a$ ,
3.  $\exists x. (\neg(\text{out}(\text{in}(a, x)) = a))$ .

(b) Gib eine  $\Sigma$ -Struktur  $B$  an, in der eine der oben genannten Formeln *nicht* gilt (und beweise die Ungültigkeit der entsprechenden Formel).

(c) Gegeben sei die Substitution  $[\sigma]$ , für die Folgendes gilt: (1.)  $\sigma(x) = y$ , (2.)  $\sigma(y) = \text{in}(u, z)$ , (3.)  $\sigma(u) = \text{out}(x)$  und (4.)  $\sigma(v) = a$ , (die restlichen Variablen werden also auf sich selbst abgebildet). Gib eine Formel  $\varphi$  an mit  $x, y, u \in \text{Free}(\varphi)$  und  $x, v \in \text{Bound}(\varphi)$ , so dass  $[\sigma]$  nicht zulässig für  $\varphi$  ist (mit Begründung). Bestimme dann eine zulässige Umbenennung  $\langle r \rangle$ , so dass  $[\sigma]$  zulässig für  $\varphi\langle r \rangle$  ist, und gib  $\varphi\langle r \rangle[\sigma]$  an.

**Aufgabe 12***(6 Punkte)*

Gegeben sei folgende Signatur:

 $\Sigma =$ 

```

sorts:
    nat

opns:
    F : nat  $\rightarrow$  nat
    + : nat nat  $\rightarrow$  nat

rels:
    < : <nat nat>

```

Außerdem seien  $X = X_{\text{nat}} = \{x, y\}$  eine zu  $\Sigma$  gehörende Variablenmenge und  $\varphi, \psi \in \text{Form}_\Sigma(X)$ . Untersuche die folgenden Formeln auf Allgemeingültigkeit:

1.  $(\varphi \rightarrow \psi) \vee (\psi \rightarrow \varphi)$ , (verwende Satz 19.4.7 aus dem Buch!)
2.  $\forall x. \forall y. (x < y \rightarrow \neg(y < x))$ ,
3.  $(\exists x. \forall y. (F(x) = y)) \rightarrow (\forall y. \exists x. (F(x) = y))$ .

**Aufgabe 13**

(6 Punkte)

Seien  $\Sigma$  eine logische Signatur,  $X$  eine zu  $\Sigma$  passende Familie von Variablenmengen und  $\Phi, \Psi \subseteq \text{Form}_\Sigma(X)$  zwei Formelmengen.

(a) Zeigen Sie, dass gilt:

$$\text{Mod}_\Sigma(\Phi) \cup \text{Mod}_\Sigma(\Psi) \subseteq \text{Mod}_\Sigma(\Phi \cap \Psi).$$

(b) Geben Sie ein Beispiel für  $\Phi$  und  $\Psi$  an, so dass

$$\text{Mod}_\Sigma(\Phi) \cup \text{Mod}_\Sigma(\Psi) \neq \text{Mod}_\Sigma(\Phi \cap \Psi)$$

ist.

**Aufgabe 14**

(14 Punkte)

Gegeben seien  $\Sigma = (S, OP, R)$  mit  $S = \{s\}$ ,  $OP = \emptyset$  und  $R = \{Q\}$  mit  $Q : \langle ss \rangle$ .

- (a) Formulieren Sie eine Formel  $\varphi$ , so dass die Modelle  $A$  von  $\varphi$  genau die Strukturen sind, für die  $Q_A$  *reflexiv* ist, (d. h. jedes  $a \in A_s$  steht zu sich selbst in Relation  $Q_A$ ).
- (b) Formulieren Sie eine Formel  $\psi$ , so dass die Modelle  $A$  von  $\psi$  genau die Strukturen sind, für die  $Q_A$  *transitiv* ist, (wenn also  $aR_{Ab}$  und  $bR_{Ac}$  in  $A$  gilt, so auch  $aQ_{Ac}$ ).
- (c) Formulieren Sie eine Formel  $\chi$ , so dass die Modelle  $A$  von  $\chi$  genau die Strukturen sind, für die  $Q_A$  *symmetrisch* ist, (d. h. aus  $aQ_{Ab}$  in  $A$  folgt stets  $bQ_{Aa}$ ).
- (d) Zeigen Sie, dass weder  $\varphi \Vdash \psi$  noch  $\varphi \Vdash \chi$ , indem Sie ein  $A \in \text{Mod}_\Sigma(\varphi) \setminus (\text{Mod}_\Sigma(\psi) \cup \text{Mod}_\Sigma(\chi))$  angeben.
- (e) Zeigen Sie, dass weder  $\psi \Vdash \varphi$  noch  $\psi \Vdash \chi$ , indem Sie ein  $A \in \text{Mod}_\Sigma(\psi) \setminus (\text{Mod}_\Sigma(\varphi) \cup \text{Mod}_\Sigma(\chi))$  angeben.
- (f) Zeigen Sie, dass weder  $\chi \Vdash \varphi$  noch  $\chi \Vdash \psi$ , indem Sie ein  $A \in \text{Mod}_\Sigma(\chi) \setminus (\text{Mod}_\Sigma(\varphi) \cup \text{Mod}_\Sigma(\psi))$  angeben.
- (g) Zeigen Sie, dass  $\text{Mod}_\Sigma(\varphi) \cap \text{Mod}_\Sigma(\psi) \cap \text{Mod}_\Sigma(\chi) \neq \emptyset$ , indem Sie ein  $A \in \text{Mod}_\Sigma(\{\varphi, \psi, \chi\})$  angeben.