

**Aufgabe 1** (Induktive Term-Definitionen)

Sei  $L$  die prädikatenlogische Sprache, deren Vokabular genau eine Individuenkonstante ' $k_0$ ' und genau ein zweistelliges Funktionszeichen ' $f_0^2$ ' enthält. Nun folgt eine induktive Definition des Prädikats 'ist ein  $L$ -Term':

1. ' $k_0$ ' ist ein  $L$ -Term.
2.  $\forall x$  ( $x$  ist eine Variable  $\Rightarrow x$  ist ein  $L$ -Term).
3.  $\forall x \forall y$  ( $x$  ist ein  $L$ -Term  $\wedge y$  ist ein  $L$ -Term  $\Rightarrow 'f_0^2 \hat{\ } x \hat{\ } y$  ist ein  $L$ -Term).
4. Nichts sonst ist ein  $L$ -Term.

- a) Geben Sie eine explizite Definition von  $T_L$ , der Menge der  $L$ -Terme, an.
- b) Zeigen Sie die folgenden Sätze jeweils mit einem strengen Argument:

- (i) ' $k_0$ '  $\in T_L$ .
- (ii)  $\forall x$  ( $x$  ist eine Variable  $\Rightarrow x \in T_L$ ).
- (iii)  $\forall x \forall y$  ( $x \in T_L \wedge y \in T_L \Rightarrow 'f_0^2 \hat{\ } x \hat{\ } y \in T_L$ ).

- c) Formulieren Sie ein Minimalitätsprinzip für  $T_L$  und zeigen Sie dieses unter Rückgriff auf die explizite Definition mit einem strengen Argument.

**Aufgabe 2** (Zahlen)

Finden Sie induktive Definitionen für  $\mathbb{Z}$  (die ganzen Zahlen) und  $\mathbb{N}_{gerade}$  (die geraden positiven Zahlen), wobei Sie für die Definition von  $\mathbb{Z}$  und  $\mathbb{N}_{gerade}$  auf die explizite Definition von  $\mathbb{N}$  zurückgreifen können.

Zur Erinnerung eine induktive Definition für die natürlichen Zahlen:

1. 0 ist eine natürliche Zahl.
2.  $\forall x$  ( $x$  ist eine natürliche Zahl  $\Rightarrow x + 1$  ist eine natürliche Zahl).
3. Nichts sonst ist eine natürliche Zahl.

Sie dürfen die natürlichen Zahlen und Funktionen auf ihnen in gewohnter Weise verwenden (0, 1, ..., +, -, ·, :, ...)

**Aufgabe 3** (Strenges Argumentieren mit  $\mathbb{N}$ )

In der Vorlesung wurde die folgende explizite Definition für  $\mathbb{N}$  angegeben:

$$\mathbb{N} := \{x \mid \forall Y ((\emptyset \in Y \wedge \forall z (z \in Y \Rightarrow z \cup \{z\} \in Y)) \Rightarrow x \in Y)\}.$$

Zeigen Sie den folgenden Satz mit einem strengen Argument:

$$\forall x (x \in \mathbb{N} \Rightarrow (x = \emptyset \vee \exists y (y \in \mathbb{N} \wedge x = y \cup \{y\}))).$$

**Aufgabe 4** (Strenges Argumentieren mit  $Fm_{\mathcal{L}_{AL}}$  I)

Es gelte Folgendes für beliebige Mengen  $X$ :

$$\begin{aligned} \Gamma(X) : &\Leftrightarrow \forall x (x \text{ ist eine Satzkonstante} \Rightarrow x \in X) \\ &\wedge \forall x (x \in X \Rightarrow \ulcorner \neg x \urcorner \in X) \\ &\wedge \forall x \forall y (x \in X \wedge y \in X) \Rightarrow \ulcorner (x \rightarrow y) \urcorner \in X). \end{aligned}$$

Zeigen Sie mit einem strengen Argument, dass Folgendes gilt:

$$\forall x \forall z (x \in \{y \mid \forall X (\Gamma(X) \Rightarrow y \in X)\} \wedge z \in \{y \mid \forall X (\Gamma(X) \Rightarrow y \in X)\} \Rightarrow \ulcorner (x \rightarrow z) \urcorner \in \{y \mid \forall X (\Gamma(X) \Rightarrow y \in X)\}).$$

**Aufgabe 5** (Strenges Argumentieren mit  $Fm_{\mathcal{L}_{AL}}$  II)

Es gelte Folgendes, wobei  $x$  beliebig ist:

$$\begin{aligned} \gamma(x) : &\Leftrightarrow x \text{ ist eine Satzkonstante} \\ &\vee \exists y (y \in Fm_{\mathcal{L}_{AL}} \wedge \ulcorner \neg y \urcorner = x) \\ &\vee \exists y \exists z ((y \in Fm_{\mathcal{L}_{AL}} \wedge z \in Fm_{\mathcal{L}_{AL}}) \wedge \ulcorner (y \rightarrow z) \urcorner = x). \end{aligned}$$

Zeigen sie folgenden Satz mit einem strengen Argument:

$$\{x \mid \gamma(x)\} \subseteq Fm_{\mathcal{L}_{AL}}.$$

**Aufgabe 6** (Strenges Argumentieren mit  $Fm_{\mathcal{L}_{AL}}$  III)

Wir definieren zunächst induktiv das Prädikat ‘ $x$  kommt vor in  $y$ ’:

1.  $\forall x (x \in SK_{\mathcal{L}_{AL}} \Rightarrow x$  kommt vor in  $x$ ).
2.  $\forall x \forall y (x$  kommt vor in  $y \Rightarrow x$  kommt vor in  $\ulcorner \neg y \urcorner$ ).
3.  $\forall x \forall y \forall z (y \in Fm_{\mathcal{L}_{AL}} \wedge z \in Fm_{\mathcal{L}_{AL}} \wedge (x$  kommt vor in  $y \vee x$  kommt vor in  $z) \Rightarrow x$  kommt vor in  $\ulcorner (y \rightarrow z) \urcorner$ ).
4. Für keine anderen  $x$  und  $y$  gilt:  $x$  kommt vor in  $y$ .

Zeigen Sie:

$$\forall x (x \in FM_{\mathcal{L}_{AL}} \Rightarrow \exists y (y \in SK_{\mathcal{L}_{AL}} \wedge y \text{ kommt vor in } x)).$$

Benutzen Sie dabei nicht Satz 1.93 (das Induktionsprinzip), sondern setzen Sie Satz 1.86.4 ein.