

Theoretische Informatik 2 – Übungsblatt 1

mit Musterlösungen

(LV-Nr.: 185.183, 185.231, WS 2004/2005)

Thema: Deduktion 1 – Prädikatenlogik und LK

Übung 1.1 Sei F die prädikatenlogische Formel $(\forall x)(P(x) \vee \neg P(f(x)))$. Berechnen Sie $v_{\mathcal{M}}(F)$ für $\mathcal{M} = (D, \Phi, I)$ mit $\Phi(f): D \rightarrow D$, $\Phi(P): D \rightarrow \{\mathbf{t}, \mathbf{f}\}$, wobei gilt:

$$\begin{aligned} D &= \{0, 1, 2\}, \\ \Phi(f)(0) &= 1, \quad \Phi(f)(1) = 2, \quad \Phi(f)(2) = 0, \\ \Phi(P)(0) &= \mathbf{t}, \quad \Phi(P)(1) = \mathbf{f}, \quad \Phi(P)(2) = \mathbf{f}, \\ I(v) &= 0 \text{ für alle } v \in V. \end{aligned}$$

(Empfehlung: verwenden Sie Abkürzungen, z.B. φ für $\Phi(f)$ und π für $\Phi(P)$).

Lösung:

$$\begin{aligned} v_{\mathcal{M}}(F) = \mathbf{t} &\Leftrightarrow \text{für alle } \mathcal{N} \in \mathcal{M}_x^*: v_{\mathcal{N}}(P(x) \vee \neg P(f(x))) = \mathbf{t} \\ &\Leftrightarrow \text{für alle } \mathcal{N} \in \mathcal{M}_x^*: or(v_{\mathcal{N}}(P(x)), v_{\mathcal{N}}(\neg P(f(x)))) = \mathbf{t} \\ &\Leftrightarrow \text{für alle } \mathcal{N} \in \mathcal{M}_x^*: or(v_{\mathcal{N}}(P(x)), not(v_{\mathcal{N}}(P(f(x))))) = \mathbf{t}. \end{aligned}$$

Sei nun $\mathcal{N} = (D, \Phi, J)$ mit $J(v) = I(v)$ für $v \neq x$. Dann gilt

$$\begin{aligned} v_{\mathcal{N}}(P(x)) &= \pi(t_{\mathcal{N}}(x)) = \pi(J(x)), \\ v_{\mathcal{N}}(P(f(x))) &= \pi(t_{\mathcal{N}}(f(x))) = \pi(\varphi(t_{\mathcal{N}}(x))) = \pi(\varphi(J(x))). \end{aligned}$$

Daraus folgt:

$$\begin{aligned} v_{\mathcal{M}}(F) = \mathbf{t} &\Leftrightarrow \\ \text{Für alle } J \text{ mit } J(v) &= I(v) \text{ für } v \neq x : or(\pi(J(x)), not(\pi(\varphi(J(x))))) = \mathbf{t}. \end{aligned}$$

und damit auch

$$\begin{aligned} v_{\mathcal{M}}(F) = \mathbf{t} &\Leftrightarrow \\ \text{Für alle } i \in \{0, 1, 2\} : &or(\pi(i), not(\pi(\varphi(i)))) = \mathbf{t}. \end{aligned}$$

Es gilt aber

$$or(\pi(2), not(\pi(\varphi(2)))) = or(\mathbf{f}, not(\pi(0))) = or(\mathbf{f}, not(\mathbf{t})) = or(\mathbf{f}, \mathbf{f}) = \mathbf{f}.$$

Daraus folgt schließlich $v_{\mathcal{M}}(F) = \mathbf{f}$. ◇

Übung 1.2 Geben Sie ein Modell $\mathcal{M}: (D, \Phi, I)$ (mit $D = \mathbb{N}$) für die Formel

$$(\forall x)(\neg P(x, x) \wedge (\exists y)(\exists z)(P(x, y) \wedge \neg P(x, z)))$$

an (begründen Sie Ihre Wahl).

Lösung: Sei $\mathcal{M} = (\mathbb{N}, \Phi, I)$ für beliebiges I und für $\Phi(P) = <$. Dann ist \mathcal{M} Modell der Formel

$$(\forall x)(\neg P(x, x) \wedge (\exists y)(\exists z)(P(x, y) \wedge \neg P(x, z))).$$

In der Tat gilt für alle natürlichen Zahlen n : $n \not< n$, es existiert m mit $n < m$ (z.B. $m = n + 1$) und es existiert ein k mit $n < k$ (in der Tat für $k = n$). ◇

Übung 1.3 *Beweisen Sie die Formel*

$$(\exists y)((\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \supset (P(a) \wedge Q(y)))$$

im LK.

Lösung:

$$\frac{\frac{\frac{Y, P(a) \wedge Q(a) \vdash X, P(a) \wedge Q(a)}{(\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \vdash X, P(a) \wedge Q(a)} \forall l}{\vdash X, (\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \supset (P(a) \wedge Q(a))} \supset r}{\vdash (\exists y)((\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \supset (P(a) \wedge Q(y)))} \exists r$$

Mit

$$\begin{aligned} X &= (\exists y)((\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \supset (P(a) \wedge Q(y))) \quad \text{und} \\ Y &= (\forall x)(P(x) \wedge Q(x)). \end{aligned}$$

◇

Übung 1.4 *Beweisen Sie die Formel*

$$(\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)) \supset ((\exists y)P(a, y) \wedge (\forall z)Q(a, z))$$

im LK.

Lösung:

$$\frac{\frac{\frac{X, Z, P(a, x_1), Q(a, v) \vdash P(a, x_1), Y}{X, Z, P(a, x_1) \wedge Q(a, v) \vdash P(a, x_1), Y} \wedge l}{X, (\forall z)(P(a, x_1) \wedge Q(a, z)) \vdash P(a, x_1), Y} \forall l}{\frac{X, (\forall z)(P(a, x_1) \wedge Q(a, z)) \vdash (\exists y)P(a, y)}{X, (\exists y)(\forall z)(P(a, y) \wedge Q(a, z)) \vdash (\exists y)P(a, y)} \exists r}{\frac{X, (\exists y)(\forall z)(P(a, y) \wedge Q(a, z)) \vdash (\exists y)P(a, y)}{(\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)) \vdash (\exists y)P(a, y)} \forall l} \quad \frac{\frac{\frac{X, Z', P(a, x_2), Q(a, x_1) \vdash Q(a, x_1)}{X, Z', P(a, x_2) \wedge Q(a, x_1) \vdash Q(a, x_1)} \wedge l}{X, (\forall z)(P(a, x_2) \wedge Q(a, z)) \vdash Q(a, x_1)} \forall l}{\frac{X, (\exists y)(\forall z)(P(a, y) \wedge Q(a, z)) \vdash Q(a, x_1)}{(\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)) \vdash Q(a, x_1)} \forall l} \quad \frac{\frac{(\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)) \vdash (\exists y)P(a, y)}{(\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)) \vdash (\exists y)P(a, y) \wedge (\forall z)Q(a, z)} \wedge r}{\frac{(\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)) \vdash (\exists y)P(a, y) \wedge (\forall z)Q(a, z)}{\vdash (\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)) \supset ((\exists y)P(a, y) \wedge (\forall z)Q(a, z))} \supset r$$

Mit

$$\begin{aligned} X &= (\forall x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \wedge Q(x, z)), \\ Y &= (\exists y)P(a, y), \\ Z &= (\forall z)(P(a, x_1) \wedge Q(a, z)), \\ Z' &= (\forall z)(P(a, x_2) \wedge Q(a, z)). \end{aligned}$$

Übung 1.5 *Geben Sie einen Beweis des Sequentes*

$$((\forall x)P(x) \supset (\forall y)Q(y)) \wedge ((\forall u)P(u) \wedge (\exists v)\neg Q(v)) \vdash$$

im LK.

Lösung:

$$\begin{array}{c}
\frac{\frac{P(x_1), Y, X \vdash P(x_1)}{(\forall u)P(u), X \vdash P(x_1)} \forall l \quad \frac{\frac{Q(x_1), Z, Y \vdash Q(x_1)}{Q(x_1), Z, Y, \neg Q(x_1) \vdash} \neg l}{(\forall y)Q(y), Y, \neg Q(x_1) \vdash} \forall l \\
\frac{(\forall u)P(u), (\exists v)\neg Q(v) \vdash (\forall x)P(x)}{(\forall y)Q(y), (\forall u)P(u), (\exists v)\neg Q(v) \vdash} \forall r \quad \frac{}{(\forall y)Q(y), (\forall u)P(u), (\exists v)\neg Q(v) \vdash} \exists l \\
\frac{}{(\forall x)P(x) \supset (\forall y)Q(y), (\forall u)P(u), (\exists v)\neg Q(v) \vdash} \supset l \\
\frac{}{(\forall x)P(x) \supset (\forall y)Q(y), (\forall u)P(u) \wedge (\exists v)\neg Q(v) \vdash} \wedge l \\
\frac{}{((\forall x)P(x) \supset (\forall y)Q(y)) \wedge ((\forall u)P(u) \wedge (\exists v)\neg Q(v)) \vdash} \wedge l
\end{array}$$

Mit

$$\begin{array}{lcl}
X & = & (\exists v)\neg Q(v), \\
Y & = & (\forall u)P(u), \\
Z & = & (\forall y)Q(y).
\end{array}$$