Bewohntheit in $\lambda 2$

Florian Starke

October 9, 2015

Structure

luiuh

 $\lambda 2$ Typen

$$\mathsf{T}_{\lambda 2} = \mathsf{a} \mid \mathsf{t}_1 \to \mathsf{t}_2 \mid \forall \alpha. \mathsf{t}$$

asd

$$\lambda 2$$
 Typen

$$\mathsf{T}_{\lambda 2} = \mathsf{a} \mid \mathsf{t}_1 \to \mathsf{t}_2 \mid \forall \alpha. \mathsf{t}$$

 $\lambda 2$ Terme

$$\Lambda_{\mathsf{T}_{\lambda_2}} = x \mid M_1 M_2 \mid \lambda x : t.M \mid \Lambda \alpha.M \mid M t$$

Bewohntheitsproblem asd

Gegeben ein $\lambda 2$ Typ t.

Gibt es einen $\lambda 2$ Term M sodass $\emptyset \vdash M : t$?

Gegeben eine Basis Γ und ein $\lambda 2$ Typ t.

Gibt es einen $\lambda 2$ Term M sodass $\Gamma \vdash M : t$?

P-Formeln

asd

Eine prädikatenlogische Formel φ ist eine atomare Formel falls $\varphi = \text{false}$ oder $\varphi = P(a, b)$.

P-Formeln

asd

Eine prädikatenlogische Formel φ ist eine atomare Formel falls $\varphi = \mathbf{false}$ oder $\varphi = P(a,b)$. universelle Formel falls $\varphi = \forall \vec{\alpha} (A_1 \to A_2 \to \cdots \to A_n)$ und für alle $\alpha \in \mathsf{FV}(A_n) \cap \mathsf{GV}(\varphi)$ existiert ein i < n sodass $\alpha \in \mathsf{FV}(A_i)$.

```
Eine prädikatenlogische Formel \varphi ist eine
atomare Formel falls \varphi = false oder \varphi = P(a, b).
universelle Formel falls \varphi = \forall \vec{\alpha} (A_1 \to A_2 \to \cdots \to A_n) und für alle
                     \alpha \in FV(A_n) \cap GV(\varphi) existiert ein i < n sodass
                     \alpha \in FV(A_i).
existentielle Formel falls \varphi = \forall \vec{\alpha}(A_1 \to A_2 \to \cdots \to A_{n-1} \to a_n)
                     \forall \beta (A_n \rightarrow \mathsf{false}) \rightarrow \mathsf{false}) \text{ und für alle}
                     \alpha \in (\mathsf{FV}(A_n) \cap \mathsf{GV}(\varphi)) \setminus \{\beta\} existiert ein i < n sodass
                     \alpha \in FV(A_i).
```

asd

 $\forall \alpha P(\alpha, b)$

$$\forall \alpha P(\alpha, b)$$

 $\forall \alpha (Q(\alpha, \alpha) \rightarrow P(\alpha, b))$

keine P-Formel

$$\forall \alpha P(\alpha, b)$$

 $\forall \alpha (Q(\alpha, \alpha) \rightarrow P(\alpha, b))$
 $\forall \beta (P(\beta, a) \rightarrow \mathsf{false}) \rightarrow \mathsf{false}$

keine P-Formel P-Formel

$$\begin{split} &\forall \alpha P(\alpha,b) \\ &\forall \alpha (Q(\alpha,\alpha) \to P(\alpha,b)) \\ &\forall \beta (P(\beta,a) \to \mathsf{false}) \to \mathsf{false} \\ &\forall \alpha (\forall \beta (P(\beta,\alpha) \to \mathsf{false}) \to \mathsf{false}) \end{split}$$

keine P-Formel

P-Formel

P-Formel

$\forall \alpha P(\alpha, b)$	keine P -Forme
$orall lpha(\mathcal{Q}(lpha,lpha) o P(lpha,b))$	P-Formel
orall eta(P(eta,a) o false) o false	P -Formel
$\forall \alpha (\forall \beta (P(\beta, \frac{\alpha}{\alpha}) \rightarrow false) \rightarrow false)$	keine P -Forme

$$\begin{array}{ll} \text{(Axiom)} & \Gamma, A \vdash A \\ \\ \text{(\rightarrow -Introduction)} & \frac{\Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash A \to B} \\ \\ \text{(\rightarrow -Elimination)} & \frac{\Gamma \vdash A \to B \quad \Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash B} \\ \\ \text{(\forall -Introduction)} & \frac{\Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash \forall \alpha B} \qquad \alpha \notin \mathsf{FV}(\Gamma) \\ \\ \text{(\forall -Elimination)} & \frac{\Gamma \vdash \forall \alpha B}{\Gamma \vdash B \, [\alpha := b]} \qquad b \in \mathcal{V}_P \\ \end{array}$$

```
(Axiom)
                                             \Gamma, x: t \vdash x: t
                                              \frac{\Gamma, x : t_1 \vdash M : t_2}{\Gamma \vdash \lambda x : t_1 \cdot M : t_1 \to t_2}
(\lambda-Introduction)
                                              \Gamma \vdash M_1 : t_1 \rightarrow t_2 \quad \Gamma \vdash M_2 : t_1
(\lambda-Elimination)
                                                                  \overline{\Gamma \vdash M_1 M_2} : t_2
                                              \frac{\Gamma \vdash M : t}{\Gamma \vdash \Lambda \alpha . M : \forall \alpha . t}
(∀-Introduction)
                                                                                                                                 \alpha \notin \mathsf{FV}(\Gamma)
                                              \frac{\Gamma \vdash M : \forall \alpha.t}{\Gamma \vdash M t' : t \left[\alpha := t'\right]}
(∀-Elimination)
```

$$\frac{\overline{\Gamma} \vdash x : \forall \vec{\alpha} (P_{\alpha_{1}\beta_{1}}^{1} \to \cdots \to P_{\alpha_{n}\beta_{n}}^{n} \to P_{\alpha\beta})}{\overline{\Gamma} \vdash x\vec{t} : P_{s_{1}t_{1}}^{1} \to \cdots \to P_{s_{n}t_{n}}^{n} \to P_{st}} \qquad \overline{\Gamma} \vdash N_{1} : P_{s_{1}t_{1}}^{1}}$$

$$\vdots$$

$$\overline{\overline{\Gamma} \vdash x\vec{t}N_{1} \dots N_{n-1} : P_{s_{n}t_{n}}^{n} \to P_{st}} \qquad \overline{\Gamma} \vdash N_{n} : P_{s_{n}t_{n}}^{n}$$

$$\overline{\Gamma} \vdash (x\vec{t}N_{1} \dots N_{n-1})N_{n} : P_{st}$$