Vorlesung 2

Alexander Mattick Kennung: qi69dube

Kapitel 1

23. Juli 2020

leaf $x = \lambda x$. $\lambda u h$. u x

Hintergrundlogik: leaf x nimmt einen parameter auf, deshalb λ x außerdem ist der Typ von BinTree ein $\forall s. \underbrace{(a \to s)}_{\stackrel{\frown}{=} u} \to \underbrace{(s \to s \to s)}_{\stackrel{\frown}{=} h} \to s$ damit auf beide Fälle zugegriffen werden kann (das element und der evtl. existente nachfolger h) bin $\lim_{\stackrel{\frown}{=} h} 1$ r . λ u h.h(l u h) (r u h)

Hintergrundlogik: wir haben zwei Teilbäume l und r und wenden in beiden die f funktion an (die aus den teilen u und h besteht). h gibt an, wie im fold schema die Knoten umzuformen sind und u wie die leaves umzuformen sind (das stimmt nicht 100% aber ist nahe genug, um es als Gedankestütze zu verwenden)

$$\begin{array}{c} \stackrel{\longrightarrow}{\rightarrow}_{e} \frac{(AX) \frac{}{x:a} \quad (AX) \frac{}{u:a \rightarrow s}}{\{x:a,u:(a \rightarrow s),h:(s \rightarrow s \rightarrow s)\} \vdash u \, x:s} \\ \stackrel{\longrightarrow}{\rightarrow}_{i} \frac{\{x:a,u:(a \rightarrow s)\} \vdash \lambda h \, . \, u \, x:(s \rightarrow s \rightarrow s) \rightarrow s}{\{x:a\} \vdash \lambda u \, h \, . \, u \, x:(s \rightarrow s \rightarrow s) \rightarrow s} \quad s \notin FV(\{x:a\})} \\ \stackrel{\longrightarrow}{\rightarrow}_{i} \frac{\{x:a\} \vdash \lambda u \, h \, . \, u \, x:\forall s.(a \rightarrow s) \rightarrow (s \rightarrow s \rightarrow s) \rightarrow s}{\forall i \quad \quad } \frac{\{x:a\} \vdash \lambda u \, h \, . \, u \, x:\forall s.(a \rightarrow s) \rightarrow (s \rightarrow s \rightarrow s) \rightarrow s}{\forall i \quad \quad } \frac{\vdash \lambda \, x. \, \lambda \, u \, h \, . \, u \, x:a \rightarrow BinTree \, a}{\forall i \quad \quad } \frac{\vdash \lambda \, x. \, \lambda \, u \, h \, . \, u \, x:a \rightarrow BinTree \, a}{\vdash leaf: \forall a.a \rightarrow BinTree \, a} \end{array}$$