## Übungen zur Vorlesung Formale Spezifikation und Verifikation

Blatt 10

**Aufgabe 10-1** In dieser Aufgabe betrachten wir das polymorphe Typsystem. Gegeben sei ein Term e, für den das Typurteil  $\varnothing \vdash e : (\alpha \to \alpha) \to (\alpha \to \alpha)$  herleitbar ist. Geben Sie eine Herleitung für folgendes Typurteil im polymorphen Typsystem an.

$$\varnothing \vdash \mathtt{let} \ i = e \ \mathtt{in} \ i \ (\mathtt{fn} \ x \Rightarrow x+1) \ 0 \colon \mathtt{int}$$

**Aufgabe 10-2** Welche der folgenden Typurteile sind im Typsystem mit Annotationen für die Kontrollflussanalyse korrekt?

a) 
$$\vdash \mathtt{recfun}_1 \ f \ x \Rightarrow x \ (\mathtt{fun}_2 \ y \Rightarrow f \ x \ y) \colon ((\alpha \xrightarrow{\{1\}} \alpha) \xrightarrow{\{3\}} (\alpha \xrightarrow{\{2\}} \alpha)) \xrightarrow{\{1\}} (\alpha \xrightarrow{\{2\}} \alpha)$$

$$b) \vdash \mathtt{recfun}_1 \ f \ x \Rightarrow x \ (\mathtt{fun}_2 \ y \Rightarrow f \ x \ y) \colon ((\alpha \xrightarrow{\{2\}} \alpha) \xrightarrow{\{3\}} (\alpha \xrightarrow{\{2\}} \alpha)) \xrightarrow{\{1\}} (\alpha \xrightarrow{\{2\}} \alpha)$$

$$\mathbf{c}) \ \vdash \mathtt{recfun}_1 \ f \ x \Rightarrow x \ (\mathtt{fun}_2 \ y \Rightarrow f \ x \ y) \colon ((\alpha \xrightarrow{\{2\}} \alpha) \xrightarrow{\{5\}} (\alpha \xrightarrow{\{3\}} \alpha)) \xrightarrow{\{1\}} (\alpha \xrightarrow{\{3\}} \alpha)$$

$$\mathrm{d}) \vdash \mathtt{recfun}_1 \ f \ x \Rightarrow x \ (\mathtt{fun}_2 \ y \Rightarrow f \ x \ y) \colon ((\alpha \xrightarrow{\{1,2\}} \alpha) \xrightarrow{\{1,5\}} (\alpha \xrightarrow{\{3\}} \alpha)) \xrightarrow{\{1\}} (\alpha \xrightarrow{\{1,3\}} \alpha)$$

Als Hilfestellung ist eine Herleitung im einfachen Typsystem in Abbildung 1 bereits gegeben.

Aufgabe 10-3 Schreiben Sie in der funktionalen Sprache mit Referenzen ein Programm e vom Typ bool  $\rightarrow$  int und folgendem Verhalten: Bei Anwendung von e auf true, sollen nacheinander die Fakultätszahlen zurückgegeben werden. Der erste Aufruf von e true soll also 1 liefern, der zweite 2, der dritte 6, usw. Bei der Anwendung von e auf false soll die Folge auf den Anfang zurückgesetzt werden, d.h. die folgenden Aufrufe von e true beginnen dann wieder bei 1.

**Aufgabe 10-4** Geben Sie jeweils konkrete  $\tau$  und  $\varphi$  an, so dass die folgenden Urteile im Typsystem mit Referenzen herleitbar sind.

a) r: int ref
$$_\Pi \vdash$$
 fun x -> (r:=x) :  $\tau$  &  $\varphi$ 

b) 
$$\emptyset \vdash \text{let } x = \text{ref}_1 \ 0 \text{ in fun } f \rightarrow (f \ (x := !x + 1)) : \tau \& \varphi$$

**Abgabe:** Sie können Ihre Lösungen bis Mittwoch, den 6.7., um 16:00 Uhr über UniWorX abgeben.

$$(\text{VAR}) \frac{(\text{VAR})}{(\text{APP})} \frac{(\text{VAR})}{\Delta \vdash f: ((\alpha \to \alpha) \to (\alpha \to \alpha)) \to (\alpha \to \alpha)} \qquad (\text{VAR}) \frac{(\text{VAR})}{\Delta \vdash f x: \alpha \to \alpha} \frac{(\text{VAR})}{\Delta \vdash f x: \alpha \to \alpha} \qquad (\text{VAR}) \frac{\Delta \vdash f x: \alpha \to \alpha}{(\text{FUN})} \frac{\Delta \vdash f x: \alpha \to \alpha}{\Gamma \vdash f \text{un}_Y \ y \to f x \ y: (\alpha \to \alpha)}$$

$$(\text{CAPP}) \frac{\Gamma \vdash x: (\alpha \to \alpha) \to (\alpha \to \alpha)}{\Gamma \vdash x \ (\text{fun}_Y \ y \to f x \ y): (\alpha \to \alpha)} \frac{(\text{FUN}) \frac{\Delta \vdash f x: \alpha \to \alpha}{\Gamma \vdash f \text{un}_Y \ y \to f x \ y: (\alpha \to \alpha)}}{(\text{CAPP}) \frac{\Delta \vdash f x: \alpha \to \alpha}{(\alpha \to \alpha)}}$$

Hierbei werden folgende Abkürzungen verwendet:

$$\Gamma := [x \mapsto ((\alpha \to \alpha) \to (\alpha \to \alpha)), f \mapsto ((\alpha \to \alpha) \to (\alpha \to \alpha)) \to (\alpha \to \alpha)]$$

$$\Delta := [x \mapsto ((\alpha \to \alpha) \to (\alpha \to \alpha)), f \mapsto ((\alpha \to \alpha) \to (\alpha \to \alpha)) \to (\alpha \to \alpha), y \mapsto \alpha]$$

Abbildung 1: Herleitung für Aufgabe 10-4