

Computer-gestützte Beweisführung Übungsblatt 3

Aufgabe 1. Sind die folgenden Terme wohlgetypt im einfach getypten λ -Kalkül? Wenn ja, geben Sie den Typ des Terms an und ergänzen Sie den Typ jeder durch λ gebundenen Variable. (Sie brauchen hier keine Typderivation aufschreiben.) Hierbei seien A ein Basistyp und $f : A \rightarrow A$, $g : A \rightarrow A \rightarrow A$, $h : (A \rightarrow A) \rightarrow A$ und $a : A$ Konstanten.

- (a) $(\lambda x. g\ x\ x)\ (f\ a)$
- (b) $\lambda x. x\ x$
- (c) $(\lambda y. \lambda x. y\ x)\ g\ a$
- (d) $(\lambda x. f\ (x\ a))\ (\lambda x. f\ (h\ x))$

Aufgabe 2. Sei Nat ein Basistyp und seien $2 : \text{Nat}$, $3 : \text{Nat}$, $\text{add} : \text{Nat} \rightarrow \text{Nat} \rightarrow \text{Nat}$ Konstanten. Erstellen Sie eine Typderivation des Terms $(\lambda x : \text{Nat}. \text{add}\ x\ 2)\ 3$ im einfach getypten λ -Kalkül.

Aufgabe 3. Sei $\text{Nat} : \text{Type}$ eine Konstante. Geben Sie eine Typderivation im Calculus of Inductive Constructions für den folgenden Term an:

$$\lambda A : \text{Type}. \Pi B : \text{Type}. \text{Nat} \rightarrow A \rightarrow B$$

Aufgabe 4. Definieren Sie folgende Funktionen im Sinne von Abschnitt 3.4 des Skripts:

- (a) Eine Funktion $\text{mul} : \text{Nat} \rightarrow \text{Nat} \rightarrow \text{Nat}$, die zwei natürliche Zahlen multipliziert. (Tipp: Nutzen Sie die Funktion add aus dem Skript.)
- (b) Eine Funktion $\text{length} : \Pi\{X : \text{Type}\}. \text{List}\ X \rightarrow \text{Nat}$, die die Länge einer Liste zurückgibt.

Aufgabe 5. Wie im Skript in Abschnitt 3.4 beschrieben, bringt die Definition von `add` auf den natürlichen Zahlen folgende definitionelle Gleichheiten mit sich: `add s zero` \equiv `s` und `add s (succ t)` \equiv `succ (add s t)` für beliebige Terme `s` und `t`. Welche der folgenden definitionellen Gleichheiten gelten für eine Variable `x : Nat`? Begründen Sie Ihre Antwort.

- (a) `add (succ x) zero` \equiv `succ x`
- (b) `add zero (succ x)` \equiv `succ (add zero x)`
- (c) `add zero (succ x)` \equiv `succ x`
- (d) `add (succ x) (succ zero)` \equiv `succ (succ x)`
- (e) `add (succ zero) (succ x)` \equiv `succ (succ x)`
- (f) `zero` \equiv `(id add) zero zero`

Abgabe: 14. November 2023, bis 16.30 Uhr auf Ilias
(Oder bei technischen Problemen per Email an `jon.eugster@hhu.de`)
Abgabe zu zweit ist erlaubt.