

**Übungen**  
**Deskriptive Programmierung**  
**SS 15**

**Blatt 7**

**Aufgabe 34** (einzureichen über eCampus, [6P]).

Leiten Sie entsprechend des systematischen Ansatzes aus der Vorlesung (dort am Beispiel  $flatten \Rightarrow flattenCat$ ) für die folgende Funktion:

$$\begin{aligned} towers\ 0\ i\ j\ k &= [] \\ towers\ n\ i\ j\ k &= towers\ (n-1)\ i\ k\ j \ ++\ [(i,j)] \ ++\ towers\ (n-1)\ k\ j\ i \end{aligned}$$

eine Variante her, welche die durch wiederholte Verwendung von  $++$  verursachte Ineffizienz vermeidet. Geben Sie alle Zwischenschritte der Herleitung an.

**Aufgabe 35** (einzureichen über eCampus, [6P]).

Entfernen Sie das Zwischenergebnis in der Komposition  $sum\ (downFrom\ n)$ , wobei:

$$\begin{aligned} downFrom &:: Int \rightarrow [Int] \\ downFrom\ 0 &= [] \\ downFrom\ n \mid n > 0 &= n : downFrom\ (n-1) \\ sum &:: [Int] \rightarrow Int \\ sum\ [] &= 0 \\ sum\ (x : xs) &= x + sum\ xs \end{aligned}$$

Gehen Sie analog zur Vorlesung (Optimierung von  $concat\ (map\ f\ xs)$  auf „explizitem Weg“, also nicht via  $foldr$ ) vor und geben Sie alle Zwischenschritte der Herleitung an.

**Aufgabe 36** (einzureichen über eCampus, [8P]).

Beweisen Sie für

$$\mathbf{data\ BinTree\ } a = \mathbf{Empty} \mid \mathbf{Node\ (BinTree\ } a) \ a \ (\mathbf{BinTree\ } a)$$

und die Funktion  $tfold :: (b \rightarrow a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow \mathbf{BinTree\ } a \rightarrow b$  aus der Vorlesung folgende zur  $foldr$ -Fusionsregel analoge Regel per Induktion als korrekt:

$$\begin{aligned} h\ k_1 &= k_3 \wedge \forall x, y, z. h\ (f_1\ x\ y\ z) = f_3\ (h\ x)\ y\ (h\ z) \\ \Rightarrow h \cdot tfold\ f_1\ k_1 &= tfold\ f_3\ k_3 \end{aligned}$$

---

<sup>1</sup>Bei Fragen wenden Sie sich bitte via E-Mail an Janis Voigtländer (jv@informatik.uni-bonn.de).