



**Einführung in die Informatik II**

Univ.-Prof. Dr. Andrey Rybalchenko, A. Herz, K. Apinis

Dieses Blatt behandelt Kapitel 10.5 - 10.6 aus dem Buch zur Vorlesung.

**Aufgabe 10.14** Sei die folgende Prozedur gegeben:

$$\begin{aligned} p : \mathbb{Z}^2 &\rightarrow \mathbb{Z} \\ p(x, y) &= 0 && \text{für } x > y \\ p(x, y) &= x + p(x + 1, y) && \text{für } x \leq y \end{aligned}$$

- Geben Sie eine natürliche Terminierungsfunktion für  $p$  an.
- Zeigen Sie durch Induktion:

$$\forall (x, y) \in \mathbb{Z}^2, x \leq y : p(x, y) = p(x, y - 1) + y$$

**Aufgabe (foldr)** Gegeben sei ein Funktion  $f = \lambda(x, xs) \in X \times \mathcal{L}(X).x :: xs$  und ein Prozedur  $foldr$ :

$$\begin{aligned} foldr &: (A \times B \rightarrow B) \times B \times \mathcal{L}(A) \rightarrow B \\ foldr(f, s, nil) &= s \\ foldr(f, s, x :: xs) &= f(x, foldr(f, s, xs)) \end{aligned}$$

Zeigen sie dass

$$\forall xs \in \mathcal{L}(X) : foldr(f, nil, xs) = xs$$

**Aufgabe 10.17**

$$@ : \mathcal{L}(X) \times \mathcal{L}(X) \rightarrow \mathcal{L}(X)$$

Konkatenation

$$nil @ ys = ys(x :: xr) @ ys = x :: (xr @ ys)$$

$$rev : \mathcal{L}(X) \rightarrow \mathcal{L}(X)$$

Reversion

$$rev \ nil = \ nil$$

$$rev \ (x :: xr) = (rev \ xr) @ [x]$$

Beweisen Sie mit struktureller Induktion, dass für alle Listen  $xs, ys \in \mathcal{L}(X)$  gilt:

- $xs @ nil = xs$
- $rev \ (xs @ ys) = rev \ ys @ rev \ xs$
- $rev \ (rev \ xs) = xs$

**Aufgabe 10.19** Listen lassen sich mit einer endrekursiven Prozedur reversieren, die die folgende Funktion berechnet:

$$\begin{aligned} rev_i &\in \mathcal{L}(X) \rightarrow \mathcal{L}(X) \rightarrow \mathcal{L}(X) \\ rev_i \ xs \ ys &= (rev \ ys) @ xs \end{aligned}$$

Konstruieren Sie eine endrekursive Prozedur, die die Funktion  $rev_i$  berechnet und beweisen Sie die Korrektheit Ihrer Prozedur. Verwenden Sie dabei die Assoziativität der Konkatenation (Proposition 10.5).