

Aufgabe 4: Vollständige Induktion

Sie dürfen im Folgenden davon ausgehen, dass keinerlei Under- oder Overflows auftreten.

Gegeben sei folgende rekursive Methode für $n \geq 0$:

```
1 long sumOfSquares (long n) {  
2     if (n == 0)  
3         return 0;  
4     else  
5         return n * n + sumOfSquares(n - 1);  
6 }
```

(a) Beweisen Sie formal mittels vollständiger Induktion:

$$\forall n \in \mathbb{N} : \text{sumOfSquares}(n) = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

Sei $f(n) : \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$

Induktionsanfang — Beweise, dass $A(1)$ eine wahre Aussage ist. —

Für $n = 0$ gilt:

$$\text{sumOfSquares}(0) \stackrel{!}{=} 0 = f(0)$$

Induktionsvoraussetzung — Die Aussage $A(k)$ ist wahr für ein beliebiges $k \in \mathbb{N}$. —

Für ein festes $n \in \mathbb{N}$ gelte:

$$\text{sumOfSquares}(0) = f(n)$$

Induktionsschritt — Beweise, dass wenn $A(n = k)$ wahr ist, auch $A(n = k + 1)$ wahr sein muss. —

$$n \rightarrow n + 1$$

$$\text{sumOfSquares}(n+1) \stackrel{\text{else}}{=}$$

$$(n+1) * (n+1) * \text{sumOfSquares}(n) \stackrel{\text{I.H.}}{=}$$

$$(n+1) \cdot (n+1) + f(n)$$

$$(n+1)^2 + \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\frac{6(n+1)^2}{6} + \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\frac{6(n+1)^2 + n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\frac{(n+1) \cdot (6(n+1) + n(2n+1))}{6}$$

$$\frac{(n+1) \cdot (6n+6+2n^2+n)}{6}$$

$$\frac{(n+1) \cdot (2n^2 + 7n + 6)}{6} - \frac{(n+1) \cdot (n+2)(2n+3)}{6}$$

$$\text{Neben } 2n^2 + 7n + 6 = (n+2)(2n+3) = n \cdot 2n + 2 \cdot 2n + 3 \cdot n + 2 \cdot 6$$

- (b) Beweisen Sie die Terminierung von `sumOfSquares(n)` für alle $n \geq 0$.

Sei $T(n) = n$. Die Funktion $T(n)$ ist offenbar ganzzahlig. In jedem Rekursionsschritt wird n um eins verringert, somit ist $T(n)$ streng monoton fallend. Durch die Abbruchbedingung `n==0` ist $T(n)$ insbesondere nach unten beschränkt. Somit ist T eine gültige Terminierungsfunktion.