



## 2. Übungsblatt zu Grundzüge von Algorithmen und Datenstrukturen, WS 15/16

Prof. Markus Bläser

<http://www-cc.cs.uni-saarland.de/course/50/>

---

Abgabe: 5. November 2015, 12:00 Uhr

---

**Aufgabe 2.1** In der Vorlesung Programmierung 1 haben sie Insertion-Sort kennengelernt. In dieser Aufgabe sollen sie nun Insertion-Sort in Pseudo-Code formulieren und analysieren.

- Geben sie dazu eine Methode  $\text{Insert}(i, a[1..n])$  an.  $\text{Insert}(i, a[1..n])$  nimmt an, dass  $a[n - i + 1..n]$  bereits sortiert ist. Nach Aufruf von  $\text{Insert}(i, a[1..n])$  soll  $a[n - i..n]$  sortiert sein.
- Formulieren sie nun Insertion-Sort unter Verwendung von  $\text{Insert}$ .
- Formulieren sie eine Invariante für die Schleife von Insertion-Sort und beweisen sie damit die Korrektheit von Insertion-Sort. Sie dürfen annehmen, dass  $\text{Insert}$  korrekt arbeitet.
- Schätzen sie die Laufzeit von Insertion-Sort ab.

**Aufgabe 2.2** Die Lukas-Zahlen  $(L_n)$ ,  $n \geq 0$ , werden definiert als  $L_0 = 2$ ,  $L_1 = 1$  und  $L_{n+1} = L_n + L_{n-1}$  für  $n \geq 1$ . Überlegen Sie sich, wie man mittels  $O(\log n)$  arithmetischen Operationen die Lukas-Zahl  $L_n$  ausrechnen kann. Erlaubt sind in dieser Aufgabe nur Operationen mit *ganzen* Zahlen. Die Variablen Ihres Algorithmus dürfen Werte bis zu  $2^{O(n)}$  beinhalten. (Insbesondere passt also die  $n$ -te Lukas-Zahl in eine einzelne Variable.)

- Aufgabe 2.3**
- Entwerfen Sie einen Algorithmus, der gegeben zwei Arrays  $a[1..n]$  und  $b[1..n]$  entscheidet, ob das eine Array eine Permutation des anderen Arrays ist, d.h. ob es eine Permutation  $\pi \in S_n$  gibt, so dass  $a[i] = b[\pi(i)]$  für alle  $1 \leq i \leq n$  gilt. Die Laufzeit Ihres Algorithmus sollte  $o(n^2)$  sein.
  - Erweitern Sie den Algorithmus so, dass er zusätzlich eine solche Permutation  $\pi$  findet.