



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

Prof. Markus Bläser

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

---

Abgabe: 12. November 2015, 12:00 Uhr

---

**Aufgabe 3.1** Ein Array  $a[1..n]$  heißt  $k$ -approximativ sortiert, falls für alle  $1 \leq i \leq n - k$  gilt:

$$\sum_{j=i}^{i+k-1} a[j] \leq \sum_{j=i+1}^{i+k} a[j].$$

- Was bedeutet es, wenn ein Array 1-approximativ sortiert ist?
- Zeigen Sie:  $a$  ist  $k$ -approximativ sortiert genau dann wenn  $a[i] \leq a[i + k]$  für alle  $1 \leq i \leq n - k$  gilt.
- Geben Sie einen Algorithmus mit Laufzeit  $O(n \log \frac{n}{k})$  an, der ein Array  $k$ -approximativ sortiert.

**Aufgabe 3.2** (Hinweis: Zu dieser Aufgabe existieren bestimmt Musterlösungen aus früheren Jahren. Die Datenstruktur ist jedoch wichtig. Machen Sie bitte die Aufgabe selbst.) Eine Prioritätswarteschlange ist eine Datenstruktur, die eine Menge  $S$  von Elementen verwaltet, von denen jedes eine bestimmte Priorität hat. Folgende Operationen muss eine Prioritätswarteschlange unterstützen:

- $\text{INSERT}(S, x)$  – fügt Element  $x$  in die Menge  $S$  ein.
- $\text{MAXIMUM}(S)$  – gibt das Element mit der höchsten Priorität zurück.
- $\text{EXTRACT-MAX}(S)$  – gibt das Element mit der höchsten Priorität zurück und entfernt es aus  $S$ .
- $\text{INCREASE-KEY}(S, x, k)$  – erhöht die Priorität des Elements  $x$  auf den neuen Wert  $k$ . Voraussetzung ist, dass  $k$  mindestens so groß wie die bisherige Priorität von  $x$  ist.

Zeigen Sie, wie man mit einem Heap eine Prioritätswarteschlange implementieren kann, so dass die obigen Operationen Laufzeit  $O(\log n)$  haben, wenn  $n = |S|$  ist.

**Aufgabe 3.3** Wir untersuchen die Laufzeit von Quicksort auf einem Array mit  $n$  Elementen.

- Nehmen Sie an, dass auf einer bestimmten Eingabe Quicksort die zu sortierenden Einträge in jedem Rekursionsschritt so aufteilt, dass der kleinere Teil mindestens  $1/10$  aller Einträge ausmacht. Zeigen Sie, dass Quicksort auf solchen Eingaben Laufzeit  $O(n \log n)$  hat.
- Geben Sie für jedes  $n$  ein Array an, so dass Quicksort (mit dem jeweils ersten Element als Pivot)  $\Theta(n^{4/3})$  Vergleiche macht.