Prof. Dr. Leif Kobbelt

Stefan Dollase, Ira Fesefeldt, Alexandra Heuschling, Gregor Kobsik

Übung 5



Aufgabe 5 (Quicksort):

12 Punkte

Sortieren Sie das folgende Array mithilfe von Quicksort. Geben Sie dazu das Array nach jeder Partition-Operation an und markieren Sie das jeweils verwendete Pivot-Element.

| 7 | 3 | 6 | 4 | 5 | 1 | 8 | 9 | 2 | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|--|--|
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |

Aufgabe 6 (Mergesort):

8 Punkte

Sortieren Sie das folgende Array mithilfe von Mergesort. Geben Sie dazu das Array nach jeder Merge-Operation an.

| 7 | 3 | 6 | 4 | 5 | 1 | 8 | 9 | 2 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |





Aufgabe 7 (Heapsort):

11 Punkte

Sortieren Sie das folgende Array mithilfe von Heapsort. Geben Sie dazu das Array nach jeder Swap-Operation an.

| 7 | 3 | 6 | 4 | 5 | 1 | 8 | 9 | 2 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |
| | | | | | | | | |





Aufgabe 8 (d-Heaps):

3 + 2 + 2 + 2 = 9 Punkte

Ein Baum mit Grad d ist ein solcher Baum, bei dem jeder Knoten v maximal d viele Kinder hat. Ein d-Heap ist ein Baum mit Grad d in dem die erweiterte Heap-Bedingung gilt, d.h. für alle Knoten v und alle deren Teilbäume $t_1 \dots t_n$ gilt $\max(t_i) \leq v$.

- **a)** Wir wollen zuerst eine Einbettung eines *d*-Heaps in das Array *A* finden. Wir wollen genauso wie bei regulären Heaps, dass wir links-vollständige Bäume mit Grad *d* in ein Array einbetten können und zwischen Einträgen im Array keine leeren Einträge sind.
 - i. Geben Sie nun eine Abbildung an, die für einen Elternknoten A[i] die Position aller ihrer Nachfolger $A[i] \dots A[k]$ in einem vollständigen Baum mit Grad d angibt.
 - ii. In welchem Eintrag müssen Sie die Wurzel speichern?
 - iii. Begründen Sie auch die Korrektheit ihrer Abbildung!
- **b)** Was ist die Höhe eines *d*-Heaps mit *n* vielen Knoten? Begründen Sie ihre Antwort!
- i. Erklären Sie, wie Sie die Methode sink aus der Vorlesung so erweitern können, dass diese auch auf d-Heaps arbeitet.
 - *ii.* Geben Sie außerdem eine Laufzeitanalyse für den Worstcase in O-Notation ihrer erweiterten Methode sink in Abhängigkeit von dem Grad des Baumes *d* und der Anzahl der Knoten im Baum *n* an.
- d) i. Erklären Sie schließlich noch, wie Sie die Methode heap_sort anpassen müssen, damit diese mit d-Heaps arbeiten können.
 - *ii.* Geben Sie auch für diese beide eine Laufzeitanalyse für den Worstcase in O-Notation in Abhängigkeit von dem Grad des Baumes *d* und der Anazhl der Knoten im Baum *n* an.