# Datenstrukturen und Algorithmen: Hausübung 6

Felix Schrader, 3053850 Jens Duffert, 2843110 Eduard Sauter, 3053470

26. November 2015

### Aufgabe 1

a)

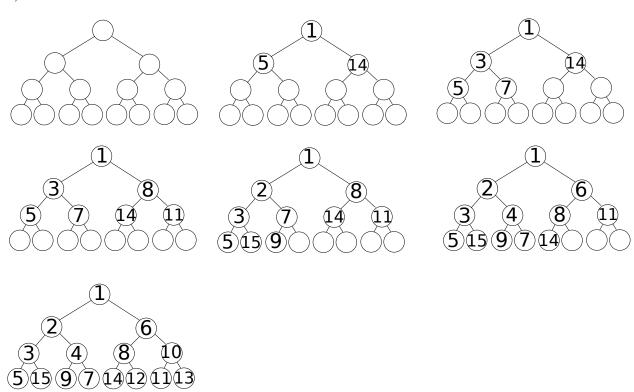


Abbildung 1: Zwischenschritte der Konstruktion des Heaps aus dem gegebenen Schlüssel

b)

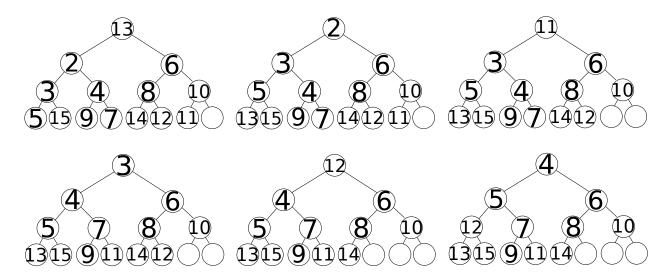


Abbildung 2: Heap nach Entfernen der Wurzel und Sortieren

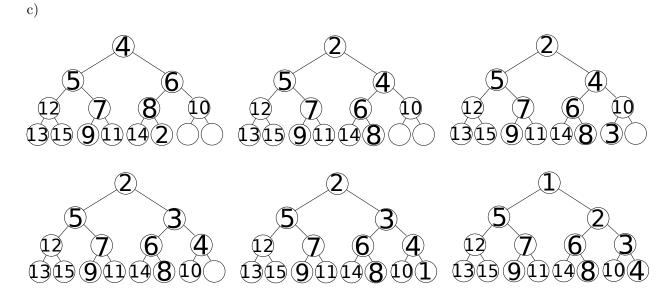


Abbildung 3: Heap nach Hinzufügen von 2, 3, 1 und Sortieren

#### Aufgabe 2

```
1
   function KnapsackGreedy(items, V) {
2
        packing_priority = new MaxHeap();
3
        for(i = 0; i < len(items); i++) {</pre>
4
            packing_priority.insert(items[i]);
5
6
7
       backpack_value = 0;
8
        item = packing_priority.delMax();
9
        volume = item.second();
10
       while (volume <= V) {</pre>
11
            backpack_value += item.third();
12
            item = packing_priority.delMax();
13
            volume += item.second();
14
15
        return backpack_value;
16
```

#### Laufzeiten der ADT Queues

	Array Unsortiert	Array Sortiert	$_{ m Heap}$
insert(x)	$\mathcal{O}(1)$	$\mathcal{O}(n)$	$\mathcal{O}(\log n)$
delMax(x)	$\mathcal{O}(n)$	$\mathcal{O}(1)$	$\mathcal{O}(\log n)$
delMin(x)	$\mathcal{O}(n)$	$\mathcal{O}(1)$	$\mathcal{O}(\log n)$

Worst-Case Laufzeiten Es sein n = len(items). Im schlimmsten Fall passen alle Elemente in den Rucksack (Ist das Wirklich so schlimm?). Zeile 4 wird in jedem Fall n mal ausgeführt. Im Worst-Case werden auch Zeilen 11 bis 13 n mal ausgeführt. Es folgt also für die Laufzeiten von KnapsackGreedy()

Array Unsortiert Array Sortiert Heap 
$$\mathcal{O}(n^2)$$
  $\mathcal{O}(n^2)$   $\mathcal{O}(n \log n)$ 

## Aufgabe 3

a) Es soll die Adjazenzliste für den Graph erstellt werden.

$$L_A\{C\}$$

$$L_B\{D, E\}$$

$$L_C\{B, E\}$$

$$L_D\{A, C\}$$

$$L_E\{\}$$

b) Es soll die Adjazenzmatrix erstellt werden. Diese sieht wie folgt aus: