

Sarah Ertel
Patrick Greher
Eugen Ljavin

1	2	3	4	Σ

Übungsblatt Nr. 3

(Abgabetermin 10.05.2018)

Aufgabe 1

a)

Algorithm 1: Insertion Sort Algorithmus

```

1 function insertionSort(toSort [ ])
2   for  $i \leftarrow 1; i < toSort.length; i \leftarrow i + 1$  do
3      $j \leftarrow i$ ;
4     while  $(j > 0) \wedge (toSort[j - 1] > toSort[j])$  do
5        $tmp \leftarrow toSort[j - 1]$ ;
6        $toSort[j-1] \leftarrow toSort[j]$ ;
7        $toSort[j] \leftarrow tmp$ ;
8        $j \leftarrow j-1$ ;
9     end
10  end
```

Algorithm 2: Minimumsuche + Austausch Algorithmus

```

1 function minimumSwapSort(toSort [ ])
2   for  $i \leftarrow 0; i < toSort.length - 1; i \leftarrow i + 1$  do
3     for  $j \leftarrow i + 1; j < toSort.length; i \leftarrow j + 1$  do
4       if  $toSort[i] > toSort[j]$  then
5          $tmp \leftarrow toSort[i]$ ;
6          $toSort[i] \leftarrow toSort[j]$ ;
7          $toSort[j] \leftarrow tmp$ ;
8       end
9     end
10  end
```

b)

c)

	Minimumsuche + Austausch Algorithmus	Insertion Sort
Vertauschungen	0	0
Vergleiche	maximal: $\frac{n^2}{2} - \frac{n}{2}$	$n - 1$

d)

$n \in \mathbb{N}$

$A = \langle n, n + 1, n + 2, \dots \rangle$

Es gibt dann $\frac{n^2}{2} - \frac{n}{2} - (n-1)$ Vergleiche (für beide Algorithmen)

e)

$n \in \mathbb{N}$

$A = \langle n, n-1, n-2, \dots \rangle$

Es gibt dann $\frac{n^2}{2} - \frac{n}{2} - (n-1)$ Vertauschungen (für beide Algorithmen)

Aufgabe 2

$A = 4, 2, 12, 10, 18, 14, 6, 16, 8$

a)

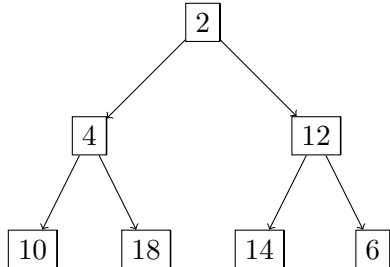
4

1) Die erste Zahl aus dem Array nehmen und als Wurzel einsetzen

2

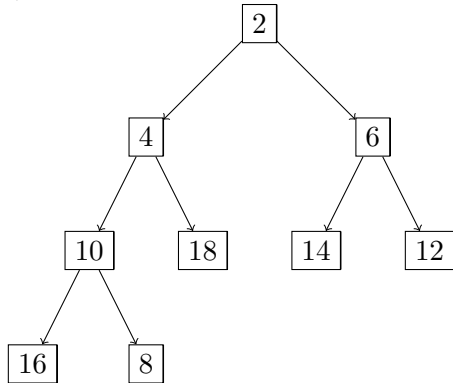
4

3) 4 und 2 vertauschen, da $2 < 4$



5) Die nächsten vier Elemente werden angefügt

(10, 18, 14 sind größer als die jeweiligen Parent Elemente)

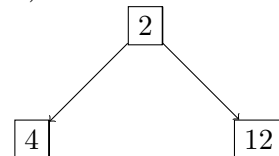


6) Die letzten beiden Elemente werden angefügt

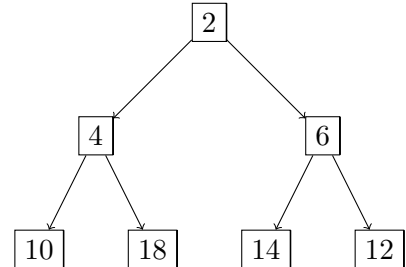
4

2

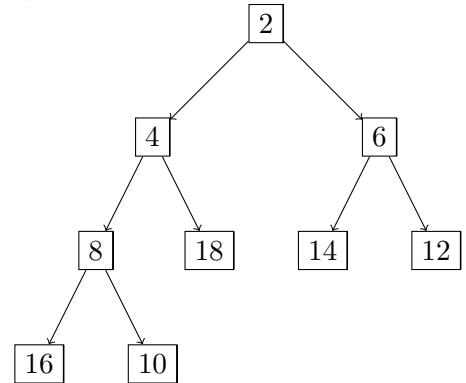
2) Die nächste Zahl aus dem Array als Child a



4) nächste Zahl als Child anfügen

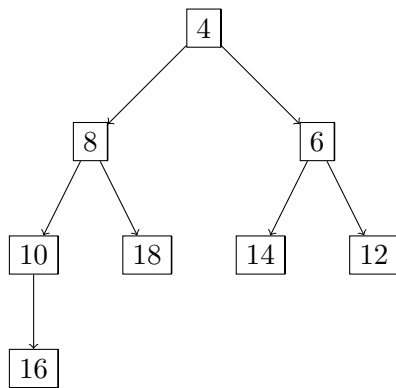


6) Da $6 < 12$ müssen die beiden Elemente vert

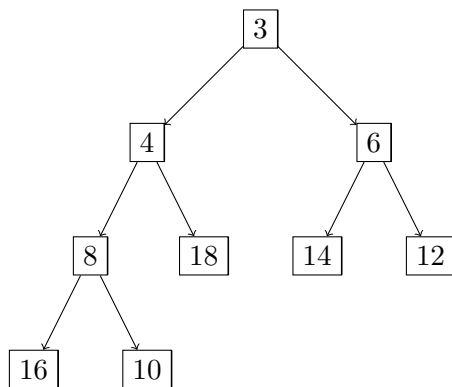


7) 8 und 10 müssen vertauscht werden

b)



c)



d)

Aufgabe 3

a)

Ein k-Heap kann wie ein Binärer-Heap als Array dargestellt werden. Die Kinderelemente eines Knotens lassen sich hierbei über den Index i^k finden. Ebenso lassen sich die

b)

Die Höhe eines k-Heaps der Größe n beträgt $\log_k(n) + 1$

c)

Aufgabe 4

a)

b)

c)