

# 1. Präsenzübungsblatt zur Vorlesung Algorithmen und Datenstrukturen (Winter 2025/26)

## Aufgabe 1 – O-Notation

Sei  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  eine Funktion. Beweisen oder widerlegen Sie folgende Behauptungen. Arbeiten Sie mit der Definition aus der Vorlesung, nicht mit Grenzwertbetrachtungen.

- a) Für  $f: n \mapsto \frac{1}{2}n - 2$  gilt  $f \in \Omega(\log_2 n)$
- b) Für  $f: n \mapsto 2^{2n}$  gilt  $f \in O(2^n)$

## Aufgabe 2 – Rekursionsgleichungen

Gegeben sei folgende Rekursionsgleichung:

$$T(n) = \begin{cases} 3T(n/4) + \sqrt{n} & \text{falls } n > 1 \\ 1 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Geben Sie eine Funktion  $g$  an, so dass  $T \in \Theta(g)$ . Nutzen Sie dazu die jeweilig angegebene Methode. Sie können davon ausgehen, dass  $n$  eine Viererpotenz ist.

- a) Nutzen Sie die Meister-Methode. Geben Sie dabei die Parameter  $a$ ,  $b$ ,  $f$ , sowie den zutreffenden Fall der Meister-Methode an.
- b) Nutzen Sie die Rekursionsbaum-Methode.
- c) Nutzen Sie vollständige Induktion, um zu zeigen, dass für

$$T(n) = \begin{cases} 4T(n/2) + n & \text{falls } n > 1 \\ 1 & \text{sonst.} \end{cases}$$

$T \in O(n^2)$  gilt.

### Aufgabe 3 – Heaps anwenden

In dieser Aufgabe soll es um MaxHeaps gehen und wie die Algorithmen aus der Vorlesung für MinHeaps auch für MaxHeaps adaptiert werden können. Gegeben sei ein Feld  $A$  von Zahlen  $A = \langle 4, 1, 7, 5, 3, 2, 10, 8, 9 \rangle$ .

- a) Wandeln Sie  $A$  in einen MaxHeap um. Benutzen Sie dazu den Algorithmus **BuildMaxHeap**, der analog zu **BuildMinHeap** aus der Vorlesung definiert ist. Geben Sie jeweils in jedem Schritt das Ergebnis von **MaxHeapify** (analog zu **MinHeapify** definiert) an.
- b) Rufen Sie **IncreaseKey**(9, 12) auf folgendem MaxHeap auf  $\langle 11, 10, 8, 7, 6, 3, 5, 2, 0, 1, 4 \rangle$ , wobei **IncreaseKey** der korrespondierende Algorithmus zu **DecreaseKey** aus der Vorlesung ist.

### Aufgabe 4 – Quadratsumme

Zeigen Sie mittels vollständiger Induktion, dass folgende Gleichung für alle natürlichen Zahlen  $n \geq 1$  gilt:

$$\sum_{i=1}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

---

Diese Aufgaben werden eventuell gemeinsam in den Übungen am 11. und 12. November 2025 gelöst. Sie brauchen Sie nicht vorher zu lösen und auch nicht abzugeben.