## DHBW MANNHEIM

### 2. Semester Cyber Security

# Algorithmen und Komplexität

 $N.W. \ \mathcal{E} \ J.T$ 

#### Eigenschaften der Groß-O-Notation

- 1. Geben Sie die Definition der  $\mathcal{O}$ -Notation an.
- 2. Es sei  $f \in \mathcal{O}(h_1)$  und  $g \in \mathcal{O}(h_2)$ . Zeigen Sie, dass  $f \cdot g \in \mathcal{O}(h_1 \cdot h_2)$  gilt.
- 3. Beweisen Sie, dass für alle  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{R}_+$  gilt, dass  $f \in \mathcal{O}(f)$ .
- 4. Beweisen Sie, dass für  $f, g : \mathbb{N} \to \mathbb{R}_+$  und  $d \in \mathbb{R}_+$  gilt, dass  $g \in \mathcal{O}(f) \to d \cdot g \in \mathcal{O}(f)$ .
- 5. Beweisen Sie, dass für  $f, g, h : \mathbb{N} \to \mathbb{R}_+$  gilt, dass  $f \in \mathcal{O}(h) \land g \in \mathcal{O}(h) \to f + g \in \mathcal{O}(h)$ .
- 6. Beweisen Sie, dass für  $f, g, h : \mathbb{N} \to \mathbb{R}_+$  gilt, dass  $f \in \mathcal{O}(g) \land g \in \mathcal{O}(h) \to f \in \mathcal{O}(h)$ .
- 7. Angenommen  $f,\;g,\;h:\mathbb{N}\to\mathbb{R}_+.$  Außerdem wird angenommen, dass der Grenzwert von

$$\lim_{n\to\infty}\frac{f(n)}{g(n)}$$

existiert. Beweisen sie, dass dann auch  $f \in \mathcal{O}(g)$  gilt.

8. Es seien  $f, g \in \mathbb{R}_+$ . Geben Sie die Definition  $f \sim g$  an.

#### Groß-O-Notation

- 1. Zeigen Sie, dass  $n^2 \in \mathcal{O}(2^n)$  ist.
- 2. Zeigen Sie auch, dass  $n^3 \in \mathcal{O}(2^n)$  gilt.
- 3. Zeigen Sie:  $\log_2(n) \in \mathcal{O}(\ln(n+1))$
- 4. Zeigen Sie, dass  $\ln^2(n) \in \mathcal{O}(\sqrt{n})$  gilt.
- 5. Versuchen Sie zu zeigen, dass  $n^{\alpha} \in \mathcal{O}(2^n)$ , wenn angenommen werden kann, dass  $\alpha \in \mathbb{N}$  vorausgesetzt ist.

#### Rekurrenzgleichungen

Lösen Sie folgende Rekurrenzgleichungen:

- 1.  $x_{n+2} = x_{n+1} + x_n$  für welche gilt:  $x_0 = 0$  und  $x_1 = 1$
- 2.  $x_{n+2} = 4 \cdot x_{n+1} 4 \cdot x_n + 1$  für welche gilt:  $x_0 = 1$  und  $x_1 = 3$
- 3.  $a_{n+2} = \frac{1}{6} \cdot a_{n+1} + \frac{1}{6} \cdot a_n$  für welche gilt:  $a_0 = 0$  und  $a_1 = \frac{5}{6}$
- 4.  $a_{n+2} = -\frac{1}{2} \cdot a_{n+1} + \frac{1}{2} \cdot a_n$  für welche gilt:  $a_0 = 2$  und  $a_1 = 1$
- 5.  $a_{n+2}=a_{n+1}+2\cdot a_n+1$  für welche gilt:  $a_0=0$  und  $a_1=-\frac{1}{2}$
- 6.  $a_{n+2}=a_n+2$  für welche gilt:  $a_0=2$  und  $a_1=1$
- 7.  $a_{n+2} = 2 \cdot a_n a_{n+1}$  für welche gilt:  $a_0 = 0$  und  $a_0 = 3$
- 8.  $a_{n+2} = 7 \cdot a_{n+1} 10 \cdot a_n$  für welche gilt:  $a_0 = 0$  und  $a_0 = 3$
- 9.  $a_{n+1} = 2^n \cdot a_n$  für welche gilt:  $a_1 = 1$
- 10. Stellen Sie mit dem Ansatz  $a_k := f(2^k)$  eine Rekurrenzgleichung auf und lösen Sie diese.

$$f(n) = 2 \cdot f(n \setminus 2) + \log_2(n)$$

Es gelten folgende Anfangsbedingungen:  $a_0 = 0$  und  $a_1 = 1$ 

#### Master Theorem

- 1. Geben Sie die Definition des Master-Theorems an.
- 2. Schätzen Sie mit Hilfe des Master-Theorems die Komplexität von f<br/> ab.  $f(n) = 2 \cdot f(n \backslash 2) + n$
- 3. Schätzen Sie  $g(n) = 4 \cdot g(n \setminus 3) + (\frac{2}{3})^2 \cdot n$  mit Hilfe des Master-Theorems ab
- 4. Schätzen Sie  $g(n) = 4 \cdot g(n \setminus 5) + (\frac{3}{2})^3 \cdot n^2$  mit Hilfe des Master-Theorems ab.
- 5. Schätzen Sie  $g(n) = 4 \cdot g(n \setminus 3) + 2 \cdot n^{\log_3(4)} + n$  mit Hilfe des Master-Theorems ab.

- 1. Geben Sie die Gleichung an, mit der wir Merge Sort definiert haben. Alternativ ist auch der Pythoncode von Merge Sort akzeptabel.
- 2. Wir haben die Funktion, die für zwei sortierte Listen  $L_1, L_2$  berechnet, wie viele Vergleichsoperationen beim Aufruf von  $merge(L_1, L_2)$  geschehen, mit cmpCount bezeichnet. Geben Sie die Ungleichung an, die wir für das Verhältnis zwischen  $\#L_1, \#L_2$  und  $cmpCount(L_1, L_2)$  aufgestellt haben.
- 3. Schätzen Sie mit Hilfe des Master-Theorems die Komplexität von MergeSort ab.

### ${\bf Sortier problem}$

- 1. Definieren Sie:
  - (a) Partielle Ordnung
  - (b) Lineare Ordnung
  - (c) Quasiordnung
  - (d) Totale-Quasiordnung
- 2. Geben Sie die Definition des Sortierproblems an.

#### Sortieralgorithmen

- 1. Insertion Sort
  - (a) Formale Defintion
  - (b) Implementierung
  - (c) Komplexität
- 2. Selection Sort
  - (a) Formale Defintion
  - (b) Implementierung
  - (c) Komplexität
- 3. Merge Sort
  - (a) Formale Defintion
  - (b) Implementierung
  - (c) Komplexität
  - (d) Komplexität im Master-Theorem
- 4. Quicksort
  - (a) Formale Defintion
  - (b) Implementierung
  - (c) Komplexität
- 5. Counting Sort
  - (a) Formale Defintion mit allen Phasen
  - (b) Implementierung
  - (c) Komplexität
- 6. Radix Sort
  - (a) Vorgehensweise
  - (b) Implementierung
- 7. Heapsort
  - (a) Formale Defintion
  - (b) Implementierung
  - (c) Komplexität

#### ADTs + Set und Maps

- 1. Geben Sie die formale Definition von ADTs an.
- 2. Geben Sie die formale Definition des ADT Stack an.
- 3. Beschreiben Sie welche Aufgabe ein Generator in einem ADT übernimmt.
- 4. Beschreiben Sie den Shunting-Yard-Algorithmus.
- 5. Geben Sie die formale Definition des ADT Map an.
- 6. Was haben geordnete Binärbäume, AVL Bäume, Tries und co. miteinander zu tun, was verbindet sie?
- 7. Geben Sie die formale Definition und die Komplexität von geordneten Binärbäumen an.
- Geben Sie die formale Definition und die Komplexität von AVL Bäumen an.
- 9. Geben Sie die formale Definition und die Komplexität von Tries an.
- 10. Beschreiben Sie, was eine Prioritätswarteschlange ist.
- 11. Geben Sie die formale Definition von Prioritätswarteschlangen an.
- 12. Geben Sie die formale Definition und die Komplexität des Heaps an.