

- 1.1 Du kannst aufgrund des Zitats aus dem Buch von R. Sedgewick und K. Wayne beschreiben, was ein Algorithmus ist.
- 1.2 Du kannst aufgrund der obigen Algorithmusdefinition beurteilen, ob es sich bei einer Problemlösungsbeschreibung um einen Algorithmus handelt.
- 2.1 Du kennst die korrekte englische Übersetzung und die entsprechenden Abkürzung für den grössten gemeinsamen Teiler.
- 2.2 Du kannst mit der klassischen Version des euklidischen Algorithmus den ggT zweier Zahlen schrittweise gemäss dem im Unterricht behandelten Verfahren berechnen.
- 2.3 Du kannst an einem Beispiel erklären, warum beim klassischen euklidischen Algorithmus keines der beiden Argumente negativ sein darf.
- 2.4 Du kannst den klassischen euklidischen Algorithmus in Python implementieren.
- 2.5 Du kannst den zentralen Nachteil des klassischen euklidischen Algorithmus beschreiben, der seine Effizienz reduziert und ein Beispiel angeben, wo dieser Nachteil gut sichtbar wird.
- 2.6 Du kannst mit der modernen Version des euklidischen Algorithmus den ggT von zwei Zahlen schrittweise berechnen.
- 2.7 Du kannst den modernen euklidischen Algorithmus in Python implementieren.
- 2.8 Du kannst den Worst Case beschreiben, bei dem sowohl der klassische als auch der moderne Algorithmus ein Maximum an Verarbeitungsschritten durchführen muss.
- 2.9 Du kannst die ersten 10 Werte der Fibonacci-Folge notieren.
- 3.1 Du weisst, dass die Laufzeitkomplexität ein Hilfsmittel ist, das die Komplexität eines Algorithmus' unabhängig von der Hardware und der Programmiersprache als Funktion der Anzahl n der Eingabedaten darstellt.
- 3.2 Du verstehst die Big-Oh-Notation und kannst solche Ausdrücke vereinfachen.
- 3.3 Du kennst von folgenden Algorithmen die Laufzeitkomplexität:
 - Einen Wert in eine Liste schreiben, bzw. aus einer Liste lesen: $O(1)$
 - Einen Wert in einer sortierten Liste suchen: $O(\log n)$
 - Einen Wert in einer unsortierten Liste suchen: $O(n)$
 - „Schnelle“ Sortieralgorithmen (Mergesort): $O(n \cdot \log n)$
 - „Naive“ Sortieralgorithmen (Gnomesort, Insertionsort, Selectionsort, ...): $O(n^2)$
 - Travelling Salesman Problem: $O(n!)$
- 3.4 Du kannst den Zeitbedarf von Algorithmen mit bekanntem $O(f(n))$ abschätzen, wenn man die Eingabegrösse n verändert.
- 3.5 Du kannst angeben, welche Laufzeitkomplexitäten *nicht handhabbar* sind; d. h. für grosse n nicht mehr praktisch berechenbar sind.
- 3.6 Du kannst die Laufzeitkomplexität einzelner Teile von Python-Codefragmenten abschätzen und so ihre Laufzeitkomplexität bestimmen.