

## 2 - Lösen von Rekurrenzgleichungen

1. Vereinfachen Sie, mit Hilfe der gewöhnlichen Rechenregeln für den Logarithmus und für das Potenzieren, den Ausdruck  $2^{\log_4 n}$  so weit wie möglich.
2. Lösen Sie folgende Bildungsvorschrift mit Hilfe der Iterationsmethode:

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = n + 3 \cdot T\left(\frac{n}{4}\right), \text{ für } n = 4^k, k \in \mathbb{N}$$

3. Der Algorithmus Mergesort, welcher zum Sortieren von Listen verwendet wird, arbeitet mit folgendem Zeitaufwand:

$$T(0) = 1$$

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = 2 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \mathcal{O}(n)$$

Lösen Sie diese Vorschrift mit Hilfe der Meistermethode auf.

4. Nehmen wir an, ein Algorithmus löst ein Problem der Größe  $n$ , indem er es rekursiv in höchstens  $A \cdot \sqrt{n}$  Zeit auf zwei Probleme der gleichen Art der Größe jeweils  $\frac{n}{4}$  zurückführt. Geben Sie die Laufzeit  $T(n)$  explizit an.
5. Für die Berechnung der Fibonacci Zahlen lässt sich für die Rechenzeit folgende rekursive Vorschrift aufstellen:

$$T(0) = 1$$

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = T(n-1) + T(n-2) + 1$$

Geben Sie unter Verwendung der  $\mathcal{O}$ -Notation einen rekursionfreien Ausdruck für  $T(n)$  an.