

Aufgabe 2

(O-Notation) [20 PUNKTE]

Beweisen Sie die folgenden Aussagen:

(a) Sei $f(n) = 2 \cdot n^2 + 3 \cdot n + 4 \cdot (\log_2 n) + 7$. Dann gilt $f \in O(n^2)$.

(b) Sei $f(n) = 4^n$. Dann gilt nicht $f \in O(2^n)$.

(c) Sei $f(n) = (n+1)!$ (d. h. die Fakultät von $n+1$). Dann gilt $f \in O(n^n)$.

z. B. $5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 \cdot 5^5$

(d) Sei $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ definiert durch die folgende Rekursionsgleichung:

Exkurs: Master-Theorem

$$T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$$

a = Anzahl der Unterprobleme in der Rekursion

$\frac{1}{b}$ = Teil des Originalproblems, welches wiederum durch alle Unterprobleme repräsentiert wird

$f(n)$ = Kosten (Aufwand, Nebenkosten), die durch die Division des Problems und die Kombination der Teillösungen entstehen

Dann gilt:

1. Fall: $T(n) \in \Theta(n^{\log_b a})$

falls $f(n) \in O(n^{\log_b a - \epsilon})$ für $\epsilon > 0$

2. Fall: $T(n) \in \Theta(n^{\log_b a} \cdot \log n)$

falls $f(n) \in \Theta(n^{\log_b a})$

3. Fall: $T(n) \in \Theta(f(n))$

falls $f(n) \in \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ für $\epsilon > 0$ und
ebenfalls für ein c mit $0 < c < 1$ und alle hinreichend großen n gilt: $a \cdot f\left(\frac{n}{b}\right) \leq c \cdot f(n)$

3, für $n=1$ $f(n) = (n-1) + f(n-1)$, für $n > 1$

Dann gilt $f \in O(n^2)$.