

Die Aufgaben werden am FR, 11.5., besprochen.

1. Aufgabe: (8 Punkte)

Die Fibonacci-Zahlen f_i sind definiert vermöge

$$f_0 = 0, f_1 = 1 \text{ und } f_n = f_{n-1} + f_{n-2} \text{ für } n \geq 2$$

Eine direkte Implementierung davon ist

Algorithmus 1 : FIB

Eingabe : $n \in \mathbb{N}$

Ausgabe : f_n

if $n \leq 1$ **then**

 | return n

else

 | return FIB($n-1$) + FIB($n-2$)

1. Zeigen Sie, dass Algorithmus 1 exponentielle Laufzeit besitzt. Bestimmen Sie dazu eine untere Schranke für die Anzahl der Aufrufe von FIB bei Eingabe n .
2. Geben Sie eine alternative Implementierung von FIB an, die unter uniformem Kostenmaß lineare Laufzeit besitzt.

2. Aufgabe: (5 Punkte)

Sei $T(n)$ die Laufzeit eines Divide-and-Conquer - Algorithmus', mit

$$T(n) = T(\lfloor n/2 \rfloor) + T(\lfloor n/2 \rfloor) + 2n$$

Zeigen Sie durch Induktion, dass gilt: $T(n) = \mathcal{O}(n \log n)$.

3. Aufgabe: (6 Punkte)

Beweisen Sie die nachstehenden Laufzeitaussagen jeweils mithilfe des Master-Theorems.

1. Für $T(n) = 2T(n/4) + 1$ gilt $T(n) = \Theta(\sqrt{n})$.
2. Für $T(n) = 9T(n/3) + n$ gilt $T(n) = \Theta(n^2)$.
3. Für $T(n) = 2T(n/4) + \sqrt{n}$ gilt $T(n) = \Theta(\sqrt{n} \log n)$.

Neben den Rekursionsbeziehungen sollen nicht-triviale Anfangsbedingungen gelten, z.B. $T(n) = 1$ für $n = 1, \dots, k$, wobei bei $T(k)$ die angegebene Rekursionsgleichung das erste Mal sinnvoll angewendet werden kann.

4. Aufgabe: (9 Punkte)

Probieren Sie Ihnen vorgestellte Ansätze aus, um die wie folgt gegebenen Laufzeitaussagen in eine geschlossene Form zu überführen oder wenigstens eine einfache explizite Folge f mit $T \in \Theta(f)$ anzugeben.

1. $T(n) = T(\lfloor n/2 \rfloor) + T(\lfloor n/4 \rfloor) + 1,$

2. $T(n) = \sqrt{n} \cdot T(\lceil \sqrt{n} \rceil) + n,$

3. $T(n) = 2T(\lfloor n/2 \rfloor) + 3T(n - 2).$

Neben den Rekursionsbeziehungen sollen nicht-triviale Anfangsbedingungen gelten, konkret $T(i) = i$ für $i = 0, 1, 2, 3$. Tabellieren Sie zunächst jeweils die Folgenwerte $T(j)$ für $j = 4, \dots, 9$.