

Aufgabe 3:

Beweisen Sie folgende Aussagen mit Hilfe der Master-Methode:

1. Sei $T(1) = 1, T(n) = T(n/2) + 1$ für alle $n > 1$, dann: $T(n) = \Theta(\log n)$ (Binäre Suche)
2. Sei $T(1) = 1, T(n) = 3T(n/4) + n \log n$ für alle $n > 1$, dann: $T(n) = \Theta(n \log n)$
3. Sei $T(1) = 1, T(n) = 7T(n/2) + n^2$ für alle $n > 1$, dann: $T(n) = \Theta(n^{2,81})$

$$1) T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + 1$$

$$\hookrightarrow a=1 \quad b=2 \quad \text{es gilt } \log_b a = \log_2 1 = 0$$

$$2. \text{ Fall } f(n) = \Theta(n^{\log_b a}) = \Theta(1) \quad \checkmark$$

$$\hookrightarrow T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n) = \Theta(n^0 \log n) = \Theta(\log n) \quad \checkmark$$

$$2) T(n) = 3T\left(\frac{n}{4}\right) + n \log n$$

$$a=3 \quad b=4 \rightarrow \log_4 3 = 0,792 \quad \text{---}$$

$$\text{Fall 3: } f(n) = \Theta(n^{\log_b a}) + n \log n = \Theta(n^{\log_4 3})$$

Keine Obere Schranke weil < 1

$$\text{Untere Schranke, da } a f\left(\frac{n}{b}\right) \leq c f(n)$$

$$T(n) = \Theta(n \log n) \quad 3f\left(\frac{n}{4}\right) \leq n \log n \cdot f(n)$$

Aufgabe 3:

Beweisen Sie folgende Aussagen mit Hilfe der Master-Methode:

1. Sei $T(1) = 1, T(n) = T(n/2) + 1$ für alle $n > 1$, dann: $T(n) = \Theta(\log n)$ (Binäre Suche)
2. Sei $T(1) = 1, T(n) = 3T(n/4) + n \log n$ für alle $n > 1$, dann: $T(n) = \Theta(n \log n)$
3. Sei $T(1) = 1, T(n) = 7T(n/2) + n^2$ für alle $n > 1$, dann: $T(n) = \Theta(n^{2,81})$

$$3/ \quad T(n) = 7T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2$$

$$a = 7 \quad b = 2 \quad f(n) = n^2$$

$$\text{Trivial} \quad T(n) = \Theta(n^{\log_2 7}) = \Theta(n^{2,81})$$