

Die Rekursion $T(1) = c$, $T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + t(n)$ sei zu lösen. n ist eine Potenz der Zahl $b > 1$ und $a \geq 1$, $c > 0$ gelte.

- (a) Wenn $t(n) = O(n^{(\log_b a) - \varepsilon})$ für eine Konstante $\varepsilon > 0$, dann ist $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$.
- (b) Wenn $t(n) = \Theta(n^{\log_b a})$, dann ist $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \cdot \log_b n)$.
- (c) Wenn $t(n) = \Omega(n^{(\log_b a) + \varepsilon})$ für eine Konstante $\varepsilon > 0$ und $a \cdot t\left(\frac{n}{b}\right) \leq \alpha \cdot t(n)$ für eine Konstante $\alpha < 1$, dann $T(n) = \Theta(t(n))$.

Lösung für $T(1) = \Theta(1)$, $T(n) = T(n/2) + 3 \cdot n$?

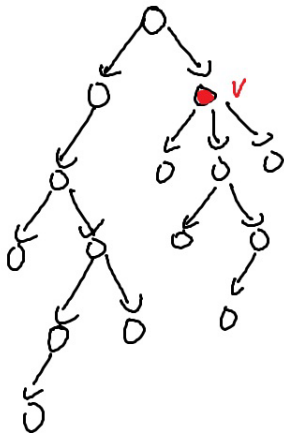
- (1) $T(n) = \Theta(n \log_2 n)$
- (2) $T(n) = \Theta(n)$
- (3) $T(n) = \Theta(n^{2/3})$
- (4) $T(n) = \Theta(n^{1/2})$
- (5) $T(n) = \Theta(\log_2 n)$

Die Rekursion $T(1) = c$, $T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + t(n)$ sei zu lösen. n ist eine Potenz der Zahl $b > 1$ und $a \geq 1$, $c > 0$ gelte.

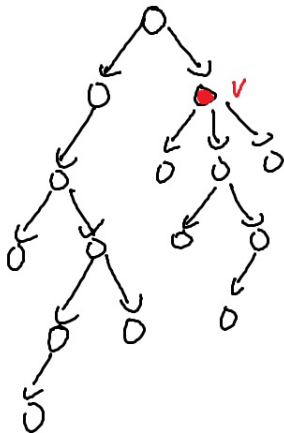
- (a) Wenn $t(n) = O(n^{(\log_b a) - \varepsilon})$ für eine Konstante $\varepsilon > 0$, dann ist $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$.
- (b) Wenn $t(n) = \Theta(n^{\log_b a})$, dann ist $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \cdot \log_b n)$.
- (c) Wenn $t(n) = \Omega(n^{(\log_b a) + \varepsilon})$ für eine Konstante $\varepsilon > 0$ und $a \cdot t\left(\frac{n}{b}\right) \leq \alpha \cdot t(n)$ für eine Konstante $\alpha < 1$, dann $T(n) = \Theta(t(n))$.

Lösung für $T(1) = \Theta(1)$, $T(n) = T(n/2) + 3 \cdot n$?

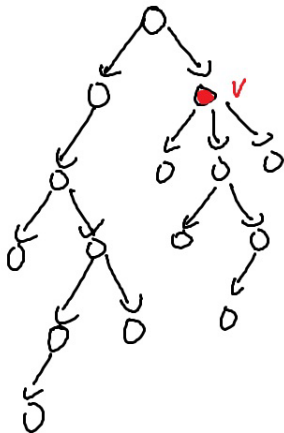
- (1) $T(n) = \Theta(n \log_2 n)$
- (2) $T(n) = \Theta(n)$ ✓
- (3) $T(n) = \Theta(n^{2/3})$
- (4) $T(n) = \Theta(n^{1/2})$
- (5) $T(n) = \Theta(\log_2 n)$



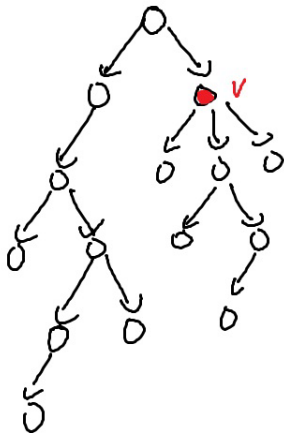
- Bestimme für Knoten v die



- Bestimme für Knoten v die Tiefe:



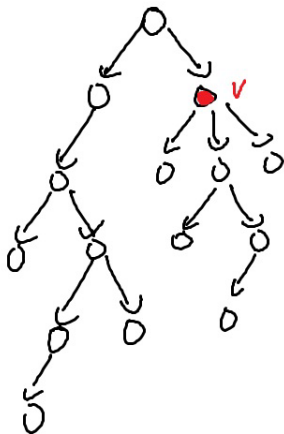
- Bestimme für Knoten v die Tiefe: 1



• Bestimme für Knoten v die

Tiefe: 1

Höhe:



- Bestimme für Knoten v die

Tiefe: 1

Höhe: 3