

18. Rekursion

Siehe handschriftliche Aufzeichnungen (Seite 3) von Marian. Danke!

Musterlösung aus dem Tutorium 10.11.2014

$$T(n) = T(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 2$$

a) $n = 3 * 2^k$

$$\begin{aligned} T(n) &= T(3 * 2^{k-1}) = 2T(3 * 2^{k-2}) + 2 \\ &= 4T(3 * 2^{k-3}) + 2 + 4 \\ &\vdots \\ &= 2^k T(3) + 2 + 4 + \dots + 2^k \quad | \text{ geometrische Reihe...} \\ &= 3 * 2^k + \frac{2^{k+1} - 1}{2 - 1} - 1 \\ &= 5 * 2^k - 2 = \frac{5}{3}(n) - 2 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} T(3) &= T(1) + T(2) + 2 \\ &= 0 + 1 + 2 \\ &= 3 \end{aligned}$$

a) (alternativ) Wertebereich verschieben

$$\begin{aligned} T(n) &= T(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 2 \quad | + 2 \\ \underbrace{T(n) + 2}_{s(n)} &= \underbrace{T(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + 2}_{s(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor)} + \underbrace{T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 2}_{s(\lceil \frac{n}{2} \rceil)} \end{aligned}$$

$$s(n) = s(3 * 2^k) = s(3) 2^k = 5 * 2^k$$

$$T(n) = s(n) - 2 = 5 * 2^k - 2 = \frac{5}{3} * n - 2$$

$$s(3) = T(3) + 2 = 5$$

b) z.z.: $1 \leq T(n) - T(n-1) \leq 2$

Beweis per Ind.:

$$\text{Basis: } T(2) - T(1) = 1$$

$$(< n) \rightarrow n \quad T(n) - T(n-1)$$

$$\text{Fall 1: } n = 2l$$

(Gerade)

$$\begin{aligned} \Rightarrow T(n) - T(n-1) &= T(2l) - T(2l-1) \\ &= T(l) + T(l) + 2 = [T(l) + T(l-1) + 2] \\ &= [T(l) - T(l-1)] \underbrace{\in}_{\text{nach I.V.}} \{1, 2\} \end{aligned}$$

$$\text{Fall 2: } n = 2l + 1$$

(analog)

c) Idee: siehe Diagramm im Skript. Auf der x-Achse sind 2^k Schritte zwischen $2 * 2^k$ und $3 * 2^k$ und auf der y-Achse $2 * 2^k$ Schritte zwischen $3 * 2^k$ und $3 * 2^k$

d) z.z. $T(n) = \frac{5}{3}$

Möglichkeit 1 mit Ind.: z.z.: $T(n) \leq \frac{5}{3} - 2 \quad n \geq 3$

Wichtig: Eine stärkere Aussage kann manchmal eher gelingen per Induktion zu gelingen, als eine schwächere. Weil auch eine stärkere Induktionsvoraussetzung benutzt werden kann beim Induktionsschritt.

Versuch $T(n) \leq \frac{5}{3} * n$ direkt zu zeigen.

$$\begin{aligned} T(n) &= T(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 2 \\ &\leq \frac{5}{3}(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + \frac{5}{3}(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 2 \\ &= \frac{5}{3}(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + \lceil \frac{n}{2} \rceil) + 2 \\ &= \frac{5}{3}n + 2 \end{aligned} \quad \text{GEHT NICHT! :(}$$

Mit $T(n) \leq \frac{5}{3} * n - 2$ geht es!

$$\begin{aligned} T(n) &= T(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 2 \\ &\leq \frac{5}{3}(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) - 2 + \frac{5}{3}(\lceil \frac{n}{2} \rceil) - 2 + 2 \\ &= \frac{5}{3}(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + \lceil \frac{n}{2} \rceil) - 2 \\ &= \frac{5}{3}n - 2 \end{aligned} \quad \text{:)}$$

Möglichkeit 2: Argumentativ am Graphen erklären.

Möglichkeit 3: direkt $2 * 2^k \leq n \leq 3 * 2^k$

$$\begin{aligned} T(n) &= T(2 * 2^k) + 2(n - 2 * 2^k) \\ &= 3 * 2^k - 2 + 2n - 4 * 2^k = 2n - 2^k - 2 \\ &\leq 2 * n - \frac{1}{3}n - 2 = \frac{5}{3} * n - 2 \end{aligned}$$

19. Teilmaxima

5, 2, 19, 7, 26, 77, 56, 32

- a) mindestens eins (erste Zahl) und maximal n , wenn die Liste aufsteigend sortiert ist.
- b) Es gibt insgesamt 8 Elemente. Davon sind zwei Elemente echt kleiner als 7. Die zwei Elemente können wir streichen. o.b.d.A reicht es 6 Elemente zu betrachten und anzunehmen, dass 7 das kleinste Element ist. Daraus folgt, dass die Wahrscheinlichkeit $\frac{1}{6}$ ist. Die 7 muss immer an erster Stelle stehen!
- c) Unter den ersten 4 Elementen ist eines das größte.
An Pos 4 steht TM \Leftrightarrow Es ist das Größte unter a_1, \dots, a_n
Jede Position hat die gleiche Wahrscheinlichkeit, das größte Element unter den ersten 4 zu haben.
 $\Rightarrow \frac{1}{4}$
- d) Wahrscheinlichkeit, dass i ein Teilmaxima ist ist $\frac{1}{i}$ und dass das k größte ist $= \frac{1}{k}$
- e)

20. Verschiebung des Parameter- und Wertebereichs

- a) $A = -5$

$$\begin{aligned} f(n) &= 2f(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor) - 5 \\ g(n) &= f(n) + A \\ &= f(n) - 5 \\ &= 2f(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor) - 5 - 5 \\ &= 2(f(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor) - 5) \\ &= 2(g(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor)) \end{aligned}$$

- b) $B = 3$

$$\begin{aligned} g(n) &= 2g(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor) \\ g(n+3) &= 2g(\lfloor \frac{n+6}{2} \rfloor) \\ &= 2g(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 3) \\ \Rightarrow h(n) &= g(n+3) \\ &= 2h(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) \end{aligned}$$

(Test-)Werte berechnen...

$$\Rightarrow h(0) = g(0 + 3) = f(1) - 5 = 1$$

$$h(1) = 2h(0) = 2$$

$$h(2) = 2h(1) = 4$$

\vdots

$$h(4) = 2h(2) = 8$$

\vdots

$$h(8) = 2h(4) = 16$$

Wir raten für $h(n) = 2^{\lfloor \log_2 n + 1 \rfloor}$:

$$h(n) = 2h(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor)$$

$$2^{\lfloor \log_2 n + 1 \rfloor} = 2 * 2^{\lfloor \log_2 \lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1 \rfloor}$$

$$2^{\lfloor \log_2 n \rfloor} = 2^{\lfloor \log_2 \lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1 \rfloor} \quad \left| \log_b \frac{x}{b} = \log_b x - 1 \right.$$

$$= 2 * 2^{\lfloor \log_2 n - 1 \rfloor}$$

$$= 2^{\lfloor \log_2 n \rfloor}$$

$$\Rightarrow h(n) = 2^{\lfloor \log_2 n \rfloor}$$

Anmerkung: Wegen der ganzzahligen Basis können wir $\lfloor \log_2 \lfloor n - 1 \rfloor + 1 \rfloor$ in $\lfloor \log_2 n - 1 + 1 \rfloor$ umformen, weil die Rundung innerhalb der Rundung keinen Einfluss hat.
Formeln für

$$g(n) = h(n) - 3 = 2^{\lfloor \log_2 n \rfloor} - 3$$

$$f(n) = g(n) + 5 = h(n) + 2 = 2^{\lfloor \log_2 n \rfloor} + 2$$

c) gegeben:

$$q(n) = q(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor) + 1 \text{ (für } n > 4), q(1) = q(2) = q(3) = 1$$

Verschieben vom Wertebereich:

$$q(n) = q(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor) + 1$$

$$r(n) = q(n) + A$$

wähle $A = -1$

$$= r(\lfloor \frac{n+3}{2} \rfloor)$$

$$s(n) = r(n - B)$$

wähle $B = -3$

$$s(n) = r(n - 3)$$

$$= s(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor)$$

$s(n)$ lässt sich als folgende Formel umschreiben: $s(n) = \lfloor \frac{n}{2^n} \rfloor = \lfloor 2^{-n} * n \rfloor$

$$r(n) = \lfloor (2^{-n+3} * n + 3) \rfloor$$

$$q(n) = \lfloor (2^{-n+3} * n + 3) \rfloor + 1$$

