

Datenstrukturen und Algorithmen

Heimübung 5

Eli Kogan-Wang (7251030)
 David Noah Stamm (7249709)
 Daniel Heins (7213874)
 Tim Wolf (7269381)

23. Mai 2022

Aufgabe 1

Algorithm 1 QUICKSORT($A[1\dots n], l, r$) $O(f(n))$

1: if $p < r$ then	$\triangleright O(1)$
2: $q \leftarrow \text{Partition}(A, p, r)$	$\triangleright O(n)$
3: Quicksort($A, p, q-1$)	$\triangleright O(f(n \cdot (1 - \alpha)))$
4: Quicksort($A, q+1, r$)	$\triangleright O(f(n \cdot \alpha))$

$$f(n) = n + f(n \cdot \alpha) + f(n \cdot (1 - \alpha))$$

Da die Rekursionstiefe für $\alpha > \frac{1}{2}$ nicht fest ist können wir keine exakte geschlossene Formel angeben. Aber eine Analyse im O-Kalkül ist möglich:

$$\begin{aligned} O(f(n)) &= O(n + f(n \cdot (1 - \alpha)) + f(n \cdot \alpha)) \\ &= O(n + 2 \cdot f(n \cdot \alpha)) \quad \text{da } n \cdot (1 - \alpha) \leq n \cdot \alpha \\ &= O(n + 2 \cdot n \cdot \alpha + \dots + 2^{k-1} \cdot n \cdot \alpha^{k-1} + 2^k \cdot f(n \cdot \alpha^k)) \\ &\quad \text{für } k = \log_{\frac{1}{\alpha}}(n) \\ &= O(n + 2 \cdot n \cdot \alpha + \dots + 2^{k-1} \cdot n \cdot \alpha^{k-1}) \\ &= O(n) + O(2 \cdot n \cdot \alpha) + \dots + O(2^{k-1} \cdot n \cdot \alpha^{k-1}) \\ &= O(n) + \underbrace{O(n) + \dots + O(n)}_{k\text{-mal}} \\ &= O(k \cdot n) \\ &= O(n \cdot \log_{\frac{1}{\alpha}}(n)) \end{aligned}$$

Aufgabe 2

Nr. 2)

$$A = [6, 0, 2, 0, 7, 3, 4, 6, 1, 3, 2] \quad (\text{h} \leq k=6)$$

a)

$$C = [0, 0, 0, 0, 0, 0]$$

nur 6 Zeile

1-2

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 2 & 2 & 2 & 7 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

nur 6 Zeile

3-4

$$C = [2, 4, 6, 8, 9, 9, 7, 7]$$

Nur 7 Zeile

6-7

$$b) A = [6, 0, 2, 0, 7, 3, 4, 6, 1, 3, 2] \quad C = [2, 4, 6, 8, 9, 9, 7, 7]$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 7, 0, 1, 1 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 7, 0, 1, 1 \end{bmatrix}$$

$$C' = [2, 4, 6, 8, 9, 9, 7, 7]$$

$$A = [6, 0, 2, 0, 7, 3, 4, 6, 1, 3, 2] \quad C = [2, 4, 6, 8, 9, 9, 7, 7]$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 7, 0, 1, 1 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 9 & 9 & 7, 0, 1, 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$C' = [2, 4, 5, 8, 9, 9, 7, 7]$$

$$1 - \Gamma_1 \dots - \Gamma_6 \dots - \Gamma_{11} \dots - \Gamma_{17} \dots - \Gamma_{21} \dots - \Gamma_{24} \dots - \Gamma_{27} \dots - \Gamma_{30} \dots - \Gamma_{33} \dots - \Gamma_{36} \dots - \Gamma_{39} \dots - \Gamma_{42} \dots - \Gamma_{45} \dots - \Gamma_{48} \dots - \Gamma_{51} \dots - \Gamma_{54} \dots - \Gamma_{57} \dots - \Gamma_{60} \dots - \Gamma_{63} \dots - \Gamma_{66} \dots - \Gamma_{69} \dots - \Gamma_{72} \dots - \Gamma_{75} \dots - \Gamma_{78} \dots - \Gamma_{81} \dots - \Gamma_{84} \dots - \Gamma_{87} \dots - \Gamma_{90} \dots - \Gamma_{93} \dots - \Gamma_{96} \dots$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 0 & 12 & 0 & 1 & 13 & 4 & 6 & 1 & 1 & 12 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 9 & 9 & 10 & 11 \\ & & & 2 & & 3 & & & & & \end{bmatrix}$$

$$C' = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 7 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 1 & 0 & 1 & 2 & 0 & 1 & 7 & 1 & 3 & 4 & 6 & 1 & 1 & 3 & 1 & 2 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 9 & 4 & 10 & 11 \\ 1 & 2 & 3 \end{bmatrix}$$

$$C' = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 3 & 5 & 7 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 1 & 0 & 1 & 2 & 0 & 1 & 7 & 1 & 3 & 4 & 16 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 9 & 4 & 10 & 11 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 4 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 9 & 4 & 10 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 1 & 2 & 3 & 6 \end{bmatrix}$$

$$C' = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 3 & 5 & 7 & 9 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 1 & 0 & 1 & 2 & 0 & 1 & 3 & 1 & 4 & 1 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 9 & 4 & 10 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 6 \end{bmatrix}$$

$$C' = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 3 & 5 & 7 & 8 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 0 & 1 & 2 & 0 & 1 & 3 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{bmatrix} \quad (= [2 \ 4 \ 6 \ 8 \ 4 \ 9 \ 7])$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ & & 1 & 2 & 3 & 3 & 4 & & & 6 \end{bmatrix}$$

$$B = L \quad 1 \quad 2 \quad 3 \quad 3 \quad 4 \quad 6]$$

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 3 & 5 & 6 & 8 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 0 & 1 & 2 & 0 & 1 & 3 & 1 & 4 & 6 & 1 & 1 & 3 & 2 \end{bmatrix} \quad (= \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 2 & 3 & 3 & 4 & 6 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 2 & 5 & 6 & 8 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 0 & 1 & 2 & 1 & 0 & 7 & 1 & 3 & 4 & 6 \end{bmatrix} \quad (= \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 0 & 7 & 1 & 2 & 3 & 3 & 4 & 6 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 5 & 6 & 8 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11

$$A = \begin{bmatrix} 6, 0, 2, 0, 7, 3, 4, 6, 1, 3, 2 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 & 7 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 0 & 7 & 1 & 2 & 2 & 3 & 3 & 3 & 4 & 6 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11

$$A = \begin{bmatrix} 6, 0, 1, 2, 0, 7, 3, 4, 6, 1, 3, 2 \end{bmatrix} \quad (= [2 \ 4 \ 6 \ 8 \ 9 \ 9 \ 7])$$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 2 & 2 & 3 & 3 & 4 & 6 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 0 & 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 6 & 0 & 1 & 2 & 0 & 7 & 1 & 3 & 1 & 4 & 6 & 1 & 1 & 3 & 1 & 2 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 & 11 \end{bmatrix}$$
$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 2 & 2 & 3 & 3 & 3 & 4 & 6 & 6 \end{bmatrix}$$
$$C' = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 0 & 2 & 4 & 6 & 8 & 9 & 9 \end{bmatrix}$$

Aufgabe 3

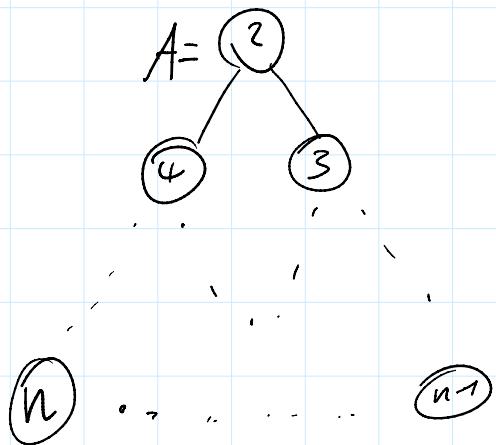
Segeben sei $A =$

```

graph TD
    A((A)) --- B((2))
    A --- C((3))
  
```



Dann Auson Algo (A): $O(1)$



A_{dauer} hat zu A_{danach} $\log(n)$ verschwendete Speicherzellen:

\Rightarrow Es sind $\mathcal{O}(\log(n))$ Speicherzugriffe geschehen.

\Rightarrow Auson Algo $\neq O(n)$



Mean kann mit

nx Heaptix

Liste

nx Awesomethgo

Heap

Sortierte Liste

$O(n \log(n))$

$O(n \cdot 1)$

$O(n \log(n))$

in $O(1)$. Hinweis ist falsch.