

3.3.

1. Abbruchbedingung: 1. Element = 0
2. oder wenn $n > 0$: $\forall i: n > i-1$
 $\hookrightarrow n$ kommt nach 0
3. oder wenn $n, m: n > n-1, m > m-1$
bisher beide gegen 0

\hookrightarrow Abbruchbedingung wird erreicht

- 3.1 1. Abbruchbedingung: 1 Element in Liste oder 0
 \rightarrow bubble sort wird mit list relativ aufgerufen.

*1 Da, da Liste wird immer mit einem Element weniger aufgerufen.

\hookrightarrow bubble sort terminiert

2. Abbruchbedingung bubble: 1 Element oder leere Liste

*2 \rightarrow bubble wird immer relativ mit der rest list aufgerufen, also 1 element weniger als vorher

\hookrightarrow terminiert

*1 + *2 \rightarrow bubble sort terminiert

3.2. minimum:

1. Abbruchbedingung: Länge Liste = 1
2. Liste verliert immer 1 Element
(Liste vorher) < (Liste ^{vorher} ~~aktuell~~ - 1)
↳ Terminiert

Loesung:

1. Abbruchbedingung ist ~~keine~~ el. erreicht x
2. ~~Liste~~ wird im rekursiven Aufruf aufgerufen mit einem Element weniger als vorher.
Liste vorher < Liste vorher - 1.
↳ irgendwann wird leere Liste, oder das gesuchte Element erreicht
↳ terminiert

2. Abbruch-
bedingung
ist leere
Liste.

schöner Text: 1. Abbruchbedingung ist ~~leere~~ Liste

2. Es wird das kleinste El. genommen und vom
rekursiert. Im rekursiven Aufruf dieses Element
gelöscht und die Liste mit gelöschtem Element
aufgerufen. Hier gilt dann Liste < Liste - 1.
~~regelmäßig~~ Abbruchbed. wird erreicht → terminiert.

$$1.1 \quad 1. \quad T_{\text{find}}^{\text{best}}(n) = \underset{\substack{\uparrow \\ 1}}{C(1)} = T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n)$$

$$\Rightarrow O(n)$$

- hängt Element vorne an die Liste

$$2. \quad T_{\text{find}}^{\text{best}}(0) = 1$$

$$T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n) = \underset{\substack{\uparrow \\ 1}}{C(1)} + T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n-1) \\ = n \cdot \underset{\substack{\uparrow \\ 1}}{C(1)} + \underset{\substack{\uparrow \\ 1}}{T_{\text{find}}^{\text{worst}}(C(n))} = n+1 = T_{\text{find}}^{\text{best}}(n)$$

$$\Rightarrow O(n)$$

- hängt Element am Ende der Liste an

$$3. \quad T_{\text{find}}^{\text{best}}(m, n) = \underbrace{C(1) + C(1) + C(1)}_{=3} = 3$$

$$T_{\text{find}}^{\text{worst}}(x, y) = 3 \cdot C(1) + T_{\text{find}}^{\text{worst}}(x-y, y) \\ = \frac{4}{3} \cdot \frac{x}{y} \quad \downarrow \text{für } x=y$$

$$\Rightarrow O(n)$$

- reduziert solange $x-y$, bis $x < y$

$$4. \quad T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n) = \frac{4}{3} \cdot \frac{n}{2} + \underset{\substack{\uparrow \\ 1}}{C(1)}$$

$$= \frac{4}{3} \cdot \frac{n}{2} + 1 = T_{\text{find}}^{\text{best}}$$

$$\Rightarrow O(n)$$

- ruft Funktion 3 mit 2 als y-Wert auf und prüft, ob diese 0 ist

$$5. T_{\text{func}}^{\text{best}}(0) = 1$$

$$\begin{aligned} T_{\text{func}}^{\text{worst}}(n) &= C_{n-1} + T_{\text{func}}^{\text{worst}}(n-1) + C_{n-1} \\ &= n \cdot C_{n-1} + n \cdot C_{n-1} + T_{\text{func}}^{\text{worst}}(n-1) \\ &= n + 2 \\ &\Rightarrow O(n) \end{aligned}$$

- verwirft die Elemente nach eingereicherter Zahl

$$6. T_{\text{func}}^{\text{best}}(0, m) = 1$$

$$T_{\text{func}}^{\text{best}}(m, 0) = 1 \quad T_{\text{func}}^{\text{best}} = 1$$

~~$T_{\text{func}}^{\text{worst}}$~~

$$\begin{aligned} T_{\text{func}}^{\text{worst}}(m, n) &= 1 + 1 + T_{\text{func}}^{\text{worst}}(m-1, n-1) \\ &= 2 + \left(\frac{n+m}{2}\right) \\ &= 2 + \frac{n}{2} + \frac{m}{2} \\ &\Rightarrow O(n) \end{aligned}$$

- bildet Tupel, bis eine Liste leer ist

$$7. T_{\text{func}}^{\text{best}}(1) = 1$$

$$\begin{aligned} T_{\text{func}}^{\text{worst}}(n) &= T_{\text{func}}^{\text{worst}}(n-1) + n \cdot C_{n-1} + n \\ &= 3n \end{aligned}$$

$$\Rightarrow O(n)$$

- gibt höchstes Element der Liste zurück

$$2. T_{\text{find}}^{\text{best}}(0) = 1$$

$$T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n) = n \cdot C_{\text{find}} + n \cdot C_{\text{find}} + T(n-1) \\ = 2n + 1$$

$$\Rightarrow O(n)$$

- löscht Element aus Liste

$$3. T_{\text{find}}^{\text{best}}(n) = 1 + 2 + T_{\text{find}}^{\text{best}}(n) + T_{\text{find}}^{\text{best}}(n) \\ = 1 + 2 + 1 + 1 \\ = 5$$

$$T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n) = 1 + \frac{C_{\text{find}} \cdot n}{2} + (T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n) + T_{\text{find}}^{\text{worst}}(n))$$

$$= \cancel{1} + (3n + 2n + 1)$$

$$= \cancel{2} 5n^2 + n$$

$$\Rightarrow O(n^2)$$

- ordnet die Liste aufsteigend

2.1 1)

a) $(n^2 + 2n + 1) \in O(n^2)$

$(n^2 + 2n + 1) \in O(n^2)$?

$O(n^2 + 2n + 1) = O(n^2) + O(2n) + O(1)$

$O(1) \in O(n^2) \checkmark, O(2n) \in O(n^2) \checkmark$

$O(2n) \in O(n^2) \Rightarrow O(2) \cdot O(n) = O(n)$

oder

$\hookrightarrow O(2) \in O(1) \in O(n)$

b) $\log(n) + n^2 + n^4 \in O(n^5)$

$O(\log(n) + n^2 + n^4) = O(\log(n)) + O(n^2) + O(n^4)$

$O(n^4) \in O(n^5) \checkmark$

$O(n^2) \in O(n^5) \checkmark$

$O(\log(n)) \in O(n) \subset O(n^5)$

$\hookrightarrow O(\log(n)) \in O(n^5)$

$\log(n) \leq c \cdot n^5$

$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log(n)}{n^5} = 0$

$\hookrightarrow O(\log(n)) \in O(n^5)$

$\hookrightarrow O(\log(n) + n^2 + n^4) \in O(n^5)$

c) $3n \cdot \log(n) + 7n \in O(n \cdot \log n)$

$3n \cdot \log(n) + 7n \leq c \cdot n \cdot \log(n) \quad | : (n \cdot \log(n))$

$\frac{3n \cdot \log(n) + 7n}{n \cdot \log(n)} \leq c$

$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(3 \log(n) + \frac{7n \log(n)}{n} \right) = \infty$

gibt es kein Element

$$d) |\sin(n)| \leq O(1)$$

da Sin nur die Werte -1 bis 1 annehmen kann, und der Betrag von \sin ist, ist es auch immer $|\sin(n)| \leq 1$

$$\hookrightarrow |\sin(n)| \in O(1)$$

$$e) 3^n \in O(2^n)$$

$$3^n \leq c \cdot 2^n$$

$$\frac{3^n}{2^n} \leq c$$

$$\left(\frac{3}{2}\right)^n \leq c$$

$$n \cdot \log\left(\frac{3}{2}\right) \leq \log(c)$$

$$n \leq \frac{\log(c)}{\log\left(\frac{3}{2}\right)}$$

$$\infty$$

$$\hookrightarrow \infty \not\leq 3^n \notin O(2^n)$$

$$f) 3^n \in 2^{O(n)}$$

$$g) 3^{O(n)} \notin 2^{O(n)}$$

$$\text{da } 3 > 2$$

$$2 \cdot 21 \leq \log n \leq \sqrt{n} \leq n \leq n \log n \leq n^2 \log n \leq n^2 \leq n^3 \leq 2^n$$