

Tutorium 1

Algorithmen I SS 14

Institut für Theoretische Informatik



- Name?
- Studiengang?
- Semester?
- ...

Folien <https://github.com/vincent23/algo1-tut-ss14>

Mail v.schuessler@gmail.com

- E-Mail an mich für Liste
- Tutorium ersetzt nicht Vorlesung oder Übung

- Jeweils Mittwoch bis Freitag der folgenden Woche ein Übungsblatt
- Abgabe zu zweit möglich
- Tutoriumsnummer groß in die rechte obere Ecke
- Pseudocode gut dokumentieren und verständlich halten
- Programmieraufgaben (später im Semester)
- Mittsemesterklausur
- Nichts verpflichtend, insgesamt 3 Bonuspunkte möglich

Best Case Meistens eher uninteressant

Average Case Am interessantesten, aber schwierig zu berechnen

Worst Case Relativ interessant und gleichzeitig einfach abschätzbar, für uns am relevantesten

Nicht verwechseln mit Ω , \mathcal{O} und Θ !

- Gilt zu Beginn
- und nach jedem Durchlauf der Schleife
- Beweis funktioniert wie bei vollständiger Induktion
- Geschickte Wahl der Invariante zum Beweis der Korrektheit

Beispiel: Maximum finden

Eingabe : Ein Array a der Länge n

Ausgabe: Index der größten Zahl in a

$\text{max_index} = -1$

$\text{max} = -\infty$

```
for  $i = 0$  to  $n - 1$  do  
  | if  $\text{max} < a[i]$  then  
  |   |  $\text{max\_index} = i$   
  |   |  $\text{max} = a[i]$   
  | end  
end
```

Eingabe : sortiertes (!) Array a der Länge n , gesuchtes Element x

Ausgabe: Index von x oder -1 , falls Element nicht gefunden wurde

```
min_index = 0
max_index = n - 1
while min_index ≤ max_index do
    mid_index = min_index + ⌊(max_index - min_index)/2⌋
    if a[mid_index] == x then
        | return mid_index
    else if a[mid_index] < x then
        | min_index = mid_index + 1
    else
        | max_index = mid_index - 1
    end
end
return -1
```


Eingabe : sortiertes (!) Array a der Länge n , gesuchtes Element x

Ausgabe: Index von x oder -1 , falls Element nicht gefunden wurde

$\text{min_index} = 0$

$\text{max_index} = n - 1$

while $\text{min_index} \leq \text{max_index}$ **do**

$\text{mid_index} = \text{min_index} + \lfloor (\text{max_index} - \text{min_index}) / 2 \rfloor$

if $a[\text{mid_index}] == x$ **then**

return mid_index

else if $a[\text{mid_index}] < x$ **then**

$\text{min_index} = \text{mid_index} + 1$

else

$\text{max_index} = \text{mid_index} - 1$

end

end

return -1

Formale Definition

$$\mathcal{O}(f(n)) = \{g(n) : \exists c > 0 : \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : g(n) \leq c \cdot f(n)\}$$

$$\Omega(f(n)) = \{g(n) : \exists c > 0 : \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : g(n) \geq c \cdot f(n)\}$$

$$\Theta(f(n)) = \mathcal{O}(f(n)) \cap \Omega(f(n))$$

$$o(f(n)) = \{g(n) : \forall c > 0 : \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : g(n) \leq c \cdot f(n)\}$$

$$\omega(f(n)) = \{g(n) : \forall c > 0 : \exists n_0 \in \mathbb{N} : \forall n \geq n_0 : g(n) \geq c \cdot f(n)\}$$

- ① $n^2 \in \mathcal{O}(n^3)$
- ② $2^n \in \mathcal{O}(3^n)$
- ③ $3n^2 + \sqrt{n} \in \mathcal{O}(n^2)$
- ④ $n! \in \mathcal{O}(n^n)$

\mathcal{O} , Ω oder Θ

- ❶ $f(n) = \log n^2; g(n) = \log n + 5$
- ❷ $f(n) = n \log n + n; g(n) = \log n$

Beweise

- ❶ $f(n) + g(n) \in \mathcal{O}(\max(f(n), g(n)))$
- ❷ Auf der Menge der asymptotisch positiven Funktionen ist

$$f \sim_{\Theta} g :\Leftrightarrow f \in \Theta(g)$$

eine Äquivalenzrelation.

Für positive Konstanten a, b, c, d , sei $n = b^k$ für ein $k \in \mathbb{N}$

$$T(n) = \begin{cases} a, & \text{falls } n = 1 \\ cn + dT(\frac{n}{b}), & \text{falls } n > 1 \end{cases}$$

Es gilt dann

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(n), & \text{falls } d < b \\ \Theta(n \log(n)), & \text{falls } d = b \\ \Theta(n^{\log_b d}), & \text{falls } d > b \end{cases}$$

- $A(1) = 1$ und für $n = 2^k, k \in \mathbb{N} : A(n) = A(n/2) + cn$
- $B(1) = 1$ und für $n = 3^k, k \in \mathbb{N} : B(n) = 4B(n/3) + 4n$
- $C(1) = 1$ und für $n = 6^k, k \in \mathbb{N} : C(n) = 3C(n/6) + n + 7$
- $D(1) = 1$ und für $n = 6^k, k \in \mathbb{N} : D(n) = 6D(n/6) + C(n)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n + 1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n + 1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n + 1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n + 1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

Wahr oder Falsch?

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n+1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n+1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n+1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n+1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

- $7n + 4 \in \mathcal{O}(n)$
- $n \log n \in \mathcal{O}(n)$
- $n(n + 1) \in \Theta(n^3)$
- $n^n + n^5 \in \Omega(n)$
- $n + n! \in \Omega(n^n)$
- $n + 10 \in o(n)$
- $\log_n n \in \mathcal{O}(1)$
- $n^2 \in \omega(n^2)$

Fragen?

