

Algorithmen I - Sommersemester 2014

Tutorium Nr. 1

Tobias Hornberger | 24. April 2014



<ロ > ← □

Der Tutor



Tobias Hornberger

- 4. Semester Informatik
- Algorithmen I vor 2 Semestern gehört
- erstes Mal Tutor

Vorschläge/Anmerkungen/Feedback ist also sehr erwünscht



Kontakt



- Email: saibot1207@googlemail.com
- Github: https://github.com/Strandtasche
- Bei Fragen per Email: Antwort an Alle Email mit Betreff "Algo1Tut" an mich schicken.

Namen



Vorstellungsrunde



Binary Search

Organisation und Übungsbetrieb



- Das Tutorium ist nicht dazu gedacht Übung/Vorlesung zu ersetzen, sondern als Ergänzung.
 - Der Besuch wird empfohlen
- Keine Frontalveranstaltung
 - Wenn Fragen auftauchen: einfach Fragen
 - Es gibt keine dummen Fragen



Organisation und Übungsbetrieb



Speziell für dieses Semester:

- Viele Feiertage fallen auf Donnerstage
- in diesen Wochen bitte andere Tutorien besuchen



Homepages



- Vorlesungshomepage:
 - http://algo2.iti.kit.edu/AlgorithmenI2014.php
 - Interessante Organisatorische Details
 - Vorlesungsfolien
 - Die Übungsblätter
 - Prof. Sanders Buch
 - Literaturliste
- Meine Folien:
 - https://github.com/Strandtasche/AlgoTutSS2014
- ILIAS: https://ilias.studium.kit.edu
- $lue{}$ Fakultät für Informatik ightarrow SS 2014 ightarrow Algorithmen I mit Übung



Übungsblätter



Das meiste wurde schon in der Vorlesung gesagt:

- 9 Tage Bearbeitungszeit: von Mittwoch bis Freitag der nächsten Woche
- Abgabe 12:45 Uhr im Kasten hier vor dem Raum (-118)
- 2er-Teams sind erlaubt
- Teamwechsel im Semester sind nicht vorgesehen, können aber in Sonderfälle mit Rücksprache durchgeführt werden
- Wichtig Wichtig: Tutoriumsnummer rechts oben groß auf die Abgabe!
- Kein Verpflichtender Übungsschein sondern Klausurbonus von 1/2/3 Punkten
- Zum ersten Mal dieses Jahr: Programmieraufgaben
 - 4 Stück, über das Semester verteilt, in Java
 - keine Klassenstrukturen sondern tatsächlich nur der Algorithmus
 - Praktomat Abgabe: Ohne Verpflichtenden Code Style
 - Dazu mehr wenn die erste Aufgabe kommt...



Pseudocode für FindMaximum



```
Beispielcode:
```

a ist ein Array von $\ensuremath{\mathbb{N}}$

```
1 int \max = -1
```

2 int maxLoc

3 for i in range(0,
$$|a|-1$$
):

4 if
$$\max < a[i]$$
:

$$max = a[i]$$

6
$$\max Loc = i$$

Binary Search

Binäre Suche



Pseudocode:

```
function(int a[], int key)
    int indexMin = 0
    int indexMax = |a| - 1
    int indexMid
 5
    while indexMax >= indexMin
         indexMid = (indexMin + indexMax) / 2
 8
 9
        if a[indexMid] = key
10
             return indexMid
11
        else if a[indexMid] < key</pre>
             indexMin = indexMid + 1
12
13
        else
             indexMax = indexMid - 1
14
15
16
    return -1
```



O-Kalkül



Bekannt aus GBI:

zum Untersuchen von Laufzeitverhalten bei Eingaben verschiedener Größen

- Best Case: Cool zu wissen, aber meistens irrelevant
- Average Case: Sehr interessant, aber unhandlich/schwer zu berechnen
- Worst Case: Hiermit beschäftigen wir uns

Bezug

Begriffe beziehen sich auf deterministische Algorithmen mit fester Eingabegröße.



Formale Definition



Formeln

- $\mathcal{O}(f(n)) = \{ g(n) : \exists c > 0 : \exists n_0 \in \mathbb{N}_+ : n \ge n_0 : g(n) \le c * f(n) \}$
- $\Omega(f(n)) = \{g(n) : \exists c > 0 : \exists n_0 \in \mathbb{N}_+ : n \ge n_0 : g(n) \ge c * f(n) \}$
- $\Theta(f(n)) = O(f(n)) \cap \Omega(f(n))$
- $o(f(n)) = \{ g(n) : \lim_{n \to \infty} \frac{g(n)}{f(n)} = 0 \}$
- $\omega(f(n)) = \{ g(n) : \lim_{n \to \infty} \frac{g(n)}{f(n)} = \infty \}$

Logarithmen mit verschiednen Basen



Bemerke:

log(n) ist immer ohne Basis angegeben. Wieso?

Basisumrechnung

$$\log_b(n) = \frac{\log_d(n)}{\log_d(d)}$$

Tobias Hornberger - Algo Tutorium Nr.1

$$\Rightarrow$$
 Ist das gleiche wie $\frac{1}{\log_d(d)} * \log_d n$



Aufgaben



- $14n^3 + 3n^2 + 7n + 15$
- 8*n* + 7
- $15n^2 + 3$
- **1500**
- -7
- n!
- n^n
- log n
- $\frac{1}{2}n^2$
- $n + n * \log n$
- 4*n* + 15*n*



Beweisaufgabe



Zeigen Sie, dass

Tobias Hornberger - Algo Tutorium Nr.1

- $\mathcal{O}(\log n) = \mathcal{O}(\log n^2)$
- $f(n) = n! \in O(n^n)$ ist

Bonusaufgabe



A ist ein Array aus \mathbb{N} , x ist ein int

```
1. for i in range(0, |4|-1):
```

4. return False

Was tut es? Laufzeit?

Schleifeninvariante?



Bis zum nächsten Mal



HI, THIS IS
YOUR SON'S SCHOOL.
WE'RE HAVING SOME
COMPUTER TROUBLE.

OH, DEAR - DID HE BREAK SOMETHING? IN A WAY-

DID YOU REALLY
NAME YOUR SON
Robert'); DROP
TABLE Students;--?
OH. YES. LITTLE
BOBBY TABLES,
WE CALL HIM.

WELL, WE'VE LOST THIS
YEAR'S STUDENT RECORDS.
I HOPE YOU'RE HAPPY.

AND I HOPE
YOU'VE LEARNED
TO SANITIZE YOUR
DATABASE INPUTS.