



# Algorithmen und Datenstrukturen

## Sommersemester 2020

### Übungsblatt 4

Abgabe: Mittwoch, 10.06.2020, 16:00 Uhr.

#### Aufgabe 1: Hashing mit offener Adressierung (10 Punkte)

Wir betrachten Hashtabellen mit offener Adressierung und zwei Methoden zur Auflösung von Kollisionen: *Lineares Sondieren* und *Doppel-Hashing*. Sei  $m$  die Größe der Hashtabelle wobei  $m$  Primzahl ist. Sei  $h_1(x) := 53 \cdot x$  und  $h_2(x) := 1 + (x \bmod (m-1))$ . Wir definieren die folgenden beiden Hashfunktionen zur Kollisionsauflösung gemäß der Vorlesung:

- Lineares Sondieren:  $h_\ell(x, i) := (h_1(x) + i) \bmod m$ .
- Doppel-Hashing:  $h_d(x, i) := (h_1(x) + i \cdot h_2(x)) \bmod m$ .

- (a) Implementieren Sie eine Hashtabelle mit den Operationen `insert` und `find` gemäß der Vorlesung und den genannten Strategien zur Kollisionsauflösung. Sie *können* dazu die Vorlage `HashTable.py` benutzen. (5 Punkte)
- (b) Erstellen Sie eine Hashtabelle der Größe  $m > 1000$  ( $m$  prim) und messen Sie die *durchschnittliche* Laufzeit für das Einfügen von  $k$  Schlüsseln für  $k \in \{\lfloor \frac{m \cdot i}{50} \rfloor \mid i = 1, \dots, 49\}$ . Wiederholen Sie das Experiment in vier Variationen: Mit linearem Sondieren bzw. Doppel-Hashing; mit  $k$  zufälligen Schlüsseln<sup>1</sup> bzw. der vorgegebenen Schlüsselmenge  $\{m \cdot i \mid i = 1, \dots, k\}$ . Stellen Sie die durchschnittlichen Laufzeiten für das Einfügen grafisch dar. Diskutieren Sie die Schaubilder in Ihren `erfahrungen.txt`<sup>2</sup>. (5 Punkte)

#### Aufgabe 2: Anwendung von Hashtabellen (10 Punkte)

Gegeben ist folgender Algorithmus:

---

**Algorithm 1** `algorithm` ▷ Input: Array  $A$  of length  $n$  with integer entries

---

```
1: for  $i = 1$  to  $n - 1$  do
2:   for  $j = 0$  to  $i - 1$  do
3:     for  $k = 0$  to  $n - 1$  do
4:       if  $|A[i] - A[j]| = A[k]$  then
5:         return true
6: return false
```

---

- (a) Beschreiben Sie, was `algorithm` berechnet und analysieren Sie die asymptotische Laufzeit. (3 Punkte)

<sup>1</sup>Zufallswerte aus  $\{0, \dots, z\}$  ohne Duplikate mit  $z \gg m$ . Bspw mit `random.sample(range(z+1), k)`.

<sup>2</sup>Nutzen Sie die `erfahrungen.txt` gerne weiterhin um uns Feedback über Dauer und Schwierigkeiten der Bearbeitung des Übungsblattes mitzuteilen.

- (b) Beschreiben Sie einen alternativen Algorithmus  $\mathcal{B}$  für dieses Problem (d.h.  $\mathcal{B}(A) = \text{algorithm}(A)$  für jede Eingabe  $A$ ) mit einer Laufzeit von  $\mathcal{O}(n^2)$ , welcher Hashing verwendet. (3 Punkte)

*Hinweis: Sie dürfen annehmen, dass das Einfügen und Finden von Schlüsseln in einer Hashtabelle  $\mathcal{O}(1)$  Zeitschritte benötigt, wenn  $\alpha = \mathcal{O}(1)$  ( $\alpha$  ist der Load der Hashtabelle).*

- (c) Beschreiben Sie einen weiteren Algorithmus für dieses Problem ohne Verwendung von Hashing mit einer Laufzeit von  $\mathcal{O}(n^2 \log n)$ . (4 Punkte)

*Hinweis: Nutzen Sie Sortierung.*