

# Übung: Hashing und Hash Tables

## Hashfunktionen

1) Berechnen Sie den jeweiligen Hash-Wert des Keys  $k = 42$ , indem Sie diesen auf die Divisionsrest-Methode und die Multiplikations-Methode mit folgenden Parametern anwenden:

Divisionsrest-Methode:  $m = 100$

Multiplikations-Methode:  $m = 100, a = 0.618$

2) Bestimmen Sie einen Schlüssel  $q$  mit  $q \neq 42$  und  $h(q) = h(42)$ , wobei  $h$  der Divisionsrest-Methode entspricht.

## Implementation einer Hashtable

3) Implementieren Sie nach dem Beispiel aus der Präsentation eine Hash Table in Python oder Java, die intern folgende Hashfunktion verwendet:

$$h(k) = ((a \cdot k + b) \bmod p) \bmod m$$

Dabei sollen  $a, b$  zufällig aus  $\{0, 1, \dots, p - 1\}$  gewählt werden. Für  $p$  wählen Sie eine Primzahl  $> m$ .  
*Hinweis: Table Doubling muss nicht implementiert werden.*

4) Zu welcher Art von Hashing gehört die in Aufgabe 3 implementierte Hashfunktion.

## Kollisionsbehandlung

Gegeben sind eine Hashtable mit der Größe 23 und die beiden Hashfunktionen:

$$h_1(k) = \text{Quersumme}(k) \text{ und } h_2(k) = k \bmod 23$$

5) Fügen Sie folgende Werte: 12, 99, 111, 76, 23, 30 jeweils mit

- Hashing mit Verkettung
- linearem Sondieren

in jeweils eine Tabelle ein (insgesamt 4 Tabellen). Geben Sie die nicht-leeren Teile der Tabelle nach jedem Schritt an.

Beispiel:

12 einfügen

$h(k)$	Inhalt
3	12

99 einfügen

$h(k)$	Inhalt
3	12
18	99

usw. ...

# Double Hashing

Gegeben sind die beiden Hashfunktionen:

$$h_1(k) = \text{Quersumme}(k) \text{ und } h_2(k) = 2k + 1$$

Die Größe  $m$  der Hashtable beträgt 13.

6) Geben Sie die aus dem Double Hashing resultierende Hashfunktion  $h_3(k, i)$  an.

7) Führen Sie mit dieser Hashfunktion  $h_3$  folgende Operationen aus und tragen Sie dementsprechend die Werte in den Hashtable ein:

1. Fügen Sie folgende Werte in den Array ein: 453, 66, 39, 10, 1.
2. Löschen Sie die 10.
3. Fügen Sie die 0 ein.

$h(k)$	Inhalt
0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	
9	
10	
11	
12	

# Lösungen

## Hashfunktionen

1) Berechnen Sie den jeweiligen Hash-Wert des Keys  $k = 42$ , indem Sie diesen auf die Divisionsrest-Methode und die Multiplikations-Methode mit folgenden Parametern anwenden:

Divisionsrest-Methode:  $m = 100$

Multiplikations-Methode:  $m = 100, a = 0.618$

$$h_1(42) = 42$$

$$h_2(42) = 95$$

2) Bestimmen Sie einen Schlüssel  $q$  mit  $q \neq 42$  und  $h(q) = h(42)$ , wobei  $h$  der Divisionsrest-Methode entspricht.

Eine Zahl, bei der die Einerstelle 2 und die Zehnerstelle 4 ist.

z.B 142; 457348537498542

## Implementation einer Hashtable

3) Implementieren Sie nach dem Beispiel aus der Präsentation eine Hash Table in Python oder Java, die intern folgende Hashfunktion verwendet:

$$h(k) = ((a \cdot k + b) \bmod p) \bmod m$$

Dabei sollen  $a, b$  zufällig aus  $\{0, 1, \dots, p - 1\}$  gewählt werden. Für  $p$  wählen Sie eine Primzahl  $> m$ .

*Hinweis: Table Doubling muss nicht implementiert werden.*

Java:

```
1     private static int hash(Key key) {
2         int p = 1009;
3         Random random = new Random();
4
5         int a = random.nextInt(p);
6         int b = random.nextInt(p);
7
8         return ((a * key.hashCode() + b) % p) % m;
9     }
```

Python:

```
1     @staticmethod
2     def __hash(key):
3         p = 1009
4         a = random.randrange(p)
5         b = random.randrange(p)
6
7         return ((a * HashTable.__hash(key) + b) % p) % m
```

4) Zu welcher Art von Hashing gehört die in Aufgabe 3 implementierte Hashfunktion.

Universelles Hashing

## Kollisionsbehandlung

Gegeben sind eine Hashtable mit der Größe 23 und die beiden Hashfunktionen:

$$h_1(k) = \text{Quersumme}(k) \text{ und } h_2(k) = k \bmod 23$$

5) Fügen Sie folgende Werte: 12, 99, 111, 76, 23, 30 jeweils mit

- Hashing mit Verkettung
- linearem Sondieren

in jeweils eine Tabelle ein (insgesamt 4 Tabellen). Geben Sie die nicht-leeren Teile der Tabelle nach jedem Schritt an.

Verkettung:

12 einfügen

$h_1(k)$	Inhalt
3	12

99 einfügen

3	12
18	99

111 einfügen

3	12 → 111
18	99

76 einfügen

3	12 → 111
13	76
18	99

23 einfügen

3	12 → 111
5	23
13	76
18	99

30 einfügen

3	12 → 111 → 30
5	23
13	76
18	99

12 einfügen

$h_2(k)$	Inhalt
12	12

99 einfügen

7	99
12	12

111 einfügen

7	99
12	12
19	111

76 einfügen

7	76 → 99
12	12
19	111

23 einfügen

0	23
7	99 → 76
12	12
19	111

30 einfügen

0	23
7	99 → 76 → 30
12	12
19	111

lineares Sondieren:

12 einfügen

$h_1(k)$	Inhalt
3	12

99 einfügen

3	12
18	99

12 einfügen

$h_2(k)$	Inhalt
12	12

99 einfügen

7	99
12	12

111 einfügen

3	12
4	111
18	99

76 einfügen

3	12
4	111
13	76
18	99

23 einfügen

3	12
4	111
5	23
13	76
18	99

30 einfügen

3	12
4	111
5	23
6	30
13	76
18	99

111 einfügen

7	99
12	12
19	111

76 einfügen

7	99
8	76
12	12
19	111

23 einfügen

0	23
7	99
8	76 → 76
12	12
19	111

30 einfügen

0	23
7	99
8	76
9	30
12	12
19	111

## Double Hashing

Gegeben sind die beiden Hashfunktionen:

$$h_1(k) = \text{Quersumme}(k) \text{ und } h_2(k) = 2k + 1$$

Die Länge  $m$  des Arrays beträgt 13.

6) Geben Sie die daraus resultierende Hashfunktion  $h_3(k, i)$  an.

$$h_3(k, i) = (\text{Quersumme}(k) + i(2k + 1)) \bmod 13$$

7) Führen Sie mit dieser Hashfunktion  $h_3$  folgende Operationen aus und tragen Sie dementsprechend die Werte in den Hashtable ein:

1. Fügen Sie folgende Werte in den Array ein: 453, 66, 39, 10, 1.
2. Löschen Sie die 10.
3. Fügen Sie die 0 ein.

$h(k)$	Inhalt
0	39
1	<del>10</del> DEL 0
2	66
3	
4	1
5	
6	
7	
8	
9	
10	
11	
12	453

- 453: 12
- 66: 12→0
- 39: 12→0
- 10: 1
- 1: 1→4
- DEL: 1
- 0: 0→1