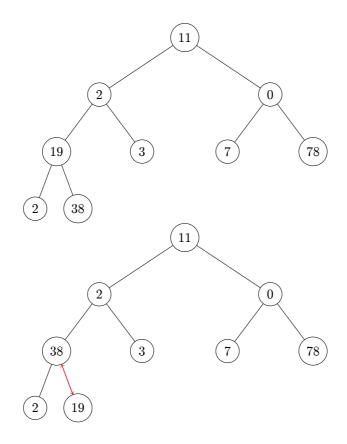
# AuD Übung 09

<u>PDF</u>

## 14 Heapsort

1.

a)



b)

[11, 2, 0, 19, 3, 7, 78, 2, 38]

## 15 Hashing

### 1.

0	100
1	11
2	32
3	128 (da 8 schon belegt, linear Sondiert)
4	

0	100
5	
6	
7	
8	48
9	79

### 2.

Primzahlen, da

- Weniger Gemeinsame Teiler
- nicht so häufige Wiederholungen

Sei n die Anzahl der Einträge und m die Tabellengröße, dann: mit  $k \in \mathbb{R} \mid 1.5 \leq k \leq 2$ 

 $m \geq \text{n\"{a}chste}$  Primzahl $\geq k \cdot n$ 

#### 3.

#### a)

Hash	Key
0	Franz
1	
2	
3	Susi
4	
5	Ali -> Alfred -> Arno -> Alice -> Kurt -> Alex -> Angy -> Alf
6	Babsi -> Benno -> Bine
7	Max
8	
9	

```
names = [ "Ali", "Babsi", "Alfred", "Arno", "Alice", "Benno", "Kurt",
"Alex", "Angy", "Bine", "Max", "Franz", "Susi", "Alf"]

def calcHash(name):
    return ord(name[0])

def main():
```

#### b)

Hash	Key
0	Ali
1	Babsi -> Alex
2	Alfred -> Angy
3	Alice -> Max -> Franz -> Susi
4	Kurt -> Bine -> Alf
5	
6	Arno
7	Benno
8	
9	

```
names = [ "Ali", "Babsi", "Alfred", "Arno", "Alice", "Benno", "Kurt",
   "Alex", "Angy", "Bine", "Max", "Franz", "Susi", "Alf"]

def calcHash(name):
        return (ord(name[0]) % 5), (ord(name[-1]) % 7)

def main():
        print(f"{'Name':<10} {'Hash':<20}")
        for n in names:
            first_hash, second_hash = calcHash(n)

            print(f"{n:<10} {first_hash:<10} + {second_hash:<10} = {first_hash + second_hash:<10}")</pre>
```

```
if __name__ == "__main__":
    main()
```

4.

a)

Summe der Suchschritte = 1 + 1 + 2 + 3 + 4 + 2 + 5 + 6 + 7 + 3 + 1 + 1 + 1 + 8 = 45

b)

**5**.

Pro:

- Bessere Verteilung
- Bessere Effizienz bei der suchen

#### Contra:

- Höherer Berechnungsaufwand
- Mehr Speicherbedarf