

Andere Methoden zur Kollisionsauflösung

Neben Verkettung gibt es viele andere Methoden, Kollision zu behandeln:

- Linear Probing
- Quadratic Probing
- Double Hashing
- Sekundäre Hashtabelle

und viele andere...

Universelle Familien von Hashfunktionen

Sei $U = \{0, \dots, p - 1\}$, wobei p eine Primzahl ist.

Es sei $h_{a,b}(x) = ((ax + b) \bmod p) \bmod m$.

Wir definieren

$$\mathcal{H} = \{ h_{a,b} \mid 1 \leq a < p, 0 \leq b < p \}$$

Theorem

\mathcal{H} ist eine universelle Familie von Hashfunktionen.

Es seien $x, y \in \{0, \dots, p-1\}$, $x \neq y$.

Wir wollen zunächst zeigen, daß die Funktion

$$f: (a, b) \mapsto (ax + b \bmod p, ay + b \bmod p)$$

für $a, b \in \{0, \dots, p-1\}$ injektiv und somit auch bijektiv ist.

$$\begin{aligned} (ax + b \bmod p, ay + b \bmod p) &= (a'x + b' \bmod p, a'y + b' \bmod p) \\ \Leftrightarrow (ax + b - b' \bmod p, ay + b - b' \bmod p) &= (a'x \bmod p, a'y \bmod p) \\ \Leftrightarrow (b - b' \bmod p, b - b' \bmod p) &= ((a' - a)x \bmod p, (a' - a)y \bmod p) \\ \Leftrightarrow a' = a \wedge b' = b \end{aligned}$$

Nach wie vor gelte $x, y \in \{0, \dots, p-1\}$, $x \neq y$.

Für wieviele Paare (a, b) haben $c_x := ax + b \bmod p$ und $c_y := ay + b \bmod p$ den gleichen Rest modulo m ?

Wir haben auf der letzten Folie bewiesen, daß sich für jedes Paar (a, b) ein eindeutiges Paar (c_x, c_y) ergibt. Für ein festes c_x gibt es nur

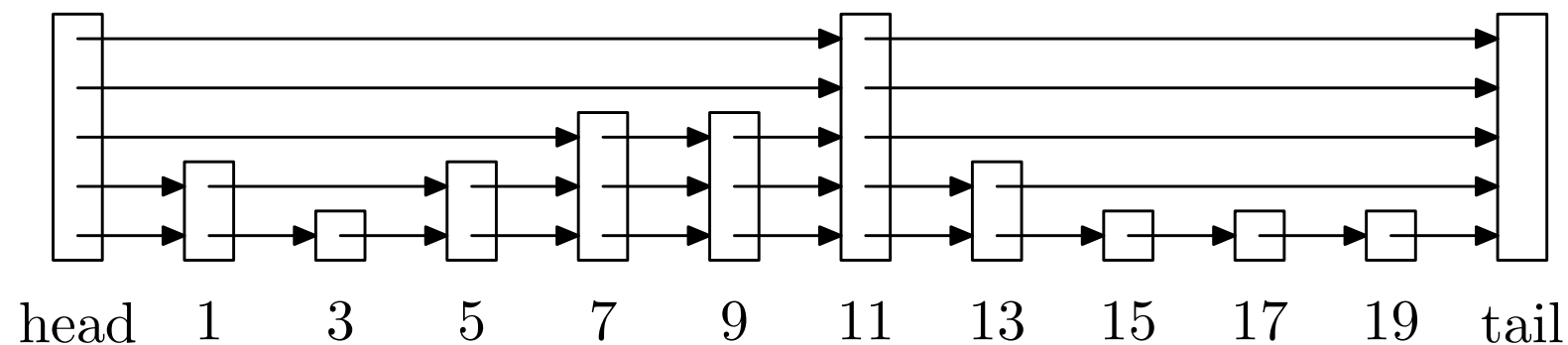
$$\lceil p/m \rceil - 1 = \left\lfloor \frac{p+m-1}{m} \right\rfloor - 1 \leq \frac{p-1}{m}$$

viele mögliche Werte von c_y mit $c_x \equiv c_y \pmod{m}$ und $c_x \neq c_y$.

Weil p verschiedene Werte für c_x existieren, gibt es insgesamt höchstens $p(p-1)/m$ Paare der gesuchten Art.

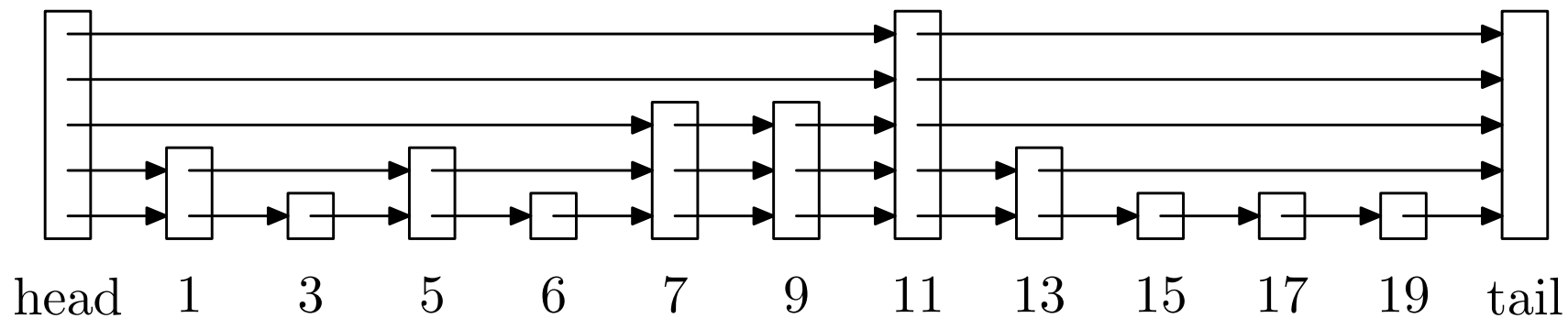
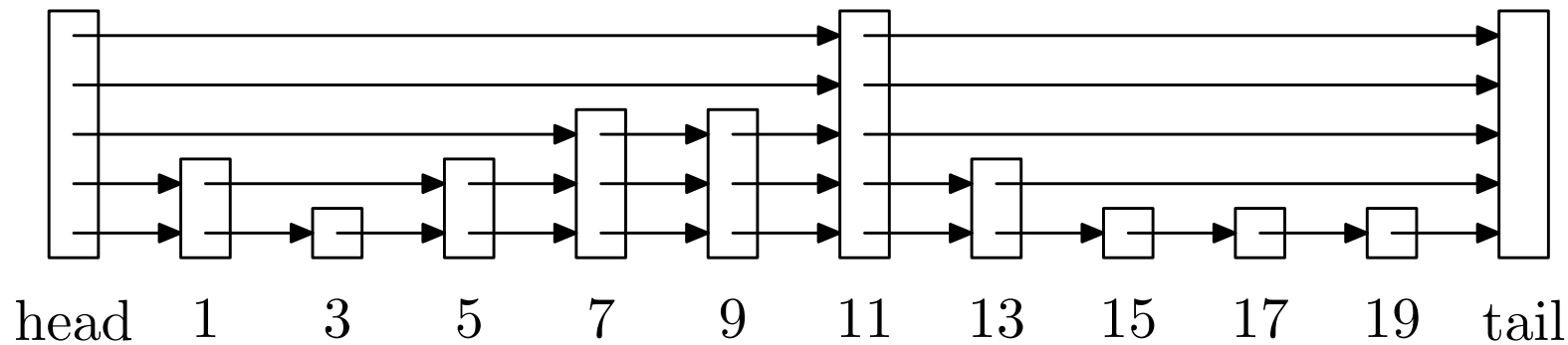
$$\frac{|\{h \in \mathcal{H} \mid h(x) = h(y)\}|}{|\mathcal{H}|} \leq \frac{p(p-1)/m}{p(p-1)} \leq \frac{1}{m}$$

Skip-Lists



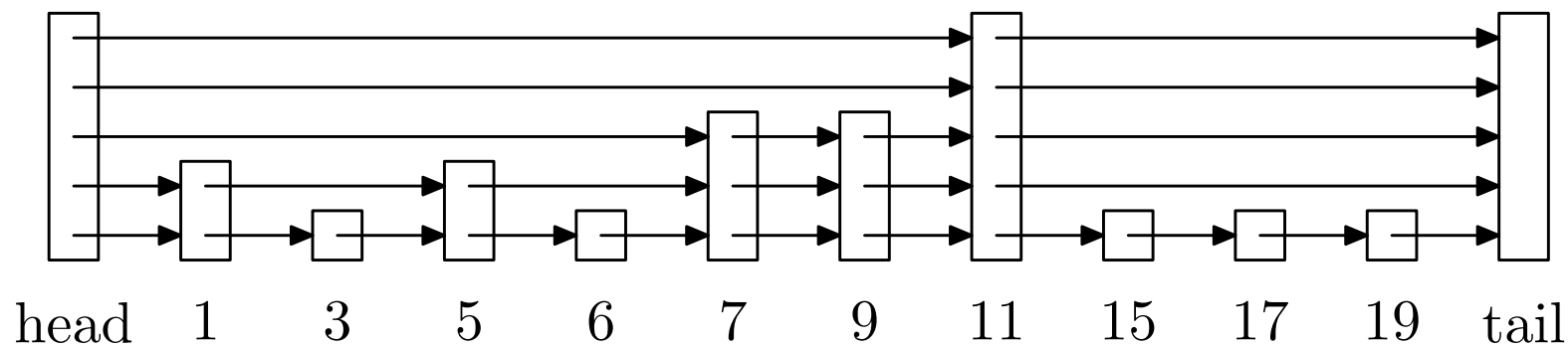
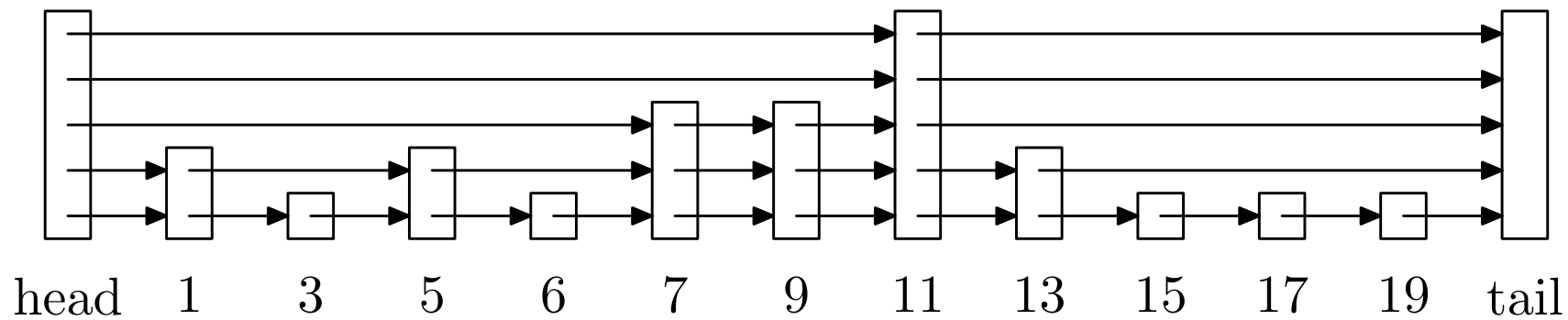
- 1 Schlüssel nach Größe einsortiert.
- 2 Es gibt beliebig viele Listen.
- 3 Anzahl ist geometrisch verteilt.
- 4 Anzahl ändert sich nicht.
- 5 Suchen: Von oben nach unten.

Skip-Lists – Einfügen



Einfügen des Elements 6.

Skip-Lists – Löschen



Löschen des Elements 13.

Java

```
public class Skiplist<K extends Comparable<K>, D>
    extends Dictionary<K, D> {
    int size;
    double prob = 0.5;
    Random rand;
    class Node {
        Array<Node> succ;
        K key;
        D data;
    }
    Node head, tail;
```


Java

```
public Skiplist() {  
    head = new Node();  
    tail = new Node();  
    head.succ = new Array<Node>();  
    tail.succ = new Array<Node>();  
    head.succ.set(0, tail);  
    size = 0;  
    rand = new Random();  
}
```

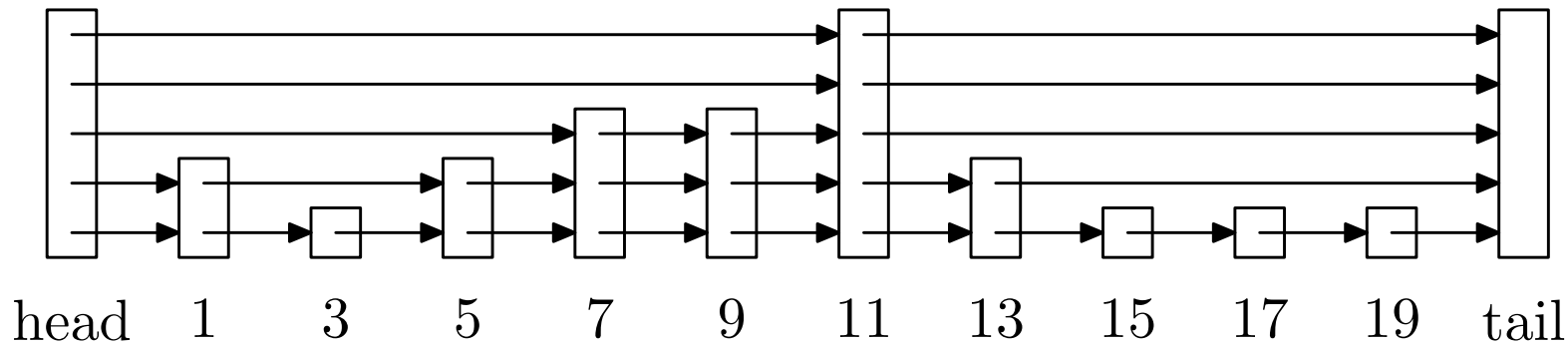
Es gibt noch weitere Konstruktoren, die es erlauben, den Zufallsgenerator und p vorzugeben.

Java

```
public D find(K k) {  
    Node n = findnode(k);  
    if(n  $\equiv$  null) return null;  
    return n.data;  
}
```

Java

```
public boolean iselement(K k) {  
    return findnode(k)  $\neq$  null;  
}
```



Java

```

Node findnode(K k) {
    Node n = head;
    for(int i = head.succ.size() - 1; i ≥ 0; i--)
        while(n.succ.get(i) ≠ tail &&
              n.succ.get(i).key.compareTo(k) ≤ 0)
            n = n.succ.get(i);
    if(n ≡ head || !n.key.equals(k)) return null;
    return n;
}

```

Java

```
public void insert(K k, D d) {  
    delete(k);  
    int s = 1;  
    while(rand.nextDouble()  $\geq$  prob) s++;  
    Node n = new Node();  
    n.key = k; n.data = d;  
    n.succ = new Array<Node>(s);  
    Node m = head;  
    for(int i = 0; i < s; i++)  
        if(i  $\geq$  head.succ.size()) head.succ.set(i, tail);  
    for(int i = s - 1; i  $\geq$  0; i--) m = insert_on_level(i, m, n);  
    size++;  
}
```

Java

```
Node insert_on_level(int i, Node m, Node n) {  
    while(m.succ.get(i)  $\neq$  tail  
        && m.succ.get(i).key.compareTo(n.key) < 0) {  
        m = m.succ.get(i);  
    }  
    n.succ.set(i, m.succ.get(i));  
    m.succ.set(i, n);  
    return m;  
}
```

Java

```
public void delete(K k) {  
    Node n = head;  
    if(iselement(k)) size--; else return;  
    for(int i = head.succ.size() - 1; i ≥ 0; i--) {  
        while(n.succ.get(i) ≠ tail &&  
            n.succ.get(i).key.compareTo(k) < 0) n = n.succ.get(i);  
        if(n.succ.get(i) ≠ tail && n.succ.get(i).key.equals(k))  
            n.succ.set(i, n.succ.get(i).succ.get(i));  
    }  
}
```