



# Suchbäume

---

Annabelle Klarl

Zentralübung zur Vorlesung

„Einführung in die Informatik: Programmierung und Softwareentwicklung“

<http://www.pst.ifi.lmu.de/Lehre/wise-13-14/infoeinf>



Action required now



1. Smartphone: installiere die App "socrative student" **oder**  
Laptop: öffne im Browser [m.socrative.com](https://m.socrative.com)
2. Betrete den Raum **16485 16485**.
3. Beantworte die erste Frage sofort!

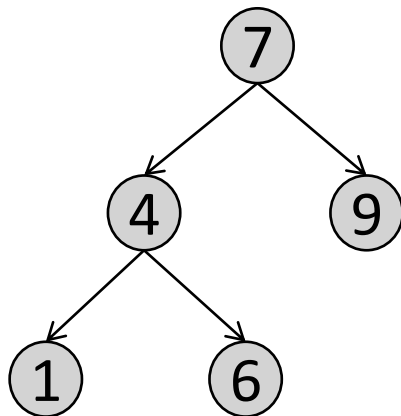


# Bäume

Ein Baum besteht aus Knoten, die durch Kanten miteinander verbunden sind.

## Spezialfall:

Ein Binärbaum ist ein Baum, in dem jeder Knoten max. zwei Kindknoten hat.



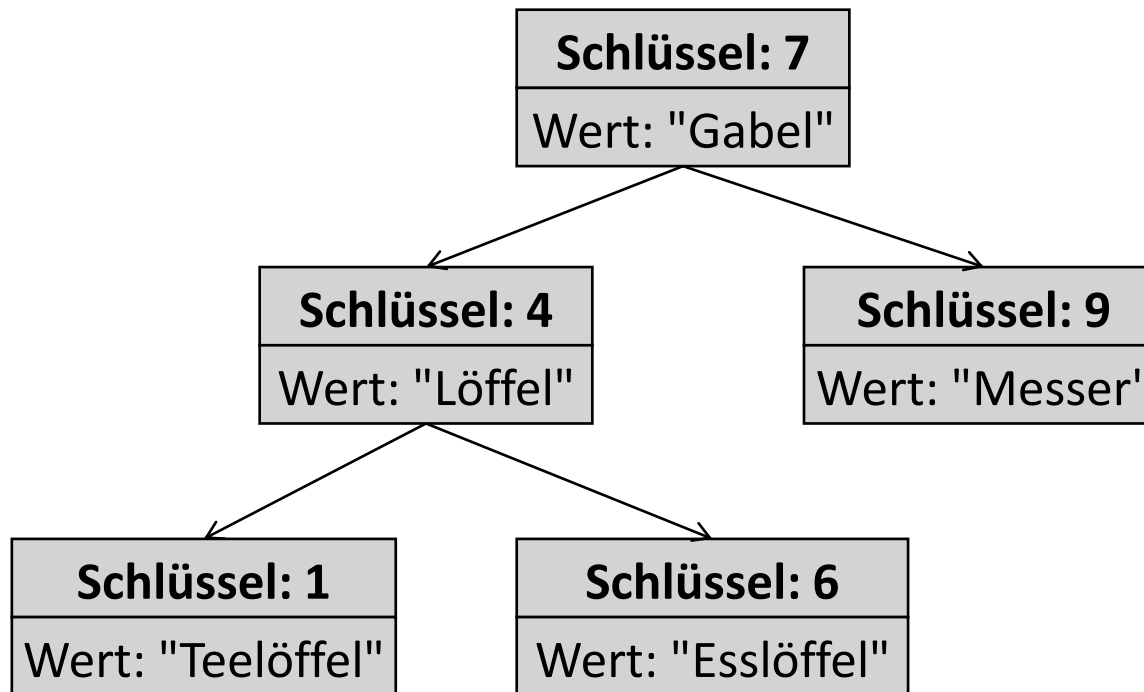
Im Vergleich zu verketteten Listen:

- verkettete Liste: max. **ein** Nachfolger
- Baum: **mehrere** Nachfolger



## Datenspeicherung in Bäumen

In den Knoten eines Baumes können je nach Anwendung verschiedene Daten gespeichert werden.





## Binäre Suchbäume

Ein Binärbaum  $b$  heißt **geordnet**, wenn

- $b$  der leere Baum ist, oder
- es gilt für alle Teilbäume  $t$  von  $b$  (auch  $b$  selbst):  
Der Schlüssel der Wurzel von  $t$  ist
  - **größer** als alle Schlüssel im **linken** Teilbaum
  - **kleiner** als alle Schlüssel im **rechten** Teilbaum

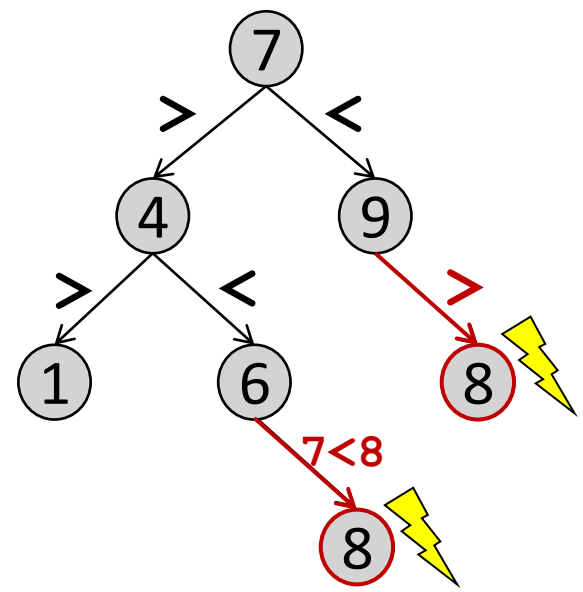
Ein geordneter Binärbaum heißt binärer Suchbaum.



# Binäre Suchbäume

Ein Binärbaum  $b$  heißt **geordnet**, wenn

- $b$  der leere Baum ist, oder
- es gilt für alle Teilbäume  $t$  von  $b$  (auch  $b$  selbst):  
Der Schlüssel der Wurzel von  $t$  ist
  - **größer** als alle Schlüssel im **linken** Teilbaum
  - **kleiner** als alle Schlüssel im **rechten** Teilbaum



Wo darf die Zahl 8 im Baum eingehängt werden?

- a) an beiden Positionen
- b) an der linken, aber nicht der rechten Position
- c) an der rechten, aber nicht der linken Position
- d) an beiden Positionen nicht



## Aufgabe

Das Institut für Informatik möchte für alle Büroräume abspeichern, welcher Mitarbeiter dort arbeitet.

- Die Büroräume sind durchnummeriert.
- In jedem Büroraum sitzt nur ein Mitarbeiter.

Implementieren Sie eine Datenstruktur, die das Einfügen eines neuen Eintrags als auch die Suche nach einem Eintrag möglichst schnell verarbeiten kann.



## Aufgabe: zu speichernde Daten

Das Institut für Informatik möchte für alle Büroräume abspeichern, welcher Mitarbeiter dort arbeitet.

- Die Büroräume sind durchnummeriert.
- In jedem Büroraum sitzt nur ein Mitarbeiter.

D.h. wir brauchen eine Datenstruktur, die die **Zimmernummern** zusammen mit dem jeweiligen **Mitarbeiter** abspeichert.

<b>Zimmernummer: 006</b>
Mitarbeiter: "Klarl"

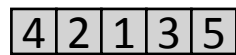




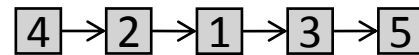
## Aufgabe: Datenstrukturen (I)

Einfüge-Operation in verschiedenen Datenstrukturen: 6

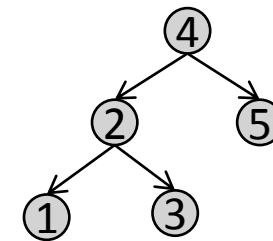
### Array



### verkettete Liste



### binärer Suchbaum



In welcher Datenstruktur ist die Einfügeoperation am schnellsten?

- a) Array
- b) verkettete Liste
- c) binärer Suchbaum



## Aufgabe: Datenstrukturen (II)

Einfüge-Operation in verschiedenen Datenstrukturen: **6**

### Array

4 2 1 3 5

Erzeugen eines  
neuen Arrays:  $O(n)$



Kopieren der  
alten Werte:  $O(n)$

4 2 1 3 5

4 2 1 3 5 6

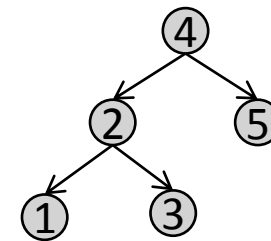
### verkettete Liste

4 → 2 → 1 → 3 → 5

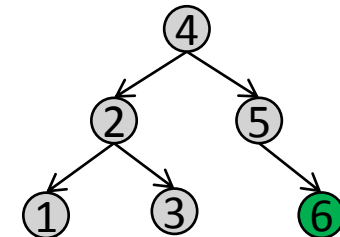
Vorne-Anhängen des  
neuen Werts:  $O(1)$

6 → 4 → 2 → 1 → 3 → 5

### binärer Suchbaum



Richtig-Einsortieren des  
neuen Werts:  $O(\log n)$





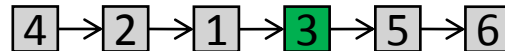
## Aufgabe: Datenstrukturen (III)

Element-Zugriff in verschiedenen Datenstrukturen: **3**

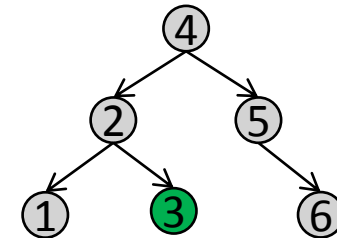
**Array**



**verkettete Liste**



**binärer Suchbaum**



In welcher Datenstruktur ist der Elementzugriff am schnellsten?

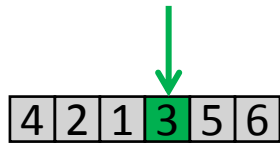
- Array
- verkettete Liste
- binärer Suchbaum



## Aufgabe: Datenstrukturen (IV)

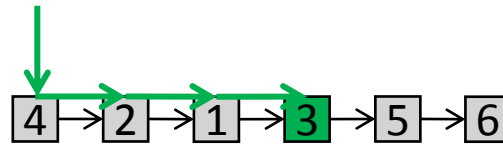
Element-Zugriff in verschiedenen Datenstrukturen: ③

### Array



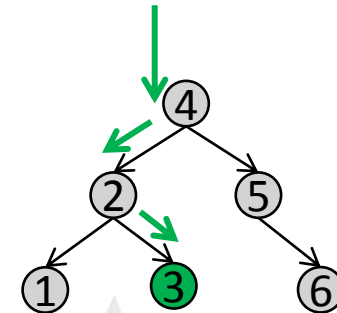
Direkter Zugriff:  $O(1)$

### verkettete Liste



Durchlaufen der kompletten  
Liste (worst-case):  $O(n)$

### binärer Suchbaum

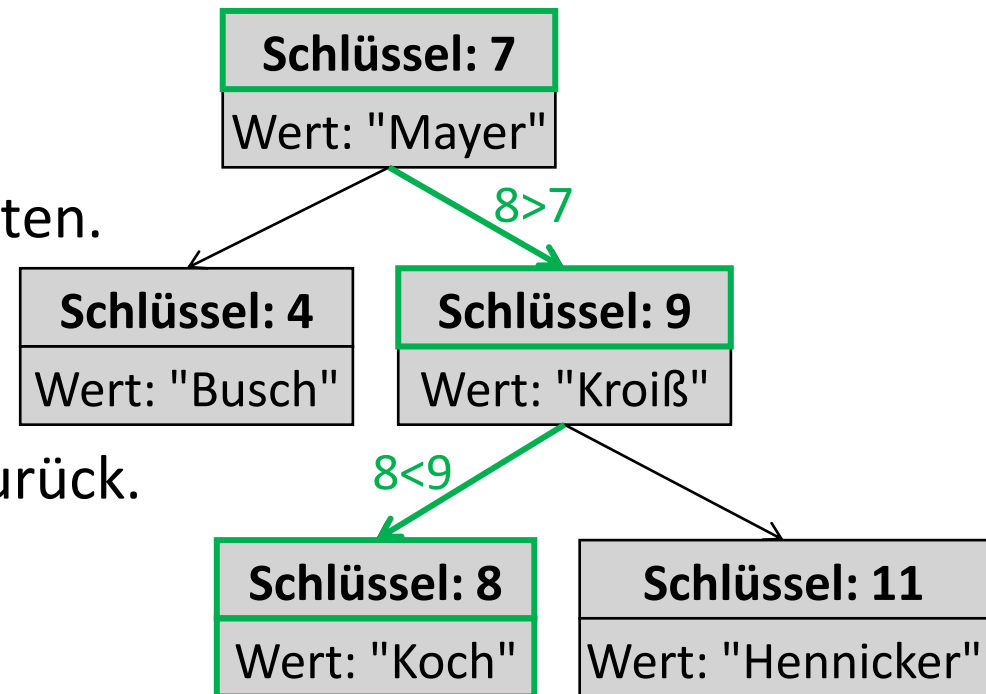


Binäre Suche im Baum  
(average-case):  $O(\log n)$



## Suche im binären Suchbaum: Suche Zimmer 8

1. Vergleiche 8 mit dem Schlüssel der Wurzel.
2. Da  $8 > 7$ , gehe zum rechten Kindknoten.
3. Vergleiche 8 mit dem Schlüssel des rechten Kindknoten.
4. Da  $8 < 9$ , gehe zum linken Kindknoten.
5. Vergleiche 8 mit dem Schlüssel des linken (zweiten) Kindknoten.
6. Da  $8 = 8$ , gebe Ergebnis "Koch" zurück.

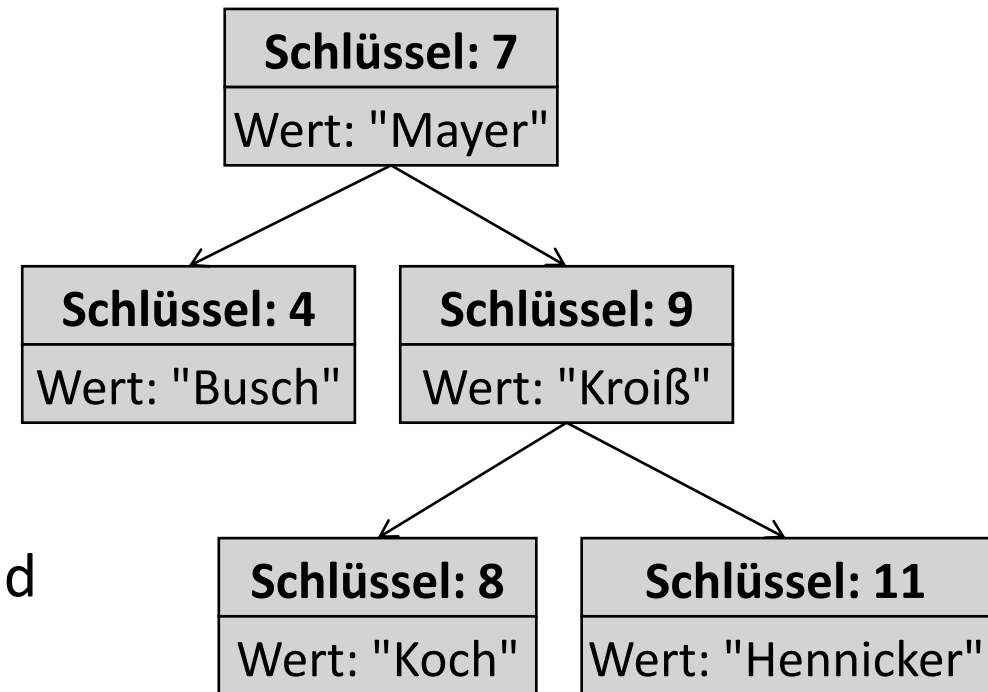




## Suche im binären Suchbaum: Allgemein

Vergleiche den gesuchten Schlüssel  $k_{\text{gesucht}}$  mit dem Schlüssel  $k_{\text{akt}}$  des aktuellen Knotens

1. Falls  $k_{\text{gesucht}} == k_{\text{akt}}$ , gib den zugehörigen Wert aus.
2. Falls  $k_{\text{gesucht}} < k_{\text{akt}}$ , gehe zum linken Kindknoten und wiederhole die Suche dort.
3. Falls  $k_{\text{gesucht}} > k_{\text{akt}}$ , gehe zum rechten Kindknoten und wiederhole die Suche dort.





## Suche im binären Suchbaum: Java (I)

```
public class Node {  
    ...  
    public Object findElement(int keyGesucht) {  
        if (keyGesucht == this.key) return this.value;  
  
        else if (keyGesucht < this.key) {  
  
            return this.left.findElement(keyGesucht);  
        }  
  
        else {  
  
            return this.right.findElement(keyGesucht);  
        }  
    }  
}
```


1. Falls  $k_{\text{gesucht}} == k_{\text{akt}}$ ,  
gib den zugehörigen Wert aus.

2. Falls  $k_{\text{gesucht}} < k_{\text{akt}}$ ,  
gehe zum linken Kindknoten  
und wiederhole die Suche dort.

3. Falls  $k_{\text{gesucht}} > k_{\text{akt}}$ ,  
gehe zum rechten Kindknoten  
und wiederhole die Suche dort.



## Suche im binären Suchbaum: Java (I)

 **socratic**  
Raum: 16485 16485

```
public class Node {  
    ...  
    public Object findElement(int keyGesucht) {  
        if (keyGesucht == this.key) return this;  
  
        else if (keyGesucht < this.key) {  
            if (this.left == null)  
  
                else  
                    return this.left.findElement(keyGesucht);  
        }  
  
        else {  
            if (this.right == null)  
  
                else  
                    return this.right.findElement(keyGesucht);  
        }  
    }  
}
```

- Was bedeutet es,  
wenn `this.left == null`  
oder `this.right == null` gilt?
- Dieser Fall kann bei einer Suche nie eintreten und kann missachtet werden.
  - Die Suche hat den falschen Ast des Baums durchsucht.
  - Das gesuchte Element kommt nicht im Baum vor.





## Suche im binären Suchbaum: Java (I)

```
public class Node {  
    ...  
    public Object findElement(int keyGesucht) throws NoSuchElementException{  
        if (keyGesucht == this.key) return this.value;  
  
        else if (keyGesucht < this.key) {  
            if (this.left == null)  
                throw new NoSuchElementException();  
            else  
                return this.left.findElement(keyGesucht);  
        }  
  
        else {  
            if (this.right == null)  
                throw new NoSuchElementException();  
            else  
                return this.right.findElement(keyGesucht);  
        }  
    }  
}
```



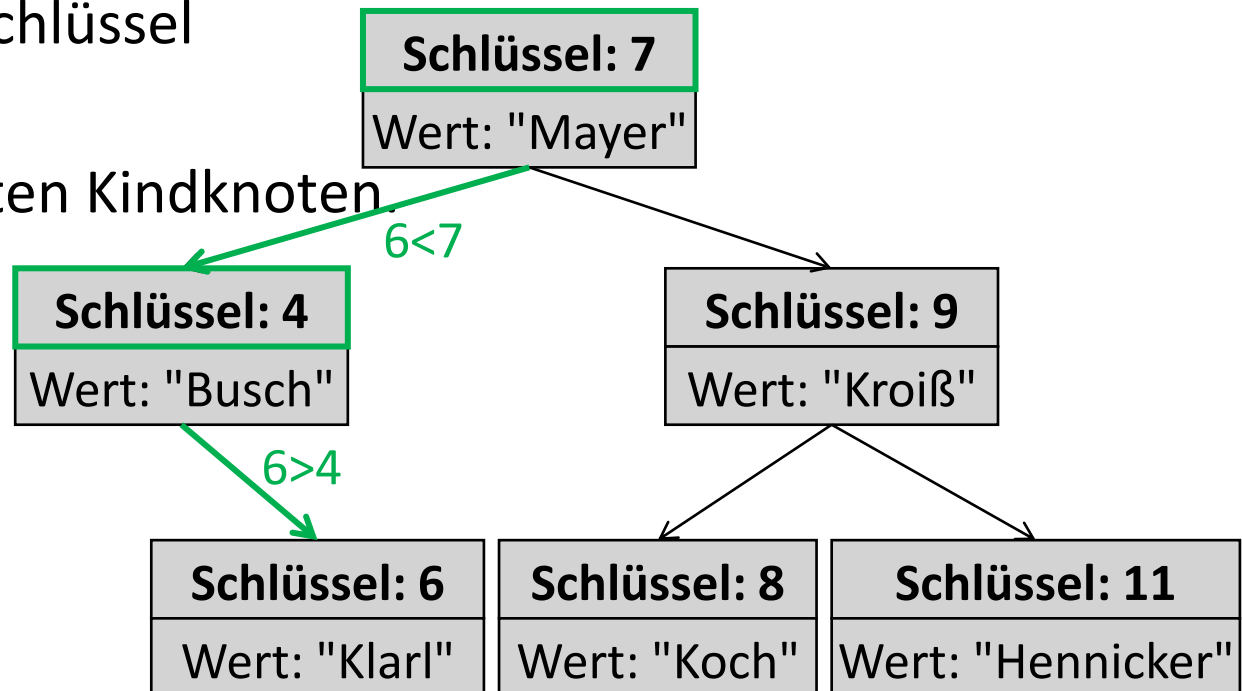
## Suche im binären Suchbaum: Java (II)

```
public class BinTree {  
    ...  
    public Object findElement(int keyGesucht) {  
        if (this.root == null) throw new NoSuchElementException();  
        else return this.root.findElement(keyGesucht);  
    }  
}
```



## Einfügen im binären Suchbaum: Füge Zimmer 6 ein

1. Vergleiche 6 mit dem Schlüssel der Wurzel.
2. Da  $6 < 7$ , gehe zum linken Kindknoten.
3. Vergleiche 6 mit dem Schlüssel des linken Kindknoten.
4. Da  $6 > 4$ , gehe zum rechten Kindknoten.
5. Da der rechte Kindknoten leer ist, füge einen neuen Kindknoten ein.





## Einfügen im binären Suchbaum: Allgemein

Vergleiche den einzufügenden Schlüssel  $k_{\text{einfuegen}}$  mit dem Schlüssel  $k_{\text{akt}}$

1. Falls  $k_{\text{einfuegen}} == k_{\text{akt}}$ ,  
überschreibe den bisherigen Wert.

2. Falls  $k_{\text{einfuegen}} < k_{\text{akt}}$ ,  
gehe zum linken Kindknoten:

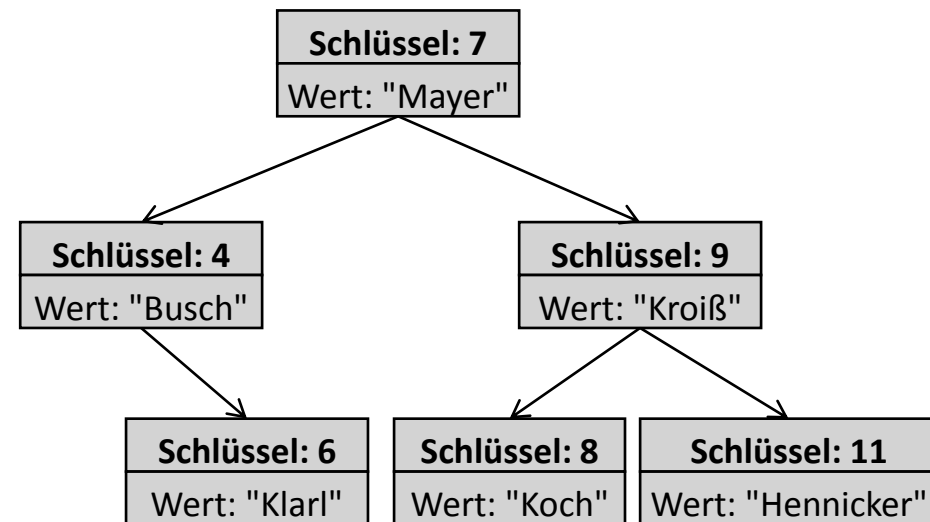
a. Falls der linke Kindknoten leer ist, füge  
dort einen neuen Knoten ein.

b. Ansonsten wiederhole die Suche dort.

3. Falls  $k_{\text{einfuegen}} > k_{\text{akt}}$ , gehe zum rechten Kindknoten:

a. Falls der rechte Kindknoten leer ist, füge  
dort einen neuen Knoten ein.

b. Ansonsten wiederhole die Suche dort.





## Einfügen im binären Suchbaum: Java (I)

```
public class Node {  
    ...  
    public void insert(int keyEinfuegen, Object value)  
        if (keyEinfuegen == this.key) this.value = value;  
        else if (keyEinfuegen < this.key) {  
            if (this.left == null) this.left = new Node(keyEinfuegen, value);  
            else this.left.insert(keyEinfuegen, value);  
        }  
  
        else {  
            if (this.right == null) this.right = new Node(keyEinfuegen, value);  
            else this.right.insert(keyEinfuegen, value);  
        }  
    }  
}
```

1. Falls  $k_{\text{einfuegen}} == k_{\text{akt}}$ ,  
überschreibe den bisherigen Wert.

2. Falls  $k_{\text{einfuegen}} < k_{\text{akt}}$ ,  
gehe zum linken Kindknoten:  
a. Falls der linke Kindknoten leer ist, füge  
dort einen neuen Knoten ein.  
b. Ansonsten wiederhole die Suche dort.

3. Falls  $k_{\text{einfuegen}} > k_{\text{akt}}$ ,  
gehe zum rechten Kindknoten:  
a. Falls der rechte Kindknoten leer ist, füge  
dort einen neuen Knoten ein.  
b. Ansonsten wiederhole die Suche dort.



## Einfügen im binären Suchbaum: Java (II)

```
public class BinTree {  
    ...  
    public void insert(int key, Object value) {  
        if (this.root == null) this.root = new Node(key, value);  
        else this.root.insert(key, value);  
    }  
}
```