Kapitel 13

Bäume

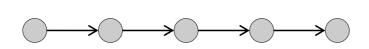
Ziele

- Den Begriff des Baums in der Informatik kennenlernen
- Bäume als verkettete Datenstruktur repräsentieren können
- Rekursive Funktionen auf Bäumen verstehen und schreiben können
- Verschiedene Möglichkeiten zum Durchlaufen von Bäumen kennenlernen ("depth-first", "breadth-first")

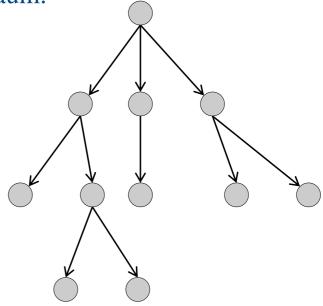
Bäume

- Bäume sind eine der am meisten verwendeten Datenstrukturen in der Informatik.
- Bäume verallgemeinern Listen:
 - In einer Liste hat jeder Knoten höchstens einen Nachfolger.
 - In einem Baum kann ein Knoten mehrere Nachfolger haben.

Liste:

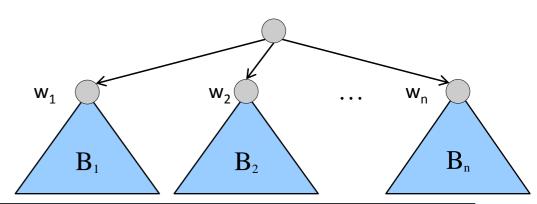


Baum:



Bäume: Definition

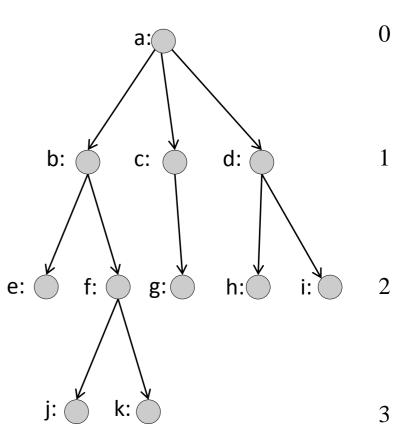
- Ein Baum besteht aus **Knoten**, die durch **Kanten** miteinander verbunden sind. Ein **Wurzelknoten** ist ein Knoten, auf den keine Kante zeigt.
- In Knoten können je nach Anwendung verschiedene Daten gespeichert sein.
- Die Menge aller Bäume wird durch folgende Regeln konstruiert:
 - Es gibt einen leeren Baum.
 - Ein einzelner Knoten ohne irgendwelche Kanten ist ein Baum.
 - Ist n > 0 und sind $B_1, B_2, ..., B_n$ Bäume mit Wurzelknoten $w_1, w_2, ..., w_n$, so kann man diese zu einem größeren Baum zusammensetzen, indem man einen neuen Knoten hinzufügt und diesen mit $w_1, w_2, ..., w_n$ verbindet. Der neue Knoten ist dann Wurzelknoten des so aufgebauten Baums.



Tiefe

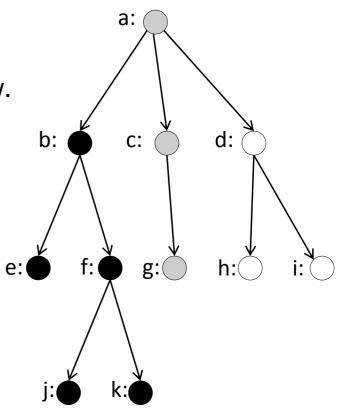
Bäume: Terminologie (1)

- a ist der Wurzelknoten des Baums.
- h und i sind die Nachfolger- oder auch Kindknoten des Knotens d.
- d ist Vorgänger- oder Elternknoten von h.
- Knoten ohne Nachfolger (hier: e, j, k, g, h, i) heißen Blattknoten.
- Die Tiefe eines Knotens im Baum ist die Anzahl der Schritte, die benötigt werden, um den Knoten von der Wurzel zu erreichen.
- Die Tiefe des Baums ist das Maximum der Tiefen aller Knoten des Baums. (hier: 3)
- Ein Baum ist ein Binärbaum wenn jeder Knoten darin höchstens zwei Nachfolger hat.



Bäume: Terminologie (2)

- Jeder Knoten in einem Baum ist Wurzel eines
 Teilbaums des gegebenen Baums.
- Der Teilbaum mit Wurzel k besteht aus dem Knoten k, seinen Kindern, Kindeskindern, usw.
- Beispiele: Der Teilbaum mit Wurzel b ist schwarz markiert und der mit Wurzel d ist weiß markiert. Der Teilbaum mit Wurzel a ist der ganze Baum selbst.
- Die Teilbäum mit Wurzeln b und d sind beide Binärbäume.
- Der gesamte Baum ist kein Binärbaum.



Bäume: Anwendungen (1)

Bäume sind eine der am meisten verwendeten Datenstrukturen in der Informatik.

Binärbäume können zur effizienten Speicherung von Daten benutzt werden. Sie stellen einen Mittelweg zwischen Arrays und Listen dar.

- Arrays:
 - Zugriff auf Elemente: O(1)
 - . Einfügen eines Elements: O(n)
- Listen:
 - . Zugriff auf Elemente: O(n)
 - Einfügen eines Elements: O(1)
- Binärbäume:
 - . Zugriff auf Elemente: O(log n)
 - Einfügen eines Elements: O(log n)

Bäume: Anwendungen (2)

Datenbanken:

 Bäume werden zur indizierten Speicherung großer Datenmengen benutzt.

Betriebssysteme:

- Dateisysteme sind in Baumdatenstrukturen organisiert und gespeichert.
- Baumartige Datenstrukturen sind in verschiedensten Anwendungen nützlich. Als Beispiel betrachten wir im Folgenden die Anwendung von Huffman-Bäumen zur Datenkomprimierung.

Beispielanwendung: Huffman-Kodierung (1)

Bei der Speicherung von Text werden üblicherweise die einzelnen Zeichen kodiert und die Kodes der Zeichen dann hintereinander geschrieben.

- ASCII-Kodierung: Ein Zeichen wird mit 7 Bit kodiert.
- Java benutzt Unicode; ein Zeichen benötigt 16 Bit.
 - Alle Zeichen, die einen ASCII-Kode haben, haben denselben Wert im Unicode.
 - Unicode kann viele weitere Zeichen kodieren.

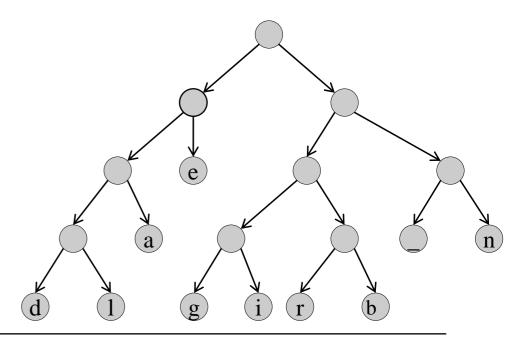
| Zeichen | ASCII-Code |
|---------|------------|
| а | 1100001 |
| е | 1100101 |
| g | 1100111 |
| 1 | 1101100 |

- Der 34 Zeichen lange Text "lege an eine brandnarbe nie naegel" hat mit ASCII-Kodierung eine Länge von 7*34 Bit = 238 Bit:
- 101100110010111100101... l e g e
- In deutschen Texten kommen nicht alle Zeichen gleich häufig vor. Es wäre effizienter, für oft vorkommende Zeichen einen kürzeren Kode zu verwenden.

Beispielanwendung: Huffman-Kodierung (2)

Die **Huffman-Kodierung** gibt häufig vorkommenden Zeichen einen kurzen Kode. Diese Kodierung wird z.B. im ZIP-Format benutzt.

- Anhand der Häufigkeiten der einzelnen Buchstaben wird ein Huffman-Baum aufgestellt. (Wir erklären hier nicht, wie der Baum errechnet wird.)
- Der Kode eines Zeichens ist die Liste der Entscheidungen, die man treffen muss, um von der Wurzel im Huffman-Baum zu dem Zeichen zu gelangen.
 (0 = gehe zu linkem Kindknoten,
 - 1 = gehe zu rechtem Kindknoten)
- Beispiele:
 - e = 01 (erst links, dann rechts)
 - b = 1011
- Der Baum wird so gewählt, dass häufig vorkommende Zeichen einen kurzen Kode haben.



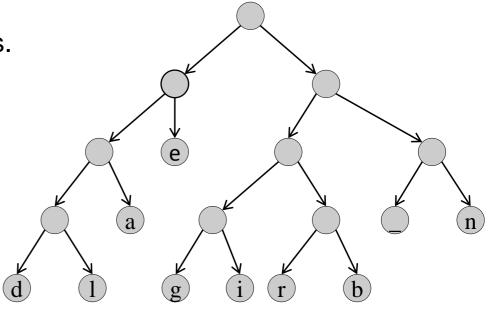
Beispielanwendung: Huffman-Kodierung (3)

Der Text

lege an eine brandnarbe nie naegel

wird kodiert als:

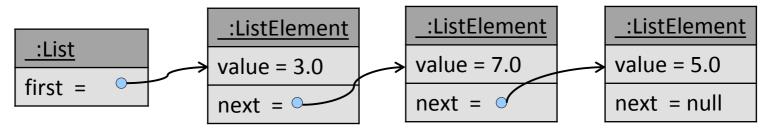
Der Text benötigt 105 Bits statt 238 Bits.



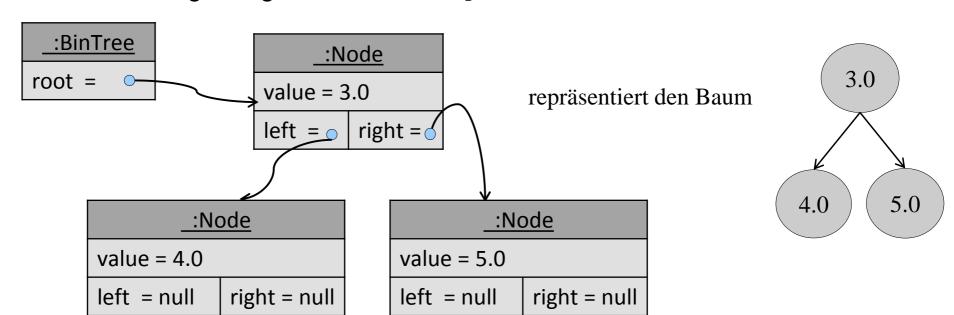
Binärbäume in Java

Bäume können in Java als verkettete Datenstruktur ganz ähnlich wie verkettete Listen implementiert werden.

Zur Erinnerung: Speicherung einer Liste durch eine Kette von Objekten:



• Anstelle eines Nachfolgezeigers next haben die Elemente bei Binärbäumen nun zwei Nachfolgerzeiger left und right.



Klassen für Binärbäume

BinTree: Eine Klasse für Binärbäume, die Methoden für die verschiedene Operationen auf Binärbäumen bereitstellt. Objekte der Klasse BinTree haben eine Referenz auf den Wurzelknoten des Baumes.

Node: Eine Klasse, deren Objekte Baumknoten darstellen. Jedes Objekt hat einen double-Wert und zwei Referenzen: Eine auf den Wurzelknoten des linken Teilbaums und eine auf den Wurzelknoten des rechten Teilbaums. Die Referenz ist jeweils leer (null), wenn es keinen entsprechenden Teilbaum gibt.

BinTree

- Node root
- + BinTree()
- + BinTree(double v)
- + BinTree(BinTree left, double v, BinTree right)
- + Node getRoot()
- + BinaryTree getLeft()
- + BinaryTree getRight()
- + boolean isEmpty()
- + int size()
- + double sum()

. . .

Node

- double value
- Node left
- Node right
- + Node(Node left, double value, Node right)
- + int getValue()
- + Node getLeft()
- + Node getRight()

Implementierung der Klasse Node

```
public class Node {
 private Node left;
 private double value;
 private Node right;
 public Node(Node left, double value, Node right) {
   this.left = left;
   this.value = value;
   this.right = right;
 public double getValue() {
   return value;
 public Node getLeft() {
   return left;
 public Node getRight() {
   return right;
```

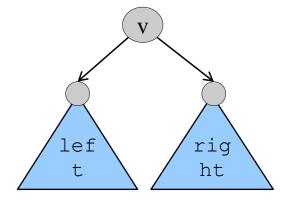
Die Klasse BinTree in Java: Konstruktoren

```
public class BinTree {
  private Node root;
 /** Erzeugt den leeren Baum */
  public BinTree() {
   root = null;
 /** Erzeugt einen Baum mit einem einzigen Knoten */
  public BinTree(double v) {
   root = new Node(null, v, null);
 /** Konstruiert einen Baum, aus zwei gegebenen
  * Teilbäumen und einer neuen Wurzel mit Wert v. */
  public BinTree(BinTree left, double v, BinTree right) {
   root = new Node(left.root, v, right.root);
```

repräsentierter Baum:

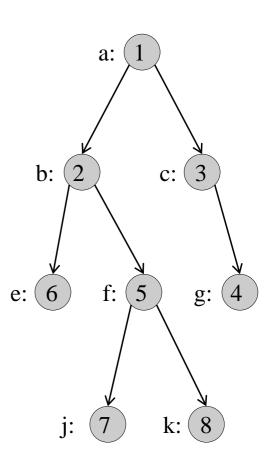
leer





Beispiel für die Konstruktion eines Baums

```
public class BinTreeTest {
 public static void main(String[] args) {
   BinTree k = new BinTree(8);
   BinTree j = new BinTree(7);
   BinTree f = new BinTree(j, 5, k);
   BinTree e = new BinTree(6);
   BinTree b = new BinTree(e, 2, f);
   BinTree g = new BinTree(4);
   BinTree empty = new BinTree();
   BinTree c = new BinTree(empty, 3, g);
   BinTree a = new BinTree(b, 1, c);
   // Die Variablen repräsentieren jeweils
   // den Teilbaum mit dem gleichnamigen
   // Wurzelknoten.
```

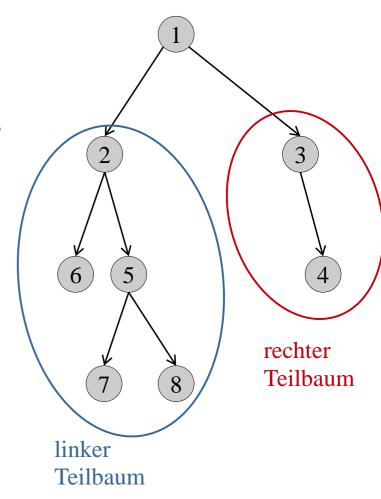


Der Baum im Heap :Node a :BinTree value = 1.0root = \circ right = left = ○ :Node :Node value = 2.0value = 3.0right = right= left= null left = 9 :Node :Node :Node value = 6.0value = 5.0value = 4.0right = null left = null left = 9 right = dleft = null right = null :Node :Node value = 7.0value = 8.0left = null right = null left = null right = null

Operationen auf Binärbäumen

Wir implementieren folgende typische Operationen auf Binärbäumen:

- isEmpty() testet, ob ein Baum leer ist.
- Selektoren:
 - getLeft() gibt den linken Teilbaum zurück.
 - getRoot() gibt den Wert an der Wurzel zurück.
 - getRight() gibt den rechten Teilbaum zurück.
- size() berechnet die Anzahl der Knoten im Baum.
- sum() berechnet die Summe der in den Knoten gespeicherten Zahlen.



Die Klasse BinTree in Java: Methoden

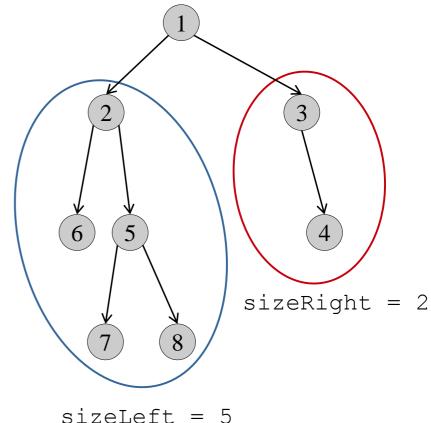
import java.util.NoSuchElementException; public class BinTree { private Node root; public double getRoot() { **if** (root == **null**) { throw new NoSuchElementException("Ein leerer Baum hat keine Wurzel."); return root.getValue(); public BinTree getLeft() { if (root == null) { throw new NoSuchElementException("Ein leerer Baum hat keinen linken Teilbaum."); BinTree I = **new** BinTree(); l.root = root.getLeft(); return I: public boolean isEmpty() { return root == null:

Anzahl der Knoten

Die Anzahl der Knoten in einem binären Baum kann rekursiv wie folgt berechnet werden:

- Berechne die Anzahl sizeLeft. der Knoten im linken Teilbaum.
- Berechne die Anzahl sizeRight der Knoten im rechten Teilbaum.
- Gesamtanzahl der Knoten:

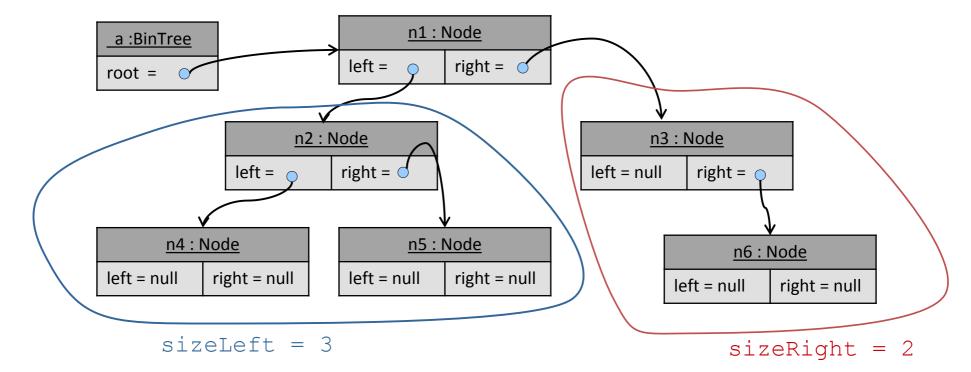
```
1 + sizeLeft + sizeRight
```



Anzahl der Knoten

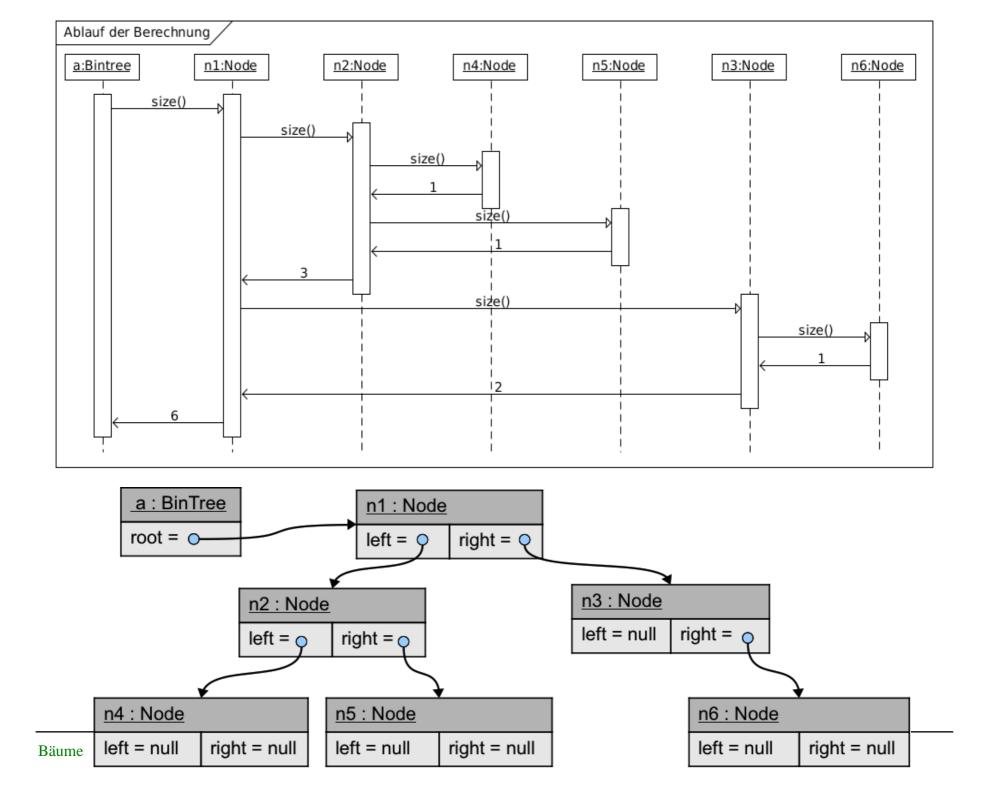
Implementierung des rekursiven Algorithmus:

- Deligiere die Berechnung der Größe des Baums an die Node-Objekte, d.h. füge in der Klasse Node noch eine Methode size() hinzu.
- Ein Node-Objekt berechnet die Größe des von ihm repräsentierten Teilbaums, indem es rekursiv die size()-Methode auf seinem linken und rechten Node-Objekt aufruft und so die Werte sizeLeft und sizeRight berechnen lässt. Die Größe des Teilbaums ist dann 1+sizeLeft+sizeRight.



Anzahl der Knoten: Implementierung

```
public class BinTree {
                                           public class Node {
 public int size() {
   if (root == null) {
     return 0;
   } else {
                                             public int size() {
     return root.size();
                                               int sizeLeft = 0;
                                               int sizeRight = 0;
                                               if (left != null) {
                                                 sizeLeft = left.size();
                                               if (right != null) {
                                                 sizeRight = right.size();
                                               return 1 + sizeLeft + sizeRight;
```

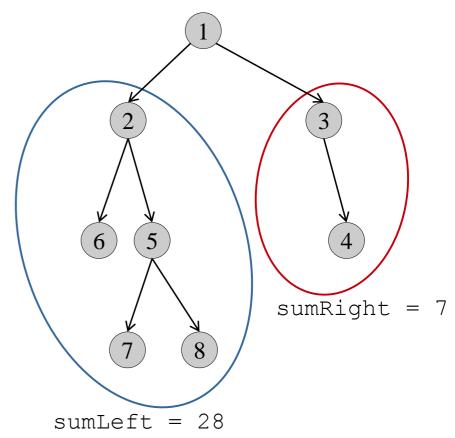


Summe der Werte aller Knoten

Die Summe der in einem Binärbaum gespeicherten Zahlen kann ebenfalls rekursiv berechnet werden:

- Berechne die Summe sumLeft im linken Teilbaum.
- Berechne die Summe sumRight im rechten Teilbaum.
- Gesamtsumme der Knoten:

```
value + sumLeft + sumRight
```



Summe der Werte aller Knoten: Implementierung

```
public class BinTree {
                                      public class Node {
 public double sum() {
   if (root == null) {
     return 0;
   } else {
                                        public double sum() {
     return root.sum();
                                          double sumLeft = 0;
                                          double sumRight = 0;
                                          if (left != null) {
                                            sumLeft = left.sum();
                                          if (right != null) {
                                            sumRight = right.sum();
                                          return value + sumLeft + sumRight;
```

Alternative Implementierung

Rekursive Funktionen können auch direkt in BinTree implementiert werden durch Fallunterscheidung bzgl. des leeren Baums und rekursiven Aufruf der Methode auf den von den Selektoren getLeft() und getRight() gelieferten Teilbäumen.

```
public class BinTree {
    ...

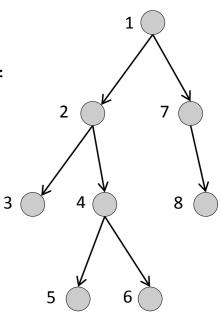
public double sum() {
    if (isEmpty()) {
       return 0;
    }

    double sumLeft = getLeft().sum();
    double sumRight = getRight().sum();
    return root.getValue() + sumLeft + sumRight;
    }
}
```

Durchlaufen eines Baums (Iteration)

- Wie bei Listen möchte man über alle Elemente des Baums iterieren können.
- Bei Listen gibt es eine natürliche Ordnung des Durchlaufs, von vorn nach hinten.
- Bei Bäumen gibt es mehrere sinnvolle Reihenfolgen des Durchlaufs, die je nach Anwendungsfall alle benutzt werden. Wichtige Beispiele:
 - Tiefendurchlauf ("depth-first traversal"):
 - Besuche Wurzel
 - Besuche linken Teilbaum mit Tiefendurchlauf
 - Besuche rechten Teilbaum mit Tiefendurchlauf

Reihenfolge der Knoten in einem Tiefendurchlauf:

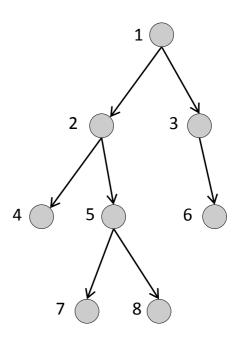


Durchlaufen eines Baums (Breitendurchlauf)

Breitendurchlauf ("breadth-first traversal"):

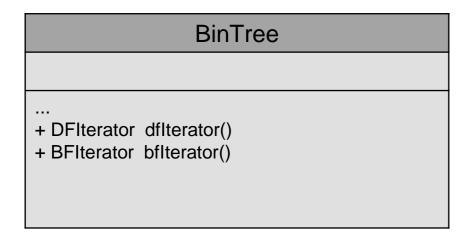
Besuche die Knoten nach der Breite des Baumes geordnet.

Reihenfolge der Knoten in einem Breitendurchlauf:



Baumdurchlauf mit Iteratoren

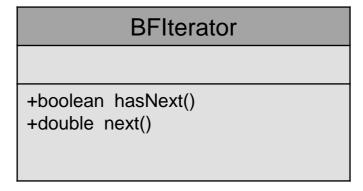
Implementierung zweier Iteratoren, welche die beiden Arten des Baumdurchlaufs realisieren.



Iterator für Tiefendurchlauf:

| DFIterator | |
|-------------------------------------|--|
| | |
| + boolean hasNext() + double next() | |

Iterator für Breitendurchlauf:



Klasse DFIterator für Tiefendurchlauf (1)

```
import java.util.LinkedList<E>;
public class DFIterator {
 // Liste der Wurzeln aller noch zu besuchender Teilbäume,
 // in der Reihenfolge, in der sie besucht werden sollen.
 LinkedList<Node> toVisit:
 // Der Iterator besucht den Baum mit Wurzel n als
 // Tiefendurchlauf.
 public DFIterator(Node n) {
   this.toVisit = new LinkedList<Node>();
   if (n != null) {
     toVisit.addFirst(n);
 public boolean hasNext() {
   return !toVisit.isEmpty();
```

Klasse DFIterator für Tiefendurchlauf (2)

```
// Die Methode soll nur aufgerufen werden, wenn vorher mit hasNext() getestet wurde,
// dass es ein nächstes Element gibt.
public double next() {
 // Das erste Element der Liste tovi sit ist die Wurzel des
 // nächsten zu besuchenden Baums. Beim Tiefendurchlauf
 // soll diese Wurzel als nächster Knoten besucht werden.
 Node n = toVisit.removeFirst();
  Node left = n.getLeft();
  Node right = n.getRight();
 // Als nächstes muss der Baum mit Wurzel left besucht werden
 // und danach der Baum mit Wurzel right.
  if (right != null) {
   toVisit.addFirst(right);
  if (left != null) {
   toVisit.addFirst(left);
 // Nun ist left ganz vorne in to Visit, gefolgt von right.
 return n.getValue(); // Rückgabe des Werts der aktuellen Wurzel
```

Erzeugung von Iteratoren in BinTree

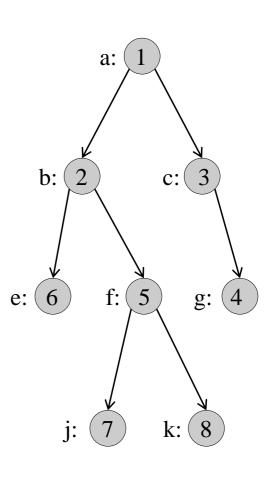
```
public class BinTree {
    private Node root;
    ...

public DFIterator dfIterator() {
    return new DFIterator(root);
    }

public BFIterator bfIterator() {
    return new BFIterator(root);
    }
}
```

Beispiel für einen Tiefendurchlauf

```
public class BinTreeTest {
 public static void main(String[] args) {
   BinTree k = new BinTree(8);
   BinTree j = new BinTree(7);
   BinTree f = new BinTree(j, 5, k);
   BinTree e = new BinTree(6);
   BinTree b = new BinTree(e, 2, f);
   BinTree g = new BinTree(4);
   BinTree empty = new BinTree();
   BinTree c = new BinTree(empty, 3, g);
   BinTree a = new BinTree(b, 1, c);
   DFIterator it = a.dfIterator();
   while (it.hasNext()) {
     System.out.print(it.next() + " ");
```



Ausgabe: 1.0 2.0 6.0 5.0 7.0 8.0 3.0 4.0

Klasse BFIterator für Breitendurchlauf (1)

```
import java.util.LinkedList<E>;
public class BFIterator {
 // Liste der Wurzeln aller noch zu besuchender Teilbäume,
 // in der Reihenfolge, in der sie besucht werden sollen.
 LinkedList<Node> toVisit:
 // Der Iterator besucht den Baum mit Wurzel n als
 // Breitendurchlauf.
 public BFIterator(Node n) {
   toVisit = new LinkedList<Node>();
   if (n != null) {
     toVisit.addFirst(n);
 public boolean hasNext() {
   return !toVisit.isEmpty();
```

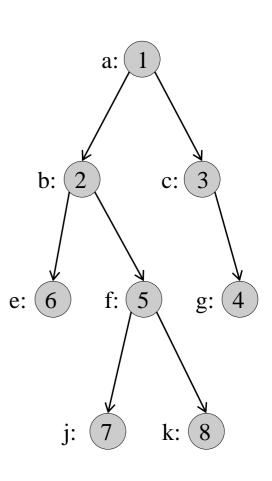
(Dieser Teil ist identisch zum Iterator für Tiefensuche.)

Klasse BFIterator für Breitendurchlauf (2)

```
public double next() {
  Node n = toVisit.removeFirst();
  Node left = n.getLeft();
  Node right = n.getRight();
 // Im Unterschied zum Tiefendurchlauf werden die beiden
 // Teilbäume von n hier hinten angefügt.
  if (left != null) {
    toVisit.addLast(left);
  if (right != null) {
    toVisit.addLast(right);
  return n.getValue();
```

Beispiel für einen Breitendurchlauf

```
public class BinTreeTest {
 public static void main(String[] args) {
   BinTree k = new BinTree(8);
   BinTree j = new BinTree(7);
   BinTree f = new BinTree(j, 5, k);
   BinTree e = new BinTree(6);
   BinTree b = new BinTree(e, 2, f);
   BinTree g = new BinTree(4);
   BinTree empty = new BinTree();
   BinTree c = new BinTree(empty, 3, g);
   BinTree a = new BinTree(b, 1, c);
   BFIterator it = a.bfIterator();
   while (it.hasNext()) {
     System.out.print(it.next() + " ");
```



Ausgabe: 1.0 2.0 3.0 6.0 5.0 4.0 7.0 8.0

Zusammenfassung

- Bäume sind eine wichtige Datenstruktur in der Informatik
- Binäre Bäume können in Java implementiert werden als Verallgemeinerung der einfach verketteten Listen mit mehreren Nachfolgerverweisen.
- Viele Operationen auf binären Bäumen werden rekursiv definiert.
- In Java kann man rekursiv definierte Funktionen auf Bäumen implementieren
 - durch Weitergeben der Operation an die Knotenklasse oder
 - durch Fallunterscheidung bzgl. des leeren Baums und rekursiven Aufruf der Selektoren getLeft() und getRight() von BinTree.
- Wichtige Arten des Baumdurchlaufs sind Tiefendurchlauf und Breitendurchlauf.