

Bäume

Martin Wirsing

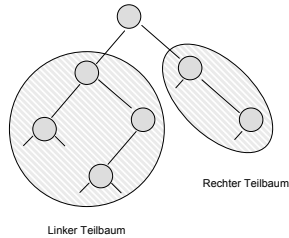
in Zusammenarbeit mit
Matthias Hölzl, Piotr Kosciuzenko, Dirk Pattinson

Ziele

- Standardimplementierungen für Bäume kennenlernen
- Das Composite-Muster kennenlernen

Bäume - 2-dimensionale Listen

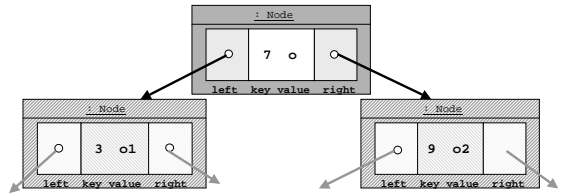
- Bäume sind hierarchische Strukturen
- Bäume bestehen aus
 - Knoten und
 - Teilbäumen
- Bei *Binärbäumen* hat jeder Knoten zwei Unterbäume:
 - den linken Unterbaum
 - den rechten Unterbaum
- In den Knoten kann Information gespeichert werden



Baumknoten

```
class Node
{
  Node left;
  int key; Object value;
  Node right; ...
}
```

- Wir implementieren einen Knoten als Objekt mit zwei Zeigern.
- Wir speichern **einen Schlüssel und ein Objekt** in den Knoten.



BinTree

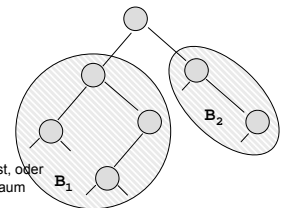
- Die Klasse Node ist nur eine Hilfsklasse für die Klasse BinTree

```
public class BinTree
{
  Node anchor; ...
}
class Node
{
  Node left;
  int key; Object value;
  Node right;

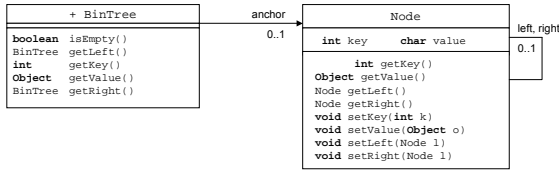
  // Konstruktor
  Node(Node b1, int k, Object o, Node b2)
  { left = b1; key = k; value = o; right = b2; }
  ...
}
```

Operationen auf BinTree

- **Konstruktoren**
 - BinTree() der leere Baum
 - BinTree(B₁, k, o B₂) neuer BinTree mit
 - linkem Teilbaum B₁
 - rechtem Teilbaum B₂
 - Inhalt der Wurzel: k, o
- **Prädikat isEmpty**
 - Testen, ob ein BinTree leer ist, oder einen rechten und linken Teilbaum enthält
- **Selektoren getLeft, getRight, getKey**
 - Falls der BinTree nicht leer ist, liefert
 - getLeft() den linken Teilbaum
 - getRight() den rechten Teilbaum
 - getKey() den Inhalt der Wurzel



BinTree in UML



Implementierung in Java

Die Implementierung von BinTree verläuft analog zu Listen:

BinTree repräsentiert Binärbäume über einem Integer-Schlüssel und Werten vom Typ Object.

- BinTree selbst speichert nur einen Verweis auf die Wurzel des Baumes.
- Die eigentliche Funktionalität wird von der Klasse Node realisiert;

Um Funktionen auf BinTree zu definieren, verwenden wir folgende Fallunterscheidung:

- leerer Baum: Berechnung des Resultats direkt in BinTree
- nicht-leerer Baum: Weitergeben der Funktion an Node

Implementierung BinTree: isEmpty & Zugriff auf linken Teilbaum

```

public class BinTree {
    private Node anchor; // Implementierung verläuft analog zu Listen

    BinTree(); // der leere Baum
    BinTree(BinTree b1, int k, Object o, BinTree b2) {
        anchor = new Node(b1.anchor, k, o, b2.anchor);
    }

    boolean isEmpty() {return anchor==null;}

    BinTree getLeft() throws NoSuchElementException {
        if (anchor == null) throw new NoSuchElementException();
        else {
            BinTree l = new BinTree();
            l.anchor = anchor.getLeft();
            return l;
        }
    }
}
    
```

Implementierung BinTree: Summe der Knoten

```

int sumNodes() {
    if (anchor == null) return 0;
    else return anchor.sumNodes();
}

class Node {
    int sumNodes() {
        int suml = 0, sumr = 0;
        if (left != null) suml = left.sumNodes();
        if (right != null) sumr = right.sumNodes();
        return 1 + suml + sumr;
    }
}
    
```

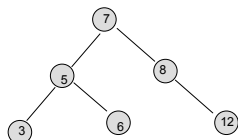
Geordnete Binärbäume

Ein Binärbaum b heißt geordnet, wenn folgendes für alle nichtleeren Teilbäume t von b gilt:

- Der Schlüssel von t ist
 - größer (oder gleich) als alle Schlüssel des linken Teilbaums von t und
 - kleiner (oder gleich) als alle Schlüssel des rechten Teilbaums von t

Beispiel: Geordnet sind:

Der leere Baum und der Baum:



Suche im geordneten Binärbaum

```

public Object find(int key) {
    if (anchor == null) return null;
    else return anchor.find(key);
}

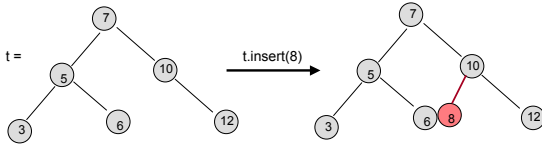
class Node {
    Object find(int key) {
        Node current = this;
        while(current.key != key) {
            if(key < current.key) // gehe nach links?
                current = current.left;
            else // oder gehe nach rechts?
                current = current.right;
            if(current == null) return null; //nicht gefunden!
        }
        return current.value; //gefunden: gib value zurück
    }
}
    
```

Gibt value zurück, wenn key im Baum; sonst wird null zurückgegeben

Einfügen in geordneten Binärbaum

- Beim Einfügen in einen geordneten Binärbaum wird rekursiv die "richtige" Stelle gesucht, so daß wieder eine geordneter Binärbaum entsteht.

•Beispiel: t.insert(8) ergibt:



Einfügen in geordneten Binärbaum

Fügt einen neuen Knoten mit Schlüssel id an der richtigen Stelle im geordneten Baum ein

```
public void insert(int id, Object o)
{
    if(anchor==null) // falls kein Knoten im anchor
        anchor = new Node(null,id,o,null); // neuer Knoten
    else anchor = anchor.insertKeyObj(id, o);
}
```

Wobei in class Node:

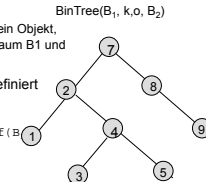
Einfügen in geordneten Binärbaum

Fügt einen neuen Knoten passend ein
Achtung: id darf nicht im Baum vorkommen!

```
Node insertKeyObj(int id, Object o)
{
    Node current = this; // starte bei this
    Node parent;
    while(true) // terminiert intern
    {
        parent = current;
        if(id < current.key) // gehe nach links?
        {
            current = current.left;
            if(current == null) // am Ende füge links ein
            {
                parent.left = new Node(null, id, o, null);
                return this;
            }
        } // end if go left
        else // falls id > current.key, gehe nach rechts
        {
            current = current.right;
            if(current == null) // am Ende füge rechts ein
            {
                parent.right = new Node(null, id, o, null);
                return this;
            }
        } // end else gehe nach rechts
    } // end while
}
```

Rekursion auf Binärbäumen

- Binärbäume sind induktiv definiert
 - Der Leere Baum ist ein Binärbaum
 - Sind B_1 und B_2 Binärbäume, id ein Schlüssel und o ein Objekt, dann ist der Baum mit Wurzel id und o , linkem Teilbaum B_1 und rechtem Teilbaum B_2 , ein Binärbaum
- Operationen f auf Binärbäumen können rekursiv definiert werden (vgl. SML)
 - Falls $isEmpty(B)$: gibt $f(B)$ direkt an
 - Ansonsten beschreibe wie sich der Wert von f aus $f(B_1)$ und $f(B_2)$ und id, o ergibt.
- Beispiel: sumNodes1
 - Falls $isEmpty(B)$: 0
 - Ansonsten $getLeft().sumNodes1() + getRight().sumNodes1() + 1$
- Beispiel: exist(int k) (ist k vorhanden?)
 - Falls $isEmpty(B)$: false
 - Ansonsten: $getLeft().exists(k) || getRight().exists(k) || getKey() == k$



Einfache Baumoperationen

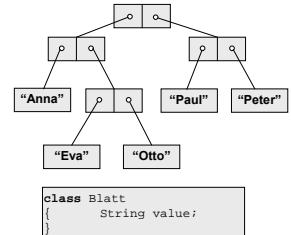
```
public class XBinTree extends BinTree
{
    public int sumNodes()
    {
        if(isEmpty()) return 0;
        else return
            ((XBinTree)getLeft()).sumNodes() +
            ((XBinTree)getRight()).sumNodes() + 1;
    }

    public boolean exists(int k)
    {
        if(isEmpty()) return false;
        else return
            ((XBinTree)getLeft()).exists(k)
            || getKey() == k
            || ((XBinTree)getRight()).exists(k);
    }
}
```

- $isEmpty()$, $left()$, $right()$ werden aus der Oberklasse geerbt
- $left()$ liefert einen BinTree
- $sumNodes()$ ist nur in der Unterklasse definiert - für XBinTrees
- Wir brauchen casts um die BinTrees in XBinTrees zu verwandeln

Bäume mit Blättern

- Jeder Zweig soll in einem Blatt enden
- Die Information speichern wir in Blättern
- Jeder Knoten hat zwei Unterbäume



```
class Knoten
{
    Knoten links;
    Knoten rechts;
}
```

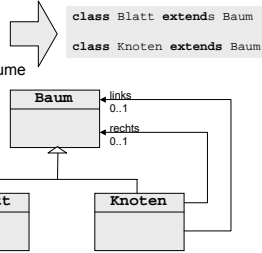
```
class Blatt
{
    String value;
}
```

Wir haben ein Problem: Wir müssen auch zulassen:

Blatt links; Blatt rechts; ... aber ein Blatt ist kein Knoten!

Baum in UML

- Wir wollen Blatt und Knoten zu einer Klasse Baum zusammenfassen.
- Blatt wird Unterklasse von Baum
- Knoten wird Unterklasse von Baum
- Viele Methoden müssen für alle Bäume funktionieren
 - istBlatt()
 - istKnoten
 - sumNodes()
 - toString()



Default-Methoden redefinieren

- In Baum definieren wir die Methoden irgendwie:


```

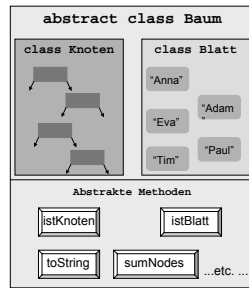
boolean istBlatt(){
    { return false; // äähm na ja...
}
void toString(){ // tu nix
}
            
```
- In den Unterklassen redefinieren wir sie wieder


```

// z.B. In Blatt:
boolean istBlatt ()
{ return true;
}
void toString()
{ System.out.println(info);
}
            
```

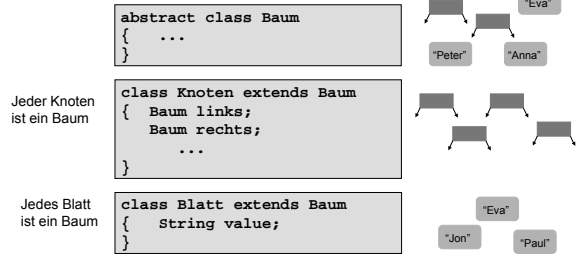
Besser: Abstrakte Klassen

- Vereinigung von Unterklassen
- Gemeinsame Methoden
 - In der Oberklasse abstrakt erklärt
 - Nur die Signatur wird aufgeführt
 - In jeder nicht abstrakten Unterklasse implementiert
- Beispiel
 - Jedes Blatt ist ein Baum
 - Jeder Knoten ist ein Baum
 - Definiere Baum als abstrakte Klasse, die Blatt und Knoten umfasst



Abstrakte Klasse Baum

- Klassen werden wechselseitig rekursiv, vgl. die Implementierung von Bäumen in SML.



Implementierung

- Abstrakte Methoden müssen in (konkreten) Unterklassen implementiert werden
- Wird vom Computer geprüft

```

class Knoten extends Baum{
    Baum links, rechts ;
    boolean istBlatt()
    { return false;}
    int sumNodes(){
    { return
        1+links.sumNodes()
        +rechts.sumNodes();
    }
}
            
```

```

abstract class Baum{
    abstract boolean istBlatt();
    abstract int sumNodes();
    ...
}
            
```

```

class Blatt extends Baum
{
    String value;
    boolean istBlatt(){
    { return true;}
    int sumNodes()
    { return 0; }
}
            
```

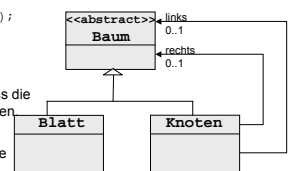
Abstrakte Klassen

- Haben **keine** eigenen Objekte
 - Was sollte auch new Baum() liefern:
 - ein Blatt oder einen Knoten?
 - Können abstrakte und konkrete Methoden enthalten:

```

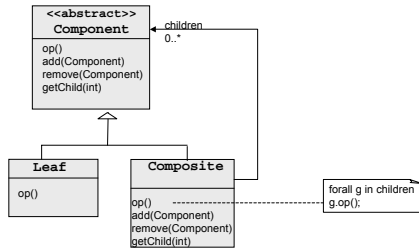
abstract boolean istBlatt();
boolean istKnoten()
{ return !istBlatt(); }
            
```

- Sobald eine Methode abstrakt ist, muss die ganze Klasse als abstrakt erklärt werden
- Der Compiler achtet darauf, dass jede abstrakte Methode in jeder Unterklasse implementiert wird.



Das Composite-Muster

- Das Composite-Muster dient zum Entwurf allgemeiner Baumstrukturen; es verallgemeinert das Muster für Binäräume.



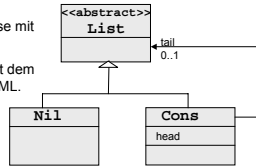
Das Composite-Muster

Das Composite-Muster wird verwendet zur Implementierung von Objekthierarchien wie etwa hierarchischen Benutzeroberflächen, verschachtelten Diagrammen oder Parsebäumen in Übersetzern.

- Component
 - Bildet die Schnittstelle und implementiert das Standardverhalten für alle Klassen des Musters.
- Leaf
 - repräsentiert die Blattobjekte. Ein Blatt hat keine Kinder.
 - Definiert das Verhalten der primitiven Objekte.
- Composite
 - Definiert das Verhalten für Komponenten mit Kindern
 - Speichert die Kindkomponenten

Listen als Abstrakte Klassen

- Listen sind leer oder nicht leer
 - Nichtleere Listen haben `head` und `tail`
 - Eine leere Liste hat **kein** Attribut
- Traditionell (in Lisp) heißt der Konstruktor einer nichtleeren Liste `cons`, die leere Liste heißt `nil`
- Wir definieren `List` als abstrakte Klasse mit Unterklassen `Cons` und `Nil`.
- Diese Listenimplementierung entspricht dem Ansatz rekursiver Datenstrukturen in SML.



Implementierung

- Abstrakte Methoden müssen in (konkreten) Unterklassen implementiert werden
- Wird vom Computer geprüft

```
class Cons extends List
{
    Object value; List tail;
    boolean isEmpty(){return false;}
    Cons(Object o, List l)
    {
        value = o; tail = l;
    }
    Object head() throws NoSuchElementException
    {
        return value;
    }
    List tail() throws NoSuchElementException
    {
        return tail;
    }
    int length()
    {
        return 1+tail.length();
    }
    ...
}
```

```
abstract class List
{
    abstract boolean isEmpty();
    abstract int length();
    abstract List addFirst();
    ...
}
```

```
class Nil extends List
{
    Nil(){ }
    boolean isEmpty(){return false;}
    int length()
    {
        return 0;
    }
    ...
}
```

Zusammenfassung

- Binäre Bäume werden in Java implementiert:
 - als Verallgemeinerung der einfach verketteten Listen mit zwei Nachfolgerverweisen oder
 - durch eine abstrakte Oberklasse und zwei Unterklassen, einer Blatt- und eine Knotenklasse
- Eine Operation auf binären Bäume mit Knoten wird definiert:
 - durch Weitergeben der Operation an die Knotenklasse oder
 - durch Fallunterscheidung bzgl. des leeren Baums und rekursiven Aufruf der Selektoren `getLeft()` und `getRight()` von `BinTree`.
- Eine Operation auf beblätterten binären Bäume werden definiert:
 - durch Definition der Operation in beiden Unterklassen.

Zusammenfassung

- Das Composite-Muster dient zur Beschreibung hierarchischer Objektstrukturen; es verallgemeinert die zweite Implementierung binärer Bäume auf Bäume mit endlich vielen Kindbäumen.
- Spezialisierung des Composite-Musters ergibt eine weitere rekursive Implementierung für Listen.