

Informatik B - Objektorientierte Programmierung in Java

Vorlesung 10: Collections 4

© SS 2005 Prof. Dr. F.M. Thiesing, FH Dortmund

Bäume

■ Einführung

- Bäume sind verallgemeinerte Listenstrukturen
- Lineare Liste
 - ◆ Jedes Element hat höchstens einen Nachfolger.
- Baum:
 - ◆ Jedes Element (Knoten) hat eine endliche, begrenzte Anzahl von Nachfolgern (Kindknoten).
 - ◆ Ein Knoten ohne Vorgänger (Elternknoten) heißt *Wurzel*.

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Inhalt

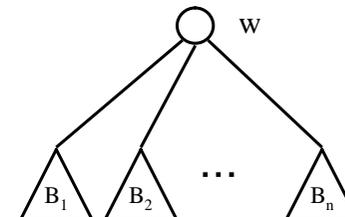
- Bäume
- Suchbäume
- Implementierung binärer Suchbäume
- Exkurs: Visitor/Visitable

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Bäume

■ Definition

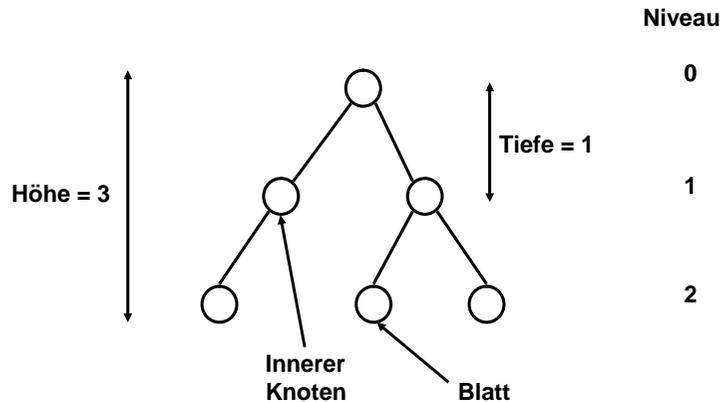
- Ein einzelner Knoten ist ein Baum.
- Sind B_1, \dots, B_n für $n \geq 1$ Bäume, so erhält man einen (weiteren) Baum, indem man die Wurzeln von B_1, \dots, B_n zu Kindern einer neu geschaffenen Wurzel w macht.



© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Bäume

Wichtige Begriffe



Suchbäume

Definition

- Ein binärer Suchbaum ist ein Binärbaum, der in jedem Knoten ein Paar (Schlüssel, Wert) speichert.
- Die Schlüssel müssen aus einer linear geordneten Menge stammen (Operation \leq muss definiert sein!).
- Für einen binären Suchbaum gilt:
 - ◆ Jeder Knoten k enthält einen Schlüssel $S(k)$
 - ◆ Für alle Knoten u im linken Teilbaum des Knotens k gilt: $S(u) < S(k)$
 - ◆ Für alle Knoten u im rechten Teilbaum des Knotens k gilt: $S(u) > S(k)$

Bäume

Wichtige Begriffe

- Pfad:
 - Folge von Knoten k_0, \dots, k_n eines Baumes mit k_{i+1} ist Kind von k_i , $0 \leq i < n$
- Binärbaum:
 - Jeder Knoten besitzt maximal 2 Kinder.
- geordneter Baum:
 - Unter den Kindern eines jeden Knotens ist eine Anordnung (z.B. linkes und rechtes Kind) definiert.
- vollständiger Baum:
 - Auf jedem Niveau existiert die maximal mögliche Knotenzahl.

Implementierung binärer Suchbäume

- Im folgenden wird eine Möglichkeit zur Implementierung von Suchbäumen in Java vorgestellt.
- Dies entspricht einem „Blick hinter die Kulissen“ der Java-Klassenbibliothek (Klasse `TreeMap`).
- Um die Darstellung überschaubar zu halten, wird eine Implementierung binärer Suchbäume ohne Balancierung vorgestellt.

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
9

- An der Realisierung eines binären Suchbaumes in Java sind Objekte verschiedener Klassen beteiligt:
 - ein Objekt der eigentlichen Baumklasse (MyTreeMap)
 - ein oder mehrere Objekte der Klasse, die die Knoten des Baumes darstellen (Node)
 - die Objekte, die als Schlüssel im Baum gespeichert sind, und einer beliebigen Klasse angehören, die das Interface Comparable implementiert (hier als KeyObject bezeichnet)
 - die Objekte, die als Werte im Baum gespeichert sind, und einer beliebigen von Object abgeleiteten Klasse angehören (hier als ValueObject bezeichnet)

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
11

- Klasse MyTreeMap
 - verwaltet einen Verweis auf den Wurzelknoten des Binärbaumes

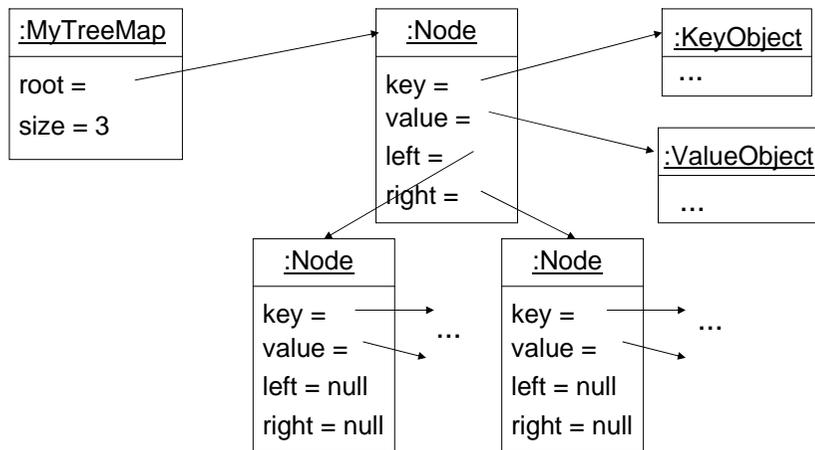
```
public class MyTreeMap
{
    // Attribute
    private Node root; // Verweis auf Wurzelknoten
    private int size; // Anzahl der Knoten

    public MyTreeMap() {
        this.root = null;
        this.size = 0;
    }
    ...
}
```

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
10

■ Aufbau



Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
12

- Klasse Node
 - Innere Klasse der Klasse MyTreeMap, da die Knoten nur im Kontext des Binärbaumes einen Sinn ergeben:

```
public class MyTreeMap
{
    class Node
    {
        // Attribute
        Comparable key; // Verweis auf Schlüssel-Objekt
        Object value; // Verweis auf Wert-Objekt
        Node left; // Verweis auf linken Kindknoten
        Node right; // Verweis auf rechten Kindknoten

        Node(Comparable key, Object value)
        {...}
        public String toString()
        {...}
    }
    ...
}
```

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

13

■ Suchen

- Aufgabe
 - ◆ Suche den Knoten im Suchbaum, der einen vorgegebenen Schlüssel enthält
- Lösungsansatz
 - ◆ Einfache Fälle werden direkt gelöst.
 - ◆ Komplizierte Fälle werden auf einfache Fälle reduziert.
- Fallunterscheidung:
 - ◆ Ist der Baum leer, so ist der Schlüssel nicht enthalten.
 - ◆ Ist der Schlüssel gleich dem Schlüssel der Wurzel, ist der gesuchte Knoten gefunden.
 - ◆ Ist der Schlüssel kleiner als der Schlüssel der Wurzel, suche nach dem gleichen Prinzip im linken Teilbaum
 - ◆ Ist der Schlüssel größer als der Schlüssel der Wurzel, suche nach dem gleichen Prinzip im rechten Teilbaum

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

15

■ Suchen

- Mit Hilfe der Suche nach einem Knoten, der einen vorgegebenen Schlüssel enthält, kann die Suche nach dem zugehörigen Wert realisiert werden:

```
Object get(Object key) {
    Object result = null;

    Node p = getNodeRec(key, this.root);
    if (p != null)
        result = p.value;

    return result;
}
```

MyTreeMap.java

VL 10

14

```
private Node getNodeRec(Comparable key, Node tree)
{
    Node result;
    if (tree==null) // Baum ist leer
        result = null;
    else {
        int cmp = key.compareTo(tree.key);
        if (cmp==0) // Knoten ist gefunden
            result = tree;
        else if(cmp<0) // Suchen im linken Teilbaum
            result = getNodeRec(key, tree.left);
        else // Suchen im rechten Teilbaum
            result = getNodeRec(key, tree.right);
    }
    return result;
}
```

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

16

■ Einfügen

- Aufgabe
 - ◆ Füge ein Paar (Schlüssel, Wert) in den Suchbaum ein
- Fallunterscheidung:
 - ◆ Ist der Baum leer, so erzeuge einen neuen Baum mit einem Knoten, der das Paar (Schlüssel, Wert) enthält.
 - ◆ Ist der Schlüssel gleich dem Schlüssel der Wurzel, ersetze den alten durch den neuen Wert.
 - ◆ Ist der Schlüssel kleiner als der Schlüssel der Wurzel, füge das Paar in den linken Teilbaum ein.
 - ◆ Ist der Schlüssel größer als der Schlüssel der Wurzel, füge das Paar in den rechten Teilbaum ein.

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

17

```

Node insertNode(Comparable key, Object value, Node tree)
{
    if (tree==null) { // Neuen Knoten erzeugen
        tree = new Node(key, value);
        this.size++;
    }
    else {
        int cmp = key.compareTo(tree.key);
        if (cmp==0) tree.value = value; // Austauschen
        else if(cmp<0) // Einfügen im linken Teilbaum
            tree.left = insertNode(key,value, tree.left);
        else // Einfügen im rechten Teilbaum
            tree.right= insertNode(key,value,tree.right);
    }
    return tree;
}

```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

19

■ Entfernen

➤ Aufgabe:

- ◆ Entfernen eines Knotens zu einem vorgegebenen Schlüssel, falls dieser vorhanden ist.

➤ Fallunterscheidung:

- ◆ Ist der Baum leer, so kann kein Knoten mit dem Schlüssel entfernt werden.
- ◆ Ist der Schlüssel gleich dem Schlüssel der Wurzel, entferne die Wurzel aus dem Baum.
→ weitere Fallunterscheidung notwendig!
- ◆ Ist der Schlüssel kleiner als der Schlüssel der Wurzel, entferne den Schlüssel im linken Teilbaum.
- ◆ Ist der Schlüssel größer als der Schlüssel der Wurzel, entferne den Schlüssel im rechten Teilbaum.

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

18

■ Einfügen

- Mit Hilfe der Operation `insertNode` kann das Einfügen in den Suchbaum realisiert werden:

```

void put(Comparable key, Object value)
{
    if (key!=null && value!=null)
        this.root = insertNode(key, value, this.root);
}

```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

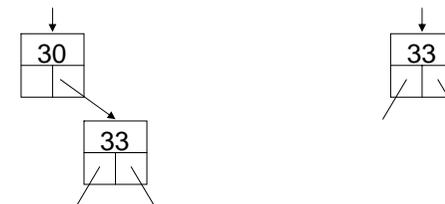
Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

20

➤ Weitere Fallunterscheidung:

- ◆ Fall 1: Besitzt die Wurzel keinen linken Kindknoten, so ersetze die Wurzel durch den rechten Kindknoten



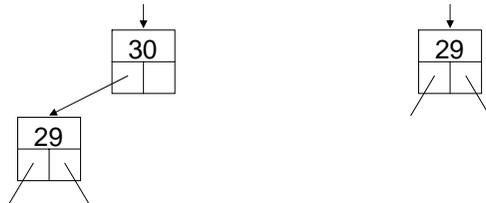
© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
21

➤ Weitere Fallunterscheidung:

- ◆ Fall 2: Besitzt die Wurzel keinen rechten Kindknoten, so ersetze die Wurzel durch den linken Kindknoten

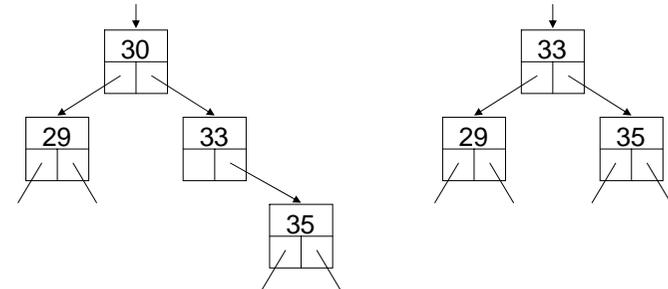


Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
23

➤ Weitere Fallunterscheidung:

- ◆ Fall 3: Der rechte Kindknoten der Wurzel besitzt keinen linken Kindknoten und ist somit der symmetrische Nachfolger.



Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
22

➤ Weitere Fallunterscheidung:

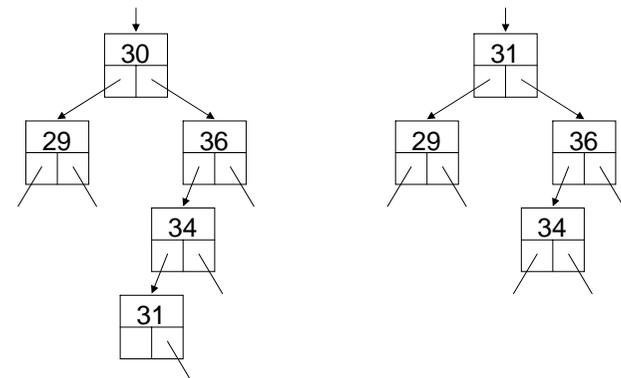
- ◆ Besitzt die Wurzel w einen linken und rechten Kindknoten, so ersetze w durch den symmetrischen Nachfolger.
- ◆ Der symmetrische Nachfolger ist der Knoten mit dem kleinsten Schlüssel, der größer als der Schlüssel von w ist.
- ◆ Der symmetrische Nachfolger kann keinen linken Kindknoten besitzen und kann somit leicht entfernt werden.
- ◆ Der symmetrisch Nachfolger ist der am weitesten links stehende Knoten im rechten Teilbaum von w .

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10
24

➤ Weitere Fallunterscheidung:

- ◆ Fall 4: Der rechte Kindknoten der Wurzel besitzt einen linken Kindknoten



Implementierung binärer Suchbäume

- Bestimmung des Elternknotens des symmetrischen Nachfolgers:

```
private Node parentSymSucc(Node tree)
{
    Node result;

    result = tree;
    if (result.right.left!=null)
    {
        result = result.right;
        while (result.left.left!=null)
            result = result.left;
    }

    return result;
}
```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Implementierung binärer Suchbäume

```
else {
    Node p = parentSymSucc(tree);
    if (p==tree) { // Fall 3
        tree.key = p.right.key;
        tree.value = p.right.value;
        p.right = p.right.right;
    }
    else { // Fall 4
        tree.key = p.left.key;
        tree.value = p.left.value;
        p.left = p.left.right;
    }
}
return tree;
}
```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Implementierung binärer Suchbäume

- Entfernen des Knotens:

```
private Node removeNode(Comparable key, Node tree)
{
    if (tree!=null) {
        int cmp = key.compareTo(tree.key);
        if (cmp<0) // Entf. im linken Teilbaum
            tree.left = removeNode(key, tree.left);
        else if (cmp>0) // Entf. im rechten Teilbaum
            tree.right = removeNode(key, tree.right);
        else
        { // zu entfernender Knoten gefunden
            this.size--;
            if (tree.left==null) // Fall 1
                tree = tree.right;
            else if (tree.right==null) // Fall 2
                tree = tree.left;
        }
    }
}
```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Implementierung binärer Suchbäume

■ Baumdurchlauf

- Um die Einträge eines Suchbaumes aufsteigend sortiert auszugeben, müssen die Knoten des Baum in einer geeigneten Reihenfolge durchlaufen werden.
- Da die Knoten u im linken Teilbaum, kleinere Schlüssel als der Knoten k besitzen, müssen diese vor k ausgegeben werden.
- Da die Knoten u im rechten Teilbaum, größere Schlüssel als der Knoten k besitzen, müssen diese nach k ausgegeben werden.
- Diese Strategie wird auch als Inorder-Durchlauf bezeichnet.

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Implementierung binärer Suchbäume

VL 10

29

```
private void inorderPrint(Node tree)
{
    if (tree!=null) {
        inorderPrint(tree.left);
        System.out.println(tree);
        inorderPrint(tree.right);
    }
}
void print()
{
    System.out.println("Liste der Einträge");
    System.out.println("-----");
    inorderPrint(this.root);
    System.out.println();
}
```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Interfaces Vistable und Visitor

VL 10

31

```
public interface Visitable {
    /** receive a visitor, manage the visit.
     * @return true if the visitor always replies true.
     */
    boolean visit (Visitor v);
}

public interface Visitor {
    /** visit an object.
     * @return true to continue visiting.
     */
    boolean visit (Object x);
}
```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Exkurs: Visitor-Pattern

VL 10

30

■ Konzept eines Visitors

- Ganz allgemein kann man von einer Collection verlangen, dass einem Besucher (Visitor) alle Elemente genau einmal vorgestellt werden.
- Interface **visitable**: Methode zum Anliefern eines Visitors bei der Collection. Ein beliebiges Objekt ist ein *Visitor*, wenn ihm Objekte vorgeführt werden können.
- Interface **visitor**: Methode, mit der die Collection dem Visitor ihre Insassen vorstellt. Eine Collection ist *Visitable*, wenn sie Besucher empfangen kann.

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Exkurs: Visitor-Pattern

VL 10

32

■ Konzept eines Visitors (2)

- Ausbaumöglichkeit: **visit()** in **visitor** könnte mit verschiedenen Signaturen verschiedene Arten von Insassen unterscheiden.
- Beim Suchbaum hat man die schöne Möglichkeit, die Einträge (Knoten) sortiert auszugeben. Beispielsweise kann man Wörter in beliebiger Reihenfolge einlesen und sortiert ausgeben.
- Ein Suchbaum sollte *Visitable* sein, um die Sortierung ausnutzen zu können.
- Implementiert der Suchbaum selber einen *Visitor*, kann man den Baum sehr elegant mit der Methode **toString** darstellen lassen („dumpen“).

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Exkurs: Visitor-Pattern

VL 10

33

■ Konzept eines Visitors (3)

- Die `visit()`-Methoden haben als Resultat-Wert `boolean`. Über das Resultat der Methode in `visitor` kann der Besucher steuern, ob die Traverse fortgesetzt werden soll (Besucher sagt: "weiter" oder "ich will nicht mehr").

Beispiel: Suchbaum mit Visitor

VL 10

35

```
public class MyVisitableTreeMap implements Visitable
{
    ...
    public boolean visit(Visitor v)
    {
        return inorderVisit(this.root, v);
    }

    private boolean inorderVisit(Node tree, Visitor v)
    {
        if (tree!=null)
        {
            return inorderVisit(tree.left, v) &&
                v.visit(tree) &&
                inorderVisit(tree.right, v);
        }
        return true;
    }
    ...
}
```

Exkurs: Visitor-Pattern

VL 10

34

■ Suchbaum mit Visitor

- In `MyVisitableTreeMap` wird eine `inorder`-Traversierung realisiert.
- `visit()`-Methode in `MyVisitableTreeMap` schickt `Visitor` zur Wurzel des Baums
- `inorderVisit()` schickt `Visitor` zum übergebenen Knoten und realisiert `Inorder`-Traversierung.
- In `inorderVisit()` wird geprüft, ob an der aktuellen Position noch ein Unterbaum existiert. Wenn ja, wird die `inorderVisit()`-Methode für beide Unterbäume aufgerufen: Hier wird die `Inorder`-Traverse realisiert. Das Objekt `tree` (der aktuelle Knoten) wird an die `visit()`-Methode des `Visitors` übergeben.

Beispiel: Test des Suchbaums

VL 10

36

```
public class VisitableTreeTest
{
    public static class PrintVisitor implements Visitor
    {
        public boolean visit (Object o)
        {
            System.out.println(o);
            return true;
        }
    }
    public static void main(String[] args)
    {
        MyVisitableTreeMap dictionary =
            new MyVisitableTreeMap();
        ...
        dictionary.visit(new PrintVisitor());
        ...
    }
}
```

Exkurs: Visitor-Pattern

■ Suchbaum mit Dumper

- Für `MyVisitableTreeMap` implementiert man `toString()` mit einem `Dumper`-Objekt vom Typ `Visitor`, das jeden Insassen in seinen `StringBuffer` einträgt und diesen bei `toString()` (von `Dumper`) als seine eigene Darstellung abliefert.
- `Dumper` ist ein Beispiel für eine lokale Klasse.
- In `toString()` wird die `visit()`-Methode von `MyVisitableTreeMap` aufgerufen, der ein `Dumper`-Objekt übergeben wird.
- Damit ist dann der folgende Aufruf aus dem Testprogramm möglich, der den Suchbaum „dump“:
`System.out.print(dictionary.toString());`

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund

Beispiel: Suchbaum mit Dumper

```
public class MyVisitableTreeMap implements Visitable
{
    ...
    public String toString () {
        class Dumper implements Visitor {
            protected StringBuffer buf = new StringBuffer();
            public boolean visit (Object o)
            {
                buf.append('\n').append(o);
                return true;
            }
            public String toString ()
            {
                return buf.toString();
            }
        }
        Dumper d = new Dumper();
        visit(d);
        return d.toString();
    }
}
```

© Prof. Dr. Thiesing, FH Dortmund