

---

# Listen und Bäume

D. Pattinson, LMU München

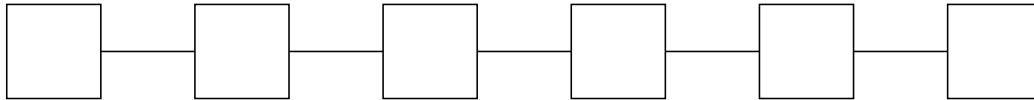
---

# Listen und Bäume

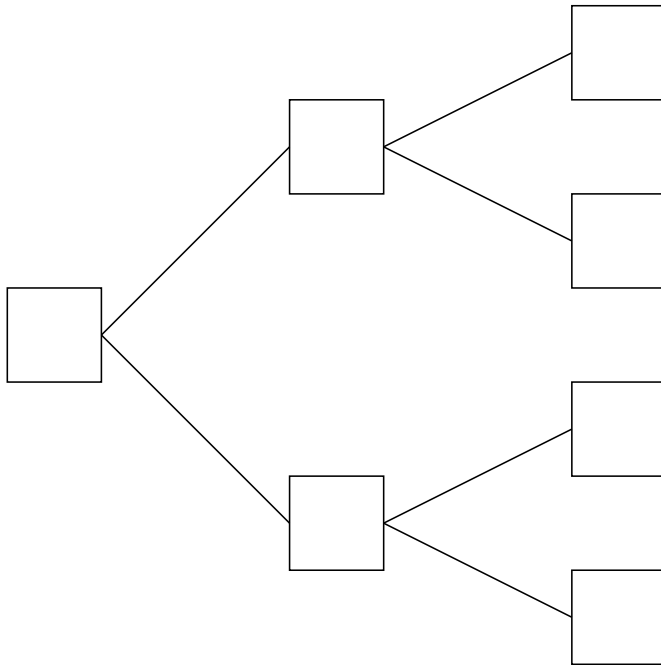
---

Abstrakt: **“Bäume sind Listen mit mehr als einem Nachfolger”**

Listen



Bäume



# Operationen auf Listen und Bäumen

---

## Operationen auf Listen:

### Erzeugen von Listen

```
public LinkedList()
public void addFirst(Object o)
```

### Traversieren von Listen

```
public boolean isEmpty()
public Object removeFirst()
```

## Operationen auf Bäumen:

### Erzeugen von Bäumen:

```
public LinkedBinTree()
public void insert(int id, Object o)
```

### Traversieren von Bäumen:

```
public boolean isEmpty()
public LinkedBinTree getLeft()
public LinkedBinTree getRight()
```

NB: Traversieren von Listen auch per *Iterator* möglich.

# Traversieren per Iterator

---

```
/* l hat Typ AbstractObjectList */

Iterator iter = l.iterator();
while (iter.hasNext())
{ Object curr = iter.next();

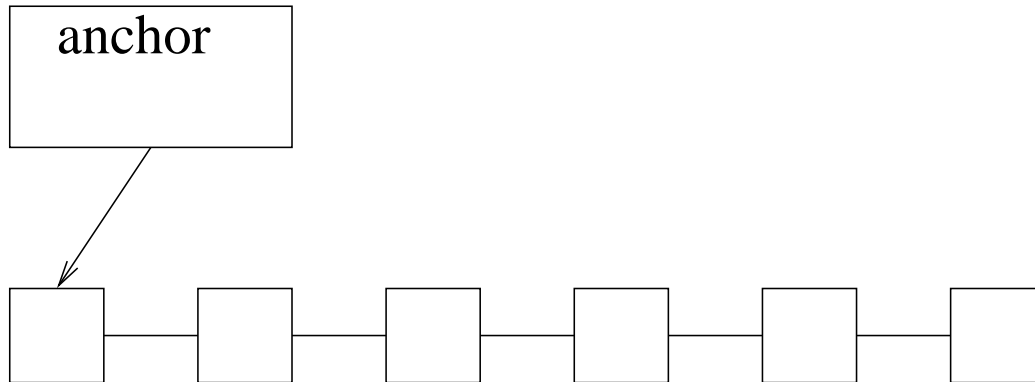
    /* ... */
    /* hier wird mit curr gearbeitet */
    /* ... */

}
```

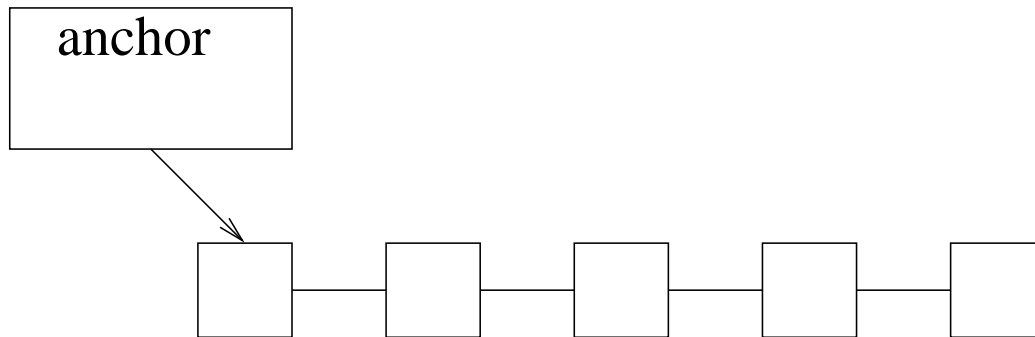
Der Variablen `curr` werden sukzessive alle Datenelemente der Liste zugewiesen.

# Traversieren per Hand

---



Nach `removeFirst()`:

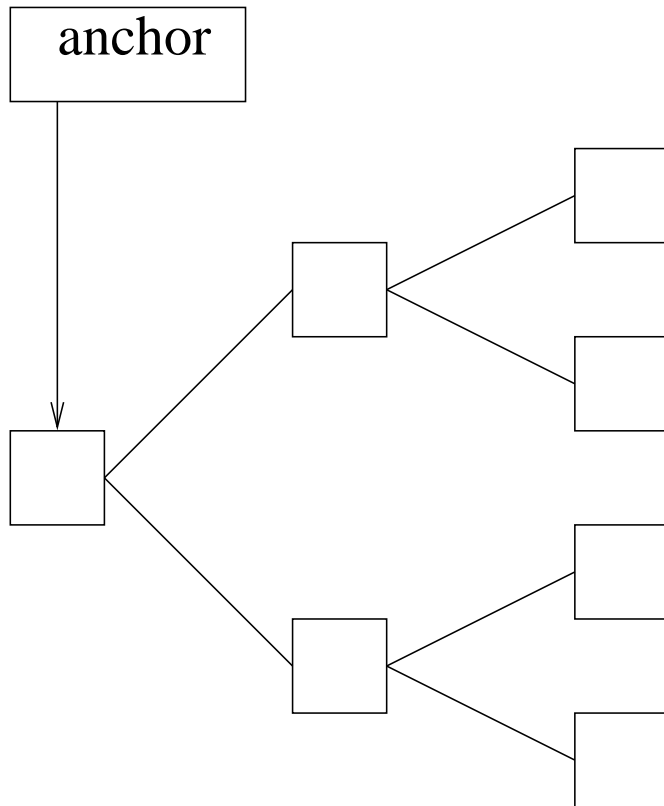


Man nennt `removeFirst` auch *destruktiv*.

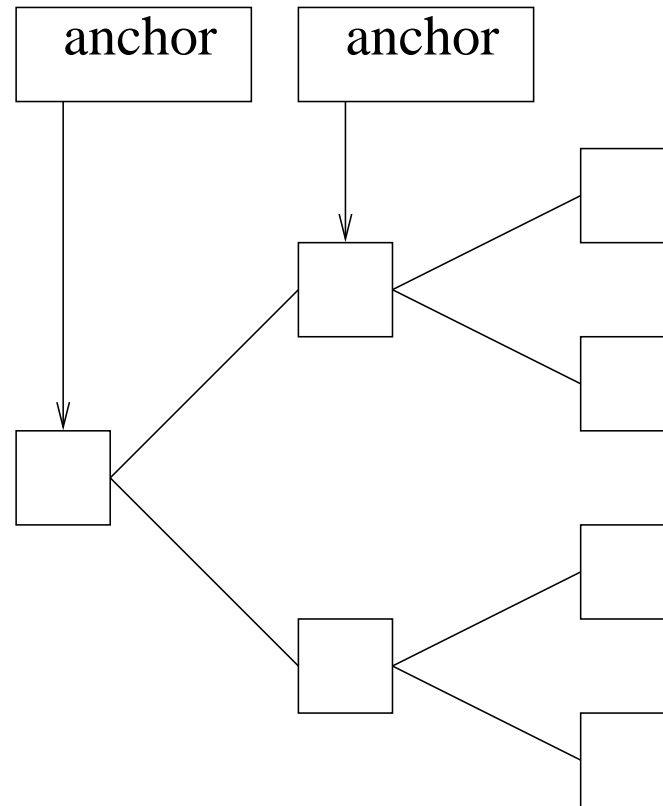
# Traversieren von Bäumen

---

Vor getLeft:



Nach getLeft:



Die Funktion `getLeft` ist *nicht* destruktiv.

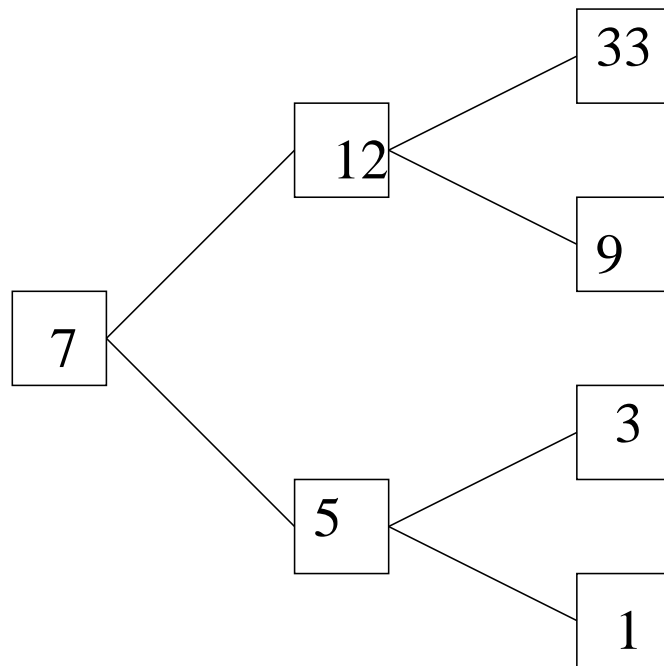
# Geordnete Bäume, oder: Einfügen, aber wo?

---

Invariante: alle linken Knoten  $\leq$  allen rechten Knoten.

Beachte:

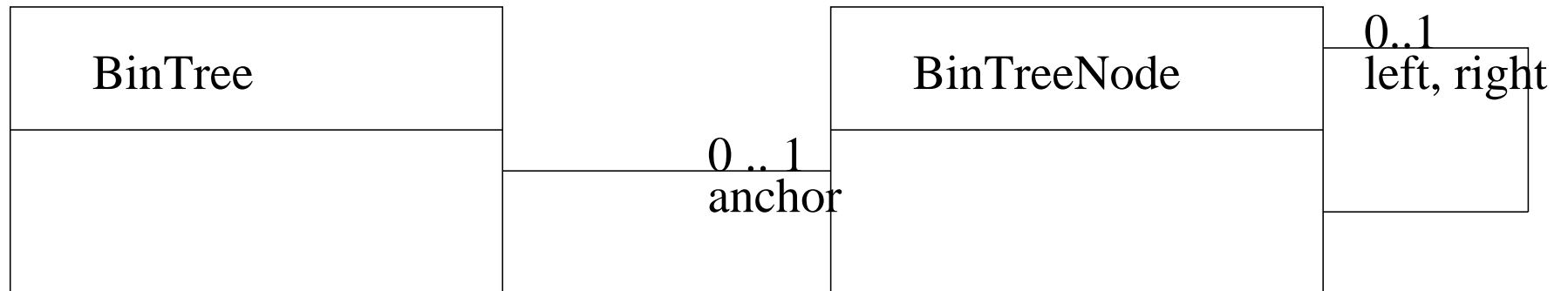
```
public void insert(int id, Object o)
```



NB: Bäume der Vorlesung sind immer sortiert.

# Remainder: Wie Funktionieren Bäume?

---





# Warum geordnete Bäume?

---

Ordnung erlaubt schnelles Suchen:

```
Object find(int key)
{ LinkedBinTreeNode cur = this;
  while(cur.key != key)
  { if(key < cur.key)
    cur = cur.left;
    else cur = cur.right;
    if(cur == null) return null;
  }
  return cur.value;
}
```

Komplexität: Höhe des Baumes  
( $\approx$  Anzahl der Schleifendurchläufe)

```
Object findrec (int key)
{ if (key == this.key)
  return value;
  if (key < this.key && left != null)
  return left.findrec(key);
  if (right != null)
  return right.findrec(key);
  return null;
}
```

Komplexität: Höhe des Baumes  
( $\approx$  Anzahl der rek. Aufrufe)

In beiden Fällen:  $\mathcal{O}(n)$  wobei  $n$  = Höhe des Baumes.

Für "balancierte" Bäume also  $\mathcal{O}(\log n)$  mit  $n$  = Anzahl der Knoten.

# Warum so Kompliziert?

---

Listen in SML:

```
datatype 'a list = Empty | Node of 'a * 'a list;
```

“Eine Liste *ist* leer oder *ist ein* Element, zusammen mit einer Liste.”

Bäume in SML:

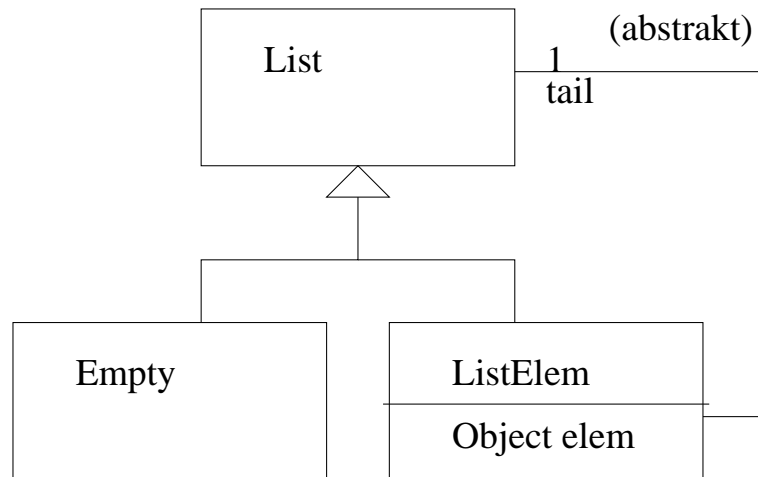
```
datatype 'a BT = Empty | Node of 'a BT * 'a * 'a BT;
```

“Ein Baum *ist* leer oder *ist ein* Element, zusammen mit zwei Bäumen.”.

Die “*ist ein*” - Beziehung:  $\rightsquigarrow$  Vererbung.

# Listen als Composites

---



Erzeugen von Listen in SML:

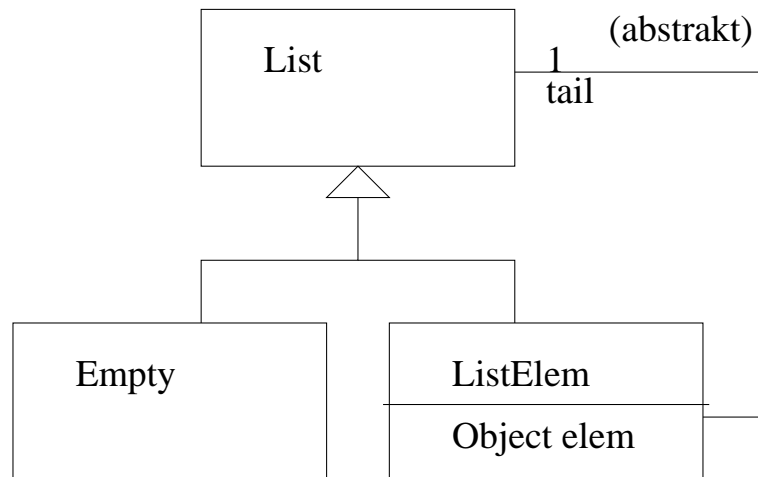
```
l = [];  
l = a::s;
```

Erzeugen von Listen in Java:

```
l = new Empty()  
l = new ListElem (a, l)
```

# Funktionen auf Listen

---



Länge in SML:

```
fun length([]) = 0
  | length(a::l) = 1+(length l);
```

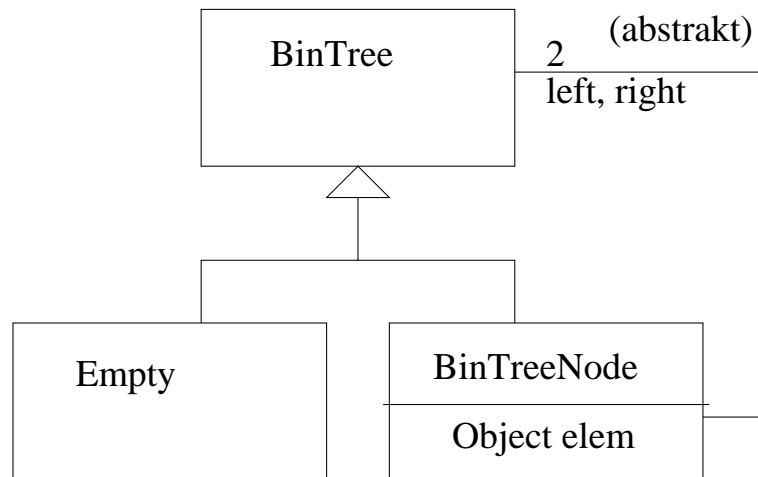
Länge in Java:

```
/* In Empty */
public int length() { return 0; }

/* in ListElem */
public int length()
{ return 1 + tail.length(); }
```

# Bäume als Composites

---



Erzeugen von Bäumen in SML:

```
t = Empty
```

```
t = Node (t1, x, t2)
```

Erzeugen von Bäumen in Java:

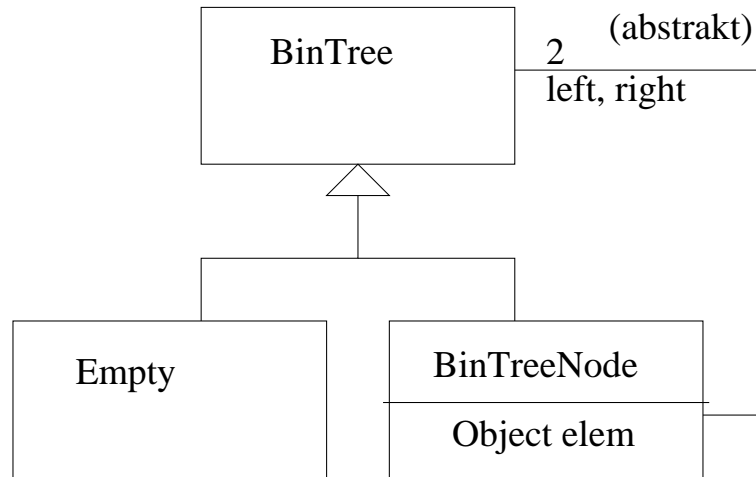
```
t = new Empty()
```

```
t = new BinTreeNode(t1, x, t2)
```

NB: Bäume nicht notwendigerweise sortiert bzw. mit Schlüssel.

# Funktionen auf Bäumen

---



## Knoten in SML

```
fun nodes (Empty) = 0
  | nodes (Node (t1, x, t2)) =
    1+(nodes t1)+(nodes t2);
```

## Knoten in Java:

```
/* in Empty */
int nodes() { return 0; }

/* in BinTreeNode */
int nodes ()
{ return 1+left.nodes()+right.nodes();
}
}
```

## Beispiel 2: Suchen mit Prädikat

---

In SML:

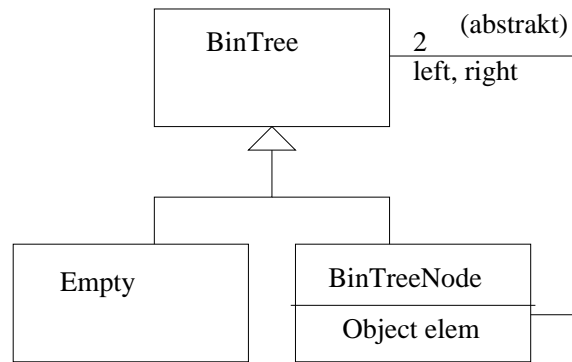
```
datatype 'a BinTree = Empty | Node of 'a BinTree * 'a * 'a BinTree;
```

```
fun contains p Empty = false  
  | contains p (Node (left, elt, right)) =  
    p(elt) orelse contains p left orelse contains p right;
```

```
val contains = fn : ('a -> bool) -> 'a BinTree -> bool
```

# Suchen mit Prädikat in Java

---



```
public interface Predicate {
    boolean isTrue(Object s);
}
```

```
/* In Empty */
```

```
public boolean contains (Predicate p)
{ return false; }
```

```
/* In BinTreeNode */
```

```
public boolean contains (Predicate P)
{ return p.isTrue(elem) || left.contains(p) || right.contains(p); }
```