

12. Dynamische Datenstrukturen

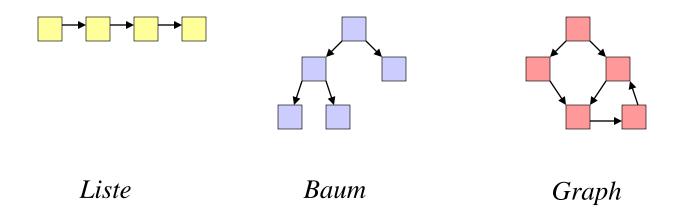
- 12.1 Objekte und Referenzen
- 12.2 Unsortierte Listen
- 12.3 Sortierte Listen
- 12.4 Bäume

Warum "dynamisch"



- Elemente werden zur Laufzeit (dynamisch) mit new angelegt
- Datenstruktur kann dynamisch wachsen und schrumpfen

Wichtigste dynamische Datenstrukturen



Bestehen aus "Knoten", die über "Kanten" miteinander verbunden sind.

Knoten ... Objekte

Kanten ... Zeiger

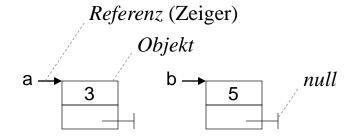
Verknüpfen von Knoten



```
class Node {
  int val;
  Node next;
  Node(int v) {val = v;}
}
```

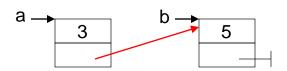
Erzeugen

```
Node a = new Node(3);
Node b = new Node(5);
```



Verknüpfen

```
a.next = b;
```





12. Dynamische Datenstrukturen

- 12.1 Objekte und Referenzen
- 12.2 Unsortierte Listen
- 12.3 Sortierte Listen
- 12.4 Bäume

Unsortierte Listen

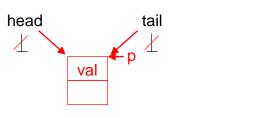


Einfügen am Listenende

```
class List {
   Node head = null;
   Node tail = null;
   ...

void append (int val) {
    Node p = new Node(val);
    if (head == null) {
       head = p;
    } else {
       tail.next = p;
   }
   tail = p;
}
```

head tail tail p



Benutzung

```
List list = new List();
list.append(8);
list.append(3);
list.append(7);
...
```

Unterschied zu einem Array

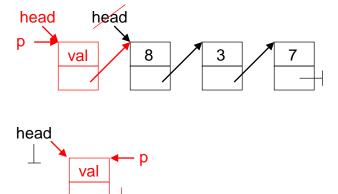
- + Liste kann beliebig lang werden
- Kein direkter Zugriff über Index möglich

Unsortierte Listen (Einfügen am Anfang) (55W)



Einfacher ist es, am Listenanfang einzufügen

```
class List {
  Node head = null:
  void prepend (int val) {
    Node p = new Node(val);
    p.next = head;
    head = p:
```



```
List list = new List();
list.prepend(5);
list.prepend(2);
```

- Man braucht kein tail
- Keine Sonderbehandlung bei leerer Liste

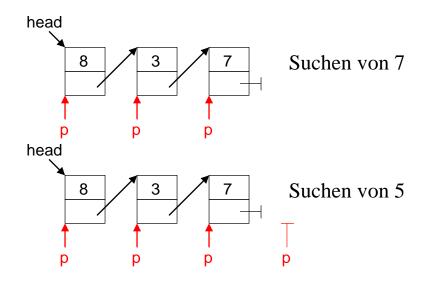
Unsortierte Listen (Suchen)



Suchen eines Werts

```
class List {
   Node head = null;
   ...

boolean contains (int val) { // Suchen
   Node p = head;
   while (p != null && p.val != val) p = p.next;
   // p == null || p.val == val
   return p != null;
  }
}
```



```
List list = new List();
list.append(8);
list.append(3);
list.append(7);
...
if (list.contains(7)) ...
```

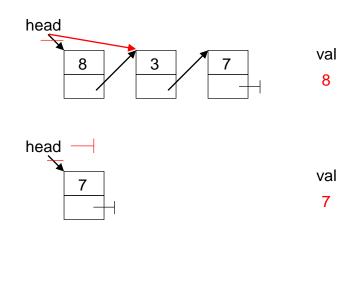
Unsortierte Listen (Löschen am Anfang)



Entnehmen des ersten Elements

```
class List {
  Node head = null;
  ...

int removeFirst () {
  if (head == null) {
    return -1;
  } else { // head != null
    int val = head.val;
    head = head.next;
    return val;
  }
}
```



```
...
int val = list.removeFirst();
```

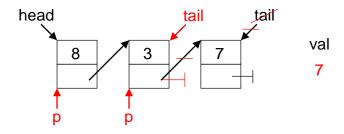
Unsortierte Listen (Löschen am Ende)



Entnehmen des letzten Elements

```
class List {
  Node head = null;
  Node tail = null;
  int removeLast () {
     if (head == null) {
       return -1;
     } else if (head == tail) { // just 1 elem
       int val = tail.val;
       head = tail = null;
       return val;
     } else { // more than 1 elem
       Node p = head;
       while (p.next != tail) p = p.next;
       // p.next == tail
       int val = tail.val;
       p.next = null;
       tail = p;
       return val;
```





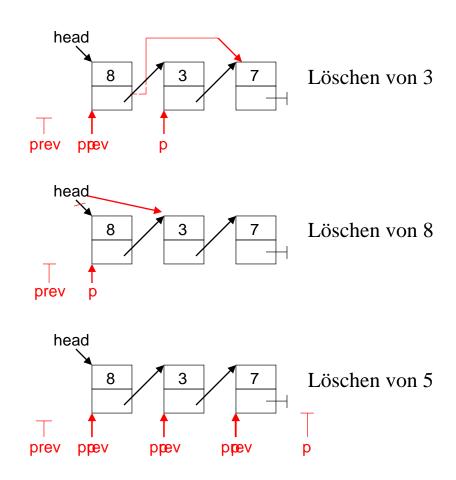
```
...
int val = list.removeLast();
```

Unsortierte Listen (Löschen eines Werts) (55W)



Löschen eines Werts

```
class List {
  Node head = null;
  Node tail = null;
  void delete (int val) {
    Node p = head, prev = null;
     while (p != null && p.val != val) {
       prev = p; p = p.next;
    // p == null || p.val == val
     if (p != null) { // p.val == val
       if (p == head) {
          head = p.next
       } else {
          prev.next = p.next;
       if (p == tail) tail = prev;
```



Benutzung

list.delete(3);

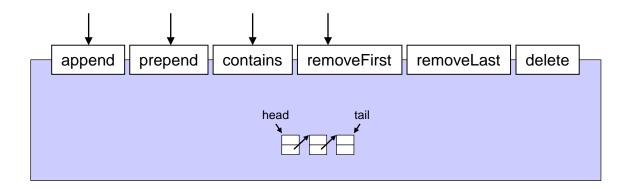
Im Gegensatz zu einem Array muss beim Löschen nichts verschoben werden!

Unsortierte Listen (Zusammenfassung)



```
class List {
  Node head = null;
  Node tail = null;

  void append(int val) {...}
  void prepend(int val) {...}
  boolean contains(int val) {...}
  int removeFirst() {...}
  int removeLast() {...}
  void delete(int val) {...}
}
```



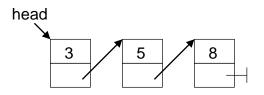


12. Dynamische Datenstrukturen

- 12.1 Objekte und Referenzen
- 12.2 Unsortierte Listen
- 12.3 Sortierte Listen
- 12.4 Bäume

Sortierte Listen (Einfügen)



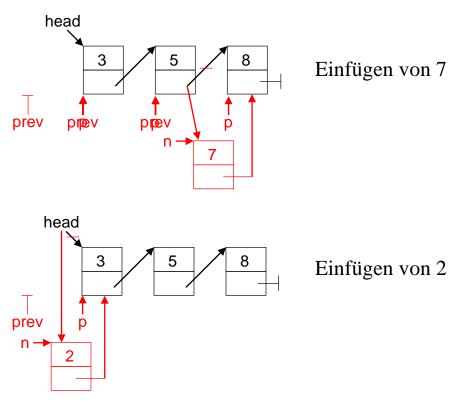


Elemente (z.B. aufsteigend) sortiert

- Einfügen ^o Einsortieren
- Suchen im Mittel nur bis zur Hälfte der Liste

Einfügen (Einsortieren)

```
class SortedList {
  Node head = null:
  void insert (int val) {
    Node p = head, prev = null;
    while (p! = null && p.val < val) {
       prev = p; p = p.next;
    // p == null || p.val >= val
    Node n = new Node(val);
    n.next = p;
    if (prev == null) {
       head = n;
    } else {
       prev.next = n;
```

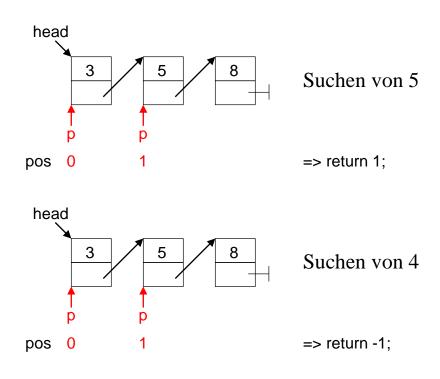


Sortierte Listen (Suchen)



Suchen eines Werts

```
class SortedList {
  Node head = null;
  int indexOf (int val) {
    Node p = head;
    int pos = 0;
    while (p ! = null && p.val < val) {
       p = p.next; pos++;
    // p == null || p.val >= val
    if (p != null && p.val == val) {
       return pos;
    } else { // p == null || p.val != val
       return -1;
```



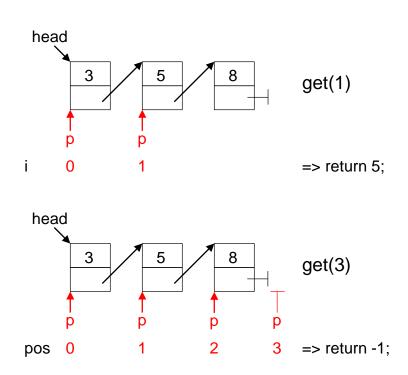
Muss nicht bis ans Ende durchsucht werden

Sortierte Listen (Zugriff über Index)



Zugriff auf das i. Listenelement

```
class SortedList {
  Node head = null;
  int get (int pos) {
    if (pos < 0) return -1;
    Node p = head;
    int i = 0;
    while (p != null \&\& i < pos) {
       p = p.next; i++;
    // p == null || i == pos
    if (p != null) { // i == pos
       return p.val;
    } else { // p == null
       return -1;
```

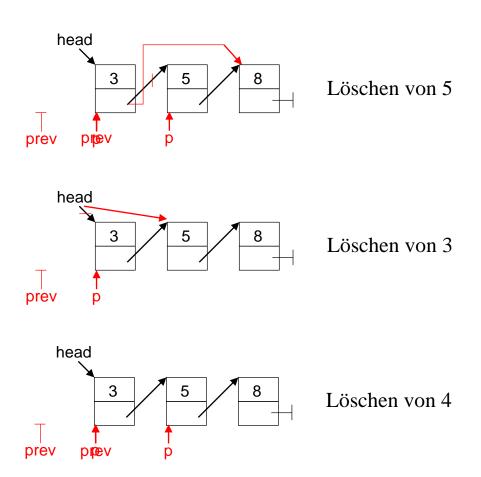


Sortierte Listen (Löschen)



Löschen eines Werts

```
class SortedList {
  Node head = null;
  void delete (int val) {
    Node p = head, prev = null;
    while (p ! = null && p.val < val) {
       prev = p; p = p.next;
    // p == null || p.val >= val
    if (p != null && p.val == val) {
       if (prev == null) {
         head = p.next;
       } else {
         prev.next = p.next;
```



Muss nicht bis ans Ende durchsucht werden



12. Dynamische Datenstrukturen

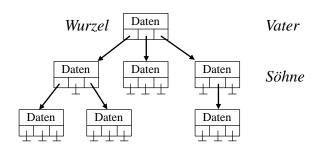
- 12.1 Objekte und Referenzen
- 12.2 Unsortierte Listen
- 12.3 Sortierte Listen
- 12.4 Bäume

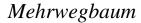
Bäume

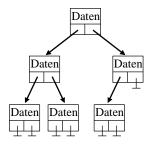


Zur Darstellung von Hierarchien

- Abteilungen und Unterabteilungen
- Komponenten und Unterkomponenten
- Strukturen (z.B. von Programmen; Syntaxbaum)
- Datenstruktur zum schnellen Suchen







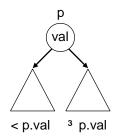
Binärbaum jeder Knoten hat max. 2 Söhne Unterbäume sind wieder Bäume (rekursive Datenstruktur)

```
class Node {
  int val; // data
  Node left, right;
  Node(int val) {
    this.val = val;
  }
}
```

Binäre Suchbäume



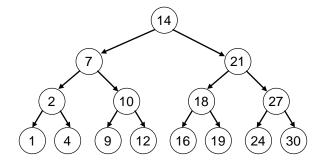
Binärbäume mit folgender Eigenschaft



Für jeden Knoten p gilt

- alle Werte im Baum *p.left* < *p.val*
- alle Werte im Baum p.right 3 p.val

Beispiel



Ermöglicht binäres Suchen

z.B.:

Suchen von 10: (14) nach links (7) nach rechts (10)

Suchen von 16: (14) nach rechts (21) nach links (18) nach links (16)

Suchen von 3: 14 nach links 7 nach links 2 nach rechts

 $O(log_2n)$

Binäres Suchen (iterativ)

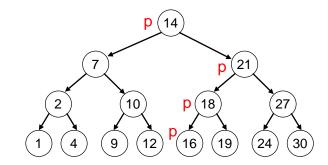


```
class BinTree {
  Node root = null;

Node search (int val) {
    Node p = root;
    while (p!= null) {
        if (val == p.val) return p;
        else if (val < p.val) p = p.left;
        else /* val > p.val */ p = p.right;
    }
    return null;
}
...
}
```

```
class Node {
  int val; // data
  Node left, right;
  Node(int val) {
    this.val = val;
  }
}
```

Beispiel Suchen von 16



Binäres Suchen (rekursiv)



```
class BinTree {
   Node root = null;

Node search (int val) {
   return s(root, val);
}

Node s (Node p, int val) {
   if (p == null) return null;
   else if (val == p.val) return p;
   else if (val < p.val) return s(p.left, val);
   else /* val > p.val */ return s(p.right, val);
}
```

```
class Node {
  int val; // data
  Node left, right;
  Node(int val) {
    this.val = val;
  }
}
```

Binäres Suchen (rekursiv)

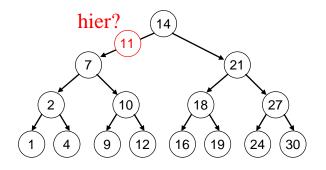


```
(16)
Node search (intval) {
                                       Beispiel Suchen von 16
   return s(root, val);
     Node s (Node p, int val) {
                                        (16)
                                                                                                    21
        if (p == null) return null;
        else if (val == p.val) return p
        else if (val < p.val) return s(p.left, val);
                                                                                10
                                                                                                           27
        else /* val > p.val */ return s(p.right, val);
                                                                              9
                                                                                          16
                                                                                                             (30
                                                                                    12
                                                                                                (19)
                                                                                                        24
             Node s (Node p, int val) {
                                                   (16)
                if (p == null) return null;
                else if (val == p.val) return p;
                else if (val < p.val) return s(p.left, val);
                else /* val > p.val */ return s(a.right, val);
                                                                         (16)
                                                                               (19
                                                                                       24
                                                            (16
                      Node s (Node p, int val) {
                         if (p == null) return null;
                         else if (val == p.val) return p;
                         else if (val < p.val) return s(p.left, val);
                                                                                  16
                         else /* val > p.val */ return s(\(\hat{p}\).right, \(\frac{1}{V}\)al);
                                       Node s (Node p, int val) {
                                          if (p == null) return null;
                                                                                              P(16)
                                          else if (val == p.val) return p;
                                          else if (val < p.val) return s(p.left, val);
                                          else /* val > p.val */ return s(p.right, val);
```

Einfügen in Binären Suchbäumen

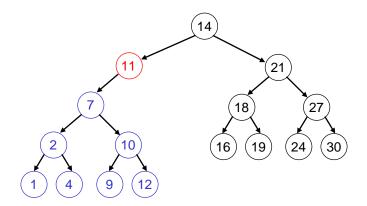


Angenommen, wir wollen den Wert 11 in folgenden Baum einfügen

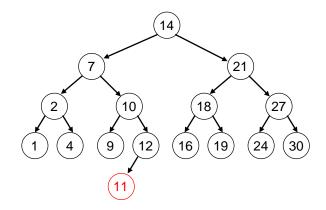


Wo sollen wir ihn einfügen?

Möglich - würde aber die Suchzeit von 7 anderen Knoten verlängern



Daher wird ein neuer Knoten immer als Blatt eingefügt

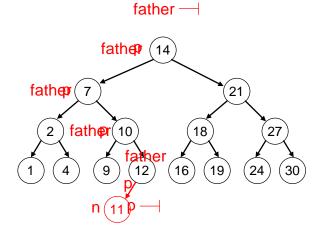


Einfügen in Binären Suchbäumen



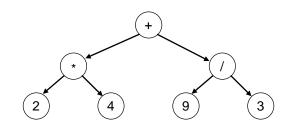
```
class BinTree {
  Node root = null:
  Node insert (int val) {
    Node p = root, father = null;
    while (p != null) {
      father = p;
       if (val < p.val) p = p.left; else p = p.right;
    // p == null; father zeigt auf Blatt,
    // unter dem eingefügt werden muss
    Node n = new Node(val);
    if (root == null) root = n;
    else if (val < father.val) father.left = n;
    else father.right = n;
```

Beispiel: Einfügen von 11





Syntaxbaum



Kein binärer Suchbaum (funktioniert aber auch für binäre Suchbäume)

entspricht

3 Arten des Durchlaufs (rekursiv)

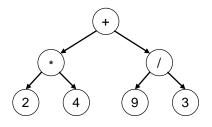
Preorder Wurzel, linker Teilbaum, rechter Teilbaum + * 2 4 / 9 3

Postorder linker Teilbaum, rechter Teilbaum, Wurzel 2 4 * 9 3 / +

Inorder linker Teilbaum, Wurzel, rechter Teilbaum 2 * 4 + 9 / 3



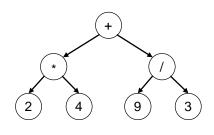
```
class BinTree {
  Node root = null;
  Node preOrder (Node p) {
    ... process p.val ...
    if (p.left != null) preOrder(p.left);
    if (p.right != null) preOrder(p.right);
```

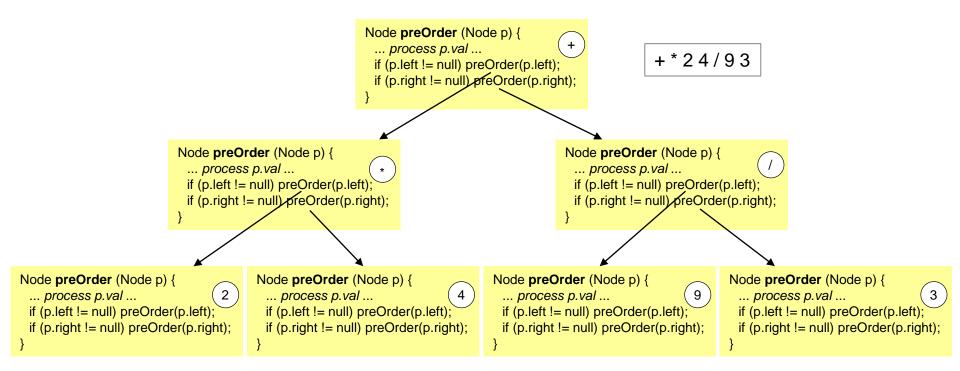


```
+ * 2 4 / 9 3
```

```
class Node {
   String val; // data
   Node left, right;
   Node(int val) {
      this.val = val;
   }
}
```

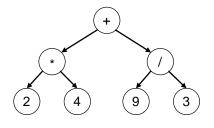








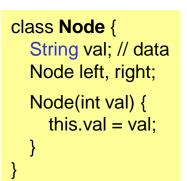
```
class BinTree {
  Node root = null;
  Node preOrder (Node p) {
    ... process p.val ...
    if (p.left != null) preOrder(p.left);
    if (p.right != null) preOrder(p.right);
  Node postOrder (Node p) {
    if (p.left != null) postOrder(p.left);
    if (p.right != null) postOrder(p.right);
    ... process p.val ...
  Node inOrder (Node p) {
    if (p.left != null) inOrder(p.left);
    ... process p.val ...
    if (p.right != null) inOrder(p.right);
```



```
+*24/93
```

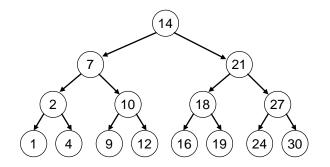
```
24*93/+
```

```
2 * 4 + 9 / 3
```





Inorder-Durchlauf eines binären Suchbaums ergibt Werte in sortierter Reihenfolge



```
Node preOrder (Node p) {
... process p.val ...
if (p.left != null) preOrder(p.left);
if (p.right != null) preOrder(p.right);
}
```

```
    1 2 4
    7
    9 10 12
    14
    16 18 19
    21
    24 27 30
```