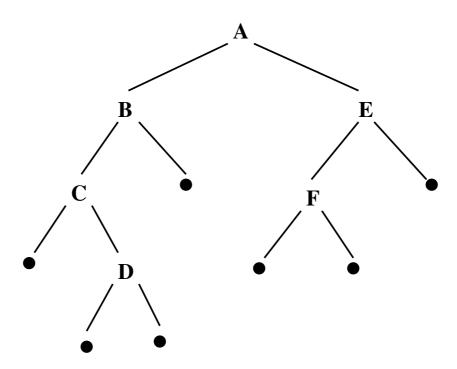
7 Rekursive Datenstrukturen II: Bäume

7.1 Binärbäume

Die Menge der Binärbäume über einer Menge X ist induktiv definiert durch

- Der leere Binärbaum ist ein Binärbaum.
- ullet Falls $x \in X$ ist sowie l und r Binärbaume sind, dann ist ein *Knoten* bestehend aus x, l und r ebenfalls ein Binärbaum.
 - Die Binärbäume l und r heißen linker bzw. rechter Teilbaum und das Element x ist die Markierung des Knotens.
- Nichts sonst ist ein Binärbaum.

Beispiel



- Der oberste Knoten ist die Wurzel des Baums.
- Knoten, deren Teilbäume beide leer sind, sind *Blätter*; alle anderen Knoten sind *innere Knoten*.

7.1.1 Definition: Leerer Binärbaum

```
; Ein leerer Binärbaum ist ein Wert
; (make-empty-tree)
(define-record-procedures empty-tree
  make-empty-tree empty-tree?
  ())

; Der leere Binärbaum
; the-empty-tree : empty-tree
(define the-empty-tree (make-empty-tree))
```

7.1.2 Definition: Knoten und Binärbaum

```
; Ein Knoten ist ein Wert
; (make-node l b r)
; wobei b : value eine Markierung ist und l und r Binärbäume.
(define-record-procedures node
  make-node node?
  (node-left node-label node-right))
Ein Binärbaum ist ein gemischter, rekursiver Datentyp:
; Ein Binärbaum ist eins der folgenden
; - ein leerer Baum
; - ein Knoten
(define-contract btree (mixed empty-tree node))
```

Beispiele

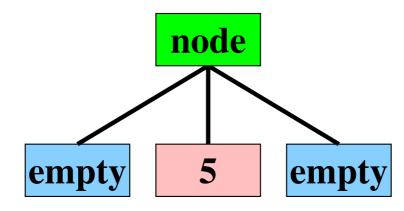
```
(define make-leaf
  (lambda (x) (make-node the-empty-tree x the-empty-tree)))
(define t0 the-empty-tree)
(define t1 (make-leaf 5))
(define t2 (make-node t1 6 (make-leaf 10)))
(define t3 (make-node t2 12 (make-leaf 20)))
```

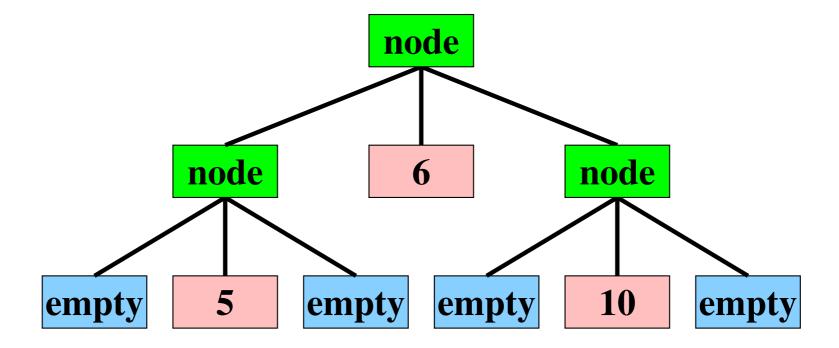
Grafische Darstellung

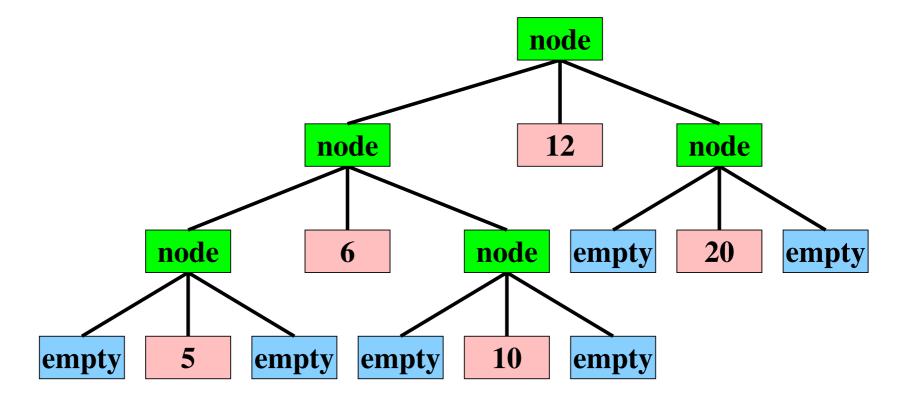
t0

empty

t1







7.1.3 Tiefe eines Binärbaums

Die Tiefe eines Binärbaums t ist die maximale Anzahl von Knoten von der Wurzel bis zu einem empty-tree im Baum t.

Schablone für Prozeduren, die Binärbäume verarbeiten:

Definition:

7.1.4 Anzahl der Knoten eines Binärbaums

Schablone:

Definition:

7.2 Suchbäume

7.2.1 Das Suchproblem

Grundmenge M mit einer totalen Ordnung $\leq \subseteq M \times M$

Gegeben: Suchmenge $S \subseteq M$, $x \in M$

Gewünschte Operationen

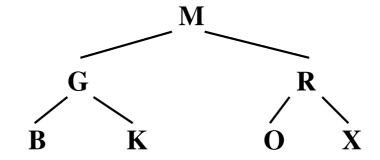
- Suche eines Elements: $x \in S$?
- \bullet Vergrößern der Suchmenge $S \cup \{y\}$
- Verkleinern der Suchmenge $S \setminus \{y\}$

7.2.2 Binärer Suchbaum

- Sei M Grundmenge mit totaler Ordnung \leq .
- Ein binärer Suchbaum ist ein Binärbaum btree, bei dem für jeden Knoten (make-node 1 x r) das Element x∈ M ist und die Suchbaumeigenschaft gilt.
 Das heißt,
 - alle Elemente im linken Teilbaum 1 sind kleiner als x sind und
 - alle Elemente im rechten Teilbaum r sind größer als x.
- Zunächst für M = real

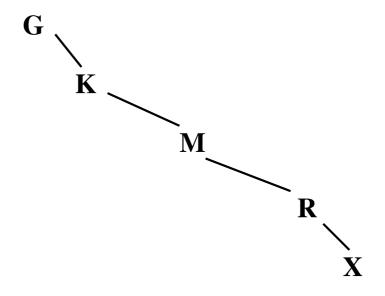
7.2.3 Warum binäre Suchbäume?

Guter Suchbaum: logarithmische Suchzeit (in der Anzahl der Elemente)



Dieser Suchbaum ist *balanciert*, d.h., für jeden Knoten unterscheiden sich die Tiefen des linken und rechten Teilbaums um höchstens eins.

Vorsicht! Suchbaum kann zur Liste entarteten: lineare Suchzeit



7.2.4 Suchen eines Elements

Schablone

Definition

```
(define btree-member?
 (lambda (t y)
    (cond
     ((empty-tree? t)
     #f)
     ((node? t)
      (let ((x (node-elem t)))
        (cond
         ((= y x)
         #t)
         ((< y x)
          (btree-member? (node-left t) y))
         ((< x y)
          (btree-member? (node-right t) y)))))))
```

7.2.5 Einfügen eines Elements

Schablone

Schablone für binären Suchbaum

```
(define btree-insert
 (lambda (t y)
    (cond
    ((empty-tree? t)
      ...)
     ((node? t)
      (let ((x (node-elem t)))
        (cond
         ((= y x)
         ...)
         ((< y x)
          ... (btree-insert (node-left t) y))
         ((< x y)
          ... (btree-insert (node-right t) y))))))
```

Definition

```
(define btree-insert
 (lambda (t y)
    (cond
     ((empty-tree? t)
      (make-leaf y))
     ((node? t)
      (let ((x (node-elem t)))
        (cond
         ((= y x)
         t)
         ((< y x)
          (make-node (btree-insert (node-left t) y) x (node-right t)))
         ((< x y)
          (make-node (node-left t) x (btree-insert (node-right t) y)))))))
```

7.2.6 Löschen eines Elements

Definition nach Schablone und Wunschdenken

```
(define btree-delete
 (lambda (t y)
    (cond
      ((empty-tree? t)
      t)
      ((node? t)
       (let ((x (node-elem t)))
         (cond
           ((= y x)
            (btree-combine (node-left t) (node-right t)))
           ((< y x)
            (make-node (btree-delete (node-left t) y) x (node-right t)))
           ((> y x)
            (make-node (node-left t) x (btree-delete (node-right t) y))))))
```

```
; Hilfsprozedur: Zusammensetzen zweier binärer Suchbäume
; wobei alle Schlüssel des linken Baums kleiner sind als die des rechten
(: btree-combine (btree btree -> btree)))
```

```
; Hilfsprozedur: Entferne das minimale Element aus nicht-leerem Suchbaum
; ergibt Liste mit minimalem Element und verkleinertem Suchbaum
(: btree-remove-minimum (btree -> (list %value))))
: Tests
(check-expect (btree-remove-minimum (make-leaf 42))
              (list 42 (make-empty-tree)))
(check-expect (btree-remove-minimum
               (make-node (make-empty-tree) 42 (make-leaf 99)))
              (list 42 (make-leaf 99)))
(check-expect (btree-remove-minimum
               (make-node (make-empty-tree) 42 (make-leaf 99))
                          100
                          (make-leaf 150)))
              (list 42 (make-node (make-leaf 99) 100 (make-leaf 150))))
```

Zusammenfassung

- Ein Binärbaum ist entweder leer oder er besteht aus einem linken Teilbaum, einem Datenwert und einem rechten Teilbaum.
- Die Größe eines Binärbaums ist die Anzahl der Datenwerte im Baum.
- Die Tiefe eines Binärbaums ist die maximale Schachtelungstiefe der Baumknoten.
- In einem binären Suchbaum gilt für jeden Knoten die Suchbaumeigenschaft: Der Datenwert am Knoten ist größer als alle Elemente im linken Teilbaum und kleiner als alle Elemente im rechten Teilbaum.
- In einem balancierten binären Suchbaum können die Operationen Auffinden, Einfügen und Löschen mit logarithmischem Aufwand in der Anzahl der Elemente im Suchbaum durchgeführt werden.