

Informatik I: Einführung in die Programmierung

11. Bäume

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg



Bernhard Nebel

17. November 2017

1 Der Baum



- Definition
- Terminologie
- Beispiele

Der Baum

- Definition
- Terminologie
- Beispiele
- Binärbäume
- Suchbäume
- Zusammenfassung

17. November 2017

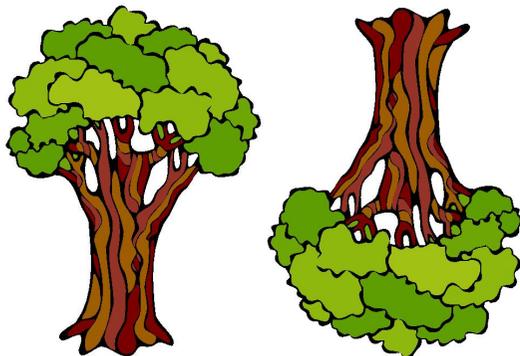
B. Nebel – Info I

3 / 33

Bäume in der Informatik



- Bäume sind in der Informatik allgegenwärtig.
- Gezeichnet werden sie meistens mit der Wurzel nach oben!



Der Baum

- Definition
- Terminologie
- Beispiele
- Binärbäume
- Suchbäume
- Zusammenfassung

17. November 2017

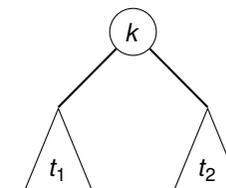
B. Nebel – Info I

4 / 33

Bäume in der Informatik - Definition



- Induktive Definition:
 - Ein einzelner **Knoten** k ist ein **Baum** mit **Wurzel** k .
 - Sei k ein Knoten und seien $t_1, \dots, t_n, n \geq 0$ disjunkte Bäume. Dann ist auch die Struktur bestehend aus der Wurzel k mit **zugeordneten Teilbäumen** t_1, \dots, t_n ein **Baum**.
 - Nichts sonst ist ein Baum.
 - Beispiel:



- **Beachte:** Bäume können auch anders definiert werden und können auch eine andere Gestalt haben (z.B. ungewurzelt).

Der Baum

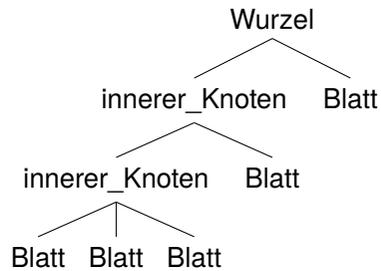
- Definition
- Terminologie
- Beispiele
- Binärbäume
- Suchbäume
- Zusammenfassung

17. November 2017

B. Nebel – Info I

5 / 33

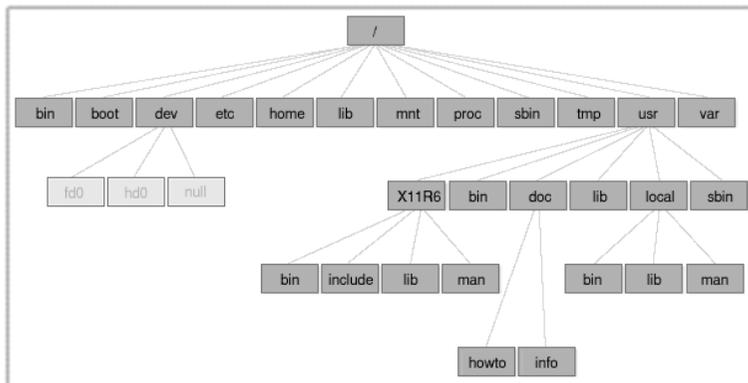
- Alle Knoten, denen keine Teilbäume zugeordnet sind, heißen **Blätter**.
- Knoten, die keine Blätter sind, heißen **innere Knoten**.



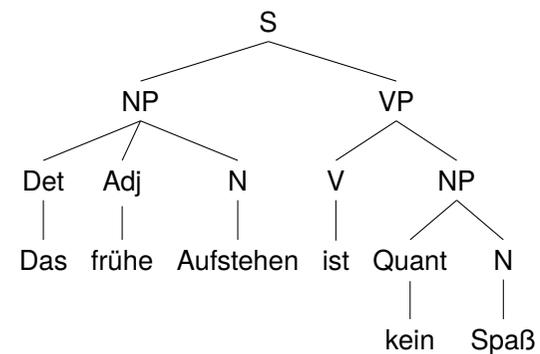
- Die Wurzel kann also ein Blatt sein (keine weiteren Teilbäume) oder ein innerer Knoten.

- Wenn k_1 ein Knoten und k_2 die Wurzel eines zugeordneten Teilbaums ist, dann sagt man:
 - k_1 ist **Elternknoten** von k_2 ,
 - k_1 sowie der Elternknoten von k_1 sowie dessen Elternknoten usw. sind **Vorgänger** von k_2 .
 - k_2 ist **Kind** von k_1 .
 - Alle Kinder von k_1 , deren Kinder, usw. sind **Nachfolger** von k_1 .

In Linux (und anderen Betriebssystemen) ist die Verzeichnisstruktur im Wesentlichen baumartig.



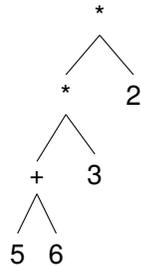
Wenn man die Struktur von Sprachen mit Hilfe formaler Grammatiken spezifiziert, dann kann man den Satzaufbau durch sogenannte Syntaxbäume beschreiben.



Beispiel: Ausdrucksbaum



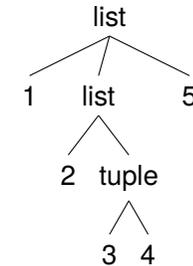
- Bäume können arithmetische (und andere) Ausdrücke so darstellen, dass ihre Auswertung eindeutig (und einfach durchführbar) ist, ohne dass man Klammern nutzen muss.
- Beispiel: $(5 + 6) * 3 * 2$
- Entspricht: $((5 + 6) * 3) * 2$
- Operatoren als Markierung innerer Knoten, Zahlen als Markierung der Blätter:



Beispiel: Listen und Tupel als Bäume



- Man kann jede Liste und jedes Tupel als Baum verstehen, bei dem der Typ die Knotenmarkierung ist und die Elemente die Teilbäume sind.
- Beispiel: $[1, [2, (3, 4)], 5]$



2 Binärbäume



- Repräsentation
- Beispiel
- Baumeigenschaften
- Traversierung

Der Binärbaum



- Der Binärbaum ist ein **Spezialfall eines Baumes**, bei dem jeder innere Knoten zwei Teilbäume besitzt.
- Für viele Anwendungsfälle angemessen.
- Funktionen über solchen Bäumen sind einfach definierbar.

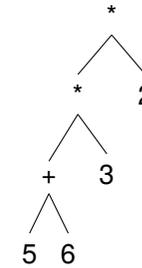
Binärbäume durch Listen repräsentieren



- Jeder **Knoten** wird durch eine Liste repräsentiert.
- Die **Markierung** ist das erste Element der Liste.
- Der **linke Teilbaum** ist das zweite Element. Bei Blattknoten steht hier None.
- Der **rechte Teilbaum** ist das dritte Element. Bei Blattknoten steht hier None.
- Beispiele:
 - Der Baum bestehend aus dem einzigen Knoten mit der Markierung 8: [8, None, None]
 - Der Baum mit Wurzel '+', linkem Teilbaum mit Blatt 5, rechtem Teilbaum mit Blatt 6: ['+', [5, None, None], [6, None, None]]

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

Beispiel: Der Ausdrucksbaum



wird folgendermaßen als verschachtelte Liste dargestellt:

```
[ '*', [ '*', [ '+', [ 5, None, None ], [ 6, None, None ] ], [ 3, None, None ] ], [ 2, None, None ] ]
```

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

Tiefe von Knoten, Höhe und Größe von (Binär-)Bäumen



- Die **Tiefe eines Knoten** k (Abstand zur Wurzel) ist
 - 0, falls k die Wurzel ist,
 - $i + 1$, wenn i die Tiefe des Elternknotens ist.
- Die **Höhe eines Baumes** ist die maximale Tiefe über alle Blätter:
 - 0 für den Baum, bei dem die Wurzel ein Blatt ist,
 - $m + 1$, wenn m die maximale Tiefe aller der Wurzel zugeordneten Teilbäume ist.
- Die **Größe eines Baumes** ist die Anzahl seiner Knoten.

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

Rekursive Definition von Höhe und Größe von Binärbäumen



$$height(tree) = \begin{cases} 0, & \text{if tree has only root} \\ 1 + \max(height(lefttree), height(righttree)), & \text{otherwise.} \end{cases}$$

$$size(tree) = \begin{cases} 1, & \text{if tree has only root;} \\ 1 + size(lefttree) + size(righttree), & \text{otherwise.} \end{cases}$$

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

Höhe und Größe von Binärbäumen

```
def height(tree):
    if (tree is None):
        return -1
    else:
        return(max(height(tree[1]), height(tree[2])) + 1)

def size(tree):
    if (tree is None):
        return 0
    else:
        return(size(tree[1]) + size(tree[2]) + 1)

tree = [ '*', ['+', [6, None, None], [5, None, None] ],
        [1, None, None] ]
```

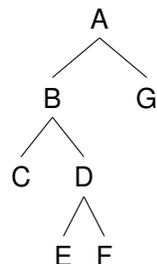
- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

size-Visualisierung

- Oft sollen alle Knoten eines Baumes besucht und bearbeitet werden.
- 3 Vorgehensweisen (Traversierungen) sind üblich:
 - **Pre-Order** (Hauptreihenfolge): Zuerst der Knoten selbst, dann der linke, danach der rechte Teilbaum
 - **Post-Order** (Nebenreihenfolge): Zuerst der linke, danach der rechte Teilbaum, zum Schluss der Knoten selbst
 - **In-Order** (symmetrische Reihenfolge): Zuerst der linke Teilbaum, dann der Knoten selbst, danach der rechte Teilbaum
 - Manchmal betrachtet man auch **Reverse In-Order** (anti-symmetrische Reihenfolge): Rechter Teilbaum, Knoten, dann linker Teilbaum
 - Auch das Besuchen nach Tiefenlevel von links nach rechts (**level-order**) ist denkbar

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

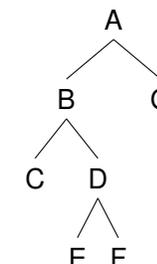
- Gebe Baum *pre-order* aus



- Ausgabe: A B C D E F G

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

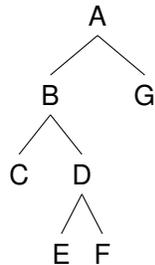
- Gebe Baum *post-order* aus



- Ausgabe: C E F D B G A

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

- Gebe Baum *in-order* aus.



- Ausgabe: C B E D F A G

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumeigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

Post-Order Printing

```
def postorder(node):  
    if node is not None:  
        postorder(node[1])  
        postorder(node[2])  
        print(node[0])  
  
tree = [ '*', ['+', [6, None, None], [5, None, None] ],  
        [1, None, None] ]  
  
postorder(tree)
```

Visualisierung

Hinweis: Im Falle von arithmetischen Ausdrücken spricht man bei der *post-order* Ausgabe eines arithmetischen Baumes auch von **umgekehrt polnischer** oder **Postfix-Notation** (HP-Taschenrechner, Programmiersprache *Forth*)

- Der Baum
- Binärbäume
- Repräsentation
- Beispiel
- Baumeigenschaften
- Traversierung
- Suchbäume
- Zusammenfassung

- Definition
- Suche
- Aufbau

- Der Baum
- Binärbäume
- Suchbäume
- Definition
- Suche
- Aufbau
- Zusammenfassung

- *Suchbäume* realisieren Wörterbücher und dienen dazu, Items schnell wieder zu finden.
- Ein **Suchbaum** ist ein binärer Baum, der die **Suchbaumeigenschaften** erfüllt:
 - Alle Markierungen im linken Teilbaum sind *kleiner* als die aktuelle Knotenmarkierung, alle Markierungen im rechten Teilbaum sind *größer*.
 - **Suchen nach einem Item *m***: Vergleiche mit Markierung im aktuellem Knoten,
 - wenn gleich, stoppe und gebe True zurück,
 - wenn *m* kleiner ist, gehe in den linken Teilbaum,
 - wenn *m* größer ist, in den rechten.
 - Suchzeit ist proportional zur **Höhe des Baums!** Meist **logarithmisch in der Größe des Baums**.

- Der Baum
- Binärbäume
- Suchbäume
- Definition
- Suche
- Aufbau
- Zusammenfassung

Search in search tree

```
def search(tree, item):  
    if tree is None:  
        return False  
    elif tree[0] == item:  
        return True  
    elif tree[0] > item:  
        return search(tree[1], item)  
    else:  
        return search(tree[2], item)
```

```
# kleinere Werte im linken, größere im rechten Teilbaum  
nums = [10, [5, [1, None, None], None],  
        [15, [12, None, None], [20, None, None]]]  
print(search(nums, 12))
```

Visualisierung

- Aufruf `insert(tree, item)` für das Einsortieren von `item` in `tree`
- Ist `tree` leer, wird der Blattknoten `[item, None, None]` zurückgegeben.
- Wenn die Markierung `tree[0]` größer als `item` ist, wird `item` in den linken Teilbaum eingesetzt (das erhält die Suchbaumeigenschaft!).
- Falls der linke Teilbaum leer ist, müssen wir hier eine **Zuweisung** an `tree[1]` durchführen! Können wir aber auch sonst machen, wenn immer der aktuelle Teilbaum zurückgegeben wird.
- Für den Fall `tree[0]` kleiner als `item` entsprechend.
- Für `tree[0] == item` müssen wir nichts machen.

Creating a search tree

```
def insert(tree, item):  
    if tree is None:  
        return [item, None, None]  
    if tree[0] > item:  
        tree[1] = insert(tree[1], item)  
    elif tree[0] < item:  
        tree[2] = insert(tree[2], item)  
    return tree  
numlist = [10, 15, 20, 12, 5, 1]  
tree = None  
for key in numlist:  
    tree = insert(tree, key)
```

Visualisierung

- Der **Baum** ist eine Struktur, die in der Informatik allgegenwärtig ist.
- **Binärbäume** sind Bäume, bei denen jeder Knoten genau zwei Teilbäume besitzt.
- Operationen über (Binär-)Bäumen lassen sich einfach als **rekursive Funktionen** implementieren.
- Es gibt drei Hauptarten der **Traversierung** von Binärbäumen.
- **Suchbäume** sind Binärbäume, die die Suchbaumeigenschaft besitzen, d.h. in linken Teilbaum sind nur kleinere, im rechten nur größere Markierungen.
- Das **Suchen** und **Einfügen** kann durch einfache rekursive Funktionen realisiert werden. **Sortierte Ausgabe** ist auch sehr einfach!