Binärer Suchbaum

Weiterführende Literatur:

- Wikipedia-Artikel "Binärbaum"
- Wikipedia-Artikel "Binärer Suchbaum"
- Saake und Sattler, Algorithmen und Datenstrukturen, Kapitel 14.2.1, Seite 348-358 (PDF 364-374)
- Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 5, Seite 4-14

Visualisierungstools

- http://btv.melezinek.cz/binary-search-tree.html Auch für Postorder etc
- https://visualgo.net/bn/bst

Ein binärer Suchbaum - häufig abgekürzt als **BST** (von englisch *Binary Search Tree*) - ist ein binärer Baum, bei dem die Knoten "*Schlüssel*" tragen, und die Schlüssel des *linken Teilbaums* eines Knotens nur *kleiner* (*oder gleich*) und die des *rechten* Teilbaums nur *größer* 1 als der Schlüssel des Knotens selbst sind. 2

linken Teilbaums kleiner (oder gleich) rechten größer

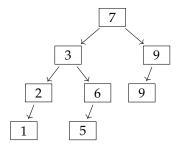
S Wert eines Knotens
S Wort der Wurzel des linke

 $S_{
m links}$ Wert der Wurzel des linken Teilbaumes $S_{
m rechts}$ Wert der Wurzel des rechten Teilbaumes

Bei einem binären Suchbaum gilt: $S_{links} \leq S < S_{rechts}$

Beispiel

Anordnung von 7, 3, 6, 9, 2, 9, 5, 1 in einem int-Baum³



¹Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 5, Seite 5.

²Wikipedia-Artikel "Binärer Suchbaum".

³Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 5, Seite 5.

Traversierung eines Baums

Es gibt verschiedene Möglichkeiten einen binären Baum zu traversieren:

- preorder:

besuche die Wurzel, dann den linken Unterbaum, dann den rechten Unterbaum; auch: WLR

```
55
       * Zuerst wird die Wurzel N betrachtet und anschließend der linke 1,

→ schließlich

       * der rechte Teilbaum r durchlaufen. (nach Saake Seite 356)
57
58
       * Oparam knoten
                           Der aktuelle Baumknoten, der besucht werden soll.
       * Oparam schlüssel Eine Liste, die mit den besuchten Schlüsselwerten
    \,\,\hookrightarrow\,\,\,\text{gefüllt}
60
61
62
     private void besuchePreorder(BaumKnoten knoten, ArrayList<Comparable>
       \hookrightarrow schlüssel) {
       if (knoten != null) {
63
           schlüssel.add((Comparable) knoten.gibSchlüssel());
           besuchePreorder(knoten.gibLinks(), schlüssel);
          besuchePreorder(knoten.gibRechts(), schlüssel);
66
        }
      }
```

 $Code-Beispiel\ auf\ Github\ ansehen: \verb|src/main/java/org/bschlangaul/baum/BinaerBaum.java/org/bschlangaul/baum/BinaerBaum/binae$

- inorder:

besuche den linken Unterbaum, dann die Wurzel, dann den rechten Unterbaum; auch: LWR

```
* Zuerst wird der linke Teilbaum 1 durchlaufen, dann die Wurzel N
    → betrachtet
38
      * und schließlich der rechte Teilbaum r durchlaufen. Diese Reihenfolge
      * entspricht bei binären Suchbäumen der Anordnung der Schlüssel und ist

→ für die

      * meisten Anwendungen die gegebene. (nach Saake Seite 356)
41
       * Oparam knoten Der aktuelle Baumknoten, der besucht werden soll.
42
      st Oparam schlüssel Eine Liste, die mit den besuchten Schlüsselwerten

→ gefüllt

44
                          wird.
     private void besucheInorder(BaumKnoten knoten, ArrayList<Comparable>
46
       → schlüssel) {
       if (knoten != null) {
          besucheInorder(knoten.gibLinks(), schlüssel);
48
          schlüssel.add((Comparable) knoten.gibSchlüssel());
          besucheInorder(knoten.gibRechts(), schlüssel);
50
       }
51
     }
```

Code-Beispiel auf Github ansehen: src/main/java/org/bschlangaul/baum/BinaerBaum. java

- postorder:

besuche den linken Unterbaum, dann den rechten, dann die Wurzel; auch: LRW

```
70
       * Zuerst wird der linke 1, dann der rechte Teilbaum r durchlaufen und
71
72
       * schließlich die Wurzel N betrachtet. (nach Saake Seite 356)
73
74
       * @param knoten
                           Der aktuelle Baumknoten, der besucht werden soll.
75
       * @param schlüssel Eine Liste, die mit den besuchten Schlüsselwerten
     \hookrightarrow gefüllt
76
                           wird.
77
      private void besuchePostorder(BaumKnoten knoten, ArrayList<Comparable>
78

    schlüssel) {
        if (knoten != null) {
79
          besuchePostorder(knoten.gibLinks(), schlüssel);
80
          besuchePostorder(knoten.gibRechts(), schlüssel);
81
          schlüssel.add((Comparable) knoten.gibSchlüssel());
82
83
      }
```

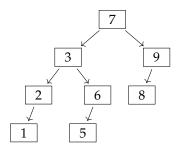
Code-Beispiel auf Github ansehen: src/main/java/org/bschlangaul/baum/BinaerBaum.java

- levelorder:

Beginnend bei der Baumwurzel werden die Ebenen von links nach rechts durchlaufen.

```
* Beginnend bei der Baumwurzel werden die Ebenen von links nach rechts
87
88
         * durchlaufen. (nach Saake Seite 358)
89
         * Oparam warteschlange Eine Warteschlange aus der die Baumknoten
90
        entnommen
                                    werden.
91
         * @param schlüssel
                                   Eine Liste, die mit den besuchten Schlüsselwerten
92
                                    gefüllt wird.
94
        * \ \mathtt{Othrows} \ \mathtt{WarteschlangeFehler} \ \mathtt{Ein} \ \mathtt{Warteschlangen-Fehler}.
95
       private void besucheLevelorder(Warteschlange warteschlange,
97
        \  \, \rightarrow \  \, \text{ArrayList} < \texttt{Comparable} > \  \, \texttt{schl\"{u}ssel})
            throws WarteschlangeFehler {
98
          while (!warteschlange.istLeer()) {
99
            BaumKnoten knoten = (BaumKnoten) warteschlange.verlasse();
            if (knoten.gibLinks() != null)
101
               warteschlange.betrete(knoten.gibLinks());
102
103
            if (knoten.gibRechts() != null)
              warteschlange.betrete(knoten.gibRechts());
104
105
            schlüssel.add((Comparable) knoten.gibSchlüssel());
106
       }
107
```

Code-Beispiel auf Github ansehen: src/main/java/org/bschlangaul/baum/BinaerBaum.java



preorder 7 3 2 1 6 5 9 8 inorder 1 2 3 5 6 7 8 9 postorder 1 2 5 6 3 8 9 7 levelorder 7 3 9 2 6 8 1 5

Löschen eines Knotens

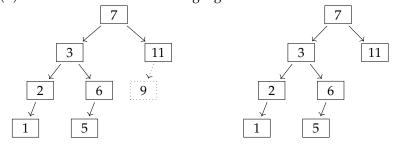
Die komplizierteste Operation im binären Suchbaum ist das Löschen. Dies liegt daran, dass beim Entfernen eines inneren Knotens einer der beiden Teilbäume des Knotens "hochgezogen" und gegebenenfalls umgeordnet werden muss.

Grundsätzlich müssen beim Löschen eines Knotens drei Fälle berücksichtigt werden:

- (a) Der Knoten ist ein *Blatt*. Dieser Fall ist der einfachste, da hier nur der Elternknoten zu bestimmen ist und dessen Verweis auf den Knoten entfernt werden muss.
- (b) Der Knoten besitzt nur *einen Kindknoten*. In diesem Fall ist der Verweis vom Elternknoten auf den Kindknoten des zulöschenden Knotens umzulenken.
- (c) Der Knoten ist ein innerer Knoten mit *zwei Kindknoten*. Hierbei muss der Knoten durch den am *weitesten links stehenden Knoten des rechten Teilbaumes ersetzt* werden, da dieser in der Sortierreihenfolge der nächste Knoten ist. Alternativ kann auch der am weitestens rechts stehende Knoten des linken Teilbaumes verwendet werden.⁴

Knoten ohne Nachfolger 5

- (a) Suche den zu löschenden Knoten
- (b) Lösche die Referenz vom Vorgängerkonten auf den zu löschenden Knoten



Knoten mit genau einem Nachfolger⁶

- (a) Suche den zu löschenden Knoten
- (b) Referenz von Vorgängerkonten auf den (einzigen) Nachfolgerknoten des zu löschenden Knotens

Blatt

einen Kindknote

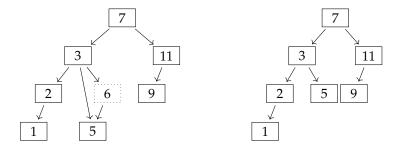
zwei Kindknoten

weitesten links stehenden Knoten des rechten Teilbaumes ersetzt

⁴Saake und Sattler, Algorithmen und Datenstrukturen, S. 364.

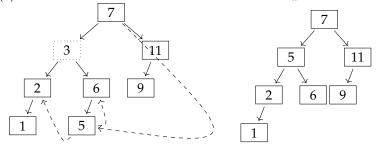
⁵Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 5, Seite 10.

⁶Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 5, Seite 11.



Knoten mit zwei Nachfolgern⁷

- (a) Suche den zu löschenden Knoten
- (b) Suche den "kleinsten" Knoten im rechten Teilbaum
- (c) Ersetze den zu löschenden Knoten durch den "kleinsten" Knoten



Literatur

- [1] Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 5. Bäume, Hashing. https://www.studon.fau.de/file2619756_download.html
- [2] Gunter Saake und Kai-Uwe Sattler. *Algorithmen und Datenstrukturen. Eine Einführung in Java.* 2014.
- [3] Wikipedia-Artikel "Binärbaum".https://de.wikipedia.org/wiki/Binärbaum.
- [4] Wikipedia-Artikel "Binärer Suchbaum". https://de.wikipedia.org/wiki/Binärer_Suchbaum.

⁷Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 5, Seite 12.