

Aufgabenblatt 11

Ausgabe: 31.01.2020

Abgabe: -

Thema: AVL-Bäume

Abgabemodalitäten

1. Alle abzugebenden Quelltexte müssen ohne Warnungen und Fehler auf den Rechnern des ZE-CM/eecsIT mittels `clang -std=c11 -Wall -g` kompilieren.
2. Die Abgabe erfolgt ausschließlich über unser SVN im Abgaben-Ordner. Nur wenn ein Test in Osiris angezeigt wird ist sichergestellt, dass die Abgabe erfolgt ist.
3. Du kannst bis zur Abgabefrist beliebig oft neue Versionen abgeben.
4. Die Abgabe erfolgt in folgendem Unterordner:
`introprog-wise1920/Studierende/<L>/<TU-Login>/Abgaben/Blatt<XX>`
wobei `<L>` durch den ersten Buchstabe des TU-Logins und `<XX>` durch die Nummer des Aufgabenblattes zu ersetzen sind. Die Ordner werden automatisch angelegt sobald die Abgabe freigeschaltet wird.
5. Du darfst den Abgabeordner für das Blatt nicht selbst erstellen. Die Ordner erstellen wir kurz nach der Ausgabe der Aufgabe.
6. Um die Änderungen (z. B. neue Abgabeordner) vom Server abzuholen, musst Du den Befehl `svn update` im Wurzelverzeichnis (also im Verzeichnis `introprog-wise1920`) des Repositories ausführen.
7. Im Abgabeordner gelten einige restriktive Regeln. Dort ist nur das Einchecken von Dateien mit den in der Aufgabe vorgegebenen Namen erlaubt, ausserdem werden die Abgabefristen vom Server überwacht. Beachte eventuelle Fehlermeldungen beim SVN-Commit. Lade nur Dateien hoch, die Du selbst bearbeiten sollst, insbesondere also keine Vorgaben.
8. Der Dateiname bei Abgaben mit C-Code soll dem der Vorgaben entsprechen. Entferne ausschließlich `_vorgabe` aus dem Name. Bei Textaufgaben sind, wenn nicht anders angegeben, `.txt` Dateien zugelassen, die als Plaintext-Datei zu speichern sind (keine Word-Dateien umbenennen).
9. Es gibt einen Ordner `Arbeitsverzeichnis`, in dem Du Dateien für Dich ablegen kannst.
10. Die Ergebnisse der automatischen Tests kannst Du auf OSIRIS einsehen:
<https://osiris.ods.tu-berlin.de/>

Definitionen

Abweichend von der Definition bei binären Suchbäumen, verwenden wir zur Bestimmung der Höhe im Kontext der AVL-Bäume folgende Definition:

Definition: Die Höhe eines Blattes (Knoten ohne Kinder) im AVL-Baum ist 1. Anderenfalls ist die Höhe eines (inneren) Knotens x (d.h. x hat mindestens ein Kind) definiert als:

$$\text{Höhe}(x) = 1 + \max(\text{Höhe}(l[x]), \text{Höhe}(r[x]))$$

In AVL-Bäumen werden Balancierungsoperationen an einem Knoten x nur angewandt, wenn die Höhen der Kinder ($l[x]$, $r[x]$) sich um mehr als 1 unterscheiden. Wir benutzen auch folgende Definition:

Definition: Der Balance-Wert eines Knoten ist die Baumhöhe des linken Kindes minus der Baumhöhe des rechten Kindes.

Ein AVL-Baum ist somit balanciert, sofern als Balance-Werte nur -1 , 0 , und 1 vorkommen.

Aufgabe 1 Handsimulation AVL-Baum (3 Punkte)

In dieser Aufgabe soll die Einfügen-Operation auf AVL Bäumen geübt werden.

Füge die Elemente 100, 50, 25, 10, 37, 32, 200 nacheinander in einen initial leeren AVL-Baum ein und dokumentiere alle Zwischenzustände des Baumes sowie die benötigten Operationen, um den Baum zu balancieren. Die Abgabe erfolgt im SVN unter der Datei `introprog_build_avl.txt`. Die auszufüllende Vorgabe findest du im SVN unter `introprog_build_avl_vorgabe.txt`. Die Syntax zur Darstellung der Bäume ist dabei analog zu vorherigen Aufgaben:

- Jeder Knoten im Baum wird nummeriert.
- Die Nummerierung weist der Wurzel den Index 1, seinen Kindern die Werte 2 (links) und 3 (rechts) zu usw. (siehe Abbildung 1).
- Um zu beschreiben, dass der Knoten mit dem Index 5 den Wert 11 enthält, verwenden wir die Notation "5:11".
- Die Angabe mehrerer Elemente erfolgt jeweils auf einer eigenen Zeile.
- Im Unterschied zu den binären Suchbäumen aus Aufgabenblatt 6 verwenden wir an dieser Stelle sowohl für die Indizes als auch für die Werte der Knoten Zahlen. Beachtet also, dass der erste Wert den Index repräsentiert und der zweite den Wert.
- Zusätzlich führen wir in diese Aufgabe noch den Balancewert eines Knotens in `[]` mit.
- Weiterhin soll die durchgeführte Operation im Multiple Choice Formular angegeben werden. Gebt also an, ob es sich um das Einfügen eines Wertes, eine Rechtsrotation oder eine Linksrotation handelt. Doppelrotationen werden hier in zwei Schritten als Kombination von Rechts- bzw. Linksrotationen dargestellt. Achtet darauf, dass ihr bei Doppelrotationen die jeweiligen Rotationen in der richtigen Reihenfolge gemäß des Pseudo-Codes aus der Vorlesung durchführt.

- Abbildung 2 zeigt den schrittweisen Aufbau eines AVL-Baumes nach Einfügen der Zahlen 23, 55, 11, 9, 10. Die Darstellung dieses Baumes im abzugebenden Format findet ihr in der Datei introprog_build_avl_beispiel.txt

Hinweis: Das Textformat ist nur zur Abgabe in Osiris gedacht. Die eigentliche Aufgabe besteht darin, die AVL-Bäume zu zeichnen und nach und nach aufzubauen. Wir empfehlen euch daher, die Aufgabe wirklich durch Zeichnen zu lösen und am Ende eure gezeichneten Schritte in das vorgestellte Textformat zu übersetzen. Zeichnet dazu den Baum jeweils nach dem Einfügen des Elements sowie nach jeder benötigten Rotation. Notiert für jeden Baum (auch jeden Zwischenzustand) den entsprechenden Balance-Wert an jedem Knoten und benennt jeweils die durchgeführten Rotationen analog zu dem Beispiel in Abbildung 2.

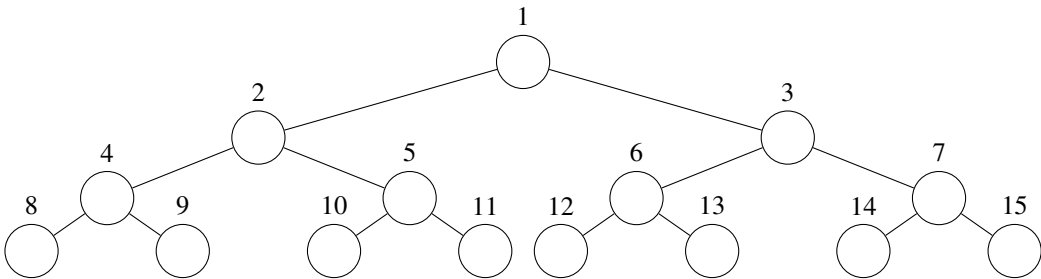


Abbildung 1: Nummerierung der Knoten im Baum

<u>Einfügen von 23</u> →	
<u>Einfügen von 55</u> →	
<u>Einfügen von 11</u> →	
<u>Einfügen von 9</u> →	
<u>Einfügen von 10</u> →	
<u>Linksrotation um 9</u> →	
<u>Rechtsrotation um 11</u> →	

Abbildung 2: Beispiel zum Aufbau eines AVL-Baumes mit Balancewerten

<hr/> [x] Einfügen: 23 [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: 1:23[0] === ENDE SCHRITT 1 === === SCHRITT 2 === [x] Einfügen: 55 [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: 1:23[-1] 3:55[0] === ENDE SCHRITT 2 === === SCHRITT 3 === [x] Einfügen: 11 [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: 1:23[0] 2:11[0] 3:55[0] === ENDE SCHRITT 3 === === SCHRITT 4 === [x] Einfügen: 9 [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: 1:23[1] 2:11[1] 3:55[0] 4:9[0] === ENDE SCHRITT 4 === <hr/>	<hr/> [x] Einfügen: 10 [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: 1:23[2] 2:11[2] 3:55[0] 4:9[-1] 9:10[0] === ENDE SCHRITT 5 === === SCHRITT 6 === [] Einfügen: [x] Linksrotation: 9 [] Rechtsrotation: [] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: 1:23[2] 2:11[2] 3:55[0] 4:10[1] 8:9[0] === ENDE SCHRITT 6 === === SCHRITT 7 === [] Einfügen: [] Linksrotation: [x] Rechtsrotation: 11 [] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: 1:23[1] 2:10[0] 3:55[0] 4:9[0] 5:11[0] === ENDE SCHRITT 7 === === SCHRITT 8 === [] Einfügen: [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [x] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: === ENDE SCHRITT 8 === <hr/>	<hr/> [] Einfügen: [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [x] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: === ENDE SCHRITT 9 === === SCHRITT 10 === [] Einfügen: [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [x] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: === ENDE SCHRITT 10 ↔ === === SCHRITT 11 === [] Einfügen: [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [x] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: === ENDE SCHRITT 11 ↔ === === SCHRITT 12 === [] Einfügen: [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [x] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: === ENDE SCHRITT 12 ↔ === ===SCHRITT 13=== [] Einfügen: [] Linksrotation: [] Rechtsrotation: [x] Nichts mehr zu tun Resultierender Baum: ===ENDE SCHRITT 13=== <hr/>
--	--	---

Abbildung 3: Abgabeformat für das Beispiel aus Abbildung 2

Aufgabe 2 Implementieren eines AVL-Baumes (7 Punkte)

In dieser Aufgabe soll ein AVL-Baum implementiert werden. Das resultierende Programm soll dabei die Eingabe entweder von der Konsole oder aus einer Datei einlesen. Folgende Befehle sollen zur Verfügung stehen:

<z> Die Zahl **<z>** soll in den Suchbaum eingefügt werden.

p Gibt den gesamten AVL-Baum aus.

w Gibt alle Knoten in “in-order” Reihenfolge aus.

c Gibt die Anzahl an enthaltenen Knoten aus.

q Beendet das Programm.

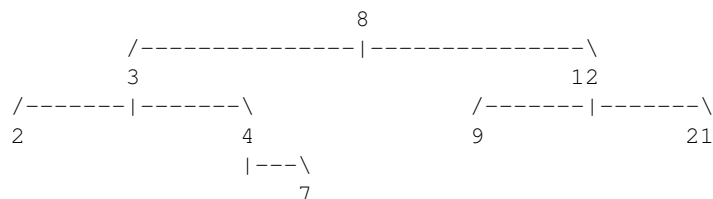
Die Eingabedatei aus Listing 1 führt zur Ausgabe in Listing 2.

Listing 1: Eingabedatei_avl.txt

```
12
2
8
3
21
9
4
7
p
w
c
q
```

Listing 2: Ausgabe des Programms unter der Eingabe von Eingabedatei_avl.txt

```
Füge 12 ein...
Füge 2 ein...
Füge 8 ein...
[snip]
Füge 7 ein...
```



```
2 3 4 7 8 9 12 21
```

Im AVL-Baum sind 8 Elemente enthalten.

Während wiederum eine main-Funktion sowie das Parsen der Eingabe von uns bereitgestellt werden, müssen die Funktionen aus Listing 3 implementiert werden.

Listing 3: introprog_avl_vorgabe.c

```
}

/* Diese Funktion führt eine Linksrotation auf dem angegebenen
 * Knoten aus.
 *
 * Beachtet: Die Höhen der entsprechenden Teilbäume müssen (lokal)
 * angepasst werden. Falls dies nicht eingehalten wird
 * funktionieren die Unit-Tests ggf. nicht.
 */
void AVL_rotate_left(AVLTree* avlt, AVLNode* x)
{
    // Hier Code implementieren!
}

/* Diese Funktion führt eine Rechtsrotation auf dem angegebenen
 * Knoten aus.
 *
 * Beachtet: Die Höhen der entsprechenden Teilbäume müssen (lokal)
 * angepasst werden. Falls dies nicht eingehalten wird
 * funktionieren die Unit-Tests ggf. nicht.
 */
void AVL_rotate_right(AVLTree* avlt, AVLNode* y)
{
    // Hier Code implementieren!
}

/* Balanciere den Teilbaum unterhalb von node.
 *
 * Beachtet: Die Höhen der entsprechenden Teilbäume müssen nicht
 * angepasst werden, da dieses schon in den Rotationen geschieht.
 * Falls dies nicht eingehalten wird funktionieren die Unit-Tests
 * ggf. nicht.
 */
void AVL_balance(AVLTree* avlt, AVLNode* node)
{
    // Hier Code implementieren!
}
```

```
/* Fügt der Wert value in den Baum ein.
 *
 * Die Implementierung muss sicherstellen, dass der Baum nach dem
 * Einfügen immer noch balanciert ist!
 */
void AVL_insert_value(AVLTree* avlt, int value)
{
    // Hier Code implementieren!
}

/* Löscht den gesamten AVL-Baum und gibt den Speicher aller Knoten
 * frei.
 */
void AVL_remove_all_elements(AVLTree* avlt)
{
    // Hier Code implementieren!
}
```

Aufgabe 2.1 Ausgabe von Elementen im AVL-Baum

Implementiere die Funktion `void AVL_in_order_walk(AVLTree* avlt)`, welche sämtliche Werte im binären Suchbaum in “in-order” Reihenfolge auf `stdout` (der Konsole) ausgibt. Beachte, dass bei der “in-order” Reihenfolge, die Elemente immer aufsteigend geordnet sind. Die Elemente sollen durch ein einzelnes Leerzeichen getrennt sein. Nach der Ausgabe aller Elemente muss ein einfacher Zeilensprung (`\n`) folgen (siehe auch Listing 3).

Aufgabe 2.2 Links- und Rechtsrotation

Implementiere die Funktionen `void AVL_rotate_left(AVLTree* avlt, AVLNode* x)` und `void AVL_rotate_right(AVLTree* avlt, AVLNode* y)`, welche jeweils die AVL Links- und Rechtsrotation auf dem Knoten `x` bzw. `y` ausführen.

Hinweis: Achte darauf, dass die Pointer richtig vertauscht werden, und dass nach der jeweiligen Rotation in allen Knoten die gespeicherten Baumhöhen stimmen. Beachte weiterhin, dass eventuell der Wurzelknoten des gesamten Baumes angepasst werden muss. Diese Funktionen müssen jeweils eine konstante Laufzeit haben.

Aufgabe 2.3 Wiederherstellen der Balance eines AVL-Baumes

Implementiere die Funktionen `void AVL_balance(AVLTree* avlt, AVLNode* node)`, welche den AVL-Baum am Knoten `node` (gegebenenfalls) balanciert.

Hinweis: Diese Funktion muss eine konstante Laufzeit haben. Es soll also wirklich nur der übergebene Knoten balanciert werden.

Aufgabe 2.4 Einfügen in den AVL-Baum

Implementiere unter Verwendung der vorherigen Funktionen die Funktion `void AVL_insert_value(AVLTree* avlt, int value)`, welche den Wert `value` in den Baum `avlt` einfügt.

Hinweis: Achte darauf, dass insbesondere die `parent` Pointer richtig gesetzt sind, dass die Suchbaum-Eigenschaft erhalten bleibt und dass der Baum nach dem Einfügen überall balanciert ist. Diese Funktion muss eine Laufzeit von $O(\log n)$ haben.

Aufgabe 2.5 Korrekte Freigabe des Speichers

Implementiere abschließend die Funktion `void AVL_remove_all_elements(AVLTree* avlt)`, welche alle Knoten im Baum löscht. Implementiere die Funktion dabei so, dass der Suchbaum nur einmal durchlaufen wird: Gegeben einen Knoten im Baum wird zuerst der rechte Unterbaum, dann der linke Unterbaum und anschließend der aktuelle Knoten gelöscht. Diese Art der Traversierung wird auch als “post-order” bezeichnet.

Gib den Quelltext in einer Datei mit folgendem Namen ab: `introprog_avl.c`

Hinweis: Kompiliere dein Programm mit `clang -Wall -std=c11 main_avl.c avl.c introprog_avl.c -lm -g -o introprog_avl`