

ALGORITHMEN UND DATENSTRUKTUREN

ÜBUNG 9: AVL-BÄUME & TOPOLOGISCHES SORTIEREN

Eric Kunze eric.kunze@tu-dresden.de

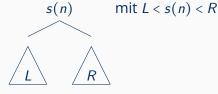
TU Dresden, 6. Dezember 2021

AVL-Bäume

Wir betrachten einen Baum t und bezeichnen die *Schlüssel* an den Knoten n mit s(n).

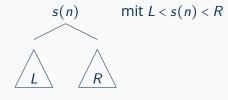
Wir betrachten einen Baum t und bezeichnen die *Schlüssel* an den Knoten n mit s(n).

Suchbaum:



Wir betrachten einen Baum t und bezeichnen die *Schlüssel* an den Knoten n mit s(n).

Suchbaum:



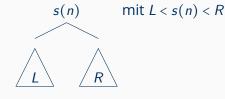
Die **Höhe** des Baumes bezeichnen wir mit h(t). Wir ordnen jedem Knoten n einen **Balancefaktor** b(n) zu:

$$b(n) \coloneqq h(R) - h(L)$$

1

Wir betrachten einen Baum t und bezeichnen die *Schlüssel* an den Knoten n mit s(n).

Suchbaum:



Die **Höhe** des Baumes bezeichnen wir mit h(t). Wir ordnen jedem Knoten n einen **Balancefaktor** b(n) zu:

$$b(n) \coloneqq h(R) - h(L)$$

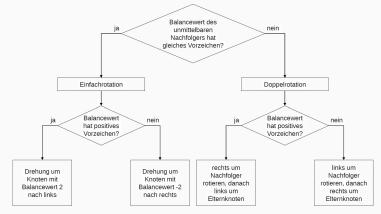
AVL-Baum: Suchbaum mit $b(n) \in \{-1, 0, 1\}$

BALANCIEREN

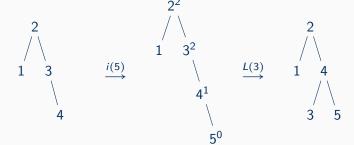
- ► Einfügen eines neuen Schlüssels s
- ► Berechne Balancefaktoren auf dem Pfad von s zur Wurzel bis zum ersten Auftreten von ±2

BALANCIEREN

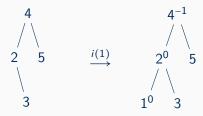
- Einfügen eines neuen Schlüssels s
- Berechne Balancefaktoren auf dem Pfad von s zur Wurzel bis zum ersten Auftreten von ±2
- Balancierungsalgorithmus:



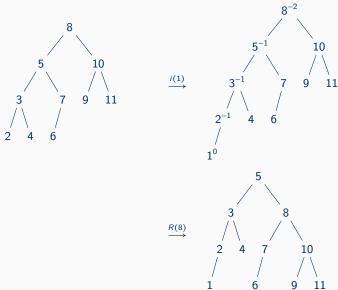
Baum 1:



Baum 2:

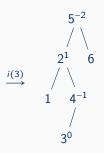


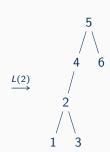
Baum 3:

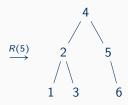


Baum 4:



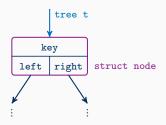






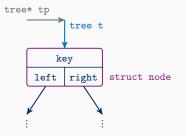
ERINNERUNG: BÄUME

```
typedef struct node *tree;
struct node { int key; tree left, right; };
```



ERINNERUNG: BÄUME

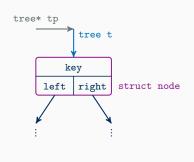
```
typedef struct node *tree;
struct node { int key; tree left, right; };
```

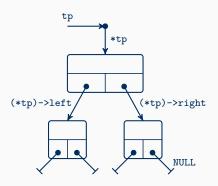


- ► Verarbeitung eines Baumes: Einfachreferenzen (tree t)
- ► Veränderung eines Baumes: Doppelreferenzen (tree *tp)

ERINNERUNG: BÄUME

```
typedef struct node *tree;
struct node { int key; tree left, right; };
```





- Verarbeitung eines Baumes: Einfachreferenzen (tree t)
- ► Veränderung eines Baumes: Doppelreferenzen (tree *tp)

AUFGABE 2 — TEIL (A)

neuen Baum mit Balancefaktoren bestimmen

```
int height(tree t) {
   if (t == NULL) return 0;

int hl = height(t->left);
   int hr = height(t->right);
   return (hl > hr) ? hl + 1 : hr + 1;
}
```

```
tree bfs(tree t) {
   if (t == NULL) return NULL;

tree bf = malloc(sizeof(struct node));
   bf->key = height(t->right) - height(t->left);
   bf->left = bfs(t->left);
   bf->right = bfs(t->right);
   return bf;
}
```

AUFGABE 2 — TEIL (B)

Linksrotation um die Wurzel

```
void lRot(tree *tp) {
  if (tp == NULL || *tp == NULL)
    return;

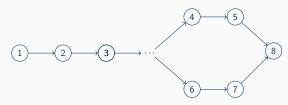
tree rightChild = (*tp)->right;
  (*tp)->right = rightChild->left;
  rightChild->left = *tp;
  *tp = rightChild;
}
```

Topologisches Sortieren

- ► Sortierung von Beziehungen zwischen Objekten
- ► **Bsp.:** Ablauf eines Bauvorhabens

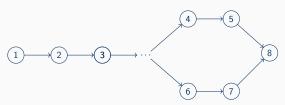
- Sortierung von Beziehungen zwischen Objekten
- Bsp.: Ablauf eines Bauvorhabens
 - ▶ Baugrube ausheben (1) vor Fundament gießen (2)
 - ▶ Fundament gießen (2) vor Wände setzen (3)
 - ▷ ...
 - ▷ Elektrik im Bad (4) vor Fliesen (5)
 - ▶ Wohnzimmer tapezieren (6) vor streichen (7)
 - Fliesen (5) und Wände streichen (7) vor Möbel aufstellen
 (8)

- Sortierung von Beziehungen zwischen Objekten
- Bsp.: Ablauf eines Bauvorhabens
 - ▶ Baugrube ausheben (1) vor Fundament gießen (2)
 - ▶ Fundament gießen (2) vor Wände setzen (3)
 - ▷ ..
 - ▷ Elektrik im Bad (4) vor Fliesen (5)
 - ▶ Wohnzimmer tapezieren (6) vor streichen (7)
 - Fliesen (5) und Wände streichen (7) vor Möbel aufstellen(8)



- Sortierung von Beziehungen zwischen Objekten
- Bsp.: Ablauf eines Bauvorhabens
 - ▶ Baugrube ausheben (1) vor Fundament gießen (2)

 - ▷ ..
 - ▷ Elektrik im Bad (4) vor Fliesen (5)
 - ▶ Wohnzimmer tapezieren (6) vor streichen (7)
 - Fliesen (5) und Wände streichen (7) vor Möbel aufstellen
 (8)



► In welcher Reihenfolge kann ich die Tätigkeiten abarbeiten?

Gegeben sei ein gerichteter, azyklischer Graph G = (V, E). Eine **topologische Sortierung** von G ist eine *bijektive* Abbildung ord: $V \rightarrow \{1, \ldots, |V|\}$, sodass für alle $v, v' \in V$ mit $(v, v') \in E$ die Relation ord $(v) < \operatorname{ord}(v')$ gilt.

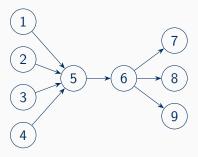
Gegeben sei ein gerichteter, azyklischer Graph G = (V, E). Eine **topologische Sortierung** von G ist eine *bijektive* Abbildung ord: $V \rightarrow \{1, \ldots, |V|\}$, sodass für alle $v, v' \in V$ mit $(v, v') \in E$ die Relation ord(v) < ord(v') gilt.

Algorithmus:

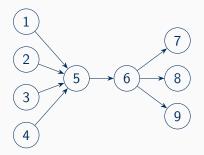
```
while ( Elemente übrig )
{
```

- ▶ wähle Element v ohne Vorgänger
- dekrementiere Anzahl der Vorgänger in den Nachfolgern von v
- ► füge *v* der Ausgabeliste hinzu
- ▶ lösche v aus G

Teil (a)



Teil (a)



Es gibt $4! \cdot 1! \cdot 3! = 24 \cdot 1 \cdot 6 = 144$ viele topologische Sortierungen.

Teil (b)

Es werden alle Möglichkeiten mit der 1 am Anfang gestrichen, d.h. im ersten Block gibt es nur noch 4! – 3! = 24 – 6 viele Möglichkeiten — insgesamt also

$$(4! - 3!) \cdot 1! \cdot 3! = 18 \cdot 1 \cdot 6 = 108$$
.

Teil (b)

Es werden alle Möglichkeiten mit der 1 am Anfang gestrichen, d.h. im ersten Block gibt es nur noch 4! - 3! = 24 - 6 viele Möglichkeiten — insgesamt also

$$(4! - 3!) \cdot 1! \cdot 3! = 18 \cdot 1 \cdot 6 = 108$$
.

Teil (c)

