Algorithmen und Datenstrukturen SoSe25

-Assignment 4-

Moritz Ruge
Matrikelnummer: 5600961
Lennard Wittenberg
Matrikelnummer: —

Mai 2025

Problem 1: Rot-Schwarz Bäume und (2,4)-Bäume

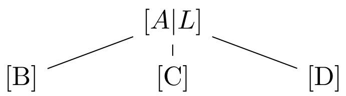
In Aufgabe 3 auf dem 3. Aufgabenblatt wurden rot-schwarz Bäume definiert.

a) Zeigen Sie: Rot-schwarz Bäume und (2, 4)-Bäume sind äquivalent. Genauer: es gibt eine lokale Transformation, welche Gruppen von Knoten im rot-schwarz Baum in Knoten im (2, 4)-Baum überführt, und umgekehrt. Geben Sie eine solche Transformation an, und begründen Sie, dass Ihre Transformation die Bedingungen an rot-schwarz Bäume und an (2, 4)-Bäume erfüllt.

Problem 2: (2,3)-Bäume und (2,4)-Bäume

a) Fügen Sie die Schlüssel A, L, G, O, D, T, S, X, Y, Z in dieser Reihenfolge in einen anfangs leeren (2, 3)-Baum ein. Löschen Sie sodann die Schlüssel Z, A, L. Zeichnen Sie den Baum nach jedem Einfüge- und Löschvorgang, und zeigen Sie die Modifikation, welche durchgeführt werden.

b) Wiederholen Sie die Teilaufgabe (a) mit einem (2, 4)-Baum.




```
min children: 2, max children: 4
min entries: 1, max entries: 3
A,B,C,D,E,F,G,H,I,J,K,L,M,N,O,P,Q,R,S,T,U,V,W,X,Y,Z

insert(A):
              -----
              | A |
              -----
insert(L):
              ---------
              | A | L |
              ---------
insert(G):
              -------------
              | A | G | L |
              -------------
insert(O): first split
                 -----
                 | G |
                 -----
               /       \
              /         \
           | A |        | L | O |
insert(D):
                 -----
                 | G |
                 -----
               /       \
              /         \
         | A | D |     | L | O |
insert(T): second split
                 ---------
                 | G | O |
                 ---------
               /     |    \
              /      |     \
         | A | D | | L |   | T |
```

````
insert(S):
                 ---------
                 | G | O |
                 ---------
               /     |    \
              /      |     \
         | A | D | | L |   | S | T |
insert(X):
                 ---------
                 | G | O |
                 ---------
               /     |    \
              /      |     \
         | A | D | | L |   | S | T | X |
insert(Y): rebasing the root -> third split
                 ---------------
                 | G    |    T |
                 ---------------
                /       |        \
               /        |         \
         | A | D | | L | O | S | | X | Y |
insert(Z):
                 ---------------
                 | G    |    T |
                 ---------------
                /       |        \
               /        |         \
         | A | D | | L | O | S | | X | Y | Z |
```
Starting tree:
                 ---------------
                 | G    |    T |
                 ---------------
                /       |        \
               /        |         \
         | A | D | | L | O | S | | X | Y | Z |

delete(Z): delete from leaf
                 ---------------
                 | G    |    T |
                 ---------------
                /       |        \
               /        |         \
         | A | D | | L | O | S | | X | Y |

delete(A): delete from leaf -> min 1 key required -> condition holds true
                 ---------------
                 | G    |    T |
                 ---------------
````
````

```
           /       |        \
          /        |         \
     | D |     | L | O | S | | X | Y |
```

delete(L): delete from Leaf -> 2 keys pressed -> node requirements satisfied -> G < O and S < T -> Order condition satisfied.

```
            ---------------
            | G    |    T |
            ---------------
           /       |        \
          /        |         \
     | D |     | O | S |   | X | Y |
```

Problem 3: (a,b)-Bäume

a) Beschreiben Sie, wie man in einem (a, b)-Baum mit n Schlüsseln die Operation succ(k) implementieren kann. Was ist die Laufzeit?

b) Beschreiben Sie, wie man in einem (a, b)-Baum mit n Schlüsseln die Operation $findRange(k1, k2)$ implementieren kann, die alle Schlüssel k liefert, für die $k1 \leq k \leq k2$ ist. Die Laufzeit soll $O(blogan+s)$ betragen. Dabei ist s die Anzahl der gelieferten Schlüssel.

c) Seien $T1$ und $T2$ zwei (a, b)-Bäume, und sei $S1$ die Schlüsselmenge von $T1$ und $S2$ die Schlüsselmenge von $T2$. Sei x ein weiterer Schlüssel. Alle Schlüssel in $S1$ sind kleiner als x, und alle Schlüssel in $S2$ sind größer als x. Beschreiben Sie eine Operation join, die aus $T1$, $T2$ und x einen (a, b)-Baum für die Schlüsselmenge $S1 \cup x \cup S2$ erzeugt. Die Laufzeit sollte $O(blogamax|S1|, |S2|)$ betragen. Hinweis: Betrachten Sie zunächst den Fall, dass $T1$ und $T2$ die gleiche Höhe haben. Achten Sie darauf, dass hinterher die (a, b)-Baum Eigenschaften wieder hergestellt werden.