Algorithmen und Datenstrukturen SoSe25

-Assignment 4-

Moritz Ruge

Matrikelnummer: 5600961

Lennard Wittenberg

Matrikelnummer: —

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 Einfügeund Löschvorgang, und zeigen Sie die Modifikation, welche durchgeführt werden.
- b) Wiederholen Sie die Teilaufgabe (a) mit einem (2, 4)-Baum.

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 $k1 \le k \le k2$ 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.