Effiziente Algorithmen I SS 17

Prof. Dr. Meer, Dr. Gengler

Aufgabenblatt 4

Aufgabe 0

Bereiten Sie die Vorlesungen gewissenhaft nach, führen Sie dabei ein Zeitprotokoll. Sollten Sie weniger Zeit für die Nachbereitung verbrauchen als die Vorlesung dauerte, so wiederholen Sie diesen Schritt nochmal.

Aufgabe 1

Programmieren Sie den BFPRT-Algorithmus! Testen Sie Ihre Implementation u.a. mit einer Liste der länge 4711, welche überall den gleichen Eintrag hat, etwa 42. Gibt es Probleme?

Aufgabe 2

Wenden Sie mit Papier und Bleistift den BFPRT-Algorithmus auf die Liste (4,4,4,4,4,4,4,4,4,4,4,4,4,4,4) an. Gibt es Probleme?

Aufgabe 3

Bei Analyse von BFPRT-Algorithmus ergibt sich die Rekursionsgleichung:

$$T(n) \le T(n/5) + T(7n/10 + 6) + O(n)$$

Versuchen Sie, das Master-Theorem anzuwenden. Etwa indem Sie T(n/5) nach oben durch T(7n/10) abschätzen und beide Argumente dann z.B. nach oben durch 8n/10.

Aufgabe 4

Ändern Sie den BFPRT-Algorithmus wie im Folgenden beschrieben ab, und schätzen Sie dei Laufzeit der Variante ab:

- 1. Statt Fünfergruppen werden Dreiergruppen gebildet, von denne dann die Mediane gebildet werden, usw.
- 2. Statt Fünfergruppen werden Siebenergruppen gebildet, von denne dann die Mediane gebildet werden, usw.

Aufgabe 5

Für $a, b, c, d \in \{x \in \mathbb{R} \mid x > 1\}$ sei $f : \mathbb{N} \to \mathbb{R}_+$ definiert vermöge:

$$f(0) = d$$
 und $f(n) = f(n/a) + f(n/b) + c \cdot n$

- 1. Geben Sie eine (möglichst gute) Wachstumsklasse für f an.
- 2. Zeigen Sie, dass $f \in \mathcal{O}(\mathrm{id})$, falls $a+b < a \cdot b$ gilt.

Aufgabe 6

Wir betrachten die Fibonacci-Folge f_0, f_1, f_2, \ldots definiert durch das rekursive Bildungsgesetz $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ für $n \ge 2$ und den Anfangswerten $f_0 = 0$ und $f_1 = 1$. Sei $\Phi := \frac{1+\sqrt{5}}{2}$. Zeigen Sie:

$$\lim_{n \to \infty} \frac{f_{n+1}}{f_n} = \Phi$$

Hinweis: Nutzen Sie die Aufgabe 4 von Blatt 1 bzw. die Aufgaben 8 und 9 von Blatt 4.

Bemerkung: Φ bezeichnet den Goldenen Schnitt, siehe:

http://mathworld.wolfram.com/GoldenRatio.html

Aufgabe 7 (Fibonacci-Baum)

Wir betrachten AVL-Bäume:

- 1. Geben Sie zu jedem $h \in \mathbb{N}$ eine Folge von Insert- und Delete-Operationen an, die zu einem vollständigen binären Baum der Höhe h führt (d.h. bei dem alle Pfade von der Wurzel zu einem Blatt genau die Länge h haben).
- 2. Recherchieren Sie die Definition Fibonacci-Baum.
- 3. Bestimmen Sie die kleinste Länge eines Pfades von der Wurzel zu einem Blatt in einem Fibonacci-Baum der Höhe h.
- 4. Wie lang muss der kürzeste Pfad von der Wurzel zu einem Blatt bei einem AVL-Baum der Höhe h mindestens sein. Beweisen Sie Ihre Aussage. Geben Sie eine Folge von Insert- und Delete-Operationen an, so dass ein solcher kurzer Pfad entsteht.

Aufgabe 8 (Binomialer Baum)

Ein binomialer Baum B_k ist ein rekursiv definierter geordneter Baum. Der binomiale Baum B_0 besteht nur aus einem einzigen Knoten. Der binomiale Baum B_k besteht aus zwei binominialen Bäumen B_{k-1} , die miteinander verkettet sind: Die Wurzel des einen ist das linkeste Kind des andern (k > 0). Beweisen Sie:

- 1. B_k hat 2^k Knoten.
- 2. Die Höhe des Baumes B_k ist k.
- 3. In der Tiefe i hat der Baum B_k genau $\binom{k}{i}$ Knoten $(i=0,1,\ldots,k)$. (namensgebende Eigenschaft)
- 4. Die Wurzel von B_k hat den Grad k, der größer ist als der Grad jedes anderen Knoten in B_k .

Aufgabe 9 (Rot-Scharz-Baum)

Rot-Scharz-Bäume sind eine Variante von balabneierten binären Suchbäumen.

- 1. Recherchieren Sie die Definition Rot-Schwarz-Baum.
- 2. Zeigen Sie, dass in einem Rot-schwarz-Baum alle Pfade, welche von der Wurzel zu inem Blatt führen, höchsten doppelt so lang sind wie die Lände eines kürzesten Pfades von der Wurzel zu einem Blatt.
- 3. Zeigen Sie, dass die Höhe eines Rot-Schwarz-Baumes mit n Knoten in $\mathcal{O}(\log n)$ liegt.
- 4. Geben Sie an, wie die Insert- und Delete-Operationen implementiert werden können.