Übungsblatt 8

Truong, Debel

Aufgabe 3

a. Red-Black-Tree

Name	Runtime
Search	$\mathcal{O}(\log n)$
Failed Search	$\mathcal{O}(n)$
Insert	$\mathcal{O}(\log n)$
Delete	$\mathcal{O}(\log n)$

b. verketteter Liste. Allerdings werden die Schlussel innerhalb jeder Verkettung in sortierter Reihenfolge gehalten.

Name	Runtime
Search	$\mathcal{O}(n)$
Failed Search	$\mathcal{O}(\frac{n}{m}+1)$ (m: hashtable size)
Insert	$\mathcal{O}(n)$
Delete	$\mathcal{O}(n)$

Aufgabe 4

a. Hashfunktion:

$$h: I \to \{0, ..., m-1\}$$

$$h(k) = k \mod m$$

Surjektivität: Für alle k > m existiert $h(k) \in \{0, ..., m-1\}$, da $h(k) = k \mod m$

b. b: Binary Search Tree with n keys

Alle Schlüssel s in b gilt: $s \in \{1, 2, ..., 99\}$

Hashfunktion:

$$f:I\to\{1,...,n\}$$

$$f(s) = (n \mod 99) + 1$$

z.B:

Minimum beispiel: $f(99) = (99 \mod 99) + 1 = 1$, also key ist 1 und value ist 99

 $f(1) = (1 \mod 99) + 1 = 2$, also key ist 2 und value ist 1

Maximum beispiel $f(98) = (98 \mod 99) + 1 = 99$, also key ist 99 und value ist 98