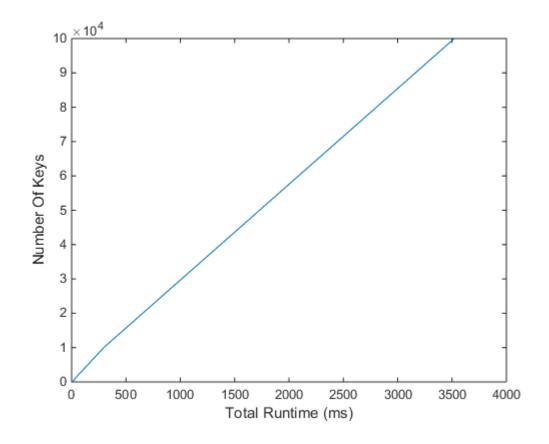
Άσκηση 3 ΠΛΗ202

Ιωαννίδης Χρήστος 2018030006

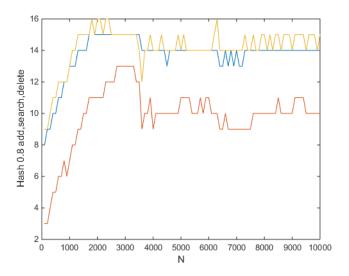
Παρατηρήσεις:

- Παρατηρείται λογαριθμική αύξηση στον μέσο αριθμό συγκρίσεων στο BST ενώ με την μέθοδο του Linear Hashing ο μέσος αριθμός συγκρίσεων παραμένει σχετικά σταθερός και στο μεγαλύτερο μέρος του διαγράμματος είναι χαμηλότερος από του BST. Αυτό συμβαίνει επειδή η πολυπλοκότητα του BST O(log(n)) είναι μεγαλύτερη από αυτή του Linear Hashing.
- Παρατηρείται μεγαλύτερος μέσος αριθμός συγκρίσεων στον Linear Hashing αλγόριθμο με u = 0.8(Split Bucket Threshold) σε σύγκριση με τον Linear Hashing αλγόριθμο με u = 0.5 Αυτό συμβαίνει επειδή ένα μεγάλο μέρος των συγκρίσεων καταναλώνεται στη στην περίπτωση που υπάρχουν Overflow Buckets. Μικρότερο u σημαίνει ότι θα γίνει split στα buckets πολύ νωρίτερα από ότι με ένα μεγαλύτερο u με αποτέλεσμα να υπάρχουν λιγότερα Overflow Buckets και κατά συνέπεια μικρότερος μέσος αριθμός συγκρίσεων.

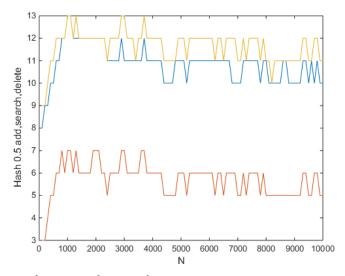
Number Of Keys	100	1000	10000	100000
Total Run Time	11ms	31ms	295ms	3521ms



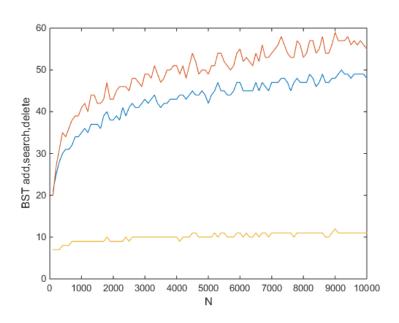
Διαγράμματα Μέσου αριθμού συγκρίσεων - Ν



Μέσος αριθμός συγκρίσεων για max threshold u= 0.8 (add:blue,search:orange,delete:yellow)



Μέσος αριθμός συγκρίσεων για max threshold u= 0.5 (add:blue,search:orange,delete:yellow)



Μέσος αριθμός συγκρίσεων για BST

(add:blue,search:orange,delete:yellow)