README Lista 4

Jakub Gogola

12 maja 2018

W niniejszym katalogu zamieściłem testy wykonane przeze mnie w ramach listy 4. Poniżej krótko przedstawię ich wyniki.

Pierwszym wykonanym testem było wyznaczenie rozmiaru struktury, dla którego opłaca się w tablicy hashującej przełączyć z listy na drzewo czerwono-czarne. Wykonałem test, w którym dla różnej ilości danych (od 20 do 900 słów, shift co 20) wczytywałem jednocześnie do listy i RB-Drzewa te same dane i następnie wyszukiwałem w nich dane położone na losowych indeksach. Wyniki tego testu pokazały, że takie przełączenie powinno nastąpić w momencie, gdy struktura osiągnie rozmiar 300 elementów. Dane wynikowe z tego testu znajdują się w pliku "nt.res".

Kolejną sprawdzaną przeze operacją był średni czas wykonywania operacji na strukturach (wyniki w pliku "ot.res"). Najlepiej wypadło drzewo czerwono-czarne, później była tablica hashująca, a na końcu drzewo poszukiwań binarnych.

Ostatnia sprawdzana rzecz to liczba porównań wykonywanych przez struktury przy operacji find (zadanie 2. z listy 4.). W teście wczytywałem do struktur fragment Biblii (przykład tekstu z powtarzającymi się słowami) oraz słownik (tekst bez powtórzeń). Oto wyniki (znajdują się one również w pliku "on.res":

```
With repeats -> bible.txt
BST:
 ~~Min: 9
~~~Avg: 45
~~~Max: 159
RBT:
~~~Min: 1
~~~Avg: 8
~~~Max: 16
HT:
~~~Min: 0
~~~Avg: 8
~~~Max: 44
Without repeats -> aspell_wordlist.txt
BST:
~~~Min: 715
~~~Avg: 2018
~~~Max: 3767
RBT:
~~~Min: 9
~~~Avg: 12
~~~Max: 16
~~~Min: 14
~~~Avg: 78
~~~Max: 165
```

W każdym teście wczytywałem do struktur jednocześnie po 20 tysięcy słów. Następnie robiłem po 20 powtórzeń dla każdej, gdzie usiłowałem wyszukać losowy element w strukturze. W przypadku obu rodzajów tekstów najgorzej wypadło BST, a najlepiej RBT. Da się zauważyć, że w

przypadku, gdy w zbiorze wyrazów mamy do czynienia z powtórzeniami, liczba wykonywanych porównań w każdym przypadku jest mniejsza. Wynika to z tego, że jest duże prawdopodobieństwo, iż w strukturze występuje kilka takich samych słów. Najgorsze wyniki osiąga drzewo BST, ponieważ nie jest ono zbalansowane (złożoność operacji wyszukiwania wynosi $\mathcal{O}(h)$), gdzie h jest wysokością drzewa. Najszybciej wyszukiwanie odbywa się w przypadku drzewa czerwono-czarnego, gdzie złożoność tej operacji to $\mathcal{O}(logn)$ (n to liczba węzłów w drzewie). Wpływ na liczbę porównań w tablicy hashującej ma fakt czy na danej pozycji tablicy znajduje się aktualnie lista czy drzewo RBT.

Przyglądając się wynikom dla zbioru słów bez powtórzeń, widzimy, że "osiągi" drzewa czerwonoczarnego się praktycznie nie zmieniły (wynika to z jego zbalansowania), dla tablicy hashującej nieco się pogorszyły, a dla drzewa poszukiwań binarnych liczba wykonywanych porównań drastycznie wzrosła. Wynika to z tego, że BST jest drzewem niezbalansowanym (w przeciwieństwie do RBT czy tablicy hashującej, w której jest spore prawdopodobieństwo, że na danej jej pozycji znajduje sie aktualnie RBT).