Zadanie 3

Określenie czasowej złożoności obliczeniowej operacji tworzenia struktury oraz operacji dodawania, usuwania i wyszukiwania elementów w strukturze.

Opis testowanych algorytmów

Drzewo BST

Drzewo BST (*Binary Search Tree*) to drzewo binarne w którym lewe poddrzewo każdego węzła zawiera wyłącznie elementy o kluczach mniejszych niż klucz węzła a prawe poddrzewo zawiera wyłącznie elementy o kluczach nie mniejszych niż klucz węzła.

Drzewo czerwono-czarne

Rodzaj samobalansującego się drzewa BST które w każdym węźle dodatkowo przechowuje informację o kolorze - każdy węzeł może być czerwony lub czarny. Ta informacja używana jest aby zagwarantować że najdłuższa ścieżka z korzenia do liścia będzie maksymalnie dwa razy dłuższa od ścieżki najkrótszej.

Testowane operacje

- create tworzenie drzewa o zadanej wielkości
- search wyszukanie wartości w drzewie
- insert wstawianie nowych elementów do drzewa
- remove usuniecie elementów z drzewa

Procedura badawcza

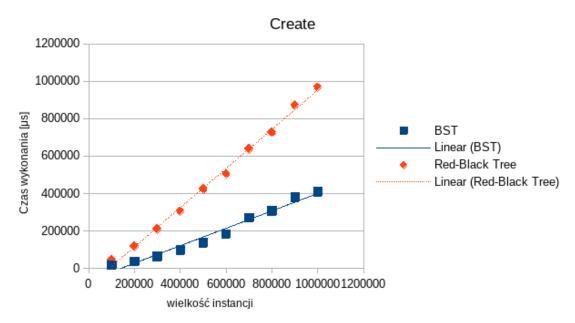
Wykonane zostały pomiary dla następujących operacji:

- tworzenie drzewa o zadanym rozmiarze instancji poprzez wykonywanie operacji insert
- wstawianie nowych elementów do drzewa
- znajdywanie elementów w drzewie
- usuwanie elementów z drzewa

Dane wejściowe generowane są przez generator liczb pseudolosowych zainicjalizowany stałym ziarnem, co zapewni niezmienność danych pomiędzy kolejnymi uruchomieniami programu. Po uruchomieniu programu i przetworzeniu pliku konfiguracyjnego, program kolejno będzie generował instancje o rozmiarze podanym w pliku. Następnie na tych instancjach będą wykonywane operacje wstawiania, wyszukiwania oraz usuwania.

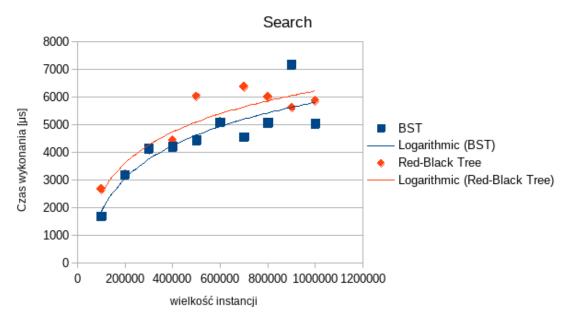
Wyniki i analiza

Tworzenie



Widoczne jest, że tworzenie drzewa jest operacją $O(n \log n)$ (wykonujemy n wstawień, w każdym $\log n$ porównań).

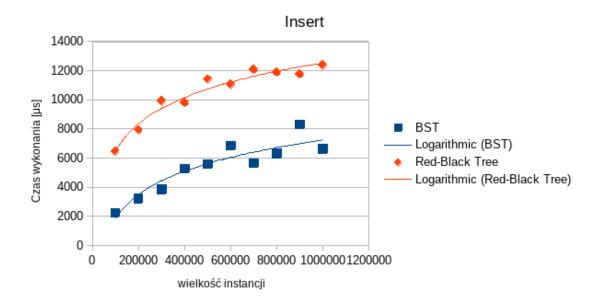
Wyszukiwanie



Widoczna jest złożoność O(log n) dla operacji wyszukiwania. Wydajność obu drzew jest zbliżona,

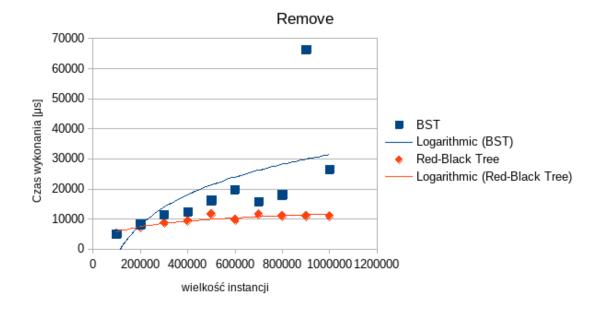
ponieważ oba są zbalansowane.

Wstawianie



W wypadku wstawiania, oprócz złożoności <code>O(log n)</code> widzimy także znacząco wyższy (2x-3x) wyższy czas wykonania dla drzewa czerwono-czarnego. Powodem jest potrzeba zachowania własności drzewa wymagająca jego rebalansowanie.

Usuwanie



Jak wszystkie pozostałe operacje, usuwanie również charakteryzuje się złożonością $O(\log n)$.