Projekt 4

Temat: Binarne drzewa wyszukiwań

Celem tego projektu jest implementacja binarnego drzewa wyszukiwań (BST).

Wymagania organizacyjne

- Węzły drzewa zaimplementowane są jako klasa BSTNode, samo drzewo zaimplementowane jest jako klasa BST. Klasa BSTNode moze być klasa zagnieżdżoną w klasie BST. Obie klasy umieszczone są w przestrzeni nazw AiSD.
- Kod źródłowy umieszczony jest w plikach BST.h/.cpp
- Do implementacji musi być dołączone:
 - minimum dziesięć zbiorów testowych umieszczonych w plikach o nazwach set XX.txt. Mile widziane jest:
 - zróżnicowanie wielkości zbiorów testowych
 - zestawy danych, które powodują powstanie drzewa o szczególnym kształcie.
 - demonstracja przypadku pesymistycznego/optymistycznego
 - wyniki działania programu dla zbiorów testowych umieszczonych w plikach o nazwach set XX output.txt
 - sprawozdanie zawierajace:
 - wyliczenie spełnionych wymagań zgodnie z poniższą numeracją
 - do każdego spełnionego wymagania należy opisać gdzie i jak zostało ono spełnione, np.: wskazując miejsce w kodzie + opis
 - program demonstrujący każde spełnione wymaganie:
 - w sprawozdaniu należy jasno wskazać w jaki sposób program testujący wykonuje demonstrację;
 - jeżeli jest to wygodne, można (trzeba) łączyć demonstracje dla różnych wymagań
 - w sprawozdaniu należy podać sposób uruchomienia, ewentualnej interakcji z użytkownikiem, tworzone pliki wyjściowe etc.
 - patrz też wymagania podstawowe
 - kod programu testujacego powinien być w pliku o nazwie: projekt 4 <inicjaly TL> <inicjaly > demo.cpp,

Wymagania podstawowe (muszą być spełnione)

- 1. Klucze drzewa są typu key_t = unsigned short. Klucze w drzewie nie mogą się powtarzać.
- 2. Węzły zawierają następujące pola:
 - key: klucz wyszukiwania typu key t
 - o parent, left, right: wskaźniki na rodzica, lewego i prawego syna
 // BST.h
 namespace AiSD{
 class BSTNode{
 ...
 key_t key;
 BSTNode* parent;
 BSTNode* left;
 BSTNode* right;
 ...
 };
 class BST{
 // details
 };
 } //namespace AiSD
- 3. Dostępne są następujace operacje:
 - void Insert(const key_t k): wstawia węzeł z kluczem k
 - void Delete(const key t k): usuwa węzeł z kluczem k
 - BSTNode* Search(const key_t k): wyszukuje węzeł o kluczu k, zwraca wskaźnik do tego węzła albo nullptr, gdy nie znaleziono
 - void Clear(): usuwa wszystkie węzły z drzewa
 - BSTNode* Min(), BSTNode* Max(): zwraca wskaźnik do węzła zawierającego minimalny/maksymalny klucz drzewa albo nullptr, gdy takiego węzła nie ma
 - BSTNode* Predecessor(const key_t k), BSTNode* Successor(const key_t k): zwraca wskaźnik do węzła zawierającego poprzednik/nastepnik klucza k albo nullptr, gdy takiego węzła nie ma
- 4. W przypadku próby wstawienia istniejącego klucza funkcja nie zmienia drzewa i nie zgłasza błędu. W przypadku próby usunięcia nieistniejącego węzła funkcja nie zmienia drzewa i nie zgłasza błędu.
- 5. Dostępne są funkcje:
 - wypisująca klucze w kolejności rosnącej
 - wyświetlająca na ekranie drzewo w sposób umożliwiający odczytanie jego struktury
 - zapisująca do pliku drzewo w sposób umożliwiający odczytanie jego struktury
- 6. Dostepna jest funkcja wczytująca z pliku ciąg elementów typu key_t i budująca na jego podstawie drzewo

Wymagania dodatkowe (mogą być spełnione)

- 1. Węzeł drzewa zawiera dodatkowo pole data reprezentujace dane towarzyszące typu data t, który jest złożonym typem danych (strukturą, klasą).
 - (wariant a) pole key może być wyznaczone podstawie jednego z pól data albo tożsame z jednym z pól. Przykładem może być klasa reprezentująca samochody z polami nr_rejestracjny i marka
 - (wariant b) typ data_t dostarcza własną funkcję porównującą i jest używany jako klucz, w tym wypadku może być konieczna modyfikacja BSTNode oraz interfejsów funkcji. Przykładem typu data_t może być klasa reprezentująca punkt na płaszczyźnie wraz z porządkiem leksykograficznym
- 2. Drzewo pozwala na przechowywanie zdublowanych kluczy.
- 3. Dostępne są lokalne wersje funkcji Search, Min, Max, Predecessor, Successor itd., które operują na wskazanym poddrzewie, np.:
 - BSTNode* Min(BSTNode* subtree_root) wyszukuje element minimalny w poddrzewie o korzeniu subtree root

4. Dostępne są funkcje:

- a) raportująca węzły na ustalonym poziomie od lewej do prawej, np.: poprzez zwrócenie listy lub tablicy zawierająca wskaźniki do tych węzłów
- b) wyznaczająca wysokość poddrzewa
- c) zliczająca ilość liści w poddrzewie
- d) zliczająca ilość węzłów w poddrzewie
- e) zliczająca ilość węzłów na ustalonym poziomie w poddrzewie
- 5. Dostepna jest funkcja wyświetlająca na ekranie i zapisująca do pliku drzewo w sposób atrakcyjny wizualnie, np.: dodane krawędzie, drzewo jest narysowane tak wąsko jak to tylko możliwe itp.