



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н. Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н. Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

ОТЧЕТ

по лабораторной работа №6
по курсу «Анализ Алгоритмов»
на тему: «Алгоритмы поиска»

Студент ИУ7-53Б
(Группа)

(Подпись, дата)

Лысцев Н. Д.
(И. О. Фамилия)

Преподаватель

(Подпись, дата)

Волкова Л. Л.
(И. О. Фамилия)

2024 г.

СОДЕРЖАНИЕ

ВВЕДЕНИЕ	3
1 Аналитический раздел	4
1.1 Двоичное дерево поиска	4
1.2 AVL-дерево	5
1.3 Алгоритм поиска в двоичном дереве поиска	5
2 Конструкторский раздел	6
2.1 Алгоритм поиска	6
3 Технологический раздел	8
3.1 Требования к программному обеспечению	8
3.2 Средства реализации	8
3.3 Сведения о модулях программы	8
3.4 Реализации алгоритмов	10
СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	11

ВВЕДЕНИЕ

С развитием компьютерной техники проблема хранения и обработки больших объемов данных становилась все более актуальной. Возникла необходимость организации хранилища для больших объемов данных, которое предоставляет возможность быстро находить и модифицировать данные. Один из способов организации такого хранилища — двоичные деревья поиска [1].

Целью данной лабораторной работы является исследование лучших и худших случаев алгоритма поиска целого числа в несбалансированном двоичном дереве поиска (ДДП) и сбалансированном (АВЛ-дереве).

Для достижения поставленной цели необходимо решить следующие задачи:

- 1) описать используемые алгоритмы поиска;
- 2) выбрать средства программной реализации;
- 3) реализовать данные алгоритмы поиска;
- 4) проанализировать алгоритмы по количеству сравнений.

1 Аналитический раздел

В данном разделе будет рассмотрено понятие двоичного дерева поиска, АВЛ-дерева, было дано описание алгоритма поиска в двоичном дерева поиска.

1.1 Двоичное дерево поиска

Двоичное дерево представляет собой в общем случае неупорядоченный набор узлов, который либо пуст (пустое дерево), либо разбит на три непересекающиеся части:

- узел, называемый корнем;
- двоичное дерево, называемое левым поддеревом;
- двоичное дерево, называемое правым поддеревом.

Таким образом, двоичное дерево — это рекурсивная структура данных.

Каждый узел двоичного дерева можно представить в виде структуры данных, состоящей из следующих полей:

- данные, обладающие ключом, по которому их можно идентифицировать;
- указатель на левое поддерево;
- указатель на правое поддерево;
- указатель на родителя (необязательное поле);

Значение ключа уникально для каждого узла.

Дерево поиска — это двоичное дерево, в котором узлы упорядочены определенным образом по значению ключей: для любого узла X значения ключей всех узлов его левого поддерева меньше значения ключа X , а значения ключей всех узлов его правого поддерева больше значения ключа X [1].

1.2 AVL-дерево

Важной характеристикой двоичного дерева поиска, непосредственно влияющей на скорость поиска данных является коэффициент сбалансированности. Коэффициентом сбалансированности называют некоторую константу k , на которую могут отличаться высоты левого и правого поддерева любого произвольного узла X .

Таким образом AVL-дерево — это двоичное дерево поиска, для которого определен коэффициент сбалансированности $k = 1$ [2].

1.3 Алгоритм поиска в двоичном дереве поиска

Процедура поиска узла по ключу заключается в том, что на каждом шаге значение искомого ключа сравнивается со значением ключа рассматриваемого узла, начиная с корня. Если значение искомого ключа меньше, чем значение ключа рассматриваемого узла, то поиск продолжается в левом поддереве, если больше — то в правом поддереве. И так, пока не будет найден узел с искомым ключом или пока поиск не достигнет того узла, ниже которого этот узел не может находиться. Если при поиске мы обнаруживаем, что узел далее надо искать, например, в правом поддереве, а оно пусто, следовательно, мы можем сделать вывод, что искомого ключа в дереве нет [1].

Вывод

В данном разделе было рассмотрено понятие двоичного дерева поиска, AVL-дерева, было дано описание алгоритма поиска в двоичном дереве поиска.

2 Конструкторский раздел

2.1 Алгоритм поиска

Определим следующие операторы и функции:

- оператор \leftarrow обозначает присваивание значение переменной;
- функция $root(T)$ возвращает узел — корень дерева T ;
- функция $key(x)$ возвращает ключ узла x ;
- функция $left(x)$ возвращает узел — левое поддереву узла x ;
- функция $right(x)$ возвращает узел — правое поддереву узла x ;

На рисунке 2.1 представлен псевдокод рекурсивного алгоритма поиска узла по ключу в ДДП и АВЛ-дереве.

Листинг 2.1 Псевдокод рекурсивного алгоритма поиска узла по ключу в ДДП и АВЛ-дереве

На входе: дерево T , k — значение ключа

```
1: function TREERECSERCH( $T$ ,  $k$ )
2:    $x \leftarrow root(T)$ 
3:   if  $x = NULL$  and  $k = key(x)$  then
4:     return  $x$ 
5:   end if
6:   if  $k < key(x)$  then
7:     return TREERECSERCH( $left(x)$ ,  $k$ )
8:   else
9:     return TREERECSERCH( $right(x)$ ,  $k$ )
10:  end if
11: end function
```

Вывод

В данном разделе были описан псевдокод для алгоритма поиска значения по ключу в несбалансированном двоичном дереве поиска и в АВЛ-дереве.

3 Технологический раздел

В данном разделе будут перечислены требования к программному обеспечению, средства реализации и листинги кода.

3.1 Требования к программному обеспечению

К программе предъявляется ряд требований:

- наличие меню для взаимодействия с программой;
- предоставление интерфейса для выбора файла, содержащего данные для построения ДДП и АВЛ-дерева, для ввода количества узлов в дереве и генерации нового файла со значениями узлов;
- предоставление интерфейса для осуществления поиска целого числа в ДДП и АВЛ-дереве.

3.2 Средства реализации

В качестве языка программирования для этой лабораторной работы был выбран $C++$ [3], поскольку в нем есть встроенный модуль *ctime*, предоставляющий необходимый функционал для замеров процессорного времени:

В качестве функции, которая будет осуществлять замеры процессорного времени, будет использована функция *clock_gettime* из встроенного модуля *ctime* [5].

3.3 Сведения о модулях программы

Программа состоит из пяти модулей:

- 1) `main.cpp` — файл, содержащий точку входа в программу;
- 2) `interface.cpp` — модуль, содержащий функции для взаимодействия с пользователем;

- 3) `measurements.cpp` — модуль, содержащий функции для проведения замеров количества сравнений в алгоритме поиска;
- 4) `tree.cpp` — модуль, содержащий описание бинарного дерева и набора функций для работы с бинарным деревом.

3.4 Реализации алгоритмов

Вывод

В данном разделе были перечислены требования к программному обеспечению, средства реализации и листинги кода.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. *Сенюкова О. В.* Сбалансированные деревья поиска. — М. : Издательский отдел факультета ВМиК МГУ имени М.В. Ломоносова, 2014.
2. AVL-деревья, выполнение операций над ними [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://cyberleninka.ru/article/n/avl-derevya-vypolnenie-operatsiy-nad-nimi/viewer> (дата обращения: 04.02.2024).
3. Справочник по языку C++ [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://learn.microsoft.com/ru-ru/cpp/cpp/cpp-language-reference?view=msvc-170> (дата обращения: 28.09.2022).
4. `std::thread` [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://en.cppreference.com/w/cpp/thread/thread> (дата обращения: 27.01.2024).
5. `clock_getres` [Электронный ресурс]. — Режим доступа: https://pubs.opengroup.org/onlinepubs/9699919799/functions/clock_getres.html (дата обращения: 28.09.2022).