

министерство науки и высшего образования российской федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

"МИРЭА - Российский технологический университет"

РТУ МИРЭА

Институт информационных технологий (ИТ) Кафедра математического обеспечения и стандартизации информационных технологий (МОСИТ)

ОТЧЕТ ПО ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЕ №7.1

по дисциплине «Структуры и алгоритмы обработки данных»

Тема. Нелинейные структуры Балансировка дерева поиска

Выполнил студент группы ИКБО-43-23

Кощеев М. И.

Принял старший преподаватель

Рысин М.Л.

СОДЕРЖАНИЕ

1	ЦЕЛЬ	3
2	ХОД РАБОТЫ	4
4	выводы	10
5	используемый источник	11

1 ЦЕЛЬ

Освоить приёмы реализации алгоритмов балансировки дерева поиска

2 ХОД РАБОТЫ

Составить программу создания двоичного дерева поиска и реализовать процедуры для работы с деревом согласно варианту.

Процедуры оформить в виде самостоятельных режимов работы созданного дерева. Выбор режимов производить с помощью пользовательского (иерархического ниспадающего) меню.

Провести полное тестирование программы на дереве размером n=10 элементов, сформированном вводом с клавиатуры. Тест-примеры определить самостоятельно. Результаты тестирования в виде скриншотов экранов включить в отчет по выполненной работе.

Вариант 7:

				Реализовать алгоритмы							
								Найти		Найти длину	
	Тип					Симмет		сумму	Найти среднее	пути от корня	Найти
Вари	значения	Тип	Вставка	Прямой	Обратный	ричный	Обход в	значений	арифметическ	до заданного	высоту
ант	узла	дерева	элемента	обход	обход	обход	ширину	листьев	ое всех узлов	значения	дерева
		Бинарно									
	Строка –	е дерево			+	+				+	+
7	имя	поиска	+								

Алгоритм (menu)

- 1) Цикл: ввод с клавиатуры числа от 1 до 7
 - 1 вставить элемент
 - о Ввод с клавиатуры имени
 - 2 Обратный обход
 - 3 Симметричный обход
 - 4 Нахождение длины пути от корня до заданного значения
 - о Ввод имени
 - о Если длинна не равна -1, вывод результат работы функции findPathLength
 - 5 Вывод высоты дерева
 - 6 Вывод дерева (данная функция не указана в задаче, на необходима только для тестирования)
 - 7 выход из цикла
 - Другое значение Вывод об ошибки
- 2) Удаление дерева

Код программы

```
void menu() {
    TreeNode* root = nullptr;
    string name;
    do {
        cout << "1. Input element" << endl;</pre>
        cout << "2. Reverse bypass" << endl;</pre>
        cout << "3. Symmetric bypass" << endl;</pre>
        cout << "4. Find the length of the path to the value" << endl;</pre>
        cout << "5. Find tree height" << endl;</pre>
        cout << "6. Print tree" << endl;</pre>
        cout << "7. Exit" << endl;
        switch (choice) {
        case 1:
            cout << "Input name: ";</pre>
            root = insertNode(root, name);
             cout << "Element has been added" << endl;</pre>
             break;
        case 2:
            cout << "Reverse bypass: ";</pre>
             reverseOrder(root);
             cout << endl;</pre>
             break;
        case 3:
             cout << "Symmetric bypass: ";</pre>
             inOrder(root);
             cout << endl;</pre>
             break:
        case 4:
             cout << "Input name for search: ";</pre>
             length = findPathLength(root, name);
             if (length != -1) {
                 cout << "The length of the path to " << name << ": " << length << endl;
             } else {
                 cout << "The value was not found in the tree" << endl;</pre>
             break;
        case 5:
             cout << "Tree height: " << findHeight(root) << endl;</pre>
             break;
```

```
| case 6:
| cout << "Tree structure:" << endl;
| printTree(root);
| break;
| case 7:
| break;
| default:
| cout << "Error" << endl;
| }
| while (choice != 7);
| deleteTree(root);
| menu();
| return 0;
| 154 | }
```

Алгоритм (insertNode):

- 1) Если дерево пустое, создается новый узел, который станет корнем
- 2) Если вставляемое значение меньше значения текущего узла, продолжаем искать место для вставки в левом поддереве
- 3) Если вставляемое значение больше, ищем в правом поддереве
- 4) Если значение уже существует, ничего не делаем, чтобы избежать дубликатов
- 5) Когда найдено подходящее место (свободный узел), создаем новый узел с этим значением

Код

```
TreeNode* insertNode(TreeNode* root, const string& name) {
    if (root == nullptr) {
        return new TreeNode(name);
    }
    if (name < root->name) {
        root->left = insertNode(root->left, name);
    } else if (name > root->name) {
        root->right = insertNode(root->right, name);
}
return root;
}
```

Алгоритм (reverseOrder)

- 1) Если текущий узел не пустой:
 - а. Сначала рекурсивно обходим правое поддерево
 - b. Вывод значение текущего узла
 - с. рекурсивно обходим левое поддерево

Код

```
void reverseOrder(TreeNode* root) {
  if (root != nullptr) {
    reverseOrder(root->right);
    cout << root->name << " ";
    reverseOrder(root->left);
}
```

Алгоритм (inOrder)

- 1) Если текущий узел не пустой:
 - а. Сначала рекурсивно обходим левое поддерево
 - b. Вывод значение текущего узла
 - с. рекурсивно обходим правое поддерево

Код

Алгоритм (findPathLength)

- 1) Начинаем с длины пути, равной нулю
- 2) Пока текущий узел не пуст
 - а. Если искомое значение меньше значения текущего узла, переходим в левое поддерево и увеличиваем длину пути
 - b. Если искомое значение больше значения текущего узла, переходим в правое поддерево и снова увеличиваем длину пути
 - с. Если значения совпадают, возвращаем текущую длину пути
- 3) Если прошли по дереву до конца и не нашли значение, возвращаем -1

Код

```
int findPathLength(TreeNode* root, const string& target) {
    int length = 0;
    while (root != nullptr) {
        if (target < root->name) {
            root = root->left;
            length++;
        } else if (target > root->name) {
            root = root->right;
            length++;
        } else {
            return length;
        }
        return -1;
}
```

Алгоритм (findHeight)

- 1) Если текущий узел пуст, возвращаем -1
- 2) Рекурсивно находим высоту левого поддерева
- 3) Рекурсивно находим высоту правого поддерева
- 4) Возвращаем максимальную высоту между левым и правым поддеревом, добавив 1, чтобы учесть текущий узел

Код

```
int findHeight(TreeNode* root) {
   if (root == nullptr) {
      return -1;
   }

int leftHeight = findHeight(root->left);
   int rightHeight = findHeight(root->right);
   return max(a:leftHeight, b:rightHeight) + 1;
}
```

Тестирование (reverseOrder)

Заданные значения	Ожидаемый результат	Фактический результат		
Cartman, Stan, Kyle,	Towelie, Stan, Randy,	Towelie Stan Randy		
Kenny, Butters, Randy,	Princess, Mackey, Kyle,	Princess Mackey Kyle		
Towelie, Mackey,	Kenny, Jesus, Cartman,	Kenny Jesus Cartman		
Princess, Jesus	Butters	Butters		

Reverse bypass: Towelie Stan Randy Princess Mackey Kyle Kenny Jesus Cartman Butters

Тестирование (inOrder)

Заданные значения	Ожидаемый результат	Фактический результат		
Cartman, Stan, Kyle,	Butters, Cartman, Jesus,	Butters Cartman Jesus		
Kenny, Butters, Randy,	Kenny, Kyle, Mackey,	Kenny Kyle Mackey		
Towelie, Mackey,	Princess, Randy, Stan,	Princess Randy Stan		
Princess, Jesus	Towelie	Towelie		

Symmetric bypass: Butters Cartman Jesus Kenny Kyle Mackey Princess Randy Stan Towelie

Тестирование (findPathLength)

Заданные значения	Ожидаемый результат	Фактический результат
Kenny	3	3

Input name for search: Kenny
The length of the path to Kenny: 3

Тестирование (findPathLength)

Заданные значения	Ожидаемый результат	Фактический результат
-	5	5

Tree height: 5

4 выводы

В результате проделанной работы было разработано двоичное дерево поиска, которое реализует все необходимые операции для работы с дерево

5 ИСПОЛЬЗУЕМЫЙ ИСТОЧНИК

1. М.Л. РЫСИН, М.В. САРТАКОВ, М.Б. ТУМАНОВА Учебно-методическое пособие СиАОД часть 2