

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«МИРЭА - Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Отчёт по выполнению практического задания № 7 **Тема:**

«Рекурсивные алгоритмы и их реализация» Дисциплина: «Структуры и алгоритмы обработки данных»

Выполнил студент: Фамилия И.О.

Фамилия И.О.

Номер группы

СОДЕРЖАНИЕ

ЗАДАНИЕ 1	
1.1 Условие задачи	
1.2 Постановка задачи	
1.3 Описание алгоритма	
1.4 Анализ алгоритма	
1.5 Результаты тестирования	
ЗАДАНИЕ 2	
2.1 Условие задачи	
2.2 Постановка задачи	
2.3 Описание алгоритма	
1.4 Анализ алгоритма	
ВЫВОД	
ИНФОРМАЦИОННЫЕ ИСТОЧНИКИ	11

ЗАДАНИЕ 1

1.1 Условие задачи

Разработать и протестировать рекурсивные функции в соответствии с задачами варианта

- 1) Требования к выполнению первой задачи варианта:
- приведите итерационный алгоритм решения задачи
- реализуйте алгоритм в виде функции и отладьте его
- определите теоретическую сложность алгоритма
- опишите рекуррентную зависимость в решении задачи
- реализуйте и отладьте рекурсивную функцию решения задачи
- определите глубину рекурсии, изменяя исходные данные
- определите сложность рекурсивного алгоритма, используя метод подстановки и дерево рекурсии
- приведите для одного из значений схему рекурсивных вызовов
- разработайте программу, демонстрирующую выполнение обеих функций и покажите результаты тестирования.

1.2 Постановка задачи

Найти наибольший общий делитель двух целых чисел

1.3 Описание алгоритма

Итеративный алгоритм использует алгоритм Евклида для поиска НОД. Код алгоритма представлен в листинге 1.

Листинг 1 - Итеративный алгоритм НОД.

```
int gcd_i(int a, int b)
{
    while (b)
    {
        a %= b;
        swap(a, b);
    }
    return a;
}
```

Алгоритм Евклида применяется к паре положительных целых чисел и формирует новую пару, которая состоит из меньшего числа и остатка от деления большего числа на меньшее. Процесс повторяется, пока числа не станут равными.

Рекурсивный алгоритм представляет собой тот же самый алгоритм Евклида, и работает точно так же. Код представлен в листинге 2.

Листинг 2 - Рекурсивный алгоритм НОД.

```
int gcd_r(int a, int b)
{
    if (a == 0)
       return b;
    return gcd_r(b % a, a);
}
```

1.4 Анализ алгоритма

Теоретическая сложность алгоритма Евклида для обоих алгоритмов одинакова и известна, выводится и равна O(log(min(a,b)).

Запишем рекуррентную зависимость алгоритма Евклида. (формула 1).

$$f(a,b) = \begin{cases} b & \text{если } a = 0 \\ f(b\% a,a) & \text{если } a \neq 0 \end{cases}$$
 (1)

Анализируя значения тестов можно прийти к выводу, что глубина рекурсии также будет равна log(min(a,b).

Приведём схему рекуррентных вызовов для a = 98 и b = 54 (рис. 1).



Рисунок 1 - Схема рекуррентных вызовов

1.5 Результаты тестирования

Результаты тестирования представлены на рис. 2.

НОД чисел 98 и 56
Итеративно: 14
Глубина рекурсии: 4
Рекурсивно: 14
НОД чисел 642 и 432
Итеративно: 6
Глубина рекурсии: 9
Рекурсивно: 6

Рисунок 2 - Результаты тестирования

ЗАДАНИЕ 2

2.1 Условие задачи

- 2) Требования к выполнению второй задачи варианта:
- рекурсивную функцию для обработки списковой структуры согласно варианту. Информационная часть узла простого типа целого;
- для создания списка может быть разработана простая или рекурсивная функция по желанию (в тех вариантах, где не требуется рекурсивное создание списка);
 - определите глубину рекурсии
 - определите теоретическую сложность алгоритма
- разработайте программу, демонстрирующую работу функций и покажите результаты тестов.

2.2 Постановка задачи

Создание и вывод линейного однонаправленного списка из п элементов.

2.3 Описание алгоритма

Алгоритм создания списка представляет собой добавление элемента в конец списка до тех пор, пока массив переданных коэффициентов не опустеет.

Алгоритм вывода списка представляет собой вывод переданного элемента и передача в рекурсию следующего до тех пор, пока следующий элемент существует.

Коды алгоритмов представлены в листингах 3 и 4.

Листинг 3 - Рекурсивное создание списка

```
List create_list(List list, vector<int> values)
{
   if (values.size() == 0)
   {
      return list;
   }
   int _val = values[0];
   values.erase(values.begin());
   Node *p = new Node(_val);
   if (list.is_empty())
```

```
{
    list.first = p;
    list.last = p;
}
else
{
    list.last->next = p;
    list.last = p;
}
return create_list(list, values);
}
```

Листинг 4 - Рекурсивный вывод списка

```
void print_list(Node *p)
{
    cout << p->val << " ";
    if (p->next == nullptr)
        return;
    print_list(p->next);
}
```

2.4 Анализ алгоритма

Теоретическая сложность для обоих алгоритмов одинакова и будет равна длине создаваемого/выводимого списка, поскольку вызов выполняемые операции производятся поэлементно, поэтому сложность равна O(n).

Запишем рекуррентную зависимость создания списка. (формула 2).

$$f(\text{list, value}) = \begin{cases} \text{list} & \text{если values} = 0 \\ f(\text{list, values}[1:]) & \text{если values} \neq 0 \end{cases}$$
 (2)

Запишем рекуррентную зависимость вывода списка. (формула 3).

$$f(p) = \begin{cases} \text{выход} & \text{если } p \to \text{next} = 0\\ f(p \to \text{next}) & \text{если } p \to \text{next} \neq 0 \end{cases}$$
 (3)

Анализируя значения тестов можно прийти к выводу, что глубина рекурсии также будет равна количеству элементов — n.

Приведём схему рекуррентных вызовов для массива 1 2 3 4 5 (рис. 4). В данном случае схемы будут выглядеть идентично для обоих алгоритмов.



Рисунок 3 - Схема рекуррентных вызовов

вывод

Была проделана работа по изучению рекуррентных алгоритмов. Были выведены теоретическая сложность данных алгоритмов, рекуррентная зависимость и глубина рекурсии.

ИНФОРМАЦИОННЫЕ ИСТОЧНИКИ

- 1. Структуры и алгоритмы обработки данных : Лекционные материалы / Рысин М. Л. МИРЭА Российский технологический университет, 2022/23. 77 с.
- 2. Алгоритм Евклида Материал из Википедии свободной энциклопедии [Электронный ресурс]. URL: https://ru.wikipedia.org/wiki/Алгоритм Евклида (дата обращения 10.04.2024)