



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 работе №3 по дисциплине «Анализ Алгоритмов»

Тема Поиск по массиву

Студент Нисуев Н.Ф.

Группа ИУ7-52Б

Преподаватель Волкова Л. Л., Строганов Д.В.

2024 г.

СОДЕРЖАНИЕ

ВВЕДЕНИЕ	2
1 Аналитическая часть	3
1.1 Описание алгоритмов	3
1.1.1 Алгоритм линейного поиска	3
1.1.2 Алгоритм нахождения с помощью бинарного поиска	3
2 Конструкторская часть	5
2.1 Представление алгоритмов	5
3 Технологическая часть	9
3.1 Требования к программному обеспечению	9
3.2 Средства реализации	9
3.3 Реализация алгоритмов	9
4 Исследовательская часть	11
4.1 Технические характеристики	11
4.2 Оценка алгоритмов	11
4.3 Вывод	13
ЗАКЛЮЧЕНИЕ	14
СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	15

ВВЕДЕНИЕ

Зачастую необходимо найти определённое значение в массиве или определить, что оно отсутствует. Существуют разные алгоритмы поиска заданного значения.

Цель лабораторной работы — сравнение алгоритмов нахождения заданного значения методом линейного поиска и методом двоичного поиска. Для достижения поставленной цели необходимо выполнить следующие задачи:

- реализовать указанные алгоритмы нахождения заданного значения;
- проанализировать реализации алгоритмов по количеству необходимых сравнений для нахождения каждого элемента массива.

1 Аналитическая часть

В данном разделе рассмотрены алгоритмы нахождения заданного значения в массиве[1].

1.1 Описание алгоритмов

Данные алгоритмы используются для поиска заданного значения в массиве.

1.1.1 Алгоритм линейного поиска

При линейном поиске перебираются все элементы массива. Это означает, что если искомое значение находится в начале, оно будет найдено быстрее, чем если бы оно располагалось в конце [2].

1.1.2 Алгоритм нахождения с помощью бинарного поиска

При использовании алгоритма бинарного поиска перебор всех элементов не требуется. Для его работы множество должно быть отсортировано. Задаются левая и правая границы поиска, после чего выбирается центральный элемент в этом диапазоне и сравнивается с искомым значением. Если искомое значение меньше центрального элемента, правая граница смещается влево от него. Если больше — левая граница сдвигается вправо. Этот процесс продолжается до тех пор, пока искомое значение не совпадёт с центральным элементом или пока область поиска не сузится до нуля [3].

ВЫВОД

В данном разделе рассмотрены алгоритмы нахождения заданного значения в массиве.

2 Конструкторская часть

В данном разделе будут представлены схемы алгоритмов поиска заданного значения в массиве с помощью линейного и двоичного поисков.

2.1 Представление алгоритмов

Алгоритмы на вход получают массив `array`, значение `value`, а на выходе возвращают найденный индекс. На рисунках 2.1 — 2.2 представлены схемы алгоритмов.

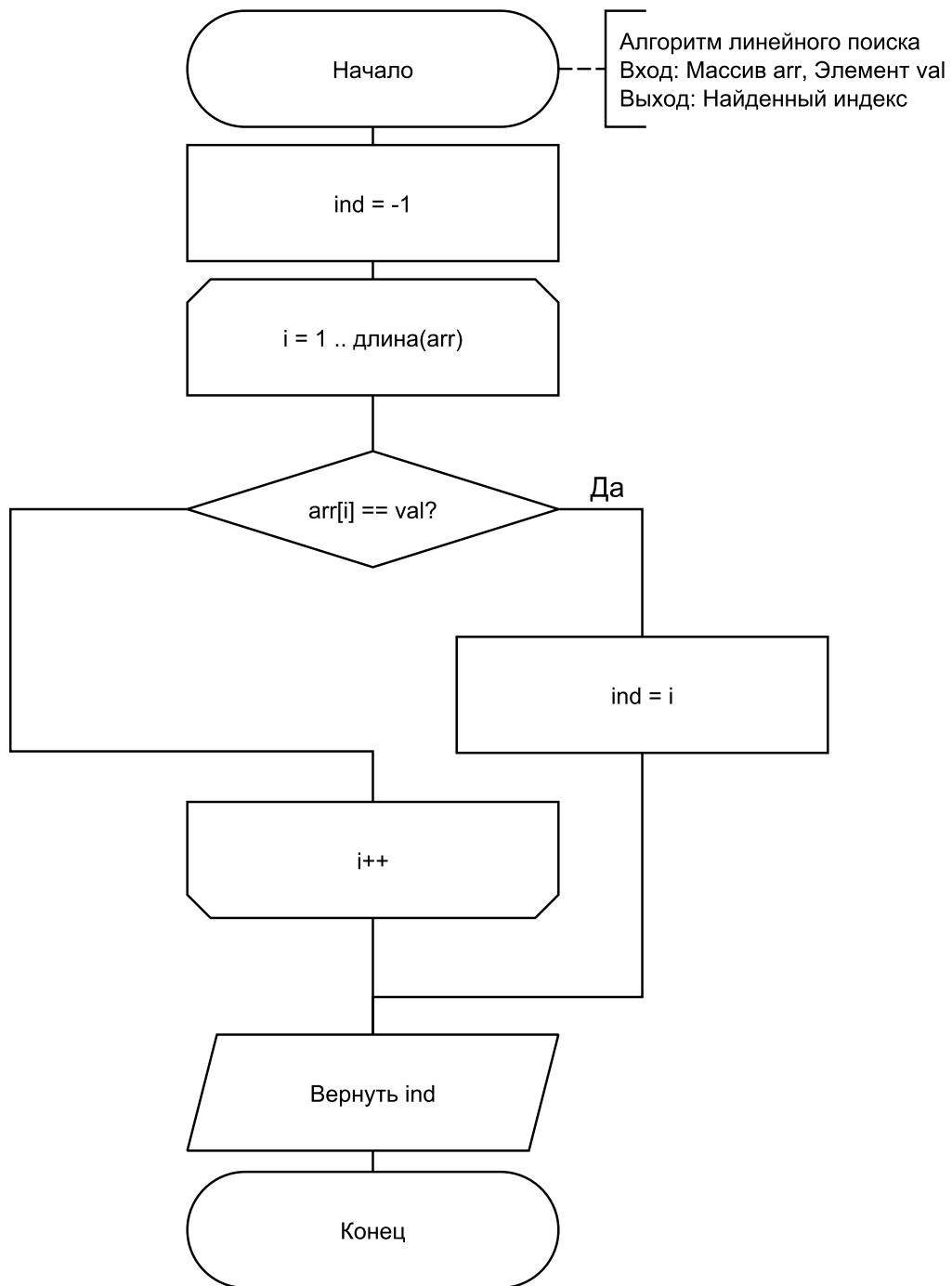


Рисунок 2.1 – Схема алгоритма поиска в массиве с помощью линейного поиска

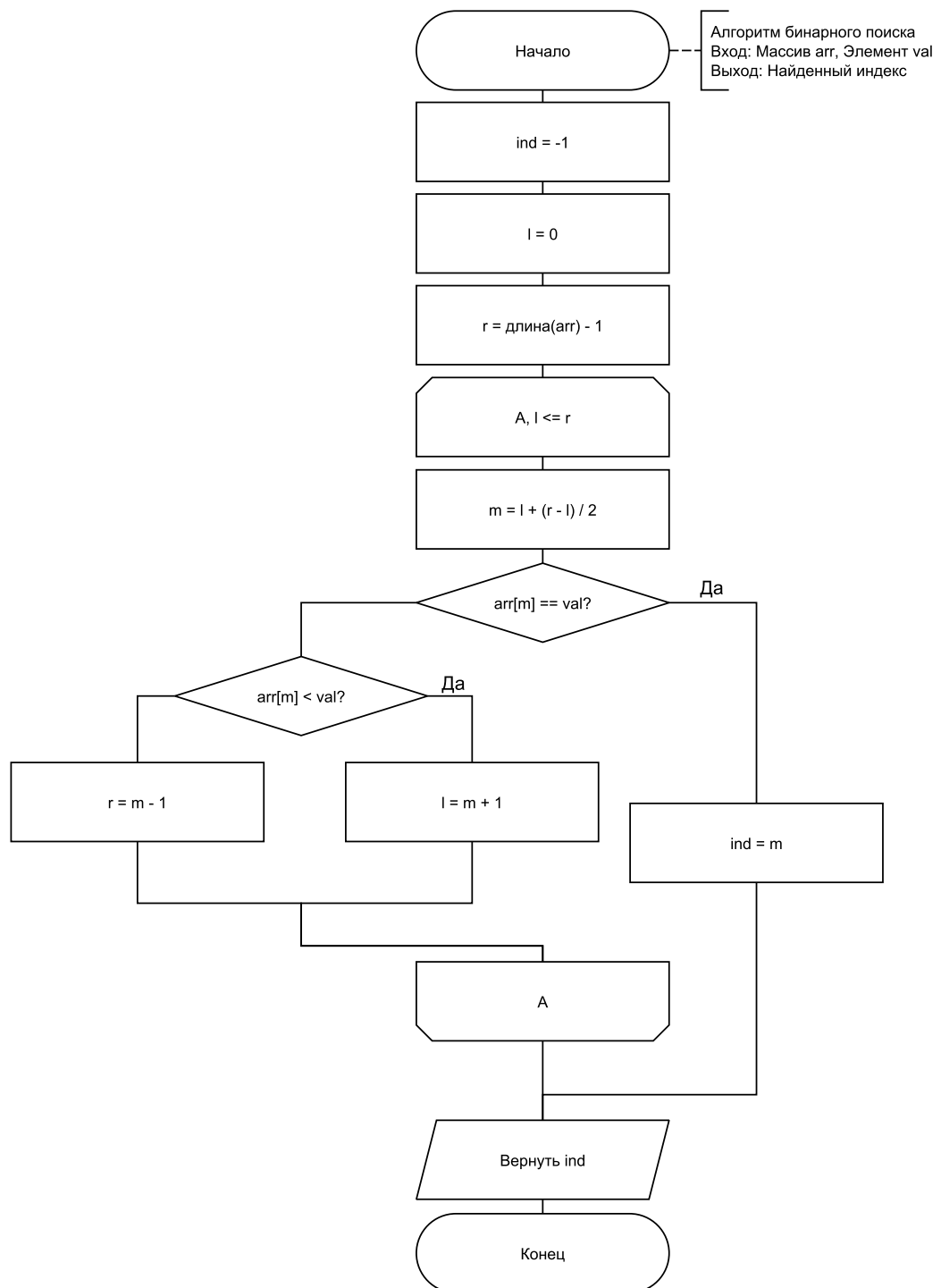


Рисунок 2.2 – Схема алгоритма поиска в массиве с помощью линейного поиска

ВЫВОД

В данном разделе были представлены схемы алгоритмов поиска заданного значения в массиве с помощью линейного и двоичного поисков.

3 Технологическая часть

В данном разделе будут приведены требования к программному обеспечению, реализация алгоритмов и средства реализации.

3.1 Требования к программному обеспечению

Входные данные: Массив и искомое значение; Выходные данные: Индекс и количество потребованных сравнений.

3.2 Средства реализации

Для реализации был выбран язык программирования *Rust* [4]. Выбор обусловлен наличием библиотеки *plotly* [5] для построения графиков.

3.3 Реализация алгоритмов

В листингах 3.1 - 3.2 представлены реализации алгоритмов.

Листинг 3.1 – Алгоритм нахождения объектов линейным поиском

```
1 pub fn linear_search<T: PartialEq>(arr: &[T], target: &T) ->
  (Option<usize>, usize) {
2     let mut iterations = 0;
3
4     for (index, item) in arr.iter().enumerate() {
5         iterations += 1;
6         if item == target {
7             return (Some(index), iterations);
8         }
9     }
10
11     (None, iterations)
12 }
```

Листинг 3.2 – Алгоритм нахождения объектов бинарным поиском

```
1 pub fn binary_search<T: PartialOrd>(arr: &[T], target: &T) ->
  (Option<usize>, usize) {
2     let mut low = 0;
3     let mut high = arr.len() as isize - 1;
4     let mut iterations = 0;
5
6     while low <= high {
7         iterations += 1;
8         let mid = ((low + high) / 2) as usize;
9
10        if &arr[mid] == target {
11            return (Some(mid), iterations);
12        } else if &arr[mid] < target {
13            low = mid as isize + 1;
14        } else {
15            high = mid as isize - 1;
16        }
17    }
18
19    (None, iterations)
20 }
```

ВЫВОД

В данном разделе были реализованы алгоритмы поиска заданного значения в массиве линейным и двоичным поисками, рассмотрены средства реализации, предусмотрены требования к программному обеспечению.

4 Исследовательская часть

4.1 Технические характеристики

Характеристики используемого оборудования:

- Операционная система — Windows 11 Home [6]
- Память — 16 Гб.
- Процессор — 12th Gen Intel(R) Core(TM) i7-12700H @ 2.30 ГГц [7]

4.2 Оценка алгоритмов

В данном разделе оценку трудоемкости алгоритма будем дана в терминах числа сравнений, которые понадобились для нахождения ответа. Размер массива равен 1084.

Для алгоритма линейного поиска количество возможных исходов соответствует длине массива: n исходов, если элемент присутствует в массиве, и ещё один исход, если элемента нет. В худшем случае потребуется выполнить n сравнений, что происходит, если элемент отсутствует в массиве или находится в его конце. Линейный поиск может работать быстрее на отсортированном массиве, если искомый элемент находится на индексе, меньшем $\log_2(n)$. На рисунке 4.1 представлена гистограмма, показывающая работу алгоритма линейного поиска.

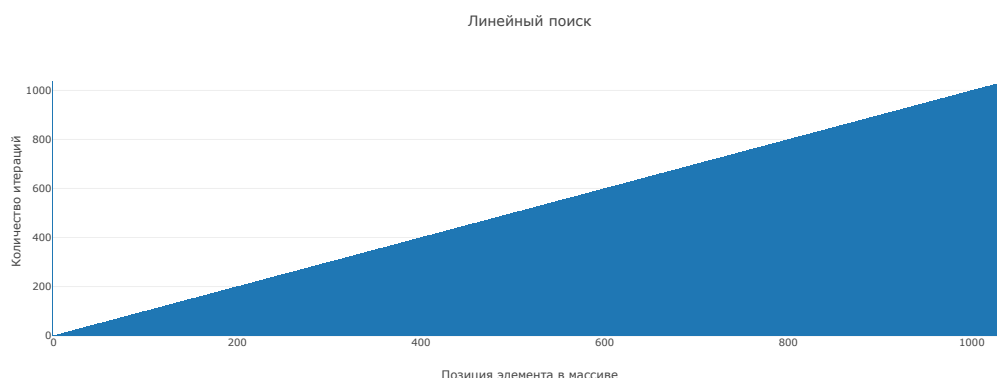


Рисунок 4.1 — Гистограмма алгоритма линейного поиска

Для алгоритма с двоичным поиском наибольшее количество сравнений не превышает $\log_2(n)$ в худшем случае. На рисунке 4.2 и 4.3 представлены гистограммы алгоритма двоичного поиска. На рисунке 4.3 изображена гистограмма алгоритма с двоичным поиском, где количество сравнений отсортировано по возрастанию.

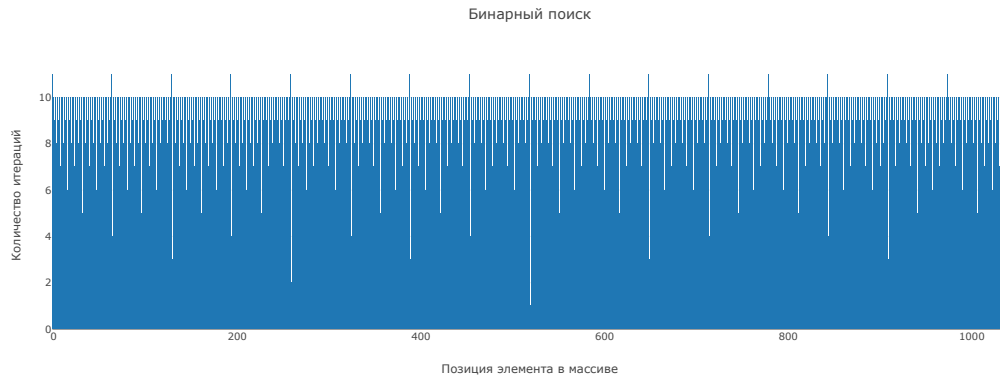


Рисунок 4.2 – Гистограмма алгоритма с бинарным поиском

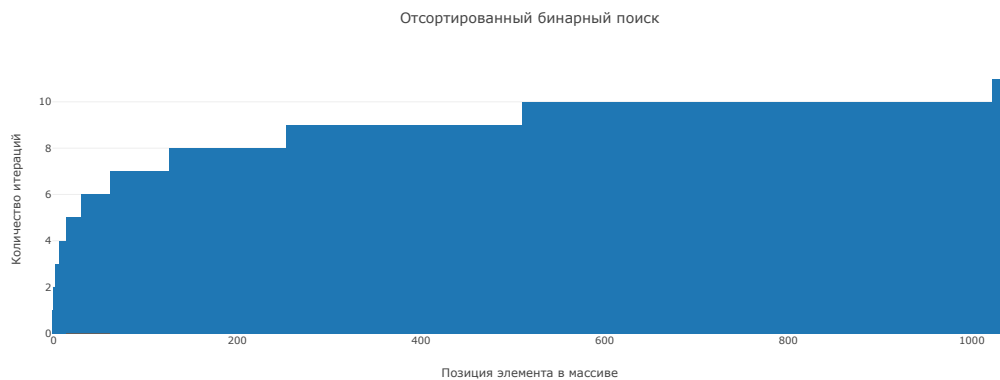


Рисунок 4.3 – Гистограмма алгоритма с бинарным поиском, отсортированная по количеству сравнений

4.3 Вывод

При полном переборе количество сравнений для поиска значения в массиве увеличивается по мере роста индекса искомого элемента. В отличие от этого, в бинарном поиске число сравнений практически не зависит от положения элемента в начале или конце массива. Однако элемент будет найден быстрее, если он находится ближе к середине или в её четвертях. Линейный поиск может быть быстрее бинарного на отсортированном массиве, если искомый элемент расположен на индексе, меньшем $\log_2(n)$, где n — размер массива. Например, при размере массива 1084, линейный поиск будет эффективнее двоичного для индексов от 1 до 10.

Тем не менее, наиболее эффективным считается бинарный поиск, так как в худшем случае количество сравнений не превышает $\log_2(n)$, тогда как при полном переборе оно может достигать n .

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Экспериментально были подтверждены различия между алгоритмами поиска заданного значения с использованием линейного и бинарного поисков, что было продемонстрировано с помощью разработанного программного обеспечения.

На основании исследований можно сделать вывод, что алгоритм линейного поиска уступает бинарному поиску по количеству сравнений, необходимых для нахождения искомого значения.

В ходе выполнения данной лабораторной работы были решены следующие задачи:

- реализованы указанные алгоритмы нахождения заданного значения;
- проанализированы реализации алгоритмов по количеству необходимых сравнений для нахождения каждого значения;

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. Поиск [Электронный ресурс]. — Режим доступа: https://kvodo.ru/algorithms/search_algorithms (дата обращения: 05.10.2024).
2. Алгоритм линейного поиска [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://kvodo.ru/lineyniy-poisk.html> (дата обращения: 05.10.2024).
3. Двоичный (бинарный) поиск [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://kvodo.ru/dvoichnyiy-poisk-2.html> (дата обращения: 05.10.2024).
4. The Rust Programming Language [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://doc.rust-lang.org/book/> (дата обращения: 05.10.2024).
5. Библиотека Plotly [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://docs.rs/plotly/latest/plotly/> (дата обращения: 05.10.2024).
6. Windows technical documentation for developers and IT pros [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://learn.microsoft.com/en-us/windows/> (дата обращения: 05.10.2024).
7. Intel® Core™ i7-12700H Processor [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://ark.intel.com/content/www/us/en/ark/products/132228/intel-core-i7-12700h-processor-24m-cache-up-to-4-70-ghz.html> (дата обращения: 05.10.2024).