Отчет по лабораторной работе 1. Введение в алгоритмы. Сложность. Поиск

Дата: 2025-10-10

Семестр: 3 курс 5 семестр

Группа: ПИЖ-б-о-23-2(1)

Дисциплина: Анализ сложности алгоритмов

Студент: Цапаев Данил Денисович

Цель работы

Освоить понятие вычислительной сложности алгоритма. Получить практические навыки реализации и анализа линейного и бинарного поиска. Научиться экспериментально подтверждать теоретические оценки сложности O(n) и O(log n)

Практическая часть

Выполненные задачи

🕨 🔲 Задача 1: Реализовать функцию линейного поиска элемента в массиве.

• Задача 2: Реализовать функцию бинарного поиска элемента в отсортированном массиве.

• 🔲 Задача 3: Провести теоретический анализ сложности обоих алгоритмов.

 Задача 4: Экспериментально сравнить время выполнения алгоритмов на массивах разного размера.

about:blank 1/12

10.10.2025, 19:05 Markdown to PDF

• Задача 5: Визуализировать результаты, подтвердив асимптотику O(n) и O(log n).

Ключевые фрагменты кода

```
// main.kt
/**
 * Линейный поиск элемента в массиве.
 * @param array Массив для поиска
 * @param target Искомый элемент
 * @return Индекс найденного элемента или -1 если элемент не 1
 * Алгоритмическая сложность: O(n) в худшем случае
 * /
fun linearSearch(array: Array<Int>, target: Int): Int {
    if (array.isNotEmpty()) {
                                                              /,
        for (i in array.indices) {
                                                              /,
            if (array[i] == target) return i
                                                              /,
        }
    return -1
                                                              /,
    // O(1) + O(n) * O(1) + O(1) = O(n)
}
/**
 * Бинарный поиск элемента в ОТСОРТИРОВАННОМ массиве.
 * @param array ОТСОРТИРОВАННЫЙ массив для поиска
 * @param target Искомый элемент
 * @return Индекс найденного элемента или -1 если элемент не I
 * Алгоритмическая сложность: O(log n)
 * /
fun binarySearch(array: Array<Int>, target: Int): Int {
    var left = 0
                                                              /,
    var right: Int = array.lastIndex
                                                              /,
    if (array.isNotEmpty()) {
                                                              /,
        while (left <= right) {
                                                              /,
            val mid = left + (right - left) / 2
```

about:blank 2/12

```
when {
                                                               /,
                 target == array[mid] -> return mid
                                                               /.
                 target > array[mid] -> left = mid + 1
                                                               1.
                 else \rightarrow right = mid \rightarrow 1
                                                               /,
        }
    }
    return -1
                                                               /,
    // O(1) + O(1) + O(1) + [O(\log n) \times (O(1) + O(1))] + O(1)
}
 * Измеряет среднее время выполнения функции поиска для конкре
 * @param times Количество повторений для усреднения
 * @param searchFunction Функция поиска, время которой измеря
 * @param array Массив для поиска
 * @param target Целевой элемент для поиска
 * @return Средняя продолжительность выполнения функции за tii
 */
fun measureAverageTime(
    times: Int,
    searchFunction: (Array<Int>, Int) -> Int,
    array: Array<Int>,
    target: Int
): Duration {
    repeat(10000) {
        searchFunction(array, target)
    }
    var totalTime: Duration = Duration.ZERO
    repeat(times) {
        totalTime += measureTime { searchFunction(array, targe
    }
    return totalTime / times
}
/**
 * Генерирует отсортированный массив заданного размера
 * @param size Размер массива
 * @return Отсортированный массив случайных чисел
```

about:blank 3/12

```
* /
fun generateSortedArray(size: Int): Array<Int> {
    return Array(size) { Random.nextInt(0, size * 10) }.sorted
}
/**
 * Тестирует алгоритмы поиска на массивах разного размера
 * @param sizes Список размеров массивов для тестирования
 * @param testsPerSize Количество тестов для каждого размера
 * @return Пару списков, содержащих времена замеров
 * /
fun runSearchBenchmark(sizes: List<Int>, testsPerSize: Int): ]
   println("Размер массива | Бинарный поиск | Линейный поиск
   println("-----|-----|------|
   val binaryTimes = mutableListOf<Double>()
   val linearTimes = mutableListOf<Double>()
    for (size in sizes) {
        // Генерируем отсортированный массив
        val array = generateSortedArray(size)
        // Тестируем разные сценарии поиска
        val testTargets = listOf(
                                                    // Первый
            array.first(),
            array.last(),
                                                    // Последі
            array[size / 2],
                                                    // Средниі
                                                    // OTCYTC:
           -1,
           array[Random.nextInt(size)]
                                                    // Случайі
        )
        var totalBinaryTime = Duration.ZERO
        var totalLinearTime = Duration.ZERO
        for (target in testTargets) {
            totalBinaryTime += measureAverageTime(testsPerSize
            totalLinearTime += measureAverageTime(testsPerSize
        }
        // Усредняем по всем тестовым целям
        val avgBinaryTime = totalBinaryTime / testTargets.size
        val avgLinearTime = totalLinearTime / testTargets.size
```

about:blank 4/12

```
binaryTimes.add(avgBinaryTime.inWholeNanoseconds.toDo)
        linearTimes.add(avgLinearTime.inWholeNanoseconds.toDo)
        val speedup = avgLinearTime / avgBinaryTime
        println(
            "%13d | %14.6f mcs | %14.6f mcs | %8.2fx".format(
                size,
                avgBinaryTime.inWholeMicroseconds.toDouble(),
                avgLinearTime.inWholeMicroseconds.toDouble(),
                speedup
            )
        )
    }
    // Выводим данные для построения графиков
    println("\пДанные для построения графиков:")
    println("Sizes: ${sizes.joinToString()}")
    println("Binary: [${binaryTimes.joinToString { "%.6f".form
    println("Linear: [${linearTimes.joinToString { "%.6f".forg
    return Pair(binaryTimes, linearTimes)
}
/**
 * Создает CSV файл для линейного графика.
 * @param sizes Массив размеров массивов для поиска
 * @param binaryTimes Maccub замеров времени для бинарного пог
 * @param linearTimes Maccub замеров времени для линейного пог
 * @param filename Название выходного файла
 * /
fun createLinearChartCSV(
    sizes: List<Int>,
    binaryTimes: List<Double>,
    linearTimes: List<Double>,
    filename: String
) {
    val file = File(filename)
    val writer = FileWriter(file)
    try {
        writer.write("Array Size\tBinary Search Time (ns)\tLin
        for (i in sizes.indices) {
```

about:blank 5/12

```
val size = sizes[i]
            val binaryTime = binaryTimes[i]
            val linearTime = linearTimes[i]
            val speedup = linearTime / binaryTime
            writer.write(
                "$size\t%.6f\t%.6f\t%.2f\n".format(
                    binaryTime, linearTime, speedup
            )
        }
        println("Файл для линейного графика создан: $filename'
    } finally {
        writer.close()
    }
}
/**
 * Создает CSV файл для log-log графика.
 * @param sizes Массив размеров массивов для поиска
 * @param binaryTimes Maccub замеров времени для бинарного пог
 * @param linearTimes Maccub замеров времени для линейного пог
 * @param filename Название выходного файла
 * /
fun createLogLogChartCSV(
    sizes: List<Int>,
   binaryTimes: List<Double>,
    linearTimes: List<Double>,
    filename: String
) {
    val file = File(filename)
    val writer = FileWriter(file)
    try {
        writer.write("Array Size\tLog(Array Size)\tBinary Sea:
        for (i in sizes.indices) {
            val size = sizes[i]
            val logSize = ln(size.toDouble())
            val binaryTime = binaryTimes[i]
            val logBinaryTime = ln(binaryTime)
            val linearTime = linearTimes[i]
```

about:blank 6/12

```
val logLinearTime = ln(linearTime)
            writer.write(
                "$size\t%.6f\t%.6f\t%.6f\t%.6f\t%.6f\n".format
                    logSize, binaryTime, logBinaryTime, linea:
                )
            )
        }
        println("Файл для log-log графика создан: $filename")
    } finally {
        writer.close()
    }
}
fun main() {
    // Размеры массивов для тестирования
    val sizes = (1..20).map { it * 5000 }
    val testsPerSize = 50
    println("=== СРАВНЕНИЕ АЛГОРИТМОВ ПОИСКА ===")
   println("Количество тестов на размер: $testsPerSize")
   println("Размеры массивов: ${sizes.joinToString()}")
   println()
   val (binaryTimes, linearTimes) = runSearchBenchmark(sizes
    // Дополнительный анализ для маленьких массивов
    println("\n=== АНАЛИЗ ДЛЯ МАЛЕНЬКИХ MACCИBOB ===")
    val smallSizes = listOf(10, 20, 50, 100, 200, 500, 1000)
    runSearchBenchmark(smallSizes, testsPerSize)
    // Создаем директорию для csv-файлов
    val resultsDir = File("search charts")
    resultsDir.mkdirs()
    // Создаем файлы данных
    createLinearChartCSV(
        sizes, binaryTimes, linearTimes,
        "search charts/linear chart data.csv"
    )
    createLogLogChartCSV(
```

about:blank 7/12

```
sizes, binaryTimes, linearTimes,
    "search_charts/log_log_chart_data.csv"
)
```

Характеристики ПК для тестирования:

Процессор: AMD Ryzen 7 5800H with Radeon Graphics 3.2

03У: 16,0 ГБ

OC: Windows 11 (x64)

←

Результаты

Пример вывода:

```
=== СРАВНЕНИЕ АЛГОРИТМОВ ПОИСКА ===
Количество тестов на размер: 50
Размеры массивов: 5000, 10000, 15000, 20000, 25000, 30000, 350
Размер массива | Бинарный поиск | Линейный поиск | Ускорение
-----|----|-----|
                      3,000000 mcs |
                                           1,000000 mcs |
         5000 |
        10000 |
                      0,000000 \text{ mcs}
                                           3,000000 mcs |
                      0,000000 mcs |
                                           5,000000 mcs |
        15000 |
        20000 |
                      0,000000 mcs |
                                           7,000000 \text{ mcs}
                                                             11
        25000 |
                      0,000000 mcs |
                                          10,000000 mcs |
                                                             1:
        30000 |
                      0,000000 mcs |
                                          14,000000 mcs |
                                                             31
                      0,000000 mcs |
                                          21,000000 mcs |
                                                             4!
        35000 |
        40000 I
                      0,000000 \text{ mcs}
                                          23,000000 mcs |
                                                             4.
                      0,000000 mcs |
                                          24,000000 mcs |
                                                             4'
        45000 |
        50000
                      0,000000 mcs |
                                          27,000000 mcs |
                                                             5:
        55000 |
                      0,000000 \text{ mcs}
                                          39,000000 mcs |
                                                             61
                                                             7:
        60000 |
                      0,000000 mcs |
                                          43,000000 mcs |
        65000 I
                      0,000000 mcs |
                                          39,000000 mcs |
                                                             31
        70000
                      0,000000 mcs |
                                          52,000000 mcs |
                                                            10:
        75000 I
                      0,000000 mcs |
                                          43,000000 mcs |
                                                            81
        80000
                      0,000000 mcs |
                                          59,000000 mcs |
                                                            10!
                      0,000000 mcs |
                                         60,000000 \text{ mcs}
        85000 |
                                                            11:
```

about:blank 8/12

10.10.2025, 19:05 Markdown to PDF

```
90000 | 0,000000 mcs | 52,000000 mcs | 9,00000 | 71,000000 mcs | 13'
100000 | 0,000000 mcs | 71,000000 mcs | 12:
```

Данные для построения графиков:

```
Sizes: 5000, 10000, 15000, 20000, 25000, 30000, 35000, 40000, Binary: [0,003391, 0,000109, 0,000112, 0,000048, 0,000084, 0,0 Linear: [0,001486, 0,003008, 0,005094, 0,007846, 0,010367, 0,0
```

=== АНАЛИЗ ДЛЯ МАЛЕНЬКИХ МАССИВОВ ===

```
Размер массива | Бинарный поиск | Линейный поиск | Ускорение
-----|----|------
                                           0,000000 \text{ mcs}
          10 I
                     0,000000 \text{ mcs}
          20 |
                     0,000000 \text{ mcs}
                                           0,000000 \text{ mcs}
          50 I
                     0,000000 \text{ mcs}
                                         0,000000 \text{ mcs}
          100 |
                    0,000000 \text{ mcs}
                                         0,000000 \text{ mcs}
          200 I
                     0,000000 \text{ mcs}
                                         0,000000 \text{ mcs}
          500 I
                    0,000000 mcs |
                                         0,000000 \text{ mcs}
         1000 |
                     0,000000 mcs | 0,000000 mcs |
```

Данные для построения графиков:

```
Sizes: 10, 20, 50, 100, 200, 500, 1000

Binary: [0,000038, 0,000035, 0,000040, 0,000036, 0,000038, 0,0

Linear: [0,000034, 0,000036, 0,000046, 0,000058, 0,000090, 0,0

Файл для линейного графика создан: search_charts/linear_chart

Файл для log-log графика создан: search_charts/log_log_chart_«
```

На первом графике можно наблюдать теоретически предсказуемый линейный рост времени выполнения алгоритма. Присутствующие скачки могут обусловлены различными факторами (например, фоновые процессы, особенности работы JVM, на которой выполняется код). Однако, глобально на общую картину они не влияют. График бинарного поиска при этом, за исключением скачков, близится к константному, что так же теоретически ожидаемо, в виду его логарифмической природы.

Второй график демонстрирует более наглядное сравнение алгоритмов. Как и ожидалось, график линейного алгоритма принимает вид, близкий к логарифмическому, что связано с приведением шкалы времени к логарифмическому масштабу. График бинарного поиска принимает несколько

about:blank 9/12

аномальный вид. Значения времени выполнения с увеличением N снижаются и в определенный момент стабилизируются. Это так же может быть связано с особенностями работы JVM, кэшированием и оптимизациями, проводимыми ей. Однако, общая картина все равно достоверно отображает ускорение бинарного поиска относительно линейного, в чем и заключалась основная цель визуализации

Ответы на контрольные вопросы

1. Что такое асимптотическая сложность алгоритма и зачем она нужна?

Асимптотическая сложность — это способ оценки эффективности алгоритма в зависимости от размера входных данных. Она показывает, как быстро растёт время выполнения (или объём памяти) при увеличении количества элементов. Нужна она для того, чтобы сравнивать алгоритмы независимо от конкретных компьютеров и измерять их производительность в общем виде, не проводя реальные тесты для всех возможных размеров данных.

2. Разница между O(1), O(n) и O(log n) с примерами

- **O(1)** постоянное время: выполнение не зависит от размера данных. Пример: доступ к элементу массива по индексу.
- O(n) линейное время: время выполнения растёт прямо пропорционально количеству элементов.
 Пример: линейный поиск элемента в неотсортированном массиве.
- **O(log n)** логарифмическое время: время растёт медленно, при каждом шаге сокращается количество проверяемых данных. Пример: бинарный поиск в отсортированном массиве.

about:blank 10/12

3. Отличие линейного поиска от бинарного и условия выполнения бинарного поиска

- **Линейный поиск** проверяет элементы последовательно от начала до конца. Сложность O(n).
- **Бинарный поиск** делит отсортированный массив пополам, исключая половину элементов на каждом шаге. Сложность O(log n).

Условия для бинарного поиска:

- 1. Массив должен быть отсортирован.
- 2. Должна быть возможность доступа по индексу к элементам.

4. Почему практическое время выполнения может отличаться от О-большого

Асимптотическая оценка показывает поведение при больших п и не учитывает:

- константные факторы (например, оптимизация компилятора или кэширование);
- различия в архитектуре процессора;
- влияние среды выполнения (операционная система, фоновая нагрузка);
- конкретные входные данные (лучший, худший, средний случаи).

Из-за этого реальное время может отличаться, особенно при малых размерах входа.

5. Как экспериментально подтвердить, что сложность равна O(n) или O(log n)

План эксперимента

1. Выбрать алгоритм (например, линейный или бинарный поиск).

about:blank 11/12

10.10.2025, 19:05 Markdown to PDF

2. **Сгенерировать тестовые данные** разных размеров: N = 100, 1000, 10000, 100000 и т.д.

- 3. Измерить время выполнения алгоритма для каждого размера.
- 4. **Построить график** зависимости времени от N.
- 5. Сравнить форму графика:
 - \circ Прямая линия \rightarrow O(n)
 - ∘ Кривая, растущая медленно (похожа на логарифм) → O(log n)

about:blank 12/12