

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

«МИРЭА – Российский технологический университет» РТУ МИРЭА

Отчет по выполнению практического задания №5.2

Тема: Алгоритмы поиска в таблице при работе с данными из файла

Дисциплина: Структуры и алгоритмы обработки данных

Выполнил студент Зуев Д.А. Группа ИКБО-68-23 **Цель работы:** Поучить практический опыт по применению алгоритмов поиска в таблицах данных.

ЗАДАНИЕ 1

Формулировка задачи 1: Разработать программу поиска записей с заданным ключом в двоичном файле с применением различных алгоритмов. Создать двоичный файл из записей (структура записи определена вариантом). Поле ключа записи в задании варианта подчеркнуто. Заполнить файл данными, используя для поля ключа датчик случайных чисел. Ключи записей в файле уникальны. Рекомендация: создайте сначала текстовый файл, а затем преобразуйте его в двоичный.

Персональный вариант:

| № | Поиск | Структура записи | |
|----|-----------------------|---------------------------------------|--|
| 13 | Бинарный однородныйс | Студент: номер зачетной книжки, номер | |
| | использование таблицы | группы, ФИО | |
| | смещений | | |

Определение размера записи в байтах:

В коде структура Student содержит два поля: Keys и Info. Для определения размера записи в байтах, нужно учитывать размер каждого поля.

- Keys: это int, который занимает 4 байта.
- info: это строка, длина которой может варьироваться. В двоичном файле мы сначала записываем длину строки (размер size_t, который занимает 8 байт), а затем сами символы строки.

Пример расчета:

Для строки info длиной 10 символов размер записи будет:

4 байта (для keys) + 8 байт (для длины строки) + 10 байт (для символов строки) = 22 байта.

Организация прямого доступа к записям в бинарном файле:

Прямой доступ к записям в бинарном файле означает, что мы можем получить доступ к конкретной записи, зная ее позицию (индекс) в файле. Это достигается с помощью функции seekg, которая позволяет перемещать указатель чтения на нужную позицию.

Перечисление алгоритмов, реализованных в форме функций:

В коде реализованы следующие функции (алгоритмы):

- 1. **Create_txt_file**: Создает текстовый файл с уникальными записями, генерируя случайные ключи и названия городов.
- 2. **Create_binary_file**: Переводит текстовый файл в двоичный формат, записывая ключи и названия городов.
- 3. **Read_binary_file**: Читает данные из двоичного файла и выводит их на консоль (для проверки корректности чтения и перевода данных).

Код программы

```
//5.2

pstruct Student

{
   int keys;
   std::string info;
};
```

>Рисунок 1 – реализация структуры для записи данных

Рисунок 2 – реализация функции create_txt_file для создания текстового файла

Рисунок 3 – реализация функции Create_binary_file для перевода в двоичный файл

Рисунок 4 — реализация функции read_binary_file для чтения и вывода данных из двоичного файла

Результаты тестирования

Проведем тестирование программы для 10 записей:

| Filling | in the file | | | |
|---------|--------------------------------|--|--|--|
| 41 | 1 41 surname41 name41 41 | | | |
| 8467 | 8467 surname8467 name8467 8467 | | | |
| 6334 | 6334 surname6334 name6334 6334 | | | |
| 6500 | 6500 surname6500 name6500 6500 | | | |
| 9169 | 9169 surname9169 name9169 9169 | | | |
| 5724 | 5724 surname5724 name5724 5724 | | | |
| 1478 | 1478 surname1478 name1478 1478 | | | |
| 9358 | 9358 surname9358 name9358 9358 | | | |
| 6962 | 6962 surname6962 name6962 6962 | | | |
| 4464 | 4464 surname4464 name4464 4464 | | | |

Рисунок 5 — тестирование создания файлов для 10 записей Тестирование показало, что программа работает корректно.

ЗАДАНИЕ 2

Формулировка задачи 2: Разработать программу поиска записи по ключу в бинарном файле с применением алгоритма линейного поиска.

Алгоритм линейного поиска на псевдокоде:

```
Функция Search(файл, ключ):

Открыть файл для чтения
Пока не достигнут конец файла:

Прочитать уникальный ключ из файла
Прочитать длину названия города
Прочитать название города
Если уникальный ключ равен ключу:
Закрыть файл
Вернуть название города
Закрыть файл
Вернуть "Город не найден"
```

Код программы

```
std::string Search(std::string& binary_filename, int search_key)
{
    std::ifstream in_file(binary_filename, std::ios::binary);
    Student entry;

    while (true)
    {
        if (!in_file.read(reinterpret_cast<char*>(&entry.keys), sizeof(entry.keys)))
        {
            break;
        }
        size_t info_size;
        in_file.read(reinterpret_cast<char*>(&info_size), sizeof(info_size));
        entry.info.resize(info_size);
        in_file.read(&entry.info[0], info_size);
        if (entry.keys == search_key)
        {
            return entry.info;
        }
        return "NO result";
}
```

Рисунок 6 – реализация функции для линейного поиска по ключу

Результаты тестирования

Проведем тестирование и замер времени для различного количества записей:

| Количество записей | Время(с) |
|--------------------|----------|
| 100 | 0.2545 |
| 1000 | 0.7347 |
| 10000 | 5.4751 |

Тестирование показало, что программа работает корректно.

ЗАДАНИЕ 3

Формулировка задачи 3: Поиск записи в файле с применением дополнительной структуры данных, сформированной в оперативной памяти.

- 1. Для оптимизации поиска в файле создать в оперативной памяти структур данных таблицу, содержащую ключ и ссылку (смещение) на запись в файле.
- 2. Разработать функцию, которая принимает на вход ключ и ищет в таблице элемент, содержащий ключ поиска, а возвращает ссылку на запись в файле. Алгоритм поиска определен в варианте.
- 3. Разработать функцию, которая принимает ссылку на запись в файле, считывает ее, применяя механизм прямого доступа к записям файла. Возвращает прочитанную запись как результат.

Описание алгоритма доступа к записи в файле посредством таблицы

Ссылка в таблице (или индексная запись) определяет положение (смещение) записи в двоичном файле. Это позволяет быстро находить записи без необходимости последовательного чтения всего файла. Вместо этого мы можем перейти непосредственно к нужному месту в файле, используя смещение, хранящееся в индексной таблице. Средства С++, которые используются для организации доступа к записи в файле по ссылке:

- 1. streampos: Это тип данных, который используется для хранения позиции в потоке (файле). Он позволяет указать, где в файле находится запись.
- 2. seekg: Метод, который используется для перемещения указателя чтения в потоке на определенное смещение (позицию) в файле.
- 3. read: Метод, который используется для чтения данных из файла, начиная с текущей позиции указателя.

Алгоритм

Сначала отсортируем подготовим нашу таблицу. Нам надо её отсортировать, для этого воспользуемся сортировкой пузырьком. После создадим таблицу смещения для бинарного поиска, а после

Код программы

```
| Book | Std::ofstream out_file(binary_filename, std::string& binary_filename, std::vector<Index_Entry>& table) | Std::ofstream out_file(binary_filename, std::ios::binary); | Std::ifstream in_file(txt_filename); |
```

Рисунок 8 – реализация функции Create_binary_file с добавлением строки для записи в индексную таблицу

```
Binary_search_with_table(std::vector<Index_Entry>& table, int search_key)
                    int n = table.size();
1860
1861
                   //Coртируем массив
for (int i = 0; i < n; i++)
                         bool ind = false;
for (int j = θ; j < n - i - 1; j++)
1863
1864
                               if (table[j].keys > table[j + 1].keys)
                                    std::swap(table[j], table[j + 1]);
                         if (ind == false)
1873
1874
1877
1878
                   рункция для построения таолицы смещении std::vector<int> shiftTable(10001, -1); // Здесь предполагается, что значения в массиве лежат в диапазоне [0, 100] for (int i = 0; i < n; i++) {
    if (shiftTable[table[i].keys] == -1) {
        shiftTable[table[i].keys] = i;
1880
1881
1882
1885
1886
                   int left = 0, right = n - 1;
while (left <= right) {</pre>
1888
1889
                      int mid = left + (right - left) / 2;
if (table[mid].keys == search_key) {
1890
1891
                              return mid;
1893
1894
                         else if (table[mid].keys < search_key) {</pre>
1896
                               right = mid - 1;
                    return shiftTable[search_key]; // Если элемент найден, возвращаем индекс -1
```

Рисунок 9 – реализация функции Binary_search_with_table для поиска

Рисунок 10 – реализация функции read_position для чтения записи по ссылке

```
int main() {
    setlocale(LC_ALL, "rus");
    string textFilename = "cities.txt"; // Имя текстового файла string binaryFilename = "cities.bin"; // Имя двоичного файла
    cout << "Введите количество записей для создания в файле: ";
    cin >> recordCount;
    createTextFile(textFilename, recordCount);
    vector<IndexEntry> indexTable; // Индексная таблица convertToBinary(textFilename, binaryFilename, indexTable);
    sort(indexTable.begin(), indexTable.end(), [](const IndexEntry& a, const IndexEntry& b) {
        return a.uniqueKey < b.uniqueKey;
    cout << "Данные успешно записаны в двоичный файл." << endl;
    // Проверка и вывод данных из двоичного файла
    readAndVerifyBinary(binaryFilename);
    // Поиск города по коду
    int searchKey;
    cout << "Введите код города для поиска: ";
    cin >> searchKey;
    // Замер времени для поиска Фибоначчи
    auto start = chrono::high_resolution_clock::now(); // Начало замера времени
    int index = fibonacciSearch(indexTable, searchKey);
    auto end = chrono::high_resolution_clock::now(); // Конец замера времени
    if (index != -1) {
        CityRecord foundRecord = readRecordAtPosition(binaryFilename, indexTable[index].filePosition);
         cout << "Результат поиска (Поиск Фибоначчи): " << foundRecord.cityName << endl;
    else {
        cout << "Город не найден (Поиск Фибоначчи)" << endl;
    // Вычисление и вывод времени выполнения
    chrono::duration<double, milli> duration = end - start; // Время в миллисекундах cout << "Время выполнения поиска Фибоначчи: " << duration.count() << " мс" << endl;
    return 0;
```

Рисунок 11 – реализация функции основной функции программы

Результаты тестирования

Проведем тестирование и замер времени для различного количества записей:

| Количество записей | Время(с) |
|--------------------|----------|
| 100 | 0.0014 |
| 1000 | 0.0016 |
| 10000 | 0.0022 |

Анализ

Линейный поиск — это простой алгоритм, который проходит через каждую запись в файле последовательно, сравнивая ключи, пока не найдет нужный или не достигнет конца файла.

Сложность:

- Временная сложность: O(n), где n количество записей в файле. В худшем случае алгоритм должен просмотреть все записи.
- Пространственная сложность: O(1), так как алгоритм не требует дополнительной памяти для хранения данных.

Преимущества:

- Простота реализации.
- Не требует предварительной сортировки данных.

Недостатки:

• Низкая эффективность для больших объемов данных, так как требует линейного прохода.

Бинарный поиск использует индексную таблицу, которая содержит уникальные ключи и ссылки на позиции записей в файле.

Сложность:

- Временная сложность: $O(\log n)$ в среднем случае, так как алгоритм использует деление и сокращение диапазона поиска.
- Пространственная сложность: O(n) для хранения индексной таблицы.

Преимущества:

- Более высокая эффективность по сравнению с линейным поиском для больших объемов данных.
- Позволяет быстро находить записи, используя ссылки на позиции в файле.

Недостатки:

- Требует предварительной сортировки данных и создания индексной таблицы, что увеличивает время на подготовку.
- Сложнее в реализации по сравнению с линейным поиском.

ВЫВОД

В ходе выполнения практической работы получен практический опыт по применению алгоритмов поиска в таблицах данных. Разработана программа поиска записей с заданным ключом в двоичном файле с применением различных алгоритмов. Реализован поиск в файле с применением линейного поиска, а также Бинарный поиск записи в файле с применением дополнительной структуры данных, сформированной в оперативной памяти.

Бинарный поиск является более эффективным методом для поиска записей в больших объемах данных, особенно когда данные уже отсортированы и существует возможность создания индексной таблицы. Линейный поиск, хотя и проще в реализации, не подходит для больших наборов данных из-за своей линейной временной сложности. Выбор метода поиска зависит от конкретных требований к производительности и структуре данных.