

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

Тема: «РАБОТА С ДАННЫМИ ИЗ ФАЙЛА»

Дисциплина: Структуры и алгоритмы обработки данных

Выполнил студент К группа

<u>Кузнецов Л. А.</u> <u>ИКБО-20-23</u>

СОДЕРЖАНИЕ

Задание 1 части 5.1	2
Задание 1.а	2
Задание 1.б	3
Задание 1.в	4
Задание 2	4
Задание 2.а	6
Задание 2.б	7
Задание 2.в	9
Задание 3	11
Задание 3.а	11
Задание 3.б	11
Задание 1 части 5.2	13
Задание 1.1	13
Задание 1.2	13
Задание 1.3	15
ВЫВОДЫ	16
СПИСОК ИНФОРМАЦИОННЫХ ИСТОЧНИКОВ	

Залание 1 части 5.1

Задание 1.а.

Условие: Реализуйте вышеприведённый пример (рис. 1), проверьте правильность результата в том числе и на других значениях х.

```
unsigned char x=255; //8-разрядное двоичное число 11111111
unsigned char maska = 1; //1=00000001 — 8-разрядная маска
x = x \& (\sim (maska << 4)); //peзультат x=239
```

Рисунок 1 – Вышеприведённый пример

Как и требовалось, реализуем пример из рисунка 1 с выводом на экран получаемого значения.

```
void main() {
    unsigned char a = 255;
    unsigned char mask = 1;
    a = a & ~(mask << 4);
    cout << int(a) << endl;
}

Консоль отладки Microsoft Visual Studio
239
```

Рисунок 2 – Реализация кода из рисунка 1

Ответ соответствует ожиданиям, что означает – код был написан корректно.

Задание 1.б.

Условие: Реализуйте по аналогии с предыдущим примером установку 7-го бита числа в единицу.

Проделав небольшие изменения в коде, выполним требуемое. Результаты различных тестов приведены на рисунках 2-4.

```
unsigned char id = 10;
unsigned char mask = 1;
id = id | (mask << 6);
cout << int(id) << endl;

«Консоль отладки Microsco
```

Рисунок 3 – Установка 7-го бита единицей id=10

В следующем примере на рис.4 id примет 64, чтобы увидеть, как число, уже имеющее 7-ой бит равный единице, не изменится.

```
unsigned char id = 65;
unsigned char mask = 1;
id = id | (mask << 6);
cout << int(id) << endl;
cs Консоль отладки Microso
```

Рисунок 4 – Установка 7-го бита единицей id=65

А в примере на рис.5 id =300, чтобы показать как будет изменяться число при превышении своего численного лимита.

```
unsigned char id = 300;
unsigned char mask = 1;
id = id | (mask << 6);
cout << int(id) << endl;
... Консоль отладки Microsom
108
```

Рисунок 5 – Установка 7-го бита единицей id=300

Задание 1.в.

Условие: Реализуйте код листинга 1, объясните выводимый программой результат.

Рассмотрим код на рис.6 и напишем подобный данному, изобразив его на рис.7 с выводимыми результатами.

Код работает следующим образом: инициализируется число и вместе с ним маска, которая будет по нему проходить.

Маска приводится в старший разряд 32-ух битов для последующей проверки.

Во время проверки мы проходимся по всем разрядам проверяемого числа, начиная со старшего, постепенно продвигаясь к самому младшему.

i = 1, потому что n = 32, а кол-во проходов цикла должно быть равно 32 (32 - 1 + 1 = 32), что мы и получаем при данных условиях.

При этом маска уменьшает свой старший разряд, чтобы осуществить проверку всех разрядов рассматриваемого числа. И по окончанию проверки мы выведем на экран рассматриваемое число в двоичном виде.

```
//Битовые операции
 2
     =#include <cstdlib>
 3
        #include <iostream>
        #include <Windows.h>
 5
       #include <bitset>
        using namespace std;
 6
     pint main()
 8
9
10
            SetConsoleCP(1251);
           SetConsoleOutputCP(1251);
11
12
13
           unsigned int x = 25;
           const int n = sizeof(int)*8; //=32 - количество разрядов в числе типа int
14
           unsigned maska = (1 << n - 1); //1 в старшем бите 32-разрядной сетки cout << "Начальный вид маски: " << bitset<n> (maska) << endl;
15
16
           cout << "Результат: ";
17
           for (int i = 1; i <= n; i++) //32 раза - по количеству разрядов:
18
19
                cout << ((x & maska) >> (n - i));
20
21
                maska = maska >> 1; //смещение 1 в маске на разряд вправо
22
23
           cout << endl:
24
           system("pause");
            return 0;
25
```

Рисунок 6 – Листинг из задания 1.в.

Рисунок 7 — Реализованный из рис.6 код с полученными результатами

ЗАДАНИЕ 2

Задание 2.а.

Условие: Реализуйте вышеописанный пример с вводом произвольного набора до 8-ми чисел (со значениями от 0 до 7) и его сортировкой битовым массивом в виде числа типа unsigned char. Проверьте работу программы. Если количество чисел в исходной последовательности больше 8 и/или значения превосходят 7, можно подобрать тип беззнакового числа для битового массива с подходящим размером разрядной сетки — до 64 в типе unsigned long long (см. табл. 1).

Математическая модель: создаём наш список в виде переменной типа unsigned char и маску, после чего вводим значения, проходящие через проверку, и полученный результат выводим на экран.

На рис. 7 предоставлен как сам код, так и его результат при вводе только 2 чисел.

```
int count = 0;
int temp=0;
unsigned char mask = 1;
unsigned char list = 0;
cout << "Введите произвольные цифры (от 0 до 7) в кол-ве не более 8 штук"<<endl
    << "Для прекращения ввода чисел введите 8" << endl;
while (count < 8){
   cin >> temp;
    if (temp == 8){
        break;
    else if (temp \leftarrow 7 and temp \gt= 0){
       list = list | (mask << (7 - temp));
       count++;
       cout << "Число введено некорректно, повторите ввод" << endl;
mask = mask << 7;
for (int i = 0; i<8; i++) {
   cout << ((list & mask) >> (7 - i));
    mask = mask >> 1;
 Консоль отладки Microsoft Visual Studio
Введите произвольные цифры (от 0 до 7) в кол-ве не более 8 штук
Для прекращения ввода чисел введите 8
2
00100100
```

Рисунок 8 – Код для задания 2.а

А на рис. 9 показан результат работы программы при вводе всех возможных чисел.

Рисунок 9 – Результат работы программы при вводе всех возможных чисел

Задание 2.б

Условие: Адаптируйте вышеприведённый пример для набора из 64-х чисел (со значениями от 0 до 63) с битовым массивом в виде числа типа unsigned long long.

Для решения задачи и последующего усовершенствования кода пришлось зайти совершенно с другой стороны: надо создать линейный взаимосвязный список при помощи структур.

В самом начале решения создадим маску типа unsigned long long и создадим всё необходимое для корректной работы программы, после чего приступим к введению различных чисел. Если полученные числа будут превосходить разрядную сетку, то тогда будут создаваться новые элементы структур с пустым ядром (числом) до тех пор, пока разрядная сетка не расширится на достаточный уровень. И в конце расширения сетки введённое число в неё добавится и, что самое главное, сохранится в ней.

Вышеописанный код представлен на рис. 10-11.

Также можно заметить, что на рис. 10 присутствуют лишние строчки кода в конце — это импровизированный вывод до 192 не включительно с условием того, что их до этого ввёл пользователь. И результаты работы данной программы можно наблюдать на рис. 12.

Все недостатки предыдущего метода было по большей степени устранены и программа приняла более усовершенствованный вид.

```
unsigned long long mask = 1;
Deck* ls = new Deck(\theta);
ls->make_last(ls);
ls->make_first(ls);
Deck* first = ls;
cout << "Введите желаемые числа (для прекращения работы ввода введите -1): " << endl;
while (true){
    int temp;
   cin >> temp;
   if (temp == -1)
       break;
    for (int i = 0; i < (temp / 64); i++) {
       if (ls->next == nullptr)
            ls->next = new Deck(0);
       ls = ls->next;
       ls->make_first(first);
    temp %= 64;
   unsigned long long tempo = (ls->core | (mask << temp));</pre>
   ls->change_core(tempo);
   ls = ls->first;
for (int j = 0; j < 3; j++) {
    mask = mask << 63;
    for (int i = 0; i < 64; i++) {
       cout << (((ls->core) & mask) >> (63 - i));
       mask = mask >> 1;
   mask = 1;
    cout << endl;
    ls = ls->next;
```

Рисунок 10 – 1-ая часть кода программы для задания 2.б.

```
#include<iostream>
using namespace std;
struct Deck {
public:
    Deck* first=nullptr:
    Deck* last=nullptr;
    Deck* next=nullptr;
    unsigned long long core= 0;
    Deck(unsigned long long _current) : core{ _current }{
    void add(Deck* next) {
        this->next = next;
    void make_first(Deck* first)
        this->first = first;
    void make_last(Deck* last) {
        this->last = last;
    void change_core(unsigned long long core) {
        this->core = core;
```

Рисунок 11 - 2-ая часть кода программы для задания 2.б.

Рисунок 12 – Результат работы программы задания 2.б.

Задание 2.в.

Условие: Исправьте программу задания 2.6, чтобы для сортировки набора из 64-х чисел использовалось не одно число типа unsigned long long, а линейный массив чисел типа unsigned char.

Суть программы сильно не поменялась, единственно что изменилось, так это переменные непосредственно зависящие от типа данных, с которыми необходимо работать, в остальном же – код остался без изменений.

Код программы представлен на рис. 13-14, а результат – на рис. 15.

```
unsigned char mask = 1;
Deck* ls = new Deck(\theta);
ls->make_last(ls);
ls->make_first(ls);
Deck* first = ls;
cout << "Введите желаемые числа (для прекращения работы ввода введите -1): " << endl;
while (true){
    int temp;
    cin >> temp;
    if (temp == -1)
        break;
    for (int i = 0; i < (temp / 8); i++) {
        if (ls->next == nullptr)
             ls->next = new Deck(0);
        ls = ls->next;
        ls->make_first(first);
    temp %= 8;
    unsigned char tempo = (ls->core | (mask << temp));</pre>
    ls->change_core(tempo);
    ls = ls->first;
for (int j = 0; j < 3; j++) {
    mask = mask << 7;
for (int i = 0; i < 8; i++) {
  cout << (((ls->core) & mask) >> (7 - i));
        mask = mask >> 1;
    mask = 1;
    cout << endl;
    ls = ls->next;
```

Рисунок 13 – 1-ая часть кода программы для задания 2.в.

Можно заметить, что на рис. 15 число 5 повторяется, однако это совершенно никак не меняет конечного результата — число 5 введено, а значит, оно будет в нашем списке. Аналогично ко всем прочим числам.

Рисунок 14 – 2-ая часть кода программы для задания 2.в.

```
Введите желаемые числа (для прекращения работы ввода введите -1):
8
5
7
5
12
5
23
-1
10100000
00010001
10000000
```

Рисунок 15 – Результат работы программы задания 2.в.

Задание 3

Задание 3.а.

Условие: Реализуйте задачу сортировки числового файла с заданными условиями. Добавьте в код возможность определения времени работы программы.

Задание 3.б.

Условие: Определите программно объём оперативной памяти, занимаемый битовым массивом.

Метод с конструктами является не самым эффективным, когда речь заходит о большом кол-ве данных, поэтому в данной программе будет использоваться обычный линейный список типа unsigned char.

Для начала мы создадим файл numList.txt, куда запишем значения в диапазоне от 0 включительно до 10⁷ не включительно. Записав значения в файл, можно начать их считывание и последующую запись в наш список.

В программе также реализованы выводы времени сортировки файла и веса массива.

Код программы представлен на рис. 17.

```
ifstream reader;
reader.open("numList.txt");
ofstream writer("numList.txt");
for (int i = 0; i < pow(10, 7); i++)
    writer << rand() % tempor << endl;
writer.close();
unsigned char mask = 1;
int temp;
string st;
unsigned char* sp = new unsigned char[pow(10, 6) * 1.25];
int sec = time(NULL);
cout << sec << endl;
for (int k = 0; k < pow(10, 7); k++) {
   mask = 1;
   reader >> st;
    temp = 0;
    for (int i = 0; i < st.size(); i++)
        temp += ((int)st[i] - 48) * pow(10, st.size() - i - 1);
    id = temp / 8;
    sp[id] = sp[id] | (mask << (temp % 8));
cout << time(NULL) - sec << endl <<
    sizeof(sp) * pow(10, 6) * 1.25 / 1024 /1024 / 8 << endl;</pre>
reader.close();
```

Рисунок 16 – Код работы программы для 3.а. и 3.б.

Также на рис. 17 отображён результат работы программы с затраченным на сортировку временем в секундах и веса массива.

Рисунок 17 – Результат работы кода программы заданий 3.а. и 3.б.

Задание 1 части 5.2

Условие: Разработать программу поиска записей с заданным ключом в двоичном файле с применением различных алгоритмов.

Задание 1.1

Условие: 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.

Как и требуется в задании, создадим бинарный файл (рис.18). Можно было бы сначала создать текстовый файл, однако, разобравшись с бинарными файлами, я решил, что будет лучше создавать конечный вид файла без какихлибо промежуточных состояний.

```
int temp = rand() % 10000000 + 10000000;
wrBin.write((char*)&temp, sizeof(int));
for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    for (int j = 0; j < 5; j++) {
        sp[j] = (char)-52;
    }
    temp = rand() % 3 + 2;
    for (int j = 0; j < temp; j++)
    {
        if (sp[0] == (char)-52)
            sp[j] = (char)(rand() % 26 + 65);
        else
            sp[j] = (char)(rand() % 26 + 97);
    }
    wrBin.write(sp, sizeof(sp));</pre>
```

Рисунок 18 – Создание бинарного файла

Залание 1.2

Условие: Разработать программу поиска записи по ключу в бинарном файле с применением алгоритма линейного поиска. Провести практическую оценку времени выполнения поиска на файле объемом 100, 1000, 10 000 записей. Составить таблицу с указанием результатов замера времени.

Разработать программу линейного поиска было не сложно – всё-таки это самый примитивный способ поиска значений (рис. 19).

```
int goal = 30000000;

auto start = chrono::high_resolution_clock::now();

for (int i = 0; i < 100; i++) {

    rBin.read((char*)&temp, sizeof(int));

    if (temp == goal)

        break;

    for (int j = 0; j < 4; j++)

        rBin.read(sp, sizeof(sp));
}

auto end = chrono::high_resolution_clock::now();

chrono::duration<double> time = end - start;

cout << "Hайдено " << temp << endl

    << "За " << time.count() << " секунд";
```

Рисунок 19 – Программа линейного поиска

Теперь же начнём экспериментировать со значениями от 100 до 10000 записей и отобразим соответствующие результаты на рис. 20-22.

Рисунок 20 – Результат работы с 100 значений

```
Найдено 30000000
За 0.0010156 секунд
```

Рисунок 21 – Результат работы с 1000 значений

```
Найдено 30000000
За 0.0060442 секунд
```

Рисунок 22 – Результат работы с 10000 значений

Из полученных результатов в таблице 1 можно заметить, что время увеличивается линейно в зависимости от кол-ва переменных.

Таблица 1 – Результаты замера времени при работе с разл-ым кол-вом пер-ых

Кол-во переменных	Время, с
100	$7*10^{-5}$
1000	0.001
10000	0.006

Задание 1.3

Условие: Для оптимизации поиска в файле создать в оперативной памяти структур данных — таблицу, содержащую ключ и ссылку (смещение) на запись в файле. 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. Разработать функцию, которая принимает ссылку на запись в файле, считывает ее, применяя механизм прямого доступа к записям файла. Возвращает прочитанную запись как результат. Провести практическую оценку времени выполнения поиска на файле объемом 100, 1000, 10 000 записей. Составить таблицу с указанием результатов замера времени.

В задании требуется сделать таблицу, однако же данное понятие можно упростить до одномерного массива, где индексы элементов — это ссылки на место в файле, а сами элементы — это ключи. В реализации данного способы решения задачи можно ограничиться всего лишь одним новым полем, а именно массивом целочисленных значений **ar**.

В следующем же задании требуется отсортированный массив, поэтому придётся добавить ещё один массив **arLink**, который будет хранить ссылки на соответствующие элементы из **ar**. Реализация требуемой функции представлена на рис. 23.

```
int searchLink(int* ar, int* arL, int size, int key) {
   int tempS = size/2;
   int prev = tempS;
   int tempPrev;
if (ar[tempS] == key)
       return arL[tempS];
   else if (ar[tempS] > key)
       tempS -= tempS / 2;
       tempS += (size - tempS) / 2;
   while (true) {
       tempPrev = tempS;
       if (ar[tempS] == key)
           return arL[tempS];
       else if (ar[tempS] > key){
           tempS -= abs(tempS - prev) / 2;
           if (tempPrev == prev)
                tempS--;
           tempS += abs(tempS - prev) / 2;
           if (tempPrev == prev)
               tempS++;
       prev = tempPrev;
   return -1:
```

Рисунок 23 — Реализация функции бинарного поиска ссылки по ключу

Теперь же разработаем функцию поиска ключа по ссылке, делается это нетрудно, а вид полученной функции отображён на рис.24.

Рисунок 24 – Функция поиска ключа по ссылке

Далее мы определим время, затрачиваемое на работу с 100, 1000 и 10000 переменными в крайних случаях в таблице 2.

Кол-во переменных	Поиск ссылки по	Поиск ключа по
	ключу, с	ссылке, с
100	$1*10^{-7}$	$8.6*10^{-6}$
1000	$1.5*10^{-7}$	$1,1*10^{-5}$
10000	$3*10^{-7}$	$1.8*10^{-5}$

Как можно заметить из таблицы, оба способа сортировки получились достаточно эффективными.

вывод

- В 5.1 знакомились с битовой сортировкой значений, а также инструментами осуществляющими данную сортировку. Программно определили время, затрачиваемое на сортировку 10^{7} чисел и изучили эффективный метод сортировки.
- В 5.2 ознакомились с бинарными файлами, изучили работу с ними: запись, хранение и изменение в них данных. Кроме того опробовали различные методы нахождения разных переменных отличающимися друг от друга способами.

СПИСОК ИНФОРМАЦИОННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. Страуструп Б. Программирование. Принципы и практика с использованием С++. 2-е изд., 2016.
- 2. Документация по языку C++ [Электронный ресурс]. URL: https://docs.microsoft.com/ruru/cpp/cpp/ (дата обращения 01.09.2021).
- 3. Курс: Структуры и алгоритмы обработки данных. Часть 2 [Электронный ресурс]. URL: https://online-edu.mirea.ru/course/view.php?id=4020 (дата обращения 01.09.2021).