

Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого  
Институт компьютерных наук и технологий  
**Высшая школа программной инженерии**

## КУРСОВАЯ РАБОТА

по дисциплине: «Алгоритмы и структуры данных»

Выполнила  
студентка гр. в5130904/30022

Г.М.Феллер

Руководитель  
старший преподаватель

С.А.Федоров

«\_\_\_\_\_» \_\_\_\_\_ 2024 г.

Санкт-Петербург  
2024

# Содержание

Задачи курсовой работы . . . . .	3
Введение . . . . .	4
Глава 1. Реализация и анализ применения различных структур данных . . . . .	5
§1 Массив строк . . . . .	5
§2 Массив символов . . . . .	6
§3 Массив структур . . . . .	7
§4 Структура массивов . . . . .	8
§5 Хвостовая рекурсия . . . . .	9
§6 Динамический список . . . . .	9
Глава 2. Сравнение реализаций . . . . .	14
Заключение . . . . .	15

## Задачи курсовой работы

Дан список владельцев телефонов в виде:

ФАМИЛИЯ	ТЕЛЕФОН
15 симв.	10 симв.

Пример входного файла:

Петров	9111634576
Фёдоров	9111635687

Отсортировать этот список в порядке убывания номеров телефонов, используя метод вставок.

Пример выходного файла:

Петров	9111634576
Фёдоров	9111635687

## Введение

Цель курсовой работы - выбор структуры данных для решения поставленной задачи на современных микроархитектурах.

Для достижения поставленной цели необходимо выполнить следующие задачи:

1. Реализовать задание с использованием массивов строк.
2. Реализовать задание с использованием массивов символов.
3. Реализовать задание с использованием массивов структур.
4. Реализовать задание с использованием структур массивов.
5. Реализовать задание с использованием массивов структур или структур массивов (на выбор) и с использованием хвостовой рекурсии при обработке данных.
6. Реализовать задание с использованием динамического списка.
7. Провести анализ на регулярный доступ к памяти.
8. Провести анализ на векторизацию кода.
9. Провести сравнительный анализ реализаций.

# Глава 1. Реализация и анализ применения различных структур данных

## §1 Массив строк

Для хранения телефонных номеров используется одномерный массив целых чисел. Так как телефонный номер могут быть любым целочисленным 10-ти символьным числом, нужно учитывать, что значения большинства номеров будут превышать максимальное значение, которое может быть представлено 32-битным целочисленным типом `integer(kind=4)`, что составляет 2,147,483,647. Поэтому, для корректного хранения, необходимо использовать 64-битный целочисленный тип `integer(kind=8)`, который имеет гораздо больший диапазон. Данный параметр задан в модуле `environment.f90`

```
1 integer, parameter :: I_ = INT64
```

Листинг 1: Разновидность типа для целочисленных переменных

Для первого варианта реализации курсового проекта хранение данных происходит с использованием массива строк для хранения фамилий и массива целочисленных чисел для хранения телефонных номеров.

```
1 character(OWNER_LEN, kind=CH_) :: Owners(PHONE_AMOUNT)
2 integer(I_) :: Phones(PHONE_AMOUNT)
```

Листинг 2: Инициализация массивов для хранения исходных данных

Основные операторы ввода и вывода данных:

```
1 ! Чтение списка телефонных номеров
2 open (file=input_file, encoding=E_, newunit=In)
3   format = '(A15, 1x, I10)'
4   read(In, format, iostat=IO) (Owners(i), Phones(i), i = 1, PHONE_AMOUNT)
5   call Handle_IO_status(IO, "reading phonebook list")
6 close (In)
7
8 ! Вывод списка
9 open(file=output_file, encoding=E_, position=position, newunit=Out)
10  write(Out, '(a)') list_name
11  format = '(A15, 1x, I10)'
12  write(Out, format, iostat=io) (Owners(i), Phones(i), i = 1,
13    ↪ PHONE_AMOUNT)
13  call Handle_IO_status(IO, "writing phonebook")
14 close(Out)
```

Листинг 3: Ввод и вывод данных

Сортировка вставками (Insertion Sort) - это алгоритм сортировки, на каждом шаге которого массив постепенно перебирается слева направо. При этом каждый последующий элемент размещается таким образом, чтобы он оказался между двумя ближайшими элементами с минимальным и максимальным значением. Вычислительная сложность -  $O(n^2)$ .

Цикл `do concurrent` предполагает, что итерации могут выполняться параллельно, что позволяет значительно ускорить выполнение программы на многопроцессорных системах.

Внутренний цикл `do while` выполняется до тех пор пока индекс `j` не станет меньше 1 или значение `Phones(j)` больше либо равно значению `Phones(i)`. Это нужно для нахождения позиции, куда должен быть вставлен текущий элемент `Phones(i)`.

После того, как найдена подходящая позиция, происходит сдвиг элементов массивов `Owners` и `Phones`. Функция `cshift` (циклический сдвиг) сдвигает элементы на 1 вправо, освобождая место для вставки текущего элемента. За счет использования данной функции возможна потенциальная векторизация.

```
1 do concurrent(i = 2:PHONE_AMOUNT)
2   j = i - 1
3   do while (j >= 1 .and. Phones(j) < Phones(i))
4     j = j - 1
5   end do
6   Owners(j+1:i) = cshift(Owners(j+1:i), -1)
```

```

7   Phones(j+1:i) = cshift(Phones(j+1:i), -1)
8 end do

```

Листинг 4: Сортировка методом вставок

При компиляции выполняется векторизация за счет использования функции `csplit`.

```

1 src/phonebook_process.f90:22:53: optimized: basic block part vectorized
   ↪ using 16 byte vectors
2 src/phonebook_process.f90:22:53: optimized: basic block part vectorized
   ↪ using 16 byte vectors
3 src/phonebook_process.f90:22:53: optimized: basic block part vectorized
   ↪ using 16 byte vectors
4 src/phonebook_process.f90:23:53: optimized: basic block part vectorized
   ↪ using 16 byte vectors
5 src/phonebook_process.f90:23:53: optimized: basic block part vectorized
   ↪ using 16 byte vectors
6 src/phonebook_process.f90:23:53: optimized: basic block part vectorized
   ↪ using 16 byte vectors

```

Листинг 5: Векторизация при компиляции

## §2 Массив символов

В данной реализации решения, для хранения фамилий были использованы массивы символов. В одном случае решение реализовано без регулярного доступа к памяти. Во второй реализации решения регулярный доступ к памяти обеспечен (благодаря этому при получении данных строка будет сплошной).

При этом подход к хранению массива целочисленных значений телефонных номеров не менялся.

```

1 ! Массивы фамилий и телефонов. Array(i, j), i - строка, j - столбец
2 character(kind=CH_) :: Owners(PHONE_AMOUNT, OWNER_LEN) = ""
3 integer(I_) :: Phones(PHONE_AMOUNT)

```

Листинг 6: Инициализация массивов с нерегулярным доступом

```

1 ! Массивы фамилий и телефонов. Array(j, i): j - столбец, i - строка
2 character(kind=CH_) :: Owners(OWNER_LEN, PHONE_AMOUNT) = ""
3 integer(I_) :: Phones(PHONE_AMOUNT)

```

Листинг 7: Инициализация массивов с регулярным доступом

В дальнейших листингах решения с использованием массива символов будет представлен код для варианта с регулярным доступом к памяти.

Основные операторы ввода вывода данных.

```

1 ! Чтение списка телефонных номеров.
2 open (file=Input_File, encoding=E_, newunit=In)
3   format = '( ' // OWNER_LEN // 'A1, 1x, I10)'
4   ! Храним по столбцам (j, i)
5   read (In, format, iostat=IO) (Owners(:, i), Phones(i), i = 1,
   ↪ PHONE_AMOUNT)
6   call Handle_IO_status(IO, "reading phone list")
7 close (In)
8
9 ! Вывод списка.
10 open (file=output_file, encoding=E_, position=position, newunit=Out)
11   write (out, '( /A)') List_name
12   format = '( ' // OWNER_LEN // 'A1, 1x, I10)'
13   write (Out, format, iostat=IO) (Owners(:, i), Phones(i), i = 1,
   ↪ PHONE_AMOUNT)
14   call Handle_IO_status(IO, "writing " // List_name)
15 close (Out)

```

Листинг 8: Ввод и вывод данных

Функция сортировки аналогична представленной в листинге 4. Меняется только вставка фамилий на нужную позицию с учетом того, что данные хранятся в двумерном массиве символов.

В данной реализации также будет обеспечена потенциальная векторизация за счет использования функции `cshift` (при компиляции векторизация выполняется). Так как сравнение и обход элементов выполняется только на массиве `Phones`, а в массиве `Owners` выполняется только вставка элемента на нужную позицию, векторизация за счет регулярного доступа не может быть гарантирована.

```
1 Owners(:, j+1:i) = cshift(Owners(:, j+1:i), -1, dim=2)
```

Листинг 9: Сортировка массива символов

### §3 Массив структур

В этом проекте в качестве структуры данных использовались массивы структур для данных о фамилиях владельцев и телефонных номерах.

```
1 type phonebook
2     character(OWNER_LEN, kind=CH_) :: Owners = ""
3     integer(I_)                      :: Phones = 0
4 end type phonebook
```

Листинг 10: Структура для хранения данных

При чтении из файла, вначале входные данные записываются в создаваемый двоичный файл. После считываются в производную структуру данных.

```
1 ! Создание двоичного файла
2 open (file=Input_File, encoding=E_, newunit=In)
3 recl = OWNER_LEN * CH_ + I_
4 open (file=Data_File, form='unformatted', newunit=Out, access='direct',
5     ↪ recl=recl)
6     format = '(A15, 1x, I10)'
7     do i = 1, PHONE_AMOUNT
8         read (In, format, iostat=IO) phone
9         call Handle_IO_status(IO, "reading formatted phonebook list, line "
10            ↪ // i)
11
12         write (Out, iostat=IO, rec=i) phone
13         call Handle_IO_status(IO, "creating unformatted file with phonebook
14            ↪ list, record " // i)
15     end do
16 close (In)
17 close (Out)
18
19 ! Чтение списка: фамилии и телефонные номера.
20 recl = (OWNER_LEN * CH_ + I_) * PHONE_AMOUNT
21 open (file=Data_File, form='unformatted', newunit=In, access='direct',
22     ↪ recl=recl)
23     read (In, iostat=IO, rec=1) Phone_list
24     call Handle_IO_status(IO, "reading unformatted class list")
25 close (In)
26
27 ! Вывод списка.
28 open (file=Output_File, encoding=E_, position=Position, newunit=Out)
29     write (out, '(/a)') List_name
30     format = '(A15, 1x, I10)'
31     write (Out, format, iostat=IO) Phone_list
32     call Handle_IO_status(IO, "writing " // List_name)
33 close (Out)
```

Листинг 11: Ввод и вывод данных. Создание двоичного файла.

Из-за отличия структуры данных, меняется код сортировки списка телефонных номеров - не нужно отдельно сортировать фамилии и телефонные номера, выполняется сортировка массива структур. В

данной реализации также будет обеспечена потенциальная векторизация за счет использования функции `cshift` (векторизация выполняется при компиляции программы).

```

1 do i = 2, PHONE_AMOUNT
2   j = i - 1
3   do while (j >= 1 .and. Phone_list(j)%Phones < Phone_list(i)%Phones)
4     j = j - 1
5   end do
6   Phone_list(j + 1:i) = cshift(Phone_list(j+1:i), -1, dim=1)
7 end do

```

Листинг 12: Сортировка массива структур

## §4 Структура массивов

В данном проекте вместо массива структур используется структура массивов.

```

1 type phonebook
2   character(OWNER_LEN, kind=CH_), allocatable :: owner(:)
3   integer(I_), allocatable :: phone(:)
4 end type phonebook

```

Листинг 13: Структура массивов фамилий и номеров телефонов

При чтении из файла, входные данные вначале записываются в создаваемый двоичный файл. После, они считываются оттуда в производную структуру данных:

```

1 ! Создание неформатированного файла данных.
2 open (file=input_file, encoding=E_, newunit=In)
3   format = '(a15, 1x, i10)'
4   read (In, format, iostat=IO) (tmp_owner(i), tmp_phone(i), i = 1,
5     ↪ PHONE_AMOUNT)
6   call Handle_IO_status(IO, "reading formatted group list, line " // i)
7 close (In)
8
9 open (file=data_file, form='unformatted', newunit=Out, access='stream')
10  write (Out, iostat=IO) tmp_owner, tmp_phone
11  call Handle_IO_status(IO, "creating unformatted file with group list,
12    ↪ record " // i)
13 close (Out)
14
15 ! Чтение списка.
16 open (file=Data_File, form='unformatted', newunit=In, access='stream')
17   allocate(phonepage%owner(PHONE_AMOUNT), phonepage%phone(PHONE_AMOUNT))
18   read (In, iostat=IO) phonepage%owner, phonepage%phone
19   call Handle_IO_status(IO, "reading unformatted class list")
20 close (In)
21
22 ! Вывод списка.
23 open (file=Data_File, form='unformatted', newunit=In, access='stream')
24   allocate(phonepage%owner(PHONE_AMOUNT), phonepage%phone(PHONE_AMOUNT))
25   read (In, iostat=IO) phonepage%owner, phonepage%phone
26   call Handle_IO_status(IO, "reading unformatted class list")
27 close (In)

```

Листинг 14: Ввод и вывод данных. Создание двоичного файла

Сортировка массивов выполняется аналогично реализации в §1. В данной реализации также обеспечена потенциальная векторизация за счет использования функции `cshift` (векторизация выполняется при компиляции программы).

```

1 do concurrent (i = 2:PHONE_AMOUNT)
2   j = i - 1
3   do while (j >= 1 .and. phonepage%phone(j) < phonepage%phone(i))

```



```

4      j = j - 1
5      if (j == 0) exit
6  end do
7  phonepage%owner(j+1:i) = cshift(phonepage%owner(j+1:i), -1)
8  phonepage%phone(j+1:i) = cshift(phonepage%phone(j+1:i), -1)
9 end do

```

Листинг 15: Сортировка структуры массивов

## §5 Хвостовая рекурсия

В данном проекте структура данных – структура массивов, обработка которой производится посредством хвостовой рекурсии. Хвостовая рекурсия требует, чтобы рекурсивный вызов являлся последней операцией в функции или подпрограмме.

```

1 type phonebook
2   character(OWNER_LEN, kind=CH_) , allocatable :: owner(:)
3   integer(I_) , allocatable          :: phone(:)
4 end type phonebook

```

Листинг 16: Структура для хранения данных

Ввод и вывод данных аналогичен реализации представленной в листинге 14.

В функции `Sort_phone_list` рекурсивный вызов `call Sort_phone_list(Phone_List, i+1)` является последним действием перед выходом из подпрограммы. Использование хвостовой рекурсии позволяет компилятору оптимизировать код, преобразовывая рекурсивные вызовы в итерации и сокращая использование стека. В данной реализации также обеспечена потенциальная векторизация за счет использования функции `csplit` (векторизация выполняется при компиляции программы).

```

1 pure recursive subroutine Sort_phone_list(phonepage, i)
2   type(phonebook), intent(inout) :: phonepage
3   integer :: j
4   integer, intent(in) :: i
5
6   j = i - 1
7
8   do while (j >= 1 .and. (phonepage%phone(j) < phonepage%phone(i)))
9     j = j - 1
10  end do
11
12  phonepage%owner(j+1:i) = csplit(phonepage%owner(j+1:i), -1)
13  phonepage%phone(j+1:i) = csplit(phonepage%phone(j+1:i), -1)
14
15  if (i <= PHONE_AMOUNT) &
16    call Sort_phone_list(phonepage, i+1)
17
18 end subroutine Sort_phone_list

```

Листинг 17: Реализация сортировки с использованием хвостовой рекурсии

## §6 Динамический список

В первом варианте решение реализовано с использованием динамического однонаправленного списка (`pointer`). Второй вариант решения - с использованием рекурсивно размещаемого типа (`allocatable`).

```

1 type phonebook
2   character(OWNER_LEN, kind=CH_) :: owner = ""
3   integer(I_)                    :: phone = 0
4   type(phonebook), pointer       :: next => Null()
5 end type phonebook

```

Листинг 18: Динамический список, объявленный через `pointer`

```

1 type phonebook
2   character(OWNER_LEN, kind=CH_) :: owner = ""
3   integer(I_)                     :: phone = 0
4   type(phonebook), allocatable   :: next
5 end type phonebook

```

Листинг 19: Динамический список, объявленный через allocatable

Ввод и вывод данных.

```

1  ! Чтение списка фамилии и телефоны.
2  function Read_phone_list(Input_File) result(Phone_List)
3    type(phonebook), pointer    :: Phone_List
4    character(*), intent(in)    :: Input_File
5    integer In
6
7    open (file=Input_File, encoding=E_, newunit=In)
8      Phone_List => Read_phone(In)
9    close (In)
10 end function Read_phone_list
11 ! Чтение следующего значения.
12 recursive function Read_phone(In) result(Phone_List)
13   type(phonebook), pointer    :: Phone_List
14   integer, intent(in)         :: In
15   character(:), allocatable   :: format
16   integer IO
17
18   allocate (Phone_List)
19   format = '(A15, 1x, i10)'
20   read (In, format, iostat=IO) Phone_List%owner, Phone_List%phone
21   call Handle_IO_status(IO, "reading line from file")
22   if (IO == 0) then
23     Phone_List%next => Read_phone(In)
24   else
25     deallocate (Phone_List)
26   end if
27 end function Read_phone
28
29 ! Вывод списка.
30 subroutine Output_phone_list(Output_File, Phone_List, List_Name, Position)
31   character(*), intent(in)    :: Output_File, Position, List_Name
32   type(phonebook), intent(in) :: Phone_List
33   integer                     :: Out
34
35   open (file=Output_File, encoding=E_, position=Position, newunit=Out)
36     write (out, '(/a)') List_Name
37     call Output_phones(Out, Phone_List)
38   close (Out)
39 end subroutine Output_phone_list
40 recursive subroutine Output_phones(Out, phonepage)
41   type(phonebook), intent(in) :: phonepage
42   integer, intent(in)         :: Out
43   character(:), allocatable   :: format
44   integer                     :: IO
45
46   format = '(A15, 1x, i10)'
47   write (Out, format, iostat=IO) phonepage%owner, phonepage%phone
48   call Handle_IO_status(IO, "writing owners&phones")
49   if (Associated(phonepage%next)) &
50     call Output_phones(Out, phonepage%next)
51 end subroutine Output_phones

```

Листинг 20: Чтение и вывод данных (динамический однонаправленный список)

```

1  ! Чтение списка фамилии и телефоны.
2  function Read_phone_list(Input_File) result(Phone_List)
3      type(phonebook), allocatable :: Phone_List
4      character(*), intent(in)      :: Input_File
5      integer In
6
7      open (file=Input_File, encoding=E_, newunit=In)
8          call Read_phone(In, Phone_List)
9      close (In)
10 end function Read_phone_list
11
12 ! Чтение следующей записи.
13 recursive subroutine Read_phone(In, phonepage)
14     type(phonebook), allocatable :: phonepage
15     integer, intent(in)          :: In
16     character(:), allocatable    :: format
17     integer IO
18
19     allocate (phonepage)
20     format = '(A15, 1x, i10)'
21     read (In, format, iostat=IO) phonepage%owner, phonepage%phone
22     call Handle_IO_status(IO, "reading line from file")
23     if (IO == 0) then
24         call Read_phone(In, phonepage%next)
25     else
26         deallocate (phonepage)
27     end if
28 end subroutine Read_phone
29
30 ! Вывод списка.
31 subroutine Output_phone_list(Output_File, Phone_List, List_Name, Position)
32     character(*), intent(in)      :: Output_File, Position, List_Name
33     type(phonebook), allocatable :: Phone_List
34     integer :: Out
35
36     open (file=Output_File, encoding=E_, position=Position, newunit=Out)
37         write (out, '(/a)') List_Name
38         call Output_phones(Out, Phone_List)
39     close (Out)
40 end subroutine Output_phone_list
41
42 recursive subroutine Output_phones(Out, phonepage)
43     type(phonebook), allocatable :: phonepage
44     character(:), allocatable    :: format
45     integer, intent(in)          :: Out
46     integer                      :: IO
47
48     format = '(A15, 1x, i10)'
49     if (allocated(phonepage)) then
50         write (Out, format, iostat=IO) phonepage%owner, phonepage%phone
51         call Handle_IO_status(IO, "writing owners&phones")
52         call Output_phones(Out, phonepage%next)
53     end if
54 end subroutine Output_phones

```

Листинг 21: Чтение и вывод данных (рекурсивно размещаемый тип)

Доступ к памяти производится по ссылкам, поэтому векторизация не задействуется. Сортировка вставками реализована с помощью хвостовой рекурсии.

Для первого варианта реализации сортировка выполняется с использованием поля `next`.

```

1 pure recursive subroutine Sort_phone_list(Phone_list, Sorted_list)
2     type(phonebook), pointer :: Phone_list, temp, Sorted_list

```

```

3
4   if (associated(Phone_list)) then
5       ! Указатель на текущий элемент сохраняется во временной переменной.
6       temp => Phone_list
7       ! Перемещаем указатель на следующий элемент списка.
8       Phone_list => Phone_list%next
9       ! Обнуляем указатель на следующий элемент временной переменной.
10      temp%next => null()
11      ! Вызываем подпрограмму вставки для вставки временного элемента в от
        ↳ сортированный список.
12      call Insertion(Sorted_list, temp)
13      ! Рекурсивно вызываем эту же функцию для оставшихся элементов списка
        ↳ .
14      call Sort_phone_list(Phone_list, Sorted_list)
15  end if
16 end subroutine Sort_phone_list
17
18 pure recursive subroutine Insertion(Sorted_list, temp)
19     type(phonebook), pointer :: Sorted_list, temp
20
21     if (.not. associated(Sorted_list) .or. Sorted_list%phone < temp%phone)
22         ↳ then
23         ! Временный элемент становится первым в списке.
24         temp%next => Sorted_list
25         Sorted_list => temp
26     else
27         ! Рекурсивно вызываем эту же функцию для следующего элемента списка.
28         call Insertion(Sorted_list%next, temp)
29     end if
end subroutine Insertion

```

Листинг 22: Сортировка методом вставок

Во втором варианте реализации, обмен элементов массива происходит с помощью встроенной команды `move_alloc`. Оператор `move_alloc` используется для передачи аллоцированной памяти и связей между узлами списка, минимизируя необходимость дополнительного копирования данных. Этот метод обеспечивает эффективную перестановку узлов без потери данных и сохранения структуры списка.

```

1 pure recursive subroutine Sort_phone_list(Phone_list, Sorted_list)
2     type(phonebook), allocatable, intent(inout) :: Phone_list, Sorted_list
3     type(phonebook), allocatable :: temp
4
5     if (Allocated(Sorted_list%next)) then
6         if (Sorted_list%phone < Sorted_list%next%phone) then
7             call move_alloc(Sorted_list%next, temp)
8             call move_alloc(temp%next, Sorted_list%next)
9
10            call Insertion(Phone_list, temp)
11            call Sort_phone_list(Phone_list, Sorted_list)
12
13        else
14            call Sort_phone_list(Phone_list, Sorted_list%next)
15        end if
16    end if
17 end subroutine Sort_phone_list
18
19 pure recursive subroutine Insertion(Sorted_list, temp)
20     type(phonebook), allocatable, intent(inout) :: Sorted_list, temp
21
22     if (Sorted_list%phone < temp%phone) then
23         ! Временный элемент становится первым в списке.
24         call move_alloc(Sorted_list, temp%next)
25         call move_alloc(temp, Sorted_list)

```

```

26     else
27         ! Рекурсивно вызываем эту же функцию для следующего элемента списка.
28         call Insertion(Sorted_list%next, temp)
29     end if
30
31 end subroutine Insertion

```

Листинг 23: Сортировка телефонных номеров методом вставок с помощью move\_alloc

## Глава 2. Сравнение реализаций

Ниже приведена сравнительная таблица реализаций по критериям: сплошные данные, регулярный доступ, векторизация, потенциальная векторизация, а также по показателям: время работы при обработке данных в секундах, сложность участка кода по количеству строк и эффективность участка кода по обработке данных возведенная в  $10^6$ .

Таблица 1: Анализ набора средств

Набор средств	1	2a	2b	3	4	5	6a	6b
Сплошные данные	+	-	+	+	+	+	-	-
Регулярный доступ	+	-	+	+	+	+	-	-
Векторизация	+	+	+	+	+	+	-	-
Потенциальная векторизация	+	+	+	+	+	+	-	-
Объем данных (кол-во записей)	90000	90000	90000	90000	90000	37400*	13500*	13500*
Время работы при обработке данных	12,041	10,576	12,728	8,722	12,943	1,368	0,299	0,306
Сложность кода по обработке данных	8	8	8	7	9	8	13	16
Эффективность при обработке данных	10381	14576	9821	16379	8585	12913	257268	204248

\*Максимальное число возможных обработанных данных до получения ошибки **Segmentation fault (core dumped)**

## Заключение

В ходе работы было разработано 6 проектов для сортировки методом вставки списка телефонных номеров по убыванию и выполнены следующие задачи:

1. Реализовано задание с использованием массивов строк.
2. Реализовано задание с использованием массивов символов.
3. Реализовано задание с использованием массивов структур.
4. Реализовано задание с использованием структур массивов.
5. Реализовано задание с использованием массивов структур или структур массивов (на выбор) и с использованием хвостовой рекурсии при обработке данных.
6. Реализовано задание с использованием динамического списка.
7. Проведен анализ на регулярный доступ к памяти.
8. Проведен анализ на векторизацию кода.
9. Проведен сравнительный анализ реализаций.

Использование различных структур данных при которых данные по разному размещаются в оперативной памяти, влияет на эффективность при обработке данных. Исходя из данных сравнительной таблицы, наиболее оптимальной структурой данных для решения вышеупомянутой задачи на современной микроархитектуре Firestorm (Apple M1) является структура массивов.