МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РФ **НОВОСИБИРСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ**ФАКУЛЬТЕТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Отчет по лабораторной работе №4 по курсу «ЭВМ и периферийные устройства»

ВВЕДЕНИЕ В АРХИТЕКТУРУ ARM

Выполнил: студент 2-го курса гр. 17208

Гафиятуллин А.Р.

1. ЦЕЛИ РАБОТЫ:

- 1. Знакомство с программной архитектурой ARM;
- 2. Анализ ассемблерного листинга программы для архитектуры ARM;

2. ХОД РАБОТЫ:

Для достижения поставленных целей был выбран <u>7 вариант</u> задания: Алгоритм сортировки методом пузырька. Дан массив случайных чисел длины N. На первой итерации попарно упорядочиваются все соседние элементы; на второй – все элементы, кроме последнего элемента; на третьей – все элементы, кроме последнего элемента и т.п.

1. Написана программа на языке C, которая реализует алгоритм сортировки методом пузырька;

```
Исходный код программы:
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void swap(int *left, int *right)
{
     int tmp = *left;
     *left = *right;
     *right = tmp;
}
void bubble_sort(int *begin, int *end)
{
     for(int *out iter = end - 1; out iter != begin; out iter--)
          for(int *in iter = begin; in iter!= out iter; in iter++)
               if(*in iter > *(in iter + 1))
                    swap(in iter, in iter + 1);
int main()
```

Для компияции под архитектуру ARM был использован кросс-компилятор arm-linux-gnueabihf-gcc.

Команда компиляции (без оптимизаций): arm-linux-gnueabihf-gcc main.c -o main

При компиляции с оптимизациями добавляется ключ -O $\{0, 1, 2, 3, s, fast, g\}$, например arm-linux-gnueabihf-gcc -O1 main.c -o main

Компиляция и тестирование программы проходили на Linux-машине с Elementary OS 64 bit: Linux kernel 4.15.0-36-generic, Intel(R) Core(TM) i5-7200U CPU @ 2.50GHz и установленной вирутальной машиной Qemu для эмулирования архитектуры ARM(со статической линковкой библиотек).

2. Для вышеприведенной программы были сгенерированны ассемблерные листинги, с использованием различных уровней комплексной оптимизации.

Команда генерирования ассемблерных листингов: arm-linux-gnueabihf-gcc -S main.c

При компиляции с оптимизациями добавляется ключ -O $\{0, 1, 2, 3, s, fast, g\}$, например arm-linux-gnueabihf-gcc -S -O1 main.c

3. Листинг с описаниями назначения команд с точки зрения реализации сортировки пузырьком:

-O0:

```
.arch armv7-a
                     //архитектура armv7-a
.eabi attribute 28, 1
                     //выбор различных атрибутов
.fpu vfpv3-d16
                     //выбор математического сопроцессора
.eabi attribute 20, 1
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 21, 1
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 23, 3
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 24, 1
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 25, 1
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 26, 2
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 30, 6
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 34, 1
                     //выбор различных атрибутов
.eabi attribute 18, 4
                     //выбор различных атрибутов
                     //имя компилируемого файла
     "main.c"
file
.text
.align 2
             //установка выравнивания - выравнивание на 4 байта
.global
         swap//swap - глобальный идентификатор, виден линковщику
.syntax unified//выбор единого синтаксиса для ARM и THUMВ
.thumb
             //выбор генерации системы команд ТНИМВ
.thumb func //следующая функция - функция системы команд THUMB
.type swap, %function
                         //swap - это функция
swap:
(a) args = 0, pretend = 0, frame = 16
(a) frame needed = 1, uses anonymous args = 0
(a) link register save eliminated.
\frac{r7}{coxpanenue} на стеке значений регистров r7(общий регистр)
                                         //void swap(int *left, int *right){
sub
      sp, sp, #20 //выделение 20 байт на стеке
```

```
add
     r7, sp, #0 //r7 = sp
     r0, [r7, #4] //сохранение знаечния left на стеке
str
str
     r1, [r7] //сохранение знаечния right на стеке
ldr
     r3, [r7, #4] //r3 = left
     r3, [r3]
ldr
                 //r3 = *r3, r.e r3 = *left
     r3, [r7, #12] //сохраняем значение, лежащее по адресу left на стеке
str
                                                         //int tmp = *left;
                 //r3 = right
ldr
     r3, [r7]
ldr
     r2, [r3]
                 //r2 = *right
ldr
     r3, [r7, #4] //r3 = left
                 //*r3 = r2, r.e *left = *right
     r2, [r3]
                                                        //*left = *right;
str
     r3, [r7]
                 //r3 = right
ldr
ldr
     r^{2}, [r^{7}, \#12] //r^{2} = temp
str
     r2, [r3]
                 //*r3 = temp
                                                         //*right = tmp;
                 //ничего не делать
nop
adds r7, r7, #20 //возвращаем 20 байт на стеке
mov sp, r7
                 //sp = r7
(a) sp needed
     r7, [sp], #4 //r7 = sp, которое было до входа в функцию, снимаем со
ldr
стека это значение
bx
     lr
                 //смена системы команд от THUMB к ARM при
                                                                     //}
возврате к вызывающей функции (если потребуется)
.size swap, .-swap//директива компилятора для подсчета размера функции
.align 2
                 //установка выравнивания - выравнивание на 4 байта
.global
         bubble sort //bubble sort - глобальный идентификатор, виден
линковщику
.syntax unified
                     //выбор единого синтаксиса для ARM и THUMB
.thumb
                     //выбор генерации системы команд ТНИМВ
.thumb func //следующая функция - функция системы команд THUMB
```

```
.type bubble sort, %function //bubble sort - это функция
bubble sort:
(a) args = 0, pretend = 0, frame = 16
(a) frame needed = 1, uses anonymous args = 0
push {r7, lr} //сохранение
                              на
                                   стеке значений регистров r7(общий
                                   //void bubble sort(int *begin, int *end){
регистр), lr(регистр связи)
sub
      sp, sp, #16 //выделение 16 байт на стеке
add
     r7, sp, #0
                  //r7 = sp
str
      r0, [r7, #4] //записываем указатель array на стек
      r1, [r7]
str
                  //записываем указатель (array + size * 4) на стек
ldr
      r3, [r7]
                  //r3 = r7, T.e r3 = array + size * 4
subs r3, r3, \#4//r3 = r3 - 4, r.e r3 = array + size * 4 - 4//int *out iter = end - 1;
str
      r3, [r7, #8] //загрузим значение итератора out iter на стек
b .L3
                  //переход к проверке условия внешнего цикла
.L7:
ldr
      r3, [r7, #4] //r3 = begin
      r3, [r7, #12] //записываем значение итератора in iter на стек
str
                                                    //int *in iter = begin;
b .L4
                  //переходим к проверке условия внутреннего цикла
.L6:
ldr
      r3, [r7, #12] //r3 = in_iter
ldr
      r2, [r3]
                  //r2 = *in iter
ldr
      r3, [r7, #12] //r3 = in iter
adds r3, r3, #4
                  //r3 = in iter + 4
                  //r3 = r3, T.e r3 = (in iter + 4)
ldr
      r3, [r3]
     r2, r3
              //сравниваем значения в r2 и r3//if(*in iter > *(in iter + 1))
cmp
ble
      .L5
                  //ecли r2 \le r3, то переходим на следующую итерацию
ldr
      r3, [r7, #12] //r3 = in iter
adds r3, r3, \#4 //r3 = in iter + 1
```

```
mov r1, r3
              //r1 = r3, r1 = in iter + 1, r1 - второй аргумент функции swap
ldr
      r_0, [r_0^7, \#12] //r_0 = in iter, <math>r_0^7 - r_0^7 = r_0^7 первый аргумент функции swap
bl
      swap
              //вызов функции swap с сохранением адреса возврата в lr
                                                //swap(in iter, in iter + 1);
.L5:
ldr
      r3, [r7, #12] //r3 = in iter
adds r3, r3, #4
                       //r3 = in iter + 4
str
      r3, [r7, #12] //обновим значение итератра in iter на стеке//in iter++
.L4:
ldr
      r2, [r7, #12]
                       //r2 = in iter
ldr
      r3, [r7, #8]
                       //r3 = out iter
cmp r2, r3
                                                         //in iter != out iter;
                       //сравниваем итераторы
bne
      .L6
                       //если не равны, то переходим в тело цикла
ldr
      r3, [r7, #8]
                       //r3 = out iter
subs r3, r3, #4
                       //r3 = out iter - 4
str
      r3, [r7, #8] //обновим значение итератра out iter на стеке//out iter--
.L3:
ldr
      r^{2}, [r^{7}, \#8] //r^{2} = out iter
ldr
      r3, [r7, #4] //r3 = array, r.e r3 = begin
cmp r2, r3
                   //сравниваем итреторы
                                                         //out iter != begin;
      .L7
bne
                   //если не равны, то переходим к внутреннему циклу
nop
                   //иначе, ничего не делать
adds r7, r7, #16
                  //возвращем 16 байт на стеке
mov sp, r7
                   //_{Sp} = r7
(a) sp needed
      {r7, pc} //вернем данные со стека, которые сохранили при входе в
                                                                          //}
функцию, обратно в регистры
.size bubble sort, .-bubble sort //директива компилятора для подсчета
размера функции
```

```
.section
         .rodata //секция глобальных и статических неизменяемых
данных
                //установка выравнивания - выравнивание на 4 байта
.align 2
.LC0:
.ascii "%d\000"
                //форматная строка
.text
                //секция скомпилированного машинного кода
.align 2
                //установка выравнивания - выравнивание на 4 байта
.global
         main
                //main - глобальный идентификатор, виден линковщику
.syntax unified
                //выбор единого синтаксиса для ARM и THUMB
.thumb
                //выбор генерации системы команд ТНИМВ
.thumb func //следующая функция - функция системы команд THUMB
.type main, %function //main - это функция
main:
\textcircled{a} args = 0, pretend = 0, frame = 32
                                                         //int main(){
(a) frame needed = 1, uses anonymous args = 0
push \{r4, r7, lr\} //сохранение на стеке значений регистров r4, r7(общие
регистры), lr(регистр связи)
sub
     sp, sp, #36 //резервирование 36 байт на стеке
                //r7 = sp(указатель на голову стека)
add r7, sp. #0
movwr3, #:lower16: stack chk guard //во вторые 16 бит r3 записывается
вторая половина stack chk guard (защита стека)
movt r3, #:upper16: stack chk guard //в первые 16 бит r3 записывается
первая половина stack chk guard (защита стека)
     r3, [r3] //r3 = *r3
1dr
     r3, [r7, #28] //значение в stack chk guard сохраняется на стеке
str
movs r3, #0
                //r3 = 0
     r3, [r7, #4] //сохранение значения из r3 на стеке
str
                                                         //int size = 0;
adds r3, r7, #4 //получение в r3 адреса переменной size на стеке
```

```
movwr0, #:lower16:.LC0//во вторые 16 бит r0 записывается вторая
половина LCO ("%d")
movt r0, #:upper16:.LC0//в первые 16 бит r0 записывается первая
половина LCO ("%d"), r0 - первый аргумент функции scanf
bl
     isoc99 scanf
                             //вызов функции scanf с сохранением адреса
                                                    //scanf("%d", &size);
возврата в lr
ldr
     r3, [r7, #4] //r3 = size
Isls r3, r3, #2 //r3 = r3 * 4, r.e r3 = (size * sizeof(int))
                //r0 = r3, r0 - аргумент функции malloc
mov r0, r3
bl
     malloc
                     //вызов функции malloc c сохранением адреса
                             //int *array = (int*)malloc(size * sizeof(int));
возврата
                 //r3 = r0, в r0 вернулся указатель на аллоцированную
mov r3, r0
память (array)
     r3, [r7, #12] //сохранение значения r3 (array) на стеке
str
movs r3, #0
                 //r3 = 0
     r3, [r7, #8] //сохранение значения из r3 (i) на стеке
                                                           //int i = 0;
str
b .L9
         //переход к проверке условия входа в цикл
.L10:
ldr
     r3, [r7, #8] //r3 = i
     r3, r3, \#2 //r3 = r3 * 4, r.e r3 = (i * sizeof(int))
lsls
ldr
     r2, [r7, #12] //r2 = array
                 //r3 = r3 + r2, т.е r3 = (array + (i * sizeof(int))) - получили
add r3, r3, r2
адрес і-го элемента массива
                 //r1 = r3, в r1 адрес i-го элемента массива, r1 - это второй
mov r1. r3
аргумент функции scanf
movwr0, #:lower16:.LC0//во вторые 16 бит r0 записывается вторая
половина LCO ("%d")
movt r0, #:upper16:.LC0//в первые 16 бит r0 записывается первая
половина LCO ("%d"), r0 - первый аргумент функции scanf
```

```
bl
      isoc99 scanf //вызов функции scanf с сохранением адреса
                                                    //scanf("%d", array + i);
возврата в lr
      r3, [r7, #8] //r3 = i
ldr
adds r3, r3, \#1 //r3 = r3 + 1, \text{ r.e } i = i + 1
                                                                    //i++
str
      r3, [r7, #8] //сохранение значения из r3 (i) на стеке
.L9:
ldr
      r3, [r7, #4] //r3 = size
      r2, [r7, #8] //r2 = i
ldr
cmp r2, r3 //r2 < r3, r.e i < size
                                                                //i < size;
blt
      .L10
            //если i < size, то переход в тело цикла
ldr
      r3, [r7, #4] //если i \ge size, то r3 = size
      r3, r3, #2 //r3 = r3 * 4, r.e r3 = (size * size of (int))
lsls
ldr
      r2, [r7, #12] //r2 = array
                  //r3 = r3 + r2, r.e r3 = (array + (size * sizeof(int))),
add
     r3, r3, r2
получили в r3 конец массива
mov r1, r3
                  //r1 = r3, в r1 адрес конца массива, r1 - второй аргумент
функции bubble sort
ldr
      r0, [r7, #12] //r0 = array
bl
      bubble sort //вызов функции bubble sort с сохранением адреса
возврата в lr
                                           //bubble sort(array, array + size);
mov r3, #0
                  //r3 = 0
mov r4, #0
                  //r4 = 0
strd r3, [r7, #16] //coxpanenue значения из r3 (i) на стеке //long long i = 0;
b .L11
                  //переход к проверке условия выхода из цикла
.L12:
ldr
      r3, [r7, #16] //r3 = i
      r3, r3, \#2 //r3 = r3 * 4, r.e r3 = (i * size of(int))
lsls
ldr
     r2, [r7, #12] //r2 = array
```

```
//r3 = r3 + r2, т.е r3 = (array + (i * sizeof(int))) - получили
add r3, r3, r2
адрес і-го элемента массива
     r3, [r3] //r3 = *r3, r.e r3 = array[i]
ldr
mov r1, r3 //r1 = r3, r1 = array[i], r1 - второй аргумент функции printf
movwr0, #:lower16:.LC0//во вторые 16 бит r0 записывается вторая
половина LCO ("%d")
movt r0, #:upper16:.LC0//в первые 16 бит r0 записывается первая
половина LCO ("%d"), r0 - первый аргумент функции printf
bl
      printf
                 //вызов функции printf с сохранением адреса возврата в
1r
                                                 //printf("%d", array[i]);
ldrd r3, [r7, #16] //загрузка двух 32-битных слов, r3 = i, r4 = 0(в нашем
случае)
adds r3, r3, #1
                 //r3 = r3 + 1, т.е i = i + 1, суффикс s команды adds
позволяет менять флаги
                                                                //i++
adc
     r4, r4, #0
                 //если из младшего слова 64-битного числа і есть
перенос, то прибавим его к старшему слову
strd r3, [r7, #16] //сохраняем значения из r3 (i) на стеке
.L11:
     r3, [r7, #4] //r3 = size
ldr
     r4. r3. #31
                //арифметический сдвиг вправо на 31 бит значения size,
asr
получим 0 (в нашем случае), r4 = 0, старшее 32-битное слово в і
ldrd r1, [r7, #16] //загрузка двух 32-битных слов, r1 = i, r2 = 0
cmp r1, r3
                 //сравниваем младшие 32-битные слова перменных і и
size
                 //r3 = r2 - r4 с переносом, т.е сравниваются старшие
sbcs r3, r2, r4
слова переменных size и i путем вычитания с переносом
blt
     .L12
                 //если i < size, то переходим в тело цикла
                                                           //i < size;
movs r3, #0
                 //r3 = 0
mov r0, r3
                 //r0 = r3
```

```
movwr3, #:lower16: stack chk guard //во вторые 16 бит r3 записывается
вторая половина stack chk guard (защита стека)
movt r3, #:upper16: stack chk guard //в первые 16 бит r3 записывается
первая половина stack chk guard (защита стека)
     r2, [r7, #28] //получим в r2 значение stack chk guard, которое
ldr
сохраняли в начале программы
     r3, [r3] //r3 = *r3, получим в r3 значение stack chk guard, которое
ldr
должно быть
cmp r2, r3
                 //сравним их
beg .L14
                 //если они равны, то все хорошо, можно завершать
программу
     stack chk fail//а иначе проверим стек на ошибки
.L14:
adds r7, r7, #36 //вернем зарезервированную память
                //_{\rm Sp} = r7
mov sp, r7
(a) sp needed
     {r4, r7, pc} //вернем данные со стека, которые сохранили в начале
                                                                  //}
программы, обратно в регистры
.size main, .-main//директива компилятора для подсчета размера функции
.ident "GCC: (Ubuntu/Linaro 5.4.0-6ubuntu1~16.04.9) 5.4.0 20160609"
//директива совместимости на уровне исходного кода
         .note.GNU-stack,"",%progbits //указание линовщику пометить
стек и данные, как неисполняемые
-01:
arch armv7-a
.eabi attribute 28, 1
.fpu vfpv3-d16
.eabi attribute 20, 1
.eabi attribute 21, 1
```

```
.eabi attribute 23, 3
.eabi attribute 24, 1
.eabi attribute 25, 1
.eabi attribute 26, 2
.eabi attribute 30, 1
.eabi attribute 34, 1
.eabi attribute 18, 4
     "main.c"
.file
.text
.align 2
.global
          swap
.syntax unified
.thumb
.thumb func
.type swap, %function
swap:
(a) args = 0, pretend = 0, frame = 0
\textcircled{a} frame needed = 0, uses anonymous args = 0
@ link register save eliminated.
                   //не выделяется память на стеке при входе в функцию
ldr
      r3, [r0]
                   //операции выполняются сразу на регистрах,
                                                                            без
перегона в стек
ldr
      r2, [r1]
      r2, [r0]
str
      r3, [r1]
str
bx
      lr
.size swap, .-swap
.align 2
.global
          bubble sort
```

```
.syntax unified
.thumb
.thumb func
.type bubble sort, %function
bubble sort:
(a) args = 0, pretend = 0, frame = 0
\textcircled{a} frame needed = 0, uses anonymous args = 0
(a) link register save eliminated.
subs r1, r1, #4
cmp r1, r0
bne
     .L12
bx
     lr
.L6:
ldr
     r2, [r3]
     r4, [r3, #4]
ldr
cmp r2, r4
itt
                 //используетя условное исполнение команд на основе
      gt
флагов состояния процессора(пропуск 2-х следующих команд, если r2 <=
r4 (*in iter <= *(in iter + 1)) (в системе команд THUMB сокращает длину
команд, путем исключения битов суффикса, в системе команд ARM эта
команда не имеет никакого эффекта, т.к все команды полноразмерные, т.е
суффиксы дают эффект)
strgt r4, [r3]
                 //swap не вызывается, заменен более коротким кодом,
выполняющим ту же задачу
strgt r2, [r3, #4]
adds r3, r3, #4
cmp r3, r1
bne
     .L6
.L7:
```

```
subs r1, r1, #4
cmp r0, r1
beq .L2
b .L10
.L12:
push \{r4\}
.L10:
cmp r0, r1
it
      ne
             //используется условное исполнение команд (пропуск
следующей команды, если r0 == r1 (in iter == out iter))
movne
        r3, r0
bne .L6 //если in iter != out iter, то входим в тело цикла
b .L7
.L2:
ldr r4, [sp], #4
bx lr
.size bubble_sort, .-bubble_sort
.align 2
.global
        main
.syntax unified
.thumb
.thumb func
.type main, %function
main:
\textcircled{a} args = 0, pretend = 0, frame = 8
(a) frame needed = 0, uses anonymous args = 0
                             //больше данных держится на регистрах
push {r4, r5, r6, r7, r8, lr}
sub sp, sp, #8
movwr3, #:lower16: stack chk guard
```

```
movt r3, #:upper16: stack chk guard
ldr r3, [r3]
str r3, [sp, #4]
add r1, sp, #8
movs r3, #0
     r3, [r1, #-8]! //операция с постинкрементированием
str
movwr0, #:lower16:.LC0
movt r0, #:upper16:.LC0
bl isoc99 scanf
ldr r0, [sp]
     r0, r0, #2
lsls
bl
     malloc
mov r6, r0
ldr
     r1, [sp]
cmp r1, #0
            //ecли size меньше или равен 0, то можно не пытаться
входить в цикл
ble .L14
mov r5, r0
movs r4, #0
movwr7, #:lower16:.LC0
movt r7, #:upper16:.LC0
.L15:
mov r1, r5
mov r0, r7
     __isoc99_scanf
bl
adds r4, r4, #1
ldr
     r1, [sp]
adds r5, r5, #4
cmp r1, r4
```

```
bgt .L15
.L14:
add r1, r6, r1, lsl #2
mov r0, r6
bl
     bubble sort
ldr
     r3, [sp]
cmp r3, #0
     .L16
ble
subs r6, r6, #4
movs r4, #0
movs r5, #0
movwr7, #:lower16:.LC0
movt r7, #:upper16:.LC0
mov r8, #1
.L17:
ldr r2, [r6, #4]!
mov r1, r7
mov r0, r8
     __printf_chk
bl
                        //использование
                                              защищенных
                                                                версий
стандартных библиотечных функций
adds r4, r4, #1
adc r5, r5, #0
ldr
     r2, [sp]
asrs r3, r2, #31
cmp r4, r2
sbcs r3, r5, r3
     .L17
blt
.L16:
movs r0, #0
```

```
movwr3, #:lower16: stack chk guard
movt r3, #:upper16: stack chk guard
ldr r2, [sp, #4]
ldr
     r3, [r3]
cmp r2, r3
beg .L18
bl
     stack chk fail
.L18:
add sp, sp, #8
@ sp needed
     {r4, r5, r6, r7, r8, pc}
pop
.size main, .-main
.section
         .rodata.str1.4,"aMS",%progbits,1
.align 2
.LC0:
.ascii "%d\000"
.ident "GCC: (Ubuntu/Linaro 5.4.0-6ubuntu1~16.04.9) 5.4.0 20160609"
.section
        .note.GNU-stack,"",%progbits
```

Отличия от листинга без комплексной оптимизации (-О0):

- 1. При входе в подпрограммы не создается отдельный фрейм на стеке;
- 2. Задействовано больше регистров, а операции с данными при возможности выполняются сразу на регистрах, без сохранений на стек;
- 3. Не вызываются некоторые функции, а заменяются вставкой в код более коротких реализаций, выполняющих ту же самую функциональность;
- 4. Проверяется возможность не входить в цикл и избегается вход в цикл при возможности;
- 5. Используются защищенные версии некоторых стандартных библиотечных функций;
- 6. Используются команды с условным исполнением;

7. Используются выражения с инкрементированием операндов.

-O2:

Отличия от листинга без комплексной оптимизации (-О0):

- 1. Присутсвуют все оптимизации уровня -O1;
- 2. Более агрессивный инлайнинг функций: был полностью заинлайнен bubble sort();
- 3. Если инструкции независимы, то не обязательно выполняются в логическом порядке, например:

```
      movw r0, #:lower16:.LC0

      str r6, [r1, #-8]!

      movt r0, #:upper16:.LC0

      хотя, как в О0 и О1, логичнее и привычнее:

      str r3, [r1, #-8]!
      //команда не "вклинивается" посреди двух следующих команд

      movw r0, #:lower16:.LC0

      movt r0, #:upper16:.LC0
```

-O3:

Отличия от листинга без комплексной оптимизации (-О0):

1. Присутсвуют все оптимизации уровня -О2.

-Os:

```
arch armv7-a
.eabi_attribute 28, 1
.fpu vfpv3-d16
.eabi_attribute 20, 1
.eabi_attribute 21, 1
.eabi_attribute 23, 3
.eabi_attribute 24, 1
.eabi_attribute 25, 1
.eabi_attribute 26, 2
```

```
.eabi attribute 30, 4
.eabi attribute 34, 1
.eabi attribute 18, 4
file
     "main.c"
.text
              //установка выравнивания – выравнивание на 2 байта
.align 1
.global
          swap
.syntax unified
.thumb
.thumb func
.type swap, %function
swap:
(a) args = 0, pretend = 0, frame = 0
(a) frame needed = 0, uses anonymous args = 0
@ link register save eliminated.
ldr r3, [r0]
ldr r2, [r1]
str r2, [r0]
     r3, [r1]
str
bx
     lr
.size swap, .-swap
.align 1
.global
          bubble sort
.syntax unified
.thumb
.thumb_func
.type bubble sort, %function
bubble sort:
(a) args = 0, pretend = 0, frame = 0
```

```
(a) frame needed = 0, uses anonymous args = 0
push \{r4, lr\}
.L8:
subs r1, r1, #4
cmp r1, r0
beq .L10
mov r3, r0
.L5:
ldm r3, {r2, r4}
adds r3, r3, #4
cmp r2, r4
ittgt
strgt r4, [r3, #-4]
strgt r2, [r3]
cmp r1, r3
                 //проверка условия выхода из внутреннего цикла
bne .L5
                 //после
                            полного
                                       прохода
                                                   внутреннего
                                                                   цикла,
возвращаемся обратно к началу функции bubble_sort, чтобы проверить
условие выхода из внешнего цикла
b .L8
.L10:
    {r4, pc}
pop
.size bubble_sort, .-bubble_sort
.section
        .text.startup,"ax",%progbits
.align 1
.global
         main
.syntax unified
.thumb
.thumb func
.type main, %function
```

```
main:
\textcircled{a} args = 0, pretend = 0, frame = 8
(a) frame needed = 0, uses anonymous args = 0
push {r0, r1, r4, r5, r6, r7, r8, lr}
      r1, sp, #8
add
ldr
      r5, .L19
movs r4, #0
      r0, .L19+4
ldr
      r4, [r1, #-8]!
str
ldr
      r3, [r5]
      r6, .L19+4
ldr
      r3, [sp, #4]
str
      __isoc99_scanf
bl
      r0, [sp]
ldr
      r0, r0, #2
lsls
      malloc
bl
mov r8, r0
.L12:
ldr
      r1, [sp]
cmp r4, r1
bge
      .L17
add r1, r8, r4, lsl #2
mov r0, r6
      isoc99 scanf
bl
adds r4, r4, #1
b
      .L12
.L17:
add r1, r8, r1, lsl #2
```

mov r0, r8

```
bl bubble_sort
```

.L14:

b .L14

.L18:

.L16:

```
.L20:
.align 2
.L19:
.word __stack_chk_guard
.word .LC0
.size main, .-main
.section _.rodata.str1.1,"aMS",%progbits,1
.LC0:
.ascii "%d\000"
.ident "GCC: (Ubuntu/Linaro 5.4.0-6ubuntu1~16.04.9) 5.4.0 20160609"
.section _.note.GNU-stack,"",%progbits
```

Отличия от листинга без комплексной оптимизации (-О0):

- 1. Присутствуют почти все оптимизации уровня -О2, кроме тех, которые увеличивают размер бинарника;
- 2. Изменена структура двойного цикла: избегается операции декрементирования внешнего итерирующего указателя, что уменьшает размер кода;
- 3. Установлено выравнивание на 2 байта.

-Ofast:

Отличия от листинга без комплексной оптимизации (-О0):

1. Присутсвуют все оптимизации уровня -О3;

-Og:

Отличия от листинга без комплексной оптимизации (-О0):

1. Используются почти все оптимизации уровня -O1, кроме подстановки кода функций, а так же на стеке сохраняется текущая база кадра вызывающей функции, что сохраняет возможность просмотра стека вызовов.

3. ВЫВОДЫ:

- 1. Понакомились с программной архитектурой ARM;
- 2. Проанализировали ассемблерные листинги программы для архитектуры ARM;
- 3. Сопоставили команды языка Си с машинными командами;
- 4. Продемонстрировали использование ключевых особенностей архитектуры ARM на конкретных участках ассемблерного кода;
- 5. Описали и объяснили оптимизационнные преобразования, выполненные компилятором на различных уровнях комплексной оптимизации.