

**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ**

**ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ  
ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
НОВОСИБИРСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ  
ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ**

**Факультет информационных технологий  
Кафедра параллельных вычислений**

**ОТЧЕТ**

**О ВЫПОЛНЕНИИ ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЫ**

**«ВВЕДЕНИЕ В АРХИТЕКТУРУ ARM»**

студента Бородина Артёма Максимовича 2 курса, 19205 группы  
Направление 09.03.01 – «Информатика и вычислительная техника»

Преподаватель:  
к.т.н, доцент  
А.Ю. Власенко

Новосибирск 2020

## СОДЕРЖАНИЕ

<a href="#"><u>ЦЕЛЬ</u></a> .....	3
<a href="#"><u>ЗАДАНИЕ</u></a> .....	3
<a href="#"><u>ОПИСАНИЕ РАБОТЫ</u></a> .....	4
<a href="#"><u>ЗАКЛЮЧЕНИЕ</u></a> .....	5
<a href="#"><u>Приложение 1.</u></a> <i>Листинг 1</i> .....	6
<a href="#"><u>Приложение 2.</u></a> <i>Ассемблерный код (ключ -O0)</i> .....	7
<a href="#"><u>Приложение 3.</u></a> <i>Ассемблерный код (ключ -O2)</i> .....	8

## **ЦЕЛЬ**

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

## **ЗАДАНИЕ**

### *1 вариант:*

Алгоритм вычисления числа  $\pi$  с помощью разложения в ряд (ряд Грегори-Лейбница) по формуле Лейбница  $N$  первых членов ряда.

1. Изучить основы программной архитектуры ARM.
2. Для программы на языке Си (из лабораторной работы 1) сгенерировать ассемблерные листинги для архитектуры ARM, используя различные уровни комплексной оптимизации.
3. Проанализировать полученные листинги
4. Составить отчет по лабораторной работе.

## ОПИСАНИЕ РАБОТЫ

1. Изучены основы архитектуры ARM, группы регистров, доступные программисту, сопроцессор и векторные расширения.
2. Были сделаны 3 листинга: код программы, вычисляющей число  $\pi$ , код программы на ассемблере, скомпилированной с ключом -O0 и код программы на ассемблере, скомпилированной с ключом -O2.
3. Для просмотра кода программы на ассемблере был использован ресурс [godbolt.org](https://godbolt.org). Компиляция проводилась для ARM64. (Листинги можно посмотреть по ссылке: <https://godbolt.org/z/9nz6Y6>)
4. При сравнении двух листингов на ассемблере становится заметно, что программа, скомпилированная с ключом -O2, требует гораздо меньше памяти для переменных и делает расчеты более эффективно (например, использует регистры для более быстрого доступа к данным или избегает хранения ненужных значений в случае с clock), по сравнению с программой, скомпилированной с ключом -O0. Так же компилятор с ключом -O2 добавил проверку на 0 в функции **LeibnizFormula(int)**, что позволило избежать заход в цикл для расчета числа  $\pi$ , т.к. после инициализации переменных цикл пришлось бы сразу завершать.

## **ЗАКЛЮЧЕНИЕ**

После изучения архитектуры ARM, были рассмотрены программы на ассемблере, скомпилированные с ключами -O0 и -O2, и проведено последующее сравнение для поиска различий разных уровней оптимизации.

## Приложение 1. Код программы

```
#include <cmath>
#include <cstdlib>
#include <ctime>

long double LeibnizFormula(int n) {
    long double pi = 0;
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        long double appendix = 1 / (long double) (2 * i + 1);
        pi += appendix * pow(-1, i);
    }
    pi *= 4;
    return pi;
}

int main() {
    int N = 1000000;
    long double startTime = clock();
    long double pi = LeibnizFormula(N);
    long double endTime = clock();
    long double runTime = endTime - startTime;
    return 0;
}
```

## Приложение 2. Ассемблерный код (ключ -00)

```
LeibnizFormula(int):
    stp        x29, x30, [sp, -80]!    // Сохранит ь указат ели на предыдущий ст ек и sp -= 80
    mov        x29, sp                // База нового ст ека = вершина ст арого
    str        w0, [sp, 28]            // Сохранит ь n в ст ек
    stp        xzr, xzr, [sp, 64]      // Сохранит ь pi = 0 в ст ек
    str        wzr, [sp, 60]           // Сохранит ь i = 0 в ст ек

.L3:
    ldr        w1, [sp, 60]            // Загрузит ь в w1 i
    ldr        w0, [sp, 28]            // Загрузит ь в w0 n
    cmp        w1, w0                  // Сравнит ь i и n
    bge        .L2                     // Переход, если i >= n
    ldr        w0, [sp, 60]            // Загрузит ь в w0 i
    lsl        w0, w0, 1               // Сдвинут ь w0 на 1 бит влево (i *= 2)
    add        w0, w0, 1               // Добавит ь к w0 1 (i = 2 * i + 1)
    bl        __floatsitf              // Вызов подпрограммы __floatditf
    mov        v1.16b, v0.16b          // q1 = q0
    adrp        x0, .LC0               // x0 = 0x3FFF0000
    add        x0, x0, #0x12:LC0       // x0 = 0x3FF00000 (= 1) (до 12: берет первые 12 бит )
    ldr        q0, [x0]                // Загрузит ь в q0 x0
    bl        __divtf3                 // Вызов подпрограммы __divtf3 (q0 = 1 / 2 * i + 1)
    str        q0, [sp, 32]            // Сохранит ь q0 в ст ек (appendix = q0)
    ldr        w0, [sp, 60]            // Загрузит ь в w0 i
    scvtf        d0, w0                // Сменит ь тип на double-precision ((double)i)
    fmov        d1, d0                // Сохранит ь в d1(double)i
    fmov        d0, -10e+0             // d0 = -10
    bl        pow                      // Вызов подпрограммы pow (q0 = pow(-1, i))
    bl        __extenddftf2            // Вызов подпрограммы __extenddftf2
    ldr        q1, [sp, 32]            // Загрузит ь в q1 appendix
    bl        __multf3                 // Вызов подпрограммы __multf3 (q0 *= q1)
    mov        v1.16b, v0.16b          // q1 = q0
    ldr        q0, [sp, 64]            // Загрузит ь в q0 pi
    bl        __addtf3                 // Вызов подпрограммы __addtf3 (q0 += q1)
    str        q0, [sp, 64]            // Сохранит ь pi в ст ек
    ldr        w0, [sp, 60]            // Загрузит ь в w0 i
    add        w0, w0, 1               // Добавит ь к w0 1(++i)
    str        w0, [sp, 60]            // Сохранит ь i в ст ек
    b          .L3

.L2:
    adrp        x0, .LC1               // x0 = 0x40100000
    add        x0, x0, #0x12:LC1       // x0 = 0x40100000 (= 4)
    ldr        q1, [x0]                // Загрузит ь в q1 x0
    ldr        q0, [sp, 64]            // Загрузит ь в q0 pi
    bl        __multf3                 // Вызов подпрограммы __multf3 (q0 *= q1)
    str        q0, [sp, 64]            // Сохранит ь в ст ек pi
    ldr        q0, [sp, 64]            // Загрузит ь в q0 pi
    ldp        x29, x30, [sp], 80      // Восст ановит ь указат ели на предыдущий ст ек
    ret                                // Возврат из подпрограммы

main:
    stp        x29, x30, [sp, -96]!    // Сохранит ь указат ели на предыдущий ст ек и sp -= 96
    mov        x29, sp                // База нового ст ека = вершина ст арого
    mov        w0, #16960              // w0 = 16960 (0x00004240)
    movk        w0, #0xf, lsl #16      // w0 = 0x00004240 + 0xf0000 = 0x000f4240 (N = 1000000)
    str        w0, [sp, 92]            // Сохранит ь N в ст ек
    bl        clock                    // Вызов подпрограммы clock
    bl        __floatditf              // Вызов подпрограммы __floatditf
    str        q0, [sp, 64]            // Сохранит ь startTime в ст ек
    ldr        w0, [sp, 92]            // Загрузит ь из памят и N
    bl        LeibnizFormula(int)      // Вызов подпрограммы LeibnizFormula
    str        q0, [sp, 48]            // Сохранит ь pi в ст ек
    bl        clock                    // Вызов подпрограммы clock
    bl        __floatditf              // Вызов подпрограммы __floatditf
    str        q0, [sp, 32]            // Сохранит ь endTime в ст ек
    ldr        q1, [sp, 64]            // Загрузит ь в q1 startTime
    ldr        q0, [sp, 32]            // Загрузит ь в q0 endTime
    bl        __subtf3                 // Вызов подпрограммы __subtf3 (вычит ание)
    str        q0, [sp, 16]            // Сохранит ь runTime = endTime - startTime в ст ек
    mov        w0, 0                  // return 0
    ldp        x29, x30, [sp], 96      // Восст ановит ь указат ели на предыдущий ст ек
    ret                                // Возврат из подпрограммы

.LC0:
    .word      1073676288              // 0x3FFF0000

.LC1:
    .word      1073807360              // 0x40100000
```

## Приложение 3. Ассемблерный код (ключ -O2)

```

LeibnizFormula(int):
    cmp     w0, 0                // Сравнить w0 с 0 (N == 0)
    ble     .L4                 // Переход, если N = 0
    movi    v2.2d, #0           // Записать в регистр q2 0 (.2d = 2Dword = Qword) (long double pi = 0)
    stp     x29, x30, [sp, -80]! // Сохранить указатели на предыдущий стек и sp -= 80
    mov     x29, sp             // База нового стека = вершина старого
    str     x21, [sp, 32]       // Сохранить x21 в стек
    mov     w21, w0             // w21 = w0 (n)
    stp     x19, x20, [sp, 16]  // Сохранить x19, x20 в стек
    mov     w20, 1              // w20 = 1
    mov     w19, 0              // w19 = 0 (i)
    str     d8, [sp, 40]       // Сохранить d8 в стек

.L3:
    scvtf   d1, w19             // Сменить тип на double-precision ((double)i)
    fmov    d0, -10e+0          // d0 = -10
    str     q2, [sp, 64]       // Сохранить q2 в стек pi
    add     w19, w19, 1         // w19 += 1 (i++)
    bl      pow                 // Вызов подпрограммы pow (q0 = pow(-1, i))
    fmov    d8, d0              // d8 = d0
    mov     w0, w20             // w0 = w20
    add     w20, w20, 2         // w20 += 2
    bl      __floatsitf         // Вызов подпрограммы __floatditf
    mov     v1.16b, v0.16b      // q1 = 0 (сохранить pow(-1, i))
    adrp    x0, .LC0            // x0 = 0x3FFF0000
    add     x0, x0, :lo12:LC0    // x0 = 0x3FFF0000 (= 1) (:lo12: берет первые 12 бит)
    ldr     q0, [x0]           // Загрузить в q0 x0
    bl      __divtf3            // Вызов подпрограммы __divtf3 (q0 = 1 / 2 * i + 1)
    str     q0, [sp, 48]       // Сохранить appendix в стек (appendix = q0)
    fmov    d0, d8              // d0 = d8
    bl      __extenddftf2       // Вызов подпрограммы __extenddftf2
    mov     v1.16b, v0.16b      // q1 = q0
    ldr     q4, [sp, 48]       // Загрузить в q4 appendix
    mov     v0.16b, v4.16b      // q0 = q4
    bl      __multf3            // Вызов подпрограммы __multf3 (appendix * pow(-1, i))
    ldr     q2, [sp, 64]       // Загрузить в q2 pi
    mov     v1.16b, v0.16b      // q1 = q0
    mov     v0.16b, v2.16b      // q0 = q2
    bl      __addtf3            // Вызов подпрограммы __addtf3 (q0 += q1)
    cmp     w21, w19            // Сравнить w21 и w19 (i == n)
    mov     v2.16b, v0.16b      // q2 = q0 (сохранить pi)
    bne     .L3                 // Переход, если не равны
    adrp    x0, .LC1            // x0 = 0x40010000
    add     x0, x0, :lo12:LC1    // x0 = 0x40010000 (= 4)
    ldr     q1, [x0]           // Загрузить в q1 x0
    bl      __multf3            // Вызов подпрограммы __multf3 (q0 *= q1) (pi *= 4)
    ldp     x19, x20, [sp, 16]  // Восстанавливает значения x19 и x20
    ldr     x21, [sp, 32]       // Восстанавливает значение x21
    ldr     d8, [sp, 40]       // Восстанавливает значение d8
    ldp     x29, x30, [sp], 80  // Восстанавливает указатели на предыдущий стек
    ret                                           // Возврат из подпрограммы

.L4:
    movi    v0.2d, #0           // Записать в регистр v0 0
    ret                                           // Возврат из подпрограммы

main:
    stp     x29, x30, [sp, -16]! // Сохранить указатели на предыдущий стек и sp -= 16
    mov     x29, sp             // База нового стека = вершина старого
    bl      clock                // Вызов подпрограммы clock
    mov     w0, 16960            // w0 = 16960 (0x00004240)
    movk    w0, 0xf, lsl 16      // w0 = 0x00004240 + 0xF0000 = 0x000F4240 (N = 1000000)
    bl      LeibnizFormula(int) // Вызов подпрограммы LeibnizFormula
    bl      clock                // Вызов подпрограммы clock
    mov     w0, 0               // return 0
    ldp     x29, x30, [sp], 16  // Восстанавливает указатели на предыдущий стек
    ret                                           // Возврат из подпрограммы

.LC0:
.word     1073676288            // 0x3FFF0000

.LC1:
.word     1073807360            // 0x40010000

```