

**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 x86/x86-64»

Студентки 2 курса, 24202 группы

Корсун Дарья Андреевны

Направление 09.03.01 – «Информатика и вычислительная техника»

**Преподаватель:
Кандидат технических наук
В.А.Перепёлкин**

Новосибирск 2025

СОДЕРЖАНИЕ

ЦЕЛЬ	4
ЗАДАНИЕ	4
ОПИСАНИЕ РАБОТЫ	5
ЗАКЛЮЧЕНИЕ	11

ЦЕЛЬ

1. Знакомство с программной архитектурой x86/x86-64.
2. Анализ ассемблерного листинга программы для архитектуры x86/x86-64.

ЗАДАНИЕ

1. Изучить программную архитектуру x86/x86-64.
2. Для программы на языке Си (из лабораторной работы 1) сгенерировать ассемблерные листинги для архитектуры x86 и архитектуры x86-64, используя различные уровни комплексной оптимизации.
3. Проанализировать полученные листинги.
4. Составить отчет по лабораторной работе.

ОПИСАНИЕ РАБОТЫ

Для анализ ассемблерного листинга программы для архитектуры x86/x86-64 выбрана программа, реализующая подсчет значения синуса через разложение в ряд Тейлора. Ниже представлена программа, реализующая вычисления функции $\sin x$ с помощью разложения в степенной ряд по первым N членам этого ряда:

$$\sin x = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n-1} x^{2n-1}}{(2n-1)!} = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} + \dots + \frac{(-1)^{n-1}}{(2n-1)!} x^{2n-1} + \dots$$

Область сходимости ряда: $-\infty \leq x \leq \infty$

Код программы

Проанализируем полученные на ассемблере код:

```
#include <math.h>
#include <stdio.h>

double CalculateSin(double x, long N) {
    double term = x;
    double result = x;
    for (long n = 2; n <= N; ++n) {
        term *= -(x * x) / ((2 * n - 1) * (2 * n - 2));
        result += term;
    }
    return result;
}
```

lab3_o0_x86-64.o: file format mach-o 64-bit x86-64

Disassembly of section __TEXT,__text:

```
0000000000000000 <_CalculateSin>:
 0: 55                      pushq %rbp           // Сохраняем указатель на
начало стека
 1: 48 89 e5                movq %rsp, %rbp   // Устанавливаем новый
базовый указатель
 4: f2 0f 11 45 f8          movsd %xmm0, -0x8(%rbp) // Сохраняем x в стек
 9: 48 89 7d f0              movq %rdi, -0x10(%rbp) // Сохраняем N в стек
 d: f2 0f 10 45 f8          movsd -0x8(%rbp), %xmm0 // x в xmm0
12: f2 0f 11 45 e8          movsd %xmm0, -0x18(%rbp) // term = x
17: f2 0f 10 45 f8          movsd -0x8(%rbp), %xmm0 // x в xmm0
1c: f2 0f 11 45 e0          movsd %xmm0, -0x20(%rbp) // result = x
21: 48 c7 45 d8 02 00 00 00  movq $0x2, -0x28(%rbp) // n = 2
29: 48 8b 45 d8              movq -0x28(%rbp), %rax // n в rax
2d: 48 3b 45 f0              cmpq -0x10(%rbp), %rax // Сравниваем n и N
31: 7f 6b                  jg 0x9e <_CalculateSin+0x9e> // n > N exit
33: f2 0f 10 45 f8          movsd -0x8(%rbp), %xmm0 // x
38: f2 0f 59 45 f8          mulsd -0x8(%rbp), %xmm0 // x*x
3d: 66 48 0f 7e c0          movq %xmm0, %rax // rax = x*x
42: 48 b9 00 00 00 00 00 80  movabsq $-0x8000000000000000, %rcx // маска для смены
знака
4c: 48 31 c8                xorq %rcx, %rax // x*x -> -(x*x)
4f: 66 48 0f 6e c0          movq %rax, %xmm0 // xmm0 = -(x*x)
54: 48 8b 45 d8              movq -0x28(%rbp), %rax // n в rax
58: 48 d1 e0                shlq %rax // n*2
5b: 48 83 e8 01              subq $0x1, %rax // 2*n - 1
5f: 48 8b 4d d8              movq -0x28(%rbp), %rcx // n в rax
63: 48 d1 e1                shlq %rcx // n*2
```

```

66: 48 83 e9 02          subq $0x2, %rcx           // 2*n - 2
6a: 48 0f af c1          imulq%rcx, %rax        // (2*n-1)*(2*n-2)
6e: f2 48 0f 2a c8          cvtsi2sd %rax, %xmm1   // Конвертируем в double
73: f2 0f 5e c1          divsd%xmm1, %xmm0      // -(x*x)/((2*n-1)*(2*n-2))
77: f2 0f 59 45 e8          mulsd-0x18(%rbp), %xmm0 // term *= xmm0
7c: f2 0f 11 45 e8          movsd%xmm0, -0x18(%rbp) // Сохраняем term
81: f2 0f 10 45 e8          movsd-0x18(%rbp), %xmm0 // xmm0 = term
86: f2 0f 58 45 e0          addsd-0x20(%rbp), %xmm0 // result += term
8b: f2 0f 11 45 e0          movsd%xmm0, -0x20(%rbp) // Сохраняем result
90: 48 8b 45 d8          movq -0x28(%rbp), %rax // Загружаем n
94: 48 83 c0 01          addq $0x1, %rax        // n++
98: 48 89 45 d8          movq %rax, -0x28(%rbp) // Сохраняем n
9c: eb 8b                jmp 0x29 <_CalculateSin+0x29> // Возврат к началу цикла
9e: f2 0f 10 45 e0          movsd-0x20(%rbp), %xmm0 // Загружаем результат
a3: 5d                  popq %rbp           // Восстанавливаем указатель
a4: c3                  retq               // Возврат результата

```

После применения флага оптимизации можно заметить, что программа перестала обращаться к стеку, а стала использовать регистры для более быстрой работы, также цикл был развернут по четности/нечетности и соответственно кол-во итераций уменьшилось в два раза, так как за одну итерацию счетчик инкрементируется на 2, что уменьшает кол-во проверок

lab3_o3_x86-64.o: file format mach-o 64-bit x86-64

Disassembly of section __TEXT,__text:

```

0000000000000000 <_CalculateSin>:
    0: 48 83 ff 02          cmpq $0x2, %rdi           // ? N >= 2
    4: 0f 8c bd 00 00 00      jl 0xc7 <_CalculateSin+0xc7> // Если N < 2 -> return x
    a: 55                  pushq%rbp            // Сохраняем указ.
    b: 48 89 e5             movq %rsp, %rbp        // Устанавливаем указатель
    e: 66 0f 28 0d ba 00 00 00  movapd 0xba(%rip), %xmm1 // Маска для смены
знако
    16: 66 0f 57 c8          xorpd%xmm0, %xmm1      // -x
    1a: f2 0f 59 c8          mulsd%xmm0, %xmm1      // xmm1 = -x*x
    1e: 48 8d 4f ff          leaq -0x1(%rdi), %rcx     // rcx = N-1
    22: 48 83 ff 02          cmpq $0x2, %rdi           // Проверяем N=2
    26: 75 13                jne 0x3b <_CalculateSin+0x3b> // Если не N=2
    28: b8 04 00 00 00 00      movl $0x4, %eax         // Начинаем с n=4
(оптимизация)
    2d: 66 0f 28 d0          movapd %xmm0, %xmm2      // term = x
    31: f6 c1 01             testb$0x1, %cl        // Четность итераций
    34: 75 70                jne 0xa6 <_CalculateSin+0xa6> // Если нечетное
обрабатываем последнюю итерацию
    36: e9 8b 00 00 00 00      jmp 0xc6 <_CalculateSin+0xc6> // иначе завершение
    3b: 48 89 ca             movq %rcx, %rdx        // rdx = количество итераций
    3e: 48 83 e2 fe          andq $-0x2, %rdx       // Округляем вниз до четного
числа
    42: b8 05 00 00 00 00      movl $0x5, %eax         // Начинаем с n=5
    47: 66 0f 28 d0          movapd %xmm0, %xmm2      // Сохраняем term = x
    4b: 0f 1f 44 00 00 00      nopl (%rax,%rax)
    50: 48 8d 70 fe          leaq -0x2(%rax), %rsi     // rsi = n-2
    54: 48 8d 78 fd          leaq -0x3(%rax), %rdi     // rdi = n-3
    58: 48 0f af f7          imulq %rdi, %rsi        // (n-2)*(n-3)
    5c: 0f 57 db              xorps %xmm3, %xmm3      // Обнуляем xmm3
    5f: f2 48 0f 2a de          cvtsi2sd %rsi, %xmm3   // Конвертируем в double
    64: 66 0f 28 e1          movapd %xmm1, %xmm4      // Копируем -(x*x)
    68: f2 0f 5e e3          divsd%xmm3, %xmm4      // -(x*x)/((n-2)*(n-3))
    6c: f2 0f 59 e2          mulsd%xmm2, %xmm4      // term *= результат пред

```

```

70: f2 0f 58 c4           addsd %xmm4, %xmm0      // result += term
74: 48 8d 70 ff           leaq -0x1(%rax), %rsi   // rsi = n-1
78: 48 0f af f0           imulq %rax, %rsi       // n*(n-1)
7c: 0f 57 db              xorps %xmm3, %xmm3      // xmm3 = 0
7f: f2 48 0f 2a de       cvtsi2sd %rsi, %xmm3    // Конвертируем в double
84: 66 0f 28 d1           movapd %xmm1, %xmm2    // Копируем -(x*x)
88: f2 0f 5e d3           divsd %xmm3, %xmm2      // -(x*x)/(n*(n-1))
8c: f2 0f 59 d4           mulsd %xmm4, %xmm2      // term *= результат
90: f2 0f 58 c2           addsd %xmm2, %xmm0      // result += term
94: 48 83 c0 04           addq $0x4, %rax        // n += 4
98: 48 83 c2 fe           addq $-0x2, %rdx       // N=N-2
9c: 75 b2                 jne 0x50 <_CalculateSin+0x50> // Продолжаем цикл
9e: 48 ff c8              decq %rax          // n=n-1
a1: f6 c1 01              testb $0x1, %cl      // Проверяем нечетную
                            итерацию
a4: 74 20                 je 0xc6 <_CalculateSin+0xc6> // Если четное, завершаем
a6: 48 8d 48 ff           leaq -0x1(%rax), %rcx   // Обработка последней
                            нечетной итерации
aa: 48 83 c0 fe           addq $-0x2, %rax        // rax = n-2
ae: 48 0f af c1           imulq %rcx, %rax.      // rax = rax*(n-1)
b2: 0f 57 db              xorps %xmm3, %xmm3.     // обнуление
b5: f2 48 0f 2a d8       cvtsi2sd %rax, %xmm3.    // Конвертируем в double
ba: f2 0f 5e cb           divsd %xmm3, %xmm1      // xmm1 =-(x*x)/((n-2)*(n-1))
be: f2 0f 59 d1           mulsd %xmm1, %xmm2      // term = term * xm1
c2: f2 0f 58 c2           addsd %xmm2, %xmm0      // result +=term
c6: 5d                   popq %rbp          // Восстанавливаем указатель
c7: c3                   retq             // Возврат результата

```

Теперь оценим листинги для 32 битной архитектуры.

lab3_o0_x86.o: file format mach-o 32-bit i386

Disassembly of section __TEXT,__text:

```

00000000 <_CalculateSin>:
0: 55                   pushl %ebp          // Сохраняем указатель
1: 89 e5                movl %esp, %ebp    // Устанавливаем новый
указатель
3: 83 ec 28              subl $0x28, %esp // Выделяем 40 байт в стеке
для локальных переменных
6: e8 00 00 00 00         calll 0xb <_CalculateSin+0xb> // Вызов следующей инструкции
b: 58                   popl %eax          // адрес данных
c: 89 45 dc              movl %eax, -0x24(%ebp) // Сохраняем адрес для
доступа к данным
f: 8b 45 10              movl 0x10(%ebp), %eax // eax = N
12: f2 0f 10 45 08        movsd 0x8(%ebp), %xmm0 // xmm0 = x
17: f2 0f 10 45 08        movsd 0x8(%ebp), %xmm0 // xmm0 = x
1c: f2 0f 11 45 f8        movsd %xmm0, -0x8(%ebp) // term = x
21: f2 0f 10 45 08        movsd 0x8(%ebp), %xmm0 // Снова загружаем x
26: f2 0f 11 45 f0        movsd %xmm0, -0x10(%ebp) // Сохраняем x в result
2b: c7 45 ec 02 00 00 00  movl $0x2, -0x14(%ebp) // Инициализируем n = 2
32: 8b 45 ec              movl -0x14(%ebp), %eax // Загружаем n в eax
35: 3b 45 10              cmpl 0x10(%ebp), %eax // Сравниваем n с N
38: 7f 56                jg 0x90 <_CalculateSin+0x90> // Если n > N, выходим из
цикла
3a: 8b 45 dc              movl -0x24(%ebp), %eax // Загружаем сохраненный
адрес для доступа к данным
3d: f2 0f 10 45 08        movsd 0x8(%ebp), %xmm0 // Загружаем x
42: f2 0f 59 c0           mulsd %xmm0, %xmm0    // Вычисляем x*x

```

```

46: 0f 28 88 a5 00 00 00      movaps    0xa5(%eax), %xmm1      // Загружаем маску для
смены знака [0x800000...]
4d: 66 0f ef c1              pxor     %xmm1, %xmm0          // Меняем знак: xmm0 = -(x*x)
51: 8b 45 ec                movl    -0x14(%ebp), %eax      // Загружаем n
54: d1 e0                   shll    %eax                  // n*2 (2*n)
56: 83 e8 01                subl    $0x1, %eax            // 2*n - 1
59: 8b 4d ec                movl    -0x14(%ebp), %ecx      // Снова загружаем n
5c: d1 e1                   shll    %ecx                  // n*2 (2*n)
5e: 83 e9 02                subl    $0x2, %ecx            // 2*n - 2
61: 0f af c1                imull   %ecx, %eax           // (2*n-1) * (2*n-2)
64: f2 0f 2a c8              cvtsi2sd %eax, %xmm1       // Конвертируем double
68: f2 0f 5e c1              divsd  %xmm1, %xmm0          // -(x*x) / ((2*n-1)*(2*n-2))
6c: f2 0f 59 45 f8          mulsd  -0x8(%ebp), %xmm0       // term *= результат
71: f2 0f 11 45 f8          movsd  %xmm0, -0x8(%ebp)      // Сохраняем term
76: f2 0f 10 45 f8          movsd  -0x8(%ebp), %xmm0      // Загружаем term
7b: f2 0f 58 45 f0          addsd  -0x10(%ebp), %xmm0      // result += term
80: f2 0f 11 45 f0          movsd  %xmm0, -0x10(%ebp)      // Сохраняем result
85: 8b 45 ec                movl    -0x14(%ebp), %eax      // Загружаем n
88: 83 c0 01                addl    $0x1, %eax            // n++
8b: 89 45 ec                movl    %eax, -0x14(%ebp)      // Сохраняем n
8e: eb a2                   jmp    0x32 <_CalculateSin+0x32> // Возврат к началу цикла
90: f2 0f 10 45 f0          movsd  -0x10(%ebp), %xmm0      // Загружаем result
95: f2 0f 11 45 e0          movsd  %xmm0, -0x20(%ebp)      // Сохраняем во временную
 переменную
9a: dd 45 e0                fldl   -0x20(%ebp)          // Загружаем результат в
регистр FPU
9d: 83 c4 28                addl   $0x28, %esp          // Освобождаем стек
a0: 5d                      popl   %ebp                  // Восстанавливаем базовый
указатель
a1: c3                      retl                           // Возврат из функции

```

Аналогично для уровня оптимизации -O3. Также как и в архитектуре x86-64 оптимизация достигнута за счет разворачивания цикла и работой с регистрами, вместо обращения к памяти.
lab3_o3_x86.o: file format mach-o 32-bit i386

Disassembly of section __TEXT,__text:

```

00000000 <_CalculateSin>:
0: 55                      pushl %ebp
1: 89 e5                   movl %esp, %ebp
3: 57                      pushl %edi
4: 56                      pushl %esi
5: 83 ec 08                subl $0x8, %esp
8: 8b 45 10                movl 0x10(%ebp), %eax
b: f2 0f 10 45 08          movsd -0x8(%ebp), %xmm0
10: 83 f8 02               cmpl $0x2, %eax
13: 0f 8c ae 00 00 00      jl 0xc7 <_CalculateSin+0xc7>
19: e8 00 00 00 00          calll 0x1e <_CalculateSin+0x1e>
1e: 59                      popl %ecx
1f: 66 0f 28 89 c2 00 00 00  movapd 0xc2(%ecx), %xmm1
27: 66 0f 57 c8              xorpd %xmm0, %xmm1
2b: f2 0f 59 c8              mulsd %xmm0, %xmm1
2f: 8d 48 ff                leal -0x1(%eax), %ecx
32: 83 f8 02               cmpl $0x2, %eax
35: 75 13                   jne 0x4a <_CalculateSin+0x4a>
37: b8 04 00 00 00          movl $0x4, %eax

```

```

3c: 66 0f 28 d0    movapd    %xmm0, %xmm2
40: f6 c1 01    testb $0x1, %cl
43: 75 66    jne 0xab <_CalculateSin+0xab>
45: e9 7d 00 00 00    jmp 0xc7 <_CalculateSin+0xc7>
4a: 89 ca    movl %ecx, %edx
4c: 83 e2 fe    andl $-0x2, %edx
4f: b8 05 00 00 00    movl $0x5, %eax
54: 66 0f 28 d0    movapd    %xmm0, %xmm2
58: 0f 1f 84 00 00 00 00 00    nopl (%eax,%eax)
60: 8d 70 fe    leal -0x2(%eax), %esi
63: 8d 78 fd    leal -0x3(%eax), %edi
66: 0f af f7    imull%edi, %esi
69: 0f 57 db    xorps%xmm3, %xmm3
6c: f2 0f 2a de    cvtsi2sd %esi, %xmm3
70: 66 0f 28 e1    movapd    %xmm1, %xmm4
74: f2 0f 5e e3    divsd%xmm3, %xmm4
78: f2 0f 59 e2    mulsd%xmm2, %xmm4
7c: f2 0f 58 c4    addsd%xmm4, %xmm0
80: 8d 70 ff    leal -0x1(%eax), %esi
83: 0f af f0    imull%eax, %esi
86: 0f 57 db    xorps%xmm3, %xmm3
89: f2 0f 2a de    cvtsi2sd %esi, %xmm3
8d: 66 0f 28 d1    movapd    %xmm1, %xmm2
91: f2 0f 5e d3    divsd%xmm3, %xmm2
95: f2 0f 59 d4    mulsd%xmm4, %xmm2
99: f2 0f 58 c2    addsd%xmm2, %xmm0
9d: 83 c0 04    addl $0x4, %eax
a0: 83 c2 fe    addl $-0x2, %edx
a3: 75 bb    jne 0x60 <_CalculateSin+0x60>
a5: 48    decl %eax
a6: f6 c1 01    testb $0x1, %cl
a9: 74 1c    je 0xc7 <_CalculateSin+0xc7>
ab: 8d 48 ff    leal -0x1(%eax), %ecx
ae: 83 c0 fe    addl $-0x2, %eax
b1: 0f af c1    imull%ecx, %eax
b4: 0f 57 db    xorps%xmm3, %xmm3
b7: f2 0f 2a d8    cvtsi2sd %eax, %xmm3
bb: f2 0f 5e cb    divsd%xmm3, %xmm1
bf: f2 0f 59 d1    mulsd%xmm1, %xmm2
c3: f2 0f 58 c2    addsd%xmm2, %xmm0
c7: f2 0f 11 45 f0    movsd%xmm0, -0x10(%ebp)
cc: dd 45 f0    fldl -0x10(%ebp)
cf: 83 c4 08    addl $0x8, %esp
d2: 5e    popl %esi
d3: 5f    popl %edi
d4: 5d    popl %ebp
d5: c3    retl

```

Различия между предложенными архитектурами:

- 1) Кол-во регистров и их размерность (64 битные регистры начинающиеся на r) (32 битные регистры начинающиеся на e). Также в архитектуре x86-64 количество регистров общего назначения = 16, в то время как в x86 их 8)
- 2) Размер адресов и указателей (в x86-64 выделяется 8 байт на указатель, в x86 4 байта соответственно)

- 3) Различия в работе с числами с плавающей точкой (возврат значений в x86-64 происходит через копирование регистра, а в x86 происходит предварительное копирование в FPU)

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Был проанализирован ассемблерный листинг программы для архитектуры x86/x86-64.

Через ассемблерный листинг можно отследить изменения которые предлагают разные уровни компиляции и за счет которых как раз и происходит оптимизация кода. Как и предполагалось в предыдущей лабораторной улучшение производительности произошло за счет переноса переменных в регистры, что существенно уменьшило затраты времени на обращение к памяти. Также произошло развертывания цикла что также повысило эффективность за счет уменьшения количества лишних сравнений.

Если сравнивать предложенные архитектуры и листинги на них, можно сказать что они крайне похоже, разница состоит в отличающихся названиях, размере адресов, небольшими отличиями в работе с числами с плавающей точкой и количестве регистров (хоть в данной лабораторной это и не сказалось на результатах, в связи с маленьким количеством используемых переменных)