Отчёт по лабораторной работе №9

Дисциплина: Архитектура Компьютера

Егор Витальевич Кузьмин

Содержание

1	Цель работы	4
2	Задание	5
3	Теоретическое введение	6
4	Выполнение лабораторной работы	10
5	Выводы	27
Список литературы		28

Список иллюстраций

4.1	файла
4.2	Создание и запуск исполняемого файла
4.3	Редактирование файла
4.4	Создание и запуск исполняемого файла
4.5	Редактирование файла
4.6	Создание исполняемого файла, отладчик gdb
4.7	Отладчик gdb
4.8	Установка метки
4.9	Работа метки
4.10	Дисассимилированный код программы с синтаксисом intel
4.11	Режим псевдографики
	Режим псевдографики
	Проверка точек остановки
	Редактирование файла
4.15	Создание и запуск исполняемого файла
	Изменение значений регистров и переменных
	Изменение значений регистров и переменных
	Содержимое регистров
4.19	Содержимое переменной, изменение в ней символов
	Содержимое переменной, изменение в ней символов
4.21	Значения регистра edx
	Изменение значений регистра
	Копирование файла, создание исполняемого файла
	Загрузка файла в отладчик
	Установка точки останова, запуск программы
	Просмотр позиций стека
	Копирование, редактирование файла
	Создание и запуск исполняемого файла
	Редактирование файла
	Создание и запуск исполяемого файла

1 Цель работы

Целью данной работы является приобретение практического опыта в написании программ с использованием подпрограмм, а также знакомство с методами отладки при помощи gdb и его основными возможностями.

2 Задание

- 1. Реализация подпрограмм в NASM.
- 2. Отладка программ при помощи gdb.
- 3. Выполнение заданий для самостоятельной работы

3 Теоретическое введение

Отладка — это процесс поиска и исправления ошибок в программе. В общем случае егоможно разделить на четыре этапа:

- обнаружение ошибки;
- поиск её местонахождения;
- определение причины ошибки;
- исправление ошибки.

Можно выделить следующие типы ошибок:

- синтаксические ошибки обнаруживаются во время трансляции исходного кода и вызваны нарушением ожидаемой формы или структуры языка;
- семантические ошибки являются логическими и приводят к тому, что программа запускается, отрабатывает, но не даёт желаемого результата;
- ошибки в процессе выполнения не обнаруживаются при трансляции и вызывают прерывание выполнения программы (например, это ошибки, связанные с переполнением или делением на ноль).

Второй этап — поиск местонахождения ошибки. Некоторые ошибки обнаружить довольно трудно. Лучший способ найти место в программе, где находится ошибка, это разбить программу на части и произвести их отладку отдельно друг от друга.

Третий этап — выяснение причины ошибки. После определения местонахождения ошибки обычно проще определить причину неправильной работы программы.

Последний этап — исправление ошибки. После этого при повторном запуске

программы, может обнаружиться следующая ошибка, и процесс отладки начнётся заново.

Наиболее часто применяют следующие методы отладки:

- создание точек контроля значений на входе и выходе участка программы (например, вывод промежуточных значений на экран так называемые диагностические сообщения);
 - использование специальных программ-отладчиков.

Отладчики позволяют управлять ходом выполнения программы, контролировать и изменять данные. Это помогает быстрее найти место ошибки в программе и ускорить её исправление. Наиболее популярные способы работы с отладчиком — это использование точек останова и выполнение программы по шагам. Пошаговое выполнение — это выполнение программы с остановкой после каждой строчки, чтобы программист мог проверить значения переменных и выполнить другие действия. Точки останова — это специально отмеченные места в программе, в которых программа-отладчик приостанавливает выполнение программы и ждёт команд. Наиболее популярные виды точек останова:

- Breakpoint точка останова (остановка происходит, когда выполнение доходит до определённой строки, адреса или процедуры, отмеченной программистом);
- Watchpoint точка просмотра (выполнение программы приостанавливается, если программа обратилась к определённой переменной: либо считала её значение, либо изменила его).

Точки останова устанавливаются в отладчике на время сеанса работы с кодом программы, т.е. они сохраняются до выхода из программы-отладчика или до смены отлаживаемой программы. GDB (GNU Debugger — отладчик проекта GNU) [1] работает на многих UNIX-подобных системах и умеет производить отладку многих языков программирования. GDB предлагает обширные средства для слежения и контроля за выполнением компьютерных программ. Отладчик не содержит собственного графического пользовательского интерфейса и использует

стандартный текстовый интерфейс консоли. Однако для GDB существует несколько сторонних графических надстроек, а кроме того, некоторые интегрированные среды разработки используют его в качестве базовой подсистемы отладки. Отладчик GDB (как и любой другой отладчик) позволяет увидеть, что происходит «внутри» программы в момент её выполнения или что делает программа в момент сбоя. GDB может выполнять следующие действия:

- начать выполнение программы, задав всё, что может повлиять на её поведение;
 - остановить программу при указанных условиях;
 - исследовать, что случилось, когда программа остановилась;
- изменить программу так, чтобы можно было поэкспериментировать с устранением эффектов одной ошибки и продолжить выявление других.

После запуска gdb выводит текстовое сообщение — так называемое «nice GDB logo». В следующей строке появляется приглашение (gdb) для ввода команд. Далее приведён список некоторых команд GDB. Команда run (сокращённо r) запускает отлаживаемую программу в оболочке GDB. Если точки останова были заданы, то отладчик останавливается на соответствующей команде и выдаёт номер точки останова, адрес и дополнительную информацию — текущую строку, имя процедуры, и др. Команда kill (сокращённо k) прекращает отладку программы, после чего следует вопрос о прекращении процесса отладки. Если в ответ введено у (то есть «да»), отладка программы прекращается. Командой run её можно начать заново, при этом все точки останова (breakpoints), точки просмотра (watchpoints) и точки отлова (catchpoints) сохраняются. Для выхода из отладчика используется команда quit (или сокращённо q). Если есть файл с исходным текстом программы, а в исполняемый файл включена информация о номерах строк исходного кода, то программу можно отлаживать, работая в отладчике непосредственно с её исходным текстом. Чтобы программу можно было отлаживать на уровне строк исходного кода, она должна быть откомпилирована с ключом -g. Установить точку останова можно командой break (кратко b). Типичный аргумент этой команды — место установки. Его можно задать как имя метки или как адрес. Чтобы не было путаницы с номерами, перед адресом ставится «звёздочка». Для продолжения остановленной программы используется команда continue (c) (gdb). Выполнение программы будет происходить до следующей точки останова. В качестве аргумента может использоваться целое число ⊠, которое указывает отладчику проигнорировать 🗵 – 1 точку останова (выполнение остановится на **⊠**-й точке). Команда stepi (кратко sI) позволяет выполнять программу по шагам, т.е. данная команда выполняет ровно одну инструкцию. Как уже упоминалось, отладчик может показывать содержимое ячеек памяти и регистров, а при необходимости позволяет вручную изменять значения регистров и переменных. Посмотреть содержимое регистров можно с помощью команды info registers (или і r). Подпрограмма — это, как правило, функционально законченный участок кода, который можно многократно вызывать из разных мест программы. В отличие от простых переходов из подпрограмм существует возврат на команду, следующую за вызовом. Если в программе встречается одинаковый участок кода, его можно оформить в виде подпрограммы, а во всех нужных местах поставить её вызов. При этом подпрограмма будет содержаться в коде в одном экземпляре, что позволит уменьшить размер кода всей программы. Для вызова подпрограммы из основной программы используется инструкция call, которая заносит адрес следующей инструкции в стек и загружает в регистр еір адрес соответствующей подпрограммы, осуществляя таким образом переход. Затем начинается выполнение подпрограммы, которая, в свою очередь, также может содержать подпрограммы. Подпрограмма завершается инструкцией ret, которая извлекает из стека адрес, занесённый туда соответствующей инструкцией call, и заносит его в еір. После этого выполнение основной программы возобновится с инструкции, следующей за инструкцией call.

4 Выполнение лабораторной работы

4.1) Реализация подпрограмм в NASM.

С помощью утилиты mkdir создаю директорию lab09 для выполнения соответствующей лабораторной работы. Перехожу в созданный каталог с помощью утилиты cd. С помощью touch создаю файл lab09-1.asm. Копирую в текущий каталог файл in_out.asm с помощью утилиты cp, ибо он будет использоваться в дальнейшем. Открываю созданный файл lab09-1.asm, вставляю в него следующую программу: (рис. 4.1).

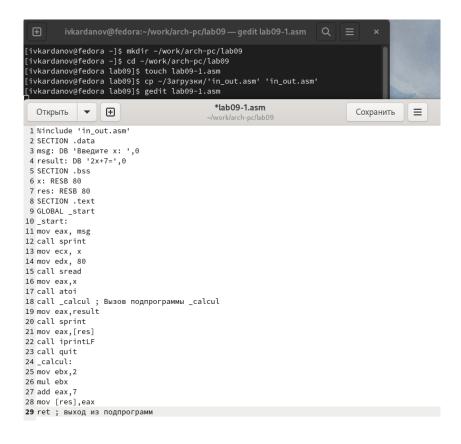


Рис. 4.1: Работа с директориями и копирование, создание, редактирование файла

Создаю исполняемый файл и запускаю его. (рис. 4.2).

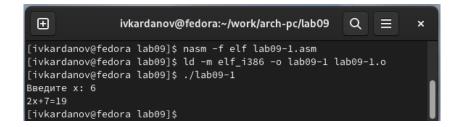


Рис. 4.2: Создание и запуск исполняемого файла

Добавляю подпрограмму subcalcul_, чтобы программа вычисляла значение f(g(x)). (рис. 4.3).

```
ivkardanov@fedora:~/work/arch-pc/lab09 Q = x

[ivkardanov@fedora lab09]$ ld -m elf_i386 -o lab09-1 lab09-1.o
^[[A[ivkardanov@fedora lab0
[ivkardanov@fedora lab09]$ ./lab09-1
Введите х: 7
2х+7=21
[ivkardanov@fedora lab09]$
```

Рис. 4.3: Редактирование файла

Создаю исполняемый файл и убеждаюсь в правильности его работы. (рис. 4.4).

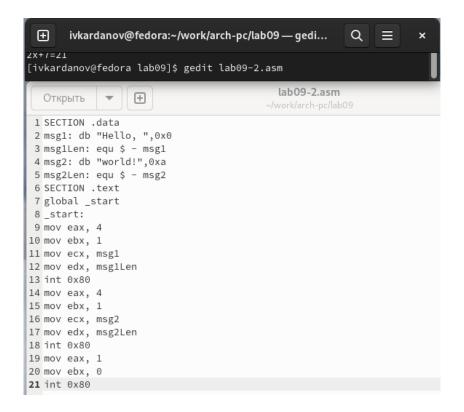


Рис. 4.4: Создание и запуск исполняемого файла

4.2) Отладка программ при помощи gdb.

Создаю файл lab09-2.asm и вношу в него следующий текст программы: (рис. 4.5).

```
∄
                                 ivkardanov@fedora:~/work/arch-pc/lab09 — gdb lab09-2
                                                                                                                        Q ≡
[ivkardanov@fedora lab09]$ nasm -f elf -g -l lab09-2.lst lab09-2.asm
[ivkardanov@fedora lab09]$ ld -m elf_i386 -o lab09-2 lab09-2.o
[ivkardanov@fedora lab09]$ gdb lab09-2
GNU gdb (GDB) Fedora Linux 13.2-6.fc38
Copyright (C) 2023 Free Software Foundation, Inc.
 icense GPLv3+: GNU GPL version 3 or later <a href="http://gnu.org/licenses/gpl.html">http://gnu.org/licenses/gpl.html</a>
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law.
Type "show copying" and "show warranty" for details.
This GDB was configured as "x86_64-redhat-linux-gnu"

Type "show configuration" for configuration details.
 or bug reporting instructions, please see:
 ind the GDB manual and other documentation resources online at:
Type "apropos word" to search for commands related to "word"...
--Type <RET> for more, q to quit, c to continue without paging--c
Reading symbols from lab09-2...
(gdb) run
 Starting program: /home/ivkardanov/work/arch-pc/lab09/lab09-2
This GDB supports auto-downloading debuginfo from the following URLs:
Enable debuginfod for this session? (y or [n])
```

Рис. 4.5: Редактирование файла

Создаю исполняемый файл и загружаю его в отладчик gdb, запускаю программу с помощью команды run. (рис. 4.6).

```
Starting program: /home/ivkardanov/work/arch-pc/lab09/lab09-2
Hello, world!
```

Рис. 4.6: Создание исполняемого файла, отладчик gdb

Убеждаюсь в правильности работы программы. (рис. 4.7).

```
(gdb) break _start
Breakpoint 1 at 0x4010e0: file lab09-2.asm, line 9.
```

Рис. 4.7: Отладчик gdb

Устанавливаю метку _start. (рис. 4.8).

```
(gdb) run
Starting program: /home/ivkardanov/work/arch-pc/lab09/lab09-2

Breakpoint 1, _start () at lab09-2.asm:9
9 __mov eax, 4
```

Рис. 4.8: Установка метки

Запускаю программу, видим работу метки. (рис. 4.9).

Рис. 4.9: Работа метки

Смотрю дисассимилированный код программы сначала обычный, потом с синтаксисом intel. (рис. 4.10).

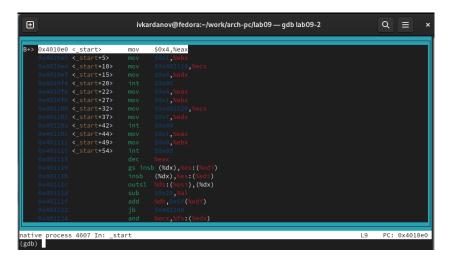


Рис. 4.10: Дисассимилированный код программы с синтаксисом intel

Различия отображения синтаксиса можно наблюдать в правой части окна.

Затем я включаю режим псевдографики (рис. 4.11).

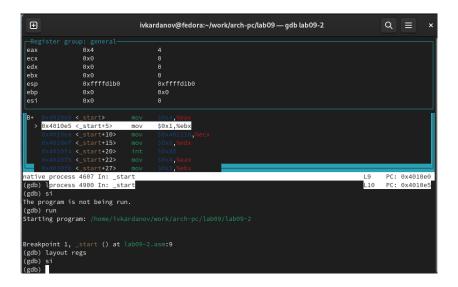


Рис. 4.11: Режим псевдографики

(рис. 4.12).

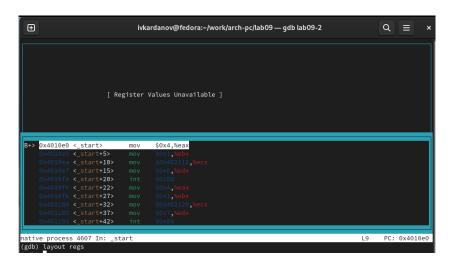


Рис. 4.12: Режим псевдографики

Проверяю точки останова. (рис. 4.13).

```
(gdb) info breakpoints
Num Type Disp Enb Address What
1 breakpoint keep y 0x004010e0 lab09-2.asm:9
breakpoint already hit 1 time
(gdb)
```

Рис. 4.13: Проверка точек остановки

Устанавливаю точку останова в последней инструкции. (рис. 4.14).

Рис. 4.14: Редактирование файла

Опять же, смотрю информацию обо всех установленных точках останова. (рис. 4.15).

```
(gdb) i b

Num Type Disp Enb Address What

1 breakpoint keep y 6x004010e0 lab09-2.asm:9
breakpoint already hit 1 time

2 breakpoint keep y 6x00401111 lab09-2.asm:20
(gdb)
```

Рис. 4.15: Создание и запуск исполняемого файла

Вручную изменяю значений регистров и переменных с помощью инструкции si. (рис. 4.16).

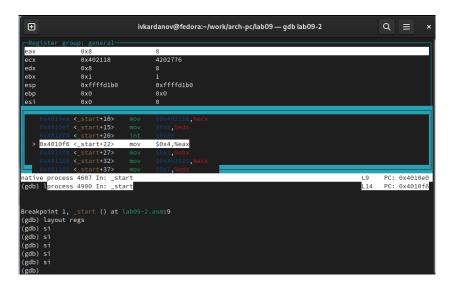


Рис. 4.16: Изменение значений регистров и переменных

Выполняю 5 инструкций si, и последовательно замечанию изменение значений регистров на экране соответственно. (рис. 4.17).

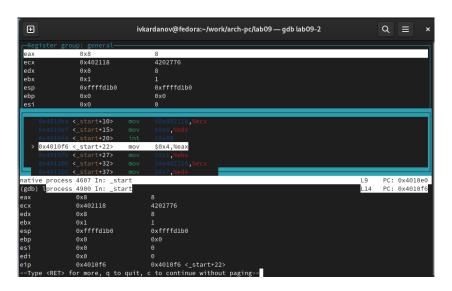


Рис. 4.17: Изменение значений регистров и переменных

Просматриваю содержимое регистров. (рис. 4.18).

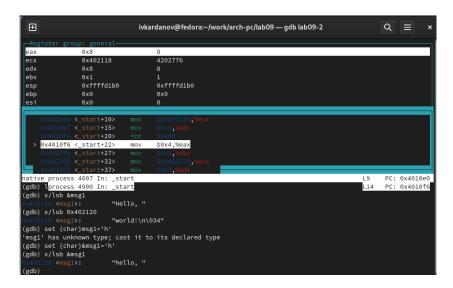


Рис. 4.18: Содержимое регистров

Затем я просматриваю содержимое переменной msg1 и изменяю в ней символ с помощью команды {char}. (рис. 4.19).

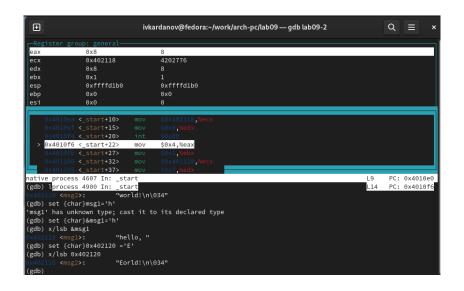


Рис. 4.19: Содержимое переменной, изменение в ней символов

Аналогичные действия проделываю с переменной msg2. (рис. 4.20).

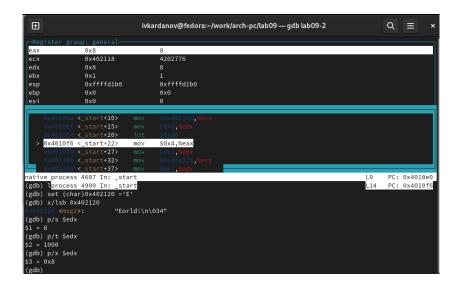


Рис. 4.20: Содержимое переменной, изменение в ней символов

Ввожу в различных форматах значение регистра edx. (рис. 4.21).

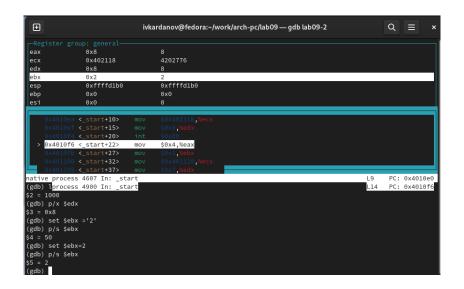


Рис. 4.21: Значения регистра edx

Изменяю значение регистра ebx с помощью команды set. (рис. 4.22).

```
[vkardanov@fedora lab09]$ cp ~/work/arch-pc/lab08/lab8-2.asm ~/work/arch-pc/lab09/lab09-3.asm
[ivkardanov@fedora lab09]$ nasm -f elf -g -l lab09-3.lst lab09-3.asm
[ivkardanov@fedora lab09]$ ld -m elf_i386 -o lab09-3 lab09-3.o
[ivkardanov@fedora lab09]$
```

Рис. 4.22: Изменение значений регистра

Разница в выводе команд объяняется в значении: при бескавычном значении 2, мы её и получаем в итоге, а в другом случае переменная воспринимается иначе, и на выходе мы видим значение 50.

Завершаю выполнение программы с помощью continue и выхожу из gdb с помощью quit.

Копирую файл lab8-2.asm, полученный во время выполнения лабораторной работы №8, содержащий программу для вывода аргументов командной строки. Затем создаю исполняемый файл. (рис. 4.23).

```
[ivkardanov@fedora lab09]$ gdb --args lab09-3 argument1 argument 2 'argument 3'
GNU gdb (GDB) Fedora Linux 13.2-6.fc38
Copyright (C) 2023 Free Software Foundation, Inc.
License GPLV3+: GNU GPL version 3 or later <a href="http://gnu.org/licenses/gpl.html">http://gnu.org/licenses/gpl.html</a>
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is No WARRANTY, to the extent permitted by law.
Type "show copying" and "show warranty" for details.
This GDB was configured as "x86_64-redhat-linux-gnu".
Type "show configuration" for configuration details.
For bug reporting instructions, please see:
<a href="https://www.gnu.org/software/gdb/bugs/">https://www.gnu.org/software/gdb/bugs/</a>.
Find the GDB manual and other documentation resources online at:
<a href="https://www.gnu.org/software/gdb/documentation/">https://www.gnu.org/software/gdb/documentation/</a>.
For help, type "help".
Type "apropos word" to search for commands related to "word"...
Reading symbols from lab09-3...
(gdb)
```

Рис. 4.23: Копирование файла, создание исполняемого файла

Загружаю исполняемый файл в отладчик, указав нужные аргументы. (рис. 4.24).

Рис. 4.24: Загрузка файла в отладчик

Устанавливаю точку останова перед первой инструкцией и запускаю программу. (рис. 4.25).

```
(gdb) x/x $esp

xffffd180: 0x00000005
(gdb) x/s *(void+)($esp + 4)

xffffd351: "\nome ivkardanov/work/arch-pc/lab09/lab09-3"
(gdb) x/s *(void+)($esp + 8)

xffffd351: "argumentl"
(gdb) x/s *(void+)($esp + 12)

0xffffd360: "argument"
(gdb) x/s *(void+)($esp + 16)

0xffffd3671: "2"
(gdb) x/s *(void+)($esp + 20)

0xffffd372: "2"
(gdb) x/s *(void+)($esp + 20)

0xffffd371: "argument 3"
(gdb) x/s *(void+)($esp + 24)

0xfffd371: "argument 3"
(gdb) x/s *(void*)($esp + 24)

0x: <error: Cannot access memory at address 0x0>
(gdb)
```

Рис. 4.25: Установка точки останова, запуск программы

Далее просматриваю позиции стека. (рис. 4.26).

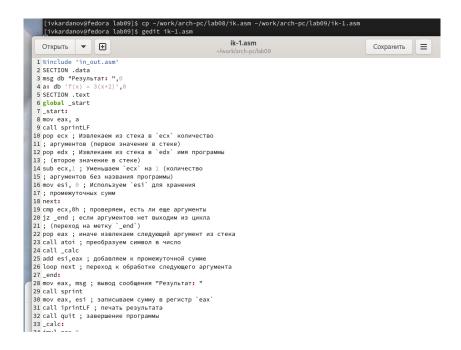


Рис. 4.26: Просмотр позиций стека

Шаг изменения равен 4, т.к. каждый следующий адрес на стеке находится на расстоянии в 4 байта от предыдущего.

4.3) Выполнение заданий для самостоятельной работы

Копирую файл задания для самостоятельной работы, и реализую вычисление значения функции через подпрограмму. (рис. 4.27).

```
[ivkardanov@fedora lab09]$ ld -m elf_i386 ik-1.o -o ik-1
[ivkardanov@fedora lab09]$ ./ik-1 1
f(x) = 3(x+2)
Pesynstari: 5
[ivkardanov@fedora lab09]$ ./ik-1 1 4 6 8
f(x) = 3(x+2)
Pesynstari: 140
[ivkardanov@fedora lab09]$
```

Рис. 4.27: Копирование, редактирование файла

Создаю исполняемый файл и убеждаюсь в правильности работы программы. (рис. 4.28).

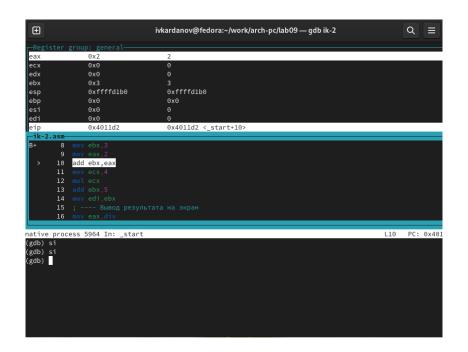


Рис. 4.28: Создание и запуск исполняемого файла

Создаю файл ik-2.asm и вношу в него программу из последнего листинга. При запуске программа дает неверный результат, и дабы исправить эту ситуацию, нужно проанализировать изменения значений регистров, что я и сделал. Благодаря этому мне удалось вычислить ошибку и исправить её в тексте программы. (рис. ??).



Рис. 4.29: Редактирование файла

Создаю исполняемый файл, и, выполнив устную проверку, убеждаемся в правильности работы программы. (рис. 4.29).



Рис. 4.30: Создание и запуск исполяемого файла

Листинг 4.1 - Преобразованная программа из лабораторной работы №8.

"'%include 'in out.asm'

SECTION .data

msg db "Результат:",0

a: db'f(x) = 3(x+2)',0

SECTION .text

```
global start
start:
mov eax, a
call sprintLF
рор есх; Извлекаем из стека в есх количество
; аргументов (первое значение в стеке)
рор edx; Извлекаем из стека в edx имя программы
; (второе значение в стеке)
sub ecx,1; Уменьшаем есх на 1 (количество
; аргументов без названия программы)
mov esi, 0; Используем esi для хранения
; промежуточных сумм
next:
cmp ecx,0h; проверяем, есть ли еще аргументы
jz end; если аргументов нет выходим из цикла
; (переход на метку _end)
рор еах; иначе извлекаем следующий аргумент из стека
call atoi; преобразуем символ в число
call calc
add esi,eax; добавляем к промежуточной сумме
loop next; переход к обработке следующего аргумента
end:
mov eax, msg; вывод сообщения "Результат:"
call sprint
mov eax, esi; записываем сумму в регистр eax
call iprintLF; печать результата
call quit; завершение программы
calc:
imul eax,8
```

```
add eax,-3
  ret
Листинг 4.2 - Исправленная программа для вычисления значения выражения.
```%include 'in_out.asm'
SECTION .data
div: DB 'Результат: ',0
SECTION .text
GLOBAL _start
_start:
; ---- Вычисление выражения (3+2)*4+5
mov ebx,3
mov eax,2
add eax,ebx
mov ecx,4
```

mul ecx
add eax,5
mov edi,eax
; ---- Вывод результата на экран
mov eax,div
call sprint
mov eax,edi
call iprintLF

call quit

## 5 Выводы

При выполнении лабораторной работы я приобрел практический опыт в написании программ в написании программ с использованием подпрограмм, а также ознакомился с методами отладки при помощи gdb и его основными возможностями.

# Список литературы

Архитектура компьютера и ЭВМ