Лабораторная работа 9

Понятие подпрограммы. Отладчик

Елисейкина Надежда Михайловна

Содержание

1	Цель работы	6
2	Задание	7
3	Теоретическое введение	9
4	Выполнение лабораторной работы	14
5	Выводы	46
Список литературы		47

Список иллюстраций

4.1	Создание каталога для выполнения лабораторной работы 14
4.2	Листинг 1
4.3	Результаты работы программы из листинга 1
4.4	Листинг1 с изменениями
4.5	Результаты работы программы из листинга 1 с изменениями 18
4.6	Листинг 2
4.7	Отладка программы из Листинга 2
4.8	Проверка работы программы с помощью команды run
4.9	Брейкпоинт на метку _start
4.10	Дисассимилированный код программы
	Отображение команд с Intel'овским синтаксисом
4.12	Режим псевдографики
4.13	Установка точки останова по адресу инструкции
4.14	Просмотр регистров
4.15	Измененные регистры
	Значение переменной msg1
	Значение переменной msg2
4.18	Измененное значение переменной msg1
	Измененное значение переменной msg2
4.20	Значение регистра edx в различных форматах
	Значение регистра ebx
4.22	Завершение работы с файлов
4.23	Создание исполняемого файла lab09-3.asm
	Запуск файла в отладчике
	Точка останова перед первой инструкцией в программе
4.26	Адрес вершины стека
4.27	Все позиции стека
	Листинг 1 самостоятельного задания №1
4.29	Результат работы программы
4.30	Листинг из самостоятельного задания №2
	Проверка результата работы программы из Листинга самостоятель-
	ного задания №2
4.32	Запуск программы в отладчике
	Анализ регистров
	Повторный запуск программы
	THETHIE TROPPOMME

4.36 Проверка результата работы программы	15
4.30 проверка результата расоты программы	45

Список таблиц

1 Цель работы

Приобретение навыков написания программ с использованием подпрограмм. Знакомство с методами отладки при помощи GDB и его основными возможностями.

2 Задание

- 1. Создать каталог для выполнения лабораторной работы № 9, перейти в него и создать файл lab09-1.asm.
- 2. Ввести в файл lab09-1.asm текст программы из листинга 1 методического указания. Создать исполняемый файл и проверить его работу.
- 3. Изменить текст программы, добавив подпрограмму _subcalcul в подпрограмму _calcul, для вычисления выражения f(g(x)), где x вводится с клавиатуры, f(x) = 2x + 7, g(x) = 3x + 1. Т.е. x передается в подпрограмму _calcul из нее в подпрограмму _subcalcul, где вычисляется выражение g(x), результат возвращается в _calcul и вычисляется выражение f(g(x)). Результат возвращается в основную программу для вывода результата на экран.
- 4. Создать файл lab09-2.asm с текстом программы из Листинга 2 методического указания.
- 5. Получить исполняемый файл. Для работы с GDB в исполняемый файл необходимо добавить отладочную информацию. Загрузить исполняемый файл в отладчик.
- 6. Проверить работу программы, запустив ее в оболочке GDB.
- 7. Установить брейкпоинт на метку _start и запустить её.
- 8. Посмотреть дисассимилированный код программы.
- 9. Переключить на отображение команд с Intel'овским синтаксисом.

- 10. Включить режим псевдографики.
- 11. Установить несколько точек останова.
- 12. Выполнить 5 инструкций с помощью команды si.
- 13. Посмотреть значение переменных msg1 и msg2.
- 14. Изменить значение переменных msg1 и msg2.
- 15. Вывести в различных форматах значение регистра edx.
- 16. Изменить значение регистра ebx.
- 17. Скопировать файл lab8-2.asm, созданный при выполнении лабораторной работы №8, с программой выводящей на экран аргументы командной строки в файл с именем lab09-3.asm. Создать исполняемый файл.
- 18. Загрузить исполняемый файл в отладчик, указав аргументы.
- 19. Исследовать расположение аргументов командной строки в стеке после запуска программы.
- 20. Проверить адрес вершины стека и посмотреть все позиции стека.

Задание для самостоятельной работы

- 1. Преобразовать программу из лабораторной работы №8 (Задание №1 для самостоятельной работы), реализовав вычисление значения функции f(x) как подпрограмму.
- 2. В листинге из самостоятельного задания приведена программа вычисления выражения (3 + 2) * 4 + 5. При запуске данная программа дает неверный результат. Проверить это. С помощью отладчика GDB, анализируя изменения значений регистров, определить ошибку и исправить ее.

3 Теоретическое введение

Понятие об отладке

Отладка — это процесс поиска и исправления ошибок в программе. В общем случае его можно 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.

Основные возможности отладчика GDB

GDB (GNU Debugger — отладчик проекта GNU) работает на многих UNIXподобных 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 сторон них 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.

Дизассемблирование программы

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.

Существует два режима отображения синтаксиса машинных команд: режим Intel, используемый в том числе в NASM, и режим ATT (значительно отличающийся внешне). По умолчанию в дизассемблере GDB принят режим ATT. Переключиться на отображение команд с привычным Intel'овским синтаксисом можно, введя команду set disassembly-flavor intel.

Точки останова

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». Информацию о всех установленных точках останова можно вывести командой

info (кратко i).

Для того чтобы сделать неактивной какую-нибудь ненужную точку останова, можно воспользоваться командой disable.

Обратно точка останова активируется командой enable.

Если же точка останова в дальнейшем больше не нужна, она может быть удалена с помощью команды delete.

Пошаговая отладка

Для продолжения остановленной программы используется команда continue. Выполнение программы будет происходить до следующей точки останова. В качестве аргумента может использоваться целое число N, которое указывает отладчику проигнорировать N – 1 точку останова (выполнение остановится на N-й точке).

Команда stepi (кратко sI) позволяет выполнять программу по шагам, т.е. данная команда выполняет ровно одну инструкцию.

При указании в качестве аргумента целого числа N отладчик выполнит команду step N раз при условии, что не будет точек останова или выполнение программы не прервётся по другим причинам.

Команда nexti (или ni) аналогична stepi, но вызов процедуры (функции) трактуется отладчиком как одна инструкция.

Работа с данными программы в GDB

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).

Изменить значение для регистра или ячейки памяти можно с помощью команды set, задав ей в качестве аргумента имя регистра или адрес. При этом перед именем регистра ставится префикс \$, а перед адресом нужно указать в фигурных скобках тип данных (размер сохраняемого значения; в качестве типа данных можно использовать типы языка Си).

Понятие подпрограммы

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.

Инструкция call и инструкция ret

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.

Подпрограмма может вызываться как из внешнего файла, так и быть частью основной программы.

4 Выполнение лабораторной работы

 Создали каталог для выполнения лабораторной работы № 9, создали файл lab09-1.asm (рис. 4.1 Создание каталога для выполнения лабораторной работы).

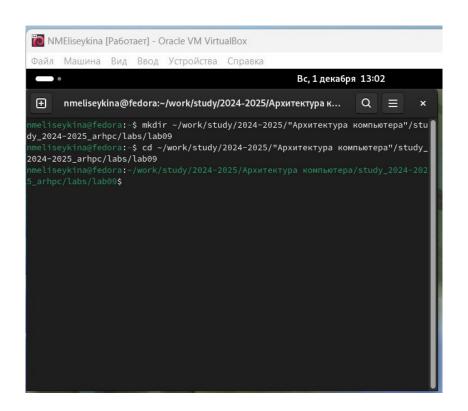


Рис. 4.1: Создание каталога для выполнения лабораторной работы

2. В качестве примера рассмотрели программу вычисления арифметического выражения f(x) = 2x + 7 с помощью подпрограммы _calcul. (рис 4.2 Листинг1).

Первые строки программы отвечают за вывод сообщения на экран (call sprint),

чтение данных введенных с клавиатуры (call sread) и преобразования введенных данных из символьного вида в численный (call atoi).

Инструкция ret является последней в подпрограмме и ее исполнение приводит к возвращению в основную программу к инструкции, следующей за инструкцией call, которая вызвала данную подпрограмму.

Последние строки программы реализуют вывод сообщения (call sprint), результата вычисления (call iprintLF) и завершение программы (call quit).

Ввели в файл lab09-1.asm текст программы из листинга 1 методического указания. Создали исполняемый файл и проверили его работу (рис. 4.3 Результаты работы программы из листинга 1).

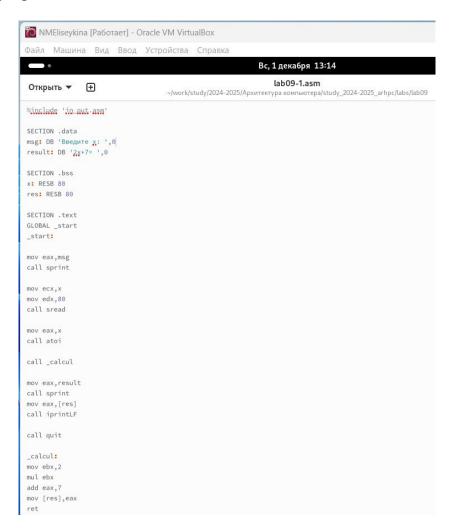


Рис. 4.2: Листинг 1

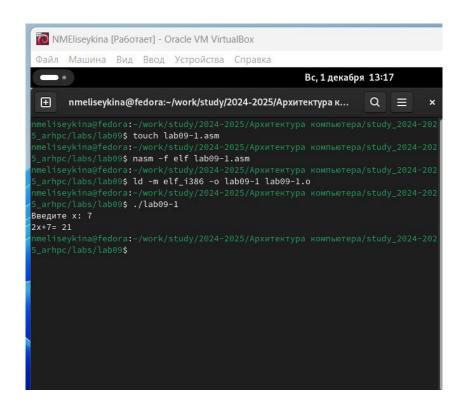


Рис. 4.3: Результаты работы программы из листинга 1

Изменили текст программы, добавив подпрограмму _subcalcul в подпрограмму _calcul, для вычисления выражения f(g(x)), где x вводится c клавиатуры, f(x) = 2x + 7, g(x) = 3x + 1. Т.е. x передается в подпрограмму _calcul из нее в подпрограмму _subcalcul, где вычисляется выражение g(x), результат возвращается в _calcul и вычисляется выражение f(g(x)). Результат возвращается в основную программу для вывода результата на экран.

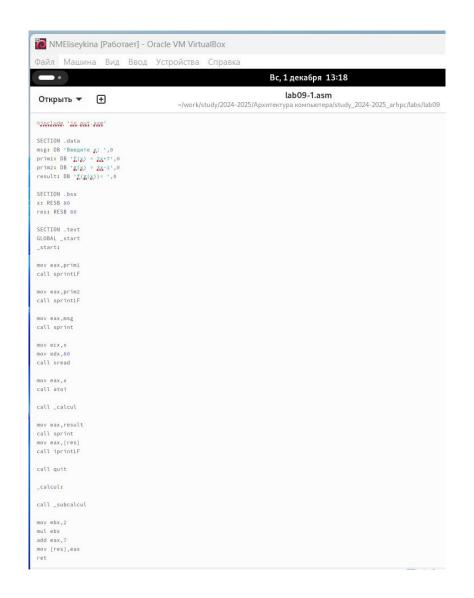


Рис. 4.4: Листинг1 с изменениями

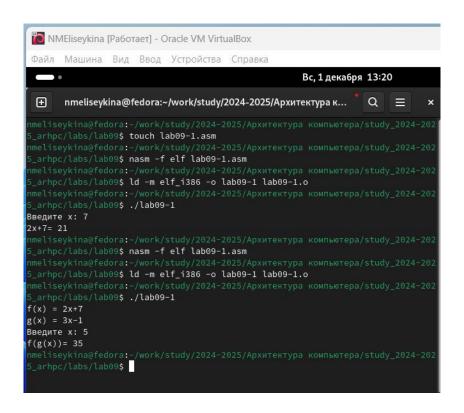


Рис. 4.5: Результаты работы программы из листинга 1 с изменениями

3. Создали файл lab09-2.asm с текстом программы из Листинга 2 (рис. 4.6 Листинг 2).

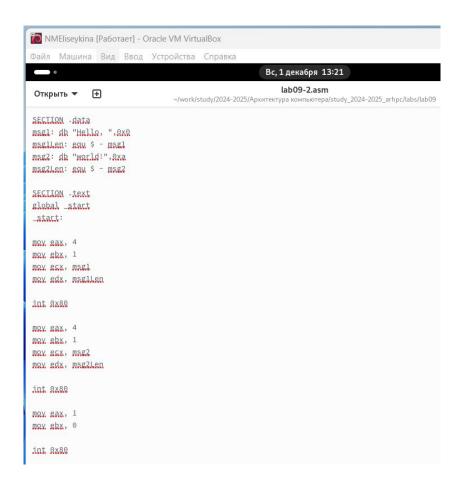


Рис. 4.6: Листинг 2

Получили исполняемый файл. Для работы с GDB в исполняемый файл необходимо добавить отладочную информацию, для этого трансляцию программ необходимо проводить с ключом '-g' (рис. 4.7 Отладка программы из Листинга 2).

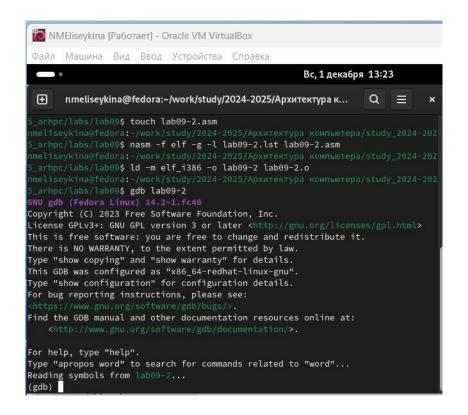


Рис. 4.7: Отладка программы из Листинга 2

Проверили работу программы, запустив ее в оболочке GDB с помощью команды run (рис. 4.8 Проверка работы программы с помощью команды run).

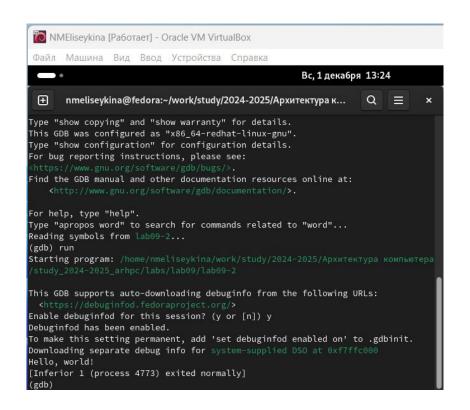


Рис. 4.8: Проверка работы программы с помощью команды run

Для более подробного анализа программы установили брейкпоинт на метку _start и запустили её (рис. 4.9 Брейкпоинт на метку _start).

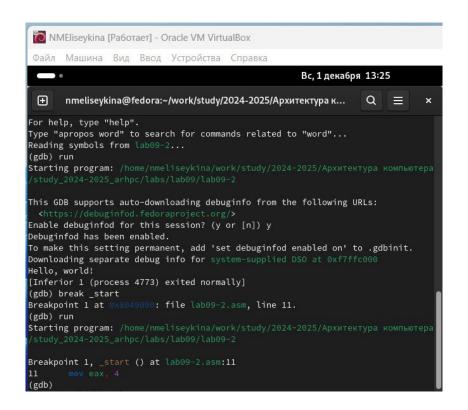


Рис. 4.9: Брейкпоинт на метку _start

Посмотрели дисассимилированный код программы с помощью команды disassemble начиная с метки _start (рис. 4.10 Дисассимилированный код программы).

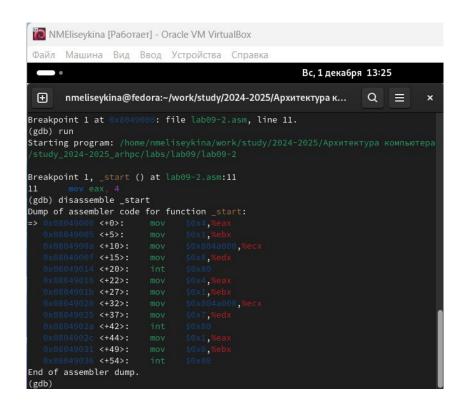


Рис. 4.10: Дисассимилированный код программы

Переключились на отображение команд с Intel'овским синтаксисом, введя команду set disassembly-flavor intel (рис. 4.11 Отображение команд с Intel'овским синтаксисом).

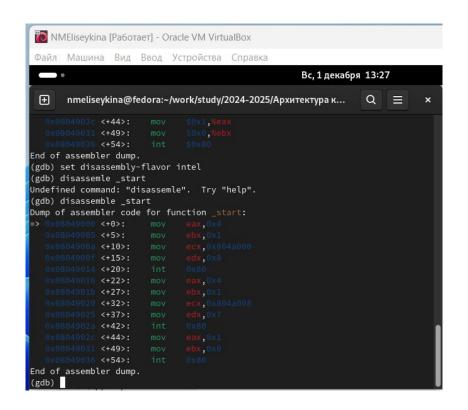


Рис. 4.11: Отображение команд с Intel'овским синтаксисом

Отличие заключается в командах, в диссасимилированном отображении в командах используют % и \$, а в Intel отображение эти символы не используются. На такое отображение удобнее смотреть.

Включили режим псевдографики для более удобного анализа программы (рис. 4.12 Режим псевдографики). В этом режиме есть три окна: в верхней части видны названия регистров и их текущие значения; в средней части виден результат дисассимилирования программы; нижняя часть доступна для ввода команд

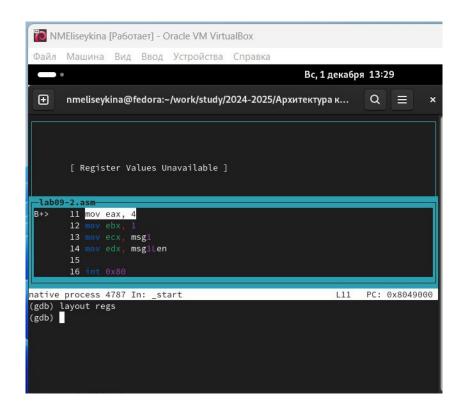


Рис. 4.12: Режим псевдографики

4. Установить точку останова можно командой break. Типичный аргумент этой команды — место установки. Его можно задать или как номер строки программы, или как имя метки, или как адрес. Чтобы не было путаницы с номерами, перед адресом ставится «звёздочка»: На предыдущих шагах была установлена точка останова по имени метки (_start).

Проверили это с помощью команды info breakpoints. Установили еще одну точку останова по адресу инструкции. Адрес инструкции увидели в средней части экрана в левом столбце соответствующей инструкции. Определили адрес предпоследней инструкции (mov ebx,0x0) и установили точку останова (рис. 4.13 Установка точки останова по адресу инструкции).

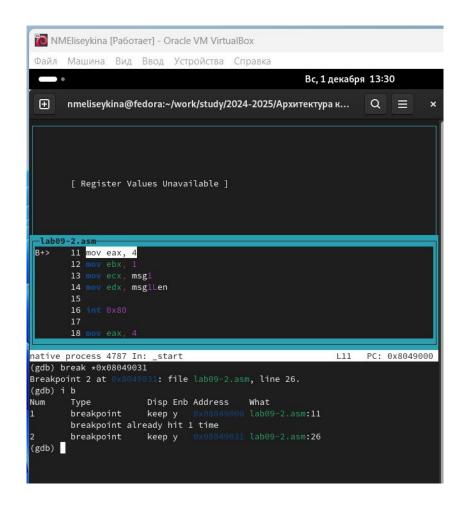


Рис. 4.13: Установка точки останова по адресу инструкции

5. Отладчик может показывать содержимое ячеек памяти и регистров, а при необходимости позволяет вручную изменять значения регистров и переменных. Выполнили 5 инструкций с помощью команды si и проследили за изменением значений регистров. Изменяются регистры еах и еip. Посмотреть содержимое регистров также можно с помощью команды info registers (рис. 4.14 Просмотр регистров).

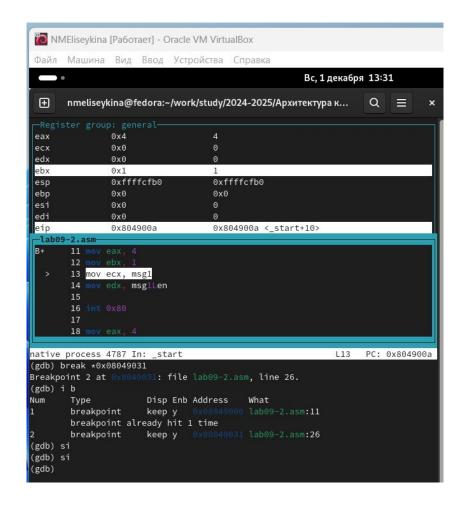


Рис. 4.14: Просмотр регистров

```
0x8
eax
                                        134520832
ecx
                 0x804a000
edx
                 0x8
                                        1
ebx
                 0x1
                 0xffffcea0
                                        0xffffcea0
esp
                                        0x0
ebp
                 0x0
esi
                 ΘхΘ
                                        0
edi
                 0x0
                                        0
eip
                                        0x8049016 <_start+22>
                 0x8049016
eflags
                 0x202
                                        [ IF ]
                                        35
cs
                 0x23
                                        43
ss
                 0x2b
ds
                 0x2b
                                        43
                 0x2b
                                        43
es
                 ΘхΘ
                                        0
```

Рис. 4.15: Измененные регистры

6. С помощью команды посмотрели значение переменной msg1 (рис. 4.16 Значение переменной msg1).

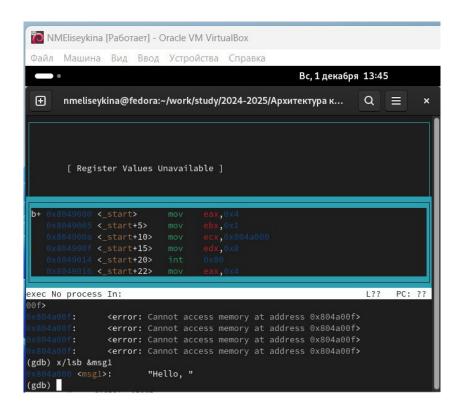


Рис. 4.16: Значение переменной msg1

7. Посмотрели значение переменной msg2 по адресу. (рис. 4.17 Значение переменной msg2).

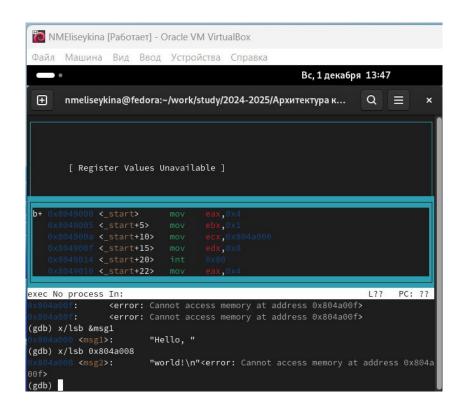


Рис. 4.17: Значение переменной msg2

8. Изменить значение для регистра или ячейки памяти можно с помощью команды set, задав ей в качестве аргумента имя регистра или адрес. При этом перед именем регистра ставится префикс \$, а перед адресом нужно указать в фигурных скобках тип данных (размер сохраняемого значения; в качестве типа данных можно использовать типы языка Си). Изменили первый символ переменной msg1 (рис. 4.18 Измененное значение переменной msg1) и заменили символ во второй переменной msg2 (рис. 4.19 Измененное значение переменной msg2).

```
(gdb) x/1sb 0x804a008

0x804a008 <msg2>: "world!\n\034"
(gdb)
```

Рис. 4.18: Измененное значение переменной msg1

```
(gdb) set {char}&msg1='h'
(gdb) set {char}0x804a001='h'
(gdb) x/lsb &msg1
0x804a000 <msg1>: "hhllo, "
```

Рис. 4.19: Измененное значение переменной msg2

9. Вывели в различных форматах значение регистра edx (рис. 4.20 Значение регистра edx в различных форматах).

```
(gdb) set {char}0x804a008='L'
(gdb) set {char}0x804a00b=' '
(gdb) x/1sb &msg2
0x804a008 <msg2>: "Lor d!\n\034"
```

Рис. 4.20: Значение регистра edx в различных форматах

10. С помощью команды set изменили значение регистра ebx (рис. 4.21 Значение регистра ebx).

```
(gdb) p/s $edx

$1 = 8

(gdb) p/t $edx

$2 = 1000

(gdb) p/x $edx

$3 = 0x8

(gdb)
```

Рис. 4.21: Значение регистра ebx

Команда выводит разные значения, так как в первый раз мы вносим значение2, а во второй раз регистр равен двум, поэтому и значения разные.

11. Завершили выполнение программы и вышли из GDB. (рис. 4.22 Завершение работы с файлов)

```
(gdb) set $ebx='2'
(gdb) p/s $ebx
$7 = 50
(gdb) set $ebx=2
(gdb) p/s $ebx
$8 = 2
```

Рис. 4.22: Завершение работы с файлов

12. Скопировали файл lab8-2.asm. Создали исполняемый файл (рис. 4.23 Создание исполняемого файла lab09-3.asm).

```
[Infer<u>i</u>or 1 (process 3985) exited normally]
```

Рис. 4.23: Создание исполняемого файла lab09-3.asm

13. Для загрузки в gdb программы с аргументами необходимо использовать ключ –args (рис. 4.24 Запуск файла в отладчике).

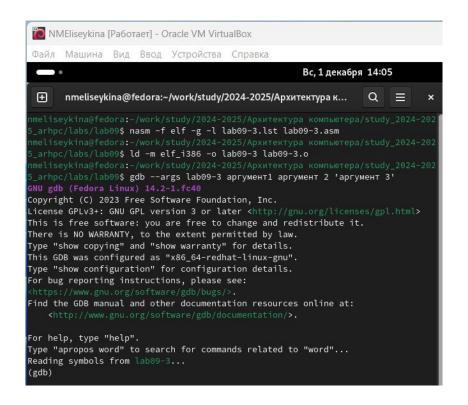


Рис. 4.24: Запуск файла в отладчике

14. Исследовали расположение аргументов командной строки в стеке после запуска программы с помощью gdb. Для начала установили точку останова перед первой инструкцией в программе и запустим ее (рис. 4.25 Точка останова перед первой инструкцией в программе).

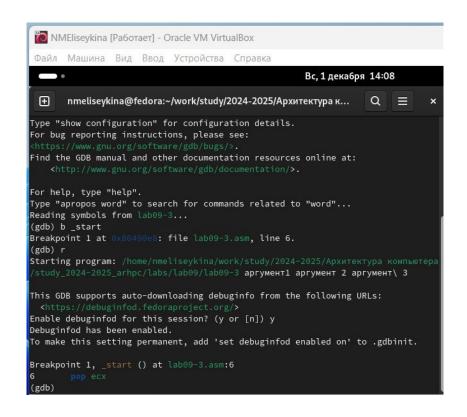


Рис. 4.25: Точка останова перед первой инструкцией в программе

Проверили адрес вершины стека и убедились, что там хранится 5 элементов (рис. 4.26 Адрес вершины стека).

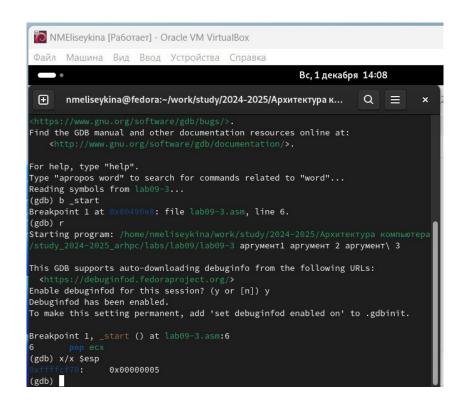


Рис. 4.26: Адрес вершины стека

По первому адресу хранится адрес, в остальных адресах хранятся элементы. Элементы расположены с интервалом в 4 единицы, так как стек может хранить до 4 байт, и для того чтобы данные сохранялись нормально и без помех, компьютер использует новый стек для новой информации (рис.4.27 Все позиции стека).

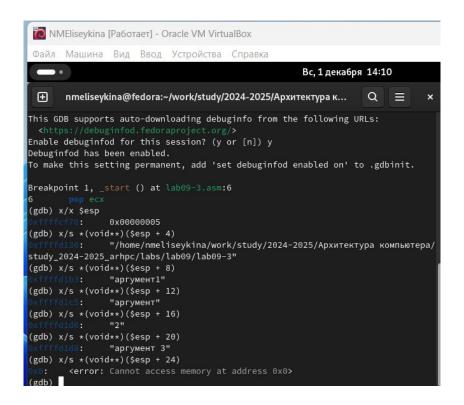


Рис. 4.27: Все позиции стека

Задание для самостоятельной работы

 Преобразовать программу из лабораторной работы №8 (Задание №1 для самостоятельной работы), реализовав вычисление значения функции f(x) как подпрограмму.



Рис. 4.28: Листинг 1 самостоятельного задания №1

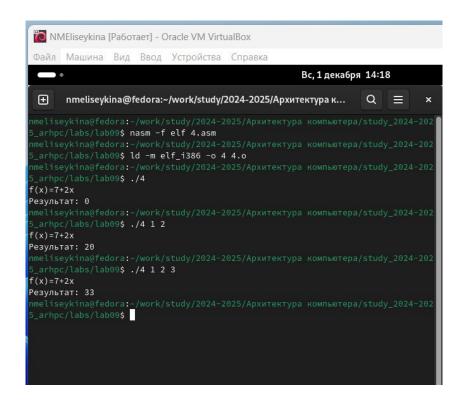


Рис. 4.29: Результат работы программы

- 2. В листинге из самостоятельного задания приведена программа вычисления выражения (3+2)*4+5. При запуске данная программа дает неверный результат. Проверить это. С помощью отладчика GDB, анализируя изменения значений регистров, определить ошибку и исправить ее.
- 3. 1.Переписали программу и попробовали запустить ее чтобы увидеть ошибку.

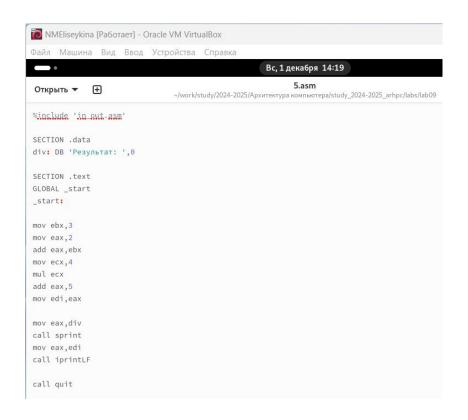


Рис. 4.30: Листинг из самостоятельного задания $N^{\circ}2$

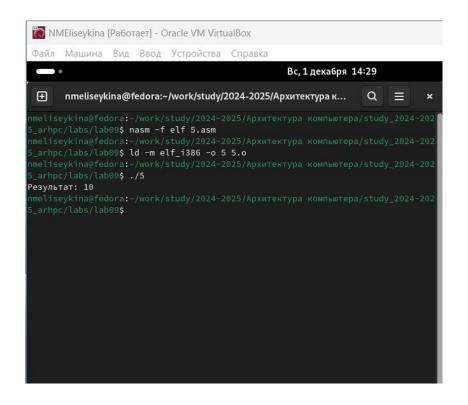


Рис. 4.31: Проверка результата работы программы из Листинга самостоятельного задания №2

2. 2.После обнаружения ошибки, запустили программу в отладчике (рис. 4.32 Запуск программы в отладчике).

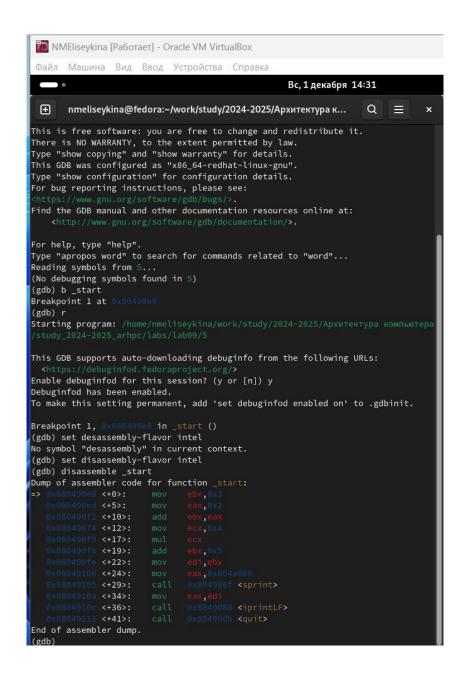


Рис. 4.32: Запуск программы в отладчике

2. 3.Открыли регистры и проанализировали их, поняли что некоторые регистры стоят не на своих местах, исправили это.

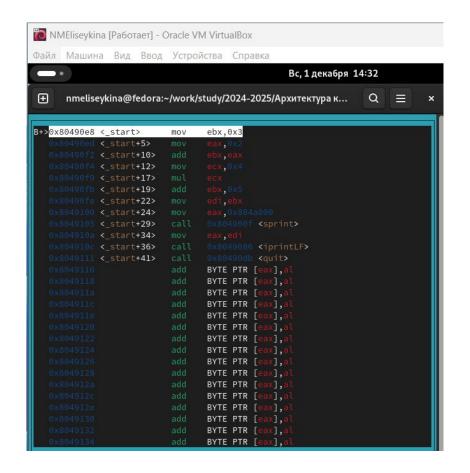


Рис. 4.33: Анализ регистров

2. 4.Изменили регистры и запустили программу, программа вывела ответ 25, то есть все работает правильно (рис. 4.34 Повторный запуск программы).

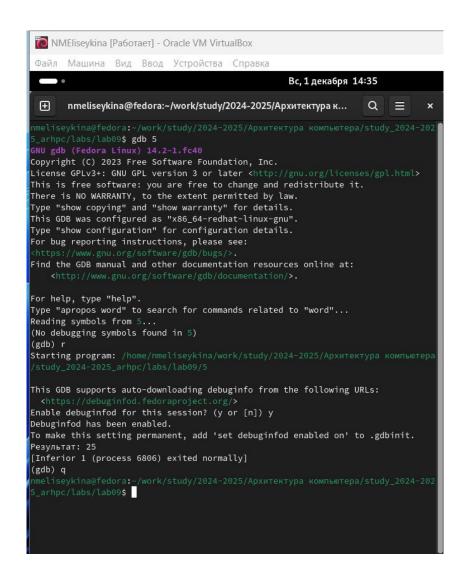


Рис. 4.34: Повторный запуск программы

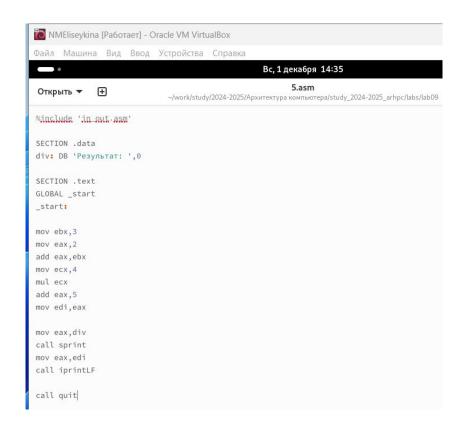


Рис. 4.35: Листинг программы

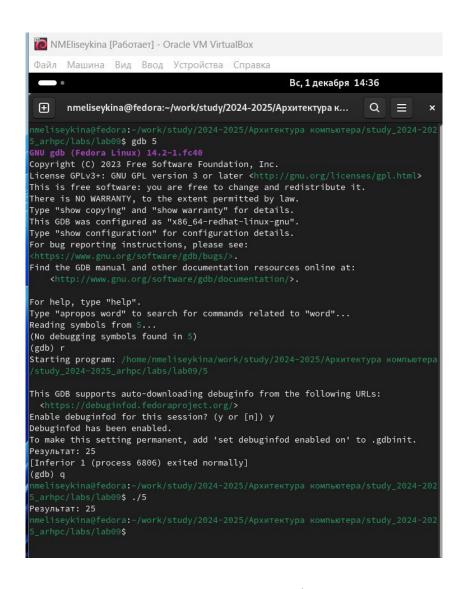


Рис. 4.36: Проверка результата работы программы

5 Выводы

Приобрели навыки написания программ с использованием подпрограмм. Познакомились с методами отладки при помощи GDB и его основными возможностями.

Список литературы

- 1. GDB: The GNU Project Debugger. URL:https://www.gnu.org/software/gdb/.
- 2. GNU Bash Manual. 2016. URL: https://www.gnu.org/software/bash/manual/.
- 3. Midnight Commander Development Center. -2021. URL: https://midnight-commander.org/.
- 4. NASM Assembly Language Tutorials. 2021. URL: https://asmtutor.com/.
- 5. Newham C. Learning the bash Shell: Unix Shell Programming. O'Reilly Media, 2005. 354 c. (In a Nutshell). ISBN 0596009658. URL: http://www.amazon.com/Learningbash-Shell-Programming-Nutshell/dp/0596009658.
- 6. Robbins A. Bash Pocket Reference. O'Reilly Media, 2016. 156 c. ISBN 978-1491941591.
- 7. The NASM documentation. 2021. URL: https://www.nasm.us/docs.php.
- 8. Zarrelli G. Mastering Bash. Packt Publishing, 2017. 502 c. ISBN 9781784396879.
- 9. Колдаев В. Д., Лупин С. А. Архитектура ЭВМ. М.: Форум, 2018.
- 10. Куляс О. Л., Никитин К. А. Курс программирования на ASSEMBLER. М. : Солон-Пресс, 2017.
- 11. Новожилов О. П. Архитектура ЭВМ и систем. М.: Юрайт, 2016.
- 12. Расширенный ассемблер: NASM. 2021. URL: https://www.opennet.ru/docs/RUS/nasm/.
- 13. Робачевский А., Немнюгин С., Стесик О. Операционная система UNIX. 2-е изд. БХВПетербург, 2010. 656 с. ISBN 978-5-94157-538-1.
- 14. Столяров А. Программирование на языке ассемблера NASM для ОС Unix. 2-е изд. М.: MAKC Пресс, 2011. URL: http://www.stolyarov.info/books/asm_unix.

- 15. Таненбаум Э. Архитектура компьютера. 6-е изд. СПб. : Питер, 2013. 874 с. (Классика Computer Science).
- 16. Таненбаум Э., Бос X. Современные операционные системы. 4-е изд. СПб. : Питер, 2015.-1120 с. (Классика Computer Science).