

10. Лабораторная работа №10. Понятие подпрограммы. Отладчик GDB.

10.1. Цель работы

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

10.2. Теоретическое введение

10.2.1. 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, обрабатывает, 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.

10.2.2. Методы отладки

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.

10.3. Основные возможности отладчика GDB

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.

10.3.1. Запуск отладчика GDB; выполнение программы; выход

Синтаксис команды для запуска отладчика имеет следующий вид:

```
gdb [опции] [имя_файла | ID процесса]
```

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 не были установлены, то программа выполняется и выводятся сообщения:

```
(gdb) run
Starting program: test
Program exited normally.
(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:

```
Kill the program being debugged? (y or n) y
```

Если в ответ введено y (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`):

```
(gdb) q
```

10.3.2. 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`.

Посмотреть дизассемблированный код программы можно с помощью команды `disassemble <метка/адрес>`:

```
(gdb) disassemble _start
```

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`

10.3.3. 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»:

```
(gdb) break *<адрес>
```

```
(gdb) b <метка>
```

Информацию о всех установленных точках останова можно вывести командой `info` (кратко `i`):

```
(gdb) info breakpoints  
(gdb) i b
```

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

```
disable breakpoint <номер точки останова>
```

Обратно точка останова активируется командой `enable`:

```
enable breakpoint <номер точки останова>
```

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

```
(gdb) delete breakpoint <номер точки останова>
```

Ввод этой команды без аргумента удалит все точки останова.

Информацию о командах этого раздела можно получить, введя

```
help breakpoints
```

10.3.4. Пошаговая отладка

Для продолжения остановленной программы используется команда `continue` (`c`) (`gdb`) `c` [`аргумент`]. 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:

```
(gdb) si [аргумент]
```

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:

```
(gdb) ni [аргумент]
```

Информацию о командах этого раздела можно получить, введя

```
(gdb) help running
```

10.3.5. 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 `i r`):

```
(gdb) info registers
```

Для отображения содержимого памяти можно использовать команду `x/NFU <адрес>`, выдаёт содержимое ячейки памяти по указанному адресу. `NFU` задает формат, в котором выводятся данные (см. Таблицу 10.1).

Таблица 10.1. Формат отображения данных команды x.

	Значение	Описание
N	Десятичное целое число	Счётчик повторений. Определяет, сколько ячеек памяти отобразить (считая в единицах), по умолчанию 1.
F	Формат отображения	
	s	строка, оканчивающаяся нулём
	i	машинная инструкция
	x	шестнадцатеричное число
	a	адрес
U	Размер отображаемых ячеек памяти	
	b	байт
	h	полуслово, 2 байта
	w	машинное слово, 4 байта (значение по умолчанию)
	g	длинное слово, 8 байт

Например, x/4uh 0x63450 — это запрос на вывод четырёх полуслов (h) из памяти в формате беззнаковых десятичных целых (u), начиная с адреса 0x63450.

Чтобы посмотреть значения регистров используется команда `print /F <val>`

(сокращенно `p`). Перед именем регистра обязательно ставится префикс `$`. Например, команда `p/x $ecx` выводит значение регистра в шестнадцатеричном формате.

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).

Справку о любой команде `gdb` можно получить, введя

```
(gdb) help [имя_команды]
```

10.3.6. 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.

10.3.6.1. 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 `esp` 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

eip. 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.

Основные моменты выполнения подпрограммы иллюстрируются на рис. 10.1.



Рис. 10.1. Основные моменты выполнения подпрограммы

Важно помнить, что если в подпрограмме занести что-то в стек и не извлечь, то на вершине стека окажется не адрес возврата и это приведёт к ошибке выхода из подпрограммы. Кроме того, надо помнить, что подпрограмма без команды возврата не вернётся в точку вызова, а будет выполнять следующий за подпрограммой код, как будто он является её продолжением.

10.4. Порядок выполнения лабораторной работы

10.4.1. Реализация подпрограмм в NASM

1. Создайте каталог для выполнения лабораторной работы № 10, перейдите в него и создайте файл `lab10-1.asm`:

```
mkdir ~/work/arch-pc/lab10
cd ~/work/arch-pc/lab10
touch lab10-1.asm
```

2. В качестве примера рассмотрим программу вычисления арифметического выражения $f(x) = 2x + 7$ с помощью подпрограммы `_calcul`. В данном примере x вводится с клавиатуры, а само выражение вычисляется в подпрограмме. Внимательно изучите текст программы (Листинг 10.1).

Листинг 10.1. Пример программы с использованием вызова подпрограммы

```
%include    'in_out.asm'

SECTION .data
    msg:     DB 'Введите x: ',0
    result:  DB '2x+7=',0

SECTION .bss
    x:       RESB 80
    rezs:    RESB 80

SECTION .text
GLOBAL _start
    _start:

;-----
; Основная программа
;-----

    mov     eax, msg
    call    sprint
```

```

mov ecx, x
mov edx, 80
call sread

mov eax,x
call atoi

call _calcul      ; Вызов подпрограммы _calcul

mov eax,result
call sprint
mov eax,[res]
call iprintLF

call quit

;-----
; Подпрограмма вычисления
; выражения "2x+7"

_calcul:
    mov ebx,2
    mul ebx
    add eax,7
    mov [rez],eax

    ret          ; выход из подпрограммы

```

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).

```

mov eax, msg      ; вызов подпрограммы печати сообщения

```

```
call sprint      ; 'Введите x: '  
  
mov  ecx, x  
mov  edx, 80  
call sread      ; вызов подпрограммы ввода сообщения  
  
mov  eax,x      ; вызов подпрограммы преобразования  
call atoi       ; ASCII кода в число, `eax=x`
```

После следующей инструкции `call _calcul`, которая передает управление подпрограмме `_calcul`, будут выполнены инструкции подпрограммы:

```
mov  ebx,2  
mul  ebx  
add  eax,7  
mov  [rez],eax  
  
ret
```

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`).

Введите в файл `lab10-1.asm` текст программы из листинга 10.1. Создайте исполняемый файл и проверьте его работу.

Измените 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.

10.4.2. Отладка программ с помощью GDB

Создайте файл `lab10-2.asm` с текстом программы из Листинга 10.2. (Программа печатает сообщения `Hello world!`):

Листинг 10.2. Программа вывода сообщения `Hello world!`

```
SECTION .data
    msg1:      db "Hello, ",0x0
    msg1Len:   equ $ - msg1

    msg2:      db "world!",0xa
    msg2Len:   equ $ - msg2

SECTION .text
    global _start

_start:
    mov eax, 4
    mov ebx, 1
    mov ecx, msg1
    mov edx, msg1Len
    int 0x80

    mov eax, 4
    mov ebx, 1
    mov ecx, msg2
    mov edx, msg2Len
    int 0x80

    mov eax, 1
    mov ebx, 0
    int 0x80
```

Получите исполняемый файл. Для работы с GDB в исполняемый файл необходимо добавить отладочную информацию, для этого трансляцию программ необходимо проводить с ключом ‘-g’.

```
nasm -f elf -g -l lab10-2.lst lab10-2.asm  
ld -m elf_i386 -o lab10-2 lab10-2.o
```

Загрузите исполняемый файл в отладчик gdb:

```
user@dk4n31:~$ gdb lab10-2
```

Проверьте работу программы, запустив ее в оболочке GDB с помощью команды run (сокращённо r):

```
(gdb) run  
Starting program: ~/work/arch-pc/lab10/lab10-2  
Hello, world!  
[Inferior 1 (process 10220) exited normally]  
(gdb)
```

Для более подробного анализа программы установите брейкпоинт на метку `_start`, с которой начинается выполнение любой ассемблерной программы, и запустите её.

```
(gdb) break _start  
Breakpoint 1 at 0x8049000: file lab10-2.asm, line 12.  
(gdb) run  
Starting program: ~/work/arch-pc/lab10/lab10-2  
Breakpoint 1, _start () at lab10-2.asm:12  
12                mov eax, 4
```

Посмотрите дисассимилированный код программы с помощью команды `disassemble` начиная с метки `_start`

```
(gdb) disassemble _start
```

Переключитесь на отображение команд с Intel'овским синтаксисом, введя команду `set disassembly-flavor intel`

```
(gdb) set disassembly-flavor intel
```

```
(gdb) disassemble _start
```

Перечислите различия отображения синтаксиса машинных команд в режимах АТТ и Intel.

Включите режим псевдографики для более удобного анализа программы (рис. 10.2):

```
(gdb) layout asm
```

```
(gdb) layout regs
```

```
Register group: general
eax      0x0      0
ecx      0x0      0
edx      0x0      0
ebx      0x0      0
esp      0xffffd220 0xffffd220
ebp      0x0      0x0
esi      0x0      0
edi      0x0      0

B+> 0x8049000 <_start> mov    eax,0x4
0x8049005 <_start+5> mov    ebx,0x1
0x804900a <_start+10> mov    ecx,0x804a000
0x804900f <_start+15> mov    edx,0x8
0x8049014 <_start+20> int    0x80
0x8049016 <_start+22> mov    eax,0x4
0x804901b <_start+27> mov    ebx,0x1
0x8049020 <_start+32> mov    ecx,0x804a008
0x8049025 <_start+37> mov    edx,0x7
0x804902a <_start+42> int    0x80

native process 2897 In: _start L12 PC: 0x8049000
(gdb) layout regs
(gdb)
```

Рис. 10.2. Режим псевдографики gdb

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.

10.4.2.1. Добавление точек останова

Установить точку останова можно командой `break` (кратко `b`). Типичный аргумент этой команды — место установки. Его можно задать или как номер строки программы (имеет смысл, если есть исходный файл, а программа компилировалась с информацией об отладке), 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`). Проверьте это с помощью команды `info breakpoints` (кратко `i b`):

```
(gdb) info breakpoints
```

Установим еще одну точку останова по адресу инструкции. Адрес инструкции можно увидеть в средней части экрана в левом столбце соответствующей инструкции (см. рис. 10.3). Определите адрес предпоследней инструкции (`mov ebx, 0x0`) и установите точку останова.

```
(gdb) break *<адрес>
```

Посмотрите информацию о всех установленных точках останова:

```
(gdb) i b
```

```

0x804901b <_start+27> mov     ebx,0x1
0x8049020 <_start+32> mov     ecx,0x804a008
0x8049025 <_start+37> mov     edx,0x7
0x804902a <_start+42> int     0x80
0x804902c <_start+44> mov     eax,0x1
b+ 0x8049031 <_start+49> mov     ebx,0x0
0x8049036 <_start+54> int     0x80
0x8049038 add     BYTE PTR [eax],al

native process 3183 In: _start                               L12    PC: 0x8049000
(gdb) b *0x8049031
Breakpoint 2 at 0x8049031: file lab10-2.asm, line 25.
(gdb) i b
Num      Type           Disp Enb Address      What
1        breakpoint     keep y   0x08049000 lab10-2.asm:12
          breakpoint already hit 1 time
2        breakpoint     keep y   0x08049031 lab10-2.asm:25
(gdb)

```

Рис. 10.3. Установка точки останова по адресу инструкции

10.4.2.2. Работа с данными программы в GDB

Отладчик может показывать содержимое ячеек памяти и регистров, а при необходимости позволяет вручную изменять значения регистров и переменных.

Выполните 5 инструкций с помощью команды `stepi` (или `si`) и проследите за изменением значений регистров. Значения каких регистров изменяются?

Посмотреть содержимое регистров также можно с помощью команды `info registers` (или `i r`).

```
(gdb) info registers
```

Для отображения содержимого памяти можно использовать команду `x <адрес>`, которая выдаёт содержимое ячейки памяти по указанному адресу. Формат, в котором выводятся данные, можно задать после имени команды через косую черту: `x/NFU <адрес>`.

С помощью команды `x &<имя переменной>` также можно посмотреть содержимое переменной.

Посмотрите значение переменной `msg1` по имени

```
(gdb) x/1sb &msg1
0x804a000 <msg1>:      "Hello, "
```

Посмотрите значение переменной `msg2` по адресу. Адрес переменной можно определить по дизассемблированной инструкции. Посмотрите инструкцию `mov ecx, msg2` которая записывает в регистр `ecx` адрес переменной `msg2` (рис. 10.4).

```

0x804900f <_start+15>  mov     edx,0x8
0x8049014 <_start+20>  int     0x80
> 0x8049016 <_start+22>  mov     eax,0x4
0x804901b <_start+27>  mov     ebx,0x1
0x8049020 <_start+32>  mov     ecx,0x804a008
0x8049025 <_start+37>  mov     edx,0x7
0x804902a <_start+42>  int     0x80
0x804902c <_start+44>  mov     eax,0x1

native process 3183 In: _start                                L18  PC: 0x8049016
(gdb) si
(gdb) x/1sb &msg1
0x804a000 <msg1>:      "Hello, "
(gdb) x/1sb 0x804a008
0x804a008 <msg2>:      "world!\n"
(gdb)

```

Рис. 10.4. Отображение содержимого памяти

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). Измените первый символ переменной `msg1` (рис. 10.5):

```
(gdb) set {char}msg1='h'
(gdb) x/1sb &msg1
0x804a000 <msg1>:      "hello, "
(gdb)
```

```
0x804a000 <msg1>:      "hello, "  
(gdb) set {char}&msg1='h'  
(gdb) set {char}0x804a001='h'  
(gdb) x/1sb &msg1  
0x804a000 <msg1>:      "hhlllo, "  
(gdb) set {char}0x804a008='L'  
(gdb) set {char}0x804a00b=' '  
0x804a008 <msg2>:      "Lor d!\n"  
(gdb)
```

Рис. 10.5. Примеры использования команды set

Замените любой символ во второй переменной msg2.

Чтобы посмотреть значения регистров используется команда `print /F <val>` (перед именем регистра обязательно ставится префикс `$`) (рис. 10.6):

`p/F $<регистр>`

```
Register group: general
eax      0x4      4
ecx      0x804a000 134520832
edx      0x8      8
ebx      0x1      1
esp      0xffffd220 0xffffd220
ebp      0x0      0x0
esi      0x0      0
edi      0x0      0
eip      0x804901b 0x804901b <_start+27>

native process 3183 In: _start
(gdb) p/s $eax
$2 = 4
(gdb) p/t $eax
$3 = 100
(gdb) p/s $ecx
$4 = 134520832
(gdb) p/x $ecx
$5 = 0x804a000
(gdb)
```

Рис. 10.6. Примеры использования команды print

Выведите в различных форматах (в шестнадцатеричном формате, в двоичном формате и в символьном виде) значение регистра `edx`.

С помощью команды `set` измените значение регистра `ebx`:

```
(gdb) set $ebx='2'
(gdb) p/s $ebx
$3 = 50
(gdb) set $ebx=2
```

```
(gdb) p/s $ebx
$4 = 2
(gdb)
```

Объясните разницу вывода команд `p/s $ebx`.

Завершите выполнение программы с помощью команды `continue` (сокращенно `c`) или `stepi` (сокращенно `si`) и выйдите из GDB с помощью команды `quit` (сокращенно `q`).

10.4.2.3. Обработка аргументов командной строки в GDB

Скопируйте файл `lab9-2.asm`, созданный при выполнении лабораторной работы №9, с программой выводящей на экран аргументы командной строки (Листинг 9.2) в файл с именем `lab10-3.asm`:

```
cp ~/work/arch-pc/lab09/lab9-2.asm ~/work/arch-pc/lab10/lab10-3.asm
```

Создайте исполняемый файл.

```
nasm -f elf -g -l lab10-3.lst lab10-3.asm
ld -m elf_i386 -o lab10-3 lab10-3.o
```

Для загрузки в `gdb` программы с аргументами необходимо использовать ключ `--args`. Загрузите исполняемый файл в отладчик, указав аргументы:

```
gdb --args lab10-3 аргумент1 аргумент 2 'аргумент 3'
```

Как отмечалось в предыдущей лабораторной работе, при запуске программы аргументы командной строки загружаются в стек. Исследуем расположение аргументов командной строки в стеке после запуска программы с помощью `gdb`.

Для начала установим точку останова перед первой инструкцией в программе и запустим ее.

```
(gdb) b _start
(gdb) run
```

Адрес вершины стека храниться в регистре `esp` и по этому адресу располагается число равное количеству аргументов командной строки (включая имя программы):

```
(gdb) x/x $esp
0xffffd200:      0x05
```

Как видно, число аргументов равно 5 – это имя программы `lab10-3` и непосредственно аргументы: `аргумент1`, `аргумент, 2` и `'аргумент 3'`.

Посмотрите остальные позиции стека – по адресу `[esp+4]` располагается адрес в памяти где находится имя программы, по адресу `[esp+8]` храниться адрес первого аргумента, по адресу `[esp+12]` – второго и т.д.

```
(gdb) x/s *(void**)( $esp + 4)
0xffffd358:      "~/lab10-3"
(gdb) x/s *(void**)( $esp + 8)
0xffffd3bc:      "аргумент1"
(gdb) x/s *(void**)( $esp + 12)
0xffffd3ce:      "аргумент"
(gdb) x/s *(void**)( $esp + 16)
0xffffd3df:      "2"
(gdb) x/s *(void**)( $esp + 20)
0xffffd3e1:      "аргумент 3"
(gdb) x/s *(void**)( $esp + 24)
0x0:      <error: Cannot access memory at address 0x0>
(gdb)
```

Объясните, почему шаг изменения адреса равен 4 (`[esp+4]`, `[esp+8]`, `[esp+12]` и т.д.).

10.5. Задание для самостоятельной работы

1. Преобразуйте программу из лабораторной работы №9 (Задание №1 для самостоятельной работы), реализовав вычисление значения функции $f(x)$ как подпрограмму.
2. В листинге 10.3 приведена программа вычисления выражения $(3+2)*4+5$. При запуске данная программа дает неверный результат. Проверьте это. С помощью отладчика GDB, анализируя изменения значений регистров, определите ошибку и исправьте ее.

Листинг 10.3. Программа вычисления выражения $(3+2)*4+5$

```
%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 ebx,eax
    mov ecx,4
    mul ecx
    add ebx,5
    mov edi,ebx

; ---- Вывод результата на экран
    mov  eax,div
    call sprint
```



```
mov  eax,edi
call iprintLF

call quit
```

10.6. Содержание отчёта

Отчёт должен включать:

- Титульный лист с указанием номера лабораторной работы и ФИО студента.
- Формулировка цели работы.
- Описание результатов выполнения лабораторной работы:
 - описание выполняемого задания;
 - скриншоты (снимки экрана), фиксирующие выполнение заданий лабораторной работы;
 - комментарии и выводы по результатам выполнения заданий.
- Описание результатов выполнения заданий для самостоятельной работы:
 - описание выполняемого задания;
 - скриншоты (снимки экрана), фиксирующие выполнение заданий;
 - комментарии и выводы по результатам выполнения заданий;
 - листинги написанных программ (текст программ).
- Выводы, согласованные с целью работы.

Отчёт по выполнению лабораторной работы оформляется в формате Markdown. В качестве отчёта необходимо предоставить отчёты в 3 форматах: pdf, docx и md. А также файлы с исходными текстами написанных при выполнении лабораторной работы программ (файлы *.asm). Файлы необходимо загрузить на странице курса в ТУИС в задание к соответствующей лабораторной работе и загрузить на Github.

10.7. Вопросы для самопроверки

1. Какие языковые средства используются в ассемблере для оформления и активизации подпрограмм?
2. Объясните механизм вызова подпрограмм.
3. Как используется стек для обеспечения взаимодействия между вызывающей и вызываемой процедурами?
4. Каково назначение операнда в команде `ret`?
5. Для чего нужен отладчик?
6. Объясните назначение отладочной информации и как нужно компилировать программу, чтобы в ней присутствовала отладочная информация.
7. Расшифруйте и объясните следующие термины: `breakpoint`, `watchpoint`, `checkpoint`, `catchpoint` и `call stack`.
8. Назовите основные команды отладчика `gdb` и как они могут быть использованы для отладки программ.