

«Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ ИНФОРМАТИКА И СИСТЕМЫ УПРАВЛЕНИЯ КАФЕДРА КОМПЬЮТЕРНЫЕ СИСТЕМЫ И СЕТИ

НАПРАВЛЕНИЕ ПОДГОТОВКИ **09.03.01 Информатика и вычислительная** техника

ОТЧЕТ

по лабораторной работе № 1

Дисциплина: Машинно-зависимые языки и основы компиляции

Название лабораторной работы: Изучение среды и отладчика ассемблера

Студент гр. ИУ6-43Б <u>01.03.2023</u> <u>Таринду Херат</u>

(Подпись, дата) (И.О. Фамилия)

Преподаватель <u>01.03.2023</u> Данилюк.С.С

(Подпись, дата) (И.О. Фамилия)

Изучение среды и отладчика ассемблера

Цель работы: изучение процессов создания, запуска и отладки программ на ассемблере Nasm под управлением операционной системы Linux, а также особенностей описания и внутреннего представления данных.

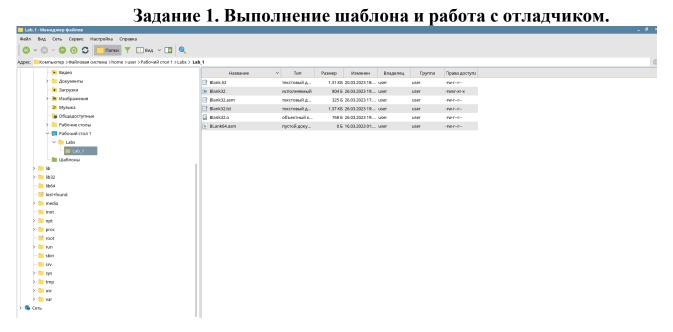


Рисунок 1 - Шаблоны для 32-разрядной и 64-разрядной программ Запустим на 64-разрядном компьютере 32-разрядную программу в режиме эмуляции (смотри рисунок 2).

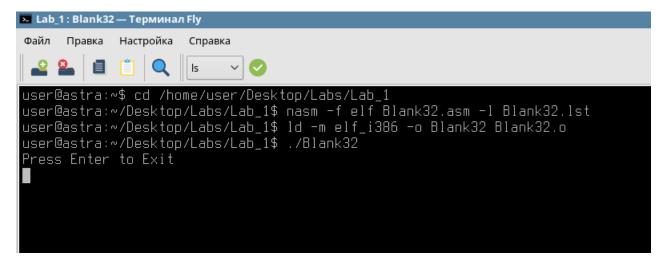


Рисунок 2 - Трансляция, компоновка и выполнение программы Blank32

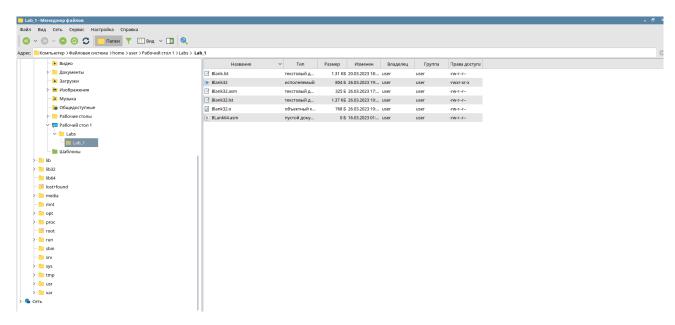


Рисунок 3 - Созданные файлы

nasm -f elf Blank32.asm -1 Blank32.1st

Трансляция программы. Создание объектного файла Blank32.o и файла листинга Blank32.lst (смотри рисунок 5), в который помещается листинг программы и сообщения об ошибках.

ld -m elf_i386 -o Blank32 Blank32.o

Компоновка в режиме эмуляции 32-х разрядной адресации. Создание исполняемого файла Blank32.out (смотри рисунок 3).

./Blank32

Выполнение программы (см. рисунок 4).

edb --run Blank32

Запуск отладки программы (см. рисунок 6).

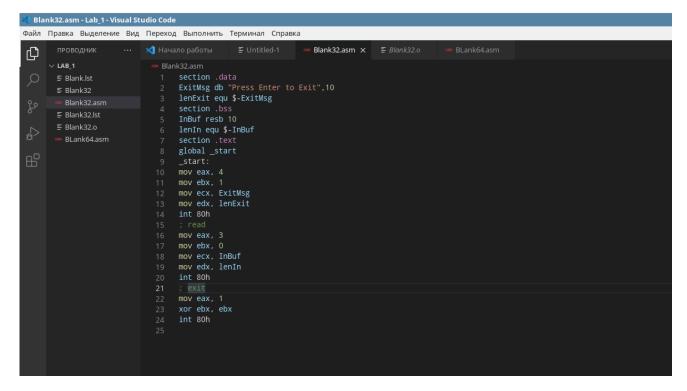


Рисунок 4 - Программа на языке ассемблера в редакторе Kate

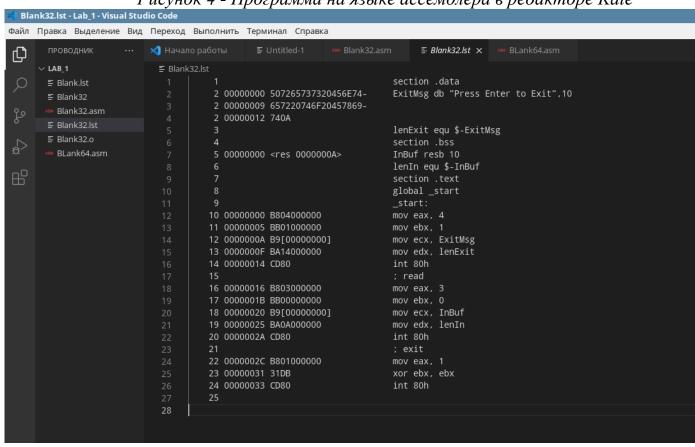


Рисунок 5 - Листинг программы

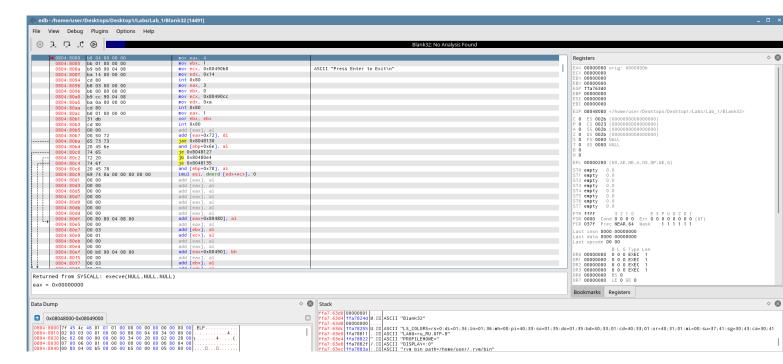
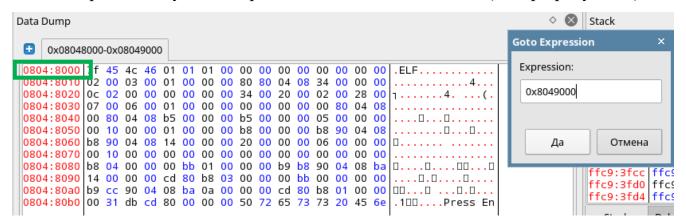


Рисунок 6 - Отладчик edb с исполняемой программой Blank32.out

Настройка на нужный адрес области сегмента данных (смотри рисунок 7).



Pucyнoк 7 - Goto Expression

Относительный адрес данных, т.е. смещение в соответствующем сегменте, стал равным указанному в «Goto Expression» (смотри рисунок 8).

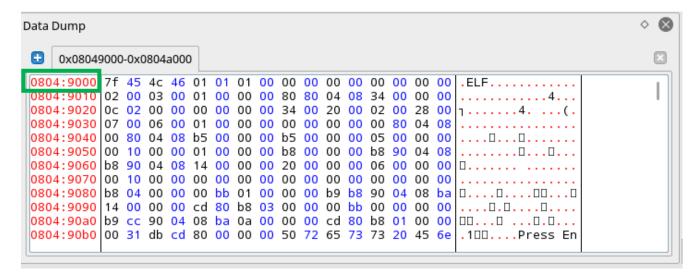


Рисунок 8 - Data Dump

mov eax, 4

Пересылка литерала со значение 4 в регистр ЕАХ (смотри рисунок 9).



Рисунок 9 - Значение регистра ЕАХ

mov ecx, ExitMsg

Пересылка адреса, который символизирует идентификатор ExitMsg, в регистр ECX (смотри рисунки 10, 11 и 12).

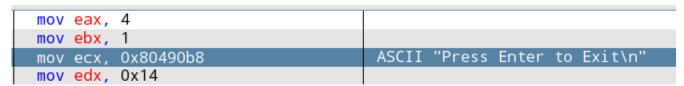


Рисунок 10 - Дисассемблированный код в отладчике



Рисунок 11 - Значение регистра ЕСХ

```
0804:90a0 b9 cc 90 04 08 ba 0a 00 00 00 cd 80 b8 01 00 00 □□...□...□....□.....
0804:90b0 00 31 db cd 80 00 00 00 50 72 65 73 73 20 45 6e .1□□....□ress En 0804:90c0 74 65 72 20 74 6f 20 45 78 69 74 0a 00 00 00 00 ter to Exit ....
```

Рисунок 12 - Шестнадцатеричный дамп сегментов данных

Задание 2. Вычисление выражения.

Вычислим выражение (смотри рисунок 13)

$$X = A + 5 - B$$

Рисунок 13 – Выражение

Напишем программу, выполняющую данную задачу (смотри рисунки 14, 15).

```
section .data ; сегмент инициализированных переменных
ExitMsg db "Press Enter to Exit", 10 ; выводимое сообщение
lenExit equ $-ExitMsg
A
        dw -30
В
        dw 21
        section .bss ; сегмент неинициализированных переменных
InBuf
        resb
lenIn
                $-InBuf
        equ
        resw
        section .text ; сегмент кода
       global start
start:
                AX, [A]
       mov
                AX, 5
        add
                AX, [B]
        sub
                [X], AX
        mov
```

Рисунок 14 - Реализация программы по вычислению выражения (16разрядные регистры)

66	a1	e0	90	04	08		mov ax, [0x80490e0]	
66							add ax, 5	
66	2b	05	e2	90	04	80	sub ax, [0x80490e2]	
66	а3	ee	90	04	80		mov [0x80490ee], ax	

Рисунок 15 - Вычисление выражения – просмотр кода в отладчике

mov AX, [A]

Заносим в младшую часть регистра EAX, т.е. AX, содержимое по адресу A, т.е. -30.

Переведем значение регистра AX (2 байта) после пересылки в дополнительный код с учетом знакового бита (смотри таблицу 1 и результат – рисунок 17).

Таблица 1. Внутреннее представление числа

Десятичная система	-30
Прямой код	10000000 00011110 (первый бит знаковый)
Обратный код	1 1111111 11100001
Дополнительный код	1 1111111 11100010 = FF E2 (в 16-ричной)

Рассмотрим флажковый регистр.

- 1) CF = 1 при переполнении в операциях с числами без знака (первый на рисунке 16).
- 2) **О**F = 1 при переполнении в операциях с числами со знаком (последний на рисунке 16).
- 3) **P**F = 1, если младший значащий байт результата содержит чётное число единичных (ненулевых) битов.
 - **Z**F = 1, если результат равен 0.
- 5) SF равен знаковому биту числа (0 положительное число, 1 отрицательное)

Эти флаги состояния отражают результат выполнения арифметических инструкций, таких как ADD, SUB, MUL, DIV (смотри рисунки 16, 17).



Pucyнок 16 - EFLAGS



Рисунок 17 - Результат первой команды

add AX, 5

Произведем расчет: -30 + 5 = -25 = FF E7 (в дополнительном коде).

Флаги **CF**, **OF**, **ZF** равны **0**. Флаг **PF** = **1**, т.к. младший байт (из двух) числа - 25 (11100111) содержит четное количество единиц, **SF** = **1**, т.к. у отрицательного числа знаковый бит равен 1 (смотри рисунки 18, 19).



Рисунок 18 - EFLAGS после add



Рисунок 19 - Результат второй команды

sub AX, [B]

Произведем расчет: -25 - 21 = -46 = FF D2 (в дополнительном коде). Состояния флажкового регистра не изменились (смотри рисунки 20, 21).



Рисунок 20 - EFLAGS после sub

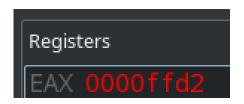


Рисунок 21 - Результат третьей команды

mov [X], AX

Поместим значение, находящиеся в регистре EAX в ячейку адреса, которую символизирует имя X = 0x080490ee.

После выполнения всех команд оперативной памяти остались числа, находящиеся по адресам A, B, X (смотри рисунок 22).

- A = -30 = FF E2 (в дополнительном коде в 16-ричной системе) находится по адресу 0x080490e0 и занимает 2 байта.
- $\mathbf{B} = \mathbf{21} = \mathbf{00} \ \mathbf{15}$ (в 16-ричной системе) находится по адресу 0×080490 е2 и занимает 2 байта.
- $\mathbf{X} = -\mathbf{46} = \mathbf{FF} \ \mathbf{D2} \ (\mathbf{B} \ \mathbf{дополнительном} \ \mathbf{коде} \ \mathbf{B} \ \mathbf{16}$ -ричной системе) находится по адресу $0\mathbf{x}080490$ ее и занимает 2 байта.



Рисунок 22 - Dump Data после выполнения вычислений

Как мы можем заметить, числа в оперативной памяти расположены в обратном порядке, сначала младший байт, потом старший.

Проверим результат при использовании 32-битных регистров (смотри рисунок 23).

```
; сегмент инициализированных переменных
       section .data
ExitMsg db "Press Enter to Exit",10 ; выводимое сообщение lenExit equ $-ExitMsg
        dd -30
Α
В
        dd 21
        section .bss ; сегмент неинициализированных переменных
InBuf
                         ; буфер для вводимой строки
lenIn
                 $-InBuf
        resd
        section .text ; сегмент кода
        global
                 _start
_start:
                 EAX, [A]
        mov
                 EAX, 5
        add
         sub
                 EAX, [B]
        mov
                  [X], EAX
```

Рисунок 23 - Реализация программы по вычислению выражения (32разрядные регистры)

Можно заметить, что теперь коды команд не содержат префикс размера операнда 66h (смотри рисунок 24).

a1 dc 90 04 08	mov eax, [0x80490dc]
83 c0 05	add eax, 5
2b 05 e0 90 04 08	sub eax, [0x80490e0]
a3 ee 90 04 08	mov [0x80490ee], eax

Рисунок 24 - Машинный и дисассемблированный коды

Используя регистр EAX, а не только его младшую часть AX, знаковый бит в дополнительном коде будет распространятся на все 32 бита (не на 16 бит, как в прошлом примере). Соответственно, в оперативной памяти также будут наблюдаться 4-х байтные числа в обратном порядке (смотри рисунок 25).

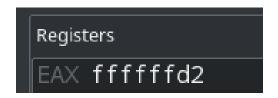


Рисунок 25 - Результат вычислений

Задание 3. Внутреннее представление данных.

Введем следующие инициализированные и неинициализированные данные (смотри рисунок 26).

```
section .data
ExitMsg db "Press Enter to Exit",10 ; выводимое сообщение
lenExit equ $-ExitMsg
val1
        db 255
chart
        dw 256
lue3
        dw -128
        db 10h
v5
        db 100101B
        db 23,23h,0ch
beta
        db "Hello",10
sdk
min
        dw -32767
        dd 12345678h
ar
valar
        times 5 db 8
        section .bss
                      ; сегмент неинициализированных переменных
InBuf
        resb
                10
                        буфер для вводимой строки
lenIn
                $-InBuf
        equ
alu
        resw 10
f1
        resb 5
```

Рисунок 26 - Дисассемблированный код

Рассмотрим размещение в памяти инициализированных переменных (смотри рисунок 27).

Рисунок 27 - Data Dump. Выделен байт, с которого начинаются значения.

Сопоставим значения данных, которые мы задаем на языке ассемблера в задании 3, с их внутренним представлением в оперативной памяти (смотри таблицу 2).

Таблица 2 - Инициализированные данные.

Имя поля данных	Директива (тип)	Константы	Внутреннее
		(последовательность	представление
		констант)	
val1	db	255	FF
chart (1)	dw	256	00 01
lue3 (2)	dw	-128	80 ff
v5	db	10h	10
	db	100101B	25
Beta	db	23, 23h, 0ch	17 23 0c
sdk (3)	db	"Hello", 10	48 65 6c 6c 6f 0a
min (4)	dw	-32767	01 80
Ar	dd	12345678h	78 56 34 12
Valar	times 5 db	8	08 08 08 08 08

Байты данных в оперативной памяти располагаются в обратном порядке. Объясним внутреннее представление некоторых «переменных», обозначенных цифрой в скобках.

- 1) $256 = 00000001\ 000000000\ (в\ 2$ -ичной) = **01 00** (в 16-ричной)
- 2) $-128 = 10000000 \ 10000000 \ (прямой код со знаковым битом) = 11111111 \ 011111111 \ (обратный код) = 1111111 \ 10000000 \ (дополнительный код) = ff 80 (в 16-ричной)$
- 3) По таблице ASCII символу 'H' сопоставлен код 72 (в 10-ричной) = **48** (в 16-ричной). Символу 'e' сопоставлен код 101 (в 10-ричной) = **65** (в 16-ричной). Последнее число в списки инициализации $10 = \mathbf{0a}$ (в 16-ричной), обозначающее конец строки в ОС Linux.

4) $-32767 = 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ (прямой код со знаковым битом) = 1000 0000\ 0000\ 0000\ (обратный код) = 1000\ 0000\ 0000\ 0001\ (дополнительный код) = 80\ 01\ (в\ 16-ричной)$

Адреса неинициализированных данных символизируются с именами alu и f1. Для alu будет зарезервировано 10 * 2 = 20 байт, так как использована директива resw, для f1 - 5 * 1 = 5 байт, т.к. использована директива resb.

Задание 4.

Определим в памяти следующие данные (смотри рисунки 28 и 29).

- 1) целое число 25 размером 2 байта со знаком;
- 2) двойное слово, содержащее число -35;
- 3) символьную строку, содержащую ваше имя (русскими буквами и латинскими буквами).

Рисунок 29 - Data Dump. Выделен байт, с которого начинаются значения.

Сопоставим значения данных, которые мы задаем на языке ассемблера в задании 4, с их внутренним представлением в оперативной памяти (смотри таблицу 3).

Таблица 3 - Инициализированные данные.

Имя поля данных	Директива (тип)	Константы	Внутреннее
		(последовательность	представление
		констант)	
val1	dw	25	19 00
val2	dd	-35	dd ff ff ff
str_en	db	"Tharindu", 10	4d 69 6b 68 61 69
			6c 0a
str_ru	db	"Таринду", 10	cc e8 f5 e0 e8 eb 0a

Замечание. Русские символы не отображаются из-за того, что используется кодировка UTF-16 (таблица Unicode), в которой русские символы соответствуют кодам, начиная с 1040 ('A'), т.е. кодируются двумя байтами. Коду **СС** (16- ричный) соответствует данный символ – \hat{I} (смотри рисунок 30).

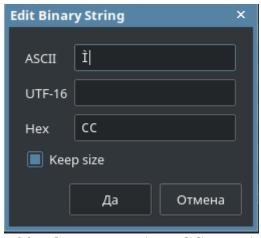


Рисунок 30 - Символ с кодом СС в таблице Unicode

Залание 5.

Определим константы в программе, которые во внутреннем представлении выглядят как **25 00** и **00 25** (смотри рисунки 31, 32).

```
dw 25h
val1_1
          dw 37
val1_2
val1 3
          dw 100101b
val1_4
          dw "%"
val1 5
          dw 450
val2_1
          dw 2500h
val2_2
          dw 9472
val2 3
          dw 10010100000000b
val2_5
          dw 22400o
```

Рисунок 31 - Инициализированные данные.

Рисунок 32 - Внутреннее представление значений.

Задание 6.

Добавим в программу переменную F1 =65535 размером слово и переменную F2 = 65535 размером двойное слово (смотри рисунок 33). Сложим эти переменные с единицей и проанализируем результат (смотри рисунки 34, 35).

```
Blank32_5.asm
       section .data ; сегмент инициализированных переменных
ExitMsg db "Press Enter to Exit", 10 ; выводимое сообщение
lenExit equ $-ExitMsg
F1
        dw 65535
F2
        dd 65535
        section .bss ; сегмент неинициализированных переменных
                        буфер для вводимой строки
InBuf
        resb
lenIn
        equ
                $-InBuf
        section .text ; сегмент кода
        global <u>start</u>
_start:
        add [F1], 1
        add [F2], 1
```

Рисунок 33 - Дисассемблированный код.

0804:90d0	74	6f	20	45	78	69	74	0a	ff	ff	ff	ff	00	00	00	00
0804:90e0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0804:90f0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00

Рисунок 34 - Исходные значения в памяти



Pисунок 35 - EFLAGS после сложения F1 + 1.

Состояния флажкового регистра после первой операции (смотри рисунок 35):

- 2) $\mathbf{P}\mathbf{F} = 1$ младший байт числа 65536 содержит четное количество единиц (0 единиц).
 - $\mathbf{Z}\mathbf{F} = 1 \mathbf{p}$ езультат равен 0 (00 00 в 16-ричной).



Рисунок 36 - EFLAGS после сложения F2 + 1.

Состояния флажкового регистра после второй операции (смотри рисунок 36):

- 1) $\mathbf{CF} = 0$ **не** произошло переполнение, т.к. $65536 = 00\ 01\ 00\ 00$ (в 16-ричной).
- 2) $\mathbf{P}\mathbf{F} = 1$ младший байт числа 65536 содержит четное количество единиц (0 единиц).
 - **Z**F = 0 результат **не** равен 0.

Убедится в правильности рассуждений можно, посмотрев в Dump памяти (смотри рисунок 37)

0804:90d0	74	6f	20	45	78	69	74	0a	00	00	00	00	01	00	00	00
0804:90e0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0804:90f0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00

Рисунок 37 - Новые значения в памяти

Контрольные вопросы.

1) Дайте определение ассемблеру. К какой группе языков он относится?

Язык ассемблера или ассемблер — язык низкого уровня с командами, соответствующими командам процессора (так называемым машинным командам).

2) Из каких частей состоит заготовка программы на ассемблере?

Заготовка программы состоит из сегмента инициализированных и неинициализированных переменных и сегмента кода, в котором описаны системные функции 4, 3 и 1 (write, read и exit соответственно).

3) Как запустить программу на ассемблере на выполнение? Что происходит с программой на каждом этапе обработки?

Ответ на странице 3

4) Назовите основные режимы работы отладчика. Как осуществить пошаговое выполнение программы и просмотреть результаты выполнения машинных команд.

Отладчик позволяет выполнять программу по шагам, заходя или не заходя в подпрограммы, и при этом анализировать изменения содержимого регистров,

памяти и стека. Для этого используют соответствующие пункты меню или следующие клавиши:

- F7 выполнить шаг с заходом в подпрограмму;
- F8 выполнить шаг без захода в подпрограмму;
- Ctrl + F2 начать отладку сначала;
- Ctrl + F9 выполнить подпрограмму до возврата из нее.
- 5) В каком виде отладчик показывает положительные и отрицательные целые числа? Как будут представлены в памяти числа: A dw 5,-5? Как те же числа будут выглядеть после загрузки в регистр AX?

Положительные числа представляются в прямом двоичном коде, отрицательные — в дополнительном. 5 будет представлена как $\mathbf{05}$ $\mathbf{00}$, -5 будет представлена как \mathbf{FB} \mathbf{FF} . В регистре \mathbf{AX} значения данных хранятся в прямом порядке, в отличие от оперативной памяти, поэтому 5 будет выглядеть как $\mathbf{00}$ $\mathbf{05}$, - $\mathbf{5}$ – как \mathbf{FF} \mathbf{FB} .

6) Каким образом в ассемблере программируются выражения? Составьте фрагмент программы для вычисления C=A+B, где A, B и C- целые числа формата BYTE.

Программа представлена на рисунке 38.

```
section .data ; сегмент инициализированных переменных
ExitMsg db "Press Enter to Exit", 10 ; выводимое сообщение
lenExit equ $-ExitMsg
        db 5
A
В
        db 3
        section .bss ; сегмент неинициализированных переменных
InBuf
                       буфер для вводимой строки
                $-InBuf
lenIn
        equ
        resb
        section .text ; сегмент кода
        global
               _start
_start:
                AL, [A]
        mov
        add
                [C], AL
        mov
```

Рисунок 38 - Дисассемблированный код. Задание.

Вывод: была выполнена лабораторная работа 1, которая была связана с изучением среды и отладчика ассемблера. В ходе выполнения заданий были изучены структура простейшей программы на ассемблере NASM, ввод, трансляция, компоновка и выполнение программы, работа с отладчиком для анализа значений регистров и внутреннего представления данных в оперативной памяти. Результаты тестирования корректны, работы выполнена успешно!