Отчёт по лабораторной работе №8

Дисциплина: архитектура компьютеров и операционные системы

Постнова Елизавета Андреевна

Содержание

6	Список литературы	20
5	Выводы	19
	4.2 Обработка аргументов командной строки	14 16
4	Выполнение лабораторной работы 4.1 Реализация циклов в NASM	9
3	Теоретическое введение	7
2	Задание	6
1	Цель работы	5

Список иллюстраций

4.1	Создание файлов для лабораторной работы	9
4.2	Ввод текста из листинга 8.1	10
4.3	Запуск исполняемого файла	10
		11
4.5	Запуск обновленной программы	12
		13
4.7	Запуск исполняемого файла	13
4.8	Ввод текста программы из листинга 8.2	14
4.9	Запуск исполняемого файла	14
4.10	Ввод текста программы из листинга 8.3	15
4.11	Запуск исполняемого файла	15
		16
4.13	Запуск исполняемого файла	16
		17
		17

Список таблиц

1 Цель работы

Приобретение навыков написания программ с использованием циклов и обработкой аргументов командной строки.

2 Задание

- 1. Реализация циклов в NASM.
- 2. Обработка аргументов командной строки.
- 3. Задание для самостоятельной работы.

3 Теоретическое введение

Стек — это структура данных, организованная по принципу LIFO («Last In — First Out» или «последним пришёл — первым ушёл»). Стек является частью архитектуры процессора и реализован на аппаратном уровне. Для работы со стеком в процессоре есть специальные регистры (ss, bp, sp) и команды. Основной функцией стека является функция сохранения адресов возврата и передачи аргументов при вызове процедур. Кроме того, в нём выделяется память для локальных переменных и могут временно храниться значения регистров. Стек имеет вершину, адрес последнего добавленного элемента, который хранится в регистре еsp (указатель стека). Противоположный конец стека называется дном. Значение, помещённое в стек последним, извлекается первым. При помещении значения в стек указатель стека уменьшается, а при извлечении — увеличивается.

Команда push размещает значение в стеке, т.е. помещает значение в ячейку памяти, на которую указывает регистр esp, после этого значение регистра esp увеличивается на 4. Данная команда имеет один операнд — значение, которое необходимо поместить в стек.

Команда рор извлекает значение из стека, т.е. извлекает значение из ячейки памяти, на которую указывает регистр esp, после этого уменьшает значение регистра esp на 4. У этой команды также один операнд, который может быть регистром или переменной в памяти. Нужно помнить, что извлечённый из стека элемент не стирается из памяти и остаётся как "мусор", который будет перезаписан при записи нового значения в стек.

Для организации циклов существуют специальные инструкции. Для всех ин-

струкций максимальное количество проходов задаётся в регистре ecx. Наиболее простой является инструкция loop. Она позволяет организовать безусловный цикл.

4 Выполнение лабораторной работы

4.1 Реализация циклов в NASM

Создаю каталог для программ лабораторной работы № 8, перехожу в него и создаю файл lab8-1.asm. (рис. 4.15).

```
[eapostnova@fedora ~]$ mkdir ~/work/arch-pc/lab08
[eapostnova@fedora ~]$ cd ~/work/arch-pc/lab08
[eapostnova@fedora lab08]$ touch lab8-1.asm
```

Рис. 4.1: Создание файлов для лабораторной работы

Ввожу в файл lab8-1.asm текст программы из листинга 8.1. (рис. 4.15).

Рис. 4.2: Ввод текста из листинга 8.1

Создаю исполняемый файл и проверяю его работу. (рис. 4.15).

```
[eapostnova@fedora lab08]$ nasm -f elf lab8-1.asm
[eapostnova@fedora lab08]$ ld -m elf_i386 -o lab8-1 lab8-1.o
[eapostnova@fedora lab08]$ ./lab8-1
Введите N: 5
5
4
3
2
```

Рис. 4.3: Запуск исполняемого файла

Данная программа выводит числа от N до 1 включительно.

Изменяю текст программы, добавив изменение значения регистра есх в цикле. (рис. 4.15).

```
\oplus
                       mc [eapostnova@fedora]:~/work/arch-pc/lab08
  nb8-1.asm [----] 0 L:[ 13+ 4 17/ 34] *(442 / 836b)
lab8-1.asm
mov eax,msgl
call sprint
; ---- Ввод 'N'
mov ecx, N
mov edx, 10
call sread
mov eax,N
call atói
mov [N],eax
mov есх,[N] ; Счетчик цикла, `есх=N`
label:
sub ecx,1 ; `ecx=ecx-1`
mov [N],ecx
mov eax,[N]
call iprintLF
loop label ; `ecx=ecx-1` и если `ecx` не '0'
; переход на `label`
```

Рис. 4.4: Изменение текста программы

Создаю исполняемый файл и проверяю его работу. (рис. 4.15).

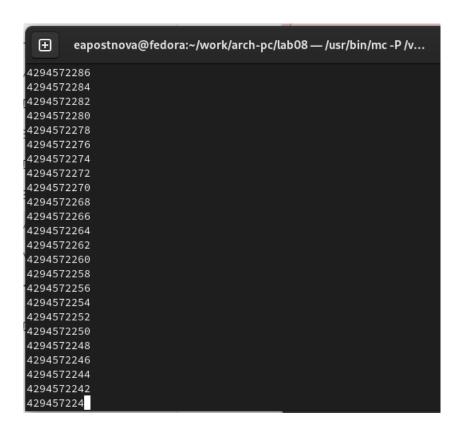


Рис. 4.5: Запуск обновленной программы

В данном случае число проходов цикла не соответствует введенному с клавиатуры значению.

Вношу изменения в текст программы, добавив команды push и рор для сохранения значения счетчика цикла loop. (рис. 4.15).

```
\oplus
                    mc [eapostnova@fedora]:~/work/arch-pc/lab08
lab8-1.asm
                   [----] 0 L:[ 14+21 35/35] *(884 / 884b)
mov eax,msgl
call sprint
mov ecx, N
mov edx, 10
call sread
mov eax,N
call atoi
mov [N],eax
mov ecx,[N] ; Счетчик цикла, `ecx=N`
push есх ; добавление значения есх в стек
sub ecx,1
mov [N],ecx
mov eax,[N]
call iprintLF
рор есх ; извлечение значения есх из стека
loop label
```

Рис. 4.6: Изменение текста программы

Создаю исполняемый файл и проверяю его работу.(рис. 4.15).

```
[eapostnova@fedora lab08]$ nasm -f elf lab8-1.asm
[eapostnova@fedora lab08]$ ld -m elf_i386 -o lab8-1 lab8-1.o
[eapostnova@fedora lab08]$ ./lab8-1
Введите N: 5
4
3
2
1
```

Рис. 4.7: Запуск исполняемого файла

В данном случае число проходов цикла соответствует введенному с клавиатуры значению и выводит числа от N-1 до 0 включительно.

4.2 Обработка аргументов командной строки

Создаю файл lab8-2.asm в каталоге ~/work/arch-pc/lab08 и ввожу в него текст программы из листинга 8.2. (рис. 4.15).

```
mc [eapostnova@fedora]:~/work/arch-pc/lab08
                   [----] 0 L:[ 1+ 0 1/21] *(0 / 944b)
lab8-2.asm
%include 'in_out.asm'
SECTION .tex
global _start
_start:
рор есх ; Извлекаем из стека в `есх` количество
pop edx ; Извлекаем из стека в `edx` имя программы
sub ecx, 1 ; Уменьшаем `ecx` на 1 (количество
next:
стр есх, 0 ; проверяем, есть ли еще аргументы
jz _end ; если аргументов нет выходим из цикла
рор еах ; иначе извлекаем аргумент из стека
call sprintLF ; вызываем функцию печати
loop next ; переход к обработке следующего
```

Рис. 4.8: Ввод текста программы из листинга 8.2

Создаю исполняемый файл и запускаю его, указав нужные аргументы. (рис. 4.15).

```
[eapostnova@fedora lab08]$ touch lab8-2.asm
[eapostnova@fedora lab08]$ nasm -f elf lab8-2.asm
[eapostnova@fedora lab08]$ ld -m elf_i386 -o lab8-2 lab8-2.o
[eapostnova@fedora lab08]$ ./lab8-2 аргумент1 аргумент 2 'аргумент 3' аргумент1
аргумент
2
аргумент 3
```

Рис. 4.9: Запуск исполняемого файла

Программа вывела 4 аргумента, так как аргумент 2 не взят в кавычки, в отличии

от аргумента 3, поэтому из-за пробела программа считывает "2" как отдельный аргумент.

Рассмотрим пример программы, которая выводит сумму чисел, которые передаются в программу как аргументы. Создаю файл lab8-3.asm в каталоге ~/work/archpc/lab08 и ввожу в него текст программы из листинга 8.3. (рис. 4.15).

```
mc[eapostnova@fedora]:~/work/arch-pc/lab08

lab8-3.asm [----] 0 L:[ 1+ 0 1/ 30] *(0 /1429b)

winclude 'in_out.asm'

SECTION .data
msg db "Результат: ",0

SECTION .text
global _start
_start:
pop ecx; Извлекаем из стека в `ecx` количество
; аргументов (первое значение в стеке)
pop edx; Извлекаем из стека в `edx` имя программы
; (второе значение в стеке)
sub ecx,1; Уменьшаем `ecx` 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`)
pop eax; иначе извлекаем следующий аргумент из стека
call atoi; преобразуем символ в число
add esi,eax; добавляем к промежуточной сумме
; след. аргумент `esi=esi+eax`
```

Рис. 4.10: Ввод текста программы из листинга 8.3

Создаю исполняемый файл и запускаю его, указав аргументы. (рис. 4.15).

Рис. 4.11: Запуск исполняемого файла

Изменяю текст программы из листинга 8.3 для вычисления произведения

аргументов командной строки. (рис. 4.15).

```
mc[eapostnova@fedora]:~/work/arch-pc/lab08

lab8-3.asm

[B---] 0 L:[ 10+ 3 13/ 31] *(509 /1436b) 010
; (второе значение в стеке)
sub ecx,1; Уменьшаем `ecx` на 1 (количество
; аргументов без названия программы)
mov esi, 1; 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`)
pop eax; иначе извлекаем следующий аргумент из стека
call atoi; преобразуем символ в число
mul esi
mov esi,eax; добавляем к промежуточной сумме
; след. аргумент `esi=esi+eax`
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
```

Рис. 4.12: Изменение текста программы

Создаю исполняемый файл и запускаю его, указав аргументы. (рис. 4.15).

```
[eapostnova@fedora lab08]$ nasm -f elf lab8-3.asm
[eapostnova@fedora lab08]$ ld -m elf_i386 -o lab8-3 lab8-3.o
[eapostnova@fedora lab08]$ ./lab8-3 5 5 10
Результат: 250
```

Рис. 4.13: Запуск исполняемого файла

4.3 Задание для самостоятельной работы

Пишу текст программы, которая находит сумму значений функции f(x) = 5*(2 + x) в соответствии с моим номером варианта (10) для x = x1, x2, ..., xn. Значения хі передаются как аргументы. (рис. 4.15).

```
\oplus
                       mc [eapostnova@fedora]:~/work/arch-pc/lab08
                      [----] 0 L:[ 1+ 0 1/27] *(0 / 302b)
ask.asm
%<mark>include '</mark>in_out.asm'
SECTION .data
msg db "Результат: ",0
SECTION .text
global _start
pop ecx
pop edx
sub ecx,1
mov esi, 0
mov edi,5
next:
cmp ecx,0h
jz _end
pop eax
call atoi
add eax,2
mul edi
add esi,eax
loop next
```

Рис. 4.14: Текст программы

Создаю исполняемый файл и проверьте его работу на нескольких наборах x = x1, x2, ..., xn. (рис. 4.15).

```
[eapostnova@fedora lab08]$ touch task.asm
[eapostnova@fedora lab08]$ nasm -f elf task.asm
[eapostnova@fedora lab08]$ ld -m elf_i386 -o task task.o
[eapostnova@fedora lab08]$ ./task 1 2 3
Результат: 60
[eapostnova@fedora lab08]$ ./task 4 6 8 9
Результат: 175
[eapostnova@fedora lab08]$ ./task 10 15 33 21
Результат: 435
```

Рис. 4.15: Запуск исполняемого файла и проверка его работы

Программа работает корректно.

Текст программы:

%include 'in out.asm'

SECTION .data

msg db "Результат:",0

SECTION .text

global _start

_start:

pop ecx

pop edx

sub ecx,1

mov esi, 0

mov edi,5

next:

cmp ecx,0h

jz _end

pop eax

call atoi

add eax,2

mul edi

add esi,eax

loop next

_end:

mov eax, msg

call sprint

mov eax, esi

call iprintLF

call quit

5 Выводы

Благодаря данной лабораторной работе я приобрела навыки написания программ использованием циклов и обработкой аргументов командной строки, что поможет мне при выполнении последующих лабораторных работ.

6 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).