Российский университет дружбы народов Факультет физико-математически и естественных наук

Отчёт по лабораторной работе №7 по дисциплине: архитектура компьютеров и операционные системы

Студент: Аманов Рустам Марксович: НКАбд 01-23

№ ст. Билета: 1032234130

MOCKBA 2023 Γ

Содержание

1	Цель работы 5
2	Задание 6
3	Теоретическое введение 7
4	Выполнение лабораторной работы 9
5	Выполнение заданий для самостоятельной работы 18
6	Выводы 21
Сп	исок литературы
Список иллюстраций 4.1 Создание файла Ошибка! Закладка не определена.	
4.2	2 Текстфайла lab8-1.asm 8
4.3	3 Работа файла8
4.4	1 Измененный текст программы9
4.5	5 Созданный файл с ошибкой9
4.6	б Измененный текст программы10
4.7	7 Работа файла10
4.8	3 Название рисунка11
4.9	Э Новый текст файла11
4.1	LO Работа файла12
4.1	l1 Создание файла12
4.1	l2 Текст файла13
4.1	l3 Работа файла13
4.1	L4 Измененный текст файла14
4.1	L5 Работа файла15
5.1	L Создание файла15
5.2	2 Работа файла15

Список таблиц

1 Цель работы

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

2 Задание

Напишите программу, которая находит сумму значений функции () для

= 1, 2,..., ,т.е. программа должна выводить значение (1) + (2) + ... + (). Значения передаются как аргументы. Вид функции () выбрать из таблицы 8.1 вариантов заданий в соответствии с вариантом, полученным при выполнении лабораторной работы № 7.Создайте исполняемый файл и проверьте его работу на нескольких наборах = 1, 2,...,

.

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. На рис. 8.1 показана схема организации стека в процессоре. Стек имеет вершину, адрес последнего добавленного элемента, который хранится в регистре esp (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. Для стека существует две основные операции: •добавление элемента в вершину стека (push); • извлечение элемента из вершины стека (pop). 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.push -10; Поместить -10 в стек push ebx; Поместить значение регистра ebx в стек push [buf]; Поместить значение переменной buf в стек push word [ax]; Поместить в стек слово по адресу в ах Существует ещё две команды для добавления значений в стек. Это команда pusha, которая помещает в стек содержимое всех регистров общего назначения в следующем порядке: ах, сх, dx, bx, sp, bp, si, di. A также команда pushf,которая служитдля перемещения в стек содержимого регистра флагов. Обе эти команды не имеют операндов. 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.Уэтой 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. Примеры: рор еах ; Поместить значение из стека в регистр еах рор [buf] ; Поместить значение из стека в buf pop word[si] ; Поместить значение из стека в слово по адресу в si Аналогично команде записи в стек существует команда рора, которая восстанавливает из стека все регистры общего назначения, и команда рорf для перемещения значений из вершины стека в регистр флагов. Для организации циклов существуют специальные инструкции. Для всех инструкций максимальное количество проходов задаётся в регистре есх. Наиболее простой является инструкция loop. Она позволяет организовать безусловный цикл,типичная структура которого имеет следующий вид: mov есх,100 ; Количество проходов NextStep:......; тело цикла... loop NextStep; Повторить есх раз отметки NextStep Иструкция loop выполняется в два этапа. Сначала из регистра есх вычитается единица и его значение сравнивается с нулём. Если регистр не равен нулю,то выполняется переход к указанной метке.Иначе переход не выполняется и управление передаётся команде,которая следует сразу после команды loop.

4 Выполнение лабораторной работы

1) Создаю папку, файл в этой папке, проверяю его создание

```
rustam01@kali -/work/arch-pc/lab08

File Actions Edit View Help

(rustam01@kali)-[~]

k mkdir -p -/work/arch-pc/lab08

(rustam01@kali)-[~]

cd ~/work/arch-pc/lab08]

(rustam01@kali)-[~/work/arch-pc/lab08]

(rustam01@kali)-[~/work/arch-pc/lab08]

k lab08-1.asm

(rustam01@kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
```

Рис. 4.1: Создание файла

2) Ввожу в файл lab8-1.asm текст программы из листинга 8.1



Рис. 4.2: Текст файла lab8-1.asm

3) Создание исполняемого файла и проверка его работы

```
(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ nasm -f elf lab08-1.asm

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ld -m elf_i386 -o lab08-1 lab08-1.o

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ./lab08-1

Введите N: 7
7
6
5
4
3
2
1
```

Рис. 4.3: Работа файла

4) Изменение текста программы, добавляю изменение значение регистра есх в цикле

```
File Actions Edit View Help

GIU nano 7.2 /home/rustamOl/work/arch-pc/lab08/lab08-1.asm

| Inporpamma вывода значений регистра 'ecx'
| Xinclude 'in_out_asm'
| Institute 'i
```

Рис. 4.4: Измененный текст программы

5) Создаю файл и запускаю его. Значения идут с приблизительно 4350000000 и работает некорректно. Работу заскринить не получилось

```
(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ nasm -f elf lab08-1.asm

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ld -m elf_i386 -o lab08-1 lab08-1.o

[rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ./lab08-1
Введите N: []
```

Рис. 4.5: Созданный файл с ошибкой

6) Изменяю текст программы, добавив изменение значение регистра есх в цикле

```
mc[nustamol@kail]-/work/arch-pc/lab08

File Actions Edit View Help

GNU nano 7.2 /home/rustamol/work/arch-pc/lab08/lab08-1.asm

inporpamma вывода значений регистра 'ecx'

Xinclude 'in_out.asm'

Scrium .data
msgl do 'Benepare N: ',0h

Scrium .text
global start

start

i — Вывод сообщения 'Введите N: '
mov eax, msgl
call sprint

i — Ввод 'N'
mov eex, N
mov eex, N
mov eex, N
call atol
mov[N], eax
call storl
mov[N], eax
i — Организация цикла
mov eex,[N]; Cчетчик цикла, 'ecx-N'

Labol

push ecx;
sub ecx; 1; 'ecx-ecx-1'
mov[N], ecx
mov eax,[N]; charten (in ecn) 'ecx' ие '0'
; переход на 'label'
call quit

| Option | Name |
```

Рис. 4.6: Измененный текст программы

7) Работа программы и создание файла

```
rustam01@kali-/work/arch-pc/lab08

File Actions Edit View Help

- $ nasm -f elf lab08-1.asm

(rustam01@kali)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ ld -m elf_i386 -o lab08-1 lab08-1.o

(rustam01@kali)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ ./lab08-1

Введите N: 6

5

4

3

2

1

0
```

Рис. 4.7: Работа файла

Значения идут от N-1 до 0. Их количество соответствует N, введенному с клавиатуры

8) Создаю файл lab8-2.asm

Рис. 4.8: Название рисунка

9) Вношу изменения в текст программы добавив команды push и рор для сохранения значения счетчика цикла loop

```
mc[rustam01@kall]-/work/arch-pc/lab08

File Actions Edit View Help

GAU nano 7.2 /home/rustam01/work/arch-pc/lab08/lab08-2.asm

include 'in_out.asm'

start:

start:

start:

pop есх: Извлекаем из стека в 'есх' количество
; аргументов (первое значение в стеке)
pop еdх: Извлекаем из стека в 'есх' мия программы
; (второе значение в стеке)
sub есх, 1; Уменьшаем 'есх' на 1 (количество
; аргументов без названия программы)

start:

cmp есх, 9; проверяем, есть ли еще аргументы
jz _end; если аргументов нет выходим из цикла
; (переход на метку _end')
pop еах: иначе извлекаем функцию печати
loop пех; иначе извлекаем функцию печати
loop пех; иначе извлекаем функцию печати
loop пехt; переход к обработке следующего
; аргумента (переход на метку 'next')

subtless

call quit
```

Рис. 4.9: Новый текст файла

10) Создание файла и его работа

```
(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ touch lab08-2.asm

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ in_out.asm lab08-1 lab08-1.asm lab08-1.asm.save lab08-1.o lab08-2.asm

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ nasm -f elf lab08-2.asm

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ id -m elf_i386 -o lab08-2 lab08-2.o

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ./lab08-2 apryment1 apryment 2 'apryment 3' apryment
2 apryment 3
```

Рис. 4.10: Работа файла

Программой было обработано 4 аргумента

11) Создаю файл lab8-3.asm

Рис. 4.11: Создание файла

12) Ввожу в него текст программы из листинга 8.3

Рис. 4.12: Текст файла

13) Создание исполняемого файла и его работа

Рис. 4.13: Работа файла

14) Меняю текст файла, чтоб он выводил произведение

Рис. 4.14: Измененный текст файла

```
%include 'in out.asm' SECTION
.data msg db "Результат: ",0
SECTION .text global start
_start:
рор есх; Извлекаем из стека в `есх` 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,
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;
добавляем к промежуточной сумме ; след. apryмeнт `esi=esi+eax` mov
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
```

15) Создание и работа файла

```
(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ nasm -f elf lab08-3.asm

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ld -m elf_i386 -o lab08-3 lab08-3.o

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ./lab08-3 1 2 3 4 5 6

Результат: 720
```

5 Выполнение заданий для самостоятельной работы

1) Создаю файл lab8-4.asm

```
(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
touch lab08-4.asm

(rustam01@ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
smcedit lab08-4.asm
```

Рис. 5.1: Создание файла

2) Создание и работа файла

```
(rustam01⊗ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ nasm -f elf lab08-4.asm

(rustam01⊗ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ld -m elf_i386 -0 lab08-4 lab08-4.o

(rustam01⊗ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ./lab08-4 1 2 3 4 5 6
Функция: f(x) = 2x + 15
Результат: 132

(rustam01⊗ kali)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ■
```

Рис. 5.2: Работа файла

текст файла:

```
%include 'in_out.asm'

SECTION .data
msg db "Результат: ",0 msg1 db "Функция: f(x) =

2x + 15",0 SECTION .text global _start
_start:
```

```
рор есх; Извлекаем из стека в `есх` 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 mov ebx, 2 mul
ebx add eax, 15 add esi,eax; добавляем к промежуточной сумме
; след. apryмент `esi=esi+eax` loop next; переход к обработке
следующего аргумента
_end:
mov eax, msg1 call sprintLF mov eax, msg; вывод сообщения
"Результат: " call sprint mov eax, esi; записываем сумму в
регистр 'eax' call iprintLF; печать результата call quit;
завершение программы
```

6 Выводы

Я приобрела навыки написания программ с использованием циклов и обработкой аргументов командной строки.

Список литературы