Архитектура компьютера

Отчёт по лабораторной работе №8

Ибрахим Мохсейн Алькамаль

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
Список литературы		22

Список иллюстраций

4.1	Создание файла	9
4.2	Текстфайла lab8-1.asm	10
4.3	Работа файла	10
4.4		11
4.5	Созданный файл с ошибкой	11
4.6	Измененный текст программы	12
4.7	Работа файла	12
4.8	Название рисунка	13
4.9	Новый текст файла	13
4.10	Работа файла	14
4.11	Создание файла	14
4.12	Текст файла	15
4.13	Работа файла	15
4.14	Измененный текст файла	16
4.15	Работа файла	17
5.1	Создание файла	18
5.2	Работа файла	18

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 (рор). 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: ax, cx, dx, bx, sp, bp, si, di. A также команда

pushf, которая служит для 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. 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. Примеры: рор eax; Поместить значение из стека в регистр eax pop [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 popf 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 ecx, 100; Количество проходов NextStep:; тело цикла ... loop NextStep; Повторить есх раз от метки 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

```
alkamal@Localhost:~/work/arch-pc/lab08

(alkamal@Localhost)-[~/Desktop]
$ mkdir -p ~/work/arch-pc/lab08

(alkamal@Localhost)-[~/Desktop]
$ cd ~/work/arch-pc/lab08

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ touch lab08-1.asm

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ls
lab08-1.asm

(alkamal@Localhost)-[~/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: Текстфайла lab8-1.asm

3) Создание исполняемого файла и проверка его работы



Рис. 4.3: Работа файла

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

```
æ
                                               mc [alkamal@Localhost]:~/work/arch-pc/lab08
                                                                                                                                 ۹ : 🔘 🗴
                                               /home/alkamal/work/arch-pc/lab08/lab08-1.asm
   Программа вывода значений регистра 'есх'
 ,
%include 'in_out.asm'
SECTION .data
msg1 db 'Введите N: ',0h
    CTION .bss
resb 10
SECTION .text
global _start
 ; ---- Вывод сообщения 'Введите N: '
mov eax,msg1
call sprint
; ---- BBOA 'N'
mov ecx, N
mov edx, 10
call sread
 ; ---- Преобразование 'N' из символа в число
mov eax,N
call atoi
mov [N],eax
mov [N],eax
; ----- Организация цикла
mov ecx,[N] ; Счетчик цикла, `ecx=N`
Label:
sub ecx ,1 ; 'ecx=ecx=1'
mov [N],ecx
mov eax,[N]
call iprintLF; Вывод значения `N`
loop label; `ecx=ecx-1` и если `ecx` не '0'
; переход на `label`
call quit
```

Рис. 4.4: Измененный текст программы

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



Рис. 4.5: Созданный файл с ошибкой

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

Рис. 4.6: Измененный текст программы

7) Работа программы и создание файла

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

(alkamal@ Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ld -m elf_i386 -0 lab08-1 lab08-1.o

(alkamal@ Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]
$ ./lab08-1

BBEQUTE N: 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

```
alkamal@Localhost:~/work/arch-pc/lab08 Q : 

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ touch lab08-2.asm

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ in_out.asm lab08-1 lab08-1.asm lab08-1.o lab08-2.asm

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ []
```

Рис. 4.8: Название рисунка

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

```
alkamal@Localhost:~/work/arch-pc/lab08

GNU nano 7.2 /home/alkamal/work/arch-pc/lab08/lab08-2.asm *

Xinclude 'in_out.asm'
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)
next:
cmp ecx, 0 ; проверяем, есть ли еще аргументы
jz _end ; если аргументов нет выходим из цикла
; (переход на метку `end`)
pop eax ; иначе извлекаем аргумент из стека
call sprintlf ; вызываем функцию печати
)loop next ; переход к обработке следующего
; аргумента (переход на метку `next`)
and:
call quit

call quit
```

Рис. 4.9: Новый текст файла

10) Создание файла и его работа

Рис. 4.10: Работа файла

Преграммой 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

```
alkamal@Localhost:~/work/arch-pc/lab08 Q inverse in a continuous in a continu
```

Рис. 4.12: Текст файла

13) Создание исполняемого файла и его работа

```
alkamal@Localhost:~/work/arch-pc/lab08

Q: 

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ nasm -f elf lab08-3.asm

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ ld -m elf_i386 -o lab08-3 lab08-3.o

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ ./lab08-3 12 13 7 10 5

Pesynbtat: 47

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ [ alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]
```

Рис. 4.13: Работа файла

14) Меняю текст файла, чтоб он выводил произведение

```
alkamal@Localhost:~/work/arch-pc/lab08

GNU nano 7.2 /home/alkamal/work/arch-pc/lab08/lab08-3.asm
%include 'in_out.asm'
%scilow .data
msg db "Pesynbtat: ",0
%scilow .text
global _start
```

Рис. 4.14: Измененный текст файла

```
%include '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, 1 ; Используем `esi` для хранения
; промежуточных сумм
next:
```

```
стр есх,0h; проверяем, есть ли еще аргументы

jz _end; если аргументов нет выходим из цикла

; (переход на метку `_end`)

рор еах; иначе извлекаем следующий аргумент из стека

call atoi; преобразуем символ в число

mul esi; добавляем к промежуточной сумме

; след. аргумент `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



Рис. 4.15: Работа файла

5 Выполнение заданий для самостоятельной работы

1) Создаю файл lab8-4.asm

```
alkamal@Localhost: ~/work/arch-pc/lab08 Q : S

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ touch lab08-4.asm

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ mcedit lab08-4.asm
```

Рис. 5.1: Создание файла

2) Создание и работа файла

```
alkamal@Localhost: ~/work/arch-pc/lab08

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ nasm -f elf lab08-4.asm

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ ld -m elf_i386 -o lab08-4 lab08-4.o

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ ./lab08-4 1 2 3 4 5

Функция: f(x) = 2x + 15

Peaynbtat: 105

(alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]

$ [ alkamal@Localhost)-[~/work/arch-pc/lab08]
```

Рис. 5.2: Работа файла

текст файла:

```
%include 'in_out.asm'
SECTION .data
```

```
msg db "Результат: ",0
msq1 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`)
рор еах ; 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. apryment `esi=esi+eax`
loop next ; переход к обработке следующего аргумента
_end:
mov eax, msg1
call sprintLF
mov eax, msg ; вывод сообщения "Результат: "
```

call sprint

 ${\sf mov}$ eax, esi ; записываем сумму в регистр ${\sf `eax`}$

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