МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МОЭВМ

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №4

по дисциплине «Операционные системы»

Тема: Обработка стандартных прерываний

Студент гр. 9382	 Дерюгин Д.А.
Преподаватель	Ефремов М.А

Санкт-Петербург

2021

Цель работы.

В архитектуре компьютера существуют стандартные прерывания, за которыми закреплены определенные вектора прерываний. Вектор прерываний хранит адрес подпрограммы обработчика прерываний. При возникновении прерывания, аппаратура компьютера передает управление по соответствующему адресу вектора прерывания. Обработчик прерываний получает управление и выполняет соответствующие действия.

В лабораторной работе № 4 предлагается построить обработчик прерываний сигналов таймера. Эти сигналы генерируются аппаратурой через определенные интервалы времени и, при возникновении такого сигнала, возникает прерывание с определенным значением вектора. Таким образом, управление будет передано функции, чья точка входа записана в соответствующий вектор прерывания.

Задание.

- **Шаг 1**. Для выполнения лабораторной работы необходимо написать и отладить программный модуль типа .EXE, который выполняет следующие функции:
- 1) Проверяет, установлено ли пользовательское прерывание с вектором 1Ch.
- 2) Устанавливает резидентную функцию для обработки прерывания и настраивает вектор прерываний, если прерывание не установлено, и осуществляется выход по функции 4Ch прерывания int 21h.
- 3) Если прерывание установлено, то выводится соответствующее сообщение и осуществляется выход по функции 4Ch прерывания int 21h.
- 4) Выгрузка прерывания по соответствующему значению параметра в командной строке /un. Выгрузка прерывания состоит в восстановлении стандартного вектора прерываний и освобождении памяти, занимаемой резидентом. Затем осуществляется выход по функции 4Ch прерывания int 21h.

Для того, чтобы проверить установку прерывания, можно поступить следующим образом. Прочитать адрес, записанный в векторе прерывания. Предположим, что этот адрес указывает на точку входа в установленный Ha определенном, известном смещении резидент. В теле резидента располагается сигнатура, некоторый код, который идентифицирует резидент. Сравнив известное значение сигнатуры с реальным кодом, находящимся в резиденте, можно определить, установлен ли резидент. Если значения совпадают, то резидент установлен. Длину кода сигнатуры должна быть достаточной, чтобы сделать случайное совпадение маловероятным.

Программа должна содержать код устанавливаемого прерывания в виде удаленной процедуры. Этот код будет работать после установки при возникновении прерывания. Он должен выполнять следующие функции:

- 1) Сохраняет стек прерванной программы (регистры SS и SP) в рабочих переменных и восстановить при выходе.
 - 2) Организовать свой стек.
- 3) Сохранить значения регистров в стеке при входе и восстановить их при выходе.
- 4) При выполнении тела процедуры накапливать общее суммарное число прерываний и выводить на экран. Для вывода на экран следует использовать прерывание int 10h, которое позволяет непосредственно выводить информацию на экран.
- 5) Функция прерывания должна содержать только переменные, которые она использует
- **Шаг 2**. Запустите отлаженную программу и убедитесь, что резидентный обработчик прерывания 1Ch установлен. Работа прерывания должна отображаться на экране, а также необходимо проверить размещение прерывания в памяти. Для этого запустите программу ЛР 3, которая отображает карту памяти в виде списка блоков МСВ. Полученные результаты поместите в отчет.

Шаг 3. Запустите отлаженную программу еще раз и убедитесь, что программа определяет установленный обработчик прерываний. Полученные результаты поместите в отчет.

Шаг 4. Запустите отлаженную программу с ключом выгрузки и убедитесь, что резидентный обработчик прерывания выгружен, то есть сообщения на экран не выводятся, а память, занятая резидентом освобождена. Для этого также следует запустить программу ЛР 3. Полученные результаты поместите в отчет.

Шаг 5. Ответьте на контрольные вопросы.

Ход работы

- 1) Написана программа lab4.exe, которая создает новое прерывание
- **2)** Запущена программа из лр 3 для проверки выделения памяти для программы из лр 4.

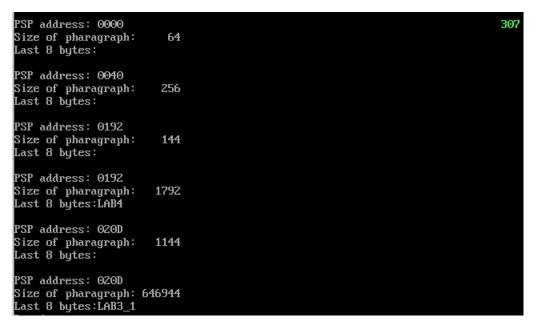


Рис.1 – Резльутат программы.

3) Программа из ЛР 3 запущена еще раз, дополнительной памяти она не заняла.

```
PSP address: 0000
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:
                               64
PSP address: 0040
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:
                              256
PSP address: 0192
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:
                              144
PSP address: 0192
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:LAB4
                             1792
PSP address: 020D
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:
                             1144
PSP address: 020D
Size of pharagraph: 646944
Last 8 bytes:LAB3_1
D:\>1
```

Рис.2 – Результат повторного запуска программы

4) Программа запущена с ключом выгрузки. Резидентный обработчик оказался выгружен

```
Reset interruption
D:\>lab3_1.com
Available memory: 648912
Extended memory: 246720
PSP address: 0008
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:
                             16
PSP address: 0000
Size of pharagraph:
                             64
Last 8 bytes:
PSP address: 0040
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:
                            256
PSP address: 0192
Size of pharagraph:
Last 8 bytes:
                            144
PSP address: 0192
Size of pharagraph: 648912
Last 8 bytes:LAB3_1
D:\>1
```

Рис.3 – Результат запуска программы с ключом выгрузки

Ответы на контрольные вопросы

1) Как реализован механизм прерывания от часов?

Сохраняется содержимое регистров CS и IP, чтобы можно было вернуться обратно после прерывания. Берется адрес прерывания и записывается в эти регистры. Выполняется прерывания по этому адресу, после чего возвращается управление прерванной программе.

2) Какого типа прерывания использовались в работе?

Int 1ch - пользовательское

Int 10h - функция видеосервиса BIOS

Int 21h - Функция DOS

Выводы.

В данной лабораторной работе научились создавать собственный обработчик прерыванияю

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

ASTACK SEGMENT STACK

DB 1000 DUP(?)

ASTACK ENDS

Loaded dw 0

Data segment

Interrupt_Loaded db 'interruption was already Loaded', Odh, Oah, '\$'
Un_Loaded db '/un Loaded', Odh, Oah, '\$'
RESET_INTERRUPTION db 'reset interruption', Odh, Oah, '\$'
Complite_Loading db 'Loading complete', Odh, Oah, '\$'
Not_Interruption db 'interruption is not Loaded', Odh, Oah, '\$'
Data ends

CODE SEGMENT

Assume cs:Code, ds:Data, ss:Astack

ROUT PROC FAR

JMP START

Keep_cs dw 0; для хранения сегмента

Keep_ip dw 0; и мещения прерывания

KEEP PSP DW 0

SIGNATURE DW 1234H

SUMMARY DW OH

START:

PUSH AX

Push cx

Push bx

PUSH DX

; SAVE CURSOR

Mov AH, 03H

Mov BH, 0

INT 10H

PUSH DX

; SET CURSOR

```
Mov DH, 1
```

Mov DL, 75

Mov AH, 02H

Mov BH, 0

INT 10H

Mov ax, summary

INC AX

Mov summary, ax

SUB CX, CX

SUB DX, DX

Mov Bx, 10

STARTING:

DIV BX

Push Dx

INC CX

XOR DX, DX

TEST AX, AX

JNE STARTING

LOOPING:

Pop dx

ADD DL, '0'

Mov AL, DL

Push cx

Mov ан, 03н

Mov BH, 0

INT 10H

INC DL

Mov AH,02H

Mov BH, 0

INT 10H

Моv ан, 09н

Mov BH, 0

Mov cx,1

```
INT 10H
```

Pop cx

LOOP LOOPING

Pop dx

Mov AH, 02H

Mov BH, 0

INT 10H

Pop dx

Pop bx

Pop cx

Pop ax

Mov AL, 20H

OUT 20H, AL

IRET

ROUT ENDP

PRINT PROC NEAR

Mov ан, 09н

INT 21H

Ret

PRINT ENDP

Is_INERRUPTION_SET PROC NEAR

PUSH BX

Push es

Push si

Mov ah, 35н; функция получения вектора

Mov al, 1ch; homep bektopa

INT 21H

Mov si, offset signature

SUB SI, OFFSET ROUT

CMP ES:[BX+SI], 1234H

JNE RETURN

```
Mov dx, offset interrupt_loaded
      CALL PRINT
      Mov Loaded, 1
      JMP END_RET
      RETURN:
      Моч кеер ір, вх; запоминание смещения
      Mov keep cs, es; и сегмента
      END_RET:
      Pop si
      Pop es
      Pop bx
      Ret
IS INERRUPTION SET ENDP
Is_un_set proc near
      Mov AL, Es: [81H + 1]
      CMP AL, '/'
      JNE ENDING
      Mov AL, Es: [81H + 2]
      CMP AL, 'U'
      JNE ENDING
      Mov AL, Es: [81H + 3]
      CMP AL, 'N'
      JNE ENDING
      CMP LOADED, 1
      JE INT_AND_UN
      Mov dx, offset not_interruption
      CALL PRINT
      Mov Loaded, 2
      JMP ENDING
      Int_AND_UN:
      Mov Loaded, 10
      Mov dx, offset un_loaded
```

CALL PRINT

ENDING:

Ret

Is_un_set endp

FREE MEMORY PROC NEAR

Mov AH, 35H

Mov AL, 1CH

INT 21H

XOR AX, AX

CLI

Push Ds

Mov dx, es:Keep_ip

Mov ax, es:Keep_cs

Mov Ds, Ax

Mov AH, 25H

Mov AL, 1ch

Інт 21н; восстанавливаем вектор

Pop ds

STI

Mov ax, Es:KEEP_PSP

Mov es, Ax

Push es

Mov ax, es: [2ch]; адрес среды

Mov es, Ax

Mov AH, 49H

Інт 21н; овобождение среды

Pop es

Mov ан, 49н

INT 21H

Mov dx, offset reset_interruption

CALL PRINT

```
Ret
```

FREE_MEMORY ENDP

SET INTERRUPTION PROC NEAR

Push Ds

PUSH AX

Push dx

Mov dx, offset rout

Mov ax, seg rout

Mov Ds, Ax

Mov ан, 25н

Mov AL, 1CH

INT 21H

Pop dx

Pop ax

Pop ds

Ret

SET_INTERRUPTION ENDP

SAVE_MEMORY PROC NEAR

PUSH AX

PUSH BX

Push DX

Push cx

Mov dx, offset complite_loading

CALL PRINT

MOV DX, OFFSET LAST

Mov cL,4H

SHR DX, CL

INC DX

Mov Ax, cs

SUB AX, KEEP_PSP

ADD DX, AX

XOR AX, AX

Mov ан, 31н

INT 21H

Pop cx

Pop dx

Pop bx

POP AX

Ret

Save_memory endp

Main proc far

Mov ax, data

Mov ds, Ax

Mov keep_psp, es

CALL IS_INERRUPTION_SET

CALL IS_UN_SET

CMP LOADED, 10

JE FREE_MEM

CMP LOADED, 2

JE FINISH

CMP LOADED, 1

JE FINISH

CALL SET_INTERRUPTION

CALL SAVE_MEMORY

JMP FINISH

FREE_MEM:

Call free_memory

FINISH:

Mov AH, 4CH
INT 21H
LAST:

MAIN ENDP

CODE ENDS

END MAIN