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

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №4 по дисциплине «Операционные системы»

Тема: Обработка стандартных прерываний

Студент гр. 9381	 Гурин С.Н.
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.

Порядок выполнения работы.

- 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 резидент. На определенном, известном смещении 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.

Выполнение работы.

Был реализована программа, которая меняла вектор прерывания у таймера на написанное. В ходе работы выводится информация о количестве сигналов таймера с момента запуска программы. Программа оставалась резидентной в памяти, при попытке повторной загрузки в память выводилось сообщение о том, что прерывание уже установлено (для проверки загрузки сравнивались сигнатура у обработчика прерывания пользовательской программы и той, что загружена в память).

```
C:\USERS\SIMON\DESKTOP\AEE\LAB_1\SRC>
C:\USERS\SIMON\DESKTOP\AEE\LAB_1\SRC>LAB4.EXE interrupt was loaded
C:\USERS\SIMON\DESKTOP\AEE\LAB_1\SRC>LAB4.EXE interrupt is already load
C:\USERS\SIMON\DESKTOP\AEE\LAB_1\SRC>LAB4.EXE interrupt is already load
```

Рис. 1

Для проверки того, что программа находится в памяти, используем программу, которая выводит цепочку mcb-блоков.

```
C:\USERS\SIMON\DESKTOP\AEE\LAB_1\SRC>LAB3_1.COM
available memory size: 647968 bytes
extended memory size: 246720 bytes
MCB #1: address: 016F PSP address: 0008 size: 16 SC/SD:
MCB #2: address: 0171 PSP address: 0000 size: 64 SC/SD:
MCB #3: address: 0176 PSP address: 0040 size: 256 SC/SD:
MCB #4: address: 0187 PSP address: 0192 size: 144 SC/SD:
MCB #5: address: 0191 PSP address: 0192 size: 768 SC/SD: LAB4
MCB #6: address: 01C2 PSP address: 01CD size: 144 SC/SD:
MCB #7: address: 01CC PSP address: 01CD size: 647968 SC/SD: LAB3_1
```

Рис. 2

Теперь выгрузим обработчик из памяти и снова запустим программу, которая выводит цепочку mcb-блоков.

```
C:\USERS\SIMON\DESKTOP\AEE\LAB_1\SRC>LAB4.EXE /un interrupt unloaded

C:\USERS\SIMON\DESKTOP\AEE\LAB_1\SRC>LAB4.EXE /un interrupt not loaded
```

Рис. 3

```
available memory size: 648912 bytes
extended memory size: 246720 bytes
MCB #1: address: 016F PSP address: 0008 size: 16 SC/SD:
MCB #2: address: 0171 PSP address: 0000 size: 64 SC/SD:
MCB #3: address: 0176 PSP address: 0040 size: 256 SC/SD:
MCB #4: address: 0187 PSP address: 0192 size: 144 SC/SD:
MCB #5: address: 0191 PSP address: 0192 size: 648912 SC/SD: LAB3_1
```

Рис. 4

Так можно убедиться, что обработчик прерываний выгружен из памяти.

Ответы на контрольные вопросы

- 1) Как реализован механизм прерывания от часов? Когда происходит сигнал часов, то сохраняется состояние регистров для того, чтобы вернуться в текущую программу, затем определяется источник прерывания, из вектора прерывания считываются СS и IP обработчика прерывания, прерывание обрабатывается, затем управление возвращается прерванной программе.
- 2) Какого типа прерывания использовались в работе? Аппаратные: 1Ch; программные: 10h, 21h

Вывод

Был изучен механизм обработки прерываний в DOS, написана программа, которая заменяет текущий обработчик прерываний от таймера на пользовательский.

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: lab4.asm

SSTACK SEGMENT STACK

DW 64 DUP(?)

SSTACK ENDS

ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:SSTACK

CODE SEGMENT

INT COUNT FUNC PROC FAR

JMP RUN

KEEP CS DW 0

KEEP IP DW 0

NOWPSP DW 0

MEMADRPSP DW 0

COUNT_INT DW OFEDCH

KEEP SS DW 0

KEEP_SP DW 0

KEEP_AX DW (

COUNT_MES DB 'COUNT OF INTERRUPTIONS: 0000 \$'

NEWSTACK DW 64 DUP(?)

RUN:

MOV KEEP SP, SP

MOV KEEP_AX, AX

MOV KEEP_SS, SS

MOV SP, OFFSET RUN

MOV AX, SEG NEWSTACK

MOV SS, AX

PUSH AX

PUSH BX

PUSH CX

PUSH DX

```
MOV AH, 3H
```

MOV BH, OH

INT 10H

PUSH DX

MOV AH, 2H

MOV BH, OH

MOV BL, 2H

MOV DX, OH

INT 10H

PUSH SI

PUSH CX

PUSH DS

MOV AX, SEG COUNT_MES

MOV DS, AX

MOV SI, OFFSET COUNT_MES

ADD SI, 27

MOV CX, 4

LOOP_M:

MOV AH, [SI]

INC AH

MOV [SI], AH

CMP AH, 3AH

JNE END_INTERRUPT

MOV AH, 30H

MOV [SI], AH

DEC SI

LOOP LOOP M

END_INTERRUPT:

POP DS

POP CX

POP SI

PUSH ES

PUSH BP

MOV AX, SEG COUNT MES

MOV ES, AX

MOV AX, OFFSET COUNT_MES

MOV BP, AX

MOV AH, 13H

MOV AL, 00H

MOV CX, 28

MOV BH, 0

INT 10H

POP BP

POP ES

POP DX

MOV AH, 02H

MOV BH, OH

INT 10H

POP DX

POP CX

POP BX

POP AX

MOV SS, KEEP SS

MOV AX, KEEP AX

MOV SP, KEEP SP

IRET

INT_COUNT_FUNC ENDP

ISBOOTFUNC PROC NEAR

PUSH BX

PUSH DX

PUSH ES

MOV AH, 35H

MOV AL, 1CH

INT 21H

MOV DX, ES:[BX + 11]

CMP DX, OFEDCH

JE INT_IS_SET

MOV AL, 00H

JMP END CHECK BOOT

INT_IS_SET:

MOV AL, 01H

JMP END_CHECK_BOOT

END_CHECK_BOOT:

POP ES

POP DX

POP BX

RET

ISBOOTFUNC ENDP

SSIZE:

CHECK UNBOOT PROC NEAR

PUSH ES

MOV AX, NOWPSP

MOV ES, AX

MOV AL, ES:[81H+1]

CMP AL, '/'

JNE END CHECK

MOV AL, ES:[81H+2]

CMP AL, 'U'

JNE END CHECK

MOV AL, ES:[81H+3]

CMP AL, 'N'

JNE END CHECK

MOV AL, 1H

END CHECK:

POP ES

RET

CHECK UNBOOT ENDP

LOADFUNC PROC NEAR

PUSH AX

PUSH BX

PUSH DX

PUSH ES

MOV AH, 35H

MOV AL, 1CH

INT 21H

MOV KEEP IP, BX

MOV KEEP_CS, ES

PUSH DS

MOV DX, OFFSET INT_COUNT_FUNC

MOV AX, SEG INT COUNT FUNC

MOV DS, AX

MOV AH, 25H

MOV AL, 1CH

INT 21H

POP DS

MOV DX, OFFSET STR_LOAD

PUSH AX

MOV AH, 09H

INT 21H

POP AX

POP ES

POP DX

POP BX

POP AX

RET

LOADFUNC ENDP

UNBOOTFUNC PROC NEAR

PUSH AX

PUSH BX

PUSH DX

PUSH ES

MOV AH, 35H

MOV AL, 1CH

INT 21H

PUSH DS

MOV DX, ES: [BX + 5]

MOV AX, ES: [BX + 3]

MOV DS, AX

MOV AH, 25H

MOV AL, 1CH

INT 21H

POP DS

STI

MOV DX, OFFSET STR_UNLOAD

PUSH AX

MOV AH, 09H

INT 21H

POP AX

PUSH ES

MOV CX, ES:[BX + 7] ; NOWPSP

MOV ES, CX

MOV AH, 49H

INT 21H

POP ES

MOV CX, ES:[BX + 9]; MEMADRPSP

MOV ES, CX

INT 21H

POP ES

POP DX

POP BX

POP AX

RET

UNBOOTFUNC ENDP

MAIN PROC FAR

MOV BX, 02CH

MOV AX, [BX]

MOV MEMADRPSP, AX

MOV NOWPSP, DS

XOR AX, AX

XOR BX, BX

MOV AX, DATA

MOV DS, AX

CALL CHECK UNBOOT

CMP AL, 01H

JE UNLOAD MARK

CALL ISBOOTFUNC

CMP AL, 01H

JNE INTERRUPTION IS NOT LOADED

MOV DX, OFFSET STR_ALR_LOADED

PUSH AX

MOV AH, 09H

INT 21H

POP AX

JMP EEND

MOV AH, 4CH

INT 21H

INTERRUPTION IS NOT LOADED:

CALL LOADFUNC

MOV DX, OFFSET SSIZE

MOV CL, 04H

SHR DX, CL

ADD DX, 1BH

MOV AX, 3100H

INT 21H

UNLOAD_MARK:

CALL ISBOOTFUNC

CMP AL, OOH

JE NOT SET

CALL UNBOOTFUNC

JMP EEND

NOT_SET:

MOV DX, OFFSET STR NOT LOADED

PUSH AX

MOV AH, 09H

INT 21H

POP AX

JMP EEND

EEND:

MOV AH, 4CH

INT 21H

MAIN ENDP

CODE ENDS

DATA SEGMENT

STR NOT LOADED DB "INTERRUPT NOT LOADED", ODH, OAH, '\$'

DB "INTERRUPT UNLOADED", ODH, OAH, '\$' STR UNLOAD

"INTERRUPT IS ALREADY LOAD", ODH, OAH, '\$'

STR_ALR_LOADED DB
STR_LOAD DB "INTERRUPT WAS LOADED", ODH, OAH, '\$'

DATA ENDS

END MAIN