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	 Субботин М.О.
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 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.

Ход выполнения:

Был написан программный модуль типа EXE. Он устанавливал пользовательское прерывание. Во время работы программы на консоль выводилась информация о текущем количестве тиков таймера.



Рисунок 1. Счетчик в программе.

При повторном запуске программы, выводилась информация о том, что резидентный обработчик прерывания уже установлен. Чтобы выгрузить прерывание, использовался параметр "/un" при запуске программы.



Рисунок 2. Повторный запуск программы и запуск программы с флагом для выгрузки прерывания

Для проверки того, что программа действительно находится в памяти была использована программы из предыдущей лабораторной работы.

```
PSP address:0000
Size of p<mark>rimers counter: 0982</mark>
Sequence of chars:
PSP address:0040
Size of peace in bytes: 256
Sequence of chars:
PSP address:0192
Size of peace in bytes: 144
Sequence of chars:
PSP address:0192
Size of peace in bytes: 832
Sequence of chars: LAB4
PSP address:01D1
Size of peace in bytes: 144
Sequence of chars:
PSP address:01D1
Size of peace in bytes: 647904
Sequence of chars: LAB3_1
:\LABOS\LAB4>_
```

Рисунок 3. Запуск программы "lab3_1.com" при работающей программы "lab4.exe".

Как видно, обработчик прерывания действительно находится в памяти компьютера.

После выгрузки обработчик прерывания получается следующий результат:

```
Size of accessible memory: 648912
                                    bute
Size of extended memory: 245760 byte
PSP address:0008
Size of peace in bytes: 16
Sequence of chars:
PSP address:0000
Size of peace in bytes: 64
Sequence of chars:
PSP address:0040
Size of peace in bytes: 256
Sequence of chars:
PSP address:0192
Size of peace in bytes: 144
Sequence of chars:
PSP address:0192
Size of peace in bytes: 648912
Seguence of chars: LAB3 1
҈Ѻ:\LABOS\LAB4>_
```

Рисунок 4. Запуск программы "lab3_1.com" после выгрузки обработчика прерывания.

В этот раз в памяти программы "lab4" обнаружено не было.

Ответы на контрольные вопросы.

1. Как реализован механизм прерывания от часов?

По сигналу часов, сохраняются состояния регистров (чтобы можно было вернуться обратно в программу). Определяется источник прерывания и из вектора прерывания считываются СS и IP. Затем прерывание обрабатывается и управление возвращается прерванной программе.

2. Какого типа прерывания использовались в работе?

Аппаратное(1ch) и пользовательские(21h,10h).

Выводы.

Была исследована обработка стандартных прерываний, также был построен обработчик прерывания сигналов таймера. Написанная программа производит загрузку и выгрузку резидента.

ПРИЛОЖЕНИЕ А КОД ПРОГРАММ

Lab4.asm:

CODE SEGMENT
ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:ASTACK

CUSTOM_INTERRUPTION PROC FAR
JMP START_CUSTOM_INTERRUPTION

PSP DW?

KEEP IP DW 0

KEEP CS DW 0

KEEP SS DW?

KEEP SP DW?

KEEP AX DW?

INTERRUPTION_INDEX DW 1234H TIMER DB 'TIMERS COUNTER: 0000\$' INTERRUPTION_STACK DW 200 DUP (?) END STACK DW ?

START CUSTOM INTERRUPTION:

MOV KEEP SS,SS

MOV KEEP SP,SP

MOV KEEP AX,AX

MOV AX,CS

MOV SS,AX

MOV SP, OFFSET END STACK

PUSH BX

PUSH CX

PUSH DX

GETTING CURSOR

MOV AH,3H

MOV BH,0H

INT 10H

PUSH DX; CURSOR POSITION (ROW, COLUMN) IN DX

;SETTING CURSOR

MOV AH,02H

MOV BH,0H

MOV DH,02H

MOV DL,09H

INT 10H

PUSH SI

PUSH CX

PUSH DS

PUSH BP

MOV AX, SEG TIMER

MOV DS,AX

MOV SI, OFFSET TIMER

ADD SI,15

MOV CX,4

INTERRUPTION LOOP:

MOV BP,CX

MOV AH,[SI+BP]

INC AH

MOV [SI+BP],AH

CMP AH,3AH

JNE TIMER_WRITER

MOV AH,30H

MOV [SI+BP],AH

LOOP INTERRUPTION LOOP

TIMER WRITER:

POP BP

POP DS

POP CX

POP SI

;WRITE TIMER

PUSHES

PUSH BP

MOV AX, SEG TIMER

MOV ES,AX

MOV AX, OFFSET TIMER

MOV BP,AX

MOV AH,13H

MOV AL,00H

MOV CX,20

MOV BH,0

INT 10H

POP BP

POP ES

;RETURN CURSOR

POP DX

MOV AH,02H

MOV BH,0H

INT 10H

POP DX

POP CX

POP BX

MOV AX, KEEP SS

MOV SS,AX

MOV AX, KEEP AX

MOV SP, KEEP SP

IRET

INTERRUPTION_ENDED:

CUSTOM INTERRUPTION ENDP

LOAD_FLAG PROC NEAR

PUSH AX

MOV PSP,ES

MOV AL,ES:[81H+1]

CMP AL,'/'

JNE LOAD FLAG END

MOV AL,ES:[81H+2]

CMP AL,'U'

JNE LOAD FLAG END

MOV AL,ES:[81H+3]

CMP AL,'N'

JNE LOAD FLAG END

MOV FLAG,1H

LOAD FLAG END:

POP AX

RET

LOAD FLAG ENDP

IS LOADED PROC NEAR

PUSH AX

PUSH SI

;BY 35H GETTING INTERRUPTION'S ADDRESS

MOV AH,35H

;1CH -- NUMBER OF INTERRUPTION

MOV AL,1CH

INT 21H

MOV SI, OFFSET INTERRUPTION INDEX

SUB SI, OFFSET CUSTOM INTERRUPTION

MOV DX,ES:[BX+SI]

CMP DX, INTERRUPTION INDEX

JNE IS LOADED END

MOV FLAG LOAD,1H

IS LOADED END:

POP SI

POP AX

RET

IS_LOADED ENDP

WRITE STRING PROC NEAR

PUSH AX

MOV AH,09H

INT 21H

POP AX

RET

WRITE STRING ENDP

LOAD_INTERRUPTION PROC NEAR

PUSH AX PUSH DX

;CHECKING IF INTERRUPTION IS ALREADY LOADED CALL IS_LOADED CMP FLAG_LOAD,1H JE CUSTOM_ALREADY_LOADED JMP STARTING TO LOAD

CUSTOM ALREADY LOADED:

LEA DX, INTERRUPTION_ALREADY_LOADED_SEQ CALL WRITE_STRING JMP END LOADED

STARTING TO LOAD:

MOV AH,35H

MOV AL,1CH

INT 21H

MOV KEEP CS,ES

MOV KEEP IP,BX

PUSH DS

LEA DX, CUSTOM INTERRUPTION

MOV AX, SEG CUSTOM_INTERRUPTION

MOV DS,AX

MOV AH,25H

MOV AL,1CH

INT 21H

POP DS

LEA DX, INTERRUPTION_JUST_LOADED_SEQ

CALL WRITE STRING

LEA DX, INTERRUPTION ENDED

MOV CL,4H

SHR DX,CL

INC DX

MOV AX,CS

SUB AX, PSP

ADD DX,AX

XOR AX,AX

MOV AH,31H

INT 21H

END LOADED:

POP DX
POP AX
RET
LOAD INTERRUPTION ENDP

UNLOAD_INTERRUPTION PROC NEAR PUSH AX PUSH SI

CALL IS_LOADED CMP FLAG_LOAD,1H JE START UNLOAD

LEA DX, INTERRUPTION_NOT_LOADED_SEQ CALL WRITE_STRING JMP UNLOAD END

START UNLOAD:

CLI PUSH DS MOV AH,35H MOV AL,1CH INT 21H

MOV SI, OFFSET KEEP_IP
SUB SI, OFFSET CUSTOM_INTERRUPTION
MOV DX,ES:[BX+SI]
MOV AX,ES:[BX+SI+2]
MOV DS,AX
MOV AH,25H
MOV AL,1CH
INT 21H
POP DS

MOV AX,ES:[BX+SI-2] MOV ES,AX PUSH ES

MOV AX,ES:[2CH] MOV ES,AX MOV AH,49H INT 21H POP ES

MOV AH,49H

INT 21H

STI

LEA DX, INTERRUPTION UNLOADED SEQ

CALL WRITE STRING

UNLOAD END:

POP SI

POP AX

RET

UNLOAD INTERRUPTION ENDP

MAIN PROC FAR

PUSH DS

XOR AX,AX

PUSH AX

MOV AX,DATA

MOV DS,AX

CALL LOAD FLAG

CMP FLAG, 1H

JE IF UNLOADED

CALL LOAD INTERRUPTION

JMP THE END

IF UNLOADED:

CALL UNLOAD INTERRUPTION

THE END:

MOV AH,4CH

INT 21H

MAIN ENDP

CODE ENDS

ASTACK SEGMENT STACK

DW 200 DUP(?)

ASTACK ENDS

DATA SEGMENT

FLAG LOAD DB 0

FLAG DB 0

INTERRUPTION_JUST_LOADED_SEQ DB 'INTERRUPTION JUST LOADED', 0AH, 0DH,'\$'

INTERRUPTION_UNLOADED_SEQ DB 'INTERRUPTION JUST UNLOADED', 0AH, 0DH,'\$'

INTERRUPTION_NOT_LOADED_SEQ DB 'INTERRUPTION ISNT LOADED', 0AH, 0DH,'\$'

INTERRUPTION_ALREADY_LOADED_SEQ DB 'INTERRUPTION IS ALREADY LOADED', 0AH, 0DH,'\$'

DATA ENDS END MAIN