

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: ИССЛЕДОВАНИЕ ОРГАНИЗАЦИИ УПРАВЛЕНИЯ ПАМЯТЬЮ

Студент гр. 0382

Сергеев Д.А.

Преподаватель

Ефремов М.А.

Санкт-Петербург

2022

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 3 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 4 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.

В ходе работы был взят шаблон из методических материалов, также были написаны процедуры:

- CHECK_UPLOAD_KEY – проверяет указан ли параметр /up при запуске программы
- UNLOAD – выгружает из памяти пользовательское прерывание, освобождает память и восстанавливает исходный вектор прерываний
- MY_INT – резидентное прерывание, которое загружается в память и подсчитывает количество вызванных прерываний, также выводит его на консоль
- IF_ALREADY_LOAD – проверяет, загружено ли прерывание

В ходе выполнения первого и второго шага задания была написана и отлажена программа, удовлетворяющая условиям:

```
C:\>lab4.exe
Loading of interruption went successfully

C:\>PROG1.COM
Available Memory in Bytes: 644400
Extended Memory in KiloBytes: 15360

MCB List:
MCB #1 Address: 016F PSP TYPE:  Belong MS DOS      Size: 0001 SC/SD:
MCB #2 Address: 0171 PSP TYPE:  Free PSP           Size: 0004 SC/SD:
MCB #3 Address: 0176 PSP TYPE:  0040              Size: 0010 SC/SD:
MCB #4 Address: 0187 PSP TYPE:  0192              Size: 0009 SC/SD:
MCB #5 Address: 0191 PSP TYPE:  0192              Size: 010F SC/SD:  LAB4
MCB #6 Address: 02A1 PSP TYPE:  02AC              Size: 0009 SC/SD:
MCB #7 Address: 02AB PSP TYPE:  02AC              Size: 9D53 SC/SD:  PROG1

C:\>
```

Рисунок 1 – Демонстрация корректной работы программы

Используя программу из предыдущей лабораторной работы, можно увидеть, что наша программа загружена в память.

Interruption counter: 2264

Рисунок 2 – Работа счётчика прерываний

Счётчик изменяется очень быстро, так как это прерывание от часов.

При повторном вызове написанной программы выводится сообщение о том, что наше прерывание уже загружено:

```
C:\>lab4.exe
Loading of interruption went successfully

C:\>PROG1.COM
Available Memory in Bytes: 644400
Extended Memory in KiloBytes: 15360

MCB List:
MCB #1 Address: 016F PSP TYPE:  Belong MS DOS      Size: 0001 SC/SD:
MCB #2 Address: 0171 PSP TYPE:  Free PSP           Size: 0004 SC/SD:
MCB #3 Address: 0176 PSP TYPE:  0040              Size: 0010 SC/SD:
MCB #4 Address: 0187 PSP TYPE:  0192              Size: 0009 SC/SD:
MCB #5 Address: 0191 PSP TYPE:  0192              Size: 010F SC/SD:  LAB4
MCB #6 Address: 02A1 PSP TYPE:  02AC              Size: 0009 SC/SD:
MCB #7 Address: 02AB PSP TYPE:  02AC              Size: 9D53 SC/SD:  PROG1

C:\>lab4.exe
Interruption was already loaded

C:\>_
```

Рисунок 3 – Демонстрация повторного запуска программы

Далее программа была вызвана уже с параметром /up и это спровоцировало выгрузку написанного прерывания, освобождение памяти и восстановление исходного вектора прерываний:

```

PCB #2 Address: 0171 PSP TYPE: Free PSP          Size: 0004 SC/SD:
PCB #3 Address: 0176 PSP TYPE: 0040             Size: 0010 SC/SD:
PCB #4 Address: 0187 PSP TYPE: 0192             Size: 0009 SC/SD:
PCB #5 Address: 0191 PSP TYPE: 0192             Size: 010F SC/SD: LAB4
PCB #6 Address: 02A1 PSP TYPE: 02AC             Size: 0009 SC/SD:
PCB #7 Address: 02AB PSP TYPE: 02AC             Size: 9D53 SC/SD: PROG1

C:\>lab4.exe
Interruption was already loaded

C:\>lab4.exe /un
Interruption is restored now

C:\>PROG1.COM
Available Memory in Bytes: 648912
Extended Memory in KiloBytes: 15360

PCB List:
PCB #1 Address: 016F PSP TYPE: Belong MS DOS     Size: 0001 SC/SD:
PCB #2 Address: 0171 PSP TYPE: Free PSP          Size: 0004 SC/SD:
PCB #3 Address: 0176 PSP TYPE: 0040             Size: 0010 SC/SD:
PCB #4 Address: 0187 PSP TYPE: 0192             Size: 0009 SC/SD:
PCB #5 Address: 0191 PSP TYPE: 0192             Size: 9E6D SC/SD: PROG1

C:\>_

```

Рисунок 4 – Демонстрация деактивации прерывания

Исходный программный код смотрите в приложении А.

Контрольные вопросы.

1. Как реализован механизм прерывания от часов?

Ответ: прерывание от часов (прерывание int 1Ch) вызывается с помощью обработчика аппаратного прерывания от системного таймера int 08h. Происходит это около 18 раз в секунду.

При вызове данного прерывания прежде всего сохраняются значения регистров IP и CS для дальнейшего возвращения в программу.

Далее по номеру источника прерывания определяется смещение (адрес) вызываемого вектора, он записывается в регистры IP и CS, после чего обработчик прерывания вызывается по этому сохраненному адресу.

В конце управление возвращается прерванной программе от обработчика прерываний.

2. Какого типа прерывания использовались в программе?

Ответ: в данной работе были использованы следующие прерывания:
1Ch – это аппаратное прерывание, а также 10h и 21h – это программные прерывания.

Выводы.

В ходе проделанной работы был построен собственный обработчик прерываний сигналов таймера. Также были получены дополнительные знания о работе с памятью (резидентный обработчик может быть загружен и выгружен из памяти).

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: lab4.asm

```
STACK SEGMENT STACK
    DW 200 DUP(?)
STACK ENDS

DATA SEGMENT
    already_load_str db 'Interruption was already loaded', 0DH, 0AH, '$'
    success_load_str db 'Loading of interruption went successfully', 0DH, 0AH,
    '$'
    not_load_str db 'Interruption isnt load', 0DH, 0AH, '$'
    restored_str db 'Interruption is restored now', 0DH, 0AH, '$'
DATA ENDS

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

;-----
    PRINT_MESSAGE PROC NEAR
        push AX
        mov AH, 9
        int 21h
        pop AX
        ret
    PRINT_MESSAGE ENDP
;-----

;-----
    SET_CURSOR PROC NEAR
        mov ah, 02h
        mov bh, 0h
        mov dh, 0h
        mov dl, 0h
        int 10h
        ret
    SET_CURSOR ENDP

    GET_CURSOR PROC NEAR
        mov ah, 03h
        mov bh, 0
        int 10h
        ret
    GET_CURSOR ENDP
;-----

;-----
    MY_INT PROC FAR
        jmp begin_proc
        counter db 'Interruption counter: 0000$'
        signature dw 7777h
        keep_ip dw 0
        keep_cs dw 0
        address_of_psp dw ?
        keep_ss dw 0
```



```

    keep_sp dw 0
    keep_ax dw 0
    my_stack dw 16 dup(?)

begin_proc:
    mov keep_sp, SP
    mov keep_ax, AX
    mov AX, SS
    mov keep_ss, AX
    mov AX, keep_ax
    mov SP, offset begin_proc
    mov AX, seg my_stack
    mov SS, AX
    push AX
    push CX
    push DX

    call GET_CURSOR
    push DX
    call SET_CURSOR
    push SI
    push CX
    push DS
    push BP
    mov AX, seg counter
    mov DS, AX
    mov SI, offset counter
    add SI, 21
    mov CX, 4

loop_for_count:
    mov BP, CX
    mov AH, [SI+BP]
    inc AH
    mov [SI+BP], AH
    cmp AH, 3ah
    jne for_print
    mov AH, 30h
    mov [SI+BP], AH
    loop loop_for_count

for_print:
    pop BP
    pop DS
    pop CX
    pop SI
    push ES
    push BP
    mov AX, seg counter
    mov ES, AX
    mov AX, offset counter
    mov BP, AX
    mov AH, 13h
    mov AL, 00h
    mov CX, 26
    mov BH, 0
    int 10h
    pop BP

```

```

    pop ES
    pop DX
    mov AH, 02h
    mov BH, 0h
    int 10h

    pop DX
    pop CX
    pop AX
    mov keep_ax, AX
    mov SP, keep_sp
    mov AX, keep_ss
    mov SS, AX
    mov AX, keep_ax
    mov AL, 20h
    out 20h, AL
    iret
my_int_last:
MY_INT ENDP

```

;-----

;-----

```

CHECK_UPLOAD_KEY PROC NEAR

```

```

    push AX
    push BP
    mov CL, 0h
    mov BP, 81h
    mov AL, ES:[BP + 1]
    cmp AL, '/'
    jne exit
    mov AL, ES:[BP + 2]
    cmp AL, 'u'
    jne exit
    mov AL, ES:[BP + 3]
    cmp AL, 'n'
    jne exit
    mov CL, 1h

```

```

exit:

```

```

    pop BP
    pop AX
    ret

```

```

CHECK_UPLOAD_KEY ENDP

```

```

IF_ALREADY_LOAD PROC NEAR

```

```

    push AX
    push DX
    push ES
    push SI
    mov CL, 0h
    mov AH, 35h
    mov AL, 1ch
    int 21h
    mov SI, offset signature
    sub SI, offset MY_INT
    mov DX, ES:[BX+SI]
    cmp DX, signature
    jne if_end

```

```

        mov CL, 1h

if_end:
        pop SI
        pop ES
        pop DX
        pop AX
        ret
IF_ALREADY_LOAD ENDP

LOAD PROC NEAR
        push AX
        push CX
        push DX
        call IF_ALREADY_LOAD
        cmp CL, 1h
        je already_load
        mov address_of_psp, ES
        mov AH, 35h
        mov AL, 1ch
        int 21h
        mov keep_cs, ES
        mov keep_ip, BX
        push ES
        push BX
        push DS
        lea DX, MY_INT
        mov AX, seg MY_INT
        mov DS, AX
        mov AH, 25h
        mov AL, 1ch
        int 21h
        pop DS
        pop BX
        pop ES
        mov DX, offset success_load_str
        call PRINT_MESSAGE
        lea DX, my_int_last
        mov CL, 4h
        shr DX, CL
        inc DX
        add DX, 100h
        xor AX, AX
        mov AH, 31h
        int 21h
        jmp end_load

already_load:
        mov DX, offset already_load_str
        call PRINT_MESSAGE

end_load:
        pop DX
        pop CX
        pop AX
        ret
LOAD ENDP

```

```

UNLOAD PROC NEAR
    push AX
    push SI
    call IF_ALREADY_LOAD
    cmp CL, 1h
    jne not_load
    cli
    push DS
    push ES
    mov AH, 35h
    mov AL, 1ch
    int 21h
    mov SI, offset keep_ip
    sub SI, offset MY_INT
    mov DX, ES:[BX+SI]
    mov AX, ES:[BX+SI+2]
    mov DS, AX
    mov AH, 25h
    mov AL, 1ch
    int 21h
    mov AX, ES:[BX+SI+4]
    mov ES, AX
    push ES
    mov AX, ES:[2ch]
    mov ES, AX
    mov AH, 49h
    int 21h
    pop ES
    mov AH, 49h
    int 21h
    pop ES
    pop DS
    sti
    mov DX, offset restored_str
    call PRINT_MESSAGE
    jmp end_unload

not_load:
    mov DX, offset not_load_str
    call PRINT_MESSAGE

end_unload:
    pop SI
    pop AX
    ret
UNLOAD ENDP

;-----

;-----

MAIN PROC FAR
    mov AX, DATA
    mov DS, AX
    call CHECK_UPLOAD_KEY
    cmp CL, 0h
    jne unload_key
    call LOAD
    jmp end_main

```

```
unload_key:
    call UNLOAD
```

```
end_main:
    xor AL, AL
    mov AH, 4ch
    int 21h
MAIN ENDP
```

```
CODE ENDS
```

```
END MAIN
```