

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. 0382

Тюленев Т.В.

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 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 восстанавливает 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.

Шаг 1. Был написан и отлажен программный модуль типа .EXE, который выполняет следующие функции:

- 1) Проверяет установлено ли пользовательское прерывание;
- 2) Устанавливает резидентную функцию для обработки прерывания;
- 3) Если резидентная функция уже установлена — выводит соответствующее сообщение;
- 4) Выгружает прерывание по значению параметра в командной строке: /un, восстанавливая стандартный вектор прерывания.

Пользовательское прерывание 1Ch — выводит информацию о количестве сигналов таймера с момента запуска программы.

Функции, реализованные в работе:

- setCurs — Установка курсора;
- getCurs — Возврат положения курсора;
- ROUT — Обработчик прерывания (считает и выводит число его вызовов от таймера);
- CHECK — Проверка, загружено ли пользовательское прерывание;
- SET_INT — Установка нового обработчика прерывания с запоминанием данных для восстановления предыдущего;
- PRINT — Осуществление вывода.

Шаг 2.

Для того, чтобы удостовериться в корректности дальнейшей работы прерывания — фиксируем вывод информации о состоянии блоков МСВ перед установкой прерывания (пользуясь программой из лабораторной работы №3).

```
C:\>lb3.com
Amount of available memory : 648912 bytes;
Extended memory size : 15360 kbytes;
MCB Type: 4D, MCB Address: 016F, Owner: 0008h, Size:      16 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0171, Owner: 0000h, Size:      64 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0176, Owner: 0040h, Size:     256 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0187, Owner: 0192h, Size:     144 b, Name:
MCB Type: 5A, MCB Address: 0191, Owner: 0192h, Size: 648912 b, Name: LB3
```

Рисунок 1 — Результат запуска lb3.com перед установкой прерывания.

Далее запускаем программу с обработкой пользовательского прерывания:

```
C:\>lb.exe
User interrupt loaded...
Number of calls: 00053
```

Рисунок 2 — Результат загрузки lb.exe.

Следом, вновь запускаем код 3-й лабораторной работы:

```
C:\>lb3.com
Amount of available memory : 647520 bytes;
Extended memory size : 15360 kbytes;
MCB Type: 4D, MCB Address: 016F, Owner: 0008h, Size:      16 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0171, Owner: 0000h, Size:      64 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0176, Owner: 0040h, Size:     256 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0187, Owner: 0192h, Size:     144 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0191, Owner: 0192h, Size:    1216 b, Name: LB
MCB Type: 4D, MCB Address: 01DE, Owner: 01E9h, Size:     1144 b, Name:
MCB Type: 5A, MCB Address: 01E8, Owner: 01E9h, Size: 647520 b, Name: LB3
Number of calls: 00091
```

Рисунок 3 — Результат запуска lb3.com после установки прерывания.

Исходя из вывода программы lb3.com видно, что в памяти остались блоки МСВ обработчика прерывания (lb.exe), что свидетельствует о том, что пользовательское прерывание успешно загружено в память.

Шаг 3.

```
C:\>lb.exe
User interrupt installed!
Number of calls: 00112
```

Рисунок 4 — Результат повторной загрузки lb.exe.

В результате, прерывание не было установлено повторно, о чем говорит соответствующее сообщение.

Шаг 4.

```
C:\>lb.exe /un
User interrupt unloaded!
```

Рисунок 5 — Результат запуска lb.exe с ключом выгрузки.

```
C:\>lb3.com
Amount of available memory : 648912 bytes;
Extended memory size : 15360 kbytes;
MCB Type: 4D, MCB Address: 016F, Owner: 0008h, Size: 16 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0171, Owner: 0000h, Size: 64 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0176, Owner: 0040h, Size: 256 b, Name:
MCB Type: 4D, MCB Address: 0187, Owner: 0192h, Size: 144 b, Name:
MCB Type: 5A, MCB Address: 0191, Owner: 0192h, Size: 648912 b, Name: LB3
```

Рисунок 6 — Результат запуска lb3.com после выгрузки прерывания.

Вывод программы lb3.com демонстрирует то, что блоки памяти, в которых хранилось пользовательское прерывание — удалены, следовательно, и само прерывание выгружено.

Исходный код программ см. в приложении А

Контрольные вопросы.

1) Как реализован механизм прерывания от часов?

Механизм прерывания от часов реализован так:

При возникновении сигнала часов (сигналы генерируются аппаратурой через

определенные интервалы времени) — возникает прерывание с определенным значением вектора: сохраняется состояние регистров текущей программы, для последующего возвращения, из вектора прерывания считываются CS и IP обработчика, и следом управление передаётся функции, чья точка входа записана в соответствующий вектор прерывания. Прерывание обрабатывается и затем управление вновь переходит к прерванной программе.

2) Какого типа прерывания использовались в работе?

В работе использовались программные прерывания (int 10h, int 21h) и аппаратные (int 1Ch).

Выводы.

В ходе выполнения был изучен механизм обработки прерываний в DOS.

Разработана программа, загружающая и выгружающая пользовательское прерывание от системного таймера в память.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММ

Название файла: lb.asm

```
AStack SEGMENT STACK
    DW 100 DUP(?)
AStack ENDS
```

```
DATA SEGMENT
LOADING db 'User interrupt loaded...' , 0DH, 0AH, '$'
LOADED db 'User interrupt installed!', 0DH, 0AH, '$'
UNLOADED db 'User interrupt unloaded!' , 0DH, 0AH, '$'
DATA ENDS
```

```
CODE SEGMENT
    ASSUME CS:CODE, DS:DATA, ES:DATA, SS:AStack
```

```
PRINT PROC NEAR
    push AX
    mov AH, 09h
    int 21h
    pop AX
    ret
```

```
PRINT ENDP
```

```
setCurs PROC
;Установка      позиции
    курсора push AX
    push BX
    push DX
    push CX
    mov AH,02h
    mov BH,0
    int 10h ; выполнение.
    pop CX
    pop DX
    pop BX
    pop AX
    ret
```

```
setCurs ENDP
```

```
getCurs PROC
; 03H читать позицию и размер курсора
; вход: BH = видео страница
; выход: DH,DL = текущие строка, колонка курсора
;      CH,CL = текущие начальная, конечная строки курсора
```



```

    push AX
    push BX
    push CX
    mov AH,03h
    mov BH,0
    int 10h ; выполнение.
    pop CX
    pop BX
    pop AX
    ret
getCurs ENDP

ROUT PROC FAR
    jmp _ROUT

    SIGN db '0000'
    KEEP_CS dw 0 ; для хранения сегмента
    KEEP_IP dw 0 ; и смещения прерывания
    KEEP_PSP dw 0
    VAL db 0
    _STACK dw 100 dup (0)
    KEEP_SS dw 0
    KEEP_AX dw 0
    KEEP_SP dw 0
    COUNT db ' Number of calls: 00000 ','$'

_ROUT:
    mov KEEP_SS, SS
    mov KEEP_AX, AX
    mov KEEP_SP, SP
    mov AX, seg
    _STACK mov SS, AX
    mov SP, 0
    mov     AX,
    KEEP_AX push AX
    push DX
    push DS
    push ES
    cmp VAL,
    1 je RES
    call getCurs
    push DX
    mov DH, 23 ; DH,DL = строка, колонка (считая от 0)
    mov DL, 0
    call setCurs
ROUT_SUM:
    push SI
    push CX
    push DS

```

```

    push AX
    mov AX, seg COUNT
    mov DS, AX
    mov BX, offset
    COUNT add BX, 21
    mov SI, 3
lp:
    mov AH,[BX+SI]
    add AH, 1
    cmp AH, 58
    jne ROUT_NEXT
    mov AH, 48
    mov [BX+SI], AH
    sub SI, 1
    cmp SI, 0
    jne lp
ROUT_NEXT:
    mov [BX+SI], AH
    pop DS
    pop SI
    pop BX
    pop AX
    push ES
    push BP
    mov AX, seg COUNT
    mov ES, AX
    mov AX, offset
    COUNT mov BP, AX
    mov AH, 13h
    mov AL, 1    ; sub function code
    mov CX, 28   ;число экземпляров символа для записи
    mov BH, 0    ;номер видео страницы
    int 10h      ;выполнить функцию
    pop BP
    pop ES
    pop DX
    call setCurs
    jmp FINAL
RES
:
    cli
    mov DX, KEEP_IP
    mov AX, KEEP_CS
    mov DS, AX
    mov AH, 25h
    mov AL, 1Ch
    int 21h     ; восстанавливаем вектор
    mov ES, KEEP_PSP
    mov ES, ES:[2Ch]
    mov AH, 49h

```

```

    int 21h
    mov ES, KEEP_PSP
    mov AH, 49h
    int 21h
    sti
FINAL:
    pop ES
    pop DS
    pop DX
    pop AX
    mov AX, KEEP_SS
    mov SS, AX
    mov SP, KEEP_SP
    mov AX, KEEP_AX

    mov AL, 20H
    out 20H,AL

    iret
ROUT ENDP

CHECK PROC
    mov AH, 35h      ; функция получения
    mov AL, 1Ch      ; номера вектора
    int 21h
    mov SI, offset SIGN
    sub SI, offset ROUT
    mov AX, '00'
    cmp AX, ES:[BX+SI]
    jne UNLOAD
    cmp AX, ES:[BX+SI+2]
    je LOAD
UNLOAD:
    call SET_INT
    mov DX, offset LAST_BYTE ; размер в байтах от начала
    mov CL, 4                ; перевод в параграфы
    shr DX, CL
    inc DX                    ; размер в параграфах
    add DX, CODE
    sub DX, KEEP_PSP
    xor AL, AL
    mov AH, 31h
    int 21h
LOAD:
    push ES
    push AX
    mov AX, KEEP_PSP
    mov ES, AX
    cmp byte ptr ES:[82h], '/'

```

```

        jne stop
        cmp byte ptr ES:
        [83h], 'u' jne stop
        cmp byte ptr ES:
        [84h], 'n' je _UNLOAD
stop
:        pop AX
        pop ES
        mov DX, offset
        LOADED call PRINT
        ret
_UNLOAD:
        pop AX
        pop ES
        mov byte ptr ES:[BX+SI+10], 1
        mov DX, offset UNLOADED
        call PRINT
        ret
CHECK ENDP

SET_INT PROC
        push DX
        push DS
        mov AH, 35h      ; функция получения вектора
        mov AL, 1Ch      ; номер вектора
        int 21h
        mov KEEP_IP, BX  ; запоминание смещения
        mov KEEP_CS, ES  ; и сегмента

        mov dx, offset ROUT ; смещение для процедуры в
        DX mov ax, seg ROUT ; сегмент процедуры
        mov DS, AX        ; помещаем в DS
        mov AH, 25h      ; функция установки
        вектора mov AL, 1Ch ; номер вектора
        int 21h          ; меняем прерывание
        pop DS
        mov DX, offset
        LOADING call PRINT
        pop DX
        ret
SET_INT ENDP

Main PROC FAR
        mov AX, DATA
        mov DS, AX
        mov KEEP_PSP, ES
        call CHECK
        xor AL, AL
        mov AH, 4Ch

```

```

        int 21h
Main ENDP

        LAST_BYTE:
CODE ENDS
        END Main

```

Название файла: lb3.asm

```

TESTPC SEGMENT
        ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING,
        SS:NOTHING ORG    100H
START: jmp BEGIN
; ДАННЫЕ

AM db 'Amount of available memory :    bytes;', 0DH, 0AH, '$'
EM db 'Extended memory size :    kbytes;', 0DH, 0AH, '$'
MCB db 'MCB Type:  , MCB Address:  , Owner:  h, Size:    b, Name: $'
END_STR db 0DH, 0AH, '$'

; ПРОЦЕДУРЫ
;.....
TETR_TO_HEX PROC near
        and AL, 0Fh
        cmp AL, 09
        jbe NEXT
        add AL, 07
NEXT: add AL, 30h
        ret
TETR_TO_HEX ENDP
;.....-
BYTE_TO_HEX PROC
near
; байт в AL переводится в два символа 16-го числа в AX
        push CX
        mov AH, AL
        call TETR_TO_HEX
        xchg AL, AH
        mov CL, 4
        shr AL, CL
        call TETR_TO_HEX ; в AL старшая
        цифра pop CX    ; в AH младшая
        ret
BYTE_TO_HEX ENDP
;.....
WRD_TO_HEX PROC
near
; перевод в 16 с/с 16-ти разрядного числа
; в AX- число, в DI- адрес последнего символа

```

```
push BX  
mov BH, AH
```

```

        call BYTE_TO_HEX
        mov [DI], AH
        dec DI
        mov [DI], AL
        dec DI
        mov AL, BH
        call BYTE_TO_HEX
        mov [DI], AH
        dec DI
        mov [DI], AL
        pop BX
        ret
WRD_TO_HEX ENDP
;.....
BYTE_TO_DEC PROC near
; перевод в 10 с/с, в SI- адрес поля младшей цифры
        push CX
        push DX
        xor AH, AH
        xor DX, DX
        mov CX, 10
loop_bd: div CX
        or DL, 30h
        mov [SI], DL
        dec SI
        xor DX, DX
        cmp AX, 10
        jae loop_bd
        cmp AL, 00h
        je end_1
        or AL, 30h
        mov [SI], AL
end_1: pop DX
        pop CX
        ret
BYTE_TO_DEC ENDP
;.....
; КОД
WRD_TO_DEC PROC near
        push CX
        push DX
        mov CX, 10
loop_wd:
        div CX
        or DL, 30h
        mov [SI], DL
        dec SI
        xor DX, DX
        cmp AX, 10

```

```

        jae loop_wd
        cmp AL, 00h
        je end_2
        or AL, 30h
        mov [SI], AL
end_2
:        pop DX
        pop CX
        ret
WRD_TO_DEC ENDP

```

```

PRINT PROC near
        mov AH, 09h
        int 21h
        ret
PRINT ENDP

```

```

_AM PROC near
        mov SI, offset AM
        add SI, 34
        mov AH, 4Ah
        mov BX, 0FFFFh
        int 21h
        mov AX, 16
        mul BX
        call WRD_TO_DEC
        mov DX, offset
        AM call PRINT
        ret
_AM ENDP

```

```

_EM PROC near
        mov SI, offset EM
        add SI, 27
        sub DX, DX

        mov AL, 30h ; запись адреса ячейки CMOS
        out 70h, AL
        in AL, 71h ; чтение младшего байта
        mov BL, AL ; размер расширенной памяти
        mov AL, 31h ; запись адреса ячейки CMOS
        out 70h, AL
        in AL, 71h ; чтение старшего байта
                     ; размера расширенной памяти
        mov AH, AL
        mov Al, BL
        call WRD_TO_DEC
        mov DX, offset
        EM call PRINT

```



```

        ret
_EM ENDP

_MCB PROC near
    mov AH, 52h
    int 21h
    sub BX, 2
    mov AX, ES:[BX]
    mov ES, AX
Chain:
;Type
    mov DI, offset MCB
    add DI, 10
    mov AX, ES:[00h]
    call BYTE_TO_HEX
    mov [DI], AL
    add DI, 1
    mov [DI], AH
;Adress
    mov DI, offset MCB
    add DI, 29
    mov AX, ES
    call WRD_TO_HEX
;Owner
    mov DI, offset MCB
    add DI, 42
    mov AX, ES:[01h]
    call WRD_TO_HEX
;Size
    mov SI, offset MCB
    add SI, 57
    mov AX, ES:[03h]
    mov BX, 16
    mul BX
    call WRD_TO_DEC
;Print
    mov DX, offset MCB
    call PRINT
;Name
    mov DI, offset MCB
    add DI, 58
    mov BX, 8
    mov CX, 7
cycle:
    mov DL, ES:[BX]
        mov AH, 02h
        int 21h
        add BX, 1
    loop cycle

```

```

    mov AL, ES:[0h]
    cmp AL, 5ah
    je final

    mov BX, ES
    mov AX, ES:[03h]
    add AX, BX
    add AX, 1
    mov ES, AX
    mov DX, offset END_STR
    call PRINT
    jmp Chain

final:
    ret
_MCB ENDP

BEGIN
:    call _AM
    call _EM
    call _MCB
; Выход в DOS
    xor AL, AL
    mov AH, 4Ch
    int 21h

ENDING:
TESTPC ENDS
    END START

```