

**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. 9383

\_\_\_\_\_

Арутюнян С.Н.

Преподаватель

\_\_\_\_\_

Ефремов М.А.

Санкт-Петербург

2021

## Цель работы

Построить обработчик прерываний сигналов таймера. Эти сигналы генерируются аппаратурой через определенные интервалы времени и, при возникновении такого сигнала, возникает прерывание с определенным значением вектора.

## Выполнение работы

**Шаг 1.** Был написан и отлажен 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 осуществляет 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 освобождения памяти, занимаемой резидентом. Затем осуществляется выход по функции 4ch прерывания int 21h.

```
C:\>link lab4.obj      Calling counter is: 0020
Microsoft (R) Overlay Linker  Version 3.64
Copyright (C) Microsoft Corp 1983-1988.  All rights reserved.

Run File [LAB4.EXE]:
List File [NUL.MAP]:
Libraries [LIB]:

C:\>lab4.exe
The interrupt is loaded successfully!

C:\>
```

Рис. 1. Работа установленного прерывания

```

C:\>lab4.exe
The interrupt is loaded successfully!

C:\>lab4.exe
The interrupt is already loaded!

C:\>

```

Рис. 2. Пример обработки попытки повторной установки прерывания

```

Microsoft (R) Overlay Linker Version 3.64
Copyright (C) Microsoft Corporation. All rights reserved.

Run File [LAB4.EXE]:
List File [NUL.MAP]:
Libraries [LIB]:

C:\>lab4.exe
The interrupt is loaded successfully!

C:\>lab4.exe
The interrupt is already loaded!

C:\>lab4.exe \un
The interrupt is restored successfully!

C:\>_

```

Рис. 3. Пример выгрузки прерывания  
(после запуска программы счетчик остановился).

**Шаг 2.** Отлаженная программа была запущена и я убедился, что резидентный обработчик прерывания 1Ch установлен, т. к. на экране начала отображаться работа прерывания и была запущена программа из лабораторной работы №3:

```

C:\>EXE2BIN.EXE LAB3_1.EXE lab3_1.com
Calling counter is: 0204

C:\>lab3_1.com
Available memory size: 644384 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: 4352 SC/SD: LAB4
MCB #6: Address: 02A2 PSP address: 02AD Size: 1442 SC/SD:
MCB #7: Address: 02AC PSP address: 02AD Size: 644384 SC/SD: LAB3_1

C:\>_

```

Рис. 4. Пример работы программы из лабораторной работы №3

## **Контрольные вопросы**

### **1. Как реализован механизм прерывания от часов?**

Сигнал от часов генерируется аппаратурой через определенные интервалы времени (около 18 раз в секунду). За каждым таким сигналом следует возникновение прерывания с вектором 1Ch. Соответственно, при генерации сигнала управление передается функции, определенной в таблице прерываний с номером 1Ch.

### **2. Какого типа прерывания использовались в работе?**

В работе использовались программные (21h и 10h, т. е. выход в DOS и получение информации о курсоре) и аппаратные прерывания (1Ch, т. е. прерывание таймера).

## **Заключение**

В процессе выполнения лабораторной работы был изучен механизм работы аппаратного таймера, а также были получены навыки реализации собственных резидентных прерываний.

## Приложение А

AStack SEGMENT STACK

dw 256 DUP(?) ; 1 килобайт

AStack ENDS

DATA SEGMENT

NEWLINE db 0dh, 0ah, '\$'

INT\_ALREADY\_LOADED db "The interrupt is already loaded!", 0dh, 0ah, '\$'

INT\_IS\_NOT\_LOADED db "There is no our loaded interrupt!", 0dh, 0ah, '\$'

INT\_LOADED\_SUCCESS db "The interrupt is loaded successfully!", 0dh, 0ah, '\$'

INT\_IS\_RESTORED\_SUCCECCFULLY db "The interrupt is restored successfully!", 0dh,  
0ah, '\$'

DATA ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME cs:CODE, ds:DATA, ss:AStack

PRINT\_NEWLINE proc near

push ax

push dx

mov dx, offset NEWLINE

mov ah, 9h

int 21h

pop dx

pop ax

ret

PRINT\_NEWLINE endp

WRITE\_STRING proc near

push ax

mov ah, 9h

int 21h

pop ax

ret

WRITE\_STRING endp

MY\_INTERRUPT proc far

jmp start\_interrupt

INTERRUPT\_COUNTER db 'Calling counter is: 0000\$'

INTERRUPT\_SIGN dw 7777h

INTERRUPT\_KEEP\_IP dw 0

INTERRUPT\_KEEP\_CS dw 0

INTERRUPT\_PSP\_ADDRESS dw 0

INTERRUPT\_KEEP\_SS dw 0

INTERRUPT\_KEEP\_SP dw 0

INTERRUPT\_KEEP\_AX dw 0

INTERRUPT\_STACK dw 16 dup(?)

start\_interrupt:

```
mov INTERRUPT_KEEP_SP, sp
mov INTERRUPT_KEEP_AX, ax
mov ax, ss
mov INTERRUPT_KEEP_SS, ax
mov ax, INTERRUPT_KEEP_AX
```

```
mov sp, offset start_interrupt
mov ax, seg INTERRUPT_STACK
mov ss, ax
```

```
push ax
push cx
push dx
```

interrupt\_handling:

; получаем инфу о курсоре

```
mov ah, 03h
mov bh, 0
int 10h
```

; сохраняем текущее положение курсора

```
push dx
```

; устанавливаем курсор в центр

```
mov ah, 02h
mov bh, 0ah
mov dh, 0ch
mov dl, 19h
```



int 10h

push si

push cx

push ds

push bp

mov ax, seg INTERRUPT\_COUNTER

mov ds, ax

mov si, offset INTERRUPT\_COUNTER

add si, 20

mov cx, 4

increment\_loop:

mov bp, cx

mov ah, [si + bp]

inc ah

mov [si + bp], ah

cmp ah, 3ah

jne output\_message

mov ah, '0'

mov [si + bp], ah

loop increment\_loop

output\_message:

pop bp

pop ds

pop cx

pop si

push es

push bp

mov ax, seg INTERRUPT\_COUNTER

mov es, ax

mov ax, offset INTERRUPT\_COUNTER

mov bp, ax

; выводим счетчик на экран

mov ah, 13h

; просим курсор не сдвигаться

mov al, 0h

; длина строки

mov cx, 24

; номер страницы

mov bh, 0

int 10h

pop bp

pop es

pop dx

mov ah, 02h

mov bh, 0h

int 10h

exit\_interrupt:

pop dx

pop cx

pop ax

```
mov INTERRUPT_KEEP_AX, ax
mov sp, INTERRUPT_KEEP_SP
mov ax, INTERRUPT_KEEP_SS
mov ss, ax
mov ax, INTERRUPT_KEEP_AX
```

```
mov al, 20h
out 20h, al
iret
```

```
INTERRUPT_SIZE:
MY_INTERRUPT endp
```

```
CHECK_ALREADY_LOADED proc near
```

```
push ax
push dx
push es
push si
```

```
mov cl, 0ah
mov ah, 35h
mov al, 1ch
int 21h
```

```
mov cl, 0
mov si, offset INTERRUPT_SIGN
sub si, offset MY_INTERRUPT
mov dx, es:[bx + si]
```

```
cmp dx, INTERRUPT_SIGN
jne check_loaded_exit
```

```
mov cl, 1h
```

```
check_loaded_exit:
```

```
pop si
pop es
pop dx
pop ax
ret
```

```
CHECK_ALREADY_LOADED endp
```

```
LOAD_INTERRUPT proc near
```

```
push ax
push es
push bx
push dx
```

```
; сначала проверяем, установлено ли прерывание в 1ch
```

```
call CHECK_ALREADY_LOADED
```

```
cmp cl, 1
```

```
je int_already_exists
```

```
; сохраняем информацию об изначальном прерывании
```

```
mov INTERRUPT_PSP_ADDRESS, es
```

```
mov ah, 35h
```

```
mov al, 1ch
```

```
int 21h
```

```
mov INTERRUPT_KEEP_CS, es
mov INTERRUPT_KEEP_IP, bx
```

```
; загружаем прерывание
```

```
push ds
mov dx, offset MY_INTERRUPT
mov ax, seg MY_INTERRUPT
mov ds, ax
mov ah, 25h
mov al, 1ch
int 21h
pop ds
```

```
; оповещаем о том, что все ок
```

```
mov dx, offset INT_LOADED_SUCCESS
call WRITE_STRING
```

```
; остаемся резидентными
```

```
mov dx, offset INTERRUPT_SIZE ; LEA DX, INTERRUPT_SIZE?
mov cl, 4
shr dx, cl
```

```
inc dx
add dx, 100h
```

```
xor ax, ax
mov ah, 31h
int 21h
```

```
jmp load_int_exit
```

int\_already\_exists:

mov dx, offset INT\_ALREADY\_LOADED  
call WRITE\_STRING

load\_int\_exit:

pop dx  
pop bx  
pop es  
pop ax

ret

LOAD\_INTERRUPT endp

UNLOAD\_INTERRUPT proc near

push ax  
push si  
push dx

; проверяем, установлено ли прерывание

call CHECK\_ALREADY\_LOADED

cmp cl, 0

je interrupt\_is\_not\_loaded

; отключаем прерывания

cli

push ds

push es

; достаем адрес текущего загруженного прерывания

mov ah, 35h

mov al, 1ch

int 21h

; достаем из загруженного прерывания инфу о предыдущем прерывании

mov si, offset INTERRUPT\_KEEP\_IP

sub si, offset MY\_INTERRUPT

mov dx, es:[bx + si]

mov ax, es:[bx + si + 2]

mov ds, ax

; заменяем текущее прерывание тем прерыванием, которое он заменил

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

; включаем прерывания обратно

sti

mov dx, offset INT\_IS\_RESTORED\_SUCCECCFULLY

call WRITE\_STRING

jmp unload\_int\_exit

interrupt\_is\_not\_loaded:

mov dx, offset INT\_IS\_NOT\_LOADED

call WRITE\_STRING

unload\_int\_exit:

pop dx

pop si

pop ax

ret

UNLOAD\_INTERRUPT endp

CHECK\_INPUT proc near

push ax

push bx

push es



```
mov ah, 62h
```

```
int 21h
```

```
; в bx - адрес начала PSP
```

```
mov es, bx
```

```
mov al, es:[80h]
```

```
cmp al, 4
```

```
; если количество символов != 3, то нужно загрузить прерывание
```

```
jne interrupt_set_label
```

```
; иначе, если было передано \un, то выгружаем
```

```
mov al, es:[82h]
```

```
cmp al, '\'
```

```
jne interrupt_set_label
```

```
mov al, es:[83h]
```

```
cmp al, 'u'
```

```
jne interrupt_set_label
```

```
mov al, es:[84h]
```

```
cmp al, 'n'
```

```
jne interrupt_set_label
```

```
call UNLOAD_INTERRUPT
```

```
jmp check_input_exit
```

```
interrupt_set_label:
```

```
call LOAD_INTERRUPT
```

```
check_input_exit:
```

```
pop es
```

```
pop bx
```

```
pop ax
```

ret

CHECK\_INPUT endp

Main proc far

mov ax, DATA

mov ds, ax

; проверка аргументов командной строки

call CHECK\_INPUT

; выход в DOS

xor al, al

mov ah, 4ch

int 21h

Main endp

CODE ENDS

END Main