# 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

Студентка гр. 9382	Голубева В.П.
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 lCh.
- 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 солержать код устанавливаемого прерывания в виде удаленной процедуры. Этот код будет работать после установки при возникновении прерывания. Он должен выполнять следующие функции:

- 1) Сохранить значения регистров в стеке при входе и восстановить их при выходе.
- 2) 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.

Шаг 2. Запустите отлаженную программу и убедитесь, что резидентный обработчик прерывания ICh 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 того также следует запустить программу ЛР 3. Полученные результаты поместите в отчет.

Шаг 5. Ответьте на контрольные вопросы.

#### Выполнение работы.

Был создан ехе модуль, который менял вектор прерывания у таймера на написанное. В ходе его работы выводилась 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 сравнивалсь сигнатура у обработчика прерывания пользовательской программы и той, что загружена в память). Результаты работы можно посмотреть в Рисунке 1.

```
Count of interruptions: 0154
49892 + 455321 Bytes symbol space free

0 Warning Errors
0 Severe Errors

C:\>link.exe LABB4.obj

Microsoft (R) Overlay Linker Version 3.64
Copyright (C) Microsoft Corp 1983-1988. All rights reserved.

Run File [LABB4.EXE]:
List File [NUL.MAP1:
Libraries [.LIB]:

C:\>LABB4.EXE
interrupt was loaded

C:\>LABB4.EXE /un
interrupt unloaded

C:\>LABB4.EXE
interrupt was loaded

C:\>LABB4.EXE
interrupt was loaded
```

Рисунок 1. Результат загрузки программы в память

Для того, чтобы проверить, что программа находится в памяти, использовалась программа из лабораторной работы номер три, которая выводит цепочку mcb-блоков. Запустим эту программу и увидим, что обработчик прерывания находится в памяти. Результаты можно посмотреть в Рисунке 2.

Количество доступной памяти в байтах: 647968 Размер расширенной памяти Кб: 15360
0008h - участок принадлежит MS DOS Размер участка в байтах: 16 Последовательность символов: □□□□□□□□
0000h - свободный участок Размер участка в байтах: 64 Последовательность символов: □□□□□□□□
Пользовательский участок Размер участка в байтах: 256 Последовательность символов: □□□□□□□□
Пользовательский участок Размер участка в байтах: 144 Последовательность символов: □□□□□□□□
Пользовательский участок Размер участка в байтах: 768 Последовательность символов: LAB4
Пользовательский участок Размер участка в байтах: 144 Последовательность символов: [][][][][]
Пользовательский участок Размер участка в байтах: 647968 Последовательность символов: LAB3_1□□

Рисунок 2. Результат работы программы LAB\_1.COM из лабораторной работы номер 3

Теперь выгрузим обработчик из памяти и снова запустим программу лабораторной работы номер три. Результаты можно посмотреть в Рисунке 3 и Рисунке 4.

C:\>LABB4.EXE interrupt was loaded C:\>LABB4.EXE /un interrupt unloaded

Рисунок 3. Выгрузка обработчика прерывания из памяти

Количество доступной памяти в байтах: 648912 Размер расширенной памяти Кб: 15360 0008h - участок принадлежит MS DOS Размер участка в байтах: 16 Последовательность символов: [][][][] 0000h - свободный участок Размер участка в байтах: 64 Последовательность символов: [][][][] Пользовательский участок Размер участка в байтах: 256 Последовательность символов: [][][][] Пользовательский участок Размер участка в байтах: 144 Последовательность символов: [][][][] Пользовательский участок Размер участка в байтах: 648912 Последовательность символов: LAB3 1□□ 

Рисунок 4. Демонстрация освобождения памяти после выгрузки программы

Таким образом можно убедиться, что обработчик прерывания был успешно выгружен из памяти.

#### Ответы на контрольные вопросы

Контрольные вопросы по лабораторной работе №4

1) Как реализован механизм прерывания от часов?

Ответ: когда происходит сигнал часов, то сохраняется состояние регистров для того, чтобы вернуться в текущую программу, затем определяется источник прерывания, из вектора прерывания считываются CS и IP обработчика прерывания, прерывание обрабатывется, затем управление возвращается прерванной программе

2) Какого типа прерывания использовались в работе?

Ответ: аппаратные(1Ch) и программные(int 10h, int 21h)

#### Выводы.

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

```
stacks segment stack
     dw 64 dup(?)
stacks ends
assume cs:code, ds:data, ss:stacks
code segment
int_count_func proc far
     jmp run
     keep_cs dw 0
     keep_ip dw 0
     nowPsp dw 0
     memAdrPsp dw 0
     count_interruptions dw Ofedch
     keep_ss dw 0
     keep_sp dw 0
     keep_ax dw 0
     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, 0h
     int 10h
     push dx
     mov ah, 2h
     mov bh, 0h
     mov bl, 2h
     mov dx, 0h
     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
```

```
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, 0h
     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
sizee:
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
     call print_str
     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
     call print_str
```

```
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
print_str proc near
     push ax
     mov ah, 09h
     int
         21h
     pop ax
     ret
print_str 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_already_load
     call print_str
     jmp eeend
     mov ah, 4ch
     int 21h
interruption_is_not_loaded:
     call loadfunc
     mov dx, offset sizee
     mov cl, 04h
     shr dx, cl
     add dx, 1bh
     mov ax, 3100h
     int 21h
unload_mark:
     call isBootFunc
     cmp al, 00h
     je not_set
     call UnBootFunc
     jmp eeend
```

```
not_set:
          mov dx, offset str_not_loaded
          call print_str
         jmp eeend
     eeend:
          mov ah, 4ch
          int 21h
     main endp
     code ends
     data segment
          str_not_loaded db "interrupt not loaded", 0DH, 0AH, '$'
          str_unload db "interrupt unloaded", ODH, OAH, '$'
          str_already_load db "interrupt is already load", ODH, OAH,
'$'
          str_load db "interrupt was loaded", ODH, OAH, '$'
     data ends
     end main
```