

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ
ФЕДЕРАЦИИ

**ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ
ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
«СЕВАСТОПОЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»**

кафедра «Информационные системы»

Отчёт
по лабораторной работе №7
по дисциплине «Технические средства информационных систем»

Выполнил:
ст.гр. ИС/б-20-2-о
Филозоф А.Н.

Принял:
Минкин С.И.

Севастополь
2022 г.

Исследование безопасности программного обеспечения информационных систем в среде отладчика OllyDbg

7.1. Цель работы

Углубление знаний архитектуры 32-разрядных процессоров и системы команд языка ассемблера. Исследование методов защиты программного обеспечения информационных систем и ее нейтрализации, приобретение практических навыков исследования и отладки программ с помощью пакета OllyDbg.

7.2. Постановка задачи

Исследовать способы парольной защиты в программе CRACKME1.EXE. Для этого выполнить последовательность действий, описанных в разделе 4 настоящих методических указаний. Изменить программу таким образом, чтобы принимался любой вводимый пароль, независимо от того, верный он или неверный. С помощью отладчика OllyDbg исследовать способы парольной защиты программ CRACKME2.EXE, CRACKME3.EXE и CRACKME4.EXE, которые расположены в папке лабораторных работ. Определить на каких языках написаны программы. Изменить программы таким образом, чтобы принимался любой вводимый пароль, независимо от того, верный он или неверный.

7.3. Ход выполнения работы

Программа отладчика была запущена. Для исследований была выбрана первая предложенная программа — CRACKME1.exe. После загрузки программы в отладчике сразу была установлена точка останова на строке, осуществляющей проверку введенной пользователем строки с строкой-паролем. Исследуемая програм-

ма была запущена на выполнение. В поле была введена случайная последовательность символов «123», затем нажата кнопка подтверждения ввода. Отладчик остановил выполнение исследуемой программы в установленной точке и показал, с какой именно строкой происходит сравнение (рисунок 1).

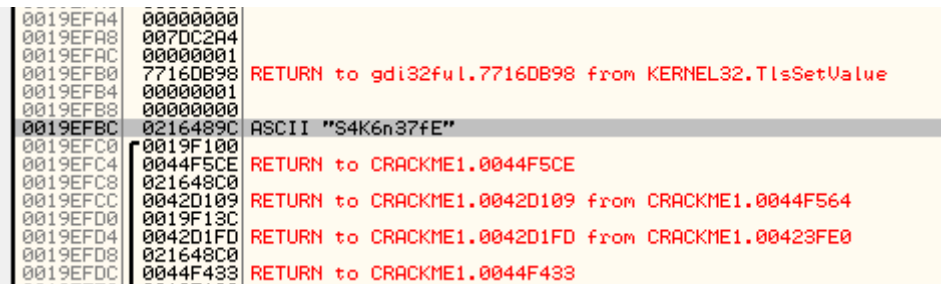


Рисунок 1 — Предположительное значение пароля в первой программе

Строка была введена. По нажатию кнопки программа показала сообщение о том, что был введён верный пароль.

Те же исследования были проведены со второй программой. Введена последовательность символов «123». Было выведено сообщение, согласно которому был введён неверный пароль (рисунок 2).

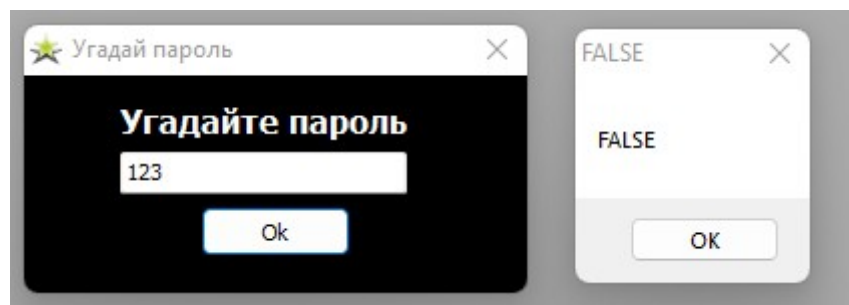


Рисунок 2 — Ввод неверного пароля в приложении №2

Затем были повторены действия из предыдущего исследования, и был получен пароль «Pass123» (рисунки 3 и 4).

[EBP-20],0C	
[EBP-20],24	
.004CE1C5	ASCII "Pass123"
R SS:[EBP-8]	
400800:	

Рисунок 3 — Нахождение верного пароля в приложении №2

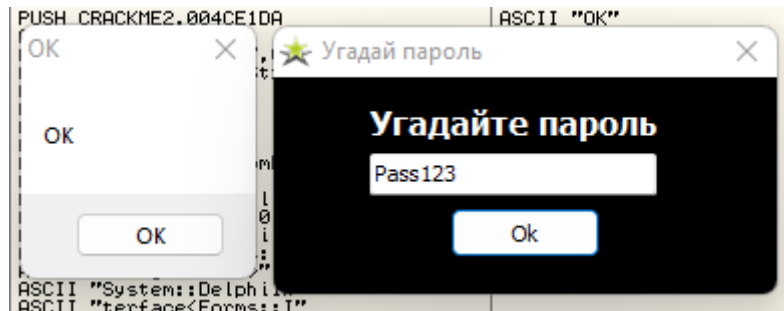


Рисунок 4 — Ввод верного пароля в программе №2

Во время исследования третьей программы все описанные выше действия были повторены. В результате получен пароль «Dh789rTyU78» (рисунки 5 и 6).

004AAB43	. E8 30A8FCFF	CALL CRACKME3.00475378	
004AAB48	. 8B45 FC	MOV EAX,DWORD PTR SS:[EBP-4]	
004AAB4B	. BA C0AB4A00	MOV EDX,CRACKME3.004AABC0	UNICODE "Dh789rTyU78"
004AAB50	. E8 6FC3F5FF	CALL CRACKME3.00406EC4	
004AAB55	. J75 24	JNZ SHORT CRACKME3.004AAB7B	

Рисунок 5 — Нахождение верного пароля в программе №3

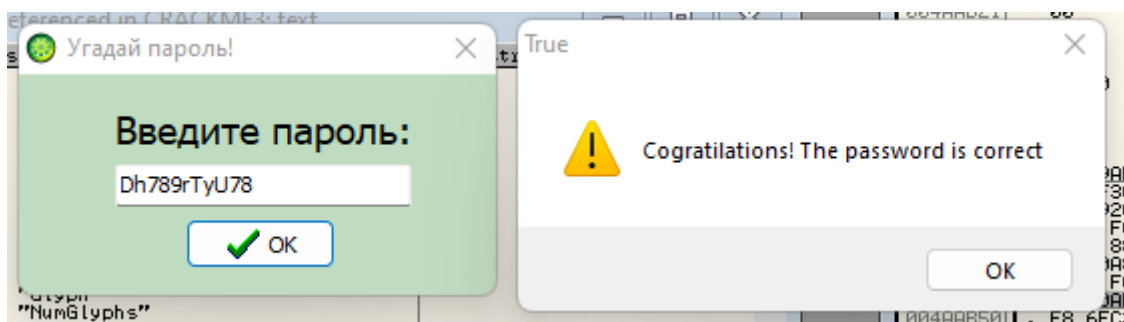


Рисунок 6 — Ввод верного пароля в программе №3

Во время исследования четвёртой программы все описанные выше действия были повторены. В результате получен пароль «m0tNaF-EmKcARc» (рисунки 7 и 8).

8). Стоит отметить, что в этот раз подсказкой в поиске пароля послужило использование стандартной библиотечной функции «lstrcmpA», которая сравнивает две строки.

<pre> PUSH DWORD PTR SS:[EBP+8] CALL <JMP.&USER32.GetDlgItemTextA> PUSH CRACKME4.0040309C PUSH CRACKME4.00403029 CALL <JMP.&KERNEL32.lstrcmpA> CMP EAX, 0 JF SHORT CRACKME4.0040309C </pre>	<pre> lstrcmpA [GetDlgItemTextA String2 = "123" String1 = "m0tNaF-EmKCARc" lstrcmpA </pre>
---	--

Рисунок 7 — Нахождение верного пароля в программе №4

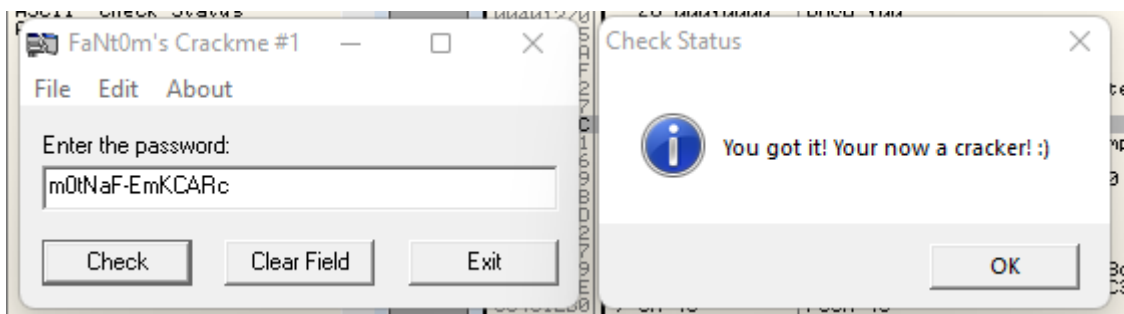


Рисунок 8 — Ввод найденной строки в программе №4

При отлаживании программы №5 выявлено, что для указанного в поле Name значения в соответствии с некоторым правилом вычисляется некоторое единственно верное значение пароля, в данном случае строки в поле Serial. Определено, что для Name=123 значением пароля будет являться «XYD» (рисунок 9). Таким образом было определено, что для Name=123 верным будет Serial=XYD (рисунок 10).

<pre> 00401332 .v74 1A -- JE SHORT CRACKME5.0040134E 00401334 . 68 84324000 PUSH CRACKME5.00403284 00401339 . 68 84314000 PUSH CRACKME5.00403184 0040133E . E8 A1000000 CALL <JMP.&KERNEL32.lstrcmpA> 00401343 . 83F8 00 CMP EAX, 0 00401347 . 74 04 JF SHORT CRACKME5.0040134C </pre>	<pre> String2 = "XYD" String1 = "456" lstrcmpA </pre>
--	---

Рисунок 9 — Нахождение верного серийного номера для указанного имени в программе №5

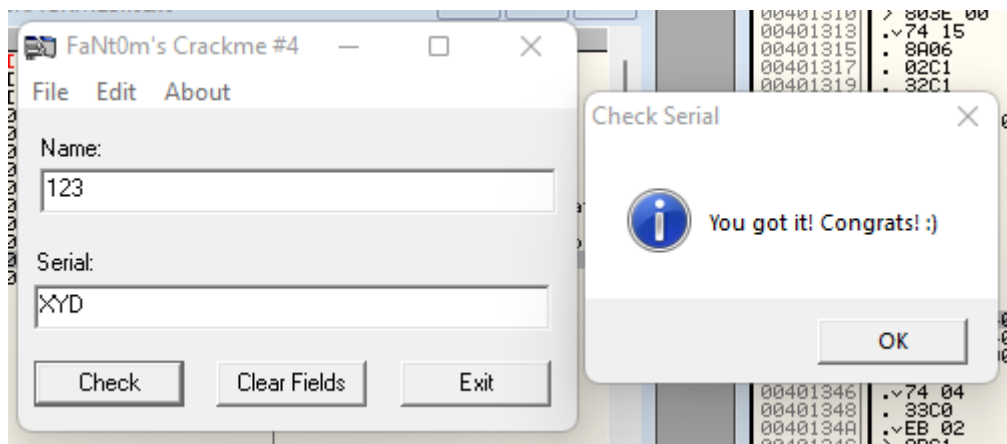


Рисунок 10 — Ввод определённых имени и с/н в программе

№5

Вывод

При выполнении данной лабораторной работы были получены навыки отлаживания программ с использованием отладчика OllyDB, защиты программного обеспечения от взлома. Также получены навыки работы с программами, написанными для 32-битной архитектуры.

Приложение А

Ответы на контрольные вопросы

1. Суперскалярным называется центральный процессор (ЦП), который одновременно выполняет более чем одну скалярную команду. Это достигается за счет включения в состав ЦП нескольких самостоятельных исполнительных блоков, каждый из которых отвечает за свой класс операций и может присутствовать в процессоре в нескольких экземплярах. Так, в микропроцессоре Pentium III блоки целочисленной арифметики и операций с плавающей точкой дублированы, а в микропроцессорах Pentium 4 и Athlon — троированы. Процессор включает в себя шесть блоков: выборки команд, декодирования команд, диспетчеризации команд, распределения команд по функциональным блокам, блок исполнения и блок обновления состояния.

2. Для уменьшения потерь процессорных циклов, связанных с промахами при обращении к кэш-памяти в случае выполнения команд ветвления, в состав системы кэширования введены средства предсказания переходов, основное назначение которых - повысить вероятность наличия в кэш-памяти требуемой команды. Исполнение условных ветвлений состоит из следующих этапов: распознавание команды условного ветвления; проверка выполнения условия перехода; вычисление адреса перехода; передача управления, в случае перехода.

3. Необходимость в преобразовании CISC команд в RISC появилась ввиду того, что начиная с Pentium III ядро процессора состоит из двух частей: декодера и RISC-ядра. Соответственно задачей декодера является преобразование комплексных операций в микрооперации сокращенного набора команд.

4. ...

5. ...

6. ...

7. Трассировка программы — процесс пошагового выполнения программы.

8. Содержимое регистров общего назначения тестируется с помощью команд CMP и TEST.

9. При выполнении команды PUSH содержимое регистра заносится в стек. При выполнении команды POP процессор записывает в указанный регистр считанное из стека машинное слово.

10. Для защиты программы от вскрытия паролей необходимо: следует как можно меньше применять стандартные функции; применять нестандартный способ ввода пароля; не следует анализировать введенный пароль сразу после его ввода.

11. ...

12. Процедуру сравнения пароля можно локализовать по признаку сравнения двух строк — введенной пользователем и паролем.