

BÁO CÁO ĐÔ ÁN 3

KIẾN TRÚC MÁY TÍNH VÀ HỢP NGỮ



Mục lục

I. T	hông tin nhóm	2
II.	Phân công công việc	2
III.	Mô tả từng bước thuật toán phát sinh key	3
1.	File Crackme 1.1	3
2.	File Crackme 2.1	5
3.	File Crackme 2.2	7
1	. Tiền xử lý	7
2	. Chương trình 1	9
3	. Chương trình 2	11
4	. Chương trình 3	13
5	. Chương trình keygen	15
4.	File crackme 3.1	16
5.	Bài tập trên trang microcorruption.com	21
1	. Level Tutorial	21
2	. Level New Orleans	22
3	. Sydney	22
4	. Hanoi	23
5	. Cusco	23
6	. Whitehorse	24
IV.	Tài liệu tham khảo	25

I. Thông tin nhóm

Họ tên: Lý Vĩnh Lợi Họ tên: Trần Văn Lượn Họ tên: Nguyễn Hữu Trường MSSV: 1612348 MSSV: 1612362

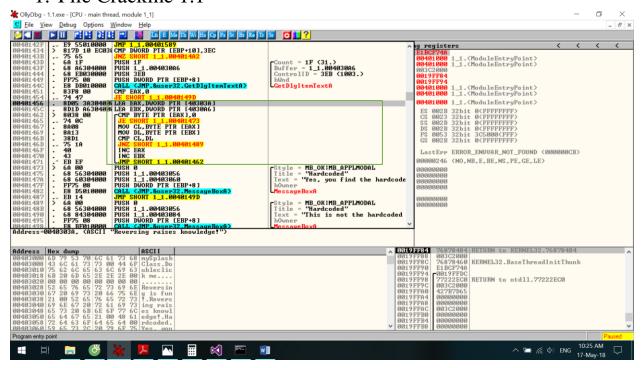
MSSV: 1612756

Phân công công việc II.

Công việc	Người phụ trách	Mức độ hoàn thành (%)
Crackme 1.1	Trường	100
Crackme 2.1	Trường	100
Crackme 2.2	Lợi	100
Crackme 3.1	Lượn	100
Bài tập trên microcorruption	Lợi	100

III. Mô tả từng bước thuật toán phát sinh key

1. File Crackme 1.1



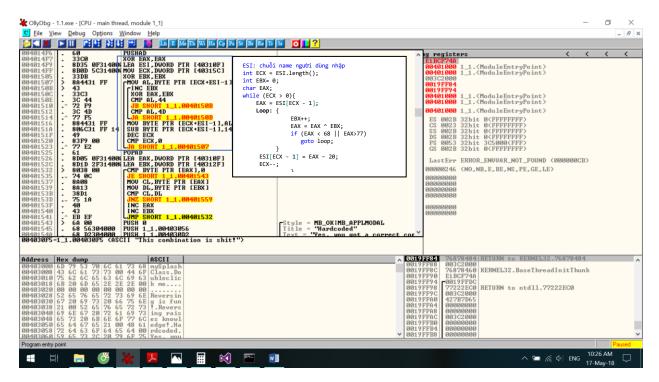
1.Check Hardcoded

EAX chứa chuỗi khóa cố định

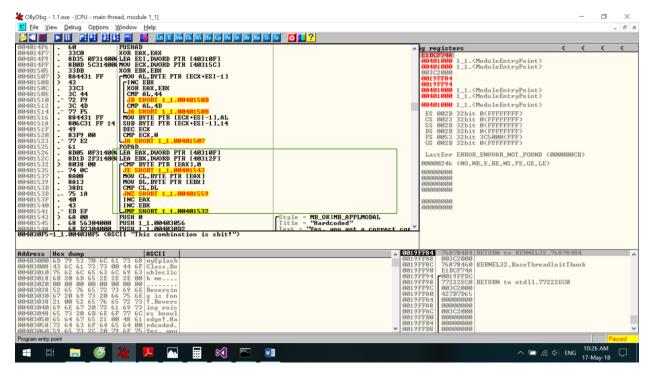
EBX chứa chuỗi hardcoded người dùng nhập vào

Nếu EAX=EBX thì chuỗi hardcoded đúng

Kết quả: EBX = "Reversing raiser knowledge!"



2. Tạo serial từ name người dùng nhập vào



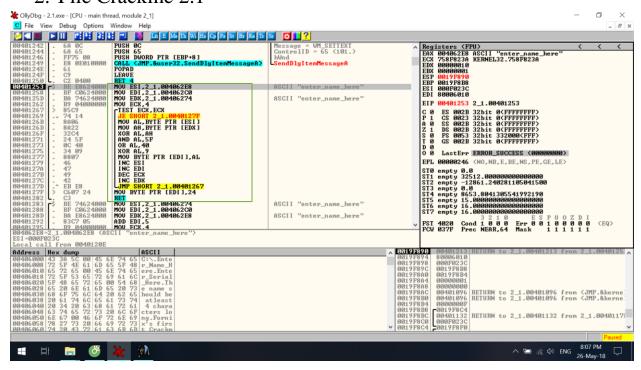
3. Check serial do thuật toán tạo ra và serial do người dùng nhập vào

EAX: chuỗi serial do thuật toán tạo ra

EBX: chuỗi serial do người dùng nhập vào

Nếu EAX = EBX thì người dùng nhập đúng.

2. File Crackme 2.1

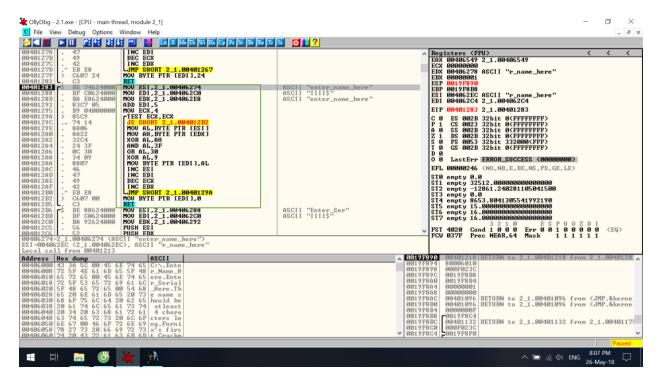


4. Sinh chuỗi khóa từ chuỗi tên do người dùng nhập vào (hàm 1).

EDI và EDX đều trỏ đến chuỗi tên người dùng nhập vào.

Đoạn code chính: EDI = $(((ESI \land EDX) \& 95) | 64) | 9(dec) = 64 | 9 = 'I'$

⇒ Chuỗi khóa do hàm trên tạo ra là: "IIII\$"

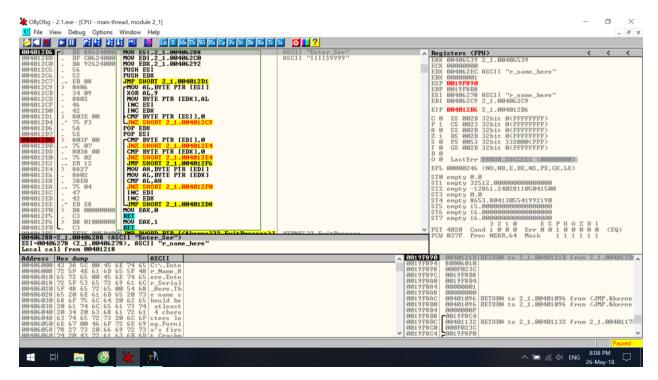


5. Sinh chuỗi khóa từ chuỗi tên do người dùng nhập vào (hàm 2).

EDI và EDX đều trỏ đến chuỗi tên người dùng nhập vào.

Đoạn code chính: EDI = $(((ESI \land EDX) \& 63) | 48) | 9(dec) = 48 | 9 = '9'$

⇒ Chuỗi khóa do 2 hàm trên tạo ra là: "IIII\$9999"

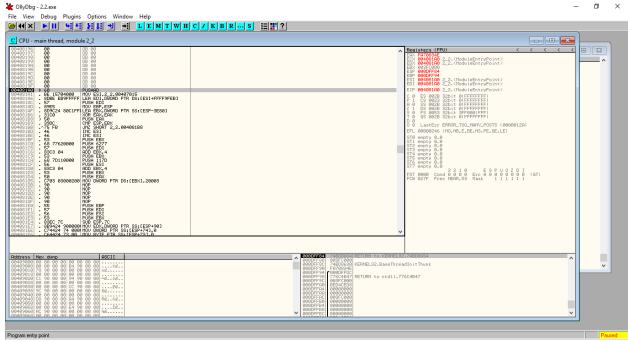


6. Mã hóa tối đa 9 kí tự đầu serial và so sánh chuỗi mã hóa với chuỗi khóa do 2 hàm sinh khóa tạo ra.

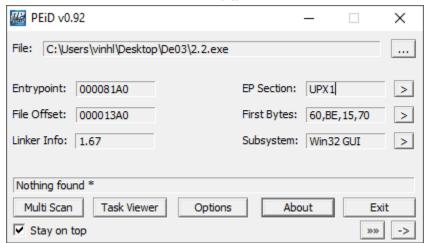
- Mã hóa tối đa 9 kí tự đầu serial bằng cách dùng toán tử XOR: XOR AL, 9
- So sánh chuỗi mã hóa với chuỗi khóa, nếu đúng thì serial đúng, nếu khác thì serial sai
- ⇒ Serial "@@@@-0000" luôn đúng với mọi chuỗi tên người dùng nhập vào.

3. File Crackme 2.2

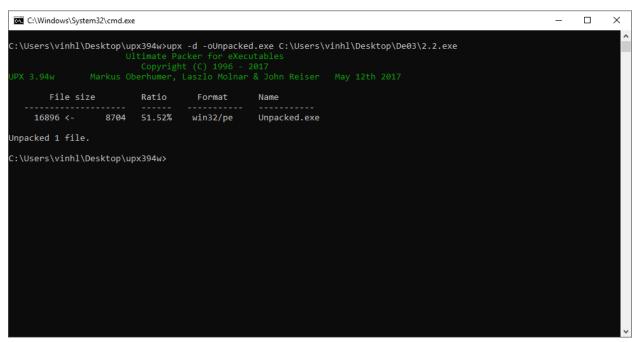
- 1. Tiền xử lý
- File 2.2.exe ban đầu đã được nén, vì sau khi run trong OllyDbg không xuất hiện thông tin của từng dòng lệnh



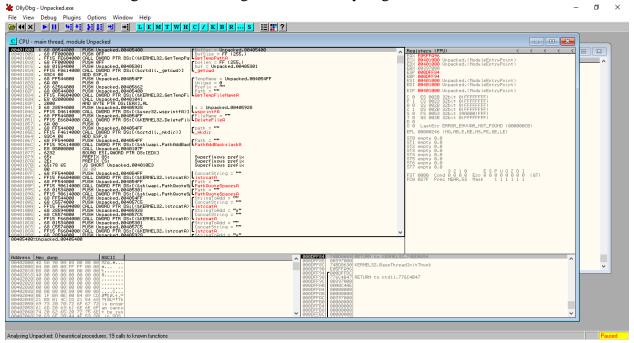
- Sau đó đưa vào PEID để kiểm tra



- Sử dụng UPX [1] để giải nén chương trình

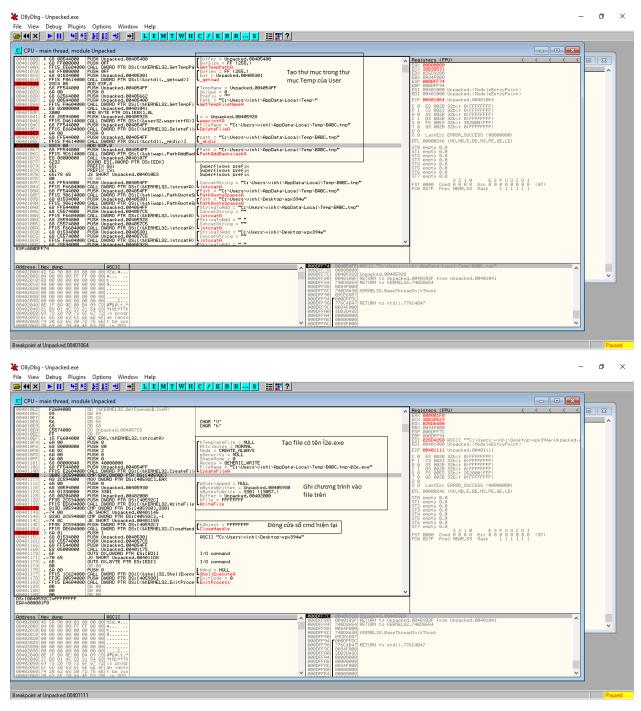


- Sau đó đưa chương trình đã được giải nén vào OllyDbg và run

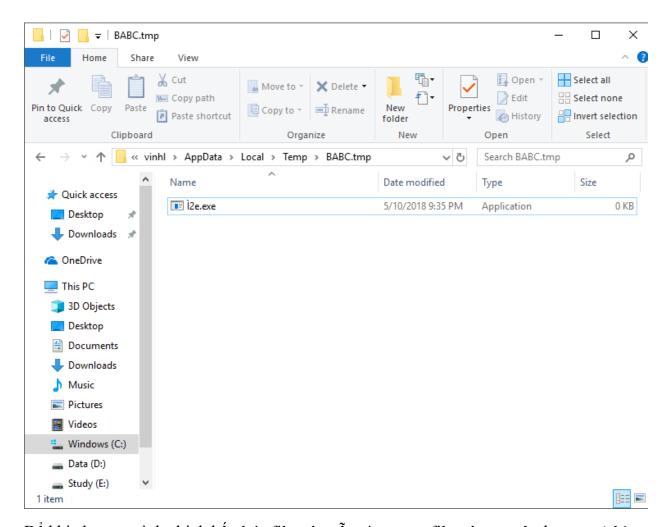


2. Chương trình 1

Để nhanh chóng, đặt các breakpoint vào sau các dòng lệnh được gom nhóm và chạy (F9), ta sẽ thấy sự thay đổi của đường dẫn



Sau khi chạy đến breakpoint tại dòng 0040115A, 1 file exe với tên được sinh ngẫu nhiên

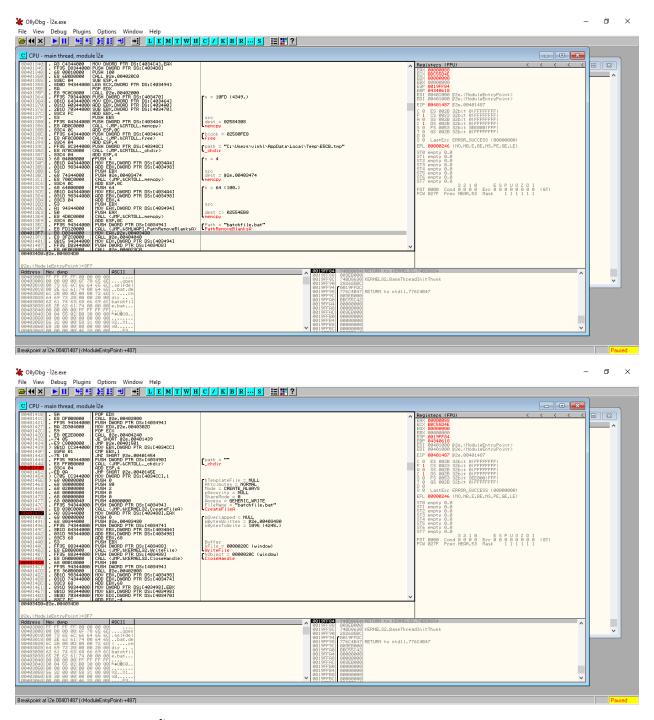


Để khi chương trình chính kết thúc file trên vẫn còn, copy file trên ra một thư mục (chỉ copy được sau khi chạy chương trình đến breakpoint tại dòng 0040115A)

3. Chương trình 2

Dùng OllyDbg mở chương trình được sinh ra ở trên

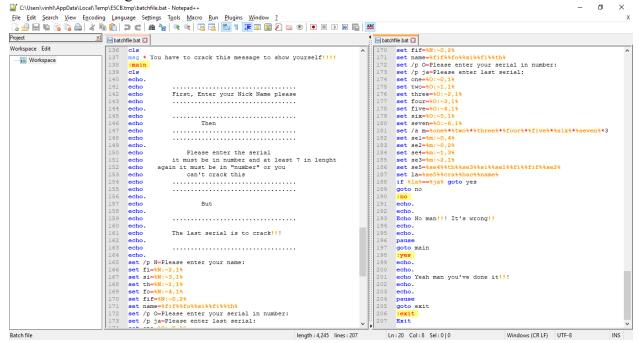
Tương tự ta đặt các breakpoint sau các nhóm lệnh quan trọng (WriteFile, CloseHandle...)



Sau đó, vào đường dẫn trong thư mục Temp của User tương tự như trên, ta tìm được file batchfile.bat. Ta copy file này ra một thư mục khác (Lưu ý chỉ copy được sau khi chạy đến breakpoint tại dòng 004014C2)

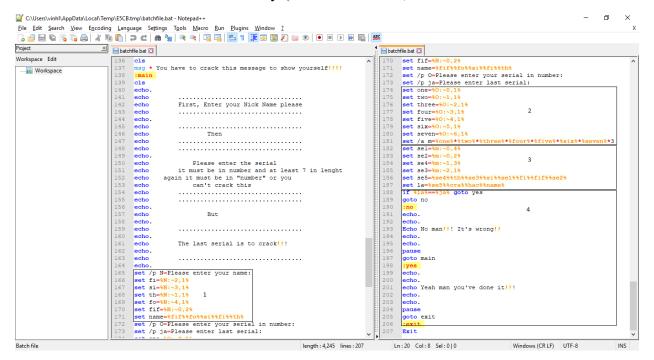
Đây là file nguồn chính của chương trình được viết bằng BashScript của Windows, nên có thể mở lên rõ rang bằng trình soạn thảo thông thường (ví dụ Notepad, Notepad++,...)

4. Chương trình 3



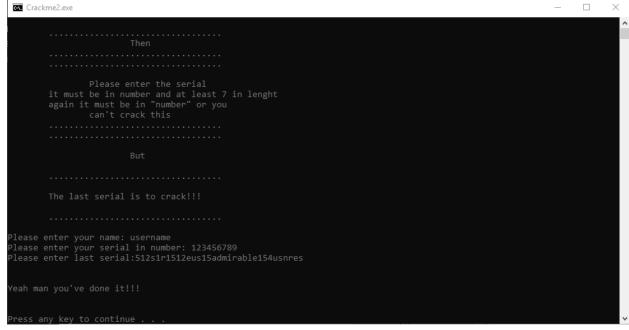
Theo định nghĩa các lệnh Bash của Windows

- echo: Xuất ra màn hình
- set: Đặt <tên biến>=<giá trị>
- Biến sau khi đặt bằng set, chỗ nào cần sử dụng ta ghi %<tên biến>%
- Có thể có một số thao tác xử lý (đặc biệt là chuỗi)



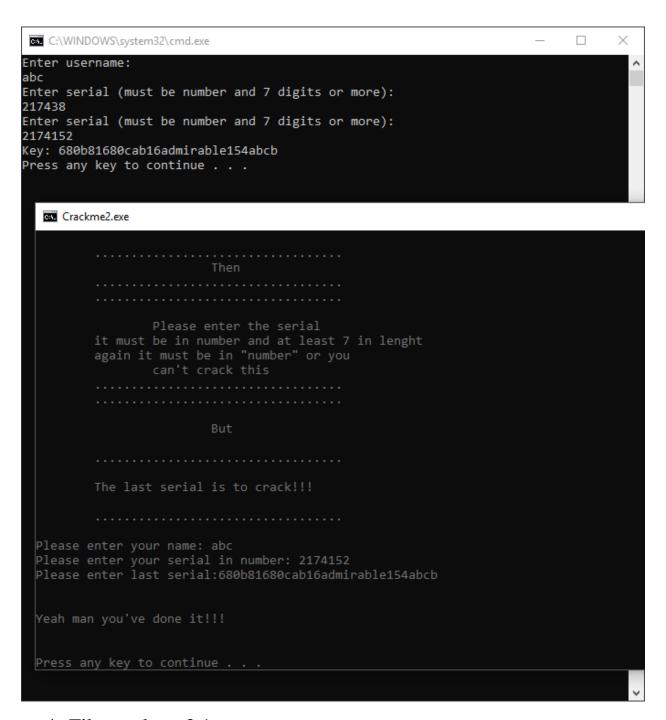
Dò	Giải thích	Ví dụ
ng		,
165	Nhập username từ bàn phím và lưu vào biến N	Nếu nhập là "username" thì biến N sẽ có giá trị là "username" (không có dấu "")
166	Đặt biến fi = %N:~2,1% nghĩa là bỏ qua 2 kí tự từ trái sang, lấy 1 kí tự trong biến N	fi = e
167	Đặt biến si = $\%$ N: \sim 3,1% nghĩa là bỏ qua 3 kí tự từ trái sang, lấy 1 kí tự trong biến N	si = r
168	Đặt biến th = %N:~1,1% nghĩa là bỏ qua 1 kí tự từ trái sang, lấy 1 kí tự trong biến N	th = s
169	Đặt biến fo = %N:~4,1% nghĩa là bỏ qua 2 kí tự từ trái sang, lấy 1 kí tự trong biến N	fo = n
170	Đặt biến fif = %N:~0,2% nghĩa là bỏ qua 0 kí tự từ trái sang, lấy 2 kí tự trong biến N	fif = us
171	Đặt biến name=% fif%% fo%% si%% fi%% th% nghĩa là nối các chuỗi trên theo thứ tự tương ứng và lưu vào biến name	name = usnres
	Lưu ý: Nếu username nhỏ hơn 5 kí tự thì kết quả trư (biến fo chẳng hạn) sẽ trả về là chuỗi rỗng	uy xuất vượt ngoài phạm vi
172	Nhập serial và lưu vào biến O	123456789
173	Nhập key và lưu vào biến ja	<key chỉ="" có="" giá="" này="" so<="" td="" trị=""></key>
		sánh, chúng ta cần sinh ra
		key này từ thuật toán>
174	Tương tự trên nhưng lấy từng kí tự một của chuỗi	One = 1
_	serial (biến O)	Two = 2
180	set one=%O:~0,1%	Three = 3
	set two=%O:~1,1%	Four = 4
	set three=%O:~2,1%	Five = 5
	set four=%O:~3,1%	Six = 6
	set five=%O:~4,1%	Seven = 7
	set six=%O:~5,1%	
	set seven=%O:~6,1%	
181	set /a	M = 1*2*3*4*5*6*7*3 =
	m=%one%*%two%*%three%*%four%*%five%	15120
	*% six% *% seven% *3 lưu vào biến m giá trị của	
	các số trên (one, two, seven) theo công thức	
	m=one*two*three*four*five*six*seven*3	
182	set se1=%m:~0,4% Lấy 4 kí tự đầu của biến m	Se1=1512

183	set se2=%m:~0,2% Lấy 2 kí tự đầu của biến m	Se2=15
184	set se4=%m:~1,3% Bỏ qua kí tự đầu, lấy 3 kí tự	Se4=512
	tiếp theo	
185	set se3=%m:~2,1% Bỏ qua 2 kí tự đầu, lấy 1 kí tự	Se3=1
	tiếp theo	
186	set	Se5=512s1r1512eus15
	se5=%se4%%th%%se3%%si%%se1%%fi%%fif	
	%%se2% Nối các chuỗi lại theo công thức	
187	set la=%se5%%cra%%hac%%name% Nối chuối	La=512s1r1512eus15admira
	theo công thức	ble154usnres
188	So sánh chuỗi serial nhập vào (lưu tại biến ja) và	
	chuỗi key được sinh ra (lưu tại biến la), in thông	
	báo và kết thúc	



5. Chương trình keygen

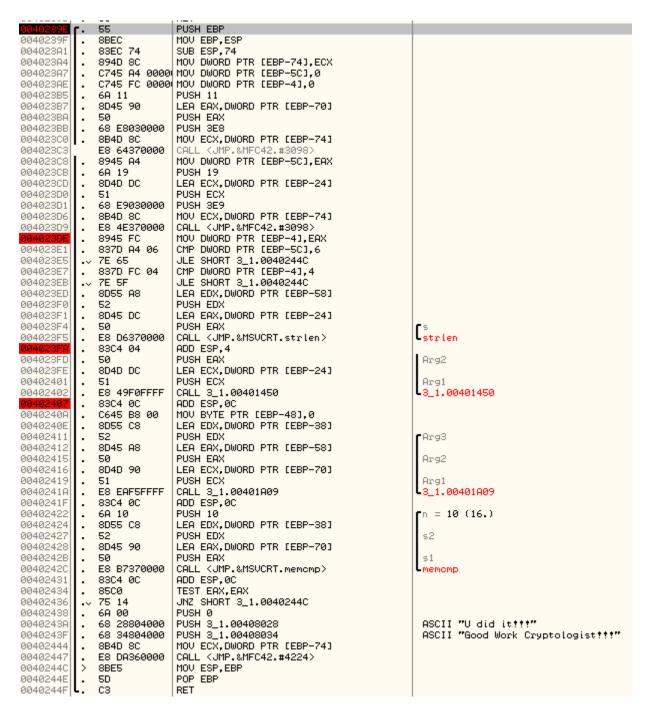
Dựa vào các thao tác trên, ta có thể viết được chương trình keygen:



4. File crackme 3.1

Toàn bộ biến, thanh ghi, địa chỉ hàm được tham chiếu từ lần chạy chương trình lúc thực hiện báo cáo. Địa chỉ của hàm được xem như tên hàm.

a. Bằng cách dung tính năng search for all text string của Olly, ta tìm được Goodboy của file exe này. Qua đó, ta dễ thấy được hàm dưới đây được dùng để phát sinh key và kiểm tra tính chính xác dự vào Username mà người dùng nhập vào:



b. Địa chỉ của password được lưu vào địa chỉ [EBP – 24] và của username được lưu vào [EBP – 58]. Chương trình sẽ kiểm tra độ dài của password (> 4) và username (> 6), nếu không thỏa mãn => Đăng nhập thất bại.

```
004023E1 . 837D A4 06 CMP DWORD PTR [EBP-5C],6
004023E5 . 7E 65 JLE SHORT 3_1.0040244C
004023E7 . 837D FC 04 CMP DWORD PTR [EBP-4],4
004023EB . 7E 5F JLE SHORT 3_1.0040244C
```

c. Lấy độ dài password và lưu vào thanh ghi EAX

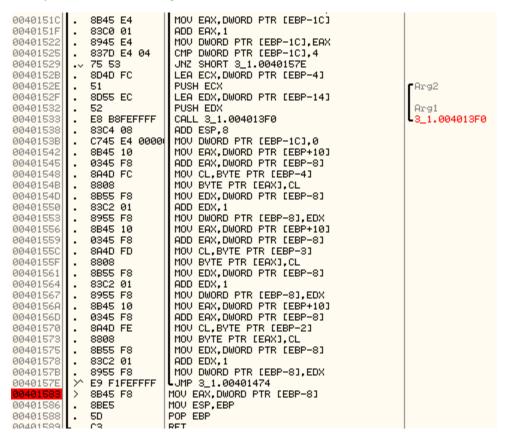
d. Gọi hàm 00401450 với hai tham số là password và độ dài.

Chi tiết như sau:

- Lấy mỗi ký tự trong password ra và thực hiện các phép so sánh, phép toán ADD, SUB,... mặc định để chuyển sang 1 ký tự mới.

```
PUSH EBP
00401451
              8BEC
                            MOV EBP, ESP
00401453
              83EC 24
                            SUB ESP,24
00401456
              C745 E4 0000 MOV DWORD PTR [EBP-1C],0
             C745 F4 0000 MOV DWORD PTR [EBP-C],0
0040145D
             C745 F8 0000 MOV DWORD PTR [EBP-8],0
00401464
             C745 E8 0000 MOV DWORD PTR [EBP-18].0
0040146B
             EB 09
                            JMP SHORT 3_1.0040147D
00401472
                            MOV EAX, DWORD PTR [EBP-18]
              8B45 E8
00401474
0040147
              8300 01
                            ADD EAX,1
00401476
              8945 E8
                            MOV DWORD PTR [EBP-18], EAX
              8B4D E8
                            MOV ECX, DWORD PTR [EBP-18]
00401470
                            CMP ECX, DWORD PTR [EBP+C]
00401480
              3B4D 0C
                             JGE 3_1.00401583
00401483
             0F8D FA00000i
                            MOV EDX, DWORD PTR [EBP+8]
00401489
              8B55 08
                             ADD EDX, DWORD PTR [EBP-18]
              0355 E8
00401480
0040148F
              8A02
                            MOV AL, BYTE PTR [EDX]
00401491
              8845 FØ
                             MOV BYTE PTR [EBP-10],AL
00401494
              8B4D F0
                             MOV ECX, DWORD PTR [EBP-10]
00401497
              81E1 FF00000
                            AND ECX, OFF
                            CMP ECX,2B
JL SHORT 3_1.004014C4
              83F9 2B
0040149D
004014A0
              7C 22
                             MOV EDX, DWORD PTR [EBP-10]
004014A2
              8B55 F0
              81E2 FF00000
004014A5
                            AND EDX,0FF
004014AB
              83FA 7A
                             CMP EDX,7A
004014AE
              7F 14
                             JG SHORT 3_1.004014C4
004014B0
              8B45 F0
                             MOV EAX, DWORD PTR [EBP-10]
              25 FF000000
                             AND EAX, OFF
             ØFBE88 A5634
004014B8
                            MOUSX ECX, BYTE PTR [EAX+4063A5
                             MOV DWORD PTR [EBP-20], ECX
004014BF
              894D E0
00401402
             EB 07
                             JMP SHORT 3_1.004014CB
                            MOV DWORD PTR [EBP-20],0
              C745 E0 0000(
004014C4
                             MOV DL, BYTE PTR [EBP-20]
004014CB
              8A55 E0
004014CE
              8855 FØ
                             MOV BYTE PTR [EBP-10],DL
004014D1
              8B45 F0
                             MOV EAX, DWORD PTR [EBP-10]
004014D4
              25 FF000000
                            AND EAX.0FF
004014D9
                             TEST EAX, EAX
              85CØ
004014DB
              74 20
                             JE SHORT 3_1.00401509
             8B4D F0
                             MOV ECX,DWORD PTR [EBP-10]
004014DD
004014E0
             81E1 FF00000
                            AND ECX,0FF
004014E6
              83F9 24
                             CMP ECX,24
004014E9
              75 09
                             JNZ
                                 SHORT 3_1.004014F4
004014EB
              C745 DC 0000
                            MOV DWORD PTR [EBP-24],0
004014F2
             EB ØF
                                 SHORT 3_1.00401503
                            MOV EDX, DWORD PTR [EBP-10]
004014F4
             8B55 F0
004014F7
             81E2 FF00000
                            AND EDX, OFF
004014FD
              83EA 3D
                             SUB EDX,3D
00401500
              8955 DC
                             MOV DWORD PTR [EBP-24],EDX
00401503
              8A45 DC
                             MOV AL, BYTE PTR [EBP-24]
00401506
              8845 FØ
                             MOV BYTE PTR [EBP-10],AL
00401509
              8B4D F0
                             MOV ECX, DWORD PTR [EBP-10]
0040150C
             81E1 FF00000
                            AND ECX,0FF
                            SUB ECX,1
00401512
             83E9 Ø1
                            MOV EDX, DWORD PTR [EBP-10]
00401515
              8B55 E4
00401518
             884C15 EC
                           MOV BYTE PTR [EBP+EDX-14],CL
```

 Cứ mỗi 4 ký tự sẽ thực hiện tiếp một loạt các phép toán để sinh ra 3 ký tự khác (ở hàm 004013F0) và lưu nối tiếp nhau cho đến khi xét hết. Các ký tự dư ra sẽ không xét.



e. Gọi hàm 00401A09 với 3 tham số gồm: địa chỉ dãy ký tự phát sinh sau bước d, địa chỉ username và địa chỉ một vùng nhớ trống để lưu kết quả.



Chi tiết hàm:

00401A09		PUSH_EBP	
00401A0A	. 8BEC	MOV EBP,ESP	
00401A0C	. 81EC 0002000		
00401A12	. 8B45 08	MOV EAX,DWORD PTR [EBP+8]	
00401A15	. 50	PUSH EAX	[s strlen
00401A16	. E8 B5410000 . 83C4 04	CALL <jmp.&msvcrt.strlen> ADD ESP.4</jmp.&msvcrt.strlen>	-strien
00401A1B 00401A1E	50	PUSH EAX	en.
00401A1F	0040.00	MOV ECX,DWORD PTR [EBP+8]	「 n
00401A22		PUSH ECX	src
00401A23		LEA EDX,DWORD PTR [EBP-100]	1 220
00401A29	. 52	PUSH EDX	dest
00401A2A	. E8 A7410000	CALL <jmp.&msvcrt.memopy></jmp.&msvcrt.memopy>	-memopy
00401A2F	. 83C4 0C	ADD ESP,0C	
00401A32	. 8B45 08	MOV EAX,DWORD PTR [EBP+8]	
00401A35	. 50	PUSH EAX	[strlen
00401A36	. E8 95410000	CALL <jmp.&msvcrt.strlen></jmp.&msvcrt.strlen>	Ustrlen
00401A3B	. 83C4 04	ADD ESP,4	
00401A3E		MOV BYTE PTR [EBP+EAX-100],0	
00401A46	F-1	LEA ECX,DWORD PTR [EBP-200]	= 0−1
00401A4C	. 51	PUSH ECX	CArg1 3_1.0040158A
00401A4D 00401A52	. E8 38FBFFFF . 83C4 04	CALL 3_1.0040158A ADD ESP,4	-0_1.0040150H
00401A55	. 8804 04 . 8855 08	MOV EDX,DWORD PTR [EBP+8]	
00401A58	. 52	PUSH EDX	rs.
00401A59	. E8 72410000	CALL (JMP.&MSUCRT.strlen)	[s strlen
00401A5E	. 83C4 04	ADD ESP,4	
00401A61	. 50	PUSH EAX	rArg2
00401A62	. 8B45 08	MOV EAX,DWORD PTR [EBP+8]	
00401A65	. 50	PUSH EAX	Arg1
00401A66	. E8 4FFBFFFF	CALL 3_1.004015BA	L3_1.004015BA
00401A6B	. 83C4 08	ADD ESP,8	
00401A6E	. 8B4D 08	MOV ECX,DWORD PTR [EBP+8]	
00401A71	. C641 10 00	MOV BYTE PTR [ECX+10],0	
00401A75	E0.	LEA EDX,DWORD PTR [EBP-100]	- 00
00401A7B 00401A7C	. 52	PUSH EDX LEA EAX,DWORD PTR [EBP-200]	-Arg2
00401A82	F0	PUSH EAX	Arg1
00401A83	. E8 76FBFFFF	CALL 3_1.004015FE	3_1.004015FE
00401A88	. 83C4 08	ADD ESP,8	-0_1100 101012
00401A8B		LEA ECX,DWORD PTR [EBP-200]	
00401A91	. 51	PUSH ECX	r Arg1
00401A92	. E8 0CFCFFFF	CALL 3_1.004016A3	43_1.004016A3
00401A97	. 83C4 04	ADD ESP,4	
00401A9A		LEA EDX,DWORD PTR [EBP-200]	
00401AA0	. 52	PUSH EDX	r Arg3
00401AA1	. 8B45 10	MOV EAX,DWORD PTR [EBP+10]	0=0
00401AA4 00401AA5	. 50 . 8B4D 0C	PUSH EAX MOV ECX,DWORD PTR [EBP+C]	Arg2
00401AA8		PUSH ECX	Arg1
00401AA9	. E8 ØDFEFFFF	CALL 3_1.004018BB	3_1.004018BB
00401AAE	. 83C4 ØC	ADD ESP,0C	
00401AB1		LEA EDX,DWORD PTR [EBP-200]	
00401AB7	. 52	PUSH EDX	r Arg3
00401AB8		MOV EAX,DWORD PTR [EBP+10]	
00401ABB	. 8300 08	ADD EAX,8	
00401ABE	. 50	PUSH EAX	Arg2
00401ABF	. 8B4D 0C	MOV ECX,DWORD PTR [EBP+C]	
00401AC2	. 83C1 08	ADD ECX,8	01
00401AC5	. 51	PUSH ECX	Arg1
00401AC6	. E8 F0FDFFFF . 83C4 0C	CALL 3_1.004018BB ADD ESP,0C	4 3_1.004018BB
00401ACE	. 8B55 10	MOV EDX,DWORD PTR [EBP+10]	
00401AD1	. C642 10 00	MOV BYTE PTR (EDX+10),0	
00401AD5	. 3300	XOR EAX, EAX	
00401AD7	. 8BE5	MOV ESP,EBP	
00401AD9	. 5D	POP EBP	
00401ADA		RET	

Ta quan tâm đến 5 hàm con được gọi trong hàm này:

- 0040158A: Phát sinh một dãy 256 ký tự với giá trị tăng dần từ 0 đến 255.

- 004015BA: Dựa vào username mà người dùng nhập vào và qua một thuật toán được cài mặc định phát sinh dãy 16 ký tự mới.
- 004015FE: Hoán vị các phần tử trong dãy 256 ký tự sinh ra ở hàm 0040158A qua một thuật toán mặc đinh.
- 004016A3: Lấy từ dãy 256 ký tự đó sau khi gọi hàm 004015FE ra 8 bộ ký tự, mỗi bộ 4 ký tự lưu vào một vùng nhớ (tạm gọi là T). Ký tự tại vị trí nào được lấy ra được quy định từ đầu trong mã nguồn.
- 004018BB: Lấy 2 bộ ký tự (mỗi bộ 4 ký tự). Qua một thuật toán mặc định, xor với giá trị tại T và lưu vào stack theo thứ tự ngược lại. Qua hai lần gọi hàm, 16 ký tự được sinh ra ở bước d sẽ được chuyển thành 16 ký tự khác, mỗi lần 2 bộ (8 ký tự). Nếu ở bước d sinh ra không đủ 16 ký tự thì đăng nhập sẽ thất bại, nếu dư thì không ảnh hưởng.
- f. So sánh giá trị của 16 ký tự sinh ra từ hàm 004015BA với 16 ký tự sinh ra từ hai lần gọi hàm 004018BB. Nếu bằng nhau => Đăng nhập thành công.

```
PUSH 10
00402422
             6A 10
                                                                     r_n = 10 (16.)
                           LEA EDX, DWORD PTR [EBP-38]
00402424
             8D55 C8
00402427
             52
                           PUSH EDX
                                                                      s2
00402428
             8D45 90
                           LEA EAX,DWORD PTR [EBP-70]
0040242B
             50
                           PUSH EAX
                                                                      s1
0040242C
             E8 B7370000
                           CALL <JMP.&MSVCRT.memcmp>
                                                                     memomp
00402431
             8304 00
                           ADD ESP,0C
                           TEST EAX, EAX
             8500
00402434
             75 14
                           JNZ SHORT 3_1.0040244C
00402436
00402438
             6A 00
                           PUSH 0
0040243A
             68 28804000
                           PUSH 3_1.00408028
                                                                      ASCII "U did it!!!"
0040243F
             68 34804000
                           PUSH 3_1.00408034
                                                                      ASCII "Good Work Cryptologist !!!"
                          MOV ECX, DWORD PTR [EBP-74]
00402444
             8B4D 8C
```

5. Bài tập trên trang microcorruption.com

1. Level Tutorial

```
6e4f
                                    @r15, r14
                       mov.b
4486:
      1f53
                       inc r15
                       inc r12
                       jnz #0x4484 <check password+0x0>
      3c90 0900
                       cmp #0x9, r12
                       jeq #0x4498 <check password+0x14>
4492:
      0224
4494:
      0f43
                       clrr15
4496:
      3041
4498:
       1f43
                       mov #0x1, r15
```

Từ dòng 4484 đến 448C: Duyệt từng byte từ người dùng nhập vào (lưu trong thanh ghi r15) vào thanh ghi r14 cho đến khi byte đó có giá trị bằng 0x00 (lúc này zero-flag được bật, jnz tại dòng 448C sẽ không thực hiện). Lúc này so sánh r12 (có ý nghĩa là số kí byte người dùng nhập vào) tính cả byte 0x00 (do inc trước rồi mới so sánh với 0x9). Sau lệnh cmp thì zero-flag = 0, gán r15 = 0x1 và nhảy ra hàm main, do r15 = 0x1 nên unlock thành công

- → Key: bất cứ chuỗi byte nào đủ 9 byte (kết thúc bằng 0x00), ví dụ
 - 0 11 11 11 11 11 11 11 10 00
 - 0 22 22 22 22 22 22 22 22 00
 - 2. Level New Orleans

```
clrr14
 44bc:

      44be:
      0d4f
      mov r15, r13

      44c0:
      0d5e
      add r14, r13

      44c2:
      ee9d 0024
      cmp.b
      @r13, 0x2400(r14)

      44c6:
      0520
      jne #0x44d2 <check_password+0x</td>

44be:
           0d4f
                                      mov r15, r13
                                      jne #0x44d2 <check password+0x16>
44c8: 1e53
44ca: 3e92
                                     cmp #0x8, r14
44cc: f823
                                     jne #0x44be <check_password+0x2>
44ce: 1f43
                                      mov #0x1, r15
44d0: 3041
44d2: 0f43
                                      clrr15
44d4: 3041
                                      ret
```

Key được lưu tại vùng nhớ 0x2400 (thấy được khi chạy debug):

```
2400: 584d 6e55 3575 4e00 0000 0000 0000 XMnU5uN......
```

Key do người dùng nhập được lưu tại vùng nhớ trỏ bởi r15, đoạn code duyệt từng kí tự (biến đếm là r14), so sánh từ byte được trỏ bởi r13 (r13, r15 hiện tại chỉ là địa chỉ ô nhớ, @r13 truy xuất đến giá trị tại ô nhớ đó), so sánh từng byte người dùng nhập với từng byte tương ứng tại vùng nhớ 0x2400. Nếu có 1 byte nào sai sẽ gán r15 (kết quả) = 0 và fail. Còn không, sẽ so sánh đến qua byte tại 0x2407 thì kết thúc (mặc dù sau đó có thể còn byte khác)

- → Key: Bất kì chuỗi byte nào bắt đầu bằng 8 byte: 584d 6e55 3575 4e00, ví dụ
 - o 584d 6e55 3575 4e00
 - o 584d 6e55 3575 4e00 1111 1111 1111
 - 3. Sydney

```
448a: bf90 3626 0000 cmp #0x2636, 0x0(r15)
4490: 0d20 jnz $+0x1c
4492: bf90 6465 0200 cmp #0x6564, 0x2(r15)
4498: 0920 jnz $+0x14
449a: bf90 6b77 0400 cmp #0x776b, 0x4(r15)
44a0: 0520 jne #0x44ac <check_password+0x22> 44a2: 1e43 mov #0x1, r14
44a4: bf90 4523 0600 cmp \#0x2345, 0x6(r15)
44aa: 0124 jeq#0x44ae <check_password+0x24>
44ac:
      0e43
                     clrr14
      0f4e
                     mov r14, r15
44ae:
44b0:
      3041
                     ret
```

Lần này so sánh từng cặp byte (1 word) do người dùng nhập lưu tại vùng nhớ trỏ bởi r15 Do byte được lưu theo Little Endian nên key sẽ là:

→ Key: 3626 6465 6b77 4523

4. Hanoi

```
b012 5444
4544:
                      call
                                   #0x4454 <test password valid>
4548:
       0f93
                      tst r15
454a:
      0324
454c:
      f240 2200 1024 mov.b
                                   #0x22, &0x2410
                      mov #0x44d3 "Testing if password is valid.", r15
4552:
      3f40 d344
      b012 de45
4556:
                      call
                                   #0x45de <puts>
      f290 1500 1024 cmp.b
                                   #0x15, &0x2410
                      jne #0x4570 < login + 0x50 >
4560:
      0720
      3f40 f144
                      mov #0x44f1 "Access granted.", r15
4562:
4566: b012 de45
                                   #0x45de <puts>
                      call
                                   #0x4448 <unlock_door>
456a: b012 4844
                      call
```

Nhìn vào dòng 455A thấy so sánh byte tại ô nhớ 2410 với 0x15. Khi chạy debug ta thấy vùng nhớ từ ô 2400 đến 2410 dùng để chứa key do người dùng nhập (tối đa 16 bytes). Do đó ta cố tình nhập dư 1 byte (và byte này có giá trị 0x15) thì key sẽ được chấp nhận

- → Key: Chỉ cần có độ dài 17 bytes và bytes cuối cùng là 0x15 thì hợp lệ, ví dụ:

5. Cusco

Giả sử ban đầu ta nhập "1234567890123456" (tương đương hexa: 3132 3334 3536 3738 3930 3132 3334 3536) thì trong bộ nhớ sau khi nhập có dạng:

```
43d0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 5645 0100 ......VE..
43e0: 5645 0000 a045 0200 ee43 3000 le45 3132 VE...E...CO..E12
43f0: 3334 3536 3738 3930 3132 3334 3536 0044 34567890123456.D
4400: 3140 0044 1542 5c01 75f3 35d0 085a 3f40 l@.D.B\.u.5..Z?@
```

Ta để ý ở byte 43fe là 0044 3140 (tức là 0x4400), đây là dòng mà nếu ta chạy tiếp câu lệnh ret (đã đặt breakpoint tại đây) thì thanh ghi pc sẽ quay về địa chỉ này

```
4532: 3f40 e144 mov #0x44e1 "That password is not correct.", r15
4536: b012 a645 call #0x45a6 <puts>
453a: 3150 1000 add #0x10, sp
453e: 3041 ret
```

Tức là sẽ nhảy vào hàm <__init_stack>

Và chạy tiếp thì chương trình sẽ yêu cầu nhập lại key. Đây chính là chỗ ta có thể hack dựa vào cơ chế tràn bộ nhớ, tức là nhập quá 16 bytes thì các byte sau sẽ ghi đè lên ô nhớ này

Như vậy, ta chọn giá trị giá trị là ee43 thì sau lệnh ret, thanh ghi pc sẽ đến ô nhớ 0x43ee, tức là ô nhớ lưu 16 bytes đầu của key mình nhập vào, mục đích để điều chỉnh thanh ghi pc thông qua key mình nhập

```
43d0: 0000 0000 0000 0000 0000 5645 0100 ......VE..
43e0: 5645 0300 ca45 0000 0a00 0000 3a45 1111 VE...E....:E..
```

Quay lại thanh ghi pc: lúc nãy nếu ô nhớ có giá trị là 0044 3140 thì thanh ghi pc sẽ nhảy đến dòng 4400 tức là hàm <__init_stack>

Do đó nếu ta thay giá trị này để thanh ghi nhảy đến hàm <unlock_door> thì ta cần để 4 bytes đầu có giá trị là b012 4644 (b012 là lệnh nhảy, 4644 là dòng muốn nhảy đến, tương đương lệnh call #0x4446, tức là hàm <unlock_door>)

- → Key: Bắt đầu bằng 4 bytes b012 4644 và kết thúc bằng 2 bytes ee43, các bytes giữa không quan trọng, tổng số bytes là 18 (hack qua lỗi tràn bộ nhớ), ví dụ:
 - o B012 4644 1111 1111 1111 1111 1111 1111 ee43
 - o B012 4644 2222 2222 2222 2222 3333 3333 ee43
 - 6. Whitehorse

Tương tự như Cusco, giả sử ban đầu ta nhập "1234567890123456" (tương đương hexa: 3132 3334 3536 3738 3930 3132 3334 3536) thì trong bộ nhớ sau khi nhập có dạng:

```
3cb0: 0000 4645 0000 9045 0200 c03c 3000 1245 ..FE...E...<0..E
3cc0: 3132 3334 3536 3738 3930 3132 3334 3536 1234567890123456
3cd0: 0044 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .D.......
```

Để ý ta thấy byte 3cd0 có giá trị là 0044, và tương tự Cusco, đây là địa chỉ của <__init_stack> là chạy lại chương trình. Do đó ta overwrite lại vùng nhớ này bằng cách điền tràn số, giá trị cần chèn vào là c03c để đưa thanh ghi pc sau lệnh ret bên dưới trỏ vào vùng nhớ chứa key

```
4522: 3f40 d544 mov #0x44d5 "That password is not correct.", r15
4526: b012 9645 call #0x4596 <puts>
452a: 3150 1000 add #0x10, sp
452a: 3041 ret
```

Tức là key lúc này có dạng 3132 3334 3536 3738 3930 3132 3334 3536 c03c

Nhìn qua hàm <conditional_unlock_door>, ta thấy khác ở dòng 445c, ở Cusco, giá trị push vào là 0x7f.

```
445a: 0f12 push r15

445c: 3012 7e00 push #0x7e

4460: b012 3245 call #0x4532 <INT>

4464: 5f44 fcff mov.b -0x4(r4), r15
```

Tra cứu tài liệu manual [2] thì thấy:

- INT 0x7E. Interface with the HSM-2. Trigger the deadbolt unlock if the password is correct. Takes one argument: the password to test.
- INT 0x7F. Interface with deadbolt to trigger an unlock if the password is correct. Takes no arguments.

Như vậy nếu ta gọi <INT> 0x7F như trước có khả năng sẽ bypass được password (do hàm kiểm tra là <INT> 0x7E)

3012 7f00	push	#0x7f	
b012 3245	call	#0x4532 <int></int>	

Do đó byte cần truyền vào để thanh pc chạy được 2 dòng trên là 3012 7f00 b012 3245

- → Key: Có dạng 3012 7f00 b012 3245 xxxx xxxx xxxx xxxx c03c, ví dụ
 - o 3012 7f00 b012 3245 1111 1111 1111 1111 c03c
 - o 3012 7f00 b012 3245 2222 3333 4444 5555 c03c

IV. Tài liệu tham khảo

- [1] L. M. &. J. F. R. Markus F.X.J. Oberhumer, "https://upx.github.io/," The UPX Team, [Online]. Available: https://upx.github.io/. [Accessed 10 05 2018].
- [2] "Microcorruption," [Online]. Available: https://microcorruption.com/manual.pdf. [Accessed 18 May 2018].