

آموزش های R4NDOM - فارسی

قسمت دهم-مراحل پچ کردن

در این آموزش ما سعی میکنیم مراحل Patch کردن در یک فابل باینری را توضیح دهیم ،که کمی طولانی هم خواهد بود ،فایل مورد استفاده همان Crackme6 در قسمت قل خواهد بود ،به طور کلی این Crackme سفت نیست ،بلکه هدف ما آنالیز دقیق تر این مثال خواهد بود

مراحل کرکینگ

اگر بخواهیم این مراحل را دسته بندی کنیم ، چهار قسمت خواهد بود:

مرحله اول - LAME

کوتاه شده ی (Localized Assembly Manipulation and Enhancing) است ،اگر بخواهیم این روش را تعریف کنیم به این شکل خواهد بود که در آموزش های قبلی ما بسیار از این روش استفاده کرده ایم این همان روش است که ما سعی میکنیم روتین مقایسه را پیدا کرده و شرط صحت مقایسه را با دستوراتی مانند Nop یا JMP و... تعویض کنیم ، البته منکر آن نمیشوم که این روش کار نکرده ☺ اما باید حقیقتی را بگویم ،این روش خیلی هم کار آمد نیست ،یعنی همیشه نمیتوان بر آن تکیه کرد ،بسیاری از برنامه ها هستند که به همین راحتی کرک نمیشوند ،از آن گذشته این روش مشکلاتی هم دارد ،از جمله:

۱-فیلی از برنامه بیشتر از یک بار شرط ریجستر شدن را در برنامه پک میکنند ،که این مقایسه در قسمت های مختلف برنامه گنجانده شده است ،من به شفصه برنامه ایی را دیده ام که حدود ۱۹ بار مقایسه ایی مبنی بر ریجستر شدن برنامه را انجام داده

۲- بسیار از برنامه از مقه های مخصوصی استفاده میکنند ،به این صورت که مقایسه ها و پرش ها را از درون یک فراخوانی میکنند

۳-گاهی اوقات ممکن است شما قسمت های زیادی از برنامه را پچ کنید ،قبول کنید این کار قشنگ و مرفه ایی نیست

مرحله ی دوم - NOOB

کوتاه شده ی Not Only Obvious Breakpoints است ،در این روش ما مقداری عمیق تر به کد نگاه میکنیم و در حقیقت از متد LAM شناس بهتری برای کشف روتین مقایسه کدها داریم ، در این روش شناس ما بسار زیاد است چرا که ما با رفتن به درون فراخوانی ها میتوانیم قبل از اینکه روتین مورد نظر اجرا شود ، علت آن را بیابیم ، و میتوان کل روتین را از کار انداخت چرا که ممکن است این پک در چند جای دیگر هم باشد ،اما با این تفاسیر این متد هم دارای مشکلات فاص خودش است،از جمله:

۱-گاهی اوقات ممکن است که یک روتین چیزی بیشتر از یک مقایسه داشته باشد ،فرض کنید یک تابع عمومی داریم که صحت رشته ی وارد شده را با برگرداندن مقدار TRUE/FALSE مشخص کند اما مثلا اگر چند روتین دیگر از این مقادیر استفاده کنند چه؟

۲- این روش مستلزم مهارت و تجربه بیشتری است ،که البته در این آموزش از این روش استفاده شده است

مرحله ی سوم – SKILLED

کوتاه شده **Some Knowledge In Lower Level Engineered Data** است . این روش مانند روش **NOOB** است با این تفاوت که از آن روش درک ما از کد بیشتر است است ،که این روش مزایای زیادی دارد ازجمله آنالیز کامل جهت درک تمامی ترفند های به کار رفته در روتین مانند (ذخیره سازی متغیر ها در حافظه برای بازیابی های بعدی) ،این روش بسیار قدرتمند است و به مرور زمان شما را قهار خواهد کرد ،فهم کامل کد های اسمبلی ،کار با پشته،ثبات ها،فهم سافتار سیستم عامل ،مباحثی هستند که به شما کمک میکنند

مرحله ی چهارم – SKILLS

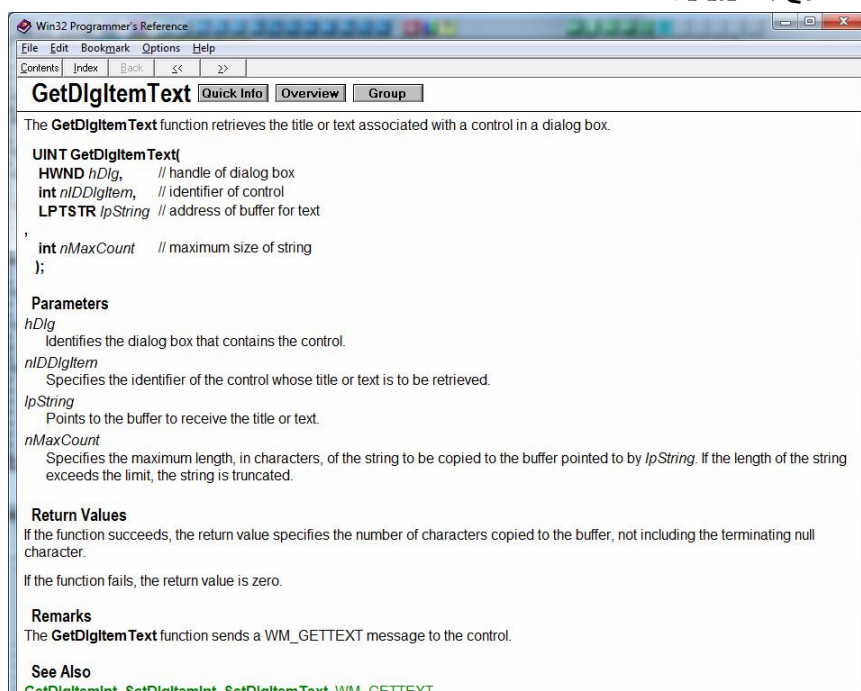
کوتاه شده ی **Serial Keygenning In Low-level Languages, Stupid** است،بدین معنی است که شما نه تنها برنامه را کرک کرده اید بلکه توانسته اید الگوریتم ایجاد کد را نیز بیابید و آن را باز تولید کنید که یک کاربر دیگر بتواند با استفاده از Keygen تولید شده یک کد مناسب به برنامه بدهد

بازنگری برنامه از دید مرحله ۲ (NOOB)

بیاید برنامه ی ضمیمه شده را درون olly باز کنید و یک BP بروی تابع GetDlgItemTextA بگذارید و برنامه را اجرا کنید و یک کد دلفواه وارد کنید .من "12121212" را وارد میکنم :

00401253	> E7 B4000000	JMP Crackme6.0040130C	Count = C <12.>
00401258	> 6A 0C	PUSH 0C	Buffer = Crackme6.0040305D
0040125A	> 68 5D304000	PUSH Crackme6.0040305D	ControlID = 6B <107.>
0040125F	> 6A 6B	PUSH 6B	hWnd
00401261	> FF75 08	PUSH DWORD PTR [EBP+8]	GetDlgItemTextA
00401264	> E8 EF020000	CALL <JMP.&user32.GetDlgItemTextA>	
00401269	> 83F8 0B	CMP EAX,0B	
0040126C	> 72 10	JB SHORT Crackme6.0040127E	
0040126E	> 68 00304000	PUSH Crackme6.00403000	Text = "ACCESS DENIED!"
00401273	> FF35 80304000	PUSH DWORD PTR [403080]	hWnd = 00010574 <class='Edit',parent=0001
00401279	> E8 FE020000	CALL <JMP.&user32.SetWindowTextA>	SetWindowTextA
0040127E	> 85C0	TEST EAX,EAX	
00401280	> 75 10	JNZ SHORT Crackme6.00401292	
00401282	> 68 00304000	PUSH Crackme6.00403000	Text = "ACCESS DENIED!"
00401287	> FF35 80304000	PUSH DWORD PTR [403080]	hWnd = 00010574 <class='Edit',parent=0001
0040128D	> E8 EA020000	CALL <JMP.&user32.SetWindowTextA>	SetWindowTextA
00401292	> 50	PUSH EAX	
00401293	> 68 5D304000	PUSH Crackme6.0040305D	

حال اطلاعات مربوط به نحوه ی عملکرد این تابع را میبینیم :



همانطور که میبینید آرگومانهای این تابع مشخص شده اما مهمترین عضو آن برای ما (lpString) است که درواقع نماینگر ممل ذخیره ی پسورد است ، مقدار بازگشتی که شامل طول رشته است در ثبات EAX قرار میگیرد:

Return Values

If the function succeeds, the return value specifies the number of characters copied to the buffer, not including the terminating null character.

If the function fails, the return value is zero.

اگر به آدرس 40125A نگاه کنید محل اشاره به بافر رشته را میبینید یعنی آدرس 40305D (در قسمت توضیحات آن را Buffer معرفی کرده ،البته مدس زده) :

00401253	. 57 B4000000	JMP Crackme6.00401300	
00401258	> 6A 0C	PUSH 0C	Count = C <12.>
0040125A	. 68 5D304000	PUSH Crackme6.0040305D	Buffer = Crackme6.0040305D
0040125F	. 6A 6B	PUSH 6B	ControlID = 6B <107.>
00401261	. FF75 08	PUSH DWORD PTR [EBP+8]	hWnd
00401264	. E8 EF020000	CALL <JMP.&user32.GetDlgItemTextA>	GetDlgItemTextA
00401269	. 83F8 0B	CMP EAX,0B	

این یعنی متن درون دیالوگ باکس (پسورد وارد شده) درون این buffer در آدرس 40305D قرار میگیرد و همینطور طول رشته ایی که وارد کردیم هم درون ثبات EAX قرار خواهد گرفت، یعنی طول رمز عبوری که وارد کردیم "12121212" درون ثبات EAX قرار خواهد گرفت، حال اگر به دو خط بعدی نگاه کنید متوجه خواهید شد که مقدار این خط 0B (در مد هگزا) است که (11 در مد دسیمال است) ، که طول رشته ایی که ما وارد کرده ایم (A در مد هگزا و 10 در مد دسیمال است) که به معنای این است که طول رشته ما کمتر است:

طول رشته ی وارد شده ی ما در ثبات EAX قرار گرفت :

EAX	0000000A
ECX	76226F42

همانطور که در تصویر زیر میبینید طول رمز واقعی 11 کاراکتر است ،اما طول رمز وارد شده ی ما 10 کاراکتر است ، یعنی در خط 401269 مقایسه ایی صورت گرفته: CMP EAX,0B: که (11) طول رمز و مقدار EAX (طول رمز ما درون آن است) برابر با (10) A است. و نتیجه ی این مقایسه در خط 40126C منجر به پرش میشود(بپر اگر مقدار EAX از 11 کمتر است):

0040125F	. 6A 6B	PUSH 6B	ControlID = 6B <107.>
00401261	. FF75 08	PUSH DWORD PTR [EBP+8]	hWnd
00401264	. E8 EF020000	CALL <JMP.&user32.GetDlgItemTextA>	GetDlgItemTextA
00401269	. 83F8 0B	CMP EAX,0B	
0040126C	. 72 10	JB SHORT Crackme6.0040127E	
0040126E	. 68 00304000	PUSH Crackme6.00403000	Text = "ACCESS DENIED!"
00401273	. FF35 80304000	PUSH DWORD PTR [403080]	hWnd = 00010574 <class='Edit',parent=0001056C
00401276	. E8 FE020000	CALL <JMP.&user32.SetWindowTextA>	SetWindowTextA
0040127E	> 85C0	TEST EAX,EAX	
00401280	. 75 10	JNZ SHORT Crackme6.00401292	

بله ،پرش به سمت Bad Boy صورت میگیرد اما ما چیزی را فهمیدیم و آن این است که طول رمز ورودی باید 11 کاراکتر باشد،به خط 401280 نگاه کنید :

00401261	FF75 08	PUSH DWORD PTR [EBP+8]	GetDlgItemTextA
00401264	E8 EF020000	CALL <JMP.&user32.GetDlgItemTextA>	GetDlgItemTextA
00401269	83F8 0B	CMP EAX, 0B	
0040126C	72 10	JB SHORT Crackme6.0040127E	
0040126E	68 00304000	PUSH Crackme6.00403000	Text = "ACCESS DENIED!"
00401273	FF35 80304000	PUSH DWORD PTR [403080]	hWnd = 00010574 (class='Edit',parent=0001056C)
00401279	E8 FE020000	CALL <JMP.&user32.SetWindowTextA>	SetWindowTextA
0040127E	85C0	TEST EAX, EAX	
00401280	75 10	JNZ SHORT Crackme6.00401292	
00401282	68 00304000	PUSH Crackme6.00403000	Text = "ACCESS DENIED!"
00401287	FF35 80304000	PUSH DWORD PTR [403080]	hWnd = 00010574 (class='Edit',parent=0001056C)
0040128D	E8 EA020000	CALL <JMP.&user32.SetWindowTextA>	SetWindowTextA
00401292	5D	PUSH EAX	ASCII "12121212"
00401293	68 5D304000	PUSH Crackme6.0040305D	
00401298	FF 84010000	CALL Crackme6.00401421	

در فضا 40127E مقایسه ای صورت میگیرد مقدار ثبات 10 = EAX است (طول رمز ورودی) و این دستور آن را با صفر مقایسه میکند یعنی اگر eax برابر 0 است آنگاه پرش نکن در غیر اینصورت بپر به کجا، معلوم است به bad Boy 2 ☺
فیلی فب ما تا اینجا دو نکته یاد گرفتیم یکی اینکه طول رمز 11 رقمی یا بیشتر باشد و دوم اینکه کادر پسورد نباید خالی باشد
بعد از اینکه پرش از فضا 401280 صورت گرفت، حال به فضا 401292 دقت کنید PUSH EAX (طول رمز را درون پشته میگذارد) و در فضا بعدی (بافر ماوی رمز ذخیره شده) درون پشته قرار میگیرد:

0012FAD8	0040305D	Arg1 = 0040305D ASCII "12121212"	پسورد
0012FADC	0000000A	Arg2 = 0000000A	
0012FAE0	0012FB0C		طول پسورد
0012FAE4	7623C4E7	RETURN to user32.7623C4E7	
0012FAE8	004505FA		
0012FAEC	00000011		

همانطور که میبینید طول رمز ورودی در آدرس 12ADC و همینطور مقدار آدرس 12FAD8 از آدرس 4030D5 Push شده است بسیار خوب ما میدانیم که رمز ما در آدرس حافظه ی 4030D5 ذخیره میشود (بسیار مهم است)، بعد از اینکه این دو آرگومان در تابع قرار گرفت و در پشته Push شدند، نوبت فراخوانی روتین اصلی است، در فضا 40129D میبینیم که این دستور بروی پرچم Z اثر گذاشته و آن را با مقدار 0 (ارزش گذاری کرده، بدین معنی که اگر مقدار EAX برابر با صفر است، مقدار پرچم z=1 خواهد شد و در نتیجه پرش انجام نخواهد شد و ما مستقیم به سمت Good Boy خواهیم رفت، تمام این اما و اگر ها درون روتینی در آدرس 401298 است، درواقع مقدار بازگشتی درون ثبات EAX قرار گرفته، حال اجازه دهید درون این روتین شویم یعنی آدرس (401298) با فشردن کلید F7 درون این روتین میشویم :

00401421	55	PUSH EBP
00401422	8BEC	MOV EBP, ESP
00401424	51	PUSH ECX
00401425	52	PUSH EDX
00401426	33C9	XOR ECX, ECX
00401428	33D2	XOR EDX, EDX
0040142A	8B45 08	MOV EAX, DWORD PTR [EBP+8]
0040142D	> 813401 674523	XOR DWORD PTR [ECX+EAX], 1234567
00401434	802401 0E	AND BYTE PTR [ECX+EAX], 0E
00401438	83C1 04	ADD ECX, 4
0040143B	83F9 08	CMP ECX, 8
0040143E	75 ED	JNZ SHORT Crackme6.0040142D
00401440	33C9	XOR ECX, ECX
00401442	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
00401445	0050 08	ADD BYTE PTR [EAX+8], DL
00401448	41	INC ECX
00401449	3B4D 0C	CMP ECX, DWORD PTR [EBP+C]
0040144C	75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401442
0040144E	33C9	XOR ECX, ECX
00401450	> 813401 DEBC96	XOR DWORD PTR [ECX+EAX], 89ABCDE
00401457	802401 0E	AND BYTE PTR [ECX+EAX], 0E
0040145B	83C1 04	ADD ECX, 4
0040145E	83F9 08	CMP ECX, 8
00401461	75 ED	JNZ SHORT Crackme6.00401450
00401463	33C9	XOR ECX, ECX
00401465	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
00401468	0050 09	ADD BYTE PTR [EAX+9], DL
0040146B	41	INC ECX
0040146C	3B4D 0C	CMP ECX, DWORD PTR [EBP+C]
0040146F	75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401465
00401471	8A50 09	MOV DL, BYTE PTR [EAX+9]
00401474	8A70 08	MOV DH, BYTE PTR [EAX+8]
00401477	66 81FA DE42	CMP DX, 42DE
0040147C	> 0F85 8E000000	JNZ Crackme6.00401510
00401482	B9 09000000	MOV ECX, 9
00401487	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
0040148A	8A70 08	MOV DH, BYTE PTR [EAX+8]

نترسید ☺ بیایید به انتهای روتین برویم (RETn) جایی که مقدار ثبات EAX برابر با ۱ میشود :

004014E6	75 1F	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014E8	80F9 8D	CMP CL, 8D
004014EB	75 23	JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014ED	8078 05 BF	CMP BYTE PTR DS:[EAX+5], 0BF
004014F1	75 14	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014F3	25 FFFF0000	AND EAX, 0FFFF
004014F8	66:33C0	XOR AX, AX
004014FB	EB 18	JMP SHORT Crackme6.00401515
004014FD	8AD1	MOV DL, CL
004014FF	32CA	XOR CL, DL
00401501	B0 01	MOV AL, 1
00401507	66:B9 9138	ADD AL, 20
0040150B	66:81F1 AD0F	MOV CL, AL
00401510	B8 01000000	MOV CX, 3891
00401515	5A	XOR CX, 0FAD
00401516	59	MOV EAX, 1
00401517	C9	POP EDX
00401518	C2 0800	POP ECX
0040151B	55	LEAVE
0040151C	8BEC	RET 8
0040151E	51	PUSH EBP

If we jump here... (pointing to 004014FB)

EAX will equal 1 (pointing to 00401510)

بله اینجا eax برابر با ۱ میشود که در نتیجه ما را به قسمت BAD BOY میرد ،همانطور که در کنار این دستور میبینید فلشی به این قسمت ارجاع داده شده که در آدرس 4014FB است:

004014E8	80F9 8D	CMP CL, 8D
004014EB	75 23	JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014ED	8078 05 BF	CMP BYTE PTR [EAX+5], 0BF
004014F1	75 14	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014F3	25 FFFF0000	AND EAX, 0FFFF
004014F8	66:33C0	XOR AX, AX
004014FB	EB 18	JMP SHORT Crackme6.00401515
004014FD	8AD1	MOV DL, CL
004014FF	32CA	XOR CL, DL
00401501	B0 01	MOV AL, 1
00401503	04 20	ADD AL, 20
00401505	8AC8	MOV CL, AL
00401507	66:B9 9138	MOV CX, 3891
0040150B	66:81F1 AD0F	XOR CX, 0FAD
00401510	B8 01000000	MOV EAX, 1
00401515	5A	POP EDX
00401516	59	POP ECX
00401517	C9	LEAVE
00401518	C2 0800	RET 8
0040151B	55	PUSH EBP
0040151C	8BEC	MOV EBP, ESP
0040151E	51	PUSH EBP

برابر ۱ صفر شده (pointing to 004014F8)

برابر با ۱ شده (pointing to 00401510)

همانطور که مشاهده میکنید در فضا 4014F8 مقدار ثبات ax برابر با صفر میشود، و در فضا بعد پرشی به آدرس 401515 انجام میدهد که نتیجه این میشود که از قسمت Bad Boy عبور میکنیم چون همواره مقدار صفر را درون ثبات EAX جای میدهد، حال به آدرس 401510 نگاه کنید میبیند که پرشی در این آدرس صورت میگیرد :

0040147C	>	0F85 8E000000	JNZ Crackme6.0040151
00401482	.	B9 09000000	MOV ECX,9
00401487	>	8A1401	MOV DL,BYTE PTR DS:[
0040148A	.	321401	XOR DL,BYTE PTR DS:[
0040148D	.	49	DEC ECX
0040148E	.	67:E3 02	JCXZ SHORT Crackme6.00401491
00401491	^	E8 F4	JMP SHORT Crackme6.00401493
00401493	>	66:8B48 08	MOV CX,WORD PTR DS:[
00401497	.	66:81F1 EEEE	XOR CX,0EEEE
0040149C	.	66:81F9 AC30	CMP CX,30AC
004014A1	.	75 64	JNZ SHORT Crackme6.004014A3
004014A3	.	8A08	MOV CL,BYTE PTR DS:[
004014A5	.	8A68 01	MOV CH,BYTE PTR DS:[
004014A8	.	66:81C1 9235	ADD CX,3592
004014AD	.	66:81F9 9AE5	CMP CX,0E59A
004014B2	.	75 49	JNZ SHORT Crackme6.004014B4
004014B4	.	8138 08B0817A	CMP DWORD PTR DS:[E
004014B8	.	75 4B	JNZ SHORT Crackme6.004014BC
004014BC	.	66:33C9	XOR CX,CX
004014BF	>	80F2 0A	XOR DL,0A
004014C2	.	83C1 04	ADD ECX,4
004014C5	.	83F9 0C	CMP ECX,0C
004014C8	^	7E F5	JLE SHORT Crackme6.004014CA
004014CA	.	8178 04 02BF8D38	CMP DWORD PTR DS:[E
004014D1	>	75 3D	JNZ SHORT Crackme6.004014D3
004014D3	.	8ACA	MOV CL,DL
004014D5	.	32D1	XOR DL,CL
004014D7	.	8AD1	MOV DL,CL
004014D9	.	32CA	XOR CL,DL
004014DB	.	8A48 05	MOV CL,BYTE PTR DS:[
004014DE	.	8A50 06	MOV DL,BYTE PTR DS:[
004014E1	.	86D1	XCHG CL,DL
004014E3	.	80FA BF	CMP DL,0BF
004014E6	>	75 1F	JNZ SHORT Crackme6.004014E8
004014E8	.	80F9 8D	CMP CL,8D
004014EB	>	75 23	JNZ SHORT Crackme6.004014ED
004014ED	.	8078 05 BF	CMP BYTE PTR DS:[EAX
004014F1	>	75 14	JNZ SHORT Crackme6.004014F3
004014F3	.	25 FFFF0000	AND EAX,0FFFF
004014F8	.	66:33C0	XOR AX,AX
004014FB	.	E8 18	JMP SHORT Crackme6.004014FD
004014FD	>	8AD1	MOV DL,CL
004014FF	.	32CA	XOR CL,DL
00401501	.	B0 01	MOV AL,1
00401503	.	04 20	ADD AL,20
00401505	.	8AC8	MOV CL,AL
00401507	>	66:89 9138	MOV CX,3891
00401508	.	66:81F1 AD0F	XOR CX,0FAD
00401510	>	8B 01000000	MOV EAX,1
00401515	>	5A	POP EDX
00401516	>	59	POP ECX

این آدرس 40147C ما را مستقیم به سمت Bad Boy میبرد، بسیار خوب ما الان درباره ی این روتین چیزهایی میدانیم و برای چه کردن هم راهای زیادی است، به نظر شما برای چه بهترین گزینه کدام است که این روتین همیشه مقدار صفر را برگرداند ؟

۱- تغییر دستور MOV EAX,1 به MOV EAX,0 ؟

۲- تغییر دستور JNZ در آدرس 40147C به NOP و تغییر آدرس 4014D1 به NOP ؟

چه راهایی دیگری وجود دارد؟ بله راهای دیگری هم قطعاً هستند که کنکاش را به عهده ی شما میگذارم، این بررسی از منظر "مرمله ی دوم – NOOB" بود

ادامه ی کند و کاو از دیدگاه مرمله ی ۳ – SKILLED

شاید از خود بپرسید که چه لزومی دارد که ادامه بدهیم !! ما که موفق شدیم !! البته من درک میکنم که شما مبتدی هستید، اما فرض کنید که یک برنامه داریم که در آن واحد دارای نسخه های "Private"، "Corporate"، "Enterprise" است که به طور معمول نیاز باشد درون روتین ها شویم ☺ و دلیل دوم اینکه درک شما را از کل برنامه بالا میبرد، مال افم نکنید و بیایید ادامه دهیم ☺ :

00401421	.	55	PUSH EBP	EAX is 1st digit of pass ECX=0 and pass will be XOR'd with 1234567	Crackme6.00403051
00401422	.	8BEC	MOV EBP,ESP		
00401424	.	51	PUSH ECK		
00401425	.	51	PUSH EDX		
00401428	.	33D2	XOR ECX,ECX		
0040142A	.	8B45 08	MOV EAX,[ARG_1]		
0040142D	>	813401 67452301	XOR DWORD PTR DS:[ECX+EAX],1234567		
00401434	.	802401 0E	AND BYTE PTR DS:[ECX+EAX],0E		
00401438	.	83C1 04	ADD ECX,4		
0040143B	.	83F9 08	CMP ECX,8		
0040143E	^	75 ED	JNZ SHORT Crackme6.0040142D		
00401440	.	33C9	XOR ECX,ECX		
00401442	>	8A1401	MOV DL,BYTE PTR DS:[ECX+EAX]		
00401445	.	80EB 00	AND BYTE PTR DS:[ECX+EAX],0		

در ابتدای روتین ثبات ها در فضای پشته گذاشته شدند و فضایی برای متغیرهای محلی ساخته شد. مقادیری که درون ثبات های بودند، درون پشته قرار گرفتند، EDX ECX

به فضا 40142D نگاه کنید، این فضا آرگومانهای محلی را درون پشته قرار میدهد، اگر به پنجره ی رجیستر ها نگاه کنید میبینید که محتوای ثبات EAX آدرس 40305D است، که همان آدرس پسورد ماست (یادتان هست؟) و در فضا بعدی داریم:

XOR DWORD PTR DS:[ECX+EAX], 1234567

این فضا مقدار ثبات ECX (الان صفر است) را به ابتدای آدرس EAX (همان پسورد فودمان که در آدرس 40305D ذخیره شده است) را اضافه میکند، و سپس مقدار DWORD (۴بایتی) را در آدرس 40305D (همان پسورد فودمان) را با مقدار 123456 در مد هگزا XOR میکند. از آنجا که مقدار ثبات ECX برابر با صفر است، پس چیزی به پسورد ما اضافه نمیکند، پس داستان به این شکل است که ۴ رقم از پسورد ما را با مقدار 123456 در مد هگزا را XOR میکند و نتیجه ی این عملیات را در همان جای پسورد مینویسد اگر بروی فضا 40142D توقف کنیم میتوانیم این عملیات را ببینیم. به پنجره ی Info در بالای پنجره ی دامپ نگاه کنید:

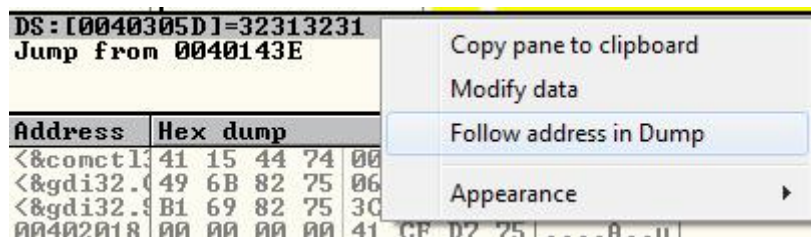
```

004014D1 | 75 3D
DS:[0040305D]=32313231
Jump from 0040143E

```

نتیجه ی عبارت EAX+ECX برابر با 40305D است، و 32 31 32 31 همان رمز ورودی (کد اسکی 1212) هست (ایندین را یادتان هست؟ ☺)

حالا بروی همین فضا در پنجره ی INFO راست کلیک کنید: **"DS:[0040305D]=32313231"**



داریم:

Address	Hex dump	ASCII
0040305D	31 32 31 32 31 32 31 32	12121212
00403065	31 32 21 00 56 60 7A 7D	12! .U`z>
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z{/.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	cjn!j!..
0040307D	00 40 00 0E 05 02 00 03	.e.....
00403085	00 00 00 00 00 00 00 00	
0040308D	00 00 00 00 00 00 00 00	
00403095	00 00 00 00 00 00 00 00	
0040309D	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030A5	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030AD	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030B5	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030BD	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030C5	00 00 00 00 00 00 00 00	

همانطور که میبینید اولین 10بایت پسورد وارد شده ی ما است که در اینجا ذخیره شده، حالا قرار است که چهار بایت اول از پسورد ما یعنی (31 32 31 32) با (123456) XOR شود و نتیجه در همان آدرس ذخیره شود، بسیار فب با فشردن کلید F8 دستور فوق را اجرا کرده که نتیجه را در پنجره ی دامپ میبینیم :

Address	Hex dump	ASCII
0040305D	56 77 12 33 31 32 31 32	Uw.31212
00403065	31 32 21 00 56 60 7A 7D	12!.U`z>
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z</.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	cjn!j!..
0040307D	00 40 00 0E 05 02 00 03	.e.....
00403085	00 00 00 00 00 00 00 00	
0040308D	00 00 00 00 00 00 00 00	

همانطور که مشاهده میکنید نتیجه ی عملیات در همان آدرس Overwrite شد، حال فط بعدی را اجرا کنید:

AND BYTE PTR DS:[ECX+EAX], 0E

ما میدانیم که نتیجه ی $ECX + EAX$ برابر است با آدرس پسورد سابق مادر (40305D)، حال 1 بایت از آدرس (40305D) را با مقدار 0E (جمع) AND میکند، و نتیجه را در همان محل درج میشود، یعنی اولین رقم از رمز سابق ما با 0E جمع میشود و نتیجه در همان محل ثبت میشود:

Address	Hex dump
0040305D	56 77 12 33 31 32 31 32
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F
0040307D	00 40 00 0E 05 02 00 03
0040308D	00 00 00 00 00 00 00 00
0040309D	00 00 00 00 00 00 00 00
004030AD	00 00 00 00 00 00 00 00

تصویر بالا به ما میگوید که مقدار اولین بایت در آدرس 40305D برابر با 56 با کد اسکی "V" است، حال اگر یکبار کلید F8 را بفشارید پنجره ی دامپ اینگونه فواید بود :

Address	Hex dump	ASCII
0040305D	06 77 12 33 31 32 31 32	.w.31212
00403065	31 32 21 00 56 60 7A 7D	12!.U`z>
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z</.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	cjn!j!..
0040307D	00 40 00 0E 05 02 00 03	.e.....

همانطور که در تصویر بالا میبینید نتیجه ی عملیات and کردن 56 با 0E برابر با 06 شده است، حال به فط بعدی توجه کنید که ثبات ECX افزایش داشته (آماده شدن برای واکنشی چهار بایت بعدی پسورد ما) و در فط بعدی با مقدار 8 مقایسه میشود که این معنی است که این حلقه دو بار اجرا فواید شد:

00401424	...	PUSH EAX	
00401425	...	PUSH EDX	
00401426	...	XOR ECX, ECX	
00401428	...	XOR EDX, EDX	
0040142A	...	MOV EAX, [ARG.1]	
0040142D	> 813401 67452301	XOR DWORD PTR DS:[ECX+EAX], 1234567	
00401434	...	AND BYTE PTR DS:[ECX+EAX], 0E	
00401438	...	ADD ECX, 4	2. ECX = ECX + 4
0040143B	...	CMPL ECX, 8	
0040143E	...	JNZ SHORT Crackme6.0040142D	
00401440	...	XOR ECX, ECX	
00401442	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR DS:[ECX]	4. If not, then do it again

پس بعد از اینکه ۸ بایت ما در عملیات XOR و AND قرار گرفت سپس از ملقه بیرون می آییم، بعد از فشردن کلید F8 به دستور العمل JNZ میرسیم، دوباره به ابتدای ملقه ارجاع داده میشود و عملیات بروی چهار بایت بعدی هم صورت میگیرد:

Address	Hex dump	ASCII
0040305D	06 77 12 33 06 77 12 33	.w.3.w.3
00403065	31 32 21 00 56 60 7A 7D	12!.U`z>
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z{/.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	cjn!j?..
0040307D	00 40 00 0E 05 02 00 03	.e.....

حال به مقدار ثبات ECX توجه کنید که دارای مقدار ۸ است، بدین معنی که ۸ بایت درون ملقه شده است، حالا در خط 40143B مقدار ثبات ECX با ۸ مقایسه میشود، و مشخص است که پرش صورت نمیگیرد:

```
00401437: JNZ 00401440
Jump is NOT taken
0040142D=Crackme6.0040142D
```

حالا ما در خط 401440 هستیم، و ثبات ECX برابر با صفر شده است:

0040142D	> 813401 67452301	XOR DWORD PTR DS:[ECX+EAX],1234567
00401434	. 802401 0E	AND BYTE PTR DS:[ECX+EAX],0E
00401438	. 83C1 04	ADD ECX,4
0040143B	. 83F9 08	CMP ECX,8
0040143E	. ^ 75 ED	JNZ SHORT Crackme6.0040142D
00401440	. 33C9	XOR ECX,ECX
00401442	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR DS:[ECX+EAX]
00401445	. 0050 08	ADD BYTE PTR DS:[EAX+8],DL
00401448	. 41	INC ECX
00401449	. 3B4D 0C	CMP ECX,[ARG_2]
0040144C	. ^ 75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401442
0040144E	. 33C9	XOR ECX,ECX

حال به دستورالعمل بعدی نگاه کنید:

438		ADD ECX,4	ECX = 0
43B		CMP ECX,8	
43E		JNZ SHORT Crackme6.0040142D	
440		XOR ECX,ECX	
442	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR DS:[ECX+EAX]	EAX = beg. of password
445	. 0050 08	ADD BYTE PTR DS:[EAX+8],DL	
448	. 41	INC ECX	
449	. 3B4D 0C	CMP ECX,[ARG_2]	
44C	. ^ 75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401442	So DL will be 1st digit of password
44E	. 33C9	XOR ECX,ECX	

در این خط ابتدا مقدار DL با اولین بایت از پسورد سابق ما قرار میگیرد یعنی (6)، در همین مین مقدار ECX که دوباره صفر است و مقدار ثبات EAX هم برابر با آدرس پسورد سابق ما است یعنی 40305D:

Registers (FPU)		
EAX	0040305D	Crackme6.0040305D
ECX	00000000	
EDX	00000006	
EBX	00000000	
ESP	0012FAC8	
EBP	0012FAD0	
ESI	00000111	
EDI	0012FB5C	

و در فضا بعدی مقدار DL که (6) است را با مقدار (EAX+8) جمع میکند و نتیجه را در همان جا اضافه میکند:

0040305D	06 77 12 33	06 77 12 33	.w.3.w.3
00403065	31 32 00 00	56 60 7A 7D	12..U'z>
0040306D	2F 66 61 7F	7A 7B 2F 7F	/fa.z</.
00403075	63 6A 6E 7C	6A 21 00 00	cjn!j!..
0040307D	00 40 00 10	05 02 00 02	.e.....

و پس از اجرای آن :

Address	Hex dump								ASCII							
0040305D	06	77	12	33	06	77	12	33	.	w	.	3	w	.	3	
00403065	37	32	00	00	56	60	7A	7D	72	.	.	U	'	z	>	
0040306D	2F	66	61	7F	7A	7B	2F	7F	/	f	a	.	z	<	/	
00403075	63	6A	6E	7C	6A	21	00	00	c	j	n	!	j	!	.	

در فضا بعد داریم :

00401442	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]	
00401445	. 0050 08	ADD BYTE PTR [EAX+8], DL	
00401448	. 41	INC ECX	ecx=ecx+1
00401449	. 3B4D 0C	CMP ECX, DWORD PTR [EBP+C]	آرگومان دوم تابع، که حاوی طول پسورد است
0040144C	. 75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401442	
0040144E	. 33C9	XOR ECX, ECX	

همانطور که در تصویر بالا مشخص است ابتدا یک واحد به ثبات ECX اضافه میشود و در فضا بعد طول پسورد با مقدار همین

ثبات مقایسه میشود. طول پسورد وارد شده ی ما برابر با 10 بایت است:

00401442	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]	
00401445	. 0050 08	ADD BYTE PTR [EAX+8], DL	
00401448	. 41	INC ECX	
00401449	. 3B4D 0C	CMP ECX, DWORD PTR [EBP+C]	
0040144C	. 75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401442	
0040144E	. 33C9	XOR ECX, ECX	
00401450	> 813401 DEBC96	XOR DWORD PTR [ECX+EAX], 89ABCDE	
00401457	. 802401 0E	AND BYTE PTR [ECX+EAX], 0E	
0040145B	. 83C1 04	ADD ECX, 4	
0040145E	. 83F9 08	CMP ECX, 8	
00401461	. 75 ED	JNZ SHORT Crackme6.00401450	
00401463	. 33C9	XOR ECX, ECX	
00401465	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]	
00401468	. 0050 09	ADD BYTE PTR [EAX+9], DL	
0040146B	. 41	INC ECX	
0040146C	. 3B4D 0C	CMP ECX, DWORD PTR [EBP+C]	
0040146F	. 75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401465	
00401471	. 8A50 09	MOV DL, BYTE PTR [EAX+9]	
00401474	. 8A70 08	MOV DH, BYTE PTR [EAX+8]	
00401477	. 66:81FA DE42	CMP DX, 42DE	
0040147C	. 0F85 8E000000	JNZ Crackme6.00401510	
00401482	. B9 09000000	MOV ECX, 9	
00401487	> 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]	
0040148A	. 321401	XOR DL, BYTE PTR [ECX+EAX]	
0040148D	. 49	DEC ECX	
0040148E	. 67:E3 02	JCXZ SHORT Crackme6.00401493	
00401491	. EB F4	JMP SHORT Crackme6.00401487	
00401493	> 66:8B48 08	MOV CX, WORD PTR [EAX+8]	
00401497	. 66:81F1 EEEF	XOR CX, 0EEEE	
0040149C	. 66:81F9 AC35	CMP CX, 30AC	
004014A1	. 75 64	JNZ SHORT Crackme6.00401507	
004014A3	. 8A08	MOV CL, BYTE PTR [EAX]	
004014A5	. 8A68 01	MOV CH, BYTE PTR [EAX+1]	
004014A8	. 66:81C1 9235	ADD CX, 3592	
004014AD	. 66:81F9 9AE5	CMP CX, 0E59A	
004014B2	. 75 49	JNZ SHORT Crackme6.004014FD	
004014B4	. 8138 08B08176	CMP DWORD PTR [EAX], 7A81B008	
004014BA	. 75 4B	JNZ SHORT Crackme6.00401507	
004014BC	. 66:83C9	XOR CX, CX	

Stack SS:[0012FADC]=0000000A
ECX=00000001

Address	Hex dump	ASCII
0012FADC	0A 00 00 00 0C FB 12 00	
0012FAE4	E7 C4 A2 76 84 04 02 00	...v....
0012FAEC	11 01 00 00 69 00 00 00	i...

سپس این حلقه مجد تکرار میشود ،و دوباره به فضا 401442 (رجاع داده میشود ،ومقدار دو ثبات ECX و اولین بایت (پسورد)

EAX جمع شده و درون DL قرار میگیرد یعنی "77"

نکته: ثبات ECX در هر بار اجرا یک بایت اضافه میشود و با مقدار EAX جمع میشود که نتیجه این میشود: EAX+1

و در فضا بعدی مقدار DL که (77) است را با مقدار (EAX+8) جمع میکند و نتیجه را در همان جا اضافه میکند.

سپس دوباره یک واحد به ECX اضافه و با طول رمز مقایسه میشود این روند تا رسیدن به طول پسورد ده رقمی ادامه پیدا میکند یعنی تا موقعی که ECX=10 باشد.

Address	Hex dump	ASCII
0040305D	76 72 12 33 06 72 12 33	.w.3.w.3
00403065	9C 32 00 00 56 60 7A 7D	.2..U`z>
0040306D	87 56 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z{/.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	gA!.
0040307D	00 40 00 CA 04 01 00 04	.@.....
00403085	00 00 00 00 00 00 00 00	
0040308D	00 00 00 00 00 00 00 00	
00403095	00 00 00 00 00 00 00 00	
0040309D	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030A5	00 00 00 00 00 00 00 00	

نتیجه ی عملیات بروی رمز ۱۰ رقمی

حالا ما واقعا میفهمیم که چرا پسورد باید ۱۱ رقمی باشد،بعد از حلقه ی دوم ،در فضا بعد دوباره مقدار ECX برابر با صفر میشود،این حلقه هم مشابه قبلی است با این تفاوت و مقدار xor شده در این حلقه 89ABCDE است :

00401450	> 813401 DEBC9F	XOR DWORD PTR [ECX+EAX],89ABCDE
00401457	. 802401 0E	AND BYTE PTR [ECX+EAX],0E
0040145B	. 83C1 04	ADD ECX,4
0040145E	. 83F9 08	CMP ECX,8
00401461	. ^ 75 ED	JNZ SHORT Crackme6.00401450
33C9		XOR ECX,ECX
> 813401 DEBC9F		XOR DWORD PTR [ECX+EAX],89ABCDE
. 802401 0E		AND BYTE PTR [ECX+EAX],0E
. 83C1 04		ADD ECX,4
. 83F9 08		CMP ECX,8
. ^ 75 ED		JNZ SHORT Crackme6.00401450
33C9		XOR ECX,ECX
> 8A1401		MOV DL,BYTE PTR [ECX+EAX]
. 0050 09		ADD BYTE PTR [EAX+9],DL
. 41		INC ECX
. 3B4D 0C		CMP ECX,DWORD PTR [EBP+C]
. 75 F4		JNZ SHORT Crackme6.00401465
. 8A50 09		MOV DL,BYTE PTR [EAX+9]
. 8A70 08		MOV DH,BYTE PTR [EAX+8]
. 66:81FA DE42		CMP DX,42DE
. 0F85 8E000000		JNZ Crackme6.00401510
. B9 09000000		MOV ECX,9
> 8A1401		MOV DL,BYTE PTR [ECX+EAX]
. 321401		XOR DL,BYTE PTR [ECX+EAX]
. 49		DEC ECX
. 67:E3 02		JCXZ SHORT Crackme6.00401493
. EB F4		JMP SHORT Crackme6.00401487
> 66:8B48 08		MOV CX,WORD PTR [EAX+8]
. 66:81F1 EEEE		XOR CX,0EEEE
. 66:81F9 AC30		CMP CX,30AC
. 75 64		JNZ SHORT Crackme6.00401507
. 8A08		MOV CL,BYTE PTR [EAX]
. 8A68 01		MOV CH,BYTE PTR [EAX+1]
. 66:81C1 9235		ADD CX,3592
. 66:81F9 9AE5		CMP CX,0E59A
. 75 49		JNZ SHORT Crackme6.004014FD
. 8138 08B0817F		CMP DWORD PTR [EAX],7A81B008
. 75 4B		JNZ SHORT Crackme6.00401507
. 66:33C9		XOR CX,CX
> 80F2 0A		XOR DL,0A
. 83C1 04		ADD ECX,4
. 83F9 0C		CMP ECX,0C
. 7E F5		JLE SHORT Crackme6.004014BF
. 8178 04 02BF		CMP DWORD PTR [EAX+4],388DBF02
. 75 3D		JNZ SHORT Crackme6.00401510
. 80FA BF		XOR CL,CL
. 32D1		XOR DL,CL
. 8AD1		MOV DL,CL
. 32CA		XOR CL,DL
. 8A48 05		MOV CL,BYTE PTR [EAX+5]
. 8A50 06		MOV DL,BYTE PTR [EAX+6]
. 86D1		XCHG CL,DL
. 80FA BF		CMP DL,0BF
. 75 1F		JNZ SHORT Crackme6.00401507
. 80F9 8D		CMP CL,8D
. 75 23		JNZ SHORT Crackme6.00401510
. 8078 05 BF		CMP BYTE PTR [EAX+5],0BF
. 75 14		JNZ SHORT Crackme6.00401507
. 25 FFFF0000		AND EAX,0FFFF
. 66:33C0		XOR AX,AX
. EB 18		JMP SHORT Crackme6.00401515
> 8AD1		MOV DL,CL
. 32CA		XOR CL,DL
. B0 01		MOV AL,1
. 04 20		ADD AL,20
. 8AC8		MOV CL,AL
> 66:B9 9138		MOV CX,3891
. 66:81F9 0000		XOR CX,0000
> B8 01000000		MOV EAX,1
> 58		POP EAX
. 59		POP ECX

این پرش رو هم نمیخواهیم

و پس از اتمام این حلقه داریم :

Jump is NOT taken
00401450=Crackme6.00401450

Address	Hex dump	ASCII
0040305D	08 CB 88 3B 08 CB 88 3B	...;...;
00403065	9C F4 00 00 56 60 7A 7D	...U`z>
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z</.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	cjn!j?..
0040307D	00 40 00 CA 04 01 00 05	.e.....

نتیجه ی : Xor by 89ABCDE

و وارد حلقه ی سوم میشویم در ابتدا طبق معمول ECX=0 داریم :

0040145E	. 83F9 08	CMP ECX,8
00401461	. ^ 75 ED	JNZ SHORT Crackme6.00401450
00401463	. 33C9	XOR ECX,ECX
00401465	> 8A1401	MOV DL,BYTE PTR DS:[ECX+EAX]
00401468	. 0050 09	ADD BYTE PTR DS:[EAX+9],DL
0040146B	. 41	INC ECX
0040146C	. 3B4D 0C	CMP ECX,[ARG_2]
0040146F	. ^ 75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401465
00401471	. 8A50 09	MOV DL,BYTE PTR DS:[EAX+9]
00401474	. 8A70 08	MOV DH,BYTE PTR DS:[EAX+8]
00401477	. 66:81FA DE42	CMP DX,42DE
0040147C	. v 0F85 8E000000	JNZ Crackme6.00401510

همه چیز مانند قبل است با این تفاوت که این بار نتیجه درون EAX+9 ذخیره میشود :

0040305D	08 CB 88 3B 08 CB 88 3B	...;...;
00403065	9C F4 00 00 56 60 7A 7D	...U`z>
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z</.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	cjn!j?..
0040307D	00 40 00 CA 04 01 00 05	.e.....
00403085	00 00 00 00 00 00 00 00	

Address	Hex dump	ASCII
0040305D	08 CB 88 3B 08 CB 88 3B	...;...;
00403065	9C F4 00 00 56 60 7A 7D	...U`z>
0040306D	2F 66 61 7F 7A 7B 2F 7F	/fa.z</.
00403075	63 6A 6E 7C 6A 21 00 00	cjn!j?..
0040307D	00 40 00 CA 04 01 00 05	.e.....
00403085	00 00 00 00 00 00 00 00	
0040308D	00 00 00 00 00 00 00 00	
00403095	00 00 00 00 00 00 00 00	
0040309D	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030A5	00 00 00 00 00 00 00 00	
004030AD	00 00 00 00 00 00 00 00	

جمع بندی مراحل انجام شده :

۱- هر ۴ بایت پسورد وارد شده ی ما (در دو مرحله) با مقدار XOR، 1234567 شد و نتیجه در جای خودش قرار گرفت

۲- اولین رقم پسورد XOR شده با مقدار And، 0E شد و در جای خودش قرار گرفت

۳- مقادیر بایت های ذخیره شده مشخص شد EAX+8

۴- دوباره هر ۴ بایت پسورد وارد شده ی ما (در دو مرحله) با مقدار XOR، 9ABCDEF شد و نتیجه در جای خودش قرار گرفت

۵- ذخیره شدن مقادیر بایت ها در جایگاه EAX+9

خب ما الگوریتم را بدست آوردیم و فهمیدیم این برنامه با پسورد چکار میکند، نتیجه این شد که دو ارزش 9C و F4 که یکی در

EAX+8 دیگری در EAX+9 واقع در DL,DH قرار دارد ، به ثبات EDX نگاه کنید :

```

EAX 00000000
EDX 000009CF
EBX 00000000

```

حال این مقدار (9CF4) با مقدار (42DE) مقایسه میشود :

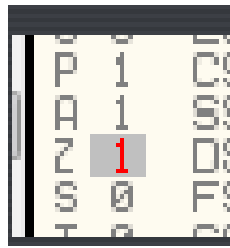
00401471	. 8A50 07	MOV DL, BYTE PTR [EAX+7]
00401474	. 8A70 08	MOV DH, BYTE PTR [EAX+8]
00401477	. 66:81FA DE42	CMP DX, 42DE
0040147C	. 0F85 8E000000	JNZ Crackme6.00401510
00401482	. B9 09000000	MOV ECX, 9
00401487	. 8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
0040148A	. 321401	XOR DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
0040148D	. 49	DEC ECX

شاید بپرسید چرا 42DE، خب این در حقیقت یک عدد است که با الگوریتمی کد شده ، از آنجایی که ما پسورد درست را وارد نکرده

ایم در خط 40147C پرش به صوی 1, MOV EAX صورت خواهد پذیرفت :

00401471	. 8A50 07	MOV DL, BYTE PTR DS:[EAX+7]
00401474	. 8A70 08	MOV DH, BYTE PTR DS:[EAX+8]
00401477	. 66:81FA DE42	CMP DX, 42DE
0040147C	. 0F85 8E000000	JNZ Crackme6.00401510
00401482	. B9 09000000	MOV ECX, 9
00401487	. 8A1401	MOV DL, BYTE PTR DS:[ECX+EAX]
0040148A	. 321401	XOR DL, BYTE PTR DS:[ECX+EAX]
0040148D	. 49	DEC ECX
0040148E	. 67:E3 02	JCXZ SHORT Crackme6.00401493
00401491	. EB F4	JMP SHORT Crackme6.00401487
00401493	. 66:8B48 08	MOV CX, WORD PTR DS:[EAX+8]
00401497	. 66:81F1 EEEE	XOR CX, 0EEEE
0040149C	. 66:81F9 AC30	CMP CX, 30AC
004014A1	. 75 64	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014A3	. 8A08	MOV CL, BYTE PTR DS:[EAX]
004014A5	. 8A68 01	MOV CH, BYTE PTR DS:[EAX+1]
004014A8	. 66:81C1 9235	ADD CX, 3592
004014AD	. 66:81F9 9A55	CMP CX, 0E59A
004014B2	. 75 49	JNZ SHORT Crackme6.004014FD
004014B4	. 8138 08B0817A	CMP DWORD PTR DS:[EAX], 7A81B088
004014B8	. 75 4B	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014BC	. 66:33C9	XOR CX, CX
004014BF	. 80F2 0A	XOR DL, 0A
004014C2	. 83C1 04	ADD ECX, 4
004014C5	. 83F9 0C	CMP ECX, 0C
004014C8	. 7E F5	JLE SHORT Crackme6.004014BF
004014CA	. 8178 04 02BF8D38	CMP DWORD PTR DS:[EAX+4], 388D8BF02
004014D1	. 75 3D	JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014D3	. 8ACA	MOV CL, DL
004014D5	. 32D1	XOR DL, CL
004014D7	. 8AD1	MOV DL, CL
004014D9	. 32CA	XOR CL, DL
004014DB	. 8A48 05	MOV CL, BYTE PTR DS:[EAX+5]

بسیار فب با تغییر پرچم Z کار خود را ادامه میدهم :



در فب بعد مقدار 9 درون ECX قرار گرفت (9 رقم از بافر) و در فب بعد مقدار ECX که همان مقدار F4 هست درون DL دوباره قرار میگیرد و با خودش در فب بعدی XOR میشود که نتیجه 00 خواهد شد، در فب بعد یک واحد از ECX کم میشود

دستورالعمل پرش شرطی JCXZ به این منظور به کار می‌رود که اگر محتوای ثبات CX صفر باشد به مقصدی که برای آن تعیین می‌کند پرش کند. این دستور همانند دستورالعمل‌های پرشی دیگر به دو بایت کد هدف نیاز دارد و بر روی فلگ‌ها هیچ اثری نمی‌گذارد.

دوباره به ابتدای ملکه برمیگردیم، اکنون مقدار ECX=8 و در فب 40148A مقدار ecx+eax=8 خواهد شد و محتوای آن که الان 9C است داخل DL ریخته میشود در این هنگام ثبات EDX اینگونه است:

EDX 00009C9C

هر بار (تا انتهای ملکه که 9 بار است) این روند ادامه پیدا میکند و به ترتیب : CB 88 3B 08 CB 88 3B 9C F4 قرار خواهند گرفت. بعد از اتمام ملکه ما در فب 401497 هستیم در این فب یک کلمه Word (دوبایتی) از محل EAX+8 یعنی F49C درون ثبات ECX قرار میگیرد :

Address	Disassembly	Comment
0040145B	83C1 04	ADD ECX, 4
0040145E	83F9 08	CMP ECX, 8
00401461	75 ED	JNZ SHORT Crackme6.00401450
00401463	33C9	XOR ECX, ECX
00401465	8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
00401468	0050 09	ADD BYTE PTR [EAX+9], DL
0040146B	41	INC ECX
0040146C	3B4D 0C	CMP ECX, DWORD PTR [EBP+C]
0040146F	75 F4	JNZ SHORT Crackme6.00401465
00401471	8A50 09	MOV DL, BYTE PTR [EAX+9]
00401474	8A70 08	MOV DH, BYTE PTR [EAX+8]
00401477	66 81FA DE42	CMP DX, 42DE
0040147C	0F95 8E000000	JNZ Crackme6.00401510
00401482	B9 09000000	MOV ECX, 9
00401487	8A1401	MOV DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
0040148A	321401	XOR DL, BYTE PTR [ECX+EAX]
0040148D	49	DEC ECX
0040148E	67:E3 02	JCXZ SHORT Crackme6.00401493
00401491	EB F4	JMP SHORT Crackme6.00401487
00401493	66:8B48 08	MOV CX, WORD PTR [EAX+8]
00401497	66:81F1 EEEE	XOR CX, 0EEEE
0040149C	66:81F9 AC30	CMP CX, 30AC
004014A1	75 64	JNZ SHORT Crackme6.00401507

در فب بعد مقدار CX با 0EEEE XOR میشود که نتیجه برابر با 1A74 میشود



سپس مقدار CX با 30AC مقایسه میشود :

```
EAX 0040305D
ECX 00001A72
EDX 00009C00
```

و در نهایت پرش صورت میگیرد:

```
00401477 - 66:81F1 EEEE XOR CX,0EEEE
0040149C - 66:81F9 AC30 CMP CX,30AC
004014A1 - 75 64 JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014A3 - 8A08 MOV CL, BYTE PTR [EAX]
004014A5 - 8A68 01 MOV CH, BYTE PTR [EAX+1]
004014A8 - 66:81C1 9235 ADD CX,3592
004014AD - 66:81F9 9AE5 CMP CX,0E59A
004014B2 - 75 49 JNZ SHORT Crackme6.004014FD
004014B4 - 8138 08B08174 CMP DWORD PTR [EAX],7A81B008
004014BA - 75 4B JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014BC - 66:33C9 XOR CX,CX
004014BF > 80F2 0A XOR DL,0A
004014C2 > 83C1 04 ADD ECX,4
004014C5 > 83F9 0C CMP ECX,0C
004014C8 - 7E F5 JLE SHORT Crackme6.004014BF
004014CA - 8178 04 02BF8 CMP DWORD PTR [EAX+4],388DBF02
004014D1 - 75 3D JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014D3 - 8ACA MOV CL,DL
004014D5 - 32D1 XOR DL,CL
004014D7 - 8AD1 MOV DL,CL
004014D9 - 32CA XOR CL,DL
004014DB - 8A48 05 MOV CL, BYTE PTR [EAX+5]
004014DE - 8A50 06 MOV DL, BYTE PTR [EAX+6]
004014E1 - 86D1 XCHG CL,DL
004014E3 - 80FA BF CMP DL,0BF
004014E6 - 75 1F JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014E8 - 80F9 8D CMP CL,8D
004014EB - 75 23 JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014ED - 8078 05 BF CMP BYTE PTR [EAX+5],0BF
004014F1 - 75 14 JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014F3 - 25 FFFF0000 AND EAX,0FFFF
004014F8 - 66:33C0 XOR AX,AX
004014FB - EB 18 JMP SHORT Crackme6.00401515
004014FD > 8AD1 MOV DL,CL
004014FF > 32CA XOR CL,DL
00401501 - B0 01 MOV AL,1
00401503 - 04 20 ADD AL,20
00401505 - 8AC8 MOV CL,AL
00401507 > 66:B9 9138 MOV CX,3891
0040150B - 66:81F1 AD0F XOR CX,0FAD
00401510 > 8B 01 00000000 MOV EBX,1
```

اساساً دومین بار است که پسورد چک میشود، با تغییر پرچم، پرش را غیر فعال کنید و در فضا بعدی میبینید که اولین بایت 08 از ادرس EAX که همان 40305D است را درون CL میگذارید و در فضا بعدی دومین بایت CB را درون CH میگذارید. و در فضا بعد مقدار 3592 را با 08CB (مقدار CX) جمع میکند و نتیجه را درون CX مینویسد :

```
0040147C - 66:81F7 AC30 CMP CX,30AC
004014A1 - 75 64 JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014A3 - 8A08 MOV CL, BYTE PTR [EAX]
004014A5 - 8A68 01 MOV CH, BYTE PTR [EAX+1]
004014A8 - 66:81C1 9235 ADD CX,3592
004014AD - 66:81F9 9AE5 CMP CX,0E59A
004014B2 - 75 49 JNZ SHORT Crackme6.004014FD
```

CB08+3592=1009A

```
0040305D 0000009A
00000000 00000000
```

توجه داشته باشید که منظور ثبات ۱۶ بیتی CX به کار گرفته شده در واقع ۱۶ بیت استفاده میشود در نتیجه مقدار این ثبات 009A: است

در فضا 4014AD مقدار (CX(009A) را با مقدار 0E59A مقایسه و در صورت مساوی نبودن پرش میکند. پس پرش صورت

میگیرد:

004014B2	75 49	JNZ SHORT Crackme6.004014FD
004014B4	8138 08B08174	CMP DWORD PTR [EAX], 7A81B008
004014BA	75 4B	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014BC	66:33C9	XOR CX, CX
004014BF	80F2 0A	XOR DL, 0A
004014C2	83C1 04	ADD ECX, 4
004014C5	83F9 0C	CMP ECX, 0C
004014C8	7E F5	JLE SHORT Crackme6.004014BF
004014CA	8178 04 02BF8	CMP DWORD PTR [EAX+4], 388DBF02
004014D1	75 3D	JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014D3	8ACA	MOV CL, DL
004014D5	32D1	XOR DL, CL
004014D7	8AD1	MOV DL, CL
004014D9	32CA	XOR CL, DL
004014DB	8A48 05	MOV CL, BYTE PTR [EAX+5]
004014DE	8A50 06	MOV DL, BYTE PTR [EAX+6]
004014E1	86D1	XCHG CL, DL
004014E3	80FA BF	CMP DL, 0BF
004014E6	75 1F	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014E8	80F9 8D	CMP CL, 8D
004014EB	75 23	JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014ED	8078 05 BF	CMP BYTE PTR [EAX+5], 0BF
004014F1	75 14	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014F3	25 FFFF0000	AND EAX, 0FFFF
004014F8	66:33C0	XOR AX, AX
004014FB	EB 18	JMP SHORT Crackme6.00401515
004014FD	8AD1	MOV DL, CL
004014FF	32CA	XOR CL, DL

البته این پرش نباید صورت بگیرد. برای همین از olly کمک میگیریم و مقدار پرچم z را به 1 تغییر میدهیم. همانطور که میبینید یک ملقه ی دیگر وجود دارد. در آدرس 004014B4 یک مقایسه صورت گرفته که اگر چهاربایت اول از ثبات EAX برابر با مقدار 7A8AB008 نیست پرش به سمت bad boy صورت میگیرد. همانطور که در تصویر زیر میبینید در پنجره ی Info بالای پنجره ی دامپ ایت چهار بایت برابر است با:

DS : [0040305D]=3B88CB08

میبینید که با 7A8AB008 برابر نیست :

004014B2	75 49	JNZ SHORT Crackme6.004014FD
004014B4	8138 08B08174	CMP DWORD PTR [EAX], 7A81B008
004014BA	75 4B	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014BC	66:33C9	XOR CX, CX
004014BF	80F2 0A	XOR DL, 0A
004014C2	83C1 04	ADD ECX, 4
004014C5	83F9 0C	CMP ECX, 0C
004014C8	7E F5	JLE SHORT Crackme6.004014BF
004014CA	8178 04 02BF8	CMP DWORD PTR [EAX+4], 388DBF02
004014D1	75 3D	JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014D3	8ACA	MOV CL, DL
004014D5	32D1	XOR DL, CL
004014D7	8AD1	MOV DL, CL
004014D9	32CA	XOR CL, DL
004014DB	8A48 05	MOV CL, BYTE PTR [EAX+5]
004014DE	8A50 06	MOV DL, BYTE PTR [EAX+6]
004014E1	86D1	XCHG CL, DL
004014E3	80FA BF	CMP DL, 0BF
004014E6	75 1F	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014E8	80F9 8D	CMP CL, 8D
004014EB	75 23	JNZ SHORT Crackme6.00401510
004014ED	8078 05 BF	CMP BYTE PTR [EAX+5], 0BF
004014F1	75 14	JNZ SHORT Crackme6.00401507
004014F3	25 FFFF0000	AND EAX, 0FFFF
004014F8	66:33C0	XOR AX, AX
004014FB	EB 18	JMP SHORT Crackme6.00401515
004014FD	8AD1	MOV DL, CL
004014FF	32CA	XOR CL, DL
00401501	B0 01	MOV AL, 1
00401503	04 20	ADD AL, 20
00401505	8AC8	MOV CL, AL
00401507	66:B9 9138	MOV CX, 3891
0040150B	66:81F1 AD0F	XOR CX, 0FAD
00401510	B8 01000000	MOV EAX, 1
00401515	5A	POP EDX
00401516	59	POP ECX
00401517	C9	LEAVE

کمان نیازی به این پرش هم نیست با کمک Olly مقدار پرچم Z را برابر 1 قرار دهید:

004014BA	. 75 4B	JNZ SHORT Crackme6.00401507	
004014BC	. 66:33C9	XOR CX,CX	CX=0
004014BF	> 80F2 0A	XOR DL,0A	DL=0 and xoring with 0A So DL=0A
004014C2	. 83C1 04	ADD ECX,4	ECX=0 and ecx+4=4 So ECX=4
004014C5	. 83F9 0C	CMP ECX,0C	ecx=4 and "cmp ecx,0c" is Wrong
004014C8	. 7E F5	JLE SHORT Crackme6.004014BF	So Until ECX=0C (12)
004014CA	. 8178 04 02BF	CMP DWORD PTR [EAX+4],388DBF02	CMP 388DB02 by 08BAFA4C ?
004014D1	. 75 3D	JNZ SHORT Crackme6.00401510	
004014D3	. 8ACA	MOV CL,DL	
004014D5	. 32D1	XOR DL,CL	
004014D7	. 8AD1	MOV DL,CL	
004014D9	. 32CA	XOR CL,DL	
004014DB	. 8A48 05	MOV CL,BYTE PTR [EAX+5]	
004014DE	. 8A50 06	MOV DL,BYTE PTR [EAX+6]	
004014E1	. 86D1	XCHG CL,DL	
004014E3	. 80FA BF	CMP DL,0BF	
004014E6	. 75 1F	JNZ SHORT Crackme6.00401507	
004014E8	. 80F9 8D	CMP CL,8D	
004014EB	. 75 23	JNZ SHORT Crackme6.00401510	
004014ED	. 8078 05 BF	CMP BYTE PTR [EAX+5],0BF	
004014F1	. 75 14	JNZ SHORT Crackme6.00401507	
004014F3	. 25 FFFF0000	AND EAX,0FFFF	
004014F8	. 66:33C0	XOR AX,AX	

همانطور که در توضیحات مشاهده میکنید ابتدا مقدار DL با 0A، XOR میشود و سپس در خط بعد مقدار ECX با 4 جمع میشود، وبا C مقایسه میشود و در صورت نامساوی بودن این ملقه ادامه پیدا میکند تا ECX برابر با C یا ۱۲ در مد دسیمال شود، حالا از تمام JNZ ها عبور کنید (پرچم ها به ۱ تغییر دهید) تا به خط 4014FB برسید:

004014E1	. 86D1	XCHG CL,DL	
004014E3	. 80FA BF	CMP DL,0BF	
004014E6	. 75 1F	JNZ SHORT Crackme6.00401507	
004014E8	. 80F9 8D	CMP CL,8D	
004014EB	. 75 23	JNZ SHORT Crackme6.00401510	
004014ED	. 8078 05 BF	CMP BYTE PTR DS:[EAX+5],0BF	
004014F1	. 75 14	JNZ SHORT Crackme6.00401507	
004014F3	. 25 FFFF0000	AND EAX,0FFFF	
004014F8	. 66:33C0	XOR AX,AX	
004014FB	. EB 18	JMP SHORT Crackme6.00401515	
004014FD	. 8AD1	MOV DL,CL	
004014FF	. 32CA	XOR CL,DL	
00401501	. B0 01	MOV AL,1	
00401503	. 04 20	ADD AL,20	
00401505	. 8AC8	MOV CL,AL	
00401507	. 66:B9 9138	MOV CX,3891	
00401508	. 66:81F1 AD0F	XOR CX,0FAD	
00401510	. B8 01000000	MOV EAX,1	
00401515	. 5A	POP EDX	
00401516	. 59	POP ECX	
00401517	. C9	LEAVE	
00401518	. C2 0800	RET 8	
0040151B	. 55	PUSH EBP	
0040151D	. 8BEC	MOV EBP,ESP	

به مقدار ثبات EAX در پنجره ی (رجیسترها نگاه کنید :

```

EAX 00000000
ECX 00000099
EDX 00004BAA
EBX 00000000
ESP 0012F0C8

```

بله مقدار 0 را دارد، ۴ بار کلید F8 را بفشارید تا از روتین خارج شوید :

00401516	. 59	POP ECX	
00401517	. C9	LEAVE	
00401518	. C2 0800	RET 8	
0040151B	. 55	PUSH EBP	
0040151C	. 8BEC	MOV EBP,ESP	

The screenshot shows a debugger window titled "[G.P.U* - main thread, module Crackme6]". The assembly view on the left shows instructions at addresses 0040129D to 004012E3. The disassembly view in the center shows the corresponding assembly instructions with comments. The registers view on the right shows the state of the CPU registers.

Address	Disassembly	Comment
0040129D	OR EAX, EAX	
0040129F	JNZ SHORT Crackme6.004012C0	
004012A1	PUSH Crackme6.0040300F	
004012A6	PUSH DWORD PTR [403080]	
004012AC	CALL <JMP.&user32.SetWindowTextA>	
004012B1	PUSH 0	
004012B3	PUSH DWORD PTR [403080]	
004012B9	CALL <JMP.&user32.EnableWindow>	
004012BE	JMP SHORT Crackme6.004012D0	
004012C0	PUSH Crackme6.00403000	
004012C5	PUSH DWORD PTR [403080]	
004012CB	CALL <JMP.&user32.SetWindowTextA>	
004012D0	PUSH 0E	
004012D2	PUSH Crackme6.00403000	
004012D7	CALL Crackme6.0040151B	
004012DC	PUSH 0F	
004012DE	PUSH Crackme6.0040300F	
004012E3	CALL Crackme6.0040151B	

Register	Value
EAX	00000000
ECX	00000001
EDX	77F070B4 ntdll.KiFastSystemCallRet
EBX	00000000
ESP	0012FAE0
EBP	0012FAE0
ESI	00000111
EDI	0012FB5C
EIP	0040129D Crackme6.0040129D
C 0	ES 0023 32bit 0<FFFFFFFF>
P 1	CS 001B 32bit 0<FFFFFFFF>
A 0	SS 0023 32bit 0<FFFFFFFF>
Z 1	DS 0023 32bit 0<FFFFFFFF>
S 0	FS 003B 32bit 7FFDF000<FFF>
T 0	GS 0000 NULL
D 0	

توجه کنید که ما پیام! ACCESS GRANTED را دریافت کرده ایم دلیلش هم این است که $eax=0$ است

فسته نباشید ، می فهمم امیانا فسته شدیده اید و به خودتان میگویید که وقتی که برنامه اینقدر راحت پچ میشود پس این همه کار برای پیست ، اما یادتان نرود که هدف این آموزش درک کارکرد برنامه است ، ما الان میدانیم که برنامه چگونه کار میکند ، این یعنی مهندسی معکوس ، البته اگر هنوز چیزهایی برایتان مبهم است میتوانید در سایت iranled.com آن را مطرح کنید.