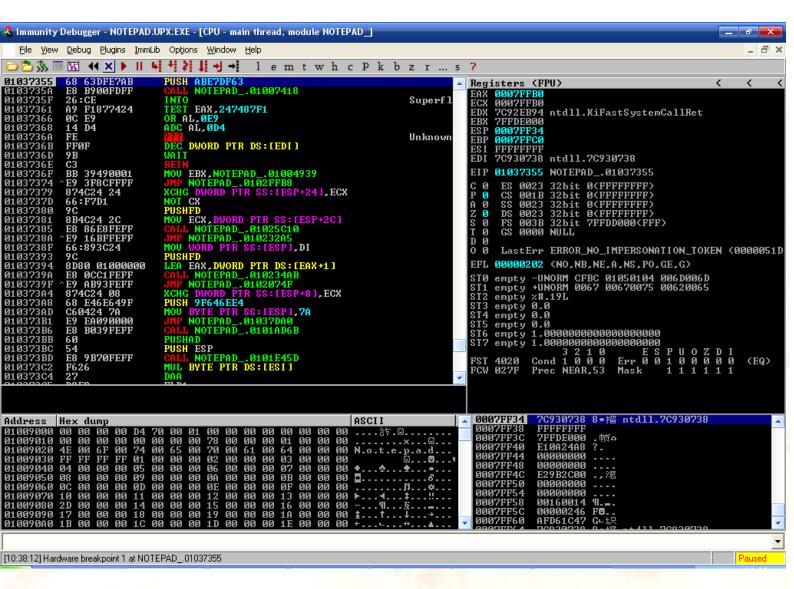
bbs.pediy.oom bbs.vapaok.oa {}}} 8 aa 1*99*2

VMProtect 逆向分析

¬. VMP 的入口

01037355 68 63DFE7AB PUSH **ABE7DF63**

0103735A E8 B900FDFF CALL NOTEPAD .01007418



VM 开始,这里是对应源程序的入口,一开始 vmp 会压入一个 key,这个 key 是用来计算函数 VM 开始执行的地址.在 2.0 版本后, 这里做了改变,估计主要是因为 Nooby 公开了猜函数的方法。

目前 2.04 的入口如下

00406AEA

00401001 > \$-E9 DA5A0000 JMP test2_vm.00406AE0 #入口变成了一条 JMP 指令
00406AE0 > 68 38321EFA PUSH FA1E3238
00406AE5 . FF3424 PUSH DWORD PTR SS:[ESP]
00406AE8 . 60 PUSHAD
00406AE9 . 9C PUSHFD

. C74424 28 60A1>MOV DWORD PTR SS:[ESP+28],<mark>202A160</mark> **#这个才是真正的 key**

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

假是 8 aa laa

00406B10

00406AF2 . 68 45E388B4 PUSH B488E345

 00406AF7
 . C60424 FD
 MOV BYTE PTR SS:[ESP],0FD

 00406AFB
 . 881C24
 MOV BYTE PTR SS:[ESP],BL

 00406AFE
 . C64424 04 6D
 MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],6D

00406B03 . C74424 28 6661>MOV DWORD PTR SS:[ESP+28],D5D26166 #模拟旧版 call 的返回地址,无用

00406B0B . 68 A0913B18 PUSH 183B91A0

. FF3424 PUSH DWORD PTR SS:[ESP]

00406B13 . 8D6424 30 LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+30]

00406B17 .^E9 86DCFFFF JMP test2_vm.004047A2

这里可以看出新版的变化,首先是抹除了 68 ?? ?? ?? ?? E8 这样的特征码,其次是不再使用 push 来写入 key,上面那两个 push 都是花指令来的,是用来迷惑使用 push 定位的。

无论新版还是旧版,那个 call 的返回地址都是没有用的,因为 vmp 从来不会返回<mark>,</mark>因此新版里使用 JMP 时,丢失返回地址对 <mark>vm</mark>p 一点影响都没有。

接着虚拟机入口,开始初始化

010011E0 Main

010011E3 Main

01007A58 Main

01013AA8 Main

0103735A Main CALL NOTEPAD_.01007418 ; ESP=0007FF2C

01007418 Main JMP NOTEPAD_.010011DA

010011DC Main MOV DWORD PTR SS:[ESP+4],EBX

PUSH DWORD PTR SS:[ESP] ; ESP=0007FF20

MOV DWORD PTR SS:[ESP+4],EBP

 010011E7 Main
 PUSH B553C5B8
 ; ESP=0007FF1C

 010011EC Main
 PUSH EDX
 ; ESP=0007FF18

 010011ED Main
 PUSHFD
 ; ESP=0007FF14

 010011EE Main
 PUSHFD
 ; ESP=0007FF10

010011EF Main LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+14] ; ESP=0007FF24

010011F3 Main JMP NOTEPAD_.01007A58

CALL NOTEPAD_.01013AA8 ; ESP=0007FF20 MOVSX BP,CL ; EBP=0007FFB0

01013AAC Main XCHG DWORD PTR SS:[ESP],ECX ; ECX=01007A5D

01013AAF Main PUSHAD ; ESP=0007FF00

01013AB0 Main MOV DWORD PTR SS:[ESP+1C],EDX

01013AB4 Main PUSHFD ; ESP=0007FEFC 01013AB5 Main XCHG DWORD PTR SS:[ESP+1C],ESI ; ESI=01007A5D

01013AB5 Main XCHG DWORD PTR SS:[ESP+1C],ESI ; ESI=0100/ASD

01013AB9 Main CALL NOTEPAD_.01007C4F ; ESP=0007FEF8

01007C4F Main JMP NOTEPAD_.01013255

01013255 Main PUSHFD ; ESP=0007FEF4

01013256 Main MOV DWORD PTR SS:[ESP+20],EAX

0101325A Main MOVSX SI,DL ; ESI=0100FF94

0101325E Main MOV DWORD PTR SS:[ESP+1C],EDX

01013262 Main MOVSX EBP,DL ; EBP=FFFFF94

01013265 Main BSWAP SI ; ESI=01000000

pps-begliù-eom pps-aubaek-eu

8 aa I#2

 01013268 Main
 PUSHAD
 ; ESP=0007FED4

 01013269 Main
 PUSH AFD61C47
 ; ESP=0007FED0

 0101326E Main
 XCHG DWORD PTR SS:[ESP+3C],EDI
 ; EDI=0007FF20

01013272 Main SETO BH ; EBX=7FFD0000

01013275 Main JMP NOTEPAD_.01013E2F

保存现场,ESP 不用保存~~

为什么不用保存呢,因为在 vmp 的架构里,ESP 是直接使用的,vmp 在任何时候都可以获得真正的 ESP,同时 vmp 把内部的堆栈和 真正的堆栈进行叠加,从而增加追踪堆栈的难度,这里可以想像成不使用 EBP 的函数。

现在堆栈等于进行了 pushad, pushfd 但 esp 位置随机用一个通用寄存器替代了。

01013E34 Main LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+38]

01013E38 Main JNO NOTEPAD_.010143BC

 010143BC Main
 MOV ESI,ESI

 010143BE Main
 MOVZX SI,CL
 ; ESI=0100005D

 010143C2 Main
 MOV DI,SP
 ; EDI=0007FF08

 010143C5 Main
 PUSHAD
 ; ESP=0007FEE8

010143C6 Main PUSH DWORD PTR DS:[1013D2C] ; ESP=0007FEE4

注意,这个是很重要的数据,在虚拟 机随机算法解密时用,后面会有详

细的介绍

(8)

010143CC Main POP DWORD PTR SS:[ESP+1C]

010143D0 Main TEST CL,0C2

010143D3 Main CMC 010143D4 Main CLC Aurogon Info@rec(Shanghai) Co.Ltd ; ESP=0007FEE8

; ESP=0007FF08

; FL=C ; FL=0

开始解码虚拟机 EIP

010143D5 Main

MOV DWORD PTR SS:[ESP+18],0

这里虚拟机堆栈的顶端数据,作用是初始 EIP 的一个偏移和控制虚拟代码的解密偏移,这个数值一直是常量,我猜测这个变量 VMP 作者是为了提供一个统一接口,因为 VMP_JMP 指令采用的不是统一的接口(会在堆栈上遗留跳转偏移作为校验,因此这里模拟跳转后的偏移)

; FL=PAZ, EBP=FFFF0000

010143DD Main SAL BP,CL

bbø.pediy.eom bbø.vapaek.ea

8 aa I#2

010143E0 Main MOV ESI,DWORD PTR SS:[ESP+48] ; ESI=ABE7DF63 这个就是 call 之前压入堆栈的 key

010143E4 Main AND BP,3E0A ; FL=PZ

010143E9 Main XOR ESI,B28A20E3 ; FL=0, ESI=196DFF80

010143EF Main RCL BP,CL 010143F2 Main SHR BX,CL ; FL=PAZ

010143F5 Main NEG ESI ; FL=CS, ESI=E6920080

010143F7 Main CMC ; FL=S

010143F8 Main JMP NOTEPAD_.01013135

01013135 Main ROR ESI,0F ; ESI=0101CD24

ESI 就是 VM 的起始地址,也相当于 VM 里面的 EIP

01013138 Main XCHG EBP,EBX ; EBX=FFFF0000, EBP=7FFD0000

0101313A Main CMP DI,3E6E ; FL=PAS

0101313F Main SHLD BP,DI,CL ; FL=PA, EBP=7FFD1FE1

01013143 Main LEA EBP,DWORD PTR SS:[ESP+18] ; EBP=0007FF00 建立虚拟机堆栈

01013147 Main XCHG DI,BX ; EBX=FFFFFF08, EDI=00070000

0101314A Main BT DX,AX 0101314E Main MOVSX ECX,BL ; ECX=00000008

01013151 Main BSWAP EDI ; EDI=00000700

01013153 Main SUB ESP,0A8 ; FL=0, ESP=0007FE40 01013159 Main SHL DI,CL ; FL=CPAZO, EDI=00000000

0101315C Main SAL EBX,CL ; FL=CPAS, EBX=FFFF0800

0101315E Main PUSHFD ; ESP=0007FE3C

0101315F Main LEA EDI,DWORD PTR SS:[ESP+4] ; EDI=0007FE40

这里是设置虚拟机的堆栈。

注意! 现在 EDI 的值是 0007FE40

虚拟机申请的内存为 0007FF34-0007FE40=0xF4

这个版本里前面 0x40 是作为通用寄存器使用的,其他作为缓存堆栈,其算法会在下面看到。

缓存包括保存真正的寄存器 0x24, 和一个返回地址, 一个 key, 一个全局控制变量

01013163 Main PUSH EDX ; ESP=0007FE38

01013164 Main JMP NOTEPAD_.01008294

01008294 Main BSF CX,AX ; ECX=00000004 01008298 Main MOV EBX,ESI ; EBX=0101CD24

0100829A Main SAR AL,CL ; FL=AS, EAX=0007FFFB

0100829C Main JMP NOTEPAD_.01013C7A

01013C7A Main ADD ESI,DWORD PTR SS:[EBP] ; FL=P 加上初始偏移,入口时这个应该为 0

01013C7D Main PUSHAD ; ESP=0007FE18

01013C7E Main SHRD CX,AX,3 ; FL=CPAO, ECX=00006000

01013C83 Main NOT CH ; ECX=00009F00

.

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

8 aa I#2

01013C85 Main

SAR AL,4

; FL=CPAS, EAX=0007FFFF

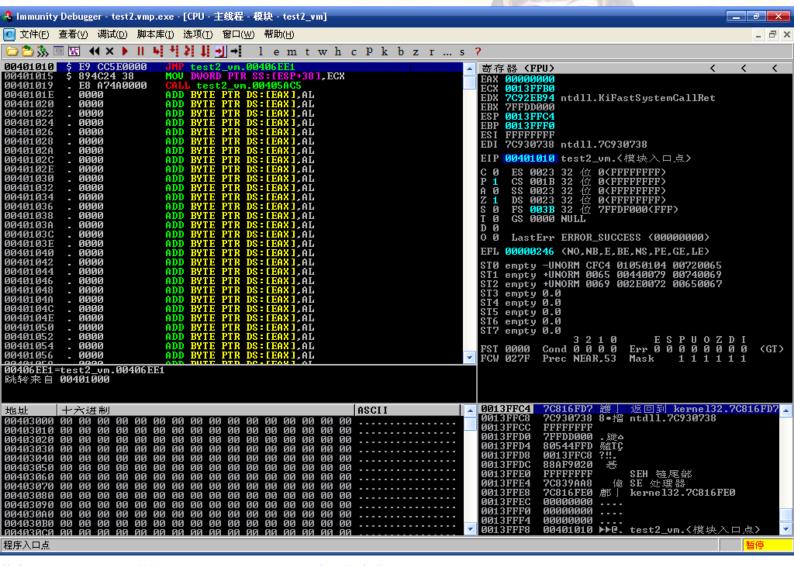
这一段代码其实就是 VMP_JMP 指令的后半段,主要是初始化校验寄存器和设置起始地址,这里只是下半部,因此没有偏移量,vmp 在入口处输入一个 0 来模拟偏移量。

入口到这里也就完成了。

陷阱入口

陷阱入口平时并不会被执行,估计是用来 anti 那些暴力猜测函数入口的追踪者的

入口如下:

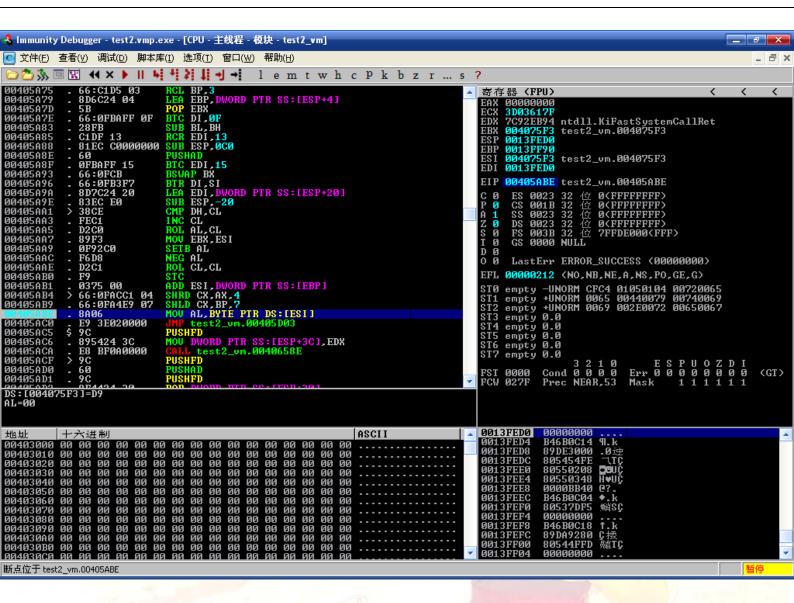


其中 0x00401010 是正常的入口,0x00401019 是 vmp 生成的陷阱.

正常入口时

osilepganuvdd bby.pedity.eom

(BE) 8 aa l*w*2

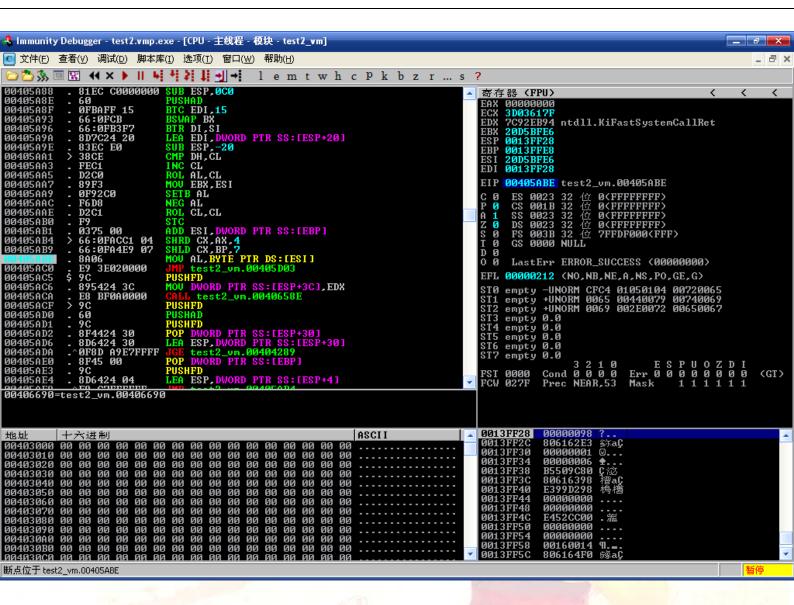


陷阱入口如下,可以看出,陷阱破坏了虚拟机的 eip,校验值和堆栈,破坏的值每次也不同,主要是因为入口没有写入正确的 key.



pps-begiñ-eom

8 aa I#2



吕. 基本架构

VMP 寄存器的基本架构

```
Esi 保存 VM.eip
Edi 指向虚拟机通用寄存器的地址,看到[Edi+XXX]这样的东西都是虚拟机在操作内部变量
Ebp 指向虚拟机堆栈的栈顶,因为虚拟机的指令全部都是函数,因此要输入参数才能执行。
Eax 计算将要执行的指令序号和选择虚拟机通用寄存器,指令执行时用作中间变量.其它时候用作花指令.
Edx 执行时通常用作中间变量.其它时候用作花指令.
```

Ebx bl 用来保存校验码.

Esp

Ecx shld,shrd 时用作中间变量,其它大部分时间用来做花指令

指向垃圾,这个寄存器在虚拟机里是用来迷惑追踪者的.

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea



首先,X86 的寄存器对于特定的指令有着特别的作用,例如 mul 的 eax,div 的 edx,AAA、RDTSC 等很多指令都需要用到指定的寄 存器。

假设用 EAX 来保存 VM. eip 的话,那么 EAX 的数据就不能随意丢失,不能用作花指令,而且执行像 AAM,shld,mul 等这些使用 EAX 寄存器的指令时,也要将 EAX 保存,所有与 EAX 相关的指令基本上都不能用来做花指令。而像现在使用 ESI 的话,则只需要在 rep 这些指令时才需要保存,保存的次数和影响都比较少,目前的这个组合已经很优化了。

其实在这一层,VM 受硬件结构影响得比较大,因此这一层主要的作用是将汇编指令转换成虚拟机的接口,稳定比一切都重要,强 度并不是太重要,VMP 内部全部都使用了随机寄存器,但是这里却一直都没有改变。

还有一种架构就是所有的数据都是由虚拟机内部的通用寄存器来保存,VMP并不是这种架构,这里不作讨论。

ESI 在 VMP 里代表的是虚拟机当前的 EIP,为了防止静态扫描,ESI 分成了升序和降序两种,并且全部都带一个偏移。

01013C88 Main MOV AL,BYTE PTR DS:[ESI-1] 这里的 1 是可变的,每次都不一样。

010073D4 Main SUB ESI,1

; FL=0, ESI=0101CD23

; EAX=0007FF82

这种就是升序,ESI 是往上走的,同样,SUB 指令也会有 LEA 等形式。

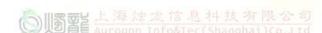
EDI 指向的是 VMP 内部通用寄存器,使用 EDI 时都是作为基址加上 EAX 的索引使用的,VMP 存取内部数据时都会使用像 MOV DWORD PTR DS:[EDI+EAX],EDX

这样的指令。

EBP 指向的是虚拟机的栈顶,VMP 是基于堆栈的虚拟机,VMP 内部的堆栈是由真正的堆栈加上<mark>临时</mark>的数据组成,指令使用的数据也 是通过堆栈来存放。执行一个指令前,VMP 都会将该指令的参数放到堆栈上,监视[EBP]会发现一些好玩的东西。

指令表和索引

回到 VMP,看过虚拟机相关资料的朋友都知道虚拟机是在一个大的循环里面执行的,现在我们就在这<mark>个大</mark>循环的起点,这个循环将 解释所有的指令和参数,直到执行退出指令,在 VMP 里,执行退出指令并不代表退出虚拟机,这个我们在后面就可以看到。 首先看一下循环开始的指令



Moediyooaw Weedaauowdd

: aa I#2

```
ESI, DWORD PTR SS:[EBP]
66:0FACC1 03
                       HRD CX, AX, 3
                                                                                                               ntdll.KiFastSystemCallRet
NOTEPAD_.0101CD24
                           AL, BYTE PTR DS:[ESI-1]
ESP,-28
HOTEPAD_.010131A3
83EC D8
0F8C 0FF5FFFF
66:C1D9 09
66:0FB6C9
                                                                                                               NOTEPAD_.0101CD24
                                                                                                  0007FE40
                                                                                                  01013C88 NOTEPAD_.01013C88
                                                                                                       001B 32bit
0023 32bit
0023 32bit
003B 32bit
0000 NULL
F6 DØ
                             CX.DI.ØE
OTEPAD_.0100739D
                                                                                                    LastErr ERROR_NO_IMPERSONATION_TOKEN
                                                                                             EFL 00000297 (NO,B,NE,BE,S,PE,L,LE)
                                                                                                  X,DWORD PTR DS:[EBX*
ORD PTR SS:[EBP],EDX
EBX,CL
        B78887FF
                                                                                                  empty
empty
         BE9E75DB
                            EBX, DWORD PTR DS:[DB759EBE]
                                                                                                           3 2 1 0
Cond 1 0 0 0
Prec NEAR,53
```

其中 ESI 和 EBX 是一样的,都是指向 opcode 的第一个地址

```
MOV AL, BYTE PTR DS: [ESI-1]
                                                            : EAX=0007FF82
01013C88 Main
01013C8B Main
                  SUB ESP,-28
                                                           ; FL=C, ESP=0007FE40
01013C8E Main
                  JL NOTEPAD_.010131A3
01013C94 Main
                 RCR CX,9
                                                            ; ECX=000000CF
01013C98 Main
                 MOVZX CX,CL
01013C9C Main
                  ADC CL,CH
                                                             ; FL=AS, ECX=000000D0
01013C9E Main
                  ADD AL,BL
                                                             ; FL=PS, EAX=0007FFA6
```

加上校验码,这个是虚拟机常见的手段,就是通过当前的校验码来影响下一条指令的解码,通过解码后的指令来计算新的校验码, 如果校验码不正确的话,那么下面的指令就会出错,但是不一定马上发生异常。

这个技术主要是为了防止通过强行修改 EIP 来改变程序执行的流程(可以想像一下 OD 的 ctrl+*),要进行爆破时,除了要获得目标 EIP 的值以外,还要获得校验寄存器当时的状态,然后同时修改 EIP 和校验寄存器,才可以实施爆破。

; FL=CP, EBX=0101CD18

修正校验码

VMP 只有一个校验寄存器,爆破起来也很简单,有兴趣的可以自己试试。

ADD BL,AL

010073AE Main

```
01013CA0 Main
                  SUB CH,7A
                                                            ; FL=CAS, ECX=000086D0
01013CA3 Main
                  NOT AL
                                                            ; EAX=0007FF59
01013CA5 Main
                                                            ; FL=PA, ECX=00003F90
                  SHLD CX,DI,0E
01013CAA Main
                  JMP NOTEPAD_.0100739D
0100739D Main
                 NEG AL
                                                            ; FL=CAS, EAX=0007FFA7
0100739F Main
                 JE NOTEPAD_.01007BEA
010073A5 Main
                 CMC
                                                            ; FL=AS
010073A6 Main
                 ROLAL,5
                                                           ; FL=ASO, EAX=0007FFF4
010073A9 Main
                 SAR CL,CL
                                                            ; FL=CPAS, ECX=00003FFF
010073AB Main
                 BSR ECX.EDI
                                                            ; ECX=00000012
```

bbs.pediy.eom bbs.vapaek.ea

8 00 122

010073B0 Main MOVSX CX,BL ; ECX=00000018

NEG ECX 010073B4 Main ; FL=CPAS, ECX=FFFFFE8

MOVZX EAX,AL 010073B6 Main ; EAX=000000F4

这里的 EAX 已经解码完了,EAX 只是作为一个索引,在指令表里查找指令,这里有效的数据只有 AL,因此最多只有 256 个指令

010073B9 Main **PUSH ESP** ; ESP=0007FE3C 010073BA Main BSR ECX,EBX ; ECX=00000018

010073BD Main MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+10135A0] ; ECX=7B760001

这里的 10135A0 就是指令表,这个是硬编码,很容易就可以看出来,而 EAX 的作用和 hand1e 很像,因此网上有很多人都叫这个为

18

handle,指令表是这一层的 BOSS,和 IAT 一样,这里是重点的防御对象。

首先看解码指令执行地址

BT BP,7

010073C4 Main **PUSHFD** ; ESP=0007FE38

010073C5 Main CLC ; FL=PAS

; ECX=0100767B 010073C6 Main **BSWAP ECX**

010073C8 Main **PUSHAD** ; ESP=0007FE18

010073C9 Main 010073CE Main BT DX,9 ; FL=CPAS

010073D3 Main PUSHFD ; ESP=0007FE14

SUB ESI,1 010073D4 Main ; FL=0, ESI=0101CD23

PUSHFD 010073D7 Main ; ESP=0007FE10

010073D8 Main ADD ECX,0 ; FL=P

010073DE Main LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+30] ; ESP=0007FE40 JNB NOTEPAD .010081BA 010073E2 Main

010081BA Main JMP NOTEPAD_.01013FAB

MOV BYTE PTR SS:[ESP],3A

01013FAB Main PUSH 91B24AC9 ; ESP=0007FE3C

MOV DWORD PTR SS:[ESP],ECX 01013FB0 Main

PUSHAD 01013FB3 Main ; ESP=0007FE1C

01013FB4 Main MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],BL

01013FBC Main **PUSHAD** ; ESP=0007FDFC

01013FBD Main PUSH DWORD PTR SS:[ESP+40] ; ESP=0007FDF8 01013FC1 Main RETN 44 ; ESP=0007FE40

ret 后就跳到指令去执行了。

下面分析指令的执行

01013FB8 Main

0100767B Main PUSH 39F97BCD ; ESP=0007FE3C 01007680 Main LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+4] ; ESP=0007FE40

10

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

(HE) 8 aa l*w*2

01007684 Main JNO NOTEPAD_.01007A7F

01007A7F Main CALL NOTEPAD_.01001149

01001149 Main SETNS DL

0100114C Main CALL NOTEPAD_.01014019 ; ESP=0007FE38

01014019 Main BTC DX,7 ; EDX=7C92EB81

0101401E Main ROR AL,6

解码虚拟机寄存器

01014021 Main

0<mark>10076</mark>66 Main

SETL DL ; EDX=7C92EB00

; ESP=0007FE3C

; FL=CP, EAX=000000D3

; EDX=7C92EB01

01014024 Main PUSH 1AC4BDE0 ; ESP=0007FE34 01014029 Main BSWAP DX ; EDX=7C920000

0101402C Main BSF DX,BX ; EDX=7C920003

01014030 Main DEC AL ; FL=CPS, EAX=000000D2

01014032 Main BTR DX,SI ; FL=PS

01014036 Main RCL DL,CL 01014038 Main ROR AL,2 ; FL=CPSO, EAX=000000B4

0101403B Main ROL DL,CL ; FL=PS, EDX=7C920018 0101403D Main AND AL,3C ; FL=0, EAX=00000034

0100763F Main CLC , ESF = 00071E30

01007640 Main MOV EDX,DWORD PTR SS:[EBP] ; EDX=00000000

取出指令操作数

01007643 Main PUSH DWORD PTR SS:[ESP+4] ; ESP=0007FE2C

01007647 Main STC ; FL=C ; FL=P ; FL=P

0100764E Main ADD EBP,4 ; FL=0, EBP=0007FF04

修正堆栈

01007651 Main PUSH DWORD PTR SS:[ESP+4] ; ESP=0007FE28

01007655 Main PUSHAD ; ESP=0007FE08

01007656 Main MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],0BD

0100765B Main MOV DWORD PTR DS:[EDI+EAX],EDX 真正执行指令

0100765E Main PUSH DWORD PTR SS:[ESP+10] ; ESP=0007FE04

01007662 Main LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+3C] ; ESP=0007FE40

JMP NOTEPAD_.010074A9

可以很容易看出来,这条就是 mov reg, const 指令了

至于 const 是什么东西, 就要看前面的指令把什么压入堆栈了, 有可能是常量, 也有可能是地址 (当前面的指令模拟 1ea 的时候)

接下来就开始指令识别了,写个脚本来分析一下指令表

MOO.YIOOGAU.AJJ

8 aa l*w*2

Table address: 0x10135A0 01008480 ['1A', '49', '6F', 'B5', 'D5'] 01013A6B ['5', 'D', '85', '89', '9E', 'AC', 'B4'] 01013C04 ['40', '44', '48', '4C', '50', '54', '58', '5C', '60', '64', '68', '6C', '70', '74', '78', '7C'] 01013405 ['B1', 'B6', 'CB'] 01001306 ['79', 'A4'] 01001188 ['0', '38', '5B', 'F9'] 0101408C ['2', '8', 'E', '2C', '42', '71', '8E'] 0101310E ['39', '83', 'A7', 'BB', 'C5'] 0101420F ['4', '69', 'AA', 'DD'] 01013514 ['2A', '4E', '66', '8B', 'A3', 'AF', 'CE'] 01007C16 ['2E', '36', '4D', '7B'] 01001017 ['7A'] 01007B84 ['87'] 01013E1A ['17', '18', '5E', 'AD'] 0101411B ['41', 'ED'] 0101349C ['13', '5D', '77', '95', 'A8', 'DF', 'F2'] 0100755A ['10', '1D', '2F', '93', 'A5', 'CD', 'D3'] 01013045 ['73', 'BD', 'DA', 'EE'] 0101301F ['34'] 01007B0F ['29', '5A', 'B3', 'FA'] 01007CA2 ['6', '47', '9F', 'D2'] 01007D24 ['F', '20', 'B7', 'EA', 'F1']

moe.yibeqav.ddd

8 aa l*w*2

010141E8 ['27', '45', '84'] 01013E9D ['94', 'E3', 'EF'] 01013F88 ['7E', 'B0'] 01013DB7 ['7', '76', '7D', '8F', '9B', 'BE'] 01008320 ['5F', '86', '99', 'FE'] 01013FC4 ['A', '35', '72'] 01014045 ['26', '2D', 'BA', 'F5'] 01007546 ['15', 'B2', 'B8', 'E9'] 01007455 ['21', '32', '62', 'C7', 'CF'] 01001064 ['4F', '67', 'EB'] 0101425A ['C', '3A', '82', 'A6', 'D6', 'D7'] 01013C5B ['14', '8C', 'BC', 'E7', 'FD'] 01007E5C ['7F', '8D', 'A9', 'AB', 'B9', 'F7'] 01007C64 ['12', '80', 'C2', 'E2'] 010139E5 ['1B', '1F', '2B', '9D', 'A2', 'D9', 'DE'] 010010E8 ['19', '6D', '75'] 010081EB ['11', '61', 'C6'] 0100106D ['B', '1C', '28', '8A', '97', '98', 'E1', 'FF'] 010132FD ['25', '46', '51', '56', '90', 'CA', 'FB'] 010131F1 ['1', '30', '33'] 010081F2 ['3B', '52', '63', 'E6', 'F3'] 01007F74 ['31', '3C', '43', '4A', '53', 'A0'] 01008276 ['37', '65', '9A', 'AE', 'F6']

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

(F) 8 aa l*w*2

010140F7

['3', '23', '55', '6B', 'A1', 'C3', 'DB']

01013EF8

['4B', '81', '88', 'C9']

01013CF9

['9', '3D', '3E', '59', '92', 'E5']

01007A7A

['24', '3F', '57', '91', '96', 'C1']

0100767B

['C0', 'C4', 'C8', 'CC', 'D0', 'D4', 'D8', 'DC', 'E0', 'E4', 'E8', 'EC', 'F0', 'F4', 'F8', 'FC']

0100807C

['16', '22', '6A', '9C', 'D1']

010073FD

['1E', '6E', 'BF']

这里可以看出一些什么东西呢,首先,可以看到有很多 handle 都对应同一个指令,这个也是虚拟机常见的技术,我个人把它<mark>叫做</mark> 残缺指令表。

上面的指令都是这个函数用到的指令,除了输入和输出的指令需要带寄存器索引作为参数,其它的指令正常情况下每条指令应该 只对应一个 handle,这里多个 handle 对应一条指令是因为 VMP 把所有没有用到的指令全部去掉,改成使用的指令,目的是为了不 让追踪者通过一个指令表而获得所有的指令特征,写出通用的追踪算法。在获得 bin 后,我们可以通过测试每一条指令而追踪出 所有 VMP 真正的 handle。

第二种技术我们需要加密两个相同的程序才能看出来,我个人把它叫做随机指令表,这里的思想就是每次都使用不同的地址、不 同的解密算法、不同的指令表、不同的 handle 来代表同一个指令<mark>。这是一种非常好的思想,可以很好地抵御人</mark>肉。

同样是加记事本

0106DE59 Main

0106DE5B Main

0106DE5E Main

0106DE60 Main

0106DE62 Main

0106DE64 Main

0106DE67 Main

0106D700 Main

0106D702 Main

0106D706 Main

0106D709 Main

 0106DE4E Main
 MOV AL,BYTE PTR DS:[ESI]
 ; EAX=0000006E

 0106DE50 Main
 RCL CL,CL
 ; FL=CO, ECX=0106ED65

 0106DE52 Main
 OR CL,0
 ; FL=P

 0106DE55 Main
 BT SP,DI

EL CDA ECV 01061D65

//校验也是不一样的

; FL=CPA, ECX=01061D65

; FL=PS, EAX=00000099

; ECX=651D0601

; FL=S, EAX=000000BA

; ECX=651DF901

; FL=SO, EAX=000000AE

; ESP=0007FECC

; FL=AO, EAX=0000002F ; FL=PA, ECX=651D0400 ; FL=0, ESI=01064D6E ; FL=PA, ECX=3A080000

SHL ECX,9 ; FL=PA, ECX=3A0 BTC ECX,ECX ; ECX=3A080001

0106D70C Main BTC ECX,ECX

XOR AL,BL

SHR CH,3

XOR AL,23

NOT CH

ROL AL,6

SUB AL,7F

SHL CX,0A

ADD ESI,1

CALL 1_UPX.0106D700

BSWAP ECX

14

Moediy.eom dew.vaqa



0106D70F Main SHLD CX,CX,CL ; FL=A, ECX=3A080002

0106D713 Main XOR BL,AL ; FL=PS, EBX=01064DD8 //校验

0106D715 Main LEA ECX,DWORD PTR DS:[EDI*8+CAC6417C] ; ECX=CB0637FC

0106D71C Main MOVZX EAX,AL

0106D71F Main SHLD CX,SP,0B ; FL=CPAS, ECX=CB06E7F6

0106D724 Main MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+106D747] ; ECX=D9AFD098

这个就是最基本的随机算法了。详细地下面再讲。

VMP 的指令表还有一种防御的技术,在 VMP 加密的时候有一个选项。



从字面上看,这里写的是虚拟机个数,这个个数和我们硬件上的 CPU 是不同的,这里的个数指的是执行环境,执行环境包括什么 呢,就是不同的指令表,不同的解密算法,不同的寄存器(不知道这里是不是某大牛讲的轮转).........还有很多,总之所有随机的东 西都会重新初始化。

我们来看个例子,这里我加密的个数为 2, 也就是有两张指令表

两个指令表解密算法的比较

4067EC

Opcode instruction :0x004065A5 MOV AL,BYTE PTR DS:[ESI]

Opcode start: 0x004079D7

sub const: 0

Get table: 0x00406CF7 MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+4067EC]

Table address : 0x004067EC

0x004065a5

0x00404bf6

MOV AL,BYTE PTR DS:[ESI]

0x004065b2 XOR AL,BL 0x004065bc NEG AL

TIEGITE

MOVZX EAX,AL

0x004065cc ADD AL,0B0

0x00404be5 ROR AL,6

0x00404bed XOR BL,AL

0x00406cf7 MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+4067EC]

0x00405a8d INC ECX 0x00405a96 ADD ECX,0

pps-begliù-eom pps-aubaek-eu



0x004048bf INC ESI

404DA9

Opcode instruction :0x00407420

MOV AL,BYTE PTR DS:[ESI-1]

Opcode start: 0x004079D7

sub const: 1

Get table: 0x00407476 MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+404DA9]

Table address: 0x00404DA9

decode:

0x00407420 MOV AL,BYTE PTR DS:[ESI-1]

0x0040742b XOR AL,BL

0x00407438 INC AL 0x00407441 NOT AL

0x0040744c SUB AL,0B2 0x0040745c XOR BL,AL 0x00407462 MOVZX EAX,AL

0x00407469 ADD ESI,-1

0x00407476 MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+404DA9]

0x0040670e ROR ECX,0A 0x00406673 ADD ECX,0

VMP 是怎么将两张指令表链接起来的呢,答案就是靠 VMP_JMP 指令,这个指令是 VMP 里唯一跨虚拟机的指令,在入口时我们 已经看过下半部分,现在看一下完整的。

004065A5 . 8A06 MOV AL,BYTE PTR DS:[ESI]

004065A7 . 66:C1C9 04 ROR CX,4

. 66:0FA3DA BT DX,BX

004065AF . F5 CMC

004065AB

004065B0 . F6DD NEG CH 004065B2 . 30D8 XOR AL,BL

004065B4 . 0FABE9 BTS ECX,EBP

004065B7 . B9 17472410 MOV ECX,10244717

004065BC . F6D8 NEG AL

004065BE . 66:81F1 D0A7 XOR CX,0A7D0

004065C3 . C0D5 04 RCL CH,4

004065C6 . 18F1 SBB CL,DH

MOO.YIDOQAUU.SUU

8 aa I*w*2

4		
004065C8	. 0FBAE6 1C	BT ESI,1C
004065CC	. 04 B0	ADD AL,0B0
004065CE	. 66:0FBECB	MOVSX CX,BL
004065D2	. 60	PUSHAD
004065D3	. F9	STC
004065D4	. E8 0CE6FFFF	CALL test2_vm.00404BE5
00404BE5	\$ C0C8 06	ROR AL,6
00404BE8	. 66:0FBEC8	MOVSX CX,AL
00404BEC	. F8	CLC
00404BED	. 30C3	XOR BL,AL
00404BEF	. 8D8E C6F97A	78 LEA ECX,DWORD PTR DS:[ESI+787AF9C6]
00404BF5	. 59	POP ECX
00404BF6	. 0FB6C0	MOVZX EAX,AL
00404BF9	. C64424 04 FD	MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],0FD
00 <mark>4</mark> 04BFE	. E8 F0200000	CALL test2_vm.00406CF3
00406CF3	\$ 66:0FB6CA	MOVZX CX,DL
00406CF7	. 8B0C85 EC674	40>MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+4067EC] #注意指令表
00406CFE	.^ E9 49E5FFFF	JMP test2_vm.0040524C
0040524C	>/E9 3A080000	JMP test2_vm.00405A8B
00405A8B	>\9C	PUSHFD
00405A8C	. 9C	PUSHFD
00405A8D	. 41	INC ECX
00405A8E	. 50	PUSH EAX
00405A8F	. 53	PUSH EBX
00405A90	. F6C5 1E	TEST CH,1E
00405A93	. 0FA3ED	BT EBP,EBP
00405A96	. 81C1 00000000	O ADD ECX,0
00405A9C	. E8 1CEEFFFF	CALL test2_vm.004048BD
004048BD	\$ 9C	PUSHFD
004048BE	. 9C	PUSHFD
004048BF	. 46	INC ESI
004048C0	. E9 92110000	JMP test2_vm.00405A57
00405A57	>\FF3424	PUSH DWORD PTR SS:[ESP]
00405A5A	. E9 BC1A0000	JMP test2_vm.0040751B
0040751B	>\9C	PUSHFD
0 <mark>04075</mark> 1C	. 894C24 44	MOV DWORD PTR SS:[ESP+44],ECX
00407520	. 68 F4A508B7	PUSH B708A5F4
00407525	. FF7424 14	PUSH DWORD PTR SS:[ESP+14]
00407529	. 882C24	MOV BYTE PTR SS:[ESP],CH
0040752C	. 881C24	MOV BYTE PTR SS:[ESP],BL
0040752F	. FF7424 4C	PUSH DWORD PTR SS:[ESP+4C]
00407533	. C2 5000	RETN 50

接着执行 vmp_jmp

MOO.YIODGAUU.SUU MO.XIODGAUU.SUU

8 aa I#2

0040744E

00407451

00407454

. |80E1 8A

. |66:F7D1

. |68 8ECADC25

AND CL,8A

PUSH 25DCCA8E

NOT CX

الكركال		1	
00405310	. 66:D3C6	ROL SI,CL	
00405313	. 0FBAEE 04 . 66:21C6	BTS ESI,4	
00405317 0040531A	. 8B75 00	AND SI,AX	
0040531A 0040531D	. 6875 00 . F8	MOV ESI,DWORD PTR SS:[EBP] CLC	
0040531D 0040531E	. 60	PUSHAD	
0040531E 0040531F	. 83C5 04	ADD EBP,4	
00405311	. 880C24	MOV BYTE PTR SS:[ESP],CL	
00405325	. 51	PUSH ECX	
00405326	. 9C	PUSHFD	
00405327	. 8D6424 28	LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+28]	
0040532B	. E9 D2200000	JMP test2_vm.00407402	
00407402	>\66:F7DB	NEG BX	
00407405	. 66:0FABD1	BTS CX,DX	EVALUATION OF THE PARTY OF THE
00407409	. FEC7	INC BH	
0040740B	. 89F3	MOV EBX,ESI	#初始化新的校验值
0040740D	. 0FABF9	BTS ECX,EDI	
00407410	. 86E8	XCHG AL,CH	
00407412	. 88E0	MOV AL,AH	
00407414	. 0375 00	ADD ESI,DWORD PTR SS:[EBP]	
]换到另外一个指令	奇华	
00407417	> 0FA4D9 12	SHLD ECX,EBX,12	
0040741B	. 66:0FBAF1 04		
00407420	. 8A46 FF	MOV AL, BYTE PTR DS:[ESI-1]	
00407423	. 66:39D7	CMP DI,DX	
00407426	. 66:D3F9	SAR CX,CL	
00407429	. F6D5	NOT CH	
0040742B 0040742D	. 30D8 . 50	XOR AL,BL PUSH EAX	
0040742D 0040742E	. 66:0FB6CB	MOVZX CX,BL	
0040742E	. 0F90C5	SETO CH	
00407435	. 8A2C24	MOV CH,BYTE PTR SS:[ESP]	
00407438	. FEC0	INC AL	
0040743A	. 80C1 12	ADD CL.12 料技有限公司	E-II
0040743D	. 9C	PUSHFD	
0040743E	. 0F9AC1	SETPE CL	
00407441	. F6D0	NOT AL	
00407443	. 66:19E9	SBB CX,BP	
00407446	•	E LEA ECX,DWORD PTR DS:[ESI+3EI	BB42E3]
0040744C	. 2C B2	SUB AL,0B2	

Dbs.pediy.eom bbs.uapaek.ea

8 aa I#2

 00407459
 . |66:39FE
 CMP SI,DI

 0040745C
 . |30C3
 XOR BL,AL

 0040745E
 . |30E1
 XOR CL,AH

 00407460
 . |08FD
 OR CH,BH

00407462 . |0FB6C0 MOVZX EAX,AL 00407465 . |66:0FB6C8 MOVZX CX,AL 00407469 . |83C6 FF ADD ESI,-1

0040746C . |66:0FB6CB MOVZX CX,BL

00407470 . |9C PUSHFD 00407471 . |66:0FBAE9 0E BTS CX,0E

00407476 . |8B0C85 A94D40>MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX*4+<mark>404DA9</mark>]

#这里就是另外一个指令表

15

. |66:0FBAE4 03 BT SP,3

通过这条指令,就可以把多个虚拟机串起来,不断地切换指令表和算法.

原子指令

0040747D

上面我们看到了每个 handle 都对应一条指令,那么这些都是些什么指令呢,早期的虚拟机(个人认为),那时的 handle 和 X86 汇编指令是相对应的,例如 E9 的 handle 就是 JMP 这样子,现在应该已经看不到这种东西了。同样,如果你拿 VMP 的指令和 X86 汇编指令比较的话,应该没有一条是相同的,为什么呢,因为 VMP 把所有的 X86 汇编指令全部都拆散了,每条指令都只是其中汇编的一部分,要把这些指令在进行组合才能形成真正的 X86 汇编指令。这些指令是 VMP 最小的执行单位,我个人叫原子指令。指令的设计对 VMP 这种用来保护的虚拟机是很重要的,个人认为原子指令的条数越少那么强度就越高,因为通过追踪指令的特征来识别真正的指令就越困难。

VMP 大部分的原子指令特征码都是固定的,VMP 的强度并不依靠这些指令,除了一些例外的指令。

什么特殊的指令呢,最明显的就是输入和输出的指令。

例如下面这个,这个指令我将它命名为

VMP_PUSHC_IMM32

也就是向堆栈压入一个通用寄存器

0x00404CC1 NOT AL 0x00404CCC ROR AL,6

0x00404CDD NEG AL 0x00404CE6 AND AL,3C

0x00404CEF MOV EDX,DWORD PTR DS:[EAX+EDI]

0x00404CFA . SUB EBP.4

0x00406867 MOV DWORD PTR SS:[EBP],EDX

这个指令有什么不同呢,我才重新加密一次

0x004051CB XOR AL,27 0x004051D4 ROR AL,7

19

bbø.pediy.eom bbø.vapaek.ea



0x004051DE XOR AL,0A9 0x004051E1 AND AL,3C

0x00405007 MOV EDX,DWORD PTR DS:[EAX+EDI]

0x00405011 . SUB EBP,4

0x00404283 MOV DWORD PTR SS:[EBP],EDX

先抛开地址不说,红色的指令全部都改变了,这里和指令表解密算法一样,采用了随机算法,但是下面的指令都是一样的,还是 因为在这一层,VMP 受到硬件的影响,没有采用随机寄存器,所以这里的比较好追的。

这些算法在每个虚拟机里都是不一样的,看看多虚拟机的情况

VMP_PUSHC_IMM8

0x004055CA SUB AL,BL

0x0040730B INC AL

0x0040647E NOT AL

0x004075CB ROLAL,7

0x004075D7 SUB BL,AL

0x004075DA MOV AL,BYTE PTR DS:[EAX+EDI]

0x004075E2 SUB EBP,4

0x00404D72 MOV WORD PTR SS:[EBP],AX

VMP_PUSHC_IMM8

0x004061CB XOR AL,BL

0x004061E1 INC AL

0x00405501 ROR AL,3

0x00404931 NOT AL

0x00404934 XOR BL,AL

AUU IU ISE I AUR BEATE

0x0040493E MOV AL,BYTE PTR DS:[EAX+EDI]

0x0040633F SUB EBP,4

0x0040634C MOV WORD PTR SS:[EBP],AX

除了算法,指令的 handle 和地址也全部改变

instname: VMP_PUSHC_IMM8

0x004055B0

['0x06', '0x29', '0x5A', '0x8C', '0x9B', '0xCA']

20

Moediyooawdd Mewdaanowdd



nstname: VMP_PUSHC_IMM8

0x00405A0F

['0x08', '0x3C', '0x57', '0x62', '0xA3', '0xEB']

除了随机算法,这里还有一样很重要的东西,这样东西是整个 VMP 加密体系的基础。 我们来看一下这条指令。

0100767B

01007655

01007656

0100765B

60

C64424 04 BD

891407

['C0', 'C4', 'C8', 'CC', 'D0', 'D4', 'D8', 'DC', 'E0', 'E4', 'E8', 'EC', 'F0', 'F4', 'F8', 'FC']

0100767B	68 CD7BF939	PUSH 39F97BCD		
01007680	8D6424 04	LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+4]	The state of the s	
01007684	0F81 F5030000	JNO NOTEPAD01007A7F		
01007A7F	E8 C596FFFF	CALL NOTEPAD01001149		
01001149	0F99C2	SETNS DL		
0100114C	E8 C82E0100	CALL NOTEPAD01014019		
01014019	66:0FBAFA 07	BTC DX,7		
0101401E	C0C8 06	ROR AL,6		
01014021	0F9CC2	SETL DL		
01014024	68 E0BDC41A	PUSH 1AC4BDE0		
01014029	66:0FCA	BSWAP DX		
0101402C	66:0FBCD3	BSF DX,BX		
01014030	FEC8	DEC AL		
01014032	66:0FB3F2	BTR DX,SI		
01014036	D2D2	RCL DL,CL		
01014038	C0C8 02	ROR AL,2	72//	
0101403B	D2C2	ROL DL,CL	(A)	
0101403D	80E0 3C	AND AL,3C		
01014040	E8 FA35FFFF	CALL NOTEPAD0100763F		
0 <mark>10076</mark> 3F	F8	CLC		
01007640	8B55 00	MOV EDX,DWORD PTR SS:[EBP]		
01007643	FF7424 04	PUSH DWORD PTR SS:[ESP+4]		
01007647	F9	STC		
01007648	F7C4 02EC89C8	TEST ESP,C889EC02		
0100764E	83C5 04	ADD EBP,4		
01007651	FF7424 04	PUSH DWORD PTR SS:[ESP+4]		
01005655		DIJGILLD		

PUSHAD

MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],0BD

MOV DWORD PTR DS:[EDI+EAX],EDX

moe.yibeqav.vdd

(H) 8 aa 1*0*02

现在我们假设不知道 AL 的值,我们写个脚本穷举一下。

=======================================	=-=-=-	=-
	0x00	
		['01', '02', '03', '04', '40', '41', '42', '43', '80', '81', '82', '83', <mark>'C0'</mark> , 'C1', 'C2', 'C3']
	0x04	
		['05', '06', '07', '08', '44', '45', '46', '47', '84', '85', '86', '87', 'C4' , 'C5', 'C6', 'C7']
	0x08	FIGURE TO A LEADER TO CHE TABLE TABLE TO DE TOUT TO A LEADER TO THE TOTAL TO THE
	0x0C	['09', '0A', '0B', '0C', '48', '49', '4A', '4B', '88', '89', '8A', '8B', 'C8', 'C9', 'CA', 'CB']
	VAUC	['0D', '0E', '0F', '10', '4C', '4D', '4E', '4F', '8C', '8D', '8E', '8F', 'CC', 'CD', 'CE', 'CF']
	0x10	
		['11', '12', '13', '14', '50', '51', '52', '53', '90', '91', '92', '93', 'D0', 'D1', 'D2', 'D3']
	0x14	
	0.40	['15', '16', '17', '18', '54', '55', '56', '57', '94', '95', '96', '97', 'D4', 'D5', 'D6', 'D7']
	0x18	['19', '1A', '1B', '1C', '58', '59', '5A', '5B', '98', '99', '9A', '9B', 'D8', 'D9', 'DA', 'DB']
	0x1C	[19, 1A, 1B, 1C, 30, 39, 3A, 3B, 90, 99, 9A, 9B, D0, D9, DA, DB]
		['1D', '1E', '1F', '20', '5C', '5D', '5E', '5F', '9C', '9D', '9E', '9F', 'DC', 'DD', 'DE', 'DF']
	0x20	
		['21', '22', '23', '24', '60', '61', '62', '63', 'A0', 'A1', 'A2', 'A3', 'E0', 'E1', 'E2', 'E3']
	0x24	5-1°E
	0x28	['25', '26', '27', '28', '64', '65', '66', '67', 'A4', 'A5', 'A6', 'A7', 'E4' , 'E5', 'E6', 'E7']
	VX28	['29', '2A', '2B', '2C', '68', '69', '6A', '6B', 'A8', 'A9', 'AA', 'AB', 'E8', 'E9', 'EA', 'EB']
	0x2C	(2), 211, 22, 20, 60, 60, 611, 62, 110, 110, 110, 112, 121, 121, 121, 12
		['2D', '2E', '2F', '30', '6C', '6D', '6E', '6F', 'AC', 'AD', 'AE', 'AF', 'EC', 'ED', 'EE', 'EF']
	0x30	
		['31', '32', '33', '34', '70', '71', '72', '73', 'B0', 'B1', 'B2', 'B3', 'F0', 'F1', 'F2', 'F3']
	0x34	[125] 127] 127] 129] 174] 175] 177] 177] 184] 185] 187] 187] 187] 187]
	0x38	['35', '36', '37', '38', '74', '75', '76', '77', 'B4', 'B5', 'B6', 'B7', 'F4', 'F5', 'F6', 'F7']
	O.A.O.O	['39', '3A', '3B', '3C', '78', '79', '7A', '7B', 'B8', 'B9', 'BA', 'BB', 'F8', 'F9', 'FA', 'FB']
	0x3C	
		['00', '3D', '3E', '3F', '7C', '7D', '7E', '7F', 'BC', 'BD', 'BE', 'BF', 'FC', 'FD', 'FE', 'FF']
	(-5)#INAF-=-=-=-	AU / 2. 18 / 18 / 18 / 18 / 18 / 2. 9) ====================================

这个指令我将它命名为 VMP_POPC_IMM32,也就是从堆栈弹出一个 DWORD 到通用寄存器,那么到底是哪个寄存器呢,就要看通过 AL 解密出来的值,因为解密算法里有一句 AND AL,3C,所以这个值必定是 0-3C,从上面可以看到,这里解出来的值都是以 DWORD 为单位的,每一个 DWORD 都代表一个 32 位的通用寄存器(寄存器只是我个人的理解),而每个 handle 都对一个寄存器,也就是说指令的寄存器信息已经包含在 handle 当中了。这里不知道是不是因为 handle 数量问题,VMP 在处理 WORD 和 BYTE 时并没有采用这种架构,而是直接把寄存器硬编码在数据中。

仔细观察一下 handle,会发现这里是以4递增的,但是这个不能作为判定指令的标准,因为这个 VMP 随时会改变的,例如。

dby.pediy.eom

得罪 8 aa l202

0x00404CBC

['C0', 'C1', 'C2', 'C3', 'C4', 'C5', 'C6', 'C7', 'C8', 'C9', 'CA', 'CB', 'CC', 'CD', 'CE', 'FF']

15

VMP 的原子指令里,个人认为最复杂的就是 VMP_CRC 指令了,这个指令不是用来模拟 X86 汇编,而是用作校验数据,这个指令 如下

这个指令使用的参数

[EBP]保存校验的地址,[EBP+4]保存校验的大小

可以看到,这里校验的是 0x0101350E,大小是 0x64

接下来看代码

01008320 8D14BD 04982177 LEA EDX,DWORD PTR DS:[EDI*4+77219804] 01008327 E8 AEFDFFFF CALL NOTEPAD_.010080DA 010080DA 8B55 00 MOV EDX,DWORD PTR SS:[EBP] //取出地址 010080DD 66:0FBBF9 BTC CX,DI 010080E1 INC CL FEC1 010080E3 83C5 04 ADD EBP.4

 010080E6
 -E9 7EB00000
 JMP NOTEPAD_.01013169

 01013169
 66:0FACF9 0E
 SHRD CX,DI,0E

 0101316E
 66:81D9 AD07
 SBB CX,7AD

 01013173
 66:0FB6CB
 MOVZX CX,BL

 01013177
 29C0
 SUB EAX,EAX

01013179 83C4 04 ADD ESP,4 0101317C 66:F7D1 NOT CX 0101317F 66:21E1 AND CX,SP

01013182 89C1 MOV ECX,EAX

01013184 0F8B C20B0000 JPO NOTEPAD_.01013D4C 0101318A C1E0 07 SHL EAX,7

0101318D 0FA3D7 BT EDI,EDX 01013190 81FD A2B39380 CMP EBP,8093B3A2

01013196 9C PUSHFD 01013197 80FA D2 CMP DL,0D2 //EAX 初始化为 0

//循环的起始

//这里是假跳转

bbs.pediy.eom bbs.vapaek.ea

8 99 1202

C1E9 19 0101319A SHR ECX,19 0101319D F5 **CMC** CALL NOTEPAD_.0101439C 0101319E E8 F9110000 0101439C 80F9 EE CMP CL,0EE 0101439F 09C8 OR EAX,ECX 010143A1 C60424 A3 MOV BYTE PTR SS:[ESP],0A3 XOR AL, BYTE PTR DS:[EDX] //来了,校验 010143A5 3202 010143A7 54 **PUSH ESP** 010143A8 **42 INC EDX** 010143A9 C60424 79 MOV BYTE PTR SS:[ESP],79 010143AD C64424 04 67 MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],67 010143B2 60 **PUSHAD** 010143B3 **FF4D 00 DEC DWORD PTR SS:[EBP]** 9C 010143B6 **PUSHFD** 010143B7 E8 4832FFFF CALL NOTEPAD_.01007604 (8) 01007604 8D6424 34 LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+34] 01007608 -0F85 6EBB0000 JNZ NOTEPAD_.0101317C

//标准的循环,这里检测是否跳出循环

68 477DEDE7 PUSH E7ED7D47

9C **PUSHFD** 9C **PUSHFD**

MOV DWORD PTR SS:[EBP],EAX //保存校验值 01007615 8945 00

01007618 882C24 MOV BYTE PTR SS:[ESP],CH 0100761B 8D6424 0C LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+C] 0100761F ^E9 85FEFFFF

JMP NOTEPAD_.010074A9

VMP 的堆栈分配策略

0100760E

01007613

01007614

0101352A

01013539

首先我们来看一个指令 VMP_PUSH_DWORD_CONST,这个指令向堆栈压入一个 DWORD 常量,这个常量同样使用了随机算法 来加密。

01013514 66:0FB6C3 MOVZX AX,BL 01013518 66:0FABC0 BTS AX, AX 0101351C 66:0FA4F0 0D SHLD AX,SI,0D

//取出数据 01013521 8B46 FC MOV EAX, DWORD PTR DS: [ESI-4]

CLC 01013524 F8

01013525 BT AX,DX 66:0FA3D0

01013529 F8 **CLC**

9C

F8

0101352B 0FC8 **BSWAP EAX** //开始解密

CLC

PUSHFD

0101352D 83C4 04 ADD ESP,4

01013530 -0F86 2846FFFF JBE NOTEPAD_.01007B5E

01013536 60 **PUSHAD**

01013537 01D8 ADD EAX,EBX

0101353A

C1C8 1D ROR EAX,1D

bbs.pediy.eem DUs.vajerajek.en

8 aa I#2

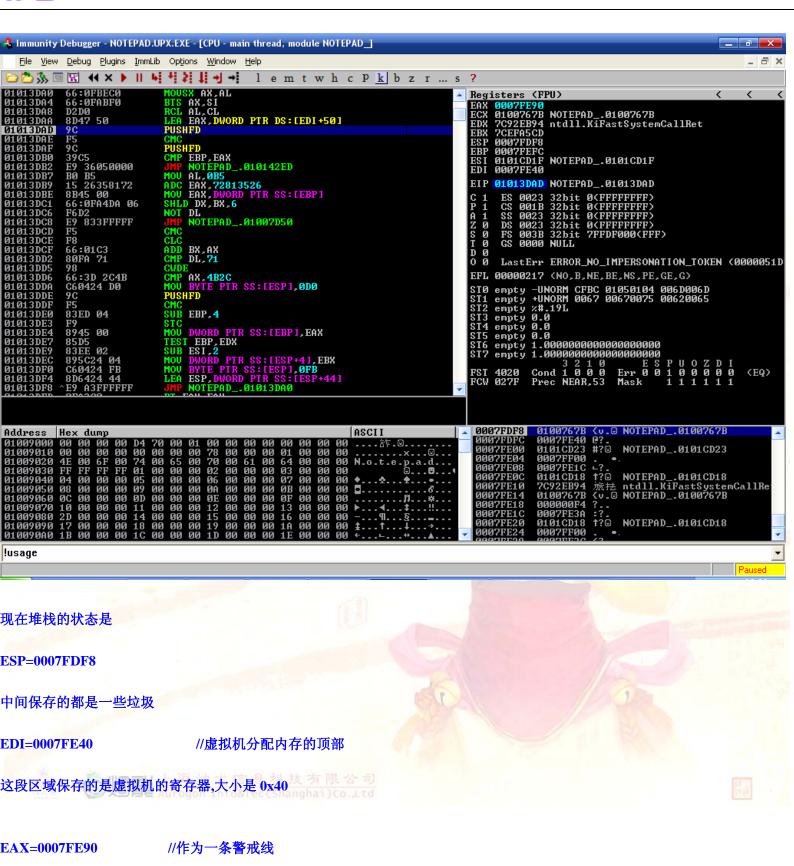
0101353D	60	PUSHAD	
0101353E	80FD FF	CMP CH,0FF	
01013541	F7D8	NEG EAX	
01013543	83C4 40	ADD ESP,40	
01013546	-0F86 E64DFFFF	JBE NOTEPAD01008332	
0101354C	66:0FBAE4 03	BT SP,3	
01013551	F5	CMC	
01013552	84FB	TEST BL,BH	
01013554	83EE 04	SUB ESI,4 //	差正 eip
01013557	80FE 6B	CMP DH,6B	
0101355A	F8	CLC	
0101355B	0FC8	BSWAP EAX	
0101355D	80FA 76	CMP DL,76	
01013560	01C3	ADD EBX,EAX ///	多正校验字 ()
01013562	F5	CMC	
01013563	83ED 04	SUB EBP,4	
01013566	E8 AB45FFFF	CALL NOTEPAD01007B16	
01007B16	8945 00	MOV DWORD PTR SS:[EBP],EAX	//压入堆栈
	A		
到这里,指	6令的功能就已经实	现了,接下来 VMP 就要进行堆栈的	
01007B19	9C	PUSHFD	
01007B17	68 52527461	PUSH 61745252	
01007B1F	8D6424 0C	LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+C	
01007B11	-E9 78C20000	JMP NOTEPAD01013DA0	
01007 B 23	66:0FBEC0	MOVSX AX,AL	
01013DA4	66:0FABF0	BTS AX,SI	
01013DA8	D2D0	RCL AL,CL	
01013DAA		LEA EAX,DWORD PTR DS:[ED	[+50] //注意这里
01013DAD	9C	PUSHFD	
01013DAE	F5	CMC	
01013DAF	9C	PUSHFD	
01013DB0	39C5	CMP EBP,EAX	
01013DB2	E9 36050000	JMP NOTEPAD010142ED	
010142ED	60	PUSHAD	
010142EE	8D6424 28	LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+2	
010142F2	-0F87 B131FFFF	JA NOTEPAD010074A9	//这里跳走则代表堆栈正常,不需要重新分配
7.00	A ALIBE MUIO		1850

这里首先取出 EDI+50 的地址,这个地址作为一条警戒线,这 0x50 堆栈里有 0x40 是寄存器,而 VMP 目前使用最多堆栈的是 VMP_CPUID 指令,一共消耗 0x10,因此 0x50 是一个安全的数值.

然后比较 EBP 是否已经超过了警戒线,超过了则要重新分配堆栈,现在寄存器的状态如下

bbs.pediy.eom bbs.vapaek.ea

得号 8 aa l*w*2



ebp=真正的 esp+虚拟机运行时堆栈的数据

EBP=0007FEFC

//指向虚拟机堆栈的栈顶

moe.vdepagavdd

8 aa I#2

返回的地址

//当计算 EIP 后,这两个是没有用的,返回时不会用这个地址

计算 VMEip 的 key

把 EBP 修改成 0007FE80,使 VMP 强行分配堆栈

接下来开始调整堆栈

010142F8	80DE 47	SBB DH,47
010142FB	37	AAA
010142FC	C1E8 10	SHR EAX,10
010142FF	89E2	MOV EDX,ESP
01014301	66:D3E8	SHR AX,CL
01014304	B1 3A	MOV CL,3A
01014306	66:0FADE9	SHRD CX,BP,CL
0101430A	66:81C1 17E4	ADD CX,0E417
0101430F	8D4F 40	LEA ECX,DWORD PTR DS:[EDI+40]
01014312	66:0FBAEF 02	BTS DI,2

01014312 66:0FBAEF 02 BTS DI,2 01014317 0FBCC3 BSF EAX,EBX 0101431A 0F91C4 SETNO AH

0101431D 8D0465 364C3D34 LEA EAX,DWORD PTR DS:[343D4C36]

01014324 29D1 SUB ECX,EDX

这里计算出寄存器加垃圾的大小,等一下这部分要一起往上移,如果不加上垃圾,那么在执行 RETN XXX 的时候就会破坏堆栈平衡

01014326 F5 CMC 01014327 27 DAA 01014328 F5 CMC

01014329 8D45 80 LEA EAX,DWORD PTR SS:[EBP-80]

把堆栈的警戒线提高 0x80

0101432C 66:89D7 MOV DI,DX 0101432F 80E0 FC AND AL,0FC

对齐 01014332

66:0FACCF 0D SHRD DI,CX,0D

01014337 29C8 SUB EAX,ECX

加上垃圾和寄存器的新位置

01014339 66:0FB6FB MOVZX DI,BL 0101433D 9C PUSHFD

0101433E 89C4 MOV ESP,EAX

修正堆栈

bbs.pediy.eom bbs.vapaek.ea

8 99 1002

89E7 01014340 **MOV EDI, ESP** 9C **PUSHFD** 01014342 MOV DI,DX 01014343 66:89D7 01014346 0FB6FA MOVZX EDI,DL

> 8DBE 6DDD45D6 LEA EDI, DWORD PTR DS: [ESI+D645DD6D]

0101434F 56 **PUSH ESI**

保存 VMEip

01014349

01014350 FD STD 01014351 66:BE AC93 MOV SI,93AC FC 01014355 **CLD** 01014356 89D6 **MOV ESI, EDX** mov esi, esp

01014358 FD STD 01014359 FD STD 0101435A F7D7 **NOT EDI**

0101435C 8D7C08 C0 LEA EDI, DWORD PTR DS: [EAX+ECX-40]

计算新的 EDI,这时的 EDI 指向通用寄存器的底部.

01014360 FC STD FD 01014361 01014362

PUSH 50E7690C 68 0C69E750

01014367 873C24 XCHG DWORD PTR SS:[ESP],EDI 0101436A E8 D136FFFF CALL NOTEPAD_.01007A40

这时寄存器的值如下

EAX 0007FD78

ECX 00000088

EDX 0007FDF8

EBX 7CEFA5CD

ESP 0007FD68

EBP 0007FE80

ESI 0007FDF8 EDI 50E7690C

EIP 01007A40 NOTEPAD .01007A40

0101436F oC [RETURN to NOTEPAD_.0101436F from NOTEPAD_.01007A40 0007FD68

0007FD6C 0007FDC0 例●.

0007FD70 0101CD1F ? _□ NOTEPAD .0101CD1F (8)

dby.pediy.eom bby.unpaek.en

假是 8 aa laa

其中 EAX 保存修正后的 ESP

ECX 通用寄存器加垃圾的大小

[ESP+4]保存准备放新寄存器的位置

[ESP+8]保存的是 VMEip

EDX 保存旧的 ESP

EBP 还是指向虚拟机堆栈数据

ESI 保存旧的 ESP

010133E0

这里保存 VMEip 的作用是为了下面的 rep movsb 指令

01007A40 66:0FB6F8 MOVZX DI,AL 01007A44 89C7 MOV EDI,EAX

01007A46 -E9 95B90000 JMP NOTEPAD_.010133E0

FC CLD

010133E1 891424 MOV DWORD PTR SS:[ESP],EDX

010133E4 F3:A4 REP MOVS BYTE PTR ES:[EDI],BYTE PTR DS:[ESI]

开始复制数据,这时的 ECX= 00000088,将通用寄存器和垃圾一起进行移动

010133E6 66:0FBBD7 BTC DI,DX

010133EA 8B7C24 04 MOV EDI,DWORD PTR SS:[ESP+4]

010133EE 0FBAEE 04 BTS ESI,4 010133F2 68 F2593916 PUSH 163959F2

010133F7 8B7424 0C MOV ESI,DWORD PTR SS:[ESP+C]

010133FB 66:0FBAE2 09 BT DX,9

01013400 E9 690B0000 JMP NOTEPAD_.01013F6E

01013F6E FF7424 10 PUSH DWORD PTR SS:[ESP+10]

01013F72 9D POPFD

01013F73 C70424 205015AF MOV DWORD PTR SS:[ESP],AF155020

01013F7A 884424 04 MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],AL

01013F7E 60 PUSHAD

01013F7F 8D6424 34 LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+34]

01013F83 -E9 2135FFFF JMP NOTEPAD_.010074A9

VMP 在所有使用堆栈的指令(也就是执行 SUB EBP,xxxxx)后都会进行堆栈的检查。

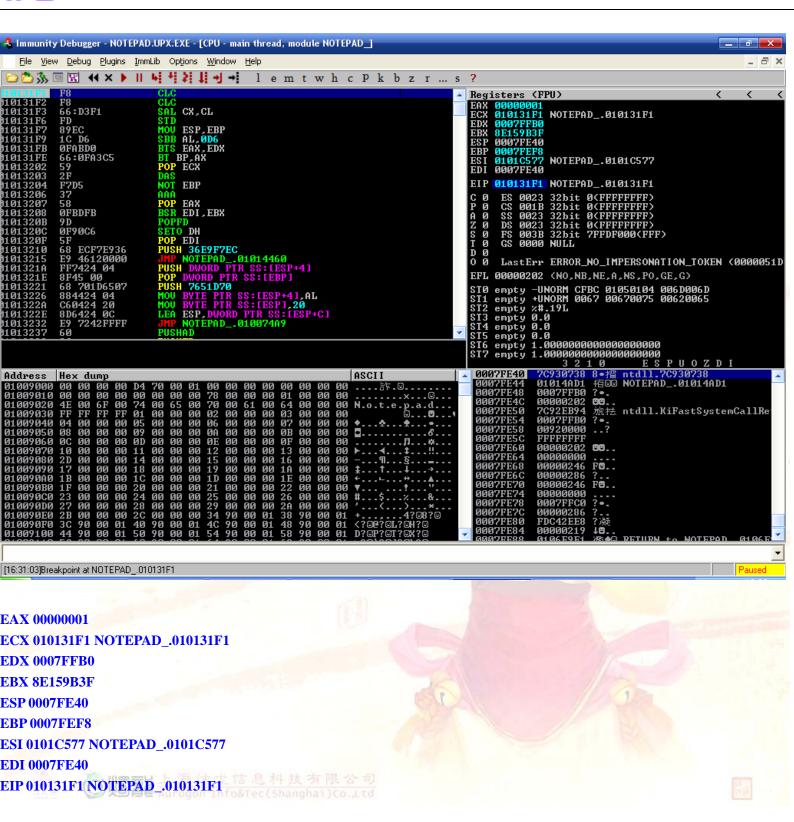
为什么要进行堆栈检查呢,因为 VMP 的堆栈策略是这样的,在进入 VMP 时,作者计算了足够的堆栈,正常的情况下是不用再分配的, 但是加密的函数存在 push 指令时就不一样了,在这个时候,VMP 会将所有的暂存数据移出堆栈,放入寄存器,然后将真正的数据压入 堆栈,有了这些数据,VMP 开始分配的堆栈则存在溢出的可能,因此 VMP 每个向堆栈写入数据的指令都要进行堆栈检查.

吕. VMP的出口

执行出口指令时,状态如下

bbs.pediy.eom bbs.uapaek.ea

(F) 8 aa 1*0*02



可以看到,现在 ESP=EDI,垃圾已经没有了.

0007FEF8 B0 FF 07 00 00 00 00 00 **97 02 00 00 8B 54 02 36** ?●?..娱┐ 6
0007FF08 6D 48 01 01 **D1 9C 7E 84 A9 81 75 5B 03 63 86 31** mHгг裹~劑乽[└ c?
0007FF18 **5A 87 AA 58 1D 65 5E 88 F8 0A 95 1C** 61 A3 01 01 Z 嚜 X e^培.?a?г
0007FF28 **C0 43 03 01** 84 F2 01 01 00 00 00 00 38 07 93 7C 繡└г与гг....8● 搢

Moediyooaw Weedaauowdd



这里的寄存器都和一个随机数进行了异或

010343C0 是真正的返回地址,0101A361 是中间函数的地址

010131F1 F8 CLC 010131F2 F8 CLC

010131F3 66:D3F1 SAL CX,CL

010131F6 FD STD

010131F7 89EC MOV ESP,EBP

虚拟机的寄存器已经没有用了.

010131F9 1C D6 SBB AL,0D6 0FABD0 010131FB BTS EAX, EDX 010131FE 66:0FA3C5 BT BP,AX 01013202 59 POP ECX 01013203 2F DAS 01013204 F7D5 **NOT EBP**

01013206 37 AAA
01013207 58 POP EAX
01013208 0FBDFB BSR EDI,EBX
0101320B 9D POPFD

0101320C 0F90C6 SETO DH 0101320F 5F POP EDI

01013210 68 ECF7E936 PUSH 36E9F7EC

01013215 E9 46120000 JMP NOTEPAD_.01014460

01014460 F6D6 NOT DH

01014462 8B5424 04 MOV EDX,DWORD PTR SS:[ESP+4]

01014466 66:0FBEC3 MOVSX AX,BL

0101446A 98 CWDE

01013ABE

0101446B 8B4424 08 MOV EAX,DWORD PTR SS:[ESP+8]

0101446F 66:87D6 XCHG SI,DX

01014472 8D8B 2F6DD368 LEA ECX,DWORD PTR DS:[EBX+68D36D2F]

01014478 E8 41F6FFFF CALL NOTEPAD .01013ABE

8D14C5 D229E1DA LEA EDX,DWORD PTR DS:[EAX*8+DAE129D2]

01013AC5 8B7424 10 MOV ESI,DWORD PTR SS:[ESP+10]

01013AC9 66:87EA XCHG DX,BP 01013ACC 66:87CB XCHG BX,CX

01013ACF 8B5424 14 MOV EDX,DWORD PTR SS:[ESP+14]

01013AD3 68 86DADC76 PUSH 76DCDA86

01013AD8 8D6424 1C LEA ESP,DWORD PTR SS:[ESP+1C]

01013ADC 0F8A 1248FFFF JPE NOTEPAD_.010082F4

 010082F4
 66:0FBECB
 MOVSX CX,BL

 010082F8
 66:0FCB
 BSWAP BX

 010082FB
 59
 POP ECX

31

(8)

bbø.pediy.eom bbø.unpaek.en

假是 8 aa laa

010082FC ^E9 01FFFFFF JMP NOTEPAD_.01008202

01008202 F7D3 NOT EBX 01008204 0F9FC3 SETG BL 01008207 5D POP EBP

01008208 8D9F D8318C31 LEA EBX,DWORD PTR DS:[EDI+318C31D8]

0100820E E8 11FEFFFF CALL NOTEPAD_.01008024

88D7 MOV BH,DL

01008026 8B5C24 04 MOV EBX,DWORD PTR SS:[ESP+4]

0100802A 68 5F883FC1 PUSH C13F885F

0100802F FF7424 0C PUSH DWORD PTR SS:[ESP+C]

01008033 C2 1000 RETN 10

返回了,在没有加密寄存器的情况下,这里将返回外部,这里返回的是一个中间函数,<mark>这个函数的地址是硬</mark>编码在 opcode 中的,这时返 回的是一个中间函数,这个函数将解密寄存器,然后再返回外部

☑ 离开虚拟机时加密寄存器 (降低运行速度)

vmp 在加密时对生成了每个寄存器生成一个随机数

例如这里的 EDI 是 0x4A9153B3

那么将执行

01008024

XOR EDI,4A9153B3 XOR EDI,4A9153B3 #这条指令指令是在 vmp 解释成原子指令在解释器里执行的

#这条则硬编码在出口的中间函数里

这种技术可以防止某些比较有特征的常数一直在虚拟机的通用寄存器里出现,追踪出口则不受影响。

而且 VMP 这里有点奇怪,在执行 ret 指令退出虚拟机时,并不会<mark>加密寄存器,而使用 call 等指令退出时,则会加密寄存器,我不</mark> 清楚 VMP 作者这样考虑的原因。

寄存器状态:

EAX 847E9CD1

ECX 58AA875A

EDX 31866303

EBX 1C950AF8

ESP 0007FF08

EBP 885E651D

ESI 5B7581A9

EDI 3602548B

可以看到,除了 ESP,其它的都不是明文

0101A361 60 PUSHAD

0101A362 E9 DF650100 JMP NOTEPAD_.01030946

01030946 9C PUSHFD

01030947 8F4424 1C POP DWORD PTR SS:[ESP+1C]

desipediy. Oosileeqaav.

8 aa I#2

0103095D

01028416

0103094B 51 PUSH ECX

0103094C 81F7 B353914A XOR EDI,4A9153B3

01030952 9C PUSHFD

01030953 FF3424 PUSH DWORD PTR SS:[ESP]

01030956 81F1 EA78AD58 XOR ECX,58AD78EA

0103095C 9C PUSHFD

81F6 567E8AA4 XOR ESI,A48A7E56

01030963 ^E9 937AFFFF JMP NOTEPAD_.010283FB

010283FB F6C2 55 TEST DL,55

010283FE 35 61637984 XOR EAX,84796361

01028403 F5 CMC

01028404 81F3 F80A951C XOR EBX,1C950AF8

0102840A 66:895424 18 MOV WORD PTR SS:[ESP+18],DX

0102840F 81F5 DD9A5988 XOR EBP,88599ADD

01028415 F9 STC

81F2 9788144D XOR EDX,4D148897

到这里全部寄存器都恢复了,ESP 除外

0102841C F8 CLC

0102841D C60424 27 MOV BYTE PTR SS:[ESP],27

01028421 817424 2C D10000>XOR DWORD PTR SS:[ESP+2C],0D1

01028429 66:F7C5 A54C TEST BP,4CA5

0102842E FF7424 2C PUSH DWORD PTR SS:[ESP+2C]

01028432 9D POPFD

01028433 FF7424 04 PUSH DWORD PTR SS:[ESP+4]

01028437 FF7424 34 PUSH DWORD PTR SS:[ESP+34]

0102843B C2 3800 RETN 38

出口到这里就结束了。

这一层我所知道的也就分析完了,我个人认为分析每个原子指令是追踪虚拟机所必须的,虚拟机是算法之间的对抗,在人肉一次 分析完所有的指令并理解作者的思想后才能继续往上追,写出自动识别指令的算法是必须的,在这一层的指令识别最大难度就是 随机指令表和使用了随机算法的指令。从我开始跟踪 VMP 开始,这<mark>些东西就基本上没有什么变化,感觉上就只</mark>是花指令变麻烦了。 完成指令识别后我们就可以进入 VMP,看看虚拟机真正的威力。

上海烛龙信息科技有限公司 Aurogon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd

②. VMP 解释器执行

这里基本上和 X86 的汇编没有什么关系了,这里执行的都是 VMP 的原子指令,寄存器特征也全部抹掉了,里面全部都是随机算 法和随机寄存器,到 2.04 版为止,VMP 共使用 16 个 32 位的通用寄存器作为内部数据的存放。在这里要做些什么呢,答案还是 识别指令和去花指令,在 VMP 内部识别指令要比上面的难多了,我们一起来看看为什么。

就我而言,我并不关心 VMP 是如何实现 AND、OR、XOR 等指令,第一是因为我水平太差,第二是因为在获得 VMP 的 bin 之后, 可以让 VMP 加密相关指令而追出相关的实现方法,关于 NAND 和 NOR 的资料请自行百度或者到左上角的论坛搜索相关资料。

bbs.pediy.eom

(F) 8 aa l*u*2

VMP 简单的执行流程

首先以 and eax,12345678h 来测试一下 vmp,这里的版本是 2.04

入口的寄存器状态如下

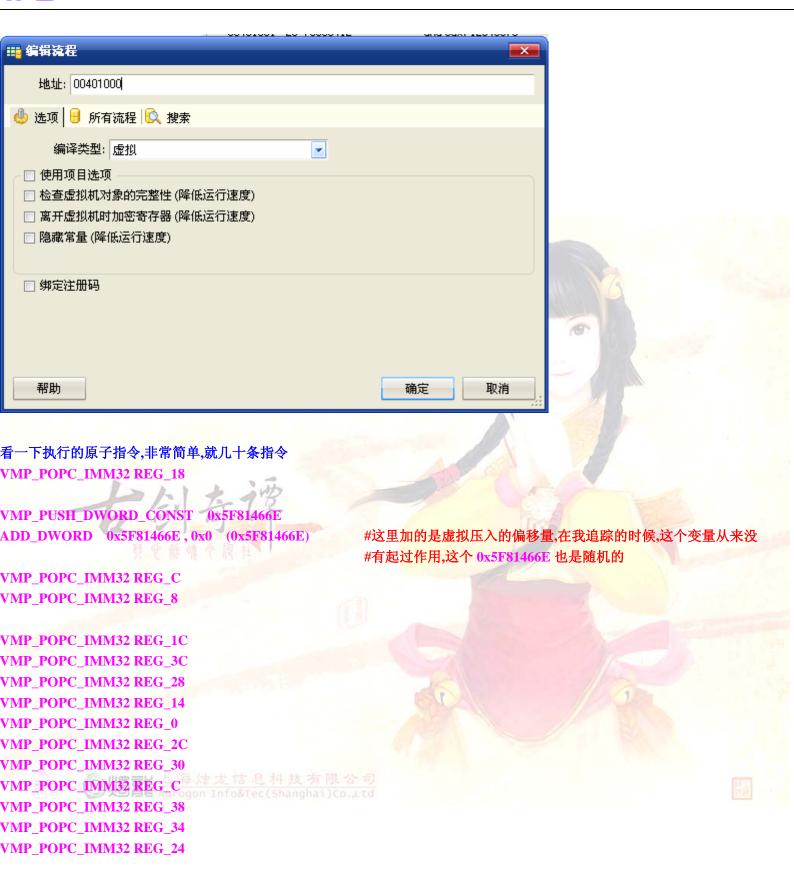


18



bbs.pediy.eom bbs.unpaek.en

(H) 8 aa 1*0*02



这里是 vmp 里面的一条 pushad 指令,保存所有进入 vmp 时的寄存器。

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xEDCBA987 VMP_PUSHC_IMM32 REG_38 VMP_PUSHC_IMM32 REG_38

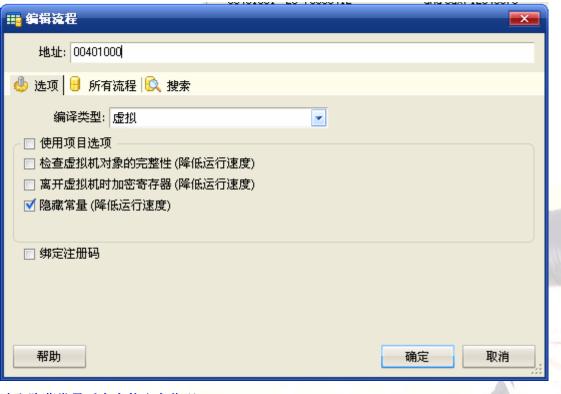
DOS.PEJİY.GOM DOS.PEJOPAGİY

假是 8 aa l*w*2

NAND_DWORD 0x0, 0x0 (0xFFFFFFFF) 很明显这里的 REG_38 就是 EAX VMP_POPC_IMM32 REG_4 NAND_DWORD 0xFFFFFFFF, 0xEDCBA987 (0x0) VMP_POPC_IMM32 REG_34 VMP_POPC_IMM32 REG_4 这里的常量 0xEDCBA987 是 not 0x12345678,这里的指令并不是 push 12345678 push 12345678 **NAND** 而是直接 push EDCBA987 是为了干扰指令的识别,让指令 NAND 条数变得随机 VMP_PUSHC_IMM32 REG_4 VMP_PUSHC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 VMP_PUSHC_IMM32 REG_2C VMP_PUSHC_IMM32 REG_0 VMP_PUSHC_IMM32 REG_14 VMP_PUSHC_IMM32 REG_34 VMP_PUSHC_IMM32 REG_3C VMP_PUSHC_IMM32 REG_1C VMP_PUSHC_IMM32 REG_34 VMP_PUSHC_IMM32 REG_10 最后就是 VMP 的 popad,弹出寄存器后就执行 vmp_exit 退出虚拟机. 接下来,增加难度 上海烛发信息科技有限公司 Aurogon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd

Moediyooaw Weedaauowdd

(F) 8 aa l*w*2



选取隐藏常量后会有什么变化呢

首先抛去上面的 pushad 和 popad

and 指令的变化如下

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x12345678

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x105470

VMP_PUSHVM_ESP

VMP_MOVIN_WORD_ADDR_SS [0x13FFBC] (0x5470)

VMP POPC IMM8 REG 18

NAND_DWORD 0x105470, 0x12345678 (0xEDCBA987)

看到 0xEDCBA987 是不是很熟悉呢,这里就是 VMP 的随机算法.从这里可以看出几个有趣的现像.

第一,正常来讲这里执行的是 not 0x12345678,但是这里第二个常量为 0x105470,这是因为 vmp 在加密时生成了一个随机掩码然后将常量和掩码进行与,掩码在加密后丢弃,这样就可以干扰数据的分析,在 hook 住 NAND 的情况下也无法确定这个是不是not 指令,随机掩码和上面的残缺算法都是为了尽量抹除用 NAND 指令模拟其它指令时的特征。

VMP_PUSHVM_ESP

VMP_MOVIN_WORD_ADDR_SS [0x13FFBC] (0x5470)

VMP_POPC_IMM8 REG_18

这个是非常标准的花指令,请参考花指令分析。

VMP 将所有的常量都使用了这种技术,并且把很多真正的指令都用带常量的模板进行替换,因此选了隐藏常量后(这个选项默认是打 勾的),强度会有很大的提高。这里的随机算法是整个 VMP 强度的来源,识别这里的指令要比下层难得多(还是个人认为),在这里, 我再也找不到一条相同的指令和一个相同的寄存器了,就算找到一些特征,也不应该用来识别指令,因为下个版本这些特征有可 能就挂掉了。

ooaleoquu. Uesqaau.vdd

8 aa l*w*2

VMP_POPC_IMM32 REG_20

接着看



38

desipediy.com

得到 8 aa laa2

NAND_DWORD 0xFD234D27, 0x0 (0x2DCB2D8) VMP_POPC_IMM32 REG_24

很明显这里执行了 xor eax, 0x2DCB2D8

再看出口

地址	HEX 数据	反汇编	注释	*
004070FE	9C	PUSHFD		
004070FF	8F0424	POP DWORD PTR SS:[ESP]		
00407102	F8	crc		
00407103	81F7 E2C1BEE6	XOR EDI, E6BEC1E2		
00407109	F8	crc		
0040710A	66:OFBAE2 04	BT DX, 4		
0040710F	81F3 13CC9822	XOR EBX, 2298CC13		
00407115	66:OFBAE2 05	BT DX, 5		
0040711A		XOR DWORD PTR SS: [ESP], 885		
00407121	38 E 5	CMP CH, AH		
00407123	66:OFBAE7 OB	BT DI, OB		/
00407128	81F5 644CD676	XOR EBP, 76D64C64		
0040712E	84D4	TEST AH, DL		
00407130	81F6 F991BB5C	XOR ESI, 5CBB91F9		
00407136	F9	STC		
00407137	35 D8B2DC02	XOR EAX, 2DCB2D8		
0040713C	84FF	TEST BH, BH		
0040713E	F9	STC		
0040713F	81F2 36E3240F	XOR EDX, OF24E336		
00407145	9C	PUSHFD		
00407146	9C	PUSHFD		
00407147	81F1 3D624F39	XOR ECX, 394F623D		
0040714D	F5	CMC		
0040714E	FF7424 08	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+8]		
00407152	9D	POPFD		
00407153	68 D86D099B	PUSH 9B096DD8		•
00/07158	RR7494 10	PHER DWORD PER CC. [RCP+10]		7

这里就是恢复 eax 的指令

VMP 跳转

首先用随机算法生成两个地址的 key

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x696F2C6D

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xB1B55788

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x4E8AF8C5

ADD_DWORD 0x4E8AF8C5, 0xB1B55788 (0x40504D)

VMP_POPC_IMM32 REG_14

VMP_PUSHC_IMM32 REG_20

#解密数据表

#压入控制寄存器

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x40504D] (0xCBB60F66)

ADD_DWORD 0xCBB60F66, 0x696F2C6D (0x35253BD3)

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x31012240

ADD_DWORD 0x0, 0x40504D (0x40504D)

NAND_DWORD 0x31012240 , 0x35253BD3 (0xCADAC42C) #这个就是其中一个 key

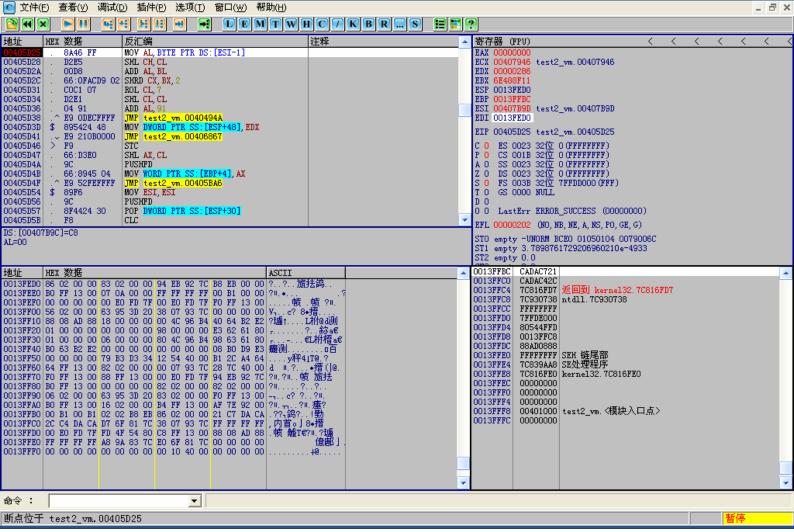
VMP_POPC_IMM32 REG_1C

第二个 key

bbø.pediy.eem bbø.vapaek.ea

得旱 8 aa l202

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xA94A4178 VMP PUSH DWORD CONST 0xC237D1A2 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x3E087EAF #这里可以看出 vmp 的数据是连续的 ADD_DWORD 0x3E087EAF, 0xC237D1A2 (0x405051) VMP_PUSHC_IMM32 REG_20 ADD DWORD 0x0, 0x405051 (0x405051) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP MOVIN DWORD ADDR DS [0x405051](0x8BDAF766) ADD_DWORD 0x8BDAF766, 0xA94A4178 (0x352538DE) VMP_POPC_IMM32 REG_14 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x24042098 NAND_DWORD 0x24042098, 0x352538DE (0xCADAC721) #这里是第二个 kev VMP_POPC_IMM32 REG_0 18 1 这时的堆栈如下 🎇 OllyDbg - test2.vmp.exe - [CPU - 主线程, 模块 - test2_vm]



bbs.pediy.eem bbs.vapaek.ea

(BE) 8 aa loo2

这里可以看到两个 key 都已经在栈顶了.

VMP_PUSH_WORD_CONST 0xFFAF VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x890F95AC VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x7730BAA9

接着开始检测标志位

继续

Vmp 的检测算法是这样的,首先将需要检测的标志位进行搜索,用一个 bit 来表示

```
ADD_DWORD 0x7730BAA9, 0x890F95AC (0x405055)
VMP_POPC_IMM32 REG_0
VMP_PUSHC_IMM32 REG_20
VMP\_MOVIN\_WORD\_ADDR\_DS  [0x405055] (0x55)
ADD_WORD = 0x55, 0xFFAF = (0x4)
                              #这个常量是位移的位数,这里也可以猜出是 AF
VMP_POPC_IMM32 REG_1C
VMP_PUSHC_IMM32 REG_4
                            #这个就是存放 eflags 的通用寄存器
VMP_PUSHVM_ESP 0x13FFAE
VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFAE] (0x252)
NAND_DWORD 0x252, 0x252 (0xFFFFFDAD)
                                         #首先执行一个 not
再来是解密检测的标志位
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x2DC3EA42
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBFAFA8
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xC73EAE08
NAND_DWORD 0xC73EAE08, 0xFFBFAFA8 (0x405057)
VMP_POPC_IMM32 REG_1C
VMP_PUSHC_IMM32 REG_20
ADD_DWORD = 0x0, 0x405057 = (0x405057)
VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x405057] (0xA8D0C8D)
ADD_DWORD 0xA8D0C8D, 0x2DC3EA42 (0x3850F6CF)
VMP_POPC_IMM32 REG_14
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xC7AF0920
ADD DWORD 0xC7AF0920, 0x3850F6CF (0xFFFFFFEF)
VMP_POPC_IMM32 REG_C
好了,标志位解密出来了 not FFFFFFEF 后为 10,很明显这个检测的是 AF.
```

#暂时将结果保存到寄存器

NAND_DWORD 0xffffffef, 0xffffffDAD (0x10)

VMP_POPC_IMM32 REG_14 $SHR_DWORD\ 0x10\ ,\ 0x4\quad (0x1)$ VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_POPC_IMM32 REG_14

DDs.pediy.eom bbs.vapaek.ea

得着 8 aa l202

VMP_PUSHC_IMM32 REG_4 #原 eflags VMP_PUSHC_IMM32 REG_14 NAND_DWORD 0x1, 0x252 (0x FFFFFDAC) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_PUSHVM_ESP 0x13FFB0 VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFB0] (0x FFFFFDAC) NAND_DWORD 0x FFFFFDAC, 0x FFFFFDAC (0x253) VMP POPC IMM32 REG 1C VMP_POPC_IMM32 REG_1C #保存结果 这段代码相当于 or eflags, AF VMP PUSH WORD CONST 0xA046 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBFAFA4 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xB40E2604 NAND_DWORD 0xB40E2604, 0xFFBFAFA4 (0x40505B) VMP_POPC_IMM32 REG_4 VMP_PUSHC_IMM32 REG_20 $ADD_DWORD 0x0 , 0x40505B (0x40505B)$ VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_MOVIN_WORD_ADDR_DS [0x40505B] (0x5FB7)ADD_WORD 0x5FB7, 0xA046 (0xFFFD) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_PUSH_WORD_CONST 0x2398 $NAND_WORD 0x2398, 0xFFFD (0x2)$ #解密位移常量 VMP_POPC_IMM32 REG_30 (0x202)VMP_PUSHC_IMM32 REG_1C #取出检测的 eflags VMP_PUSHVM_ESP 0x13FFAE VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFAE] NAND_DWORD 0x253, 0x253 (0xFFFFFDAC) VMP POPC IMM32 REG 30 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xF04DBB37 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xACE36BDD VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x535CE480 ADD_DWORD 0x535CE480, 0xACE36BDD (0x40505D) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_20 $ADD_DWORD \quad 0x0, 0x40505D \quad (0x40505D)$ VMP_POPC_IMM32 REG_4 VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x40505D] (0x4C5833E)

(8)

woe.pediy.eom bbs.vapaek.ea

(H) 8 aa 1002

ADD_DWORD 0x4C5833E, 0xF04DBB37 (0xF5133E75) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xAECC189 ADD_DWORD 0xAECC189, 0xF5133E75 (0xFFFFFFE) VMP_POPC_IMM32 REG_0 这里解出的 FFFFFFFE 代表 CF NAND_DWORD 0xFFFFFFE, 0xFFFFFDAC (0x1) VMP_POPC_IMM32 REG_0 SHL_DWORD 0x1, 0x2 (0x4)VMP_POPC_IMM32 REG_30 VMP POPC IMM32 REG 30



根据 VMP 的描述,AAA 指令首先检测 eflags 的 AF 位,置位则直接修改,然后检查 AL 是否大于 0A,如果大于也修改,修改是将 AX 加 上 106 然后将 AH 清零,再将 eflags 的 PF 和 CF 置位.

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

伊芋 8 aa l*w*2

再接着往下看

VMP_PUSHVM_ESP 0x13FFBC

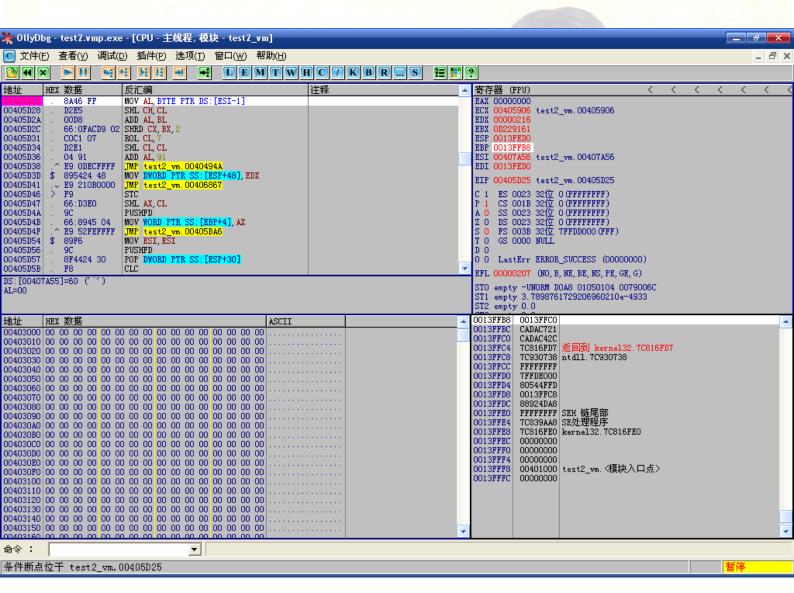
VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 #不跳时这里为 0,跳的话这里为 4

ADD_DWORD 0x0, 0x13FFBC (0x13FFBC)

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFC0] (0xCADAC42C) #取出选择的 key

VMP_POPC_IMM32 REG_C (0xCADAC42C)



接着

VMP_PUSHC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_C NAND_DWORD 0xCADAC42C, 0xCADAC42C (0x35253BD3) VMP_POPC_IMM32 REG_0

moe.vibegavdd

假是 8 aa laa

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x356542FD
NAND_DWORD 0x356542FD, 0x35253BD3 (0xCA9A8400)
VMP_POPC_IMM32 REG_0
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xCA9ABD02
VMP_PUSHC_IMM32 REG_C (0xCADAC42C)
NAND_DWORD 0xCADAC42C, 0xCA9ABD02 (0x352502D1)
VMP_POPC_IMM32 REG_0
NAND_DWORD 0x352502D1, 0xCA9A8400 (0x40792E)
VMP_POPC_IMM32 REG_1C
VMP_POPC_IMM32 REG_1C
VMP_POPC_IMM32 REG_0

其中 0x40792E 就是通过选择的 key 解密出来的地址,这个地址就是新的起点的基址

最后执行跳转

VMP_PUSHC_IMM32 REG_20

VMP_PUSHC_IMM32 REG_0

 $VMP_JMP = 0x407A24 ----> 0x40792E = (0x40792E + 0x0)$

跳转时要把控制寄存器作为一个偏移.

还记得在虚拟机入口压入的常量吗,那个常量也就是模拟控制寄存器的值,从而做成一个统一的接口.

因为控制寄存器在跳转后还要进行调整,vmp_jmp 是 vmp 指令里比较特殊的一个指令,这个指令会使堆栈失去平衡.

所以必须在入口压入一个常量来模拟控制寄存器,否则的话,当出现跳转到入口的情况时就会死机。

这里猜一下 VMP 的算法,首先当反汇编到 AAA,则用模板将指令进行替换,然后用随机算法加密常量,复杂度的控制应该是这样的

例如

mov eax,1

先进行花指令,变成

mov eax,1112

sub eax,1100

sub eax,11

复杂度取决于分裂成多少指令,然后每条指令的常量再分别进行加密

VMP 校验指令算法

加密时选择检查对象的完整性则会在函数中加入一个 VMP_CRC 的指令,这个指令将校验虚拟机的内部指令是否被修改.

✓ 检查虚拟机对象的完整性(降低运行速度)

当 VMP 的检测算法校验出异常时, 会破坏进入 VMP 入口时的 dword [esp],而通常这里保存的是调用该函数的返回地址. VMP 的检测算法很复杂, 但是强度却不大.

具体的算法是这样的.

首先执行一个 VMP_RDTSC 指令,取一个随机数

dby.pediy.eom

8 aa l*w*2

VMP RDTSC EAX = 0xFB1A2692 EDX = 0x16FCVMP_POPC_IMM32 REG_3C #EDX 实际是不用的,只是用作花指令 VMP_POPC_IMM16 REG_4 #保存AX VMP_PUSHC_IMM16 REG_4 VMP_PUSHC_IMM16 REG_4 NAND_WORD 0x2692, 0x2692 (0xD96D) #先 not 一下 VMP_POPC_IMM32 REG_28 解密常量 VMP_PUSH_WORD_CONST 0xE7D VMP PUSH DWORD CONST 0xFFBFBD3C VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x430DB810 15 AND_DWORD 0x430DB810, 0xFFBFBD3C (0x4042C3) VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x4042C3 (0x4042C3) VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_MOVIN_WORD_ADDR_DS [0x4042C3] (0x89D0) ADD_WORD 0x89D0, 0xE7D (0x984D) #这里的常量好像也是随机数 VMP_POPC_IMM32 REG_28 **AX** and const $NAND_WORD \quad 0x984D, 0xD96D \quad (0x2692)$ #第一个 key VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_PUSHC_IMM16 REG_4 VMP_PUSH_WORD_CONST 0x7EF1 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x50E3084E VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xAF5D3A77 ADD DWORD 0xAF5D3A77, 0x50E3084E (0x4042C5) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 烛 发 信 息 料 技 有 限 公 司 ADD_DWORD 0x0, 0x4042C5 (0x4042C5) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_MOVIN_WORD_ADDR_DS [0x4042C5] (0xE8C1) **ADD_WORD 0xE8C1 , 0x7EF1 (0x67B2)** VMP_POPC_IMM32 REG_28 NAND_WORD 0x67B2, 0x2692 (0x984D) #第二个 key

NAND_WORD 0x984D, 0x2692 (0x4120)

VMP_POPC_IMM32 REG_0

Moediy.eom

8 aa l*w*2

VMP_POPC_IMM32 REG_3C

vmp 通过 RDTSC 的 AX 生成 key,其实这个 key 的值并不重要,只是一个随机数而已

VMP_POPC_IMM32 REG_0

这个 key 加上 EAX 的高 16 位然后保存到寄存器.

接着开始解密校验参数

VMP_PUSH_WORD_CONST 0x16CB VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBFBD3E VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x3A862D3C NAND DWORD 0x3A862D3C, 0xFFBFBD3E (0x4042C1) VMP_POPC_IMM32 REG_3C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x4042C1 (0x4042C1) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_MOVIN_WORD_ADDR_DS [0x4042C1] (0xE980)#记下这个数常量 $ADD_WORD\ 0xE980\ ,\ 0x16CB\quad (0x4B)$ VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_PUSHC_IMM16 REG_0 #这个就是刚刚生成的随机数 还是解密常数 VMP_PUSH_WORD_CONST VMP_PUSH_BYTE_CONST 0x4 VMP_PUSH_WORD_CONST 0x4042C70 SHR_DWORD 0x4042C70, 0x4 (0x4042C7) VMP_POPC_IMM32 REG_1C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x4042C7 (0x4042C7) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_MOVIN_WORD_ADDR_DS [0x4042C7] (0x12AA) $ADD_WORD 0x12AA, 0xED56 (0x0)$ VMP POPC IMM32 REG C DIV_WORD (0x4120 , 0x4B (A=0x16 D=0xDE) #重要!!!

上面这段代码是什么意思呢,就是将刚刚生成的随机数取除以 0x4B 的余数,这个 0x4B 是 VMP 用作随机校验数据的组数,上面这么长的代码就是为了生成这个随机数,如果 hook 住这个随机数.那么 vmp 的随机校验将失效.

这个 0x48 也是一个随机数,每次 vmp 都会生成数量不等的校验块.

高位是没有用的.直接写 0.

VMP_PUSH_WORD_CONST 0x9
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x5CF3953
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFA710976

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

假鞋 8 aa l202

```
ADD_DWORD 0xFA710976, 0x5CF3953 (0x4042C9)
VMP_POPC_IMM32 REG_C
VMP_PUSHC_IMM32 REG_30
ADD_DWORD 0x0, 0x4042C9 (0x4042C9)
VMP_POPC_IMM32 REG_C
VMP_MOVIN_WORD_ADDR_DS
                          [0x4042C9]
ADD_WORD 0x0, 0x9 \quad (0x9)
VMP_POPC_IMM32 REG_28
这里的9是每个校验数据的大小
MUL\_WORD \quad 0x16, 0x9 \quad (0xC6)
VMP_POPC_IMM32 REG_1C
VMP_POPC_IMM16 REG_0
                                   #保存计算出来的偏移
VMP_POPC_IMM16 REG_1C
                                   #这里保存的是除法的商,这个商是没有用的,只是用来做花指令
接着往下看
VMP_PUSHC_IMM16 REG_0
VMP_PUSH_BYTE_CONST 0x77
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x74198EA1
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x8C26B69E
ADD_DWORD 0x8C26B69E, 0x74198EA1 (0x40453F)
VMP_POPC_IMM32 REG_3C
VMP_PUSHC_IMM32 REG_30
ADD_DWORD 0x0 , 0x40453F (0x40453F)
VMP_POPC_IMM32 REG_C
VMP_MOVIN_BYTE_ADDR_DS
                          [0x40453F]
ADD_BYTE 0x89, 0x77 \quad (0x0)
VMP_POPC_IMM32 REG_3C
这段代码是 vmp 的 movzx 指令,首先压入一个 word,然后再压入一个 word 的 0.
可以理解成 movzx eax,ax,为什么要这样做呢,因为接下来执行的是
add dword,dword,因此要转换成相同的类型.
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x39A46AB4
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x4B7B4335
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xB4C5020B
ADD_DWORD 0xB4C5020B, 0x4B7B4335 (0x404540)
VMP_POPC_IMM32 REG_C
VMP_PUSHC_IMM32 REG_30
ADD_DWORD 0x0, 0x404540 (0x404540)
VMP_POPC_IMM32 REG_C
VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x404540]
                                    (0xC69C0045)
ADD_DWORD 0xC69C0045, 0x39A46AB4 (0x406AF9)
VMP_POPC_IMM32 REG_C
```

desipediy. Oosuleequusid

8 aa l*w*2

VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0 , 0x406AF9 (0x406AF9) VMP_POPC_IMM32 REG_28

0x406AF9 是校验数据的基址

ADD_DWORD 0x406AF9, 0xC6 (0x406BBF)
VMP_POPC_IMM32 REG_3C
VMP_POPC_IMM32 REG_3C

0x406BBF 是当前校验数据结构的地址

开始进行校验了

VMP_PUSHC_IMM32 REG_3C
VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x99E1F7E0
VMP_PUSH_BYTE_CONST 0x3

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x2022A28

SHR_DWORD 0x2022A28, 0x3 (0x404545)

VMP_POPC_IMM32 REG_0

VMP_PUSHC_IMM32 REG_30

ADD_DWORD 0x0 , 0x404545 (0x404545)

VMP_POPC_IMM32 REG_28

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x404545] (0x661E0824)

ADD_DWORD 0x661E0824, 0x99E1F7E0 (0x4)

VMP_POPC_IMM32 REG_C

ADD_DWORD 0x4, 0x406BBF (0x406BC3)

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

VMP_MOVIN_BYTE_ADDR_DS [0x406BC3] (0xB)

#校验指令的大小参数,这里的大小是 byte,也就是说 vmp #一次最多校验 255 个字节

VMP_PUSH_BYTE_CONST 0xBC

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBFBABB

VMP EXTSPLIT DWORD 0xAC972A99

NAND_DWORD 0xAC972A99, 0xFFBFBABB (0x404544)

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

VMP_PUSHC_IMM32 REG_30

ADD_DWORD 0x0, 0x404544 (0x404544)

VMP_POPC_IMM32 REG_0

 $VMP_MOVIN_BYTE_ADDR_DS \quad [0x404544] \quad (0x44)$

 $ADD_BYTE 0x44, 0xBC \quad (0x0)$

VMP_POPC_IMM32 REG_C



dos.pediy.com bbs.vapack.ca

得着 8 aa l202

最后是重点防御的对象,解密校验的地址

VMP_PUSHC_IMM32 REG_3C (0x406BBF)

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x406BBF] (0x555B985F) VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xEFDB9B76 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xBE65F8FB VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x41DA4C4E ADD_DWORD 0x41DA4C4E , 0xBE65F8FB (0x404549) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x404549 (0x404549) VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x404549] ADD_DWORD 0x10246489, 0xEFDB9B76 (0xFFFFFFFF) VMP_POPC_IMM32 REG_C ADD_DWORD 0xFFFFFFFF, 0x555B985F (0x555B985E) VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_PUSHVM_ESP VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFBC] (0x555B985E) NAND_DWORD 0x555B985E , 0x555B985E (0xAAA467A1) VMP_POPC_IMM32 REG_1C VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xCFDB9B74 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBFBAB2 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x44AAB230 NAND_DWORD 0x44AAB230, 0xFFBFBAB2 (0x40454D) VMP_POPC_IMM32 REG_1C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x40454D (0x40454D) VMP_POPC_IMM32 REG_1C VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x40454D] (0x3024648D)ADD_DWORD 0x3024648D, 0xCFDB9B74 (0x1) VMP_POPC_IMM32 REG_C ADD_DWORD 0x1, 0xAAA467A1 (0xAAA467A2) VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFE83718 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x15DB283C VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xEA651D15 ADD_DWORD 0xEA651D15, 0x15DB283C (0x404551) VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x404551 (0x404551) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x404551] (0x17C8E9) ADD_DWORD 0x17C8E9, 0xFFE83718 (0x1) VMP_POPC_IMM32 REG_1C ADD_DWORD 0x1, 0xAAA467A2 (0xAAA467A3)

woe.pediy.eom bbs.vapaek.ea

₩ 8 aa 1002

VMP_POPC_IMM32 REG_28 VMP_PUSHVM_ESP VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFBC] (0xAAA467A3) NAND_DWORD 0xAAA467A3, 0xAAA467A3 (0x555B985C) VMP_POPC_IMM32 REG_1C VMP_POPC_IMM32 REG_28 555...终于复制完了第一阶段,这里可以看出,vmp 的加密时,内部有一个控制随机算法复杂度的机制,这里的算法明显要比上面那些 复杂的多.. 接着第二阶段登场 VMP_PUSHC_IMM32 REG_28 VMP_PUSHC_IMM32 REG_28 NAND_DWORD 0x555B985C , 0x555B985C (0xAAA467A3) VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x78967F4E VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBFB9C5 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xD4AD2801 NAND_DWORD 0xD4AD2801, 0xFFBFB9C5 (0x40463A) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x40463A (0x40463A) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x40463A] ADD_DWORD 0x3C885242, 0x78967F4E (0xB51ED190) VMP_POPC_IMM32 REG_C NAND_DWORD 0xB51ED190, 0xAAA467A3 (0x4041084C) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_PUSHC_IMM32 REG_28 (0x555B985C) VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x2E58924B VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xF692864B VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x9ADBFF3

ADD_DWORD 0x9ADBFF3, 0xF692864B (0x40463E)

VMP_POPC_IMM32 REG_0

VMP PUSHC IMM32 REG 30

ADD_DWORD 0x0, 0x40463E (0x40463E)

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x40463E]

ADD_DWORD 0x1C889C24, 0x2E58924B (0x4AE12E6F)

VMP_POPC_IMM32 REG_C

NAND_DWORD 0x4AE12E6F, 0x555B985C (0xA0044180)

VMP_POPC_IMM32 REG_4

NAND_DWORD 0xA0044180, 0x4041084C (0x1FBAB633)

VMP_POPC_IMM32 REG_4

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xDFF7A778

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBFB9BD

dos.pediy.com bbs.vapack.ca

8 aa l*w*2

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x1895A13D NAND_DWORD 0x1895A13D, 0xFFBFB9BD (0x404642) VMP_POPC_IMM32 REG_0 VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x404642 (0x404642) VMP_POPC_IMM32 REG_0 (0x206)VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x404642] (0x4DFF24) ADD_DWORD 0x4DFF24, 0xDFF7A778 (0xE045A69C) VMP_POPC_IMM32 REG_4 ADD_DWORD 0xE045A69C, 0x1FBAB633 (0x5CCF) VMP_POPC_IMM32 REG_4 (0x207)第二阶段结束了,555555 这里解出的是 0x5CCF,这是一个段偏移. 第三阶段(一定要把你转到头晕为止wmp 作者语) VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xC6DB5B00 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFBF8605 VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xC4090604 NAND_DWORD 0xC4090604 , 0xFFBF8605 (0x4079FA) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x4079FA (0x4079FA) VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x4079FA] ADD_DWORD 0x3964A500 , 0xC6DB5B00 (0x400000) VMP_POPC_IMM32 REG_C 这个 0x400000 猜都猜得到是什么了 ADD_DWORD 0x400000 , 0x5CCF (0x405CCF) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30 ADD_DWORD 0x0, 0x405CCF (0x405CCF) VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_CRC addr=0x405CCF size=0xB crc=0xDC78A9D6

终于开始校验了,这里校验的到底是什么东西呢

Moedity.com bbs.uapaek.ca

8 aa I#2

```
8F4424 44
00405CCF
                                 POP DWORD PTR SS:
00405CD3
                 66:0FCE
                                 BSWAP SI
00405CD6
                C74424 40 00(MOV DWORD PTR SS: [ESP+40], 0
00405CDE
                F8
                                 CLC
00405CDF
                 F9
                                 STC
                                 ROL SI, CL
MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+70]
PUSH DWORD PTR SS: [ESP+4]
00405CE0
                66:D3C6
                8B7424 70
FF7424 04
00405CE3
00405CE7
                                 PUSHFD
00405CEB
                 F9
00405CEC
                                 STC
00405CED
                C74424 OC 6C(MOV DWORD PTR SS:[ESP+C], 4EC06C6C
00405CF5
                OFCE
                                 BSWAP ESI
                66:C70424 596 MOV WORD PTR SS:[ESP], 6759
E9 26E9FFFF JMP test2_vm.00404628
00405CF7
00405CFD
```

这里校验的是 vmp 的入口,作者这里的意思我猜是为了防爆.

在这里可以使所有进入 vmp 的入口都指向同一个函数,只要给 ESI 写入一个固定的 key 就可以了.

回到 vmp,使用计算出来的 crc 值继续解密

VMP_PUSHC_IMM32 REG_3C (0x406BBF)

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xFFE7091D

VMP_PUSH_BYTE_CONST 0x5

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x808C8C0

SHR_DWORD 0x808C8C0 , 0x5 (0x404646)

VMP_POPC_IMM32 REG_C VMP_PUSHC_IMM32 REG_30

ADD_DWORD 0x0 , 0x404646 (0x404646)

VMP_POPC_IMM32 REG_4

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x404646] (0x18F6E8)

ADD_DWORD 0x18F6E8, 0xFFE7091D (0x5)

VMP_POPC_IMM32 REG_C

ADD_DWORD 0x5 , 0x406BBF (0x406BC4)

VMP_POPC_IMM32 REG_C

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_DS [0x406BC4] (0x2387562A)

ADD_DWORD 0x2387562A, 0xDC78A9D6 (0x0)

VMP POPC IMM32 REG 4

 $ADD_DWORD 0x0, 0x7C816FD7 \quad (0x7C816FD7)$

#取出 key

#校验错误的话,这里将不为0

18

#这里 0x7C816FD7 是进入 vmp 时的返回地址 #校验错误的话,退出时将返回错误的地址或者 #破坏堆栈

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

好了第三阶段也完了,整个 vmp 的校验指令都执行完了,这里指令在每个 vmp 加密的函数里都存在,每个函数都只执行一次。

整理一下算法.

- 1. 首先用 RDTSC 生成一个随机数.
 - 然后取校验数据组数的余数.
 - . 将余数乘以9再加上基址,计算出一个指针.

#取数据结构基址

Moediyooawdd Mewdaanowdd

8 aa I#2

- l. 这个指针指向一个 9 个字节的结构.
- 0-3:解密校验地址的随机数.
 - 4:校验的大小,这个字节好像没有加密
 - 5-8: 和 crc 匹配的校验值
- 5. 调用原子指令 vmp_crc 计算一个校验值,并和设定的数据进行匹配
- 6. 用匹配的结果来修正返回值.

现在我们来看一下 vmp 的作者都校验什么东西,顺便猜猜它们的用途.

首先通过上面的算法可以清楚地看到这次的随机算法为

key-=3

key^=0x4AE12E6F

key+=0xE045A69C

就只有这三条的指令,我们写个脚本,把所有的地址都提取出来,至于 crc 的值则忽略它

提取后的数据如下

0x004044EB

0xE1

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
004044EB		A2	DB A2		
004044EC		03	DB 03		
004044ED		00	DB 00		
004044EE		00	DB 00		
004044EF	\$~	E9 85120000	JMP test2_vm.00405779		
004044F4	>	90	PUSHFD		
004044F5		60	PUSHAD		
004044F6		FF7424 14	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+14]		
004044FA		68 DCF2986F	PUSH 6F98F2DC		
004044FF		8945 00	MOV DWORD PTR SS:[EBP], EAX		
00404502		66:891C24	MOV WORD PTR SS:[ESP], BX		
00404506			MOV BYTE PTR SS:[ESP+10], OD8		
0040450B		90	PUSHFD		
0040450C		8D6424 30	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+30]		
00404510		E9 09180000	JMP test2_vm.00405D1E		
00404515	\$		PUSH 2BE988BB		
0040451A		4E	DEC ESI		
0040451B		90	PUSHFD		
0040451C			MOV WORD PTR SS:[ESP+4], OD11A		
00404523		8D6424 50	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+50]		
00404527	.^	E9 88FCFFFF	JMP_test2_vm.004041B4		
0040452C	>	38DC	CMP AH, BL		
0040452E	:	E8 7D230000	CALL test2_vm.004068B0		
00404533	>	F8	crc		
00404534		38EB	CMP BL, CH		
00404536		D3E8	SHR EAX, CL		•
00404538		or	PICHED		

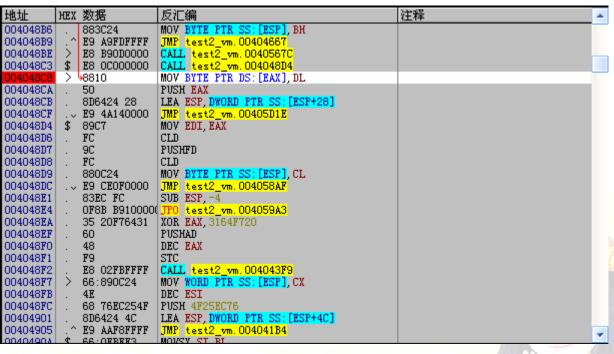
校验指令

0x004048B6

0xB2

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

8 aa I##



校验指令

0x0040496C

0x13

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
0040496C		F6C3 94	TEST BL, 94		
0040496F		81F1 44E3E131	XOR ECX, 3FE1E344		
00404975		F6C4 55	TEST AH, 55		
00404978		68 F4BF4062	PUSH 6240BFF4		
0040497D		8101 000000000			
00404983			CALL test2_vm. 00404569		
00404988		C60424 53	MOV BYTE PTR SS: [ESP], 53		
00404980		E8 48FDFFFF	CALL test2_vm.004046D9		
		68 2D49BC59	PUSH 59BC492D		
		FF7424 10	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+10]		
0040499A		8F45 00	POP DWORD PTR SS:[EBP]		
0040499D		60	PUSHAD		
		68 B88A5766	PUSH 66578AB8		
004049A3		90	PUSHFD		
004049A4			LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+3C]		
		E9 9D000000	JMP test2_vm.00404A4A		
		C1CE 12	ROR ESI, 12		
00404980		66:893C24	MOV WORD PTR SS: [ESP], DI		
004049B4		4E	DEC ESI		
			MOV BYTE PTR SS:[ESP], AL		
004049B8		C64424 04 51	MOV BYTE PTR SS:[ESP+4],51		
			MOV WORD PTR SS:[ESP],6D9E		
00404903		66:895C24 08	MOV WORD PTR SS:[ESP+8], BX		
00404908			LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+58]		
004049CC			JMP test2_vm.004041B4		
004049D1	>		MOV DWORD PTR SS:[ESP],9081D211		-
UUNUN DIS		FF7424_04	PUCH DWORD PTR CC [RCP+4]		
174,12,12		A VINC	Aurogon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd		

校验出口

0x00404A80

0xE6

DOS.PEJİY. DOS.DOQQQU DOS.DOQQQ

得望 8 aa laa2

地址		数据	反汇编	注释	*
00404A80	\$	90	PUSHFD		
00404A81		E9 371C0000	JMP test2_vm.004066BD		
00404A86	\$	90	PUSHFD		
00404A87		FF7424 38	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+38]		
00404A8B		8F45 00	POP DWORD PTR SS: [EBP]		
00404A8E			MOV BYTE PTR SS:[ESP+8],3C		
		884424 04	MOV BYTE PTR SS: [ESP+4], AL		
00404A97			PUSH EBP		
			MOV DWORD PTR SS:[ESP], E305CDEB		
00404A9F		8D6424 40	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+40]		
			JMP test2_vm.00404A4A		
00404AA8	\$	66:85C7	TEST DI, AX		
00404AAB		90	PUSHFD		
00404AAC		F8	crc		
00404AAD			SUB ESI, 2		
00404AB0			PUSH DWORD PTR SS: [ESP]		
00404AB3		90	PUSHFD		
00404AB4		F8	crc		
00404AB5		83ED 04	SUB EBP, 4		
00404AB8			LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+3C]		
00404ABC		OF8D 3F1B0000	JGE test2_vm.00406601		
00404AC2		90	PUSHFD		
00404AC3		8945 00	MOV DWORD PTR SS: [EBP], EAX		
00404AC6		60	PUSHAD		
00404AC7		8D6424 24	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+24]		
00404ACB			JMP test2_vm.00404A4A		-
00404470	· >>	RO OORCEREE	TMP + 4 c + 2 - rm 00/10/1787		1

校验指令

0x00404B6A

0x10

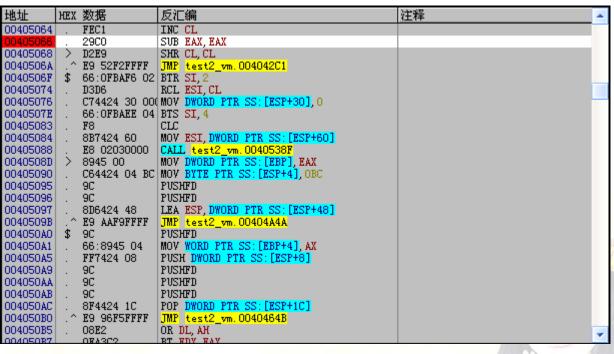
地址	HEX	数据	反汇编	注释 4	N.
00404B4F		66:8B00	MOV AX, WORD PTR DS: [EAX]		
00404B52		60	PUSHAD		
00404B53		E8 DCOCOOOO	CALL test2_vm.00405834		
00404B58	>	90	PUSHFD		
00404B59		8F4424 34	POP DWORD PTR SS:[ESP+34]		Ш
00404B5D		66:OFABEE	BTS SI, BP		
00404B61		66:F7D6	NOT SI		
		FF35 6B614000	PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		
00404B6A		8F4424 30	POP DWORD PTR SS: [ESP+30]		
00404B6E			MOVSX SI, BL		
00404B72		90	PUSHFD		
00404B73		66:OFCE	BSWAP SI		
00404B76			MOV DWORD PTR SS:[ESP+30],0		
00404B7E		F8	crc		
00404B7F		F8	crc		
00404B80			MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+60]		
00404B84			BT DI, DX		
00404B88		90	PUSHFD		
00404B89		66:0FBAE0 02			
00404B8E		OFCE	BSWAP ESI		
00404B90			MOV BYTE PTR SS: [ESP], BH		
00404B93		F9	STC		
00404B94			PUSH DWORD PTR SS: [ESP+8]		
00404B98			JMP_test2_vm.00406774		
00404B9D	\$		TEST BH, AL		
00404B9F		66:F7C4 6D3A			-
00404844		8380 04	CIR FRP 4		_

校验控制变量,防 hook

0x00405064

bbs.pediy.eem bbs.uapaek.ea

(F) 8 aa l*u*2



校验 vmp_crc,防止写入固定的 crc

0x0040507E

0xE0

00405084	地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
00405084	0040507E		66:OFBAEE 04	BTS SI, 4		
D0405088 E8 02030000	00405083		F8	crc		
O040508D	00405084		8B7424 60	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+60]		
00405090 . C64424 04 BC MOV BYTE PTR SS:[ESP+4], OBC 00405096 . 9C						
00405095 . 9C				MOV DWORD PTR SS:[EBP], EAX		
00405096 . 9C						
00405097 . 8D6424 48						
0040508B .^ E9 AAF9FFFF JMP test2_vm.00404A4A 004050A1 . 66:8945 04 MOV WORD PTR SS:[EBP+4], AX 004050A5 . FF7424 08 PUSH DWORD PTR SS:[ESP+8] 004050A2 . 9C PUSHFD 004050AB . 9C PUSHFD 004050AC . 8F4424 1C POF DWORD PTR SS:[ESP+1C] 004050B0 .^ E9 96F5FFFF JMP test2_vm.0040464B 004050B5 . 08E2 OR DL, AH 004050B7 . 0FA3C2 BT EDX, EAX 004050BA . 8B55 00 MOV EDX, DWORD PTR SS:[EBP] 004050BD . COF8 03 SAR AL, 3 004050C0 . D2F8 SAR AL, CL 004050C2 . 85D5 TEST EBP, EDX 004050C6 . 83C5 02 ADD EBP, 2						
004050A0 \$ 9C						
004050A1 . 66:8945 04 MOV WORD PTR SS:[EBP+4], AX 004050A5 . FF7424 08 PUSH DWORD PTR SS:[ESP+8] 004050A6 . 9C PUSHFD 004050AB . 9C PUSHFD 004050AC . 8F4424 1C POP DWORD PTR SS:[ESP+1C] 004050B5 . 08E2 OR DL, AH 004050B7 . 0FA3C2 BT EDX, EAX 004050BA . 8B55 00 MOV EDX, DWORD PTR SS:[EBP] 004050BD . COF8 03 SAR AL, 3 004050C0 . D2F8 SAR AL, CL 004050C2 . 85D5 TEST EBP, EDX 004050C4 . 00D0 RCL AL, 1 004050C6 . 83C5 02 ADD EBP, 2						
004050A5		\$				
004050A9 . 9C						
004050AA						
004050AB . 9C						
004050AC . 8F4424 1C POP DWORD PTR SS:[ESP+1C] 004050B5 . 08E2 OR DL, AH 004050B7 . 0FA3C2 BT EDX, EAX 004050BA . 8B55 0O MOV EDX, DWORD PTR SS:[EBP] 004050BD . COF8 03 SAR AL, 3 004050C0 . D2F8 SAR AL, CL 004050C2 . 85D5 TEST EBP, EDX 004050C4 . D0D0 RCL AL, 1 004050C6 . 83C5 02 ADD EBP, 2						
004050B0 .^ E9 96F5FFFF						
004050B5 . 08E2						
004050B7		. ^				
004050BA						
004050BD . COF8 03						
004050C0 . D2F8 SAR AL, CL 004050C2 . 85D5 TEST EBP, EDX 004050C4 . D0D0 RCL AL, 1 004050C6 . 83C5 02 ADD EBP, 2						
004050C2 . 85D5 TEST EBP, EDX 004050C4 . DODO RCL AL, 1 004050C6 . 83C5 02 ADD EBP, 2 004050C9 57 PUSH RDT						
004050C4 . DODO RCL AL, 1 004050C6 . 83C5 02 ADD EBP, 2 004050C9 57 PUSH RDT						
004050C6 . 83C5 02 ADD EBP, 2						
ODMOSOCO 57 PUSH ROT						
						•
	00405000			Aurogon Info&Tec(Shanghai)CoLtd		

接上面,还是校验 vmp_crc,防 hook

0x00405162

0x0D

57

MOO.YIDOQAU.RUJU

8 aa I*w*2

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
0040514F		8F4424 2C	POP DWORD PTR SS: [ESP+2C]		
00405153		66:OFBAEE OD			
00405158		66:C1D6 04	RCL SI, 4		
00405150			PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		
00405162		8F4424 28	POP DWORD PTR SS: [ESP+28]		
00405166		66:OFBAE5 OA			
0040516B			MOV DWORD PTR SS:[ESP+24],0		
00405173		F5	CMC		
00405174		C1C6 09	ROL ESI, 9		
00405177		F9	STC		
00405178			LEA ESI, DWORD PTR DS: [A6514FB7]		
0040517F			MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+54]		
00405183		E9 74140000	JMP test2_vm.004065FC		
00405188			CMP BL, BL		
0040518A		66:3D FA2E	CMP AX, 2EFA		
0040518E		83C5 06	ADD EBP, 6		
00405191		60	PUSHAD		
00405192		90	PUSHFD		
00405193			MOV BYTE PTR SS: [EAX], DL		7
00405196		C60424 1D	MOV BYTE PTR SS:[ESP], 1D		
0040519A		90	PUSHFD		
0040519B		FF3424	PUSH DWORD PTR SS: [ESP]		
0040519E		68 E8F98102	PUSH 281F9E8		
004051A3		8D6424 34	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+34]		
004051A7		E9 720B0000	JMP_test2_vm.00405D1E		
004051AC	/	57 C60424 CR	PUSH EDI MOV BYTE PTR SS:[ESP] OCE		₹ .
111/11/51 411		I BUATA I K	MING RATH BIR 22. H2B1 III.K		

全局控制变量的多回路分支

0x00405367

0x52

地址	HEX	数据	反汇编	注释	٠
00405360		C60424 C1	MOV BYTE PTR SS: [ESP], OC1		
00405364		60	PUSHAD		
00405365		90	PUSHFD		
00405366		8B5424 30	MOV EDX, DWORD PTR SS: [ESP+30]		
0040536A		66:OFBEF9	MOVSX DI, CL		
0040536E		9C	PUSHFD		
0040536F		54	PUSH ESP		
00405370		8B7C24 3C	MOV EDI, DWORD PTR SS: [ESP+3C]		
00405374		9F	LAHF		
00405375		58	POP EAX		
00405376		8B5C24 3C	MOV EBX, DWORD PTR SS: [ESP+3C]		
0040537A		66:0FB6C2	MOVZX AX, DL		
0040537E		98	CWDE		
0040537F		8B4424 40	MOV EAX, DWORD PTR SS: [ESP+40]		
00405383		9C	PUSHFD		
00405384		884424 08	MOV BYTE PTR SS: [ESP+8], AL		
00405388		FF7424 48	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+48]		
0040538C	L.	C2 4C00	RETN 4C		
0040538F	\$	9C	PUSHFD		
00405390			JMP test2_vm.004054FB		
00405395	>	C64424 04 0A	MOV BYTE PTR SS: [ESP+4], OA		
0040539A		E8 A4080000	CALL test2_vm.00405C43		
0040539F	>	896C24 38	MOV DWORD PTR SS: [ESP+38], EBP		
004053A3		8DB5 60FC11C9	LEA ESI, DWORD PTR SS: [EBP+C911FC60]		
004053A9		5E	POP ESI		
004053AA		90	PUSHFD		
004053AR		8¥4424 30	POP DWORD PTR SS-[RSP+30]		_

还是校验出口

0x004053BD

MOO.YIDOQAU.RUJU

8 aa I*w*2

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
004053AA		90	PUSHFD		
004053AB		8F4424 30	POP DWORD PTR SS:[ESP+30]		
004053AF		66:F7D6	NOT SI		
004053B2		F7D6	NOT ESI		
004053B4		66:D3DE	RCR SI, CL		
004053B7			PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		
004053BD		8F4424 2C	POP DWORD PTR SS: [ESP+2C]		
00405301		66:F7D6	NOT SI		
004053C4		66:F7D6	NOT SI		
00405307		66:OFBEF1	MOVSX SI, CL		
004053CB			MOV DWORD PTR SS:[ESP+28],0		
004053D3		5E	POP ESI		
004053D4		60	PUSHAD		
004053D5		OFABDE	BTS ESI, EBX		
004053D8		8B7424 74	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+74]		
004053DC		F5	CMC		
004053DD		90	PUSHFD		
004053DE		F8	CLC		
004053DF		F9	STC		
004053E0		OFCE	BSWAP ESI		
004053E2	÷	E8 FF110000	CALL test2_vm.004065E6		
004053E7	\$	F7D6	NOT ESI		
004053E9		895C24 50	MOV DWORD PTR SS: [ESP+50], EBX		
004053ED		E8 3F100000	LEA ESI, DWORD PTR DS: [422DE957]		
004053F4 004053F9	1	C1DE 09	CALL test2_vm.00406438		
00405379		EE-DIDE	RCR ESI, 9		•

全局控制变量的多回路分支

0x004053D3

0x30

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
004053D3		5E	POP ESI		
004053D4		60	PUSHAD		
004053D5		OFABDE	BTS ESI, EBX		
004053D8		8B7424 74	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+74]		
004053DC		F5	CMC		
004053DD		90	PUSHFD		
004053DE		F8	crc		
004053DF		F9	STC		
004053E0		OFCE	BSWAP ESI		
004053E2		E8 FF110000	CALL test2_vm.004065E6		
004053E7		F7D6	NOT ESI		
004053E9		895C24 50	MOV DWORD PTR SS:[ESP+50], EBX		
004053ED			LEA ESI, DWORD PTR DS: [422DE957]		
004053F4		E8 3F100000	CALL test2_vm.00406438		
004053F9		C1DE 09	RCR ESI, 9		
004053FC		66:D1D6	RCL SI, 1		
004053FF			MOV DWORD PTR SS:[ESP+38],0		
00405407		5E	POP ESI		
00405408		F8	crc		
00405409		8B7424 64	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+64]		
0040540D		E8 ABOEOOOO	CALL test2_vm.004062BD		
		66:8945 00	MOV WORD PTR SS:[EBP], AX		
00405416		FF7424 04	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+4]		
0040541A		881424	MOV BYTE PTR SS:[ESP], DL		
0040541D		51	PUSH ECX		
0040541E		66:893424	MOV WORD PTR SS:[ESP],SI		—
00405499		8D6424_44	Aurogon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd		

接上面,还是校验入口

0x00405407

0xAC

DOS.PEJİY.GOM DOS.DOQQOU.SI

8 aa I*w*2

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
004053F9	>	C1DE 09	RCR ESI, 9		
004053FC		66:D1D6	RCL SI, 1		
004053FF		C74424 38 000	MOV DWORD PTR SS:[ESP+38],0		
00405407		5E	POP ESI		
00405408		F8	crc		
00405409		8B7424 64	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+64]		
0040540D		E8 ABOEOOOO	CALL test2_vm.004062BD		
00405412		66:8945 00	MOV WORD PTR SS:[EBP], AX		
00405416		FF7424 04	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+4]		
0040541A		881424	MOV BYTE PTR SS:[ESP], DL		
0040541D		51	PUSH ECX		
0040541E		66:893424	MOV WORD PTR SS:[ESP],SI		
00405422		8D6424 44	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+44]		
00405426		E9 1FF6FFFF	JMP test2_vm.00404A4A		
0040542B		83ED 02	SUB EBP, 2		
0040542E		38CC	CMP AH, CL		
00405430		85E3	TEST EBX, ESP		
00405432		F8	crc		
00405433		66:D3E8	SHR AX, CL		
00405436		60	PUSHAD		
00405437		E9 CEECFFFF	JMP test2_vm.0040410A		
0040543C			PUSH E13B8B6B		
00405441		60	PUSHAD		
00405442		E9 A8150000	JMP test2_vm.004069EF		
00405447		D2DA	RCR DL, CL		
00405449		F8	crc		-
00405444		66-8855 O4	MON DA MOBU DAS CC. [MBD+4]		

接续接上面,校验入口

0x004054B7

0x0B

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
004054A7		90	PUSHFD		
004054A8		8F4424 1C	POP DWORD PTR SS: [ESP+1C]		
004054AC		66:OFBAFE 06	BTC SI, 6		
004054B1		FF35 6B61400(PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		
004054B7		8F4424 18	POP DWORD PTR SS:[ESP+18]		
004054BB		66:OFCE	BSWAP SI		
004054BE			MOV DWORD PTR SS:[ESP+14],0		
00405406		68 4D7D8B3B	PUSH 3B8B7D4D		
004054CB			MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+48]		
004054CF		E9 3F040000	JMP test2_vm.00405913		
004054D4			PUSHFD		
004054D5		53	PUSH_EBX		
004054D6			MOV DWORD PTR SS:[ESP+2C], EDI		
004054DA		51	PUSH ECX		
004054DB		90	PUSHFD		
004054DC			MOV WORD PTR SS: [ESP], 782A		
004054E2			MOV DWORD PTR SS:[ESP+30], EDX		- 1
004054E6		90	PUSHFD		
004054E7		90	PUSHFD		
004054E8			MOV WORD PTR SS: [ESP], 4AC7		
004054EE			MOV DWORD PTR SS: [ESP+34], ESI		
004054F2		55	PUSH EBP		
004054F3		66:F7D6	NOT SI		
004054F6		E9 7DEFFFFF	JMP_test2_vm.00404478		
004054FB	>	OFCE	BSWAP ESI		
004054FD		F8	CLC		•
00405488		C1CR 12	Aurogon Tofo&Toc/Shanghai)Co. Ltd		

继续全局控制变量

0x004054C6

MOO.YIDOQAU.RUJU

8 aa I*w*2

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
004054B7		8F4424 18	POP DWORD PTR SS: [ESP+18]		
004054BB		66:OFCE	BSWAP SI		
004054BE		C74424 14 000	MOV DWORD PTR SS:[ESP+14],0		
00405406		68 4D7D8B3B	PUSH 3B8B7D4D		
004054CB		8B7424 48	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+48]		
004054CF		E9 3F040000	JMP test2_vm.00405913		
004054D4	\$	90	PUSHFD		
004054D5		53	PUSH EBX		
004054D6		897C24 2C	MOV DWORD PTR SS:[ESP+2C], EDI		
004054DA		51	PUSH ECX		
004054DB		90	PUSHFD		
004054DC			MOV WORD PTR SS:[ESP], 782A		
004054E2		895424 30	MOV DWORD PTR SS:[ESP+30], EDX		
004054E6		90	PUSHFD		
004054E7		90	PUSHFD		
004054E8			MOV WORD PTR SS:[ESP], 4AC7		
004054EE		897424 34	MOV DWORD PTR SS:[ESP+34], ESI		
004054F2		55	PUSH EBP		
004054F3		66:F7D6	NOT SI		
004054F6			JMP test2_vm.00404478		
004054FB	>	OFCE	BSWAP ESI		
004054FD		F8	CIC		
004054FE		C1CE 12	ROR ESI, 12		
00405501		E8 BC040000	CALL test2_vm.004059C2		
	\$		MOV DWORD PTR SS: [ESP+4], 0		
0040550E		F8	crc		-
00405508		RR3494	PUCH DWORD PTR CC.[RCP]		/ 1

还是入口.....

0x00405609

0x0A

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
00405604		FF7424 44	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+44]		
00405608		C2 4800	RETN 48		
0040560B	\$	OFBAE5 14	BT EBP, 14		
0040560F		C74424 48 000	MOV DWORD PTR SS:[ESP+48],0		
00405617		66:OFBEF2	MOVSX SI, DL		
0040561B		66:89D6	MOV SI, DX		
0040561E		8B7424 78	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+78]		
00405622		F8	crc		
00405623		E8 D3080000	CALL test2_vm.00405EFB		
00405628	\$	E8 D90F0000	CALL test2_vm.00406606		
0040562D	\$	FF3424	PUSH DWORD PTR SS: [ESP]		
00405630		895C24 04	MOV DWORD PTR SS: [ESP+4], EBX		
00405634		60	PUSHAD		
00405635		60	PUSHAD		
00405636		68 29F81114	PUSH 1411F829		
0040563B		897C24 44	MOV DWORD PTR SS: [ESP+44], EDI		
0040563F		90	PUSHFD		
00405640		E8 F8060000	CALL test2_vm.00405D3D		
00405645	\$	36:8B00	MOV EAX, DWORD PTR SS: [EAX]		
00405648		68 ACE3B792	PUSH 92B7E3AC		
0040564D		8D6424 10	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+10]		
00405651	.^	OF80 9DEEFFF1	JO test2_vm.004044F4		
00405657		8945 00	MOV DWORD PTR SS: [EBP], EAX		
0040565A		60	PUSHAD		
0040565B		8D6424 20	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+20]		
0040565F		E9 BA060000	JMP test2_vm.00405D1E		v
00405664		68 MOSMW357	PICH SORSERED		

除了这个我不到它校验些什么东西了......

0x00405A06

DOS.PEJİY.OOM DOS.DOQQQUU.SI

得書 8 aa l*w*2

地	址	HEX	数据	反汇编	注释	*
	0405A03	\$	897424 28	MOV DWORD PTR SS:[ESP+28], ESI		
00)405A07		66:OFBEFO	MOVSX SI, AL		
)405A0B		E8 71EEFFFF	CALL test2_vm.00404881		
	0405A10	>	20D0	AND AL, DL		
)405A12		E8 89F6FFFF	CALL test2_vm. 004050A0		
)405A17		66:OFBEC3	MOVSX AX, BL		
)405A1B		80CE 79	OR DH, 79		
	0405A1E		D40A	AAM		
)405A20		66:8B45 00	MOV AX, WORD PTR SS: [EBP]		
	0405A24		F8	CLC		
)405A25		66:OFCA	BSWAP DX		
)405A28		66:8B55 02	MOV DX, WORD PTR SS: [EBP+2]		
	0405A2C		84C1	TEST CL, AL		
)405A2E		E8 EA030000	CALL test2_vm.00405E1D		
)405A33	\$		SUB EBP, 2		
)405A36			JMP_test2_vm.0040677C		
)405A3B	· >	E8 69EDFFFF	CALL test2_vm.004047A9		
)405A40		E8 AE080000	CALL test2_vm.004062F3		
)405A45	\$	4E	DEC ESI		
)405A46		882424	MOV BYTE PTR SS: [ESP], AH		
)405A49		60	PUSHAD		
)405A4A		54	PUSH ESP		
)405A4B		8D6424 38	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+38]		
	0405A4F		E9 60E7FFFF	JMP test2_vm.004041B4		
)405A54	\$	F8	CLC		
)405A55		C1CE 12	ROR_ESI, 12		-
00	1405458		78 12070000	CATT + ce+2 vm 0040616W		

校验指令

0x00405A80

0x27

地址	HEX	数据	反汇编	注释 ▲
00405A80		66:OFBAFE OB	BTC SI, OB	
00405A85		66:D3DE	RCR SI, CL	
00405A88		66:OFABC6	BTS SI, AX	
00405A8C		E9 79080000	JMP test2_vm.0040630A	
00405A91		DOD8	RCR AL, 1	
00405A93		89E8	MOV EAX, EBP	
00405A95		F8	CTC	
00405A96		E8 6AECFFFF	CALL test2_vm.00404705	
00405A9B		90	PUSHFD	
00405A9C		890424	MOV DWORD PTR SS:[ESP], EAX	
00405A9F			CALL test2_vm.00404988	
00405AA4		90	PUSHFD	
00405AA5			PUSH DWORD PTR DS: [40616B]	
00405AAB		8F4424 04	POP DWORD PTR SS: [ESP+4]	
00405AAF			CALL test2_vm.00405506	
00405AB4	>		PUSH 62CB5BDD	
00405AB9		894424 04	MOV DWORD PTR SS:[ESP+4], EAX	
00405ABD		90	PUSHFD	
00405ABE		60	PUSHAD	
00405ABF			PUSH B79445A8	
00405AC4		895C24 28	MOV DWORD PTR SS: [ESP+28], EBX	
00405AC8			JMP_test2_vm.00405AE8	
00405ACD	\$	90	PUSHFD	
00405ACE		66:OFCE	BSWAP SI	
00405AD1			MOV DWORD PTR SS:[ESP+28], EBP	
00405AD5		66:OFB6F3	MOVZX SI, BL	-
UUNUEYDO	(CV	RR 100DORRD	gon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd	

校验 pushesp

0x00405AAB

0x5A

bbø.pediy.eom bbø.unpaek.en

8 aa I#2

```
地址
                                                                                          注释
00405A9F
                  E8 E4EEFFFF
00405AA4
                  90
                                    PUSHFD
                  FF35 6B61400(PUSH DWORD PTR DS: [40616B]
00405AA5
00405AAB
00405AAF
                  8F4424 04
                                   POP DWORD PTR SS:[ESP+4]
CALL test2_vm.00405506
PUSH 62CB5BDD
                  E8 52FAFFFF
00405AB4
                  68 DD5BCB62
00405AB9
                  894424 04
                                    MOV DWORD PTR SS: [ESP+4], EAX
00405ABD
                  90
                                    PUSHFD
00405ABE
                  60
                                    PUSHAD
00405ABF
                  68 A84594B7
                                    PUSH B79445A8
                                    MOV DWORD PTR SS:[ESP+28], EBX
JMP test2_vm.00405AE8
                  895C24 28
00405AC4
                 E9 1B000000
00405AC8
00405ACD
00405ACE
                 90
                                    PUSHFD
                  66:0FCE
                                    BSWAP SI
                                   MOV DWORD PTR SS:[ESP+28], EBP
MOVZX SI, BL
PUSH BD9F9D19
                  896C24 28
00405AD1
00405AD5
                  66:0FB6F3
00405AD9
00405ADE
                  68 199D9FBD
                                    PUSHFD
                                   POP DWORD PTR SS:[ESP+28]
JMP test2_vm.00405FD5
JMP test2_vm.00406AE2
BT ESP,1D
ROR ESI,12
CALL test2_vm.00404631
00405ADF
                  8F4424 28
              . V E9 ED040000
00405AE3
              > E9 F50F0000
> OFBAE4 1D
00405AE8
00405AED
00405AF1
                 OFBAE4 1D
C1CE 12
00405AF4
                  E8 38EBFFFF
00405AF9
                                    PUSHFD
                                   POP DWORD PTR SS: [ESP+40]
00405AFA
                  8F4424 40
```

接上面,校验全局控制变量

0x00405B09

0x0F

00405AF9	\$	90	PUSHFD		1
00405AFA		8F4424 40	POP DWORD PTR SS: [ESP+40]		ı
00405AFE		68 2E3C1FCD	PUSH CD1F3C2E		
00405B03		FF35 6B614000	PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		١
00405B09		8F4424 40	POP DWORD PTR SS: [ESP+40]		١
00405B0D		66:OFBAF6 OC			١
00405B12		D3DE	RCR ESI, CL		1
00405B14			MOV DWORD PTR SS:[ESP+3C],0		
00405B1C		F5	CMC		1
00405B1D		66:D3D6	RCL SI, CL		4
00405B20		F7D6	NOT ESI		1
00405B22		66:OFBEF2	MOVSX SI, DL		١
00405B26		8B7424 6C	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+6C]		١
00405B2A		F5	CMC		
00405B2B		E8 B2020000	CALL test2_vm.00405DE2		1
00405B30	>	66:D3DE	RCR SI, CL		١
00405B33			PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		١
00405B39		8F4424 1C	POP DWORD PTR SS: [ESP+1C]		١
00405B3D		89EE	MOV ESI, EBP		١
00405B3F			MOV DWORD PTR SS:[ESP+18],0		1
00405B47		66:C1C6 05	ROL SI, 5		1
00405B4B		66:OFABF6	BTS SI, SI		ı
00405B4F		8B7424 48	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+48]		
00405B53		60	PUSHAD		
00405B54		896424 04	MOV DWORD PTR SS: [ESP+4], ESP		
00405B58		90	PUSHFD	▼	Ī
00/05850		TO OT	STC		43

这个不用说了吧) 图 上海烛发信息料技有限公司 Aurogon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd

0x00405B1C

bbs.pediy.eem ne.ileogav.dd

8 aa l*w*2

地址	HEX	数据	反汇编 二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十	注释	٠
00405B1C		F5	CMC		
00405B1D		66:D3D6	RCL SI, CL		
00405B20		F7D6	NOT ESI		
00405B22		66:OFBEF2	MOVSX SI, DL		
00405B26		8B7424 6C	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+6C]		
00405B2A		F5	CMC		
00405B2B		E8 B2020000	CALL test2_vm.00405DE2		
00405B30	>	66:D3DE	RCR SI, CL		
00405B33		FF35 6B614000	PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		
00405B39		8F4424 1C	POP DWORD PTR SS: [ESP+1C]		
00405B3D		89EE	MOV ESI, EBP		
00405B3F			MOV DWORD PTR SS:[ESP+18], 0		
00405B47		66:C1C6 05	ROL SI, 5		
00405B4B		66:OFABF6	BTS SI, SI		
00405B4F		8B7424 48	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+48]		
00405B53		60	PUSHAD		
00405B54		896424 04	MOV DWORD PTR SS:[ESP+4], ESP		
00405B58		90	PUSHFD		
00405B59		F9	STC		
00405B5A		OFCE	BSWAP ESI		
00405B5C		F9	STC		
00405B5D		C1CE 12	ROR ESI, 12		
00405B60	. ^	E9 31E7FFFF	JMP test2_vm.00404296		
00405B65		66:C1DO OA	RCL AX, OA		
00405B69		COD9 07	RCR CL, 7		
00405B6C		60	PUSHAD		¥
00405B6D		OW.	IAHR		//

参考上面的算法

0x00405B39

0x0A

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*				
00405B2B		E8 B2020000	CALL test2_vm.00405DE2						
00405B30	>	66:D3DE	RCR SI, CL						
00405B33		FF35 6B614000	PUSH DWORD PTR DS: [40616B]						
00405B39		8F4424 1C	CALL test2_vm.00405DE2 RCR SI, CL 4000 PUSH DWORD PTR DS: [40616B] POP DWORD PTR SS: [ESP+1C] MOV ESI, EBP 000 MOV DWORD PTR SS: [ESP+18], 0 5 ROL SI, 5 BTS SI, SI MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+48] PUSHAD MOV DWORD PTR SS: [ESP+4], ESP PUSHFD STC BSWAP ESI STC ROR ESI, 12 FF JMP test2_vm.00404296 A RCL AX, 0A RCR CL, 7 PUSHAD LAHF MOV EAX, DWORD PTR SS: [EBP] OR CL, 49 MOV CL, BYTE PTR SS: [EBP+4] PUSH DWORD PTR SS: [ESP+4] PUSH DWORD PTR SS: [ESP-4]						
00405B3D		89EE							
00405B3F		C74424 18 000	MOV DWORD PTR SS:[ESP+18], 0						
00405B47		66:C1C6 05	ROL SI, 5						
00405B4B		66:OFABF6							
00405B4F		8B7424 48							
00405B53		60							
00405B54		896424 04							
00405B58		90							
00405B59		F9							
00405B5A		OFCE			▲				
00405B5C		F9							
00405B5D		C1CE 12							
00405B60		E9 31E7FFFF							
00405B65		66:C1DO OA							
00405B69		COD9 07							
00405B6C		60							
00405B6D		9F							
00405B6E		8B45 00							
00405B71		8009 49							
00405B74		8A4D 04							
00405B77		FF3424							
00405B7A		68 D39BD700			-				
00405878		RO TIME							
迎44ヶ位	2326	句,自己看吧							
以什么好	四日	1)日口相に							

0x00405C43

DOS.PEJİY. DOS.DOQQQU DOS.DOQQQ

得書 8 aa l*w*2

地址	HEX	数据	反汇编	注释	*
00405C43	\$	F8	crc		
00405C44		COC8 06	ROR AL, 6		
00405C47		E8 89E5FFFF	CALL test2_vm.004041D5		
00405C4C	×	E9 C7E9FFFF	JMP test2_vm.00404618		
00405C51	\$	81FC EOAFE395	CMP ESP, 95E3AFE0		
00405C57		F9	STC		
00405058		F9	STC		
00405059		86E0	XCHG AL, AH		
00405C5B		60	PUSHAD		
00405050			MOV DWORD PTR SS:[ESP+4],66899F49		
00405064		F5	CMC		
00405065		66:01D8	ADD AX, BX		
00405068		C60424 24	MOV BYTE PTR SS:[ESP],24		
00405C6C		66:FFC0	INC AX		
00405C6F		F5	CMC		
00405070		66:C1C0 OB	ROL AX, OB		
00405C74		F9	STC		
00405C75		68 DDE1720D	PUSH OD72E1DD		
00405C7A		66:35 7CF3	XOR AX, OF37C		
00405C7E		66:892C24	MOV WORD PTR SS:[ESP], BP		
00405082		52	PUSH EDX		
00405083		66:01C3	ADD BX, AX		
00405086		66:85 F 3	TEST BX, SI		
00405089		F5	CMC		
00405C8A	: ٧	E9 6C050000	JMP_test2_vm.004061FB		
00405C8F	>	90	PUSHFD		*
00/05/20		RS 1 REBEREE	CATT + c=+2 +m 00404784		

解密常量

0x00405CCF

0x0B

116.1.1		WL 10	5 油	124707
地址	HEX	数据	反汇编	注释 ▲
00405CC4		8F4424 48	POP DWORD PTR SS: [ESP+48]	
00405008		F8	crc	
00405009		FF35 6B614000	PUSH DWORD PTR DS: [40616B]	
00405CCF		8F4424 44	POP DWORD PTR SS: [ESP+44]	
00405CD3		66:OFCE	BSWAP SI	
00405CD6		C74424 40 000	MOV DWORD PTR SS:[ESP+40],0	
00405CDE		F8	crc	
00405CDF		F9	STC	
00405CE0		66:D3C6	ROL SI, CL	
00405CE3		8B7424 70	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+70]	
00405CE7		FF7424 04	PUSH DWORD PTR SS: [ESP+4]	
00405CEB		90	PUSHFD	
00405CEC		F9	STC	
00405CED		C74424 OC 6C6	MOV DWORD PTR SS:[ESP+C], 4EC06C6C	
00405CF5		OFCE	BSWAP ESI	
00405CF7			MOV WORD PTR SS:[ESP],6759	
00405CFD	.^	E9 26E9FFFF	JMP test2_vm.00404628	
00405D02	\$	C1CE 12	ROR ESI, 12	
00405D05		E8 D5FCFFFF	CALL test2_vm.004059DF	
00405D0A	\$	8D7C24 04	LEA EDI, DWORD PTR SS: [ESP+4]	
00405D0E		8D6424 04	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+4]	
00405D12	>	D3E3	SHL EBX, CL	
00405D14		89 F 3	MOV EBX, ESI	
00405D16		D2F1	SAL CL, CL	
00405D18		D2EO	SHL AL, CL	
00405D1A		49	DEC ECX	
00405D1B		0375 00	ADD WST DWORD PTR SS-[WRP]	
73 (6.28		WUBE	Aurogon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd	

0x00405CDE

bbø.pediy.eom bbø.unpaek.en

MEE 8 aa I*w*Ω

```
地址
                HEX 数据
                                                 反汇编
                                                                                                                            注释
00405CDE
                                                 crc
                        F8
00405CDF
                        F9
                                                 STC
                                                 ROL SI, CL
MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+70]
PUSH DWORD PTR SS: [ESP+4]
00405CE0
                        66:D3C6
                        8B7424 70
FF7424 04
00405CE7
00405CEB
                                                 PUSHFD
                        90
00405CEC
                        F9
                                                 STC
00405CED
                        C74424 OC 6C(MOV DWORD PTR SS:[ESP+C], 4EC06C6C
                                                 BSWAP ESI
                        OFCE BSWAP ESI
66:C70424 596 MOV WORD PTR SS:[ESP], 6759
E9 26E9FFFF JMP test2_vm. 00404628
C1CE 12 ROR ESI, 12
E8 D5FCFFFF CALL test2_vm. 004059DF
8D7C24 04 LEA EDI, DWORD PTR SS:[ESP+4]
8D6424 04 LEA ESP, DWORD PTR SS:[ESP+4]
D3E3 SHL EBX, CL
B9F3 MOV EBX, ESI
D2F1 SAL CL, CL
D2E0 SHL AL, CL
D2E0 SHL AL, CL
49 DEC ECX
O375 00 ADD ESI, DWORD PTR SS:[EBP]
                        OFCE
00405CF7
00405CFD
                  . 66:01042.
.^ E9 26E9FFFF
00405D02
00405D05
00405D0A
00405D0E
00405D12
00405D14
00405D16
00405D18
00405D1A
                        0375 00
                                                 ADD ESI, DWORD PTR SS: [EBP]
                                                 BTC CX, SI
SETE AL
MOV AL, BYTE PTR DS: [ESI-1]
SHL CH, CL
00405D1E
                        66:0FBBF1
                        0F94C0
00405D22
                        8A46 FF
00405D28
                        D2E5
00405D2A
                        00D8
                                                 ADD AL, BL
```

0x00405D69

0x0B

地址	HEX	数据	反汇编	注释	٠
00405D62		F9	STC		
00405163		FF35 6B614000	PUSH DWORD PTR DS: [40616B]		
00405D69		8F4424 2C	POP DWORD PTR SS:[ESP+2C]		
00405D6D		66:89EE	MOV SI, BP		
00405D70		C74424 28 00(MOV DWORD PTR SS:[ESP+28],0		
00405D78		66:D3DE	RCR SI, CL		
00405D7B		8B7424 58	MOV ESI, DWORD PTR SS: [ESP+58]		
00405D7F		E9 4AF9FFFF	JMP test2_vm.004056CE		
00405D84		90	PUSHFD		_
00405D85		8F4424 34	POP DWORD PTR SS: [ESP+34]		
00405D89		66:OFB6F1	MOVZX SI, CL		
00405D8D		5E	POP ESI		
00405D8E		E8 76090000	CALL test2_vm.00406709		
00405D93		FF7424 3C	PUSH_DWORD_PTR_SS:[ESP+3C]		
00405D97		8F45 00	POP DWORD PTR SS: [EBP]		
00405D9A		FF3424	PUSH DWORD PTR SS: [ESP]		
00405D9D		8D6424 44	LEA ESP, DWORD PTR SS: [ESP+44]		
00405DA1	. ^	E9 A4ECFFFF	JMP test2_vm.00404A4A		
00405DA6		D2EO	SHL AL, CL		
00405DA8		F9	STC		
00405DA9		66:OFBCCO	BSF AX, AX		
00405DAD		F6DC	NEG AH		
00405DAF			MOVZX AX, WORD PTR DS: [ESI-2]		
00405DB4		53	PUSH EBX		
00405DB5		86E0	XCHG AL, AH		
00405DB7		F9	STC		—
00405DB8		66 · C70494 · 501	MON WORD PTR SS:[RSP] ORISO		

其它的省略.(二) 第三 上海 烘 本 信 思 科 技 有 限 公 章

VMP 校验的大部分都是几个地方,入口,出口,校验指令,解密常数指令,esi 赋值的时候。

VMP 花指令

当我把所有的常量收缩后,发现这里的花指令要比 X86 下面的花指令类型简单多了,仅仅只有两种。

就是 mov reg,reg 和 mov reg,const

desipediy.eom

假鞋 8 aa l202

但是有一个问题需要搞清楚,就是种类少并不等于容易识别

我们来看一组好了,还是上面跳转的例子,VMP 在每次跳转前都会将数据移动,打乱寄存器,那么原来的数据干什么东西呢,答 案就是做花指令,恶心死你。

VMP_PUSHC_IMM32 REG_2C VMP_POPC_IMM32 REG_14

这两条指令发生在跳转前,这里的 REG 保存的是真正 EBP 的值(0x13FFF0),已经从 2C 移到 14,2C 寄存器被废弃了。

VMP_PUSHC_IMM32 REG_2C VMP_POPC_IMM32 REG_10 #先来一个假的 mov reg, reg 忽悠一下

VMP_PUSHC_IMM32 REG_2C

VMP_PUSHVM_ESP

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFB4] (0x13FFF0)

NAND_DWORD 0x13FFF0, 0x13FFF0 (0xFFEC000F)

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x356542FD

NAND_DWORD 0x356542FD, 0xFFEC000F (0x12BD00)

VMP_POPC_IMM32 REG_38

VMP_PUSHC_IMM32 REG_10

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xCA9ABD02

NAND_DWORD 0xCA9ABD02, 0x13FFF0 (0x3564000D)

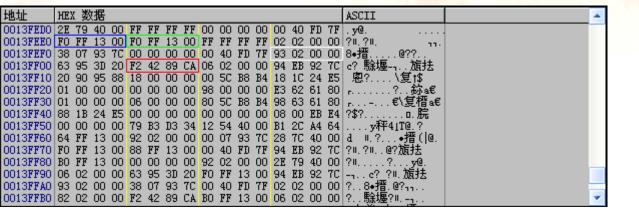
VMP_POPC_IMM32 REG_1C

NAND_DWORD 0x3564000D, 0x12BD00 (0xCA8942F2)

VMP_POPC_IMM32 REG_34

VMP_POPC_IMM32 REG_34

第一阶段暂时完成,先忽悠一下,执行个 XOR EBP,CA9ABD02



desipediy.eom



图上面绿色的是真正的 EBP,蓝色的是忽悠值,红色是变形后的忽悠值,白色的是被抹掉的数据源。因为现在看到的算法其实在 VMP 里面都不是连续的,有些寄存器在引用后就马上给抹掉了,这里的 REG_2C 就是这样,这里的指令是我识别后再重新组合的。 中间继续正常的运算,直到第二次的跳转,这个时候所有寄存器再次移动,忽悠的寄存器也跟着开始动作。

真正的 EBP 已经不用管它了,我们追踪的是忽悠人的寄存器。

VMP_PUSHC_IMM32 REG_34

VMP_PUSHVM_ESP

VMP_MOVIN_DWORD_ADDR_SS [0x13FFB4] (0xCA8942F2)

VMP_POPC_IMM32 REG_0

#还是一个忽悠人的 mov reg,reg 做得和真的一

VMP_PUSHC_IMM32 REG_0

NAND DWORD 0xCA8942F2, 0xCA8942F2 (0x3576BD0D)

VMP_POPC_IMM32 REG_C

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0x356542FD

NAND_DWORD 0x356542FD , 0x3576BD0D (0xCA880002)

VMP_POPC_IMM32 REG_4

VMP_PUSH_DWORD_CONST 0xCA9ABD02

VMP_PUSHC_IMM32 REG_0

NAND_DWORD 0xCA8942F2, 0xCA9ABD02 (0x3564000D)

VMP_POPC_IMM32 REG_2C

NAND_DWORD 0x3564000D , 0xCA880002 (0x13FFF0)

VMP_POPC_IMM32 REG_1C

VMP_POPC_IMM32 REG_1C



看到 0x13FFF0 我想你已经明白怎么回事了吧,没有错,还是 XOR EBP,CA9ABD02

那么这个花指令到底是什么东东呢,以我的理解,这里执行的是 <mark>MOV REG_1C,(EBP^ CA9ABD02^ CA9ABD02</mark>)只不过在执行中 顺便抹掉了几个寄存器。

地址	HEX	数	据														ASCII	
0013FED0	F2 ·	42	89	CA	82	02	00	00	06	01	00	00	02	02	00	00	sk堰?rr	
0013FEE0																		
0013FEF0	FF :	FF	FF	FF	FO	FF	13	00	17	02	00	00	02	02	00	00	? <u>#. ქე</u>	
0013FF00																		
0013FF10	20 '	90	95	88	18	00	00	00	00	5C	В8	B4	18	1C	24	E5	悤?\复j\$	
0013FF20	01	00	00	00	00	00	00	00	98	00	00	00	E 3	62	61	80		
0013FF30	01	00	00	00	06	00	00	00	80	5C	В8	B4	98	63	61	80	r€\复槽a€	
0013FF40	88	1B	24	E5	00	00	00	00	00	00	00	00	08	00	EB	E4	?\$?	
0013FF50																		
0013FF60	64	FF	13	00	92	02	00	00	00	07	93	7C	28	7C	40	00	d ∥.?•攢(@.	
0013FF70	FO :	FF	13	00	88	FF	13	00	00	40	FD	7F	94	EB	92	7C	? .? @?旊抾	
0013FF80	BO :	FF	13	00	00	00	00	00	92	02	00	00	53	7F	40	00	?II?S @.	
0013FF90	06	02	00	00	63	95	ЗD	20	FO	FF	13	00	94	EB	92	7C	c?_?#. 旋抾	
0013FFA0	17	02	00	00	38	07	93	7C	00	40	FD	7F	02	02	00	00	418◆搢.@?11	
0013FFB0	06	02	00	00	FO	FF	13	00	ВО	FF	13	00	06	02	00	00	<u>.?</u> !!,?!!. <u></u>	
ſ																		

moe.yibeq.vdd bbs.vapaek.ea

(H) 8 aa 1002

最后的一点废话 冠.

终于都完成了,追踪 VMP 一共花了我两年多的时间,终于都暂时告一段落了。这里写的东西都是一些很基本的东西,在其它的虚 拟机里也或多或少也会遇到。学习虚拟机其实就是学习汇编,VMP 的作者实在是太牛了,不知道什么时候才能有这样的境界…… 如果你看不懂上面写的东西,那么这是正常的,因为我从小学开始语文就从来没有及格过。如果你想对 VMP 有更深入的了解,那 么不要犹豫,马上拿起 OD。如果你有什么问题不明白的话,请不要问我,因为我要暂时放下 VM,去追比 VM 更高难度、对所有

看左上角。

你可以到看雪或者一蓑烟雨膜拜一下大牛,网址请



VMProtect.v1.63.Unpacked.by.海风月影[CUG]

VMProtect.Professional.V1.8.Custom.Build.CracKed.By.Nooby[UnPacKcN]

VMProtect.v2.03.Ultimate.Cracked.By.Nooby[UnPacKcN]

VMProtect.Ultimate.V2.0.4.4140.Incl.License.Offer.By.1ST

Immunity Debugger 1.5 汉化修正 080417

ImmunityDebugger_1.73_RemoveAD_KuNgBiM

HA_OllyDBG_1.10_second_cao_cong_fix22

一只小舞鸟

2010-05-17

○ 图 上海烛龙信息科技有限公司 Aurogon Info&Tec(Shanghai)Co.,Ltd