

南开大学

《恶意代码分析与防治技术》课程实验报告

实验六



学 院_____网络空间安全学院_____

专 业_____信息安全_____

学 号_____2112060_____

姓 名_____孙路_____

班 级 _____信息安全 1 班_____

《恶意代码分析与防治技术》可成 Lab6 实验报告

一、 实验目的	3
二、 实验原理	3
三、 实验过程	3
(一) Lab6	3
1. Lab6-1	3
2. Lab6-2	4
3. Lab6-3	10
4. Lab6-4	15
(二) Yara	19
(三) IDA Python	20
四、 实验结论及心得体会	21
(一) 实验结论	21
(二) 心得体会	22

一、实验目的

本次实验的主要目的是分析和理解一系列恶意代码的实验样本，包括 Lab6-1、Lab6-2、Lab6-3、Lab6-4，以及编写相应的 Yara 规则来检测这些恶意代码的存在。通过分析这些实验样本，实验者可以了解恶意代码的行为、结构和特征，以及如何使用 Yara 规则来检测类似的恶意代码。

二、实验原理

实验基于静态分析和反汇编技术，通过使用 IDA Pro 等工具来分析恶意代码的汇编指令和逻辑结构。

三、实验过程

(一) Lab6

1. Lab6-1

(1) 由 main 函数调用的唯一子过程中发现的主要代码结构是什么？

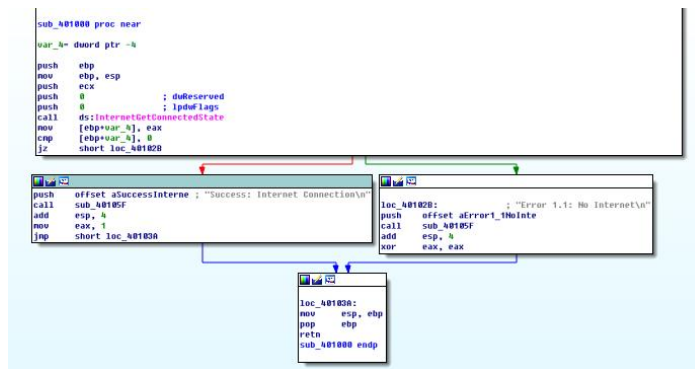
使用 IDA Pro 对 Lab6-1 进行分析。

main 函数位于 0x00401040，调用了位于 0x00401000 处的函数。

```
.text:00401040 ; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
.text:00401040 _main      proc near      ; CODE XREF: start+AF4p
.text:00401040
.text:00401040 var_4      = dword ptr -4
.text:00401040 argc      = dword ptr  8
.text:00401040 argv      = dword ptr 0Ch
.text:00401040 envp      = dword ptr 10h
.text:00401040
.text:00401040          push    ebp
.text:00401041          mov     ebp, esp
.text:00401042          push    ecx
.text:00401043          call    sub_401000
.text:00401044          mov     [ebp+var_4], eax
.text:00401049          cmp     [ebp+var_4], 0
.text:0040104C          jnz     short loc_401056
.text:00401050          xor     eax, eax
.text:00401052          jmp     short loc_40105B
.text:00401054
```

图形窗口和反汇编窗口查看 sub_401000。

```
.text:00401000 sub_401000  proc near      ; CODE XREF: _main+44p
.text:00401000
.text:00401000 var_4      = dword ptr -4
.text:00401000
.text:00401000          push    ebp
.text:00401001          mov     ebp, esp
.text:00401003          push    ecx
.text:00401004          push    0          ; dwReserved
.text:00401006          push    0          ; lpdwFlags
.text:00401008          call    ds:InternetGetConnectedState
.text:0040100E          mov     [ebp+var_4], eax
.text:00401011          cmp     [ebp+var_4], 0
.text:00401015          jz      short loc_401020
.text:00401017          push    offset aSuccessInterne ; "Success: Internet Connection\n"
.text:0040101C          call    sub_40105F
.text:00401021          add     esp, 4
.text:00401024          mov     eax, 1
.text:00401029          jmp     short loc_40103A
.text:0040102B ;
.text:0040102B loc_40102B:  ; CODE XREF: sub_401000+157j
.text:0040102B          push    offset aError1_NoInte ; "Error 1.1: No Internet\n"
.text:00401030          call    sub_40105F
.text:00401035          add     esp, 4
.text:00401038          xor     eax, eax
.text:0040103A
.text:0040103A loc_40103A:  ; CODE XREF: sub_401000+297j
.text:0040103A          mov     esp, ebp
.text:0040103B          pop     ebp
.text:0040103D          retn
.text:0040103D sub_401000  endp
```



根据对 InternetGetConnectedState 函数调用的结果，出现了两条不同的代码路径。当存在一个可用的 Internet 连接时，InternetGetConnectedState 函数返回 1，否则返回 0。如果存在，不跳转继续进入 0x00401017 所示的分支，不存在跳转 loc_0040102B 所示的分支。

综上所述，main 函数调用的唯一子过程中发现的主要代码结构是位于 0x00401000 处的 if 语句。

(2) 位于 0x40105F 的子过程是什么？

```
.text:0040105F sub_40105F proc near ; CODE XREF: sub_401000+1c7p
.text:0040105F ; sub_401000+307p
.text:0040105F
.text:0040105F arg_0 = dword ptr 4
.text:0040105F arg_4 = dword ptr 8
.text:0040105F
.text:0040105F push ebx
.text:00401060 push esi
.text:00401061 mov esi, offset stru_407098
.text:00401066 push edi
.text:00401067 push esi
.text:00401068 call _stbuf
.text:0040106D mov edi, eax
.text:0040106F lea eax, [esp+10h+arg_4]
.text:00401073 push eax ; int
.text:00401074 push [esp+14h+arg_0] ; int
.text:00401078 push esi ; FILE *
.text:00401079 call sub_401282
.text:0040107E push esi
.text:0040107F push edi
.text:00401080 mov ebx, eax
.text:00401082 call _ftbuf
.text:00401087 add esp, 10h
.text:0040108A mov eax, ebx
.text:0040108C pop edi
.text:0040108D pop esi
.text:0040108E pop ebx
.text:0040108F retn
.text:0040108F sub_40105F endp
```

它顺序调用了三个函数，还有一个数据 offset stru_407098，并且在该偏移量中还存在 FILE 的字符，然后将这个数据存在了 esi 中，并且在这三个函数的调用中均用到了 esi 指向的 FILE。找到调用子例程前被压到栈上的参数。一共有两处，都有一个格式化字符串被压栈（“Success: Internet Connection\n”，“Error 1.1:No Internet\n”），并且字符串结尾是\n这个换行符。推断该函数是 printf。

(3) 这个程序的目的是什么？

该程序检查是否有一个可用的 Internet 连接。如果有就打印“Success:Internet Connection”，否则，打印“Error 1.1:No Internet”。恶意代码在连接 Internet 之前，可以使用该程序来检查是否存在一个连接。

2. Lab6-2

(1) main 函数调用的第一个子过程执行了什么操作？

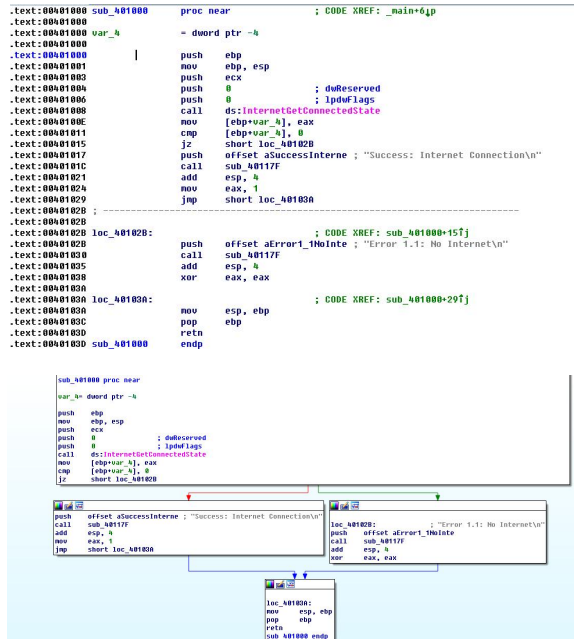
main 函数位于 0x00401130，调用了位于 0x00401000 处的函数子过程。

```

.text:00401130 ; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
.text:00401130 _main proc near ; CODE XREF: start+AF.jp
.text:00401130 var_8 = byte ptr -8
.text:00401130 var_4 = dword ptr -4
.text:00401130 argc = dword ptr 8
.text:00401130 argv = dword ptr 0Ch
.text:00401130 envp = dword ptr 10h
.text:00401130
.text:00401130 push ebp
.text:00401131 mov ebp, esp
.text:00401133 sub esp, 8
.text:00401136 call sub_401000
.text:00401138 mov [ebp+var_4], eax
.text:0040113E cmp [ebp+var_4], 0
.text:00401142 jnz short loc_401148
.text:00401144 xor eax, eax
.text:00401146 jmp short loc_401170
.text:00401148 :

```

图形窗口和反汇编窗口查看 sub_401000。



和 Lab6-1 的 0x401000 一样，位于 0x401000 的第一个子例程是一个 if 语句，检查是否存在可用的 Internet 连接。如果是联网状态则打印字符串 “Success: Internet Connection”，如果没有联网，则打印字符串 “Error 1.1: No Internet”。

(2) 位于 0x40117F 的子过程是什么？

```

.text:0040117F sub_40117F proc near ; CODE XREF: sub_401000+1C.jp
.text:0040117F ; sub_401000+30.jp ...
.text:0040117F arg_0 = dword ptr 4
.text:0040117F arg_4 = dword ptr 8
.text:0040117F
.text:00401180 push ebx
.text:00401181 push esi
.text:00401183 mov esi, offset stru_407160
.text:00401185 push edi
.text:00401187 push esi
.text:00401188 call strbuf
.text:0040118D mov edi, eax
.text:0040118F lea eax, [esp+10h+arg_4]
.text:00401193 push eax ; int
.text:00401194 push [esp+14h+arg_0] ; int
.text:00401196 push esi ; FILE *
.text:00401198 call sub_4013A2
.text:0040119A push esi
.text:0040119C push edi
.text:0040119E mov ebx, eax
.text:004011A0 call __ftbuf
.text:004011A2 add esp, 10h
.text:004011A4 mov eax, ebx
.text:004011A6 pop edi
.text:004011A8 pop esi
.text:004011AA pop ebx
.text:004011AC retn
.text:004011AF sub_40117F endp

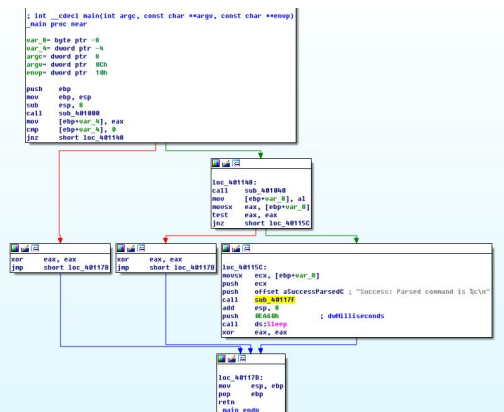
```

查看 main 函数

```

.text:00401130 ; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
.text:00401130 _main proc near ; CODE XREF: start+8f1p
.text:00401130
.text:00401130 var_8 = byte ptr -8
.text:00401130 var_4 = dword ptr -4
.text:00401130 argc = dword ptr 8
.text:00401130 argv = dword ptr 0Ch
.text:00401130 envp = dword ptr 10h
.text:00401130
.text:00401130 push ebp
.text:00401131 mov ebp, esp
.text:00401133 sub esp, 8
.text:00401136 call sub_401000
.text:00401138 mov [ebp+var_4], eax
.text:0040113E cmp [ebp+var_4], 0
.text:00401142 jnz short loc_401148
.text:00401144 xor eax, eax
.text:00401146 jmp short loc_401178
.text:00401148
.text:00401148 ;
.text:00401148 loc_401148: ; CODE XREF: _main+12fj
.text:00401148 call sub_401040
.text:0040114D mov [ebp+var_8], al
.text:00401150 movsx eax, [ebp+var_8]
.text:00401154 test eax, eax
.text:00401156 jnz short loc_40115C
.text:00401158 xor eax, eax
.text:0040115A jmp short loc_401178
.text:0040115C
.text:0040115C loc_40115C: ; CODE XREF: _main+26fj
.text:0040115C movsx ecx, [ebp+var_8]
.text:00401160 push ecx
.text:00401161 push offset aSuccessParsedC ; "Success: Parsed command is %c\n"
.text:00401166 call sub_40117F
.text:0040116B add esp, 8
.text:0040116E push 0E60h ; dwMilliseconds
.text:00401173 call ds:Sleep
.text:00401178 xor eax, eax
.text:00401178
.text:00401178 loc_401178: ; CODE XREF: _main+16fj
.text:00401178 ; _main+20fj
.text:00401178 mov esp, ebp
.text:0040117B pop ebp
.text:0040117E retcn
.text:0040117E _main endp

```



sub_40117F 被调用前，它顺序调用了三个函数，还有一个数据 offset stru_407160, 并且在该偏移量中还存在 FILE 的字符，然后将这个数据存在了 esi 中，并且在这三个函数的调用中均用到了 esi 指向的 FILE。有两个参数被压入了栈，其中之一是一个格式化字符串 “Success:Parsed command is ?” 另一个是从前面对 loc_401148 (sub_401040) 的调用返回的字符。%c 和 %d 这样的格式化字符表示是一个格式化字符串，推断在 0x40117F 处的子例程是 printf，会打印该字符串，并把其中的替换成另一个被压入栈的参数。

(3) 被 main 函数调用的第二个子过程做了什么？

main 调用的第二个函数位于 0x401040

```

.text:00401130 ; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
.text:00401130 _main proc near ; CODE XREF: start+8f1p
.text:00401130
.text:00401130 var_8 = byte ptr -8
.text:00401130 var_4 = dword ptr -4
.text:00401130 argc = dword ptr 8
.text:00401130 argv = dword ptr 0Ch
.text:00401130 envp = dword ptr 10h
.text:00401130
.text:00401130 push ebp
.text:00401131 mov ebp, esp
.text:00401133 sub esp, 8
.text:00401136 call sub_401000
.text:00401138 mov [ebp+var_4], eax
.text:0040113E cmp [ebp+var_4], 0
.text:00401142 jnz short loc_401148
.text:00401144 xor eax, eax
.text:00401146 jmp short loc_401178
.text:00401148
.text:00401148 ;
.text:00401148 loc_401148: ; CODE XREF: _main+12fj
.text:00401148 call sub_401040
.text:0040114D mov [ebp+var_8], al
.text:00401150 movsx eax, [ebp+var_8]
.text:00401154 test eax, eax
.text:00401156 jnz short loc_40115C
.text:00401158 xor eax, eax
.text:0040115A jmp short loc_401178

```

查看 loc_401148，调用了 sub_401040，查看 sub_401040。

```

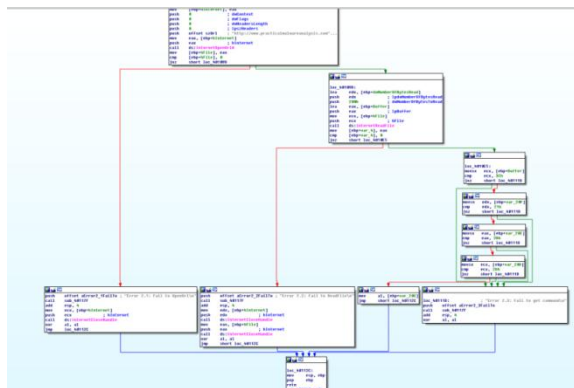
.text:004010A0 ; Attributes: bp-based frame
.text:004010A0
.text:004010A0 sub_4010A0 proc near ; CODE XREF: _main:loc_4010A0p
.text:004010A0
.text:004010A0 Buffer = byte ptr -210h
.text:004010A0 var_20F = byte ptr -20Fh
.text:004010A0 var_20E = byte ptr -20Eh
.text:004010A0 var_20D = byte ptr -20Dh
.text:004010A0 var_20C = byte ptr -20Ch
.text:004010A0 hFile = dword ptr -10h
.text:004010A0 hInternet = dword ptr -8h
.text:004010A0 var_4 = dword ptr -4
.text:004010A0
.text:004010A0 push ebp
.text:004010A1 mov ebp, esp
.text:004010A2 sub esp, 210h
.text:004010A3 push 0 ; dwFlags
.text:004010A4 push 0 ; lpzProxyBypass
.text:004010A5 push 0 ; lpzProxy
.text:004010A6 push 0 ; dwAccessType
.text:004010A7 push offset szAgent ; "Internet Explorer 7.5/pma"
.text:004010A8 call ds:InternetOpenA
.text:004010A9 mov [ebp+hInternet], eax
.text:004010AA push 0 ; dwContext
.text:004010AB push 0 ; dwFlags
.text:004010AC push 0 ; dwHeaderLength
.text:004010AD push 0 ; lpzHeaders
.text:004010AE offset szUrl ; "http://www.practicalmalwareanalysis.com"
.text:004010AF mov eax, [ebp+hInternet]
.text:004010B0 call ds:InternetOpenUrlA
.text:004010B1 mov [ebp+hFile], eax
.text:004010B2 cmp [ebp+hFile], 0
.text:004010B3 jnc short loc_40109D
.text:004010B4 push offset aError2_Failto ; "Error 2.1: Fail to OpenUrlA"
.text:004010B5 call sub_40107F
.text:004010B6 add esp, 4
.text:004010B7 mov eax, [ebp+hInternet]
.text:004010B8 call ds:InternetCloseHandle
.text:004010B9 push ecx
.text:004010BA call ds:InternetCloseHandle
.text:004010BB xor al, al
.text:004010BC jmp loc_40112C

.text:0040109D loc_40109D: ; CODE XREF: sub_4010A0+30Fj
.text:0040109D lea edx, [ebp+duNumberofBytesRead]
.text:0040109E push edx
.text:0040109F push 200h ; duNumberofBytesRead
.text:004010A0 lea eax, [ebp+Buffer]
.text:004010A1 push eax ; lpBuffer
.text:004010A2 mov ecx, [ebp+hFile]
.text:004010A3 push ecx
.text:004010A4 call ds:InternetReadFile
.text:004010A5 mov [ebp+var_4], eax
.text:004010A6 cmp [ebp+var_4], 0
.text:004010A7 jnc short loc_4010C5
.text:004010A8 push offset aError2_Failto ; "Error 2.2: Fail to ReadFileA"
.text:004010A9 call sub_40107F
.text:004010AA add esp, 4
.text:004010AB mov edx, [ebp+hInternet]
.text:004010AC push edx
.text:004010AD call ds:InternetCloseHandle
.text:004010AE mov eax, [ebp+hFile]
.text:004010AF push eax
.text:004010B0 call ds:InternetCloseHandle
.text:004010B1 xor al, al
.text:004010B2 jmp short loc_40112C

.text:004010C5 loc_4010C5: ; CODE XREF: sub_4010A0+72Fj
.text:004010C5 movsx ecx, [ebp+Buffer]
.text:004010C6 cmp ecx, 20h
.text:004010C7 jnc short loc_401110
.text:004010C8 movsx edx, [ebp+var_20E]
.text:004010C9 cmp edx, 21h
.text:004010CA jnc short loc_401110
.text:004010CB movsx eax, [ebp+var_20E]
.text:004010CC cmp eax, 20h
.text:004010CD jnc short loc_401110
.text:004010CE movsx ecx, [ebp+var_20D]
.text:004010CF cmp ecx, 20h
.text:004010D0 jnc short loc_401110
.text:004010D1 mov al, [ebp+var_20E]
.text:004010D2 jmp short loc_40112C

.text:00401110
.text:00401110 loc_401110: ; CODE XREF: sub_4010A0+AFj
.text:00401110 ; sub_4010A0+AFj ...
.text:00401110 push offset aError2_Failto ; "Error 2.2: Fail to get commandA"
.text:00401111 call sub_40107F
.text:00401112 add esp, 4
.text:00401113 xor al, al

```



该函数存在网络相关的函数调用。首先调用了 InternetOpenA，用于初始化对 WinINet 库的使用，并设置用于 HTTP 通信的 User-Agent 字段（Internet Explorer 7.5/pma 被压入栈）。接下来调用 InternetOpenUrlA，从 <http://www.practicalmalwareanalysis.com> 下载 HTML 网页。如果下载不成功，则打印字符串“Error 2.1: Fail to OpenUrl”并调用 InternetCloseHandle 函数关闭连接，如果成功下载，则跳转到 loc_40109D 地址处，然后调用 InternetReadFile 读取下载的 HTML 文件。如果读取不成功，则打印 Error 2.2: “Fail to ReadFile”并且调用 InternetCloseHandle 函数关闭连接。


```

.text:004010E5 loc_4010E5:                                ; CODE XREF: sub_401040+7E7f]
.text:004010E5      movsx   ecx, [ebp+Buffer]
.text:004010E6      cmp     ecx, 3Ch
.text:004010E7      jnz     short loc_40111D
.text:004010E8      movsx   edx, [ebp+var_20E]
.text:004010E9      cmp     edx, 21h
.text:004010EA      jnz     short loc_40111D
.text:004010EB      movsx   eax, [ebp+var_20E]
.text:004010EC      cmp     eax, 20h
.text:004010ED      jnz     short loc_40111D
.text:004010EE      movsx   ecx, [ebp+var_200]
.text:004010EF      cmp     ecx, 20h
.text:004010F0      jnz     short loc_40111D
.text:004010F1      mov     al, [ebp+var_20C]
.text:004010F2      jmp     short loc_40112C

```

如果读取成功则跳转 loc_4010E5 地址处执行代码解析网页。0x004010E5 处的 cmp 指令用来检查第一个字符是否等于 0x3C, 对应的 ASCII 字符是<, 后面的 cmp 指令中的 21h、2Dh 对应的 ASCII 字符是! 和-, 连起来得到字符串<!--, 是 HTML 中注释的开始部分。如果不是<!--这四个字符中任何一个比较失败, 则打印字符串“Error 2.3: Fail to get command”。

综上所述, 此处会下载位于 <http://www.practicalmalwareanalysis.com/cc.htm> 的网页, 并从页面开始处解析 HTML 注释。

(4) 在这个子过程中使用了什么类型的代码结构?

```

.text:00401070      call    ds:InternetOpenUrlA
.text:00401071      mov     [ebp+hFile], eax
.text:00401072      cmp     [ebp+hFile], 0
.text:00401073      jnz     short loc_40109D
.text:00401074      push    offset aError2_1FailTo ; "Error 2.1: Fail to OpenUrl\n"
.text:00401075      call    sub_40117F
.text:00401076      add     esp, 4
.text:00401077      mov     ecx, [ebp+hInternet]
.text:00401078      push    ecx
.text:00401079      call    ds:InternetCloseHandle
.text:00401080      xor     al, al
.text:00401081      jmp     loc_40112C
;-----
.text:0040109D loc_40109D:                                ; CODE XREF: sub_401040+307f]
.text:0040109D      lea     edx, [ebp+dwNumberOfBytesRead]
.text:0040109E      push    edx
.text:0040109F      push    200h ; dwNumberOfBytesToRead
.text:004010A0      lea     eax, [ebp+Buffer]
.text:004010A1      push    eax
.text:004010A2      mov     ecx, [ebp+hFile]
.text:004010A3      push    ecx
.text:004010A4      mov     ecx, hFile
.text:004010A5      call    ds:InternetReadFile
.text:004010A6      mov     [ebp+var_4], eax
.text:004010A7      cmp     [ebp+var_4], 0
.text:004010A8      jnz     short loc_4010E5
.text:004010A9      push    offset aError2_2FailTo ; "Error 2.2: Fail to ReadFile\n"
.text:004010AA      call    sub_40117F
.text:004010AB      add     esp, 4
.text:004010AC      mov     edx, [ebp+hInternet]
.text:004010AD      push    edx
.text:004010AE      mov     ecx, hInternet
.text:004010AF      call    ds:InternetCloseHandle
.text:004010B0      mov     eax, [ebp+hFile]
.text:004010B1      push    eax
.text:004010B2      call    ds:InternetCloseHandle
.text:004010B3      xor     al, al
.text:004010B4      jmp     short loc_40112C

```

InternetOpenUrlA 的返回结果被赋给了 hFile, cmp [ebp+hFile], 与 0 进行比较。如果为 0, 该函数会返回, 否则, hFile 变量会被传给下一个函数, 也就是 InternetReadFile. hFile 变量是一个用于访问 URL 的句柄——一种访问已经打开的东西的途径。

InternetReadFile 用于从 InternetOpenUrlA 打开的网页中读取内容。第二个参数是被标记为 Buffer 的一个保存数据的数组, 如 0x004010A6 处 (lea eax, [ebp+Buffer]) 所示, 读取最多 0x200 字节的数据, 如 0x004010A1 处 (push 200h ; dwNumberOfBytesToRead) NumberOfBytesToRead 参数的值, 是用来读取一个 HTML 网页的。

接下来调用 InternetReadFile, 在 0x004010BA 处的代码 (cmp [ebp+var_4], 0) 检查其返回值是否为 0。如果为 0 该函数关闭句柄并终止, 否则代码会将 Buffer 逐一地每次与一个字符进行比较。每次取出内容到一个寄存器时, 对 Buffer 的索引值都会增加 1, 然后取出来再比较。

综上所述, 该子例程是一个多层的 if 分支结构, 调用 InternetReadFile, 将返回的数据填充到一个字符数组中, 然后每次一个字节地对这个数组进行比较, 以解析一个 HTML 注释。

(5) 在这个程序中有任何基于网络的指示吗？

```
.data:004070A8 0000001C C Error 2.1: Fail to OpenUrl\n
.data:004070C4 0000002F C http://www.practicalmalwareanalysis.com/cc.htm
.data:004070F4 0000001A C Internet Explorer 7.5/pma
```

存在一些网址，可以作为指示。该恶意代码使用 Internet Explorer 7.5/pma 作为 HTTP 的 User-Agent 字段，并从 <http://www.practicalmalwareanalysis.com/cc.htm> 下载了网页。

(6) 这个恶意代码的目的是什么？

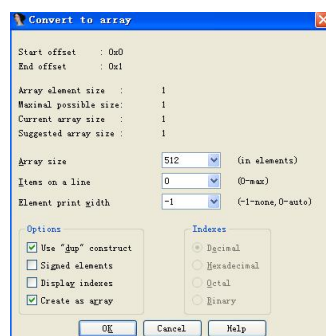
0x004010F1 处, Buffer+1 被赋值给 edx 后, 再与 0x21 比较。假设 Buffer 是通过 InternetReadFile 下载到网页的字符数组, Buffer 指向了网页的起始处, 四条 cmp 指令的用处是检查网页最开始处的一条 HTML 注释, 如果所有的比较都成功了, 该网页就是由一条注释开头的, 0x00401115 处的代码会被执行。

填充 sub_401040 的栈, 显示一个 512 字节的数组, 使 Buffer 在整个函数中被正确标记。

在 sub_401040 函数中 ctrl+K,

```
-00000210 ; D/A/* : change type (data/ascii/array)
-00000210 ; H : rename
-00000210 ; U : undefine
-00000210 ; Use data definition commands to create local variables and function arguments.
-00000210 ; Two special fields " r" and " s" represent return address and saved registers.
-00000210 ; Frame size: 210; Saved regs: 4; Purge: 0
-00000210 ;
-00000210
-00000210 Buffer db ?
-0000020F var_20F db ?
-0000020E var_20E db ?
-0000020D var_20D db ?
-0000020C var_20C db ?
-0000020B db ? ; undefined
-0000020A db ? ; undefined
-00000209 db ? ; undefined
-00000208 db ? ; undefined
-00000207 db ? ; undefined
```

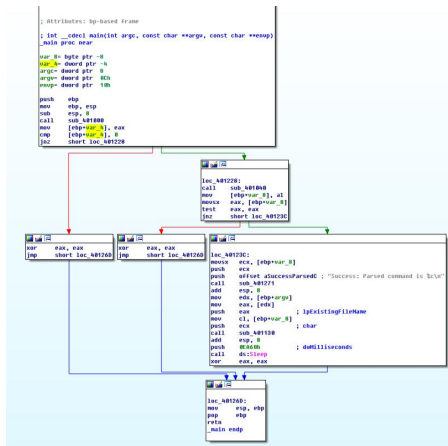
Buffer 的第一个字节处右击, 定义一个 512 字节的数组, 每个元素 1 字节宽。



显示了正确栈看起来的样子。

```
-00000210 ; D/A/* : change type (data/ascii/array)
-00000210 ; H : rename
-00000210 ; U : undefine
-00000210 ; Use data definition commands to create local variables and function arguments.
-00000210 ; Two special fields " r" and " s" represent return address and saved registers.
-00000210 ; Frame size: 210; Saved regs: 4; Purge: 0
-00000210 ;
-00000210
-00000210 Buffer db 512 dup(?)
-00000010 hFile dd ? ; offset
-0000000C hInternet dd ? ; offset
-00000000 dwNumberOfBytesRead dd ?
-00000004 var_4 dd ?
+00000000 s db 4 dup(?)
+00000004 r db 4 dup(?)
+00000008 ; end of stack variables
```

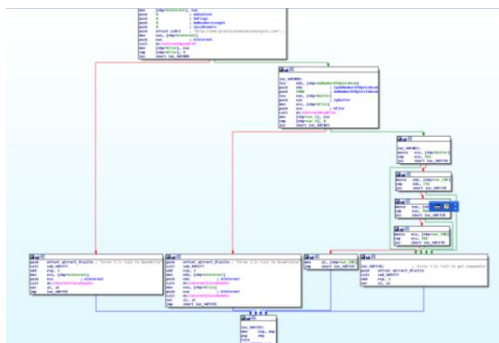
看到 0x00401115 处的指令显示为 [ebp+Buffer+4]。如果前四个字节 (Buffer[0]-Buffer[3]) 与 <!-- 匹配上了, 第 5 个字符就会被移到 AL 中并从这个函数返回。



sub_401000 函数:

```
.text:00401000 sub_401000 proc near ; CODE XREF: _main+61p
.text:00401000 var_h = dword ptr -4
.text:00401000
.text:00401000 push ebp
.text:00401001 mov ebp, esp
.text:00401002 push ecx
.text:00401004 push 0 ; duReserved
.text:00401006 push 0 ; duReserved
.text:00401008 call ds:InternetGetConnectedState
.text:0040100E mov [ebp+var_h], eax
.text:00401011 cmp [ebp+var_h], 0
.text:00401015 jz short loc_401020
.text:00401017 push offset aSuccessInterne ; "Success: Internet Connection!"
.text:0040101C call sub_401277
.text:00401021 add esp, 4
.text:00401024 mov ecx, 1
.text:00401029 jmp short loc_401030
;-----
.text:0040102B loc_40102B: ; CODE XREF: sub_401000+15f
.text:0040102B push offset aError1_Unable ; "Error 1: No Internet!"
.text:00401030 call sub_401277
.text:00401035 add esp, 4
.text:00401038 xor eax, eax
.text:0040103A loc_40103A: ; CODE XREF: sub_401000+29f
.text:0040103A mov esp, ebp
.text:0040103C pop ebp
.text:0040103D ret
.text:0040103D sub_401000 endp
.text:0040103D
```

sub_401040 函数:



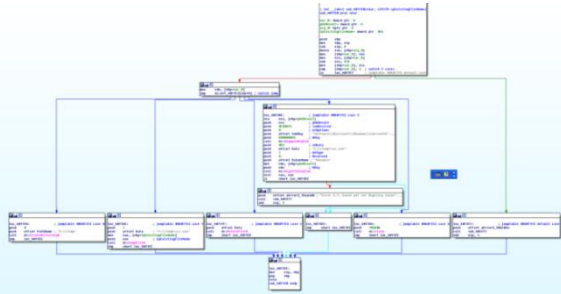
sub_401130 函数:

```
.text:00401130 ; int __cdecl sub_401130(char, LPCSTR lpExistingFileName)
.text:00401130 sub_401130 proc near ; CODE XREF: _main+48p
.text:00401130
.text:00401130 var_8 = dword ptr -8
.text:00401130 param_result = dword ptr -4
.text:00401130 arg_8 = byte ptr 8
.text:00401130 lpExistingFileName = dword ptr 4Ch
.text:00401130
.text:00401130 push ebp
.text:00401131 mov ebp, esp
.text:00401133 sub esp, 8
.text:00401136 mov ecx, [ebp+arg_0]
.text:00401138 mov [ebp+var_8], eax
.text:0040113D mov ecx, [ebp+var_8]
.text:00401140 sub ecx, 6Ch
.text:00401143 mov [ebp+var_8], ecx
.text:00401146 cmp [ebp+var_8], h ; switch 5 cases
.text:00401148 ja loc_4011E1 ; jumpTable 00401153 case 0
.text:0040114B mov ecx, [ebp+var_8]
.text:00401153 jmp ds:off_4011F2[edx+4] ; switch jump
;-----
.text:0040115A loc_40115A: ; CODE XREF: sub_401130+20f
.text:0040115A push 0 ; DATA XREF: .text:off_4011F2p
.text:0040115A ; jumpTable 00401153 case 0
.text:0040115A push offset PathName ; "\\temp"
.text:00401161 call ds:CreateDirectory
.text:00401167 jmp loc_4011EE
;-----
.text:0040116C loc_40116C: ; CODE XREF: sub_401130+20f
.text:0040116C push 1 ; DATA XREF: .text:off_4011F2p
.text:0040116C ; jumpTable 00401153 case 1
.text:0040116C push offset Data ; "C:\\temp"
.text:00401173 mov [ebp+lpExistingFileName], eax
.text:00401176 call ds:OpenFile
.text:00401177 jmp short loc_4011EE
;-----
.text:0040117F loc_40117F: ; CODE XREF: sub_401130+20f
.text:0040117F push offset Data ; DATA XREF: .text:off_4011F2p
.text:00401184 call ds:DeleteFile
.text:0040118A jmp short loc_4011EE
```

```

.text:0040118C ; CODE XREF: sub_401130+25f]
.text:0040118C loc_40118C: ; DATA XREF: text:off_4011f2g
.text:0040118C lea ecx, [ebp+phhResult] ; jumpTable 00401153 case 3
.text:0040118F push ecx ; phhResult
.text:00401190 push 0 ; sub_401190
.text:00401191 push 0 ; sub_401191
.text:00401192 push 0 ; sub_401192
.text:00401193 push 0 ; sub_401193
.text:00401194 push 0 ; sub_401194
.text:00401195 push 0 ; sub_401195
.text:00401196 push 0 ; sub_401196
.text:00401197 push 0 ; sub_401197
.text:00401198 push 0 ; sub_401198
.text:00401199 push 0 ; sub_401199
.text:0040119A push 0 ; sub_40119A
.text:0040119B push 0 ; sub_40119B
.text:0040119C push 0 ; sub_40119C
.text:0040119D push 0 ; sub_40119D
.text:0040119E push 0 ; sub_40119E
.text:0040119F push 0 ; sub_40119F
.text:004011A0 push 0 ; sub_4011A0
.text:004011A1 push 0 ; sub_4011A1
.text:004011A2 push 0 ; sub_4011A2
.text:004011A3 push 0 ; sub_4011A3
.text:004011A4 push 0 ; sub_4011A4
.text:004011A5 push 0 ; sub_4011A5
.text:004011A6 push 0 ; sub_4011A6
.text:004011A7 push 0 ; sub_4011A7
.text:004011A8 push 0 ; sub_4011A8
.text:004011A9 push 0 ; sub_4011A9
.text:004011AA push 0 ; sub_4011AA
.text:004011AB push 0 ; sub_4011AB
.text:004011AC push 0 ; sub_4011AC
.text:004011AD push 0 ; sub_4011AD
.text:004011AE push 0 ; sub_4011AE
.text:004011AF push 0 ; sub_4011AF
.text:004011B0 push 0 ; sub_4011B0

```



在 0x401000 和 0x401040 处的函数与 Lab 6-2 的一样。在 0x401271 处的是 printf。0x401130 处的函数则是本实验中新出现的。

(2) 这个新的函数使用的参数是什么？

```

.text:00401130 ; int __cdecl sub_401130(char, LPCSTR lpExistingFileName)
.text:00401130 sub_401130 proc near ; CODE XREF: .main+48p
.text:00401130 var_8 = dword ptr -8
.text:00401130 phhResult = dword ptr -4
.text:00401130 arg_0 = byte ptr 0
.text:00401130 lpExistingFileName = dword ptr 0Ch
.text:00401130
.text:00401130 push ebp
.text:00401131 mov ebp, esp
.text:00401133 sub esp, 8
.text:00401136 mov ecx, [ebp+arg_0]
.text:00401138 mov [ebp+var_8], ecx
.text:0040113A mov ecx, [ebp+arg_0]
.text:0040113C sub ecx, 6h
.text:0040113E mov [ebp+var_8], ecx
.text:00401140 cmp [ebp+var_8], 4
.text:00401142 ja loc_4011E1 ; jumpTable 00401153 default case
.text:00401144 mov edx, [ebp+var_8]
.text:00401146 jmp ds:off_4011f2[edx*4] ; switch jump

```

```

.text:00401150 ; CODE XREF: sub_401130+20f]
.text:00401150 loc_401150: ; DATA XREF: text:off_4011f2g
.text:00401150 push 0 ; jumpTable 00401153 case 0
.text:00401152 push 0 ; DATA XREF: text:off_4011f2g
.text:00401154 call ds:CreateDirectoryW
.text:00401156 jmp loc_4011EE

```

在调用前，argv 和 var_8 被压入了栈中。在调用 sub_401030 时，先后 push 了 eax 和 ecx，根据函数栈帧结构，该函数有两个参数。argv 的地址的内容存放到了 eax 中，argv 的地址就是 argv[0] 的首地址，argv[0] 在 main 函数中作为一个指针，指向程序的路径及名称。eax 中存放的就是程序的名称即 Lab06-03.exe 的字符串。

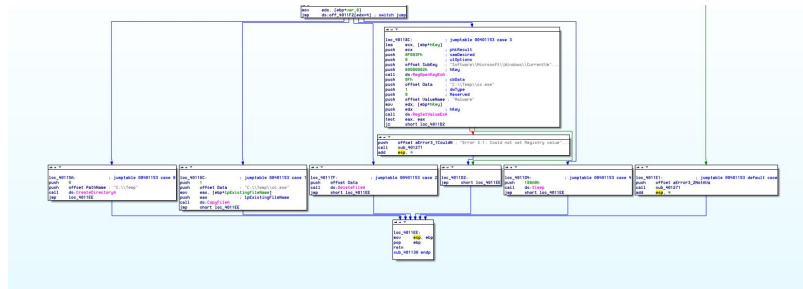
ecx 将 var_8 的内容存放在 ecx 里。var_8 在 0x0040122D 处被用 AL 设置。EAX 是上一个函数调用的返回结果，而 AL 包含在 EAX 中，而上一个函数调用是 0x401040 (下载网页并解析 HTML 注释)，因此，传递给 0x401130 的 var_8 包含了从 HTML 注释中解析出来的指令字符。

```
.text:00401228 ;
.text:00401228 loc_401228: ; CODE XREF: _main+12↑j
.text:00401228 call sub_401040
.text:0040122D mov [ebp+var_8], al
.text:00401230 movsx eax, [ebp+var_8]
.text:00401234 test eax, eax
.text:00401236 jnz short loc_40123C
.text:00401238 xor eax, eax
.text:0040123A jmp short loc_401260
.text:0040123C
```

这个新的函数有两个参数，第一个是从 HTML 注释中解析来的指令字符，第二个参数是标准 main 函数的参数中的 argv[0]，也就是程序名本身。

(3) 这个函数包含的主要代码结构是什么？

```
.text:00401130 ; int __cdecl sub_401130(char, LPCSTR lpExistingFileName)
.text:00401130 proc near ; CODE XREF: _main+40↑p
.text:00401130
.text:00401130 var_8 = dword ptr -8
.text:00401130 phhResult = dword ptr -4
.text:00401130 arg_0 = byte ptr 0
.text:00401130 lpExistingFileName = dword ptr 0Ch
.text:00401130
.text:00401130 push ebp
.text:00401131 mov ebp, esp
.text:00401133 sub esp, 8
.text:00401136 movsx eax, [ebp+arg_0]
.text:00401138 mov [ebp+var_8], eax
.text:0040113D mov ecx, [ebp+var_8]
.text:00401140 sub ecx, 6h
.text:00401142 mov [ebp+var_8], ecx
.text:00401146 cmp [ebp+var_8], 4 ; switch 5 cases
.text:00401148 ja loc_4011E1 ; jumtable 00401153 default case
.text:00401150 mov edx, [ebp+var_8]
.text:00401153 jmp ds:off_4011F2[edx*4] ; switch jump
.text:0040115A
.text:0040115A loc_40115A: ; CODE XREF: sub_401130+20↑j
.text:0040115A ; 0040 XREF: .text:off_4011F2↑p
.text:0040115A push 0 ; jumtable 00401153 case 0
.text:00401161 push offset PathName ; "C:\\temp"
.text:00401161 call ds:CreateDirectoryA
.text:00401167 jmp loc_4011EE
.text:0040116C
.text:0040116C loc_40116C: ; CODE XREF: sub_401130+20↑j
.text:0040116C ; 0040 XREF: .text:off_4011F2↑p
.text:0040116C push 1 ; jumtable 00401153 case 1
.text:0040116E push offset Data ; "C:\\temp\\cc.exe"
.text:00401172 mov eax, [ebp+lpExistingFileName]
.text:00401176 push eax
.text:00401177 call ds:CleanupFile
.text:00401177 jmp short loc_4011EE
.text:0040117F
.text:0040117F loc_40117F: ; CODE XREF: sub_401130+20↑j
.text:0040117F ; 0040 XREF: .text:off_4011F2↑p
.text:0040117F push offset Data ; "C:\\temp\\cc.exe"
.text:00401184 call ds:DeleteFileA
.text:00401184 jmp short loc_4011EE
.text:0040118A
.text:0040118A
.text:0040118C
.text:0040118C loc_40118C: ; CODE XREF: sub_401130+20↑j
.text:0040118C ; 0040 XREF: .text:off_4011F2↑p
.text:0040118C lea ecx, [ebp+phhResult] ; jumtable 00401153 case 3
.text:0040118F push ecx ; phhResult
.text:00401190 push 0 ; sub_401130
.text:00401195 push offset SubKey ; "Software\\Microsoft\\Windows\\CurrentVersion\\...
.text:00401197 push 00000020 ; hkey
.text:004011A1 call ds:RegOpenKeyExA
.text:004011A7 push 0 ; cbData
.text:004011A9 push offset Data ; "C:\\temp\\cc.exe"
.text:004011AE push 1 ; dwType
.text:004011B0 push 0 ; Reserved
.text:004011B2 push offset ValueName ; "Value"
.text:004011B7 mov edx, [ebp+phhResult]
.text:004011B8 push edx ; hkey
.text:004011BB call ds:SetValueA
.text:004011C1 test eax, eax
.text:004011C3 jz short loc_4011D0
.text:004011C5 push offset aError3_1CouldN ; "Error 3.1: Could not set Registry value"...
.text:004011C8 call sub_401271
.text:004011C9 add esp, 4
.text:004011D2
.text:004011D2 loc_4011D2: ; CODE XREF: sub_401130+90↑j
.text:004011D2 jmp short loc_4011EE
.text:004011D4
.text:004011D4 loc_4011D4: ; CODE XREF: sub_401130+20↑j
.text:004011D4 ; 0040 XREF: .text:off_4011F2↑p
.text:004011D4 push 1000h ; jumtable 00401153 case 4
.text:004011D9 call ds:Cleanup
.text:004011DF jmp short loc_4011EE
.text:004011E1
.text:004011E1 loc_4011E1: ; CODE XREF: sub_401130+16↑j
.text:004011E1 push offset aError3_2NotAn ; jumtable 00401153 default case
.text:004011E6 call sub_401271
.text:004011EB add esp, 4
.text:004011EE
.text:004011EE loc_4011EE: ; CODE XREF: sub_401130+37↑j
.text:004011EE ; sub_401130+40↑j ...
.text:004011F0 mov esp, ebp
.text:004011F1 pop ebp
.text:004011F1 ret 4
.text:004011F1 sub_401130 endp
```



Internet 获取并解析得到的指令字符。这个指令字符被赋给 var_8, 最后在 0x0040113D 处加载到 ECX 中。下一条指令是从 ECX 中减掉 0x61 (也就是 ASCII 中的字母 a)。因此, 如果 arg_0 等于 a, 这条指令被执行后, ECX 变为 0。

在 0x00401146 处将 ECX 与 4 进行比较, 以判断该指令字符是否 a、b、c、d 或 e。如果是其他结果, 就会引发 ja 指令跳转离开这段代码; 否则, 可以看到这个指令字符被用作跳转表的索引。0x00401153 处, EDX 被乘以 4, 这是因为跳转表是一组指向不同执行路径的内存地址, 而每个地址的大小是 4 字节, 0x00401153 处的跳转表有五条记录。根据参数, 其地址处的内容如果是 a 则跳转到 loc_40115A 处; 如果是 b 则跳转到 loc_40116C 处; 如果是 c 则跳转到 loc_40117F 处; 如果是 d 则跳转到 loc_40118C 处; 如果是 e 则跳转到 loc_4011D4 处; 如果是其它数据则跳转到 loc_4011E1 处。

综上所述, 新的函数包含了一条 switch 语句和一个跳转表。

(4) 这个函数能够做什么?

参数为 'a' 跳转到 loc_40115A 时, 创建了 C:\Temp 的目录;

参数为 'b' 跳转到 loc_40116C 时, 调用了 CopyFileA 函数, 并在之前压入了两个参数, 一个是 "C:\Temp\cc.exe", 一个是 lpExistingFileName 的内容。lpExistingFileName 是 sub_401130 的第二个参数, 根据栈结构的特点, 在 sub_401130 函数调用前先压入的 argv 也就是程序本身的名称, lpExistingFileName 就是程序本身的名字。所以跳转到 loc_40116C 时, 就是将程序本身的名字复制到 C:\Temp 下并改名为 cc.exe。

参数为 'c' 跳转到 loc_40117F 处时, 删除了 C:\Temp\cc.exe;

参数为 'd' 跳转到 loc_40118C 处时, 调用函数 RegOpenKeyExA 打开 Software\Microsoft\Windows\CurrentVersion\Run, 然后调用 RegSetValueExA 将 C:\Temp\cc.exe 写进入, 设为开启自启动;

参数为 'e' 跳转到 loc_4011D4 时, 程序休眠 186A0h 毫秒, 也就是 100 秒。

综上所述, 新的函数可以打印出错信息、删除一个文件、创建一个文件夹、设置一个注册表项的值、复制一个文件, 或者休眠 100 秒等。

(5) 在这个恶意代码中有什么本地特征吗?

.data:00407168	00000008	C	Malware
.data:00407170	0000002E	C	Software\Microsoft\Windows\CurrentVersion\Run
.data:004071A0	0000000F	C	C:\Temp\cc.exe
.data:004071B0	00000008	C	C:\Temp
.data:004071B8	0000001F	C	Success: Parsed command is %c\n
.data:004074F0	00000005	C	\xFF\xFF\xFF\xFF

在字符串窗口中可以看到本地文件路径，并且通过之前的分析可以知道该恶意代码的本地特征创建了目录 C:\Temp，并在该目录下创建了 cc.exe 程序，然后修改了注册表将 C:\Temp\cc.exe 设为了开机自启动。

综上所述，注册表键 Software\Microsoft\Windows\CurrentVersion\Run\Malware 和文件路径 C:\Temp\cc.exe 都可以当作本地特征。

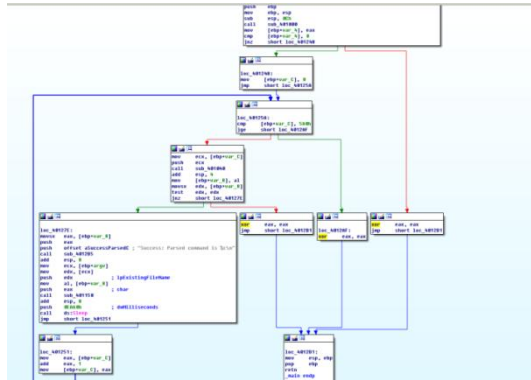
(6) 这个恶意代码的目的是什么？

该程序先检查是否存在有效的 Internet 连接。如果找不到，程序直接终止。否则，该程序会尝试下载一个网页，该网页包含了一段以<!--开头的 HTML 注释。该注释的第一个字符被用于 switch 语句来决定程序在本地系统运行的下一步行为，包括是否删除一个文件、创建一个目录、设置一个注册表 run 键、复制一个文件或者休眠 100 秒。

4. Lab6-4

(1) 在实验 6-3 和 6-4 的 main 函数中的调用之间的区别是什么？

```
.text:00401220 ; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
.text:00401220 _main proc near ; CODE XREF: start+AFip
.text:00401220 var_C - dword ptr -8Ch
.text:00401220 var_8 - byte ptr -8
.text:00401220 var_4 - dword ptr -4
.text:00401220 argc - dword ptr 8
.text:00401220 argv - dword ptr 8Ch
.text:00401220 envp - dword ptr 10h
.text:00401220
.text:00401220 push ebp
.text:00401220 mov ebp, esp
.text:00401220 sub esp, 8Ch
.text:00401220 call sub_401000
.text:00401220 mov [ebp+var_4], eax
.text:00401220 cmp [ebp+var_4], 0
.text:00401242 jnz short loc_401248
.text:00401244 xor eax, eax
.text:00401246 jmp short loc_401281
.text:00401248
.text:00401248 loc_401248: ; CODE XREF: _main+12f
.text:00401248 mov [ebp+var_C], 0
.text:0040124E jmp short loc_401258
.text:00401251
.text:00401251 loc_401251: ; CODE XREF: _main+70j
.text:00401251 mov eax, [ebp+var_C]
.text:00401254 add eax, 1
.text:00401257 mov [ebp+var_C], eax
.text:00401258
.text:00401258 loc_401258: ; CODE XREF: _main+1ff
.text:00401258 cmp [ebp+var_C], 500h
.text:00401261 jge short loc_40126F
.text:00401263 mov ecx, [ebp+var_C]
.text:00401266 push ecx
.text:00401267 call sub_401000
.text:0040126C add esp, 4
.text:0040126F mov [ebp+var_8], al
.text:00401272 movsx ecx, [ebp+var_8]
.text:00401276 test ecx, ecx
.text:00401278 jnc short loc_40127E
.text:0040127A xor eax, eax
.text:0040127C jmp short loc_401281
.text:0040127E
.text:0040127E loc_40127E: ; CODE XREF: _main+8ff
.text:0040127E movsx eax, [ebp+var_8]
.text:00401282 push eax
.text:00401283 push offset aSuccessParsedC ; "Success: Parsed command is %c\n"
.text:00401285 call sub_401205
.text:00401288 add esp, 8
.text:0040128B mov ecx, [ebp+var_8]
.text:0040128D mov [ecx], ecx
.text:00401295 push ecx ; lpExistingFileName
.text:00401296 mov al, [ebp+var_8]
.text:00401299 push eax ; char
.text:0040129B call sub_401050
.text:0040129D add esp, 8
.text:004012A2 push 0600h ; dwMillseconds
.text:004012A4 call dwDelay
.text:004012A7 jmp short loc_401251
.text:004012A8
.text:004012A8 loc_4012A8: ; CODE XREF: _main+5ff
.text:004012A8 xor eax, eax
.text:004012B1 loc_4012B1: ; CODE XREF: _main+16ff
.text:004012B1 jmp short loc_4012A8
.text:004012B3 mov esp, ebp
.text:004012B4 pop ebp
.text:004012B5 ret
.text:004012B6 endp
```

看到 main 中调用了, sub_401000、sub_401040、sub_4012B5、sub_401150。

sub_401000:

```
.text:00401000 sub_401000      proc near          ; CODE XREF: _main+61p
.text:00401000
.text:00401000 var_4        = dword ptr -4
.text:00401000
.text:00401001      push    ebp
.text:00401001      mov     ebp, esp
.text:00401001      push    ecx
.text:00401001      push    0          ; duReserved
.text:00401001      push    0          ; lpdwFlags
.text:00401001      call   ds:InternetGetConnectedState
.text:00401001      mov     [ebp+var_4], eax
.text:00401011      cmp     [ebp+var_4], 0
.text:00401015      short loc_40102B ; "Success: Internet Connection"
.text:00401017      push    offset aSuccessInterne ; "Success: Internet Connection"
.text:0040101C      call   sub_4012B5
.text:00401021      add     esp, 4
.text:00401024      mov     eax, 1
.text:00401029      jmp     short loc_40103A
.text:0040102B ;-----
.text:0040102B loc_40102B:          ; CODE XREF: sub_401000+15fj
.text:0040102B      push    offset aError1_NoInte ; "Error 1.1: No Internet"
.text:0040102B      call   sub_4012B5
.text:0040102D      add     esp, 4
.text:0040102E      xor     eax, eax
.text:0040103A loc_40103A:          ; CODE XREF: sub_401000+29fj
.text:0040103A      mov     esp, ebp
.text:0040103C      pop     ebp
.text:0040103D      retn
.text:0040103D sub_401000      endp
```

分析得知 0x401000 处的函数是检查 Internet 连接, 如果是联网状态则跳转到 loc_401248 处。

loc_401248 处将 var_C 偏移地址处的内容赋值 0, 然后无条件跳转到 loc_40125A。在

loc_40125A 处, 与 5A0 作比较, jge 指令是如果大于等于则跳转, 而之前的变量 var_C 被赋值 0 很显然不能跳转, 继续向下执行代码。

sub_401040:

```
.text:00401040 sub_401040      proc near          ; CODE XREF: _main+97p
.text:00401040
.text:00401040 Buffer        = byte ptr -230h
.text:00401040 var_22E      = byte ptr -22Eh
.text:00401040 var_22D      = byte ptr -22Dh
.text:00401040 var_22C      = byte ptr -22Ch
.text:00401040 hFile        = dword ptr -20h
.text:00401040 hInternet      = dword ptr -20h
.text:00401040 szAgent        = byte ptr -20h
.text:00401040 dwNumberofBytesRecd = dword ptr -8
.text:00401040 var_4          = dword ptr -4
.text:00401040 arg_0          = dword ptr 0
.text:00401040
.text:00401040      push    ebp
.text:00401041      mov     ebp, esp
.text:00401043      sub     esp, 230h
.text:00401049      mov     ecx, [ebp+arg_0]
.text:0040104C      push    eax
.text:0040104D      push    offset aInternetExplor ; "Internet Explorer 7.50/gma5d"
.text:00401052      push    ecx, [ebp+szAgent]
.text:00401055      push    ecx          ; char *
.text:00401056      call   sprintf
.text:0040105B      add     esp, 0Ch
.text:0040105E      push    0          ; dwFlags
.text:00401060      push    0          ; lpzProxyBypass
.text:00401062      push    0          ; lpzProxy
.text:00401064      push    0          ; dwCookieType
.text:00401066      lea     edx, [ebp+szAgent]
.text:00401069      push    edx          ; lpzAgent
.text:0040106A      call   ds:InternetOpen
.text:00401070      mov     [ebp+Internet], eax
.text:00401073      push    0          ; dwContext
.text:00401075      push    0          ; dwFlags
.text:00401077      push    0          ; dwHeadersLength
.text:00401079      push    0          ; lpzHeaders
.text:0040107B      push    offset sub_40107C ; "http://www.practicalmalwareanalysis.com"
.text:00401083      mov     eax, [ebp+Internet]
.text:00401086      call   ds:InternetOpenUrl
.text:0040108A      mov     [ebp+hFile], eax
.text:0040108D      cmp     [ebp+hFile], 0
.text:00401091      jnz     short loc_4010B1
.text:00401093      push    offset aError2_FailFile ; "Error 2.1: Fail to OpenUrl"

```

```

.text:00401098      call     sub_4012B5
.text:0040109D      add     esp, 4
.text:004010A0      mov     ecx, [ebp+Internet]
.text:004010A3      push    ecx
.text:004010A6      call    ds:InternetCloseHandle
.text:004010A9      xor     al, al
.text:004010AC      jmp     loc_40114B
;
.text:004010B1      ;
.text:004010B1      loc_4010B1:      lea     edx, [ebp+duNumber0fBytesRead]
.text:004010B4      push    edx
.text:004010B5      push    2000
.text:004010B8      lea     ecx, [ebp+Buffer]
.text:004010C0      push    ecx
.text:004010C3      mov     ecx, [ebp+HFile]
.text:004010C4      push    ecx
.text:004010C5      call    ds:InternetReadFile
.text:004010C8      mov     [ebp+var_4], ecx
.text:004010CE      cmp     [ebp+var_4], 0
.text:004010D2      jnz     short loc_4010F9
.text:004010D4      push    offset aError2_FailTo : "Error 2.2: Call to ReadFile\n"
.text:004010D9      call    sub_4012B5
.text:004010DC      add     esp, 4
.text:004010E1      mov     edx, [ebp+Internet]
.text:004010E4      push    edx
.text:004010E5      call    ds:InternetCloseHandle
.text:004010E8      mov     eax, [ebp+HFile]
.text:004010EB      push    eax
.text:004010EF      call    ds:InternetCloseHandle
.text:004010F5      xor     al, al
.text:004010F7      jmp     short loc_40114B
;
.text:004010F9      ;
.text:004010F9      loc_4010F9:      ; CODE XREF: sub_4010A0+92fj
.text:004010F9      movsx   ecx, [ebp+Buffer]
.text:00401100      cmp     ecx, 3C0
.text:00401103      jnz     short loc_401131
.text:00401105      movsx   edx, [ebp+var_22C]
.text:0040110C      cmp     edx, 210
.text:0040110F      jnz     short loc_401131
.text:00401111      movsx   eax, [ebp+var_22E]
.text:00401118      cmp     eax, 200
.text:0040111B      jnz     short loc_401131
.text:0040111D      movsx   ecx, [ebp+var_22D]
.text:00401124      cmp     ecx, 200
.text:00401127      jnz     short loc_401131
.text:00401129      mov     al, [ebp+var_22C]
.text:0040112F      jmp     short loc_40114B

```

```

.text:00401131      ;
.text:00401131      loc_401131:      ; CODE XREF: sub_4010A0+C3fj
; sub_4010A0+C7fj ...
.text:00401131      push    offset aError2_FailTo : "Error 2.3: Call to get command\n"
.text:00401136      call    sub_4012B5
.text:0040113B      add     esp, 4
.text:0040113E      xor     al, al
.text:00401140      jmp     short loc_40114B
;
.text:00401140      loc_401140:      ; CODE XREF: sub_4010A0+6Cfj
; sub_4010A0+67fj ...
.text:00401140      mov     esp, ebp
.text:00401142      pop     ebp
.text:00401143      retn
.text:00401143      sub_4010A0      endp

```

arg_0 是唯一的参数，只有 main 函数调用了 sub_401040，推断 arg_0 始终是从 main 函数中传入的计数器 (var_C)。在 0x0040104D 处，arg_0 与一个格式化字符串及一个目标地址一起被压入栈。sub_401040 下载 HTML 文件并返回注释正文的首地址，如果返回首地址成功则跳转到 loc_40127E。而 loc_40127E 就是打印出注释正文的的第一个字符然后调用 sub_401150 函数，最后休眠 60s，然后无条件跳转到 loc_401251 处。然后看到 sprintf 被调用，创建了一个字符串，并将其存储在目的缓冲区，也就是被标记为 szAgent 的局部变量。在 0x00401066 处，szAgent 被传给了 InternetopenA，也就是说每次计数器递增，User-Agent 也会随之改变。

这个机制可以被管理和监控 web 服务器的攻击者跟踪恶意代码运行了多长时间。

分析得知 sub_401040 是解析 HTML 的方法。

sub_4012B5:

```

.text:004012B5      sub_4012B5      proc near
; CODE XREF: sub_401000+1Cfp
; sub_401000+20fp ...
.text:004012B5
.text:004012B5      = duword ptr 4
.text:004012B5      = duword ptr 8
;
.text:004012B5      push    ebx
.text:004012B6      push    esi
.text:004012B7      mov     esi, offset stru_h07210
.text:004012B8      push    edi
.text:004012B9      push    esi
.text:004012BE      call    __stbuf
.text:004012C3      mov     edi, eax
.text:004012C5      lea     eax, [esp+10h+arg_4]
.text:004012C9      push    eax
; int
; FILE *
.text:004012CA      push    [esp+14h+arg_0]
.text:004012CE      push    esi
.text:004012CF      call    sub_401526
.text:004012D4      push    esi
.text:004012D5      push    edi
.text:004012D6      mov     ebx, eax
.text:004012D8      call    __fbuf
.text:004012D9      add     esp, 10h
.text:004012E0      mov     eax, ebx
.text:004012E2      pop     edi
.text:004012E3      pop     esi
.text:004012E4      pop     ebx
.text:004012E5      retn
.text:004012E5      sub_4012B5      endp

```

分析得知，0x004012B5 处的函数是 printf。

sub_401150:


```

.text:0040125A loc_40125A:                                ; CODE XREF: _main+1f1j
.text:0040125A                                cmp     [ebp+var_C], 5A0h
.text:00401261                                jge     short loc_40126F
.text:00401263                                mov     ecx, [ebp+var_C]
.text:00401266                                push    ecx
.text:00401267                                call    sub_401040
.text:0040126C                                add     esp, 4
.text:0040126F                                mov     [ebp+var_8], al
.text:00401272                                movsx   edx, [ebp+var_8]
.text:00401276                                test    edx, edx
.text:00401278                                jnz     short loc_40127E
.text:0040127A                                xor     eax, eax
.text:0040127C                                jmp     short loc_401281
.text:0040127E                                -----
.text:0040127E loc_40127E:                                ; CODE XREF: _main+16fj
.text:0040127E                                movsx   eax, [ebp+var_8]
.text:00401282                                push    eax
.text:00401283                                push    offset aSuccessParsedC ; "Success: Parsed command is %c\n"
.text:00401285                                call    sub_401285
.text:00401288                                add     esp, 8
.text:00401290                                mov     ecx, [ebp+var_0]
.text:00401293                                mov     edx, [ecx]
.text:00401295                                push    edx                                ; lpExistingFileName
.text:00401296                                mov     al, [ebp+var_8]
.text:00401299                                push    eax                                ; char
.text:0040129A                                call    sub_401150
.text:0040129F                                add     esp, 8
.text:004012A2                                push    0E060h                            ; dwMilliseconds
.text:004012A7                                call    ds:51esp
.text:004012AD                                jmp     short loc_401251
.text:004012AF                                -----
.text:004012AF loc_4012AF:                                ; CODE XREF: _main+31fj
.text:004012AF                                xor     eax, eax
.text:004012B1                                ; CODE XREF: _main+16fj
.text:004012B1                                ; _main+16fj
.text:004012B1                                mov     esp, ebp
.text:004012B3                                pop     ebp
.text:004012B4                                retn
.text:004012B4 _main                                endp

```

局部变量 var_C 用于循环计数。在 0x401248 处，这个计数器被初始化为 0，每次跳回 0x401254 处递增，在 0x40125A 处进行检查，每次到了 0x4012AD 就跳回去递增。这 0x4012AD 处代码的出现告诉是一个循环结构。如果计数器 var_C 大于或等于 0x5A0 (1440)，循环就会终止；否则，在 0x401263 处的代码会被执行。调用 0x401040 之前，这里的代码会将 var_C 压入栈上，然后循环在执行到 0x4012AD 之前会休眠 1 分钟，最后将计数器加 1。因此，这个过程会持续 1440 分钟，也就是 24 小时。

函数 sub_401150 调用完后会有一个 0EA60h 毫秒也就是 60s 的睡眠，而这是循环一次的睡眠时间，前面已经分析，一共要循环 5A0h，也就是 1440 次。所以一次循环一分钟，整个程序运行完毕一共要 1440 分钟也就是 24 小时。

综上所述该程序一共运行 1440 分钟 (24 小时)。

(5) 在这个恶意代码中有什么新的基于网络的迹象吗？

综上所述，该恶意代码使用了一个新的 User-Agent。它的形式是 Internet Explorer 7.50/pma%d 其中 %d 程序已经运行的分钟数。

(6) 这个恶意代码的目的是什么？

首先，程序会检查是否有可用的 Internet 连接。如果找不到，程序就终止运行。否则，程序使用一个独特的 User-Agent 来下载一个网页，这个 User-Agent 包含了一个计数器，用于说明程序已经运行了多少分钟。下载下来的网页中包含了以 <! 开头的 HTML 注释代码，这段注释代码中接下来的第一个字符被用于一个 switch 语句，以决定接下来在本地系统的行为。其中包含了一些硬编码的行为，包括删除一个文件、创建一个目录、设置一个注册表 run 键、复制一个文件、休眠 100 秒等。该程序会运行 24 小时后终止。

(二) Yara

使用一些特征字符串编写 yara 规则。

```
rule Lab06{
```

```
    meta:
```

description = "Lab06-01.exe"
strings:
\$s1 = "Success: Internet Connection" fullword ascii
\$s2 = "Error 1.1: No Internet" fullword ascii
\$s3 = "InternetGetConnectedState" fullword ascii
condition:
uint16(0) == 0x5a4d and
uint32(uint32(0x3c))==0x00004550 and filesize < 100KB and
all of them
}

```
C:\Documents and Settings\lulu\桌面\scan>python Lab.py
样本文件夹中的文件数量: 2503
匹配的文件数量: 4
扫描时间: 19.28 秒
匹配的文件路径:
sample\Lab06-02.exe
sample\Lab06-03.exe
sample\Lab06-04.exe
sample\Lab06-01.exe
```

(三) IDA Python

import idc
import idutils
目标注释
target_string = "Internet Explorer 7.50/pma%d"
获取函数的起始和结束地址
start_address = 0x00401000
end_address = 0x0040AFC8
初始化一个列表来存储包含特定注释的汇编语句
relevant_instructions = []

遍历指令，查找包含指定字符串的汇编语句
current_address = start_address
while current_address <= end_address:
获取当前指令的反汇编文本
disasm = idc.GetDisasm(current_address)
检查是否包含指定字符串
if target_string in disasm:
relevant_instructions.append((current_address, disasm))
移动到下一条指令
current_address = idc.NextHead(current_address)
输出找到的相关汇编语句
for instruction in relevant_instructions:
print("Found relevant instruction at 0x%X: %s" % (instruction[0], instruction[1]))

上面这段代码可用于在 Lab06-04.exe 中查找 “Internet Explorer 7.50/pma%d” 字符串

```
Python 2.7.2 (default, Jun 12 2011, 15:08:59) [MSC v.1500 32 bit (Intel)]
IDAPython v1.7.0 final (serial 0) (c) The IDAPython Team <idapython@googlegroups.com>
-----
Found relevant instruction at 0x401040: push    offset aInternetExplor; "Internet Explorer 7.50/pma%d"
Found relevant instruction at 0x4070F4: db     'Internet Explorer 7.50/pma%d',0
```

四、 实验结论及心得体会

(一) 实验结论

通过对四个实验样本的分析，可以得出以下结论：

这些恶意代码样本都涉及与 Internet 通信，用于检查网络连接和下载 HTML 网页。恶意代码样本中包含了不同的行为，如删除文件、创建目录、修改注册表等，这些行为受到特定的控制字符的触发。

恶意代码样本使用特定的 User-Agent 标识，以及特定的 URL 来下载 HTML 网页。通过静态分析和反汇编，可以深入了解恶意代码的内部结构和行为，包括函数调用、参数传递和控制流。

编写 Yara 规则是一种有效的方法，用于检测和识别这些恶意代码的存在。

（二）心得体会

静态分析的重要性：实验中使用 IDA Pro 等工具进行静态分析是深入了解恶意代码的关键。通过反汇编和代码分析，可以揭示恶意代码的内部结构、功能和行为。

恶意代码多样性：实验中的不同样本展示了恶意代码的多样性。它们采用不同的策略和行为，包括检查网络连接、下载网页、修改文件系统和注册表等。了解这些多样性有助于更好地理解恶意代码的复杂性。

Yara 规则的应用：编写 Yara 规则是一种强大的手段，用于检测恶意代码的存在。通过识别特定的特征字符串和行为模式，可以有效地检测和分类恶意代码样本。