Ring 3 的 IAT HOOK 和 EAT HOOK 是一种改函数地址的 HOOK 法，类似于 SSDT HOOK。但实际应用较少，目前应用此技术而又使用得比较广泛的软件，似乎只有 CHROME 和 IE。废话不多说，直接进入正题，说说这两种 HOOK 的实现。

一、EAT HOOK

根据模块名称和函数名称，找到此函数在模块导出表中的位置。然后修改导出表中记录的数据即可。此数据的计算公式是：代理函数地址-模块基址。

```
VOID EAT_HOOK_TEST64(char *ModName, char *FunName, ULONG64 ProxyFunAddr)
{
	HANDLE hMod;
	PVOID BaseAddress = NULL;
	IMAGE_DOS_HEADER * dosheader;
	IMAGE_OPTIONAL_HEADER64 * opthdr;
	PIMAGE_EXPORT_DIRECTORY exports;
	USHORT index=0 ;
	ULONG addr, i;
	PUCHAR pFuncName = NULL;
	PULONG pAddressOfFunctions;
	PULONG pAddressOfNames;
	PUSHORT pAddressOfNameOrdinals;
	BaseAddress= GetModuleHandleA(ModName);
	MODULEINFO mi={0};
	//获取模块信息
	GetModuleInformation(GetCurrentProcess(),(HMODULE)BaseAddress,&mi,sizeof(MODULEINFO));
	DWORD ass;
	//修改页属性
	VirtualProtect(BaseAddress,mi.SizeOfImage,PAGE_EXECUTE_READWRITE,&ass);
	hMod = BaseAddress;
	dosheader = (IMAGE_DOS_HEADER *)hMod;
	opthdr =(IMAGE_OPTIONAL_HEADER64 *)((BYTE*)hMod+dosheader->e_lfanew+24);
	//查找导出表
	exports = (PIMAGE_EXPORT_DIRECTORY)((BYTE*)dosheader+opthdr->DataDirectory[IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_EXPORT].VirtualAddress);
	pAddressOfFunctions=(ULONG*)((BYTE*)hMod+exports->AddressOfFunctions);
	pAddressOfNames=(ULONG*)((BYTE*)hMod+exports->AddressOfNames);
	pAddressOfNameOrdinals=(USHORT*)((BYTE*)hMod+exports->AddressOfNameOrdinals);
	//对比函数名
	for (i = 0; i < exports->NumberOfNames; i++)
	{
		index=pAddressOfNameOrdinals[i];
```

```
                addr=pAddressOfFunctions[index];
                pFuncName = (PUCHAR)( (BYTE*)hMod + pAddressOfNames[i]);
                addr = pAddressOfFunctions[index];
                if(!strcmp((const char*)pFuncName,FunName))
                {
                    //最关键一步：修改地址
                    pAddressOfFunctions[index]=(ULONG)((ULONG64)ProxyFunAddr-
(ULONG64)hMod);
                    printf("eat fix!!!\n");;
                }
            }
}
```

二、**IAT HOOK**

根据模块名称和函数名称，找到此函数在模块导入表中的位置。然后修改导入表中记录的数据即可。此数据直接就是代理函数的地址，不需要做任何计算。

```
    BOOL IAT_HOOK_TEST64(char *DllName, HMODULE hMod, ULONG64 g_orgProc,
ULONG64 g_newProc)
    {
        IMAGE_DOS_HEADER* pDosHeader = (IMAGE_DOS_HEADER*)hMod;
        IMAGE_OPTIONAL_HEADER64* pOptHeader = (IMAGE_OPTIONAL_HEADER64
*)((BYTE*)hMod + pDosHeader->e_lfanew + 24);   //24=4+sizeof(IMAGE_FILE_HEADER)
        IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR*                pImportDesc                =
(IMAGE_IMPORT_DESCRIPTOR*)((BYTE*)hMod                                     +
pOptHeader->DataDirectory[IMAGE_DIRECTORY_ENTRY_IMPORT].VirtualAddress);
        // 在导入表中查找 user32.dll 模块。因为 MessageBoxA 函数从 user32.dll 模
块导出
        while(pImportDesc->FirstThunk)
        {
            char* pszDllName = (char*)((BYTE*)hMod + pImportDesc->Name);
            if(lstrcmpiA(pszDllName, DllName) == 0)
            {
                break;
            }
            pImportDesc++;
        }
        if(pImportDesc->FirstThunk)
        {
            // 一个 IMAGE_THUNK_DATA 就是一个双字，它指定了一个导入函数
            // 调入地址表其实是 IMAGE_THUNK_DATA 结构的数组，也就是 DWORD
数组
            IMAGE_THUNK_DATA* pThunk = (IMAGE_THUNK_DATA*)((BYTE*)hMod +
pImportDesc->FirstThunk);
            while(pThunk->u1.Function)
```

```
                {
                    // lpAddr 指向的内存保存了函数的地址
                    ULONG64* lpAddr = (ULONG64*)&(pThunk->u1.Function);
                    if(*lpAddr == g_orgProc)
                    {
                        DWORD dwOldProtect;
                        VirtualProtect(lpAddr,                    sizeof(ULONG64),
PAGE_EXECUTE_READWRITE, &dwOldProtect);
                        *lpAddr=(ULONG64)g_newProc;
                        printf("iat fix!!!\n");
                        return TRUE;
                    }
                    pThunk++;
                }
            }
            return FALSE;
}
```

分别针对 MessageBoxA 和 TerminateProcess 函数，修改本进程的导入表和对应 DLL（USER32.DLL 和 KERNEL32.DLL）的导出表：

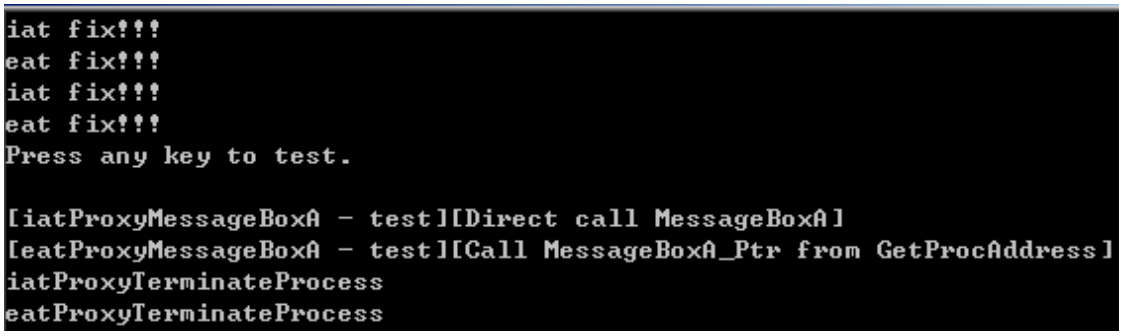
```
Void test()
{
            OriMsgBoxA=(ULONG64)MessageBoxA;
            IAT_HOOK_TEST64("user32.dll",GetModuleHandleA(0),(ULONG64)MessageBox
A,(ULONG64)iatProxyMessageBoxA);
            EAT_HOOK_TEST64("user32.dll","MessageBoxA",(ULONG64)eatProxyMessageB
oxA);
            OriTerminateProcess=(ULONG64)TerminateProcess;
            IAT_HOOK_TEST64("kernel32.dll",GetModuleHandleA(0),(ULONG64)TerminateP
rocess,(ULONG64)iatProxyTerminateProcess);
            EAT_HOOK_TEST64("kernel32.dll","TerminateProcess",(ULONG64)eatProxyTerm
inateProcess);
            printf("Press any key to test.\n");getchar();

            //test MessageBoxA
            MessageBoxA(0,"Direct call MessageBoxA","test",0);
            MSGBOXA
msgboxA=(MSGBOXA)GetProcAddress(LoadLibraryA("user32.dll"),"MessageBoxA");
            msgboxA(0,"Call MessageBoxA_Ptr from GetProcAddress","test",0);

            //test TerminateProcess
            TerminateProcess((HANDLE)1234,0);
            TERMINATEPROCESS
tp=(TERMINATEPROCESS)GetProcAddress(GetModuleHandleA("kernel32.dll"),"Terminate
```

```
Process");
    tp((HANDLE)1234,0);
}
```

测试的效果如下（无论是直接调用 API 还是通过函数指针调用 API，都被拦截）：



本文代码稍加改造，即可实现内核级别的 EAT HOOK 和 IAT HOOK。在 WIN64 系统里，对 NTOSKNRL.EXE 进行 EAT HOOK 会触发 PatchGuard 导致 BSOD，但是对第三方驱动进行 IAT HOOK，PatchGuard 是不会管的。如果在 IMAGE NOTIFY 里，对加载的驱动进行 IAT HOOK，即可实现不触发 PatchGuard 的内核 HOOK。不过内核 IAT HOOK 的局限性也是很大的，因为如果通过函数指针来调用内核 API，内核 IAT HOOK 就无法拦截了。