

“狼毒草” APT 组织—持续多年的定向攻击威胁

启明星辰公司-金睛安全研究团队



2018 年 8 月 15 日

北京启明星辰信息安全技术有限公司

Beijing Venus Information Security Tech., Inc.

目 录

背景	2
一、攻击事件还原	2
1.1 攻击过程分析	2
1.2 载荷分析	2
二、攻击样本分析	3
2.1 主 Dropper 分析	3
2.2 释放文件分析	8
2.2.1 Loader 和反 AV 模块分析	8
2.2.2 Downloader 分析	11
2.2.3 后门模块分析	16
2.2.4 插件分析	17
三、关联样本分析	19
3.1 配置信息比较	20
3.2 释放文件比较	21
四、溯源分析	23
五、总结	25
六、IOC	25
七、参考	27

背景

2018年7月,启明星辰金睛安全研究团队捕获到了一类新的定向攻击样本,经过分析确认为之前未知的APT组织攻击样本。经过分析,我们追溯到该组织最早于2013年就开始活动。我们将该APT组织命名为“狼毒草”。

下面我们将从最新发现的攻击事件所使用的手段以及相关的恶意样本入手,同时对我们关联到的历史攻击样本进行关联分析,以便更好地勾勒出该APT组织相貌。

一、攻击事件还原

1.1 攻击过程分析

此次攻击中,我们获得的样本来源于受害者的内网服务器,此内网服务器为受害者用于部署内部办公系统的服务器。可以推断出攻击者借助内网服务器做跳板对其他受害者进行水坑攻击以达到横向传播的目的。



1.2 载荷分析

在此次攻击中,用于水坑攻击的攻击载荷为一个名为 `flash_security_component_installer_1.0.0.2.rar` 的压缩包。

压缩包内含有两个文件,其中一个为安装说明文档,另一个为伪装成 flash

安装包的恶意程序。

flash_security_component_installer_1.0.0.2.exe	220.0 KB	139.0 KB	应用程序	2018-07-21 16:06
flash安全组件安装说明.doc	93.7 KB	88.4 KB	DOC 文档	2018-07-21 16:48

从获取到的攻击样本的文件名，以及文档内容的拼写习惯可以初步确认，攻击者对中文非常熟悉，并且精通社会工程学。下面将具体对伪装成 flash 安装包的恶意软件进行详细分析。

二、攻击样本分析

2.1 主 Dropper 分析

伪装成 flash 安装包的程序具有较多功能，其会根据系统版本、当进程权限、杀软等情况，执行不同的释放流程。

1、程序执行后，首先检测杀软 ESET 和小红伞，有任意一个立即退出进程。

通过枚举控制面板卸载信息来检测 ESET 是否存在。

地址	值	注释
0012F830	004074D5	CALL 到 strstr 来自 flash_se.004074CF
0012F834	0012FB54	s1 = "IDA Pro v6.8 and Hex-Rays Decompiler (ARM, x64, x86)"
0012F838	0012FEEC	s2 = "ESET"

通过查找进程 avira.Systray.exe 来检测小红伞是否存在。

地址	值	注释
0012ED24	0012ED74	UNICODE "winlogon.exe"
0012ED28	0012ED8C	
0012ED2C	003A8152	UNICODE "avira.Systray.exe"

2、若不存在，则会根据系统版本释放多个文件，并分为以下情况：

(1) 对于 Vista 以后系统，若当前进程没有管理员权限，由于 UAC 的限制，该文件无法被直接复制到 system32 目录下，此时会使用 CIA Vault 7 里绕过 UAC 的办法。

创建进程 wusa.exe，获取其令牌复制给自身进程。随后调用

CreateProcessWithLogon 创建新的自身进程，username 传入"uac"，domain 传入"is"，password 传入"useless"。

```
004044D0      mov     word ptr [ebp+Username], 'u'
004044E6      push   eax                ; lpProcessInformation
004044E7      lea   eax, [ebp+StartupInfo]
004044ED      push   eax                ; lpStartupInfo
004044EE      push   ebx                ; lpCurrentDirectory
004044EF      push   ebx                ; lpEnvironment
004044F0      push   ebx                ; dwCreationFlags
004044F1      push   ebx                ; lpCommandLine
004044F2      lea   eax, [ebp+Username]
004044F8      push   [ebp+lpApplicationName] ; lpApplicationName
004044FB      mov   word ptr [ebp+Username+2], 'a'
00404504      mov   word ptr [ebp+Username+4], 'c'
0040450D      mov   word ptr [ebp+Username+6], bx
00404514      push   LOGON_NETCREDENTIALS_ONLY ; dwLogonFlags
00404516      push   offset Password ; "useless"
0040451B      push   offset Domain ; "is"
00404520      push   eax                ; lpUsername
00404521      call  ds:CreateProcessWithLogonW
```

并且，在 Vista 之后的系统，在存在管理员权限时，会根据杀软情况，来停止 WSearch 服务（SearchIndexer.exe, SearchProtocolHost.exe）。只有存在 360tray.exe(360)、ekrn.exe(ESET)、kxetray.exe(江民)中的任意一个时，才停止 WSearch 服务。如果都不存在，则直接执行后续的释放。特别是如果存在 360tray.exe，还会把 WSearch 服务设置为自动启动。

(2) Vista 之前系统不存在上述行为，会直接执行释放文件。

3、下面为释放文件的主要流程。

(1) 首先会加载图片资源，并进行解密

```
004012F1      push   RT_BITMAP
004012F3      push   110
004012F5      push   eax
004012F6      lea   eax, [ebp+var_194]
004012FC      push   eax
004012FD      call  loadcfqfromres
```

```

00BB0048 31 00 14 13 20 45 31 01 52 AD 0B 00 00 00 09 00 1.¶ E1,R?.....
00BB0058 00 00 36 00 34 00 65 00 78 00 65 00 6E 00 61 00 ..6.4.e.x.e.n.a
00BB0068 6D 00 65 00 09 00 00 00 77 00 72 00 69 00 76 00 m.e....w.r.i.v.
00BB0078 74 00 2E E2 FF 06 01 00 0B D4 FF 06 3D 00 6C 00 t..?-p.?-=.l.
00BB0088 6F 00 61 00 64 00 70 00 61 00 74 00 68 00 37 00 o.a.d.p.a.t.h.7.
00BB0098 13 00 00 00 73 00 79 00 73 00 74 00 65 00 6D 00 W...s.y.s.t.e.m.
00BB00A8 2F 00 6D 00 73 00 54 00 72 00 61 00 63 00 65 00 /.m.s.T.r.a.c.e.
00BB00B8 72 00 2E 00 64 00 6C 00 6C 00 0C BC FF 16 21 00 r...d.l.l..?+!.
00BB00C8 73 00 76 00 11 00 00 00 77 00 69 00 6E 00 64 00 s.v....w.i.n.d.
00BB00D8 6F 00 77 00 73 00 2F 00 66 00 78 00 73 00 73 00 o.w.s./f.x.s.s.
00BB00E8 74 BE FF 20 03 00 78 00 70 BE FF 26 35 00 11 00 t? t.x.p?&5.
    
```

(2) 资源开头部分是一些路径的配置数据，后半部分是加密的 PE 数据，包括文件名分别为 temp0、fake、acess、wrivt.exe 的程序，wrivt.exe 在 Vista 之后的 64 位系统上会释放出来。

根据系统版本情况，这几个文件的释放路径有所不同。

配置项	数据	描述
64exename	wrivt.exe	64 位下删除自身的模块
64loadpath7	system/msTracer.dll	64 位 Win7 之后系统下的 temp0 释放路径
64loadpathsv	windows/fxsst.dll	64 位 windows server 系列系统下的 temp0 释放路径
64loadpathxp	windows/fxsst.dll	64 位 Vista 之前系统下的 temp0 释放路径
loadpath7	system/msTracer.dll	32 位 Win7 之后系统下的 temp0 释放路径
loadpathsv	windows/fxsst.dll	32 位 windows server 系列系统下的 temp0 释放路径
loadpathxp	system/srvlic.dll	32 位 Vista 之前系统下的 temp0 释放路径
mainpath	commonappdata/Intel/Runtime/fake	fake 的释放路径
vfpath	commonappdata/Intel/Runtime/acess	acess 释放路径

AfterInstallation	RemoveInstaller	释放后删除自身即假冒的 flash 安装包
-------------------	-----------------	-----------------------

(3) 根据系统是 32 位还是 64 位, 分别加载资源里对应的 temp0、fake、access 的 32 位数据或 64 数据, 并释放到所配置的路径里。

(4) 需要特别指出的是, 对应 Vista 之前系统, 直接调用 MoveFileExW 把 temp0 拷贝到系统目录。但是对 Vista 之后系统, 根据杀软情况以及 32 位还是 64 位系统, 选择不同方式来拷贝 temp0 到系统目录。

对于 32 位系统, 且 360tray.exe、rstray.exe、qqpctray.exe 进程都不存在, 则通过执行

```
makecab.exe /V1 "C:\Users\\AppData\Local\Temp\msTracer.dll"  
"C:\Users\\AppData\Local\Temp\msTracer.dll.msu"
```

将 msTracer.dll 文件封装成一个 msu(Windows 更新)文件, 并通过 wusa.exe (windows 更新文件封装程序) 执行, 把 msTracer.dll.msu 即 temp0 安装到系统目录。

```
wusa.exe /quiet "C:\Users\\AppData\Local\Temp\msTracer.dll.msu"  
/extract:C:\Windows\system32
```

若存在 360tray.exe、rstray.exe、qqpctray.exe 中的任意一个进程, 则使用 Com Elevation Moniker 技术绕过 UAC, 再进行拷贝。绕过 UAC 的主要步骤是:

向 HKEY_CURRENT_USER\Software\Microsoft\Windows\CurrentVersion\Uninstall 添加一个 EsayNote 项, 在其 UninstallString 里设置为

```
C:\Users\\AppData\Local\Temp\xcopy.exe
```

```
"C:\Users\\AppData\Local\Temp\msTracer.dll" "C:\Windows\system32\"
```

```

0040C0E4 ; const WCHAR pszName
0040C0E4 pszName: ; DATA XREF: sub_4011F6+48↑o
0040C0E4          unicode 0, <Elevation:Administrator!new:{FCC74B77-EC3E-4DD8-A80B-008A}>
0040C0E4          unicode 0, <702075A9>,0
  
```

然后调用 COM 组件 IARPUinstallStringLauncher 的方法执行，最终会执行到 UninstallString 的指令即 xcopy.exe msTracer.dll 到 system32 目录下。¹²

而对于 64 位系统，首先检测 360tray.exe 进程，如果不存在，继续检测 rstray.exe、qqpctray.exe，如果也都不存在，则执行上述的绕过 UAC 的方法拷贝。如果 rstray.exe、qqpctray.exe 存在任意一个，则通过上述的安装包+wusa.exe 方式拷贝。

当存在 360tray.exe 进程时，会向临时目录释放 wrivt.exe 并运行。wrivt.exe 唯一的功就是删除之前释放的 temp0。换句话说，在 Vista 之后的 64 位系统，如果安装了 360，样本则直接放弃执行后续动作。

(5) fake、access 加密后释放在 commonappdata/Intel/Runtime 目录下。

(6) 上述文件释放完成后，检测配置里的 AfterInstallation，如果是 RemoveInstaller，则尝试删除自身。同样会先检测杀软进程，如果 KVSrvXP.exe、twssrv.exe、nis.exe 存在任意一个，则使用延迟删除技术来删除自身。

如果三个杀软进程都不存在，则释放批处理文件 C:\Documents and Settings\All Users\Application Data\Revinst\upvent.bat 来删除自身。

```

:nf
del "C:\Users\Administrator\Desktop\flash_security_component_installer_1.0.0.2.exe"
if exist "C:\Users\Administrator\Desktop\flash_security_component_installer_1.0.0.2.exe" goto nf
del "%~f0"
  
```

(7) 最后对于 Vista 以后系统，会尝试启动搜索服务 WSearch。根据杀软情况，有两种方式。如果 360tray.exe、ekrn.exe、kxetray.exe 都不存在，直接创建进程 SearchProtocolHost.exe。

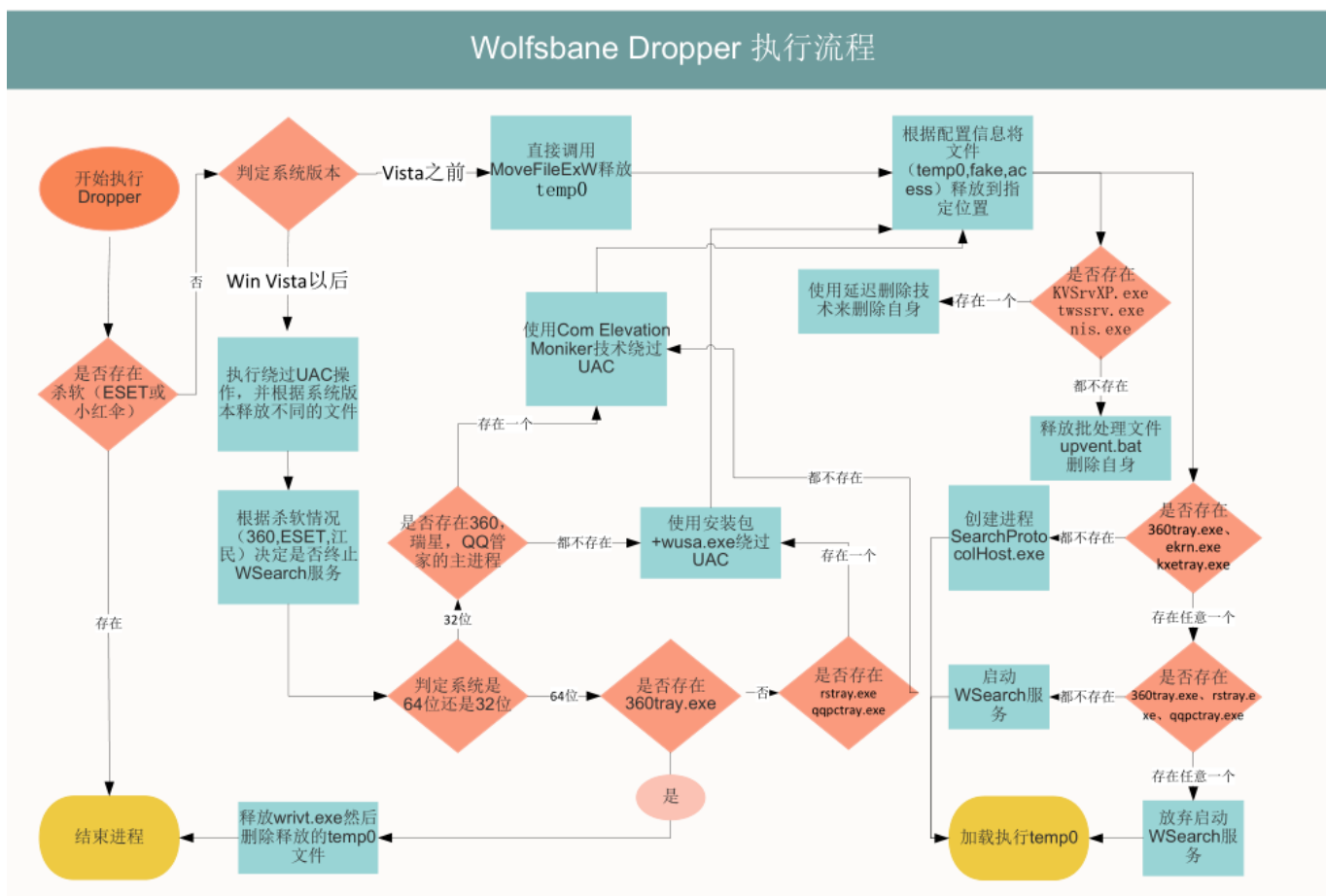
地址	值	注释
0012EC54	00404A58	CALL 到 WinExec 来自 flash_se.00404A58
0012EC58	00C25009	CmdLine = "cmd.exe /c C:\WINDOWS\system32\SearchProtocolHost.exe"
0012EC5C	00000000	ShowState = SW_HIDE

¹ <https://gist.github.com/Cr4sh/9b5b7f663ff0b5b798f3221ea91c5e81>

² <https://3gstudent.github.io/3gstudent.github.io/通过COM组件IARPUinstallStringLauncher绕过UAC/>

如果上述三个杀软存在任意一个，则继续检测下列三个杀软 360tray.exe、rstray.exe、qqpctray.exe，如果存在任意一个，则放弃启动 WSearch 服务，退出进程。如果都不存在，查询 WSearch 服务状态，不是启动状态的话，则立即启动。

至此，我们总结出 Dropper 执行流程，见下图。



2.2 释放文件分析

以下为释放的文件对应功能，下面将针对每个释放文件进行分析。

文件名	功能
temp0	Loader 模块
fake	下载并执行插件模块
access	对抗金山毒霸的模块

2.2.1 Loader 和反 AV 模块分析

上节我们对主 Dropper 根据系统版本、杀软等情况，执行不同的释放流程进行了分析与总结。其中 temp0 作为 Loader 模块，释放的路径以及命名尤为重要。下面我们将针对 temp0 的加载方式以及 temp0 加载的反 AV 模块 access 进行详细分析。

1、在这里 Dropper 使用了 DLL 劫持技术对 temp0 进行加载。

(1) 在 32 位 XP 系统下，temp0 被拷贝为 system/srvlic.dll，此时将利用 LanmanServer 服务进行加载。LanmanServer 的 svchost.exe 进程会加载 srvsvc.dll 文件，而 srvsvc.dll 文件会在执行 LoadLicensingLibrary 这一 API 时加载 srvlic.dll 文件。

```
74FF755E          mov     edi, offset aSrvlic_dll ; "srvlic.dll"
74FF7563          push   edi                      ; wchar_t *
74FF7564          mov     esi, eax
74FF7566          call   ds:wcslen
```

(2) 在 32 位 Window 7 系统下，temp0 被拷贝为 system/msTracer.dll。此时利用的是搜索服务 WSearch 的进程 SearchProtocolHost.exe 对 msTracer.dll 进行加载。

```
push   offset aMstracer_dll ; "msTracer.dll"
push   0Ch                   ; int
lea    ecx, [ebp+lpFilename]
call   sub_100D135
push   [ebp+lpFilename] ; lpLibFileName
call   esi ; LoadLibraryW
```

(3) 其它系统环境下，temp0 的加载很类似，不再详细说明。

2、temp0 的主要功能是读取此前释放在 commonappdata/Intel/Runtime/下的 fake、access 模块，并在内存中执行。但前提必须满足 3 个条件中的其中一个：当前用户为 System 用户，当前进程是 explorer.exe，当前进程是 SearchProtocolHost.exe。

3、当条件满足后，temp0 会加载图片资源，按字节异或，初始密钥为 0x4E，密钥每异或一次递增 0x0F，直至解密完成为止，最终会解出 fake 和 access 的路径。

4、紧接着，temp0 会先解密 access（对抗金山毒霸的模块），并在内存里执行 needmid 和 setmid 函数。根据 needmid 和 setmid 的返回结果来决定是否继续加载 fake 模块。

5、事实上，如果 needmid 函数发现系统上没有安装金山毒霸，或者虽然安装了金山毒霸，但安装目录里有 version.dll，temp0 会继续加载 fake 模块，后面将会详细说明这一点。

6、access 首先会通过枚举注册表路径

HKEY_LOCAL_MACHINE\SOFTWARE\Microsoft\Windows\CurrentVersion\Uninstall*x*x 下的 DisplayName 来检测是否存在金山毒霸。

7、此外，其还会检查毒霸安装目录下是否存在 version.dll，存在则直接返回。然后 temp0 会继续加载 fake 模块。如果不存在，即尝试把 access 保存到毒霸的安装目录下的 version.dll。为了实现这一步，access 使用了一种 dll 注入方法，即基于 MS 应用程序验证机制的 dll 注入，也被称为 DoubleAgent。

其原理和利用流程如下：

应用程序验证是微软提供的一种机制，在某个 exe 的测试阶段，为其注册一个 VerifierDlls。VerifierDlls 在 exe 启动时被加载，通过 API Hook 的形式，实时检验 exe 的各种隐含错误或漏洞。

而启用应用程序验证机制，需要为 exe 创建两个映像劫持下的注册表项。一是创建 DWORD 类型的 GlobalFlag，并指定其值为 0x100。二是创建字符串项 VerifierDlls，并指定 Dll 的名称。

在此，access 把自身拷贝到系统目录并命名为 vfpod.dll，然后对毒霸卸载程序 uni0nst.exe 的注册 VerifierDlls。

通过查看注册表，可以看到其内已经注册了 VerifierDlls，并指定了 dll 名称。“HKEY_LOCAL_MACHINE\SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Image File Execution Options\uni0nst.exe”

名称	类型	数据
ab (默认)	REG_SZ	(数值未设置)
ab GlobalFlag	REG_SZ	0x100
ab VerifierDlls	REG_SZ	vfpod.dll
no VerifierFlags	REG_DWORD	0x80000000 (2147483648)

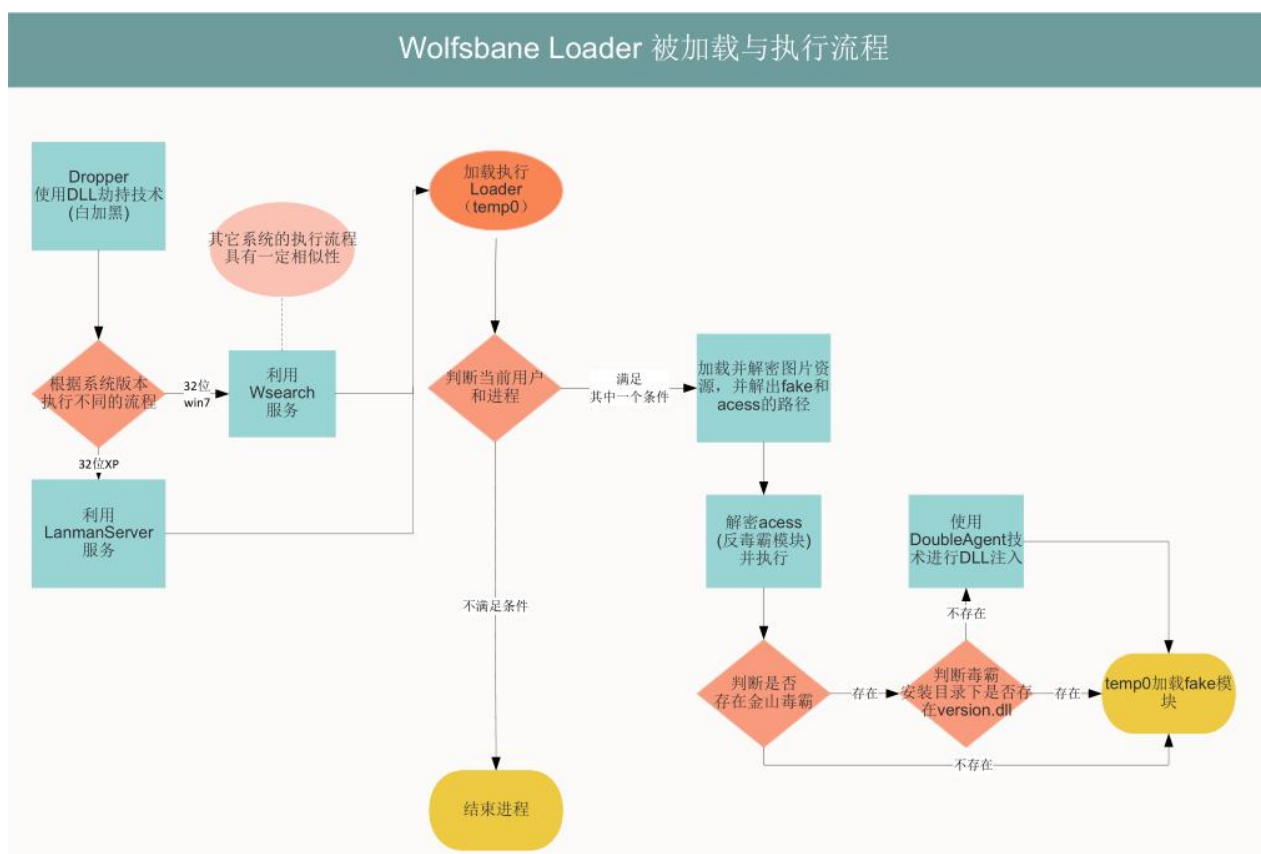
随后运行 uni0nst.exe，而 vfpod.dll 即 access 会被 uni0nst.exe 加载运行。

地址	值	注释
0012F284	009C3107	CALL 到 WinExec 来自 009C3101
0012F288	0012F4A8	CmdLine = "c:\program files\kingsoft\kingsoft antivirus\uni0nst.exe"
0012F28C	00000000	ShowState = SW_HIDE

此时 vfpod.dll 会将自身拷贝到金山毒霸安装目录下的 version.dll。

若金山毒霸进程加载 version.dll，则会挂钩 OpenProcess 函数，当金山毒霸打开 temp0 和 fake 栖身的宿主进程 SearchIndexer.exe、explorer.exe、searchprotocolhost.exe 时，则会返回失败，temp0 和 fake 即可免于被扫描。这也是为什么发现安装目录里有 version.dll 时，temp0 会大胆地继续加载 fake 模块的原因。

同样，我们也将上述流程整理成图，如下所示。



2.2.2 Downloader 分析

1、fake 是下载模块，主要起下载其它插件的作用。对于 Vista 之前系统，fake 模块的最终宿主进程是 explorer.exe，如果此时不是运行在此进程，其会把 temp0 重新注入到 explorer.exe。

地址	值	注释
0012E564	00000070	hProcess = 00000070 (窗口)
0012E568	00A20000	Address = 0xA20000
0012E56C	003D9532	Buffer = 003D9532
0012E570	0000003E	BytesToWrite = 3E (62.)
0012E574	0012F7AC	pBytesWritten = 0012F7AC

地址	十六进制	ASCII
003D9532	43 00 3A 00 5C 00 57 00 49 00 4E 00 44 00 4F 00	C:\W.I.N.D.O.
003D9542	57 00 53 00 5C 00 73 00 79 00 73 00 74 00 65 00	W.S.\.s.y.s.t.e.
003D9552	60 00 33 00 32 00 5C 00 73 00 72 00 76 00 6C 00	m.3.2.\.s.r.v.l.
003D9562	69 00 63 00 2E 00 64 00 6C 00 6C 00 00 00 00 00	i.e...d.l.l....

2、对于 Vista 之后系统，若当前不是 System 用户，也会转到注入 temp0 到 Explorer.exe 的流程。而如果是 System 用户且配置里 WorkMode 是 searchindex 时，会尝试删除防火墙针对 SearchIndexer.exe 的阻断规则。如果删除规则成功，即转到注入 temp0 到 Explorer.exe 的流程。若删除失败，则在当前进程执行下载等功能。

这逻辑显然不符合情理，很可能代码不小心写错了。合理地猜测作者的本意，temp0 被 SearchIndexer.exe 加载，fake 也因此被加载起来。fake 要联网下载插件，故删除阻断规则。删除成功了，显然可以在当前进程 SearchIndexer.exe 执行下载功能。删除失败，才需要重新注入 temp0 到 Explorer.exe。

3、fake 不会主动向 C&C 发送数据，只是被动等待 C&C 发送来的数据，且通信数据经过了加密。通信格式如下：

C&C 发送给 fake 的命令格式：

Size(4)	SecretKey(4)	Magic(4)	OPcode1(4)	OPcode2(4)	PayLoad
---------	--------------	----------	------------	------------	---------

Size 等于总长度减去 4，Magic、OPcode1、OPcode2、PayLoad 都使用 SecretKey 加密。SecretKey 随机生成。

fake 给 C&C 的回应格式：

Size(4)	SecretKey(4)	Magic(4)	PayLoad
---------	--------------	----------	---------

Size 等于总长度减去 4，Magic、PayLoad 使用 SecretKey 加密了，SecretKey 是随机生成。

以 Opcode1==0x22836D73、Opcode2==0x6F42E3C0 为例，此命令是获取系统位数即 32 位还是 64 位。

```
Data: 2000000006b1f21793f6e132228d5abfb50728ac9b89
[Length: 36]
00 0c 29 3c a6 24 00 50 56 e7 13 5b 08 00 45 00
00 4c 00 21 00 00 80 06 ec 5d 3c a9 01 56 c0 a8
4f 86 06 1a 04 1f 7e 60 52 99 a5 43 f2 fe 50 18
fa f0 f3 1c 00 00 20 00 00 00 06 b1 f2 17 93 f6
e1 32 22 8d 5a bf b5 07 28 ac 9b 89 89 89 89 89
89 89 b7 b7 b7 b7 b7 b7 b7 b7
```

命令数据总长度是 36 字节，Size 等于 0x20 即 36-4=32。SecretKey 是 0x17f2b106，随后是加密的 Magic、Opcode1、Opcode2、PayLoad。

利用 SecretKey(0x17f2b106)解密 Magic、Opcode1、Opcode2、PayLoad:

地址	十六进制	ASCII
00B70020	06 B1 F2 17 6B 5A 31 C7 73 6D 83 22 C0 E3 42 6F	-彬1kZ1堃m?楞Bo
00B70030	FC FF FF FF FF FF FF FF 00 00 00 00 00 00 00	?

Magic: 0xC7315A6B, Opcode1: 0x22836D73, Opcode2==0x6F42E3C0

PayLoad: FC FF FF FF FF FF FF FF，对于此命令无意义。

```
10003147 > 3D 736D8322 CMP EAX,0x22836D73 loc_10003147
1000314C > 75 08 JNZ SHORT <loc_10003156>
1000314E > 81F9 C0E34261 CMP ECX,0x6F42E3C0
10003154 > 74 58 JE SHORT <ExecCmd_GetPlatformBits>
10003156 > 3D D2BF5432 CMP EAX,0x3254BFD2 loc_10003156
1000315B > 75 08 JNZ SHORT <loc_10003165>
1000315D > 81F9 1797F361 CMP ECX,0x6FF39717
10003163 > 74 3C JE SHORT <ExecCmd_LoadLibrary>
10003165 > 3D FF9F74B4 CMP EAX,0xB4749FFF loc_10003165
1000316A > 75 08 JNZ SHORT <loc_10003174>
1000316C > 81F9 829710A1 CMP ECX,0xA7109782
10003172 > 74 20 JE SHORT <loc_10003194>
10003174 > 3D 3E30D7DD CMP EAX,0xDDD7303E loc_10003174
```

比较 Opcode1、Opcode2，执行对应的功能。

```

push  offset aSuccess ; "success"
push  [ebp+arg_4]      ; int
call  sub_10002444
or    [ebp+Src], 0FFFFFFFh
or    [ebp+var_4], 0FFFFFFFh
mov   esi, eax
lea   eax, [ebp+Src]
push  8                ; Size
push  eax              ; Src
push  esi              ; Dst
call  memcpy
add   esi, 8
push  offset aX86     ; "X86"
push  esi              ; int
call  sub_10002444

```

地址	十六进制	UNICODE
00B7002C	07 00 00 00 73 00 75 00 63 00 63 00 65 00 73 00	+.succes
00B7003C	73 00 FF FF FF FF FF FF FF FF 03 00 00 00 58 00	s...X
00B7004C	38 00 38 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	86.....

对应的功能函数 ExecCmd_GetPlatformBits 里把 success 和 X86 字符串拼接起来，中间用 8 个 FF 分隔开来。

```

lea   rdx, aSuccess   ; "success"
mov   rcx, rdi
call  sub_100027B4
lea   rdx, [rsp+38h+Src] ; Src
mov   r8d, 8          ; Size
mov   rcx, rax        ; Dst
mov   rbx, rax
mov   [rsp+38h+Src], 0FFFFFFFFFFFFFFFFh
call  memcpy
lea   rcx, [rbx+8]
lea   rdx, aX64       ; "X64"
call  sub_100027B4

```

如果是 64 位系统，Dropper 释放的 64 位 fake 会拼接 success 和 X64。事实上，C&C 正是依据此返回结果选择下发 32 位还是 64 位的插件。

随后生成随机的 SecretKey，本例是 0x5E2A5642，并对 Magic(0xC7315A6B)和拼接的字符串进行加密。需要指出的是，Magic(0xC7315A6B)是硬编码，并不是直接使用 C&C 命令里的 0xC7315A6B。

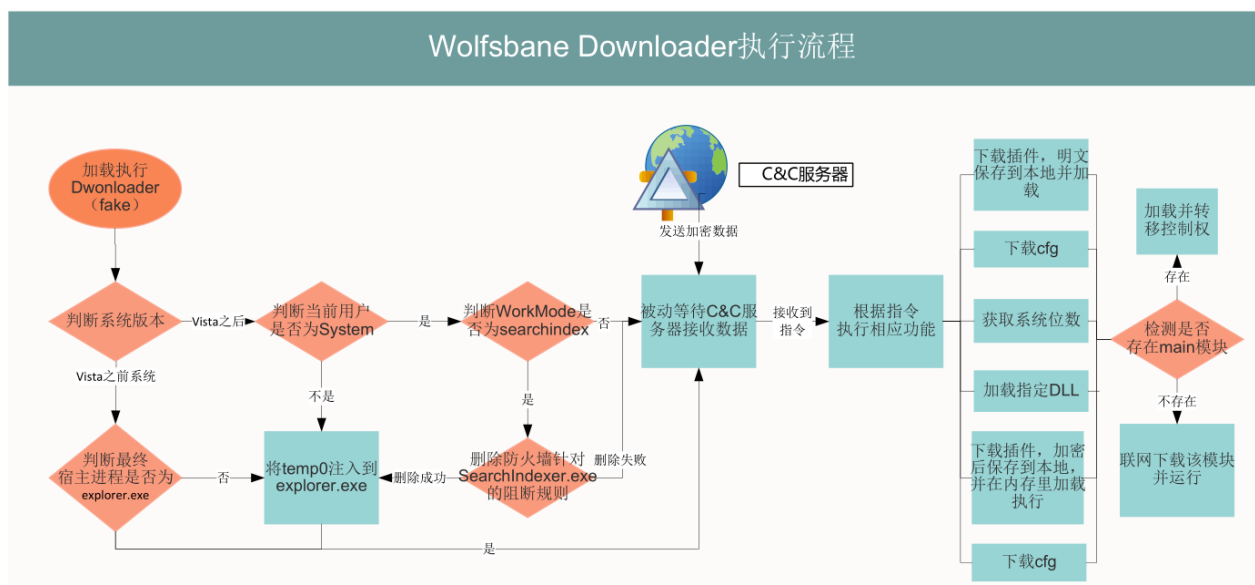
地址	十六进制	ASCII
00B70020	30 00 00 00 42 56 2A 5E 3C 45 EF 4F 13 BB BB BB	0...BV**<E...换
00B70030	0C BB FA BB 65 BB 65 BB 53 BB OC BB OC BB B8 B8	.机透透答??柜
00B70040	B8 B8 B8 B8 B8 B8 A4 BB BB BB F9 BB F6 BB 8A BB	父父父父换 耀斌
00B70050	BB BB BB BB 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	换换.....

4、fake 支持以下 6 种命令：

OPcode1	OPcode2	功能
0134A6D30	0100B4627	下载插件，明文保存到本地并加载
0C558B012	05047A6F4	下载 cfg
022836D73	06F42E3C0	获取系统平台即 X86 or X64
03254BFD2	0 6FF39717	加载指定 dll
0B4749FFF	0A7109782	下载插件，加密后保存到本地，并在内存里加载执行
0DDD7303E	0CDF2E7F4	下载 cfg

5、在最终宿主进程里，fake 会检测 main 模块，存在便加载，并把控制权交给 main，至此 fake 任务完成。如果不存在，则联网下载并加载运行。

下图为 Downloader 的执行流程。



2.2.3 后门模块分析

main 是核心的后门模块，负责与 C&C 通讯，执行 C&C 发来的命令，如下载插件。其维护了一个链表，把自身及它插件的各种功能函数保存在链表里，接收到 C&C 命令后，会去链表里找到对应函数并执行。

```
10089054 aServicecontext: ; DATA XREF: sub_100
10089054         unicode 0, <ServiceContext::ServiceTable>,0
1008908E         align 10h
10089090 aServiceFunction: ; DATA XREF: sub_100
10089090         ; sub_10028580+31↑o
10089090         unicode 0, <Service::FunctionTableSection>,0
```

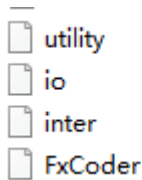
main 自身支持如下的命令：

GetOperationBasicInformation
LoadDll
LoadPlugin
UnloadPlugin
ForkOperation
FindRequiredLibrary
ClientBasicInformation
SettingsService
UpdateSettingsService
UpdateService
UninstallService
ExecuteService
ExecuteServiceAsUser
KeepAliveService
RawModeService
RawModeUDPService
LoadRequiredLibrary

到目前为止，只收到了 `GetOperationBasicInformation`、`ClientBasicInformation` 命令，分别为获取系统信息(如 `X86` 还是 `X64`)和样本自身信息(如插件版本等)。

2.2.4 插件分析

以下为样本下载的插件列表，下面分别对其作用进行说明。



1、插件 FxCoder:

FxCoder 实现了 Deflate 算法，对数据进行压缩和解压。FxCoder 被下载并加载之后，main 和 C&C 通信数据会先进行压缩，然后再用 fake 使用的加密算法进行加密。

2、插件 utility:

utility 是一个功能较复杂的插件，主要进行文件操作，包括文件读写删除，以及对文件建立索引。

涉及的文件类 API 如下:

CreateFileService
ClientStatusService
BasicInformationService
ListFileService
ListFileRecursiveService
OpenFileService
CloseFileService
DeleteFileService
FileSizeService

SeekFileService
WriteFileService
ReadFileService
MoveFileService
WriteFileBytesService
ReadFileBytesService
StartIndexService
QueryIndexService
GetIndexService
GetActiveUsersService
StartIndexToFileService
IndexToFileServicePath

utility 还有 3 个和文件无关的命令,其中 **BasicInformationService** 是获取 CPU、系统盘符以它们的存储空间大小等。**ClientStatusService** 是获取系统信息,包括系统版本、机器名称、用户账号、是否开启 UAC、是否管理员权限、IP 地址等。

GetActiveUsersService 获取当前会话的用户名称。

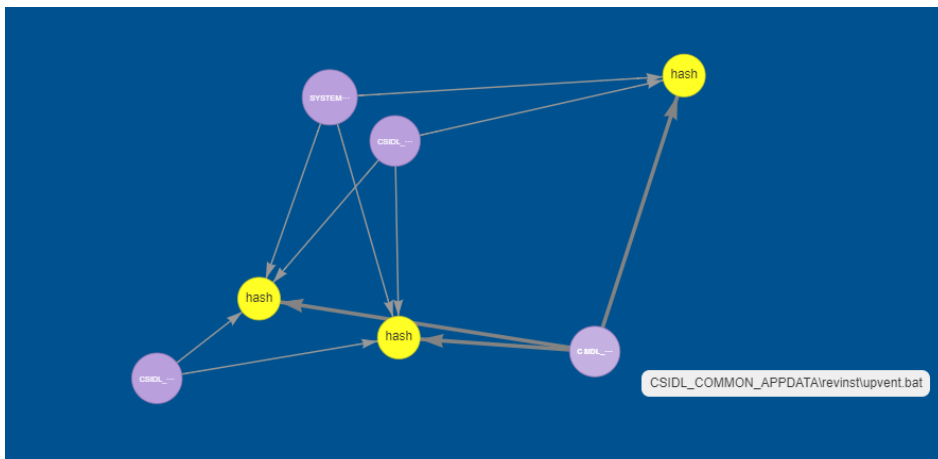
3、插件 inter:

inter 疑似为攻击者提供了额外的预留接口,在 **main** 插件之外实现了一组新的命令。具体支持如下 5 个命令:

RegisterInterStub
RegisterInjectStub
RegisterInterCondition
ReserveInterOperation
FindProcessIdAndUsers

其中 **RegisterInjectStub** 是注入模块到指定进程。**FindProcessIdAndUsers** 为查找进程 ID 和用户。

的更早的恶意代码样本。



下面我们针对关联到样本的同源特征进行分析。

3.1 配置信息比较

关联到的早期样本编译时间为 2014 至 2015 年(我们将这批样本分别称为 2014 类和 2015 类)。通过比较,发现在配置相关的字符串上,相关样本都保持了高度一致性。

main、main64、mainpath、commonappdata/temp0、64loadpath、loadpath、loadpath7、temp/upptent.exe、AfterInstallation、RemoveInstaller、twssrv.exe、KVSrvXP.exe

此前 Dropper 还有字符串 360tray.exe、commonappdata/Revinst/upvent.bat, 本次的 Dropper 也用到了,但全是在栈里拼接的。

```

00403783      mov     [ebp+Str], '3'
00403789      mov     [ebp+var_36], '6'
0040378F      mov     [ebp+var_34], '0'
00403795      mov     [ebp+var_32], 't'
0040379B      mov     [ebp+var_30], 'r'
004037A1      mov     [ebp+var_2E], 'a'
004037A7      mov     [ebp+var_2C], 'y'
004037AD      mov     [ebp+var_2A], '.'
004037B3      mov     [ebp+var_28], 'e'
004037B9      mov     [ebp+var_26], 'x'
004037BF      mov     [ebp+var_24], 'e'
  
```

虽然跨了 3、4 年,字符串显然变化并不大,可预见的将来也不会大变。所以样本具有多个上述的字符串,因此可以归为同一个家族,我们按照字符串中一

个很独有的单词，将这个家族取名为 **Revinst**。

3.2 释放文件比较

除配置外，这三类的 Loader 即 temp0 也有共同字符串

```
series、mainpath、CommonAppData、System/、Windows/
```

而且 2014 类和 2015 类的 temp0 存在共同的字符串：

```
commonappdata/Windows CE/fake
```

这实际上是 fake 的路径。本次的 temp0 是加载图片资源来解密为 fake 路径。但 2014 和 2015 类的 temp0 没有对抗毒霸的模块 access。

这三类的 fake 也有很多共有字符串：

```
loadpathxp、64loadpathxp、loadpath7、64loadpath7、loadpathsv、64loadpathsv、  
windows/explorer.exe、SearchIndexer-1、SearchIndexer-2、WorkMode、AddressList、  
ClientID、ControllerID、ControllerVersion、PluginCoder、Persistence、  
WorkingDirectory、system/msTracer.dll、windows/fixsst.dll、system/srvlic.dll、series、  
SpecialPlugin、  
SYSTEM\CurrentControlSet\services\SharedAccess\Parameters\FirewallPolicy\Restrict  
edServices\Static\System。
```

事实上，像 64loadpath7、system/msTracer.dll 等作为 Loader 的释放路径，fake 完全用不着，也确实没有用到，但在 fake 中仍然存在。如下图，很明显是配置和对应数据：

```
64loadpath7: system/msTracer.dll
```

```
64loadpathsv: windows/fixsst.dll
```

```

1000943C a64loadpath7:
1000943C          unicode 0, <64loadpath7>
10009452          dd 13h
10009456 aSystemMstracer:
10009456          unicode 0, <system/msTracer.dll>
1000947C          dd 0Ch
10009480 a64loadpathsv:
10009480          unicode 0, <64loadpathsv>
10009498          dd 11h
1000949C aWindowsFxsst_d:
1000949C          unicode 0, <windows/fxsst.dll>
  
```

攻击者写代码时，也许在各个模块里都直接复制拷贝了这些配置定义，不管是否用得到。在可预见的将来，字符串可能会有少许变化，但大多数会保持不变。

本次所使用的 fake 比 2014 和 2015 类的 fake 多了两个有关下载的 cfg 命令。命令码分别是 0C558B012/5047A6F4、0DDD7303E/0CDF2E7F4。

而三者的其它 4 个命令功能完全一样。

并且，三者的 fake 以及本次的 main 都有 ClientID、ControllerID 的配置。fake 的 ClientID 未发现对应的数据。在接收到 ClientBasicInformation 命令时，会回传 ControllerID 给 C&C。

	2014(fake)	2015(fake)	2017(本次 fake)	本次 main
ClientID	无	无	无	E5201314
ControllerID	2014041014472	2014041014472	2016022415282	2013062817333
D	6	6	8	8

ClientID、ControllerID 可能是攻击者用来标志区别样本的，也许某些样本只针对某些目标，当然只是猜测。

三类的 fake 和本次的 main 在和 C&C 通信时，通信格式、加密算法完全一致，其中的 Magic 也都是 0xC7315A6B。如果检测到可疑报文，解密后发现包含 0xC7315A6B，可以确认是这类木马。

显然总的看，在长达三四年的时间里，虽然代码有稍微变化，但大多数字符串或者命令，配置等都保持了一致。

四、溯源分析

通过对我们发现的早期样本进行溯源追踪后，发现相关样本与 GDATA 公司曾经披露的定向攻击行动“TooHash”中涉及的木马协议特征几乎一致。

以下为 fake 中的 opcode（见红框处）与历史披露的“TooHash”行动中的命令特征。

```
1 bool *__cdecl sub_1000311C(int a1, int a2, int Src, int a4)
2 {
3     if ( a1 == 0x134A6D30 && a2 == 0x100B4627 )
4         return sub_10002D44(Src, a4);
5     if ( a1 == 0xC558B012 && a2 == 0x5047A6F4 )
6         return sub_10002E61(Src, a4);
7     if ( a1 == 0x22836D73 && a2 == 0x6F42E3C0 )
8         return sub_1000251B(Src, a4);
9     if ( a1 == 0x3254BFD2 && a2 == 0x6FF39717 )
10        return sub_10002566(Src, a4);
11    if ( a1 == 0xB4749FFF && a2 == 0xA7109782 )
12        return sub_10002ECC(Src, a4);
13    if ( a1 == 0xDDD7303E && a2 == 0xCDF2E7F4 )
14        return sub_10003109(Src, a4);
15    return 0;
```

相关披露报告部分截图如下：

- If opcode1 == 0x3254BFD2 and opcode2 == 0x6FF39717
→ ExecCmd_LoadLibrary

• Command

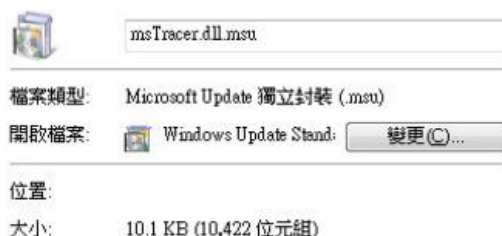
SIZE[4]	SECRET_KEY[4]	MAGIC[4]	0x3254BFD2	0x6FF39717
NAME_LEN[4]	NAME[NAME_LEN*2]			

• Response

SIZE[4]	SECRET_KEY[4]	MAGIC[4]
MESSAGE_LEN[4]	MESSAGE[MESSAGE_LEN*2]	RETCODE[1]

用于绕过 UAC 的方法也完全一致。

- `makecab.exe /V1 "C:\Users\<>USERNAME>\AppData\Local\Temp\msTracer.dll"`
`"C:\Users\<>USERNAME>\AppData\Local\Temp\msTracer.dll.msu"`
- `wusa.exe /quiet "C:\Users\<>USERNAME>\AppData\Local\Temp\msTracer.dll.msu"`
`/extract:C:\Windows\system32`



“TooHash”定向攻击行动疑似主要针对我国台湾地区进行攻击。其曾经使用过的攻击文件如下：

102 年尾牙、103 年春酒精緻菜單.xls

李辉简历.doc

文件列表.xls

联络表.xls

Wo.doc

结合最新发现的攻击样本、VenusEye 威胁情报中心关联到的历史样本以及友商披露的“TooHash”行动来看，都表明这是一个行事作风一致的定向攻击组织所为。并且最新攻击事件中的恶意程序相比之前无论是代码量，还是释放的组件都了许多，技术手段也复杂了许多，种种迹象表明该组织技术近几年一直在进步。

鉴于该组织是启明星辰独立发现并披露的，符合启明星辰金睛安全研究团队对 APT 组织进行独立命名的条件。故，我们将其命名为“狼毒草”。

同时，我们根据已经掌握的资料绘制出了该组织近几年的攻击时序图，可以看出其具有至少 5 年以上的活动期，并具有很强的隐匿性和杀伤力。

2013至2014年，该组织利用CVE-2012-0158构造含中文内容的恶意文档进行攻击活动

2016年，该组织使用了一种新的木马（家族名）并针对中国台湾进行攻击



从该组织投递的恶意软件中含有的大量检测与绕过中国杀毒软件的手段，可以确定攻击者深入研究了中国的安全防御体系，并将其转换为攻击力量。同时，结合攻击者熟练的中文水平以及高超的社工手段，对于我国必然是一个严重的威胁。

五、总结

“狼毒草”组织至少于 2013 年左右开始活动，期间偶有沉寂，如今再次伺机行动。种种迹象表明，“狼毒草”组织从未停止自己的活动，其使用的高级逃逸技术在不断进步，我们判断下一次攻击将会有更强的杀伤力，不容小觑。

目前，基于启明星辰 VenusEye 威胁情报中心的全线产品都已经支持对此次 APT 攻击活动的检测。

六、IOC

Hash:

ae3b268b4c48c385a788cdbfbb52ce0d
 4dbd68d3741d46170d2585aae4336b80
 a53a725a27eace541e52fc095e7af699
 5cc7038f67114bfb64e0c23223d902b1
 09a9bf5e8de0d9cfe3684b6df98b6d0d

10d678deeaad0b45dea9bd70e21325da
a26ebe515cc6af6d05ad6d88c0257787
415027680047ed31fa5a84c94a46d582
31b6dbffc5f6d10e1fe7437626a7582b
40e916f03bbbc64921496e88d2d1d099
29daa2cffaf4e288388eb97da1f29a91
dd00fc9adaa3e20630dad5e5faaeff5
66a4bd97867c6364a3846654dfd37a24
095cf3f0ef7111d386bf7312186c7656
1366f1c75368964f8af247d2709e4889
6ec1db9872f6ca979649b4dab7bbe7fc
024883786ba706fe8c8a6354a355d30c

PDB 路径:

main

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\MainPlugin.pdb

FxCoder

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\StreamCoderPlugin.pdb

inter

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\InterMainPlugin.pdb

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\InterMainStub.pdb

io

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\DebugPlugin.pdb

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\DebugStub.pdb

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\DebugDumper.pdb

utility

Z:\z_code\Q1\Client\Win32\Release\UtilityPlugin.pdb

七、参考

1. <https://hitcon.org/2016/pacific/0composition/pdf/1202/1202%20R0%200930%20an%20intelligence-driven%20approach%20to%20cyber%20defense.pdf>
2. https://public.gdatasoftware.com/Presse/Publikationen/Whitepaper/EN/GDATA_TooHash_CaseStudy_102014_EN_v1.pdf