No. 35 | 2022.02

우크라이나 주요 기관 및 시설 파괴 HermeticWiper 악성코드

소만사 악성코드 분석 센터



목 차

1. 개요	3
2. 파일 정보	4
3. 분석	5
4. 대응	16

1. 개요

1.1 배경

2022년 02월 러시아는 우크라이나를 침공했다. 물리적 침공이 이루어지기전에 사이버 공격이 선제적으로 이루어졌다.

러시아는 우크라이나의 금융, 군수, 정부 사이트에 대해서 대규모 DDos 공격과 시설 파괴형 악성코드를 배포하고 이로 인하여 해당 시설은 심각한 피해를 입었다. 특히 시설 파괴형 악성코드인 와이퍼(Wiper)는 주요 산업 시설에 침투하여 데이터를 삭제하여 파괴하였다고 한다.

소만사는 DDoS 공격과 더불어 진행된 시설 파괴형 악성코드인 와이퍼(Wiper)를 지속적으로 모니터링하여 분석하였고, 본 보고서를 통해 와이퍼(Wiper)의 공격의 특성을 공유하고 동일한 공격을 예방 및 차단할 수 있도록 상세한 내용을 서술하였다.



[그림 1] 우크라이나-러시아 전쟁



[그림 2] 시설 파괴형 악성코드에 감염된 우크라이나의 화학 기업



2. 파일 정보

2.1 [HermeticWiper].exe

Name	[HermeticWiper].exe
Type	PE File
Behavior	System Destroyer
SHA-256	1bc44eef75779e3ca1eefb8ff5a64807dbc942b1e4a2672d77b9f6928d292591
Description	Russian Made System Destroyer Malware

[파일 1] 러시아가 제작한 시스템 파괴형 Wiper 악성코드

2.2 [HermeticWiper].sys

Name	[HermeticWiper].sys
Туре	Driver File
Behavior	System Destroyer
SHA-256	0385eeab00e946a302b24a91dea4187c1210597b8e17cd9e2230450f5ece21da
Description	Russian Made System Destroyer Malware

[파일 2] 시스템 파괴형 Wiper 악성코드가 사용하는 파티션 관리자 드라이버 사본

2.3 Hermetica Digital Ltd



[파일 3] 탈취 및 위장 서명된 Hermetica 회사명의 인증서 서명 파일



3. 분석

3.1 프로세스 토큰 획득

00793CBD	50	push eax
00793CBE	FF15 30507900	call dword ptr ds:[<&OpenProcessToken>]
00793CC4	85C0	test eax,eax
00793CC6	75 12	jne ukn.793CDA
00793CC8	8B3D <u>68507900</u>	mov edi,dword ptr ds:[<&GetLastError>]
00793CCE	FFD7	call edi
00793CD0	53	push ebx
00793CD1	6A 00	push 0
00793CD3	FFD6	call esi
00793CD5	E9 CE000000	jmp ukn.793DA8
00793CDA	68 04010000	push 104

[그림 4] 프로세스 토큰 권한 획득

시스템을 파괴하기에 앞서, OpenProcessToken API를 사용하여 현재 프로세스의 토큰을 확인하여 시스템 파괴에 필요한 권한을 보유하고 있는지 확인하기 위해 프로세스의 토큰을 얻는다.

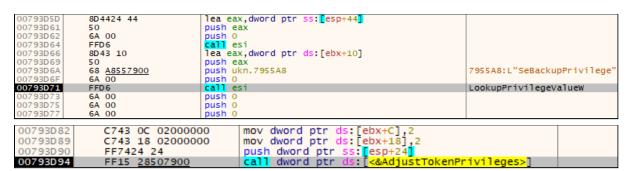
3.2 프로세스 토큰 권한 확인

```
00793D19
                                                                                    call dword ptr ds:[<&FindFirstFileW>]
                                 FF15 <u>D8507900</u>
                                                                                    mov edi,dword ptr ds:[<&GetLastError>]
call edi
lea eax,dword ptr ss:[esp+30C]
00793D1F
00793D25
                                 8B3D <u>68507900</u>
                                FFD7
                                 8D8424 0C030000
 00793D27
                                | Teal eax, dword ptr ss:[esp+30C] | push eax | call dword ptr ds:[x&CharLowerW>] | movzx eax, word ptr ss:[esp+30C] | movzx eax, word ptr ss:[esp+30C] | movzx eax, word ptr ds:[x&LookupPrivilegeValueW>] | C784C4 38FDFFFF 7700( mov dword ptr ss:[esp+eax*8-2C8], 6E0077 | C784C4 3CFDFFFF 5000| mov dword ptr ss:[esp+eax*8-2C4], 720050 | B043 04 | lea eax, dword ptr ds:[ebx+4]
00793D2E
 00793D2F
00793D35
00793D3D
00793D4E
00793D59
```

[그림 5] 프로세스 토큰 권한 확인

FindFirstFileW API를 호출하여 현재 프로세스의 경로를 확인하고, LookupPrivilegeValueW API를 호출함으로 현재 프로세스의 토큰 권한을 확인한다. 이는, 현재 시스템 파괴에 필요한 권한이 미보유 상태 일시 향후 이를 획득하기 위함이다.

3.3 백업 권한 확인 및 상승



[그림 6] 프로세의 백업 권한 보유 여부 확인 및 상승

LookupPrivilegeValueW API를 호출하며, 주요 권한을 확인하는데 이 중 가장 중요한 백업 권한 보유를 확인한다. 이는 향후 있을 시스템 파괴 행위에 필수적으로 필요한 권한으로서 주요 데이터 백업이라는 긍적적인 기능이 아닌 시스템 파괴 후 백업이라는 기능을 무력화 시키기 위해 확인하는 권한이다. 만약백업 권한이 없을 경우, 향후 시스템 파괴 행위에 필요한 권한을 획득하지 못하여 시스템 파괴가 불가 할경우를 가정하여 AdjustTokenPrivileges API를 호출하여 필요한 시스템 백업 권한을 획득한다.



3.4 리다이렉션 여부 및 시스템 환경 확인

00792A34	85FF	test edi,edi	
00792A36	v 74 33	je ukn.792A6B	
00792A38	8B35 <u>A8507900</u>	mov esi,dword ptr ds:[<&GetProcAddress>]	
00792A3E	68 44537900	push ukn.795344	795344: "Wow64DisableWow64FsRedirection"
00792A43	57	push edi	
00792A44	FFD6	call esi	
00792A46	68 64537900	push ukn.795364	795364: "Wow64RevertWow64FsRedirection"
00792A4B	57	push edi	
00792A4C	8BD 8	mov ebx,eax	
00792A4E	FFD6	call esi	
00792A50	68 <u>84537900</u>	push ukn.795384	795384: "IsWow64Process"

[그림 7] 리다이렉션 여부 및 시스템 환경 확인

Wow64DisableWow64FsRedirection API를 호출하여 현재 시스템에서 리다이렉션 여부를 확인한다. 이는 특정 시스템 DLL 또는 API를 호출하였을 경우, 시스템 파괴 행위를 위해 목표로 한 대상 DLL 또는 API가 실행될 수 있는지를 확인하는 작업이다. 이와 더불어 IsWow64Process API를 호출하는데 이는 현재 시스템이 x86 또는 x64 환경인지를 확인하여 이에 적합한 시스템 파괴 행위를 하기 위함이다.

3.5 시스템 버전 정보 및 특정 확인

00792AA5	6A 03	push 3	
00792AA7	6A 02	push 2	
00792AA9	6A 00	push 0	
00792AAB	6A 00	push 0	
00792AAD	FFD6	call esi	VerSetConditionMask
00792AAF	6A 03	push 3	
00792AB1	6A 01	push 1	
00792AB3	52	push edx	
00792AB4	50	push eax	
00792AB5	FFD6	call esi	
00792AB7	52	push edx	
00792AB8	50	push eax	
00792AB9	6A 03	push 3	
00792ABB	8D85 80FEFFFF	lea eax,dword ptr ss:[ebp-180]	
00792AC1	50	push eax	
00792AC2	FF15 <u>B4507900</u>	<pre>call dword ptr ds:[<&VerifyVersionInfoW>]</pre>	

[그림 8] 시스템 버전 정보 및 특성 확인

시스템 파괴에 앞서, 다양하게 개발된 Windows OS 버전을 염두하여 완벽하고 치밀한 파괴를 하기 위해 Windows의 OS 버전과 그 버전에 대한 세부적인 특성을 확인한다. VerSetConditionMask API를 호출하여 Windows OS의 특성을 확인하고 그 특성에 따라 VerifyVersionInfoW API를 호출하여 버전을 확인한다. 이를 통해 향후 파괴할 시스템에 대한 세부 사항을 파악하여 더욱 더 교묘한 시스템 파괴를 할수 있게 된다.

3.6 시스템 환경에 따른 악성 리소스 추출



[그림 9] 시스템 환경에 따른 악성 리소스 추출



리소스 영역 내 포함되어있는 악성 리소스를 추출하는데, 이 때 이전에 구한 시스템 환경에 따라 악성 리소스를 추출한다. 추출한 리소스는 향후 시스템 파괴에 사용된다.

3.7 악성 리소스 추출 및 메모리 내 적재

```
FF35 80737900
FF15 BC507900
                                                           push dword ptr ds:[797380]
call dword ptr ds:[<&LoadResource>]
00792B31
                       85C0
00792B39
                      0F84 D9030000
                                                            je ukn.792F18
                                                           push eax
call dword ptr ds:[<&LockResource>]
mov dword ptr ss:[ebp-14],eax
                       FF15 <u>C0507900</u>
8945 EC
00792840
00792846
00792849
                                                           test eax,eax
                      0F84 C7030000
00792B4B
                                                           je ukn.792F18
push esi
00792B51
                       56
00792B52
00792B58
                      FF35 <u>80737900</u>
FF15 <u>C4507900</u>
837D F8 00
                                                           push dword ptr ds:[797380]
call dword ptr ds:[<&SizeofResource>]
cmp dword ptr ss:[ebp-8],0
00792B5E
```

[그림 10] 악성 리소스 추출 및 메모리 내 적재

이전에 추출한 악성 리소스를 실질적으로 추출한다. 먼저, LoadResource와 LockResource API를 통해 메모리 내에 리소스를 추출하여 적재한다. 러시아가 제작한 본 악성코드는 프로그램 내 리소스만 70% 정도 보유하고 있을 정도로 다양한 환경에 대해 대처할 수 있는 악성 리소스를 보유하고 있다.

3.8 덤프 파일 생성 비활성화

00792B7B	50	push eax	
00792B7C	68 E0567900	push ukn.7956E0	7956E0:L"SYSTEM\\CurrentControlSet\\Control\\CrashControl"
00792B81	68 02000080	push 80000002	
00792B86	FF15 4C507900	call dword ptr ds:[<&RegOpenKeyW>]	
00792B8C	85C0	test eax, eax	
00792B8E	75 24	jne ukn.792BB4	
00792B90	6A 04	push 4	
00792B92	8945 F4	mov dword ptr ss:[ebp-C],eax	
00792B95	8D45 F4	lea eax,dword ptr ss:[ebp-C]	
00792B98	50	push eax	
00792B99	6A 04	push 4	
00792B9B	6A 00	push 0	
00792B9D	68 <u>3C577900</u>	push ukn.79573C	79573C:L"CrashDumpEnabled"
00792BA2	FF75 FC	push dword ptr ss:[ebp-4]	
00792BA5	FF15 54507900	<pre>call dword ptr ds:[<&RegSetValueExW>]</pre>	
00792BAB	FF75 FC	push dword ptr ss:[ebp-4]	
00792BAE	FF15 50507900	<pre>call dword ptr ds:[<&RegCloseKey>]</pre>	

[그림 11] 덤프 파일 생성 비활성화

시스템은 만약의 비정상 상태를 대비하여 이의 원인을 확인할 수 있도록 덤프 파일을 생성하도록 구성되어 있다. 그러나 해당 시스템 파괴형 악성코드는 이러한 원인을 파악할 수 도 없을 정도로 시스템 구성을 변경 시킨다. HKLM₩SYSTEM₩CurrentControlSet₩Control₩CrashControl 경로의 CrashDumpEnabled 값을 변경하여 시스템의 마지막 비정상 상태 파악 시도까지 무력화 시킨다.

Path	HKEY_LOCAL_MACHINE₩SYSTEM₩CurrentControlSet₩Control₩CrashControl
Value	CrashDumpEnabled (0)

[표 1] 비정상 상태 시 덤프 파일 생성을 비활성화 시키는 레지스트리 구성



3.9 Named Pipe 생성



[그림 12] Named Pipe 생성

이 후 Named Pipe를 생성하는데, [₩₩.₩₩EPMNTDRV₩*]와 같은 형태를 보인다. 해당 파이프는 향후 이전의 악성 리소스로 부터 추출된 데이터가 생성하는 악성 드라이버 파일과 통신하기 위해 생성한다.

3.10 파티션 관리자 사본 드라이버 압축 파일 생성



[그림 13] 파티션 관리자 사본 드라이버 압축 파일 생성

파티션 관리자 사본 드라이버 압축 파일(zddr)을 생성한다. 해당 행위는 파괴 행위에 앞서, WinAPI를 직접적으로 호출하지 않고 디스크 파티션에 접근하기 위함이다.



3.11 파티션 관리자 사본 드라이버 압축 해제 및 권한 획득

```
lea eax, dword ptr ss:[ebp-410]
push 2
push eax
push ebx

call dword ptr ds:[<&LZOpenFileW>]
mov esi,eax
test esi,esi
js ukn.872EF8
                                                   ebx:L"C:\\Windows\\system32\\Drivers\\zddr"
push ukn.875258
                                                   875258:L".sys"
lea eax,dword ptr ss:[ebp-388]
push eax
call dword ptr ds:[<&PathAddExtensionW>]
push 1002
lea eax,dword ptr ss:[ebp-498]
push eax
push ebx
                                                   ebx:L"C:\\Windows\\system32\\Drivers\\zddr"
call dword ptr ds:[<&LZOpenFileW>]
mov dword ptr ss: [ebp-14],eax
                                                   [ebp-14]:"SZDD얳'3A"
push eax
push ukn.795554
                                                   795554:L"SeLoadDriverPrivilege"
call dword ptr ds:[<&LookupPrivilegeValueW>]
push ebx
push ebx
bush ebx
push edi
mov dword ptr ds:[edi],1
push ebx
```

[그림 14] 파티션 관리자 사본 드라이버 압축 해제 및 권한 획득

zddr로 명명된 파티션 관리자 사본 드라이버를 LZOpenFileW API 등을 통해 압축 해제하고, 드라이버 제어 수행에 필요한 SeLoadDriverPrivilege 권한을 LookupPrivilegeValueW API 호출을 통해 획득한다.

3.12 시스템 복구 서비스 비활성화

00793DCC	56	push esi	
00793DCD	FF15 <u>24507900</u>	call dword ptr ds:[<&OpenSCManagerW>]	
00793DD3	894424 10	mov dword ptr ss:[esp+10],eax	[esp+10]:EntryPoint
00793DD7	85C0	test eax,eax	
00793DD9	v 75 06	jne ukn. 793DE1	
00793DDB	FFD7	call edi	
00793DDD	8BF0	mov esi,eax	
00793DDF	∨ EB 5D	jmp ukn.793E3E	
00793DE1	6A 22	push 22	
00793DE3	68 B4587900		7958B4:L"vss"
00793DE8	50	push eax	
00793DE9	FF15 20507900	<pre>call dword ptr ds:[<&OpenServiceW>]</pre>	
00793E11	6A 04	push 4	
00793E13	6A 10	push 10	
00793E15	53	push ebx	ebx:"84!"
00793E16	FF15 14507900	call dword ptr ds:[<&ChangeServiceC	onfigW>]
00793E1C	85C0	test eax,eax	eax:"8솊"
00793E1E	× 75 04	jne ukn.793E24	
00793E20	FFD7	call edi	
00793E22	8BF0	mov esi,eax	eax:"8셾"
00793E24	6A 00	push o '	_
00793E26	6A 01	push 1	
00793E28	53	push ebx	ebx: "8솊"
00793E29	FF15 04507900	call dword ptr ds:[<&ControlService	
00793E2F	8B3D 08507900	mov edi,dword ptr ds:[<&CloseServic	

[그림 15] 시스템 복구 서비스 비활성화

시스템은 시스템 손상 등 훼손 시 시스템을 일정 기간 이전으로 복구 시키는 서비스를 보유하고 있는데, 본 시스템 파괴형 악성코드는 이러한 시도조차 무력화 시키기 위해 해당 서비스를 비활성화시킨다. 위 그림의 VSS로 표기된 서비스는 Volume Shadow Copy Service로서 볼륨의 복제본을 만들어 시스템을 복구할 수 있는 서비스이며, 해당 서비스조차 비활성화하여 완전한 시스템 파괴를 시도한다.



3.13 디스크 유휴 공간 확인

007924A5 007924A6	50 8D8424 A0000000	push eax lea eax dword ptr ss:[esp+A0]	eax:L"C:"
007924AD	50	push eax	eax:L"C:"
007924AE	FF15 <u>8C507900</u>	call dword ptr ds:[<&GetDiskFreeSpaceW>]	
007924B4	85C0	test eax,eax	eax:L"C:"
007924B6	V 0F84 9C010000	je ukn.792658	
007924BC	6A 00	push 0	

[그림 16] 디스크 유휴 공간 확인

GetDiskFreeSpaceW API 호출을 통해 디스크의 남은 유휴 공간을 확인하는데, 이는 이 후 수행 될 시스템 파괴 행위를 위해 시스템의 정보를 획득하는 행위이다.

3.14 드라이브 정보 확인

0079251F 00792521 00792526 00792527	6A 00 68 00005600 56 FF15 <u>64507900</u> 85C0	<pre>push 0 push 560000 push esi call dword ptr ds:[<&DeviceIoControl>] test eax.eax</pre>	
00792574 00792575 0079257A	50 68 73000900 57	push eax push 90073 push edi	
0079257B 00792581	FF15 64507900 FF15 68507900	<pre>call dword ptr ds:[<&DeviceIoControl>] call dword ptr ds:[<&GetLastError>]</pre>	

[그림 17] 드라이브 정보 확인

DeviceloControl API를 2회 호출한다. 이 때, 사용되는 인자는 드라이브의 확장 정보를 확인과 드라이브의 데이터를 확인하는 인자로 아래와 같다. 이는 드라이브의 종류에 따라 FAT, NTFS 유형을 구분하여 각기다른 파괴를 하기 위함이다. 만약, FAT 유형의 드라이브일 경우 비트 피들러를 호출하여 파티션을 손상하며 NTFS 유형의 드라이브일 경우 MFT(Master File Table)을 구문 분석하여 이를 파괴한다.

3.15 드라이브 데이터 암호화 데이터 생성



[그림 18] 드라이브 데이터 암호화 데이터 생성

드라이브 암호화를 수행하여 파괴하기 위해 암호화 API를 호출한다. 이를 통해 연산된 암호화 데이터는 향후 드라이브를 암호화하고 파괴하는데 사용된다.



3.16 드라이브 수 확인

00704066	20.40.52	in a constraint of the contraint of	
007918CC	8D4D F8	lea ecx,dword ptr ss:[ebp-8]	
007918CF	51	push ecx	
007918D0	6A OC	push C	
007918D2	8D4D EC	lea ecx,dword ptr ss:[ebp-14]	
007918D5	51	push ecx	
007918D6	6A 00	push 0	
007918D8	6A 00	push 0	
007918DA	68 80102D00	push 2D1080	
007918DF	56	push esi	
007918E0	FFD0	call eax	DeviceIoControl
007918E2	85C0	test eax,eax	

[그림 19] 드라이브 수 확인

암호화 및 파괴 과정에 앞서, 시스템 내 드라이브의 수를 확인하는데, 해당 과정은 DeviceloControl API를 호출하며 수행된다. 이 때, [0x2D1080: IOCTL_STORAGE_GET_DEVICE_NUMBER] 인자를 주어 위 API를 호출하는데 이를 통해 파괴 대상이 되는 드라이브 저장 공간의 개수를 파악한다.

3.17 드라이브(저장매체)의 상세 정보 획득

00791924 00791927 00791928	8D4D C4 51 6A 00	lea ecx,dword ptr ss:[ebp-3C] push ecx push 0	[ebp-3C]:L"\\\\. ecx:&L"\\\\.\\Ph
0079192A 0079192C 00791931	6A 00 68 A0000700 56	push 0 push 700A0 push esi	
00791932	FFD0	call eax	DeviceIoControl
00791DF1 00791DF3 00791DF8	6A 00 68 50000700 53	push 0 push 70050 push ebx	
00791DF9	FF15 64507900	call dword ptr ds:[<&DeviceIoControl>]	

[그림 20] 드라이브 상세 정보 획득

이전의 드라이브 저장 공간의 개수를 파악한 뒤, 해당 드라이브에 대해 상세 정보를 획득한다. 해당 작업은 이전처럼 DeviceloControl API를 호출하여 [0x700A0 : IOCTL_DISK_GET_DRIVE_GEOMETRY_EX]와 [0x70050 : IOCTL_DISK_GET_DRIVE_LAYOUT_EX] 등을 인자로 주어 수행된다. 해당 작업을 통해 본 시스템 파괴형 악성코드는 자신이 파괴할 드라이브에 대해 상세한 정보를 파악하여 철저한 파괴를 수행할 수 있게 된다.



3.18 파일 시스템 영역 획득

```
6A 00
FF70 0C
00791EE1
                                                        push 0
                                                        push dword ptr ds:[eax+C]
push dword ptr ds:[eax+8]
00791FE3
00791EE6
                     FF70 08
00791EEA
                     FF15 84507900
                                                        call dword ptr ds:[<&SetFilePointerEx>]
 00791EF0
                      85C0
                                                        test eax,eax
00791EF2
                     OF84 A5000000
                                                        je ukn.791F9D
push 0
                      6A 00
 00791EF8
00791EFA
                      8D45 F4
                                                        lea eax,dword ptr ss:[ebp-C]
00791EFD
                     50
                                                        push eax
                     FF75 D0
                                                        push dword ptr ss:[ebp-30]
00791EFE
                                                        push edi
00791F02
                     53
                                                        push ebx
                     FF15 <u>88507900</u>
                                                        call dword ptr ds:[<&ReadFile>]
00791E03
00791F09
                      85C0
                                                        test eax, eax
008EFDD8 02 00 00 00 F8 00 00 3F
008EFDE8 00 20 03 00 01 03 00 00 00
                                                     00 FF 00 00 08 00 00
                                                                                      .....ø...?.ÿ....
                                                 00 00 00 00 02 00 00 00
..)Àó'.NO NAME
                                                 4F 20 4E 41 4D 45 20 20 ..)Ao´.NO NAME 20 20 33 C9 8E D1 BC F4 FAT32 3£.Ѽô 88 56 40 88 4E 02 8A 56 { .Å.Û½.|.√æ,N...V 72 10 81 FB 55 AA 75 0A @´A» **U1.r..ûU**u. EB 2D 8A 56 40 84 08 CD ÖÄ.t.bF.ë..V@´.1 66 0F B6 C6 40 66 0F B6 .s.'ÿÿ.ñf.Æ@f.¶  
C0 ED 06 41 66 0F B7 C9 Ñ.â?÷ã.1À1.Af..£
                                   FF 8A F1 66 0F B6
E2 86 CD C0 ED 06
46 F8 83 7E 16 00
                               FF
F7
008EFEA8 00 77 33 66 88 46 1C 66 008EFEA8 84 C0 74 17 3C FF 74 00
                                                                                     fևf.Fø.~..u9.~*
.w3f.F.f.À.»..'
.e,.é_.iø}.Ä|.ō_
                                                 83 CO OC BB OO 80 B9 O1
F8 7D 80 C4 7C 8B FO AC
                                        74 09 B4 0E BB 07 00 CD 10 EB .At. «ÿt. .»..İ.ë
```

[그림 21] 파일 시스템 영역 획득

SetFilePointerEx API와 ReadFile API를 통해 파일 시스템 영역의 첫 번째 영역부터 메모리 내로 적재하며, 파일 시스템 영역의 데이터를 획득한다.

3.19 파일 시스템 영역 암호화

```
mov dword ptr ss:[ebp-8],0
call dword ptr ds:[<&CryptAcquireContextW>]
007916A4
                  C745 F8 00000000
007916AB
                  FF15 40507900
007916B1
                  85C0
                                               test eax,eax
je ukn.7916E6
007916B3
                  74 31
007916B5
                                                push edi
00791686
                  53
                                                push ebx
                                               push dword ptr ss:[ebp-8]
call dword ptr ds:[<&CryptGenRandom>]
                  FF75 F8
                  FF15 3C507900
007916BA
007916C0
                  85C0
                                               test eax,eax
007916C2
                  75 17
                                                 ne ukn. 7916DB
007916C4
                  85DB
                                               test ebx,ebx
00791606
                  74 13
                                               nop dword ptr ds:[eax+eax],eax
mov byte ptr ds:[edi],0
lea edi,dword ptr ds:[edi+1]
007916C8
                  0F1F8400 00000000
                  C607 00
8D7F 01
007916D0
007916D3
                  83EB 01
                                               sub ebx,1
007916D6
                                                jne ukn.7916D0
007916D9
                  75 F5
007916DB
                  6A 00
                                               push dword ptr ss:[ebp-8]
call dword ptr ds:[<&CryptReleaseContext>]
mov edx,dword ptr ds:[esi+8]
007916DD
                  FF75 F8
                  FF15 38507900
007916E0
007916E6
                  8B56 08
```

[그림 22] 파일 시스템 영역 암호화

파일 시스템 영역 파괴에 앞서, 암호화를 수행한다. 위처럼 암호화 관련 API를 호출하여 이전에 획득한 파일 시스템 영역의 데이터를 암호화한다. 이를 통해 부팅 및 주요 시스템을 구성하는 드라이브의 데이터 영역은 완전히 암호화되어 정상적인 역할을 수행할 수 없게 된다. 즉, 해당 시점부터 시스템은 부팅 및 여러가지의 과정을 수행할 수 없는 파괴를 입은 상태이다.



3.20 MFT(Master File Table) 삭제

```
push 0
push 2000000
push 3
push 0
push 1
push 80000000
push esi
call dword ptr ds:[<&CreateFilew>]

lea eax,dword ptr ss:[ebp-E4]
push eax
push esi
call dword ptr ds:[<&GetFileInformationByHandle>]
```

[그림 23] MFT(Master File Table) 삭제

MFT(Master File Table)은 드라이브의 파일 시스템 구조를 DB(DataBase)와 같이 구성하고 있는 테이블로 표현할 수 있다. 지금까지 진행된 시스템 파괴 과정에서 드라이브 파일 시스템 구조를 가지고 있는 MFT를 암호화 및 완전한 파괴를 수행하여 드라이브가 가지고 있는 본질적인 파일 구조 마저 복구할 수 없도록 파괴한다.

식별값	이름	설명
16 (0x10)	\$STANDARD_INFORMATION	파일의 최근 생성,접근,수정 시간, 소유자 등의 일반적인 정보
32 (0x20)	\$ATTRIBUTE_LIST	속성들에 대한 리스트
48 (0x30)	\$FILE_NAME	파일 이름(유니코드), 최근 생성, 접근. 수정 시간
64 (0x40)	\$VOLUME_VERSION	볼륨 정보 (윈도우 NT 1.2 버전에만 존재)
64 (0x40)	\$OBJECT_ID	파일 및 디렉터리의 16바이트 고유값 (윈도우 2000+)
80 (0x50)	\$SECURITY_DESCRIPTOR	파일의 접근 제어와 보안 속성
96 (0x60)	\$VOLUME_NAME	볼륨 이름
112 (0x70)	\$VOLUME_INFORMATION	파일시스템 버전과 플래그 정보
128 (0x80)	\$DATA	파일 내용
144 (0x90)	\$INDEX_ROOT	인덱스 트리의 루트 노드 정보
160 (0xA0)	\$INDEX_ALLOCATION	인덱스 트리의 루트와 연결된 하위 노드 정보
176 (0xB0)	\$BITMAP	\$MFT의 비트맵 정보
192 (0xC0)	\$SYMBOLIC_LINK	심볼릭 링크 정보 (윈도우 2000+)
192 (0xC0)	\$REPARSE_POINT	심볼릭 링크에서 사용하는 Reparse point 정보 (윈도우 2000+)
208 (0xD0)	\$EA_INFORMATION	OS/2 응용프로그램과 호환성을 위해 존재 (HPFS)
224 (0xE0)	\$EA	OS/2 응용프로그램과 호환성을 위해 존재 (HPFS
256 (0xF0)	\$LOGGED_UTILITY_STREAM	암호화된 속성의 정보와 키 값 (윈도우 2000+)

[표 2] NTFS 드라이브 내 MFT(Master File Table) 속성



3.21 Thread 생성 및 우선 순위 변경

```
8B35 <u>9C507900</u>
8D4424 38
6A 00
                                            mov esi,dword ptr ds:[<&CreateThread>]
lea_eax,dword ptr ss:[esp+38]
00793EE6
00793EEA
                                             push 0
00793EEC
                 6A 00
                                             push 0
00793EEE
                 50
                                             push eax
                                             push ukn.793B40
00793EEE
                 68 <u>403B7900</u>
6A 00
00793EF4
                                             push 0
00793EF6
                 6A 00
00793EF8
00793EFC
                                            mov dword ptr ss:[esp+50],edi
call esi
push 0
                 897C24 50
                 EED 6
00793EFE
                 6A 00
                                              mov dword ptr ss:[esp+70],eax
lea_eax,dword ptr ss:[esp+70]
00793F14
                  894424 70
                  8D4424 70
00793F18
00793F1C
                  50
                                              push eax
00793F1D
                  68 D0347900
                                              push ukn.7934D0
00793F22
                  6A 00
                                              push 0
00793F24
                  6A 00
                                              push 0
call esi
                  FFD6
00793F28
                  8B3D D4507900
                                              mov edi,dword ptr ds:[<&SetThreadPriority>]
                  8BD8
                                              mov ebx, eax
```

[그림 24] Thread 생성 및 우선 순위 변경

특정 Thread를 생성하여 이전의 시스템 파괴 작업 후, 남은 시스템 구조마저 파괴를 시작한다.

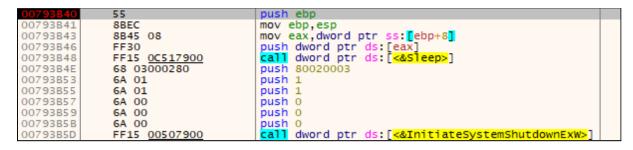
3.22 암호화 한 시스템 파일 구조 덮어쓰기

00792740	6A 00	push 0
00792742	6A 00	push 0
00792744	52	push edx
00792745	57	push edi
00792746		push ebx
00792747	C74424 24 00000000	mov dword ptr ss:[esp+24],0
0079274F	FF15 84507900	call dword ptr ds:[<&SetFilePointerEx>]
00792755	85C0	test eax,eax
00792757	× 75 06	jne ukn. 79275F
00792759	FF15 68507900	call dword ptr ds:[<&GetLastError>]
0079275F	6A 00	push o
00792761	8D4424 14	lea eax,dword ptr ss:[esp+14]
00792765	50	push eax
00792766	FF7424 1C	push dword ptr ss:[esp+1C]
0079276A	FF7424 28	push dword ptr ss:[esp+28]
0079276E	53	push ebx
0079276F	FF15 94507900	<pre>call dword ptr ds:[<&WriteFile>]</pre>

[그림 25] 암호화 한 시스템 파일 구조 덮어쓰기

이전의 암호화한 시스템 파일 구조인 MBR(Master Boot Record) 및 MFT(Master File Table)를 덮어쓴다. 이 때 SetFilePointerEx API를 호출하여 지정된 부분만 덮어쓰는 치밀하고 계산적인 모습을 보인다.

3.23 시스템 재부팅 대기



[그림 26] 시스템 재부팅 대기



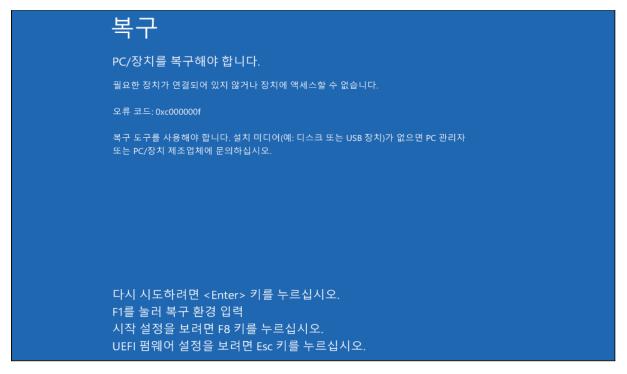
시스템 파괴 후, 시스템을 재부팅하여 파괴 작업을 마무리 하기 위해 Thread를 할당하여 대기한다. 모든 작업이 끝나면 InitiateSystemShutdownExW API를 호출하여 시스템을 재부팅한다.

3.24 시스템 파괴

```
20 20 20 00 02 08 00 00 ∰R.NTFS .... 7E 89 9D FC 5D 65 2A C3 .Ý.Õ.Þ.)~ħ.ü]e*Ã
3F 00 FF 00 00 A8 03 00 ....ø..?.ÿ..". 2E 0B F0 31 AD B3 F4 85 .ppÝ3¾¦ù.ð1.³ô...
C5 D4 6B 07 00 00 00 00 ....€.€.ÅÔk.... BC 51 0A 74 E6 47 F3 F8 C_Ü.ÄfÚð¼Q.tægóø
02 00 00 00 00 00 00 00 ...../ØsLpÄ*`
DD 5C B5 30 65 B5 30 C6 Ö......Ý\µ0eµ0Æ CE 01 65 EF D1 68 OC 3E
                                                                                                 €Èµ.f-£.Î.eïÑh.>
DO BC 00 7C FB 68 CO 07 ....ú3ÀŽĐ4.|ûhÀ. A8 DE 3B E3 5A 14 44 6F Å* "ûþ< » "Þ; ãZ.Do
OE 00 66 81 3E 03 00 4E ..hf.E^...f.>..N 00 CD 7E 3C B4 6B A1 3D SĐ.Á¥'5I.Î~<'k;=
AA 55 CD 13 72 OC 81 FB TFSu.'A»*UÍ.r..û 9A 48 7C B8 3E 34 7A EA .ŏCÃÂ¥*ÑšH|.>4zê
75 03 E9 DD 00 1E 83 EC U*u.÷Á..u.éÝ..fì CE CC DE 39 E0 16 A3 94 .*.G.&&ãÎÌÞ9à.£"
OE 00 8B F4 16 1F CD 13 .h..'HŠ...<ô..Í. DO 3C 24 E0 DA 5E 38 E1 x...'Ñ%,Ð<$&û^8&
El 3B 06 0B 00 75 DB A3 YfA.ZX.rá;...uÛ£ 49 6C CO D5 60 E2 F2 76 }EP'.Å[<IlàO`&òv
5A 33 DB B9 00 20 2B C8 ..Á....Z3Û<sup>2</sup>. +È 43 90 58 57 52 5F FE 78 00 8E C2 FF 06 16 00 E8 fÿ......ŽÂÿ...è 4E D9 39 03 D0 07 7A EC
                                                                                                 'n⎿>Ÿ.C.XWR_þx
                                                                                                 þ`sÞ.jÞsNÙ9.Ð.zì
BB CD 1A 66 23 CO 75 2D K.+Èwï,..»Í.f#Àu- 88 F2 8B 2B B8 A2 F4 60 Ïc.Þä«@1^ò<+,cô`
24 81 F9 02 01 72 1E 16 f.ûTCPAu$.ù..r..
                                                            4D 92 57 12 64 F7 D6 5B
                                                                                                 *.ç¿#..ÃM'W.d÷Ö[
68 09 00 66 53 66 53 66 h.w.hR.h..fSfSf BF 46 64 41 84 70 EO 3E 0cc5"051FdA,pab
61 0E 07 CD 1A 33 CO BF U...h..fa..í.3Å¿ B7 SD FB CB CO 07 EA 70 ÖV'èzÕ³Õ'JûËÅ.êp
E9 FE 01 90 90 66 60 1E ...°ö.üó°ép...f`. E6 D1 89 27 28 7B 15 13 -"~Ü× «æÑħ'({..
1C 00 1E 66 68 00 00 00 ...fi...fh... CE 9E C8 E3 92 45 E2 10 }t.àiyŒ.îzèã'Eâ.
68 10 00 B4 42 8A 16 0E .fP.Sh..h..'BŠ.. 6D AC 60 2A 8A 56 44 C6 Ö-F".'#2m-'*ŠVDÆ
59 5B 5A 66 59 66 59 1F ...<óÍ.fY[ZfYfY. 7B 90 A6 03 CE FF 4D 30 h'.-7"..{.;ÎYMO
00 03 16 0F 00 8E C2 FF ....fÿ......ŽÂŸ FA 5C C7 E1 88 E5 59 64 "Žu;.åÛPú,Çá^åYd
61 C3 A1 F6 01 E8 09 00
                                   ...u4...faÃ;ö.è.. 11 A3 3B 6A 76 17 36 76
                                                                                                 .^&la*\./.£;jv.6v
```

[그림 27] 파괴된 시스템 파일 구조

시스템 파괴 전과 후를 확인하면 위 그림처럼 복구가 불가능하도록 MBR(Master Boot Record)가 암호화 및 특정 데이터로 변경된 것을 확인할 수 있으며 MFT(Master File Table) 또한 파괴된 것을 확인할 수 있다.



[그림 28] 시스템 파괴



재부팅 후에는 시스템 내 MBR(Master Boot Record) 및 MFT(Master File Table) 등이 모두 파괴되어 정상적인 부팅이 불가능하며, 위와 같이 시스템 복구가 필요하다는 화면이 생성된다. 그러나 이미 모든 과정 안에서 시스템의 구조가 파괴되어 복구는 불가능하다.

4. 대응

4.1 MBR 파괴를 방지할 수 있는 보안 설정을 유지한다.



[그림 29] MBR(Master Boot Record) 보안 설정

각 BIOS 제조사는 MBR(Master Boot Record) 손상에 대해 위와 같이 보호 설정을 지원하고 있다. 설정은 BIOS에 진입 후 보안 설정의 MBR(Master Boot Record) Security를 활성화시키면 되는데, BIOS 제조사 별 BIOS 진입 방법은 PC 재부팅 후 [F2] 등 제조사가 지정한 키를 눌러 진입할 수 있다.

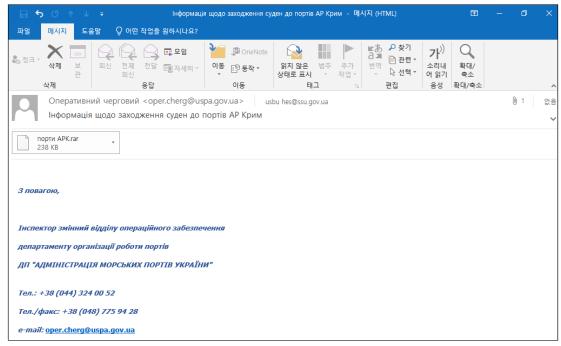
- 1. PC 켜기 또는 다시시작
- 2. BIOS 메뉴 진입 (제조사 별 상이)
- 3. BIOS 메뉴 내 보안 탭으로 이동
- 4. Master Boot Record 보안 설정으로 이동
- 5. 사용(Enabled)로 변경
- 6. Master Boot Record 저장 선택
- 7. 변경 사항 저장
- 8. BIOS 메뉴 종료 및 재부팅

[표 3] 바이오스 진입 및 MBR(Master Boot Record) 보안 설정 방법

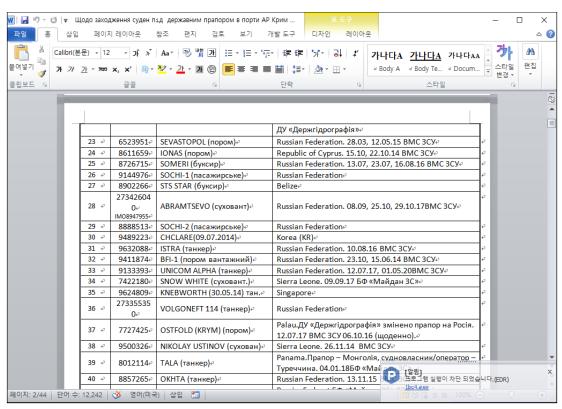
위 과정을 수행하면 MBR(Master Boot Record)를 파괴하는 악성코드에 대한 보안 수준을 높일 수 있다. 이와 더불어 PC를 시작할 때마다 BIOS는 현재 부팅 가능한 드라이브의 MBR(Master Boot Record)와 이전에 저장된 MBR(Master Boot Record)를 비교하여 변경 사항이 감지 될 시 오류 메시지가 표시된다. 이때, 사용자는 현재 MBR(Master Boot Record)의 상태를 저장하거나, 이전에 저장된 상태를 복원할 수 있고 보안 기능을 비활성화할 수 있다.



4.2 Anti-Virus 및 EDR 제품을 사용하여 해당 악성코드를 탐지하여 대응 한다.



[그림 30] HermeticWiper 악성코드가 첨부된 이메일



[그림 32] Privacy-i EDR 안티바이러스 엔진을 통한 악성코드 차단



[그림 32] Privacy-i EDR 안티바이러스 엔진을 통한 악성코드 탐지 로그



- 4.3 주요 문서는 주기적으로 백업하고 물리적으로 분리하여 관리한다.
- 4.4 비 업무 사이트 및 신뢰 할 수 없는 웹사이트의 연결을 차단한다.

본 자료의 전체 혹은 일부를 소만사의 허락을 받지 않고, 무단게재, 복사, 배포는 엄격히 금합니다. 만일 이를 어길 시에는 민형사상의 손해배상에 처해질 수 있습니다. 본 자료는 악성코드 분석을 위한 참조 자료로 활용 되어야 하며, 악성코드 제작 등의 용도로 악용되어서는 안됩니다. ㈜ 소만사는 이러한 오남용에 대한 책임을 지지 않습니다. Copyright(c) 2022 ㈜ 소만사 All rights reserved.

궁금하신 사항이 있으실 경우 malware@somansa.com 으로 문의주십시오.

