

Studienarbeit über die Schwachstelle CVE-2017-0144 "EternalBlue"

**IT-Sicherheit
Wintersemester 2020/2021**

Georg Hauschild (00175118) und Kay Wilfert (01642116)

27. Dezember 2020

Im Rahmen der Wahlkurses IT-Sicherheit wurde die Sicherheitslücke, welche im März 2017 mit dem Beinamen EternalBlue bekannt wurde, auf ihre inneren Vorgänge untersucht. Von der NSA für verdeckte Ermittlungen benutzt, stellte Sie für viele Windows-Versionen aufgrund der dort integrierten SMBv1 Schnittstelle eine Bedrohung dar. Es wird näher untersucht, welche Bugs ausgenutzt werden, um über das SMB-Protokoll eine Remote Code Execution zu bewirken.

Inhaltsverzeichnis

1	Malware auf EternalBlue Basis	1
2	Der EternalBlue Exploit	4
2.1	Grundlagen	4
2.2	Das SMB Protokoll	4
2.3	Der non paged Pool	4
2.4	File Extended Attributes	5
3	Der Exploit (SUBJECT TO CHANGE)	6
3.1	Falsches Casten einer FEA Liste	6
3.2	Falsches Parsen des SMB Datensegments	8
3.3	Allokation von Speicher im Non-Paged Memory Pool	9
4	Prävention und Schutz	10
	Quellen- und Literaturverzeichnis	12

Abbildungsverzeichnis

- 1.1 WannaDecryptor Screenshot, URL: <<https://securelist.com/wannacry-ransomware-used-in-widespread-attacks-all-over-the-world/78351/>> 1
- 1.2 NotPetya Screenshot, Nutzer "GrEat"/Kaspersky, URL: <<https://media.kasperskydaily.com/wp-content/uploads/sites/92/2017/06/27133735/wannamore-ransomware-screenshot.jpg>> 2

- 3.1 FEAList vor Verkleinerung, Nadav Grossmann (Checkpoint Research), URL. <<https://research.checkpoint.com/wp-content/uploads/2017/09/eternalblue4.png>> 7
- 3.2 FEAList nach korrekter Verkleinerung, Nadav Grossmann (Checkpoint Research). URL: <<https://research.checkpoint.com/wp-content/uploads/2017/09/eternalblue5.png>> 8
- 3.3 FEAList nach fehlerhafter Verkleinerung, Nadav Grossmann (Checkpoint Research). URL: <<https://research.checkpoint.com/wp-content/uploads/2017/09/eternalblue6.png>> 8

Abkürzungsverzeichnis

CIFS: Common Internet File System

Urversion des SMB, Begriff in frühen Versionen austauschbar

CVE: Common Vulnerabilities and Exposures

Liste von Schwachstellen und Sicherheitslücken, jede eindeutig mittels eines CVE-Codes identifizierbar

FEA: File Extension Attributes

Dateisystemfunktion für nicht weiter interpretierte Metadaten von Dateien

MBR: Master Boot Record

Enthält notwendiges Startprogramm für verschiedene OS, sowie Partitionstabelle.

MFT: Master File Table

Master File Table, enthält Informationen über abgelegte Dateien auf NTFS Datenträgern

NAS(-Server) Network Accessible Storage (Server)

Im lokalen Netzwerk erreichbarer Server, der Dateien und Verzeichnisse für Teilnehmer zur Verfügung stellt

RCE: Remote Code Execution

Eine Attacke, bei der Angreifer Schadcode auf entfernten Rechnern ausführen

SMB(v1): Server Message Block (Version 1)

Netzwerkprotokoll zum Austausch von Dateien und Services im Netzwerk

TCP: Transmission Control Protocol

Protokoll zum Datenaustausch im Netzwerk über aufgebaute Verbindung

UDP: User Datagram Protocol

Protokoll zur Datenübermittlung ohne zuvor aufgebaute Verbindung

1 Malware auf EternalBlue Basis

In vielerlei Hinsicht ist die Entstehungsgeschichte des EternalBlue Exploits eng mit der US-amerikanischen National Security Agency verbunden. Eine Unterabteilung der Agency, zum damaligen Zeitpunkt als "Tailored Access Operations" bekannt [1], untersuchte über ein Jahr lang das Windows Betriebssystem auf Schwächen, die der Agency beim Zugriff auf fremde Systeme helfen könnten [2]. Letzten Endes wurden mehrere Sicherheitslücken im SMB Protokoll der Windows Plattform gefunden, die es ermöglichen, mittels eines speziell angefertigten Paketes einen Rechner zu kapern und auf ihm beliebigen Code auszuführen [3]. Eigens für die Sicherheitslücke, die später als CVE-2017-0144 veröffentlicht wurde, programmierte die Agency das Hacking-Tool EternalBlue, so benannt nach der Tendenz, die angegriffenen Rechner zu crashen, was einen bluescreen zu Folge hatte. Das Hacking Tool zählte intern zur NOBUS-Gruppe (Nobody but us), da eine solche Sicherheitslücke aufgrund der enormen Konsequenzen nie an die Öffentlichkeit gelangen sollte [1]. Dieses Vorgehen, Zero-Day-Exploits zu sammeln und zu Waffen umzufunktionieren sorgte schon damals in einigen NSA Officials für Unbehagen, was, wie sich herausstellte, eine berechtigte Kritik war [2]. Jedoch kam es genau zu einem solchen Ernstfall, als die Hackergruppe der "Shadow Brokers" im August 2016 die gesamte Familie der SMB-Schwachstellen zusammen mit dem Hacking Tool veröffentlichte. Somit waren auch Amateure fähig, die Lücke zu nutzen, um Schaden anzurichten. Die NSA reagierte zunächst lediglich mit einer Benachrichtigung an Microsoft, klärte allerdings den generellen Populus nicht bezüglich der enormen Gefahr, die von dem Leak ausging, auf [2].



Abbildung 1.1: Ein Screenshot des WannaDecryptor 2.0 Virus

Am 12. Mai 2017 wurde das gewaltige Gefahrenpotenzial dann realisiert. Ein Ransomware-Virus namens WannaCrypt, auch bekannt unter einigen Aliasnamen, nutzte den modifizierten

EternalBlue Code zum Infizieren und Verschlüsseln von Windows-PCs auf der ganzen Welt [3]. Zwar veröffentlichte Microsoft schon zwei Tage nach Ausbruch ein Sicherheitsupdate, was aber erst nach und nach von Nutzern installiert werden musste [4]. Deshalb wurden die persönlichen Daten unzähliger Nutzer auf deren Rechnern verschlüsselt und der Zugriff dauerhaft gesperrt. Zu sehen war wie bei jeder Ransomware nur eine Lösegeldforderung und das Versprechen, die Daten durch eine Zahlung, zum Beispiel in Bitcoin, wieder herzustellen. Sonst würden die Daten gelöscht werden. Das Virus verbreitete sich mit einer Geschwindigkeit von circa 10.000 Neuinfektionen pro Stunde, sodass nach dem ersten Tag bereits 230.000 Windows-Maschinen in über 150 Ländern betroffen waren. Dabei schienen die Attacken wahllos verschiedene Ziele anzugreifen, wodurch keine spezifische Taktik erkennbar war. Es folgte ein enormer monetärer Schaden in der Höhe von ungefähr vier Milliarden US-Dollar, wobei ein genauer Betrag aufgrund der hohen Dunkelziffer schwer einzuschätzen und nicht bekannt ist, wie viele Personen auf die Drohung reagierten [3].

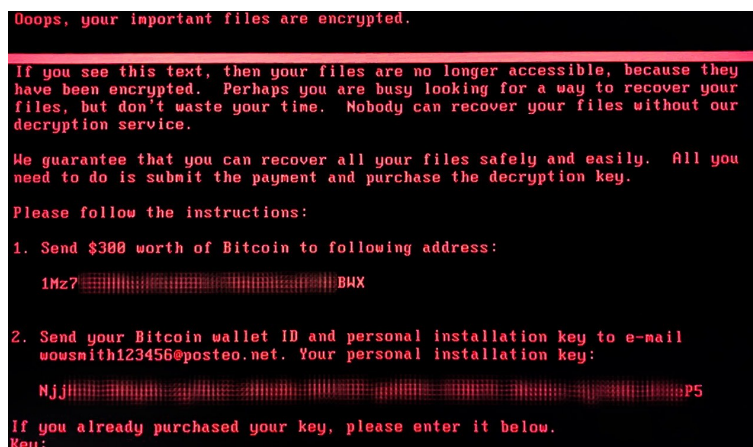


Abbildung 1.2: Screenshot einer Variante des WannaCry Virus

Als noch verheerender erwies sich der NotPetya Virus, eine mit dem EternalBlue-Kern aufgerüstete Version eines bereits im Vorjahr umgehenden, weniger bekannten und weitaus weniger schädlichen Virus am 16.6.2017. NotPetya zeichnete sich dadurch aus, dass sowohl MBR als auch MFT verschlüsselt worden sind, was eine Wiederherstellung der Daten unmöglich machte, auch wenn der Sperrbildschirm dies gegen 300 USD versprach. Der durch diese zweite gigantische Ransomware-Welle verursachte Schaden wurde auf etwa 10 Milliarden USD geschätzt, wobei der Datenverlust und die Menschenleben, die durch lahmgelegte Rechner in Krankenhäusern und öffentlichen Einrichtungen in Gefahr gebracht worden sind, nicht mit eingerechnet sind [3].

Wie sich nach Analyse der Malware herausstellte besaß keiner der beiden Viren, insbesondere wie oben beschrieben NotPetya, die nötige Infrastruktur auf, um nach dem Zahlen des Lösegelds in Bitcoin das Entschlüsseln der Daten wieder zu ermöglichen. Das lässt darauf schließen, dass nicht monetärer Gewinn, sondern Schaden das Hauptziel der Hacker war [5].

Microsoft reagiere im Angesicht des entstandenen Schadens und des Mangels an Vorsicht der US-Regierung mit einer Warnung, dass der Trend, Zero-Days zu sammeln, um Sie für digitale Kriegsführung zu nutzen ein gefährliches Unterfangen sei. Es wurde zu Verhandlungen für eine digitale Genfer Konvention aufgerufen und ein Entwurf vorgelegt, der einen groben Plan skizzierte, keine Repertoire an Sicherheitlücken anzulegen und Cyberkriegsführung zu regulieren

[6].

2 Der EternalBlue Exploit

Dieses Kapitel beleuchtet die inneren Vorgänge des Server Message Blocks 1.0 und die Fehler, die das erfolgreiche Ausführen eines RCE Angriffs auf Windows Hosts ermöglichen. Die National Vulnerability Database bewertete diese Sicherheitslücke in CVSS Version mit 8.1 von maximal 10 Punkten [7] als schwerwiegend. Zweifelsohne aufgrund der sehr hohen Verbreitung der Verwundbarkeit und des Schweregrads eines Hacking-Angriffs.

2.1 Grundlagen

Um den Exploit besser verstehen zu können, müssen vorab einige grundlegende Begriffe erklärt werden, die für die Durchführung einer solchen Hacking Attacke essenziell sind.

2.2 Das SMB Protokoll

Das im schon mehrere Dekaden alte Protokoll wurde von 1983 von Barry Feigenbaum (IBM) vorgestellt und fand später erstmals in Windows 95 Verwendung. Das in der damaligen Form als CIFS bekannte Protokoll dient seitdem auf jeder Windows Plattform bis heute dem Austausch über Netzwerkressourcen wie Dateien, Verzeichnisse, Drucker und Programmierschnittstellen [8]. Spätere Server Message Block Iterationen wurden dann stets mit Versionsnummern versehen. Anfangs baute CIFS Verbindungen über ein weiteres Protokoll namens NetBIOS over TCP auf, das die UDP Ports 137 für Namensauflösung, 138 für Paketübermittlung und TCP-Port 139 für Verbindungsaufbau und Datenübertragung nutzte [9]. Dieses wurde allerdings schon ab Windows 2000 von regulären TCP-Verbindungen auf Port 445 und dem DNS-Protokoll abgelöst [10]. Die davor meist als CIFS bezeichnete Urversion der unter Windows implementierten Schnittstelle wird von hier an im Rest der Arbeit als SMBv1 bezeichnet. Weiterhin wird es sich stets um die Version des Protokolls über TCP auf Port 445 handeln.

Trotz der engen Assoziation mit Windows handelt es sich jedoch um ein plattform- und dateiformatunabhängiges Protokoll, das via Samba Shareware auch auf Linux angewendet werden kann[10].

2.3 Der non paged Pool

Zur Verwaltung des Arbeitsspeicherressourcen besitzt Windows einen Memory Manager. Dieser hat als Aufgabe, für Prozesse und deren Verwaltung Arbeitsspeicher zu reservieren und wieder danach wieder frei zu geben. Der Memory Manager schöpft bei dieser Verwaltung Speicherbereiche aus dem für das System reservierten Arbeitsspeicher, der bereits für den virtuellen Adressraum gemappt wurde. Unterteilt wird hierbei in zwei sogenannte Memory Pools, in denen Memoryblöcke allokiert werden: Den paged und den non-paged Memory Pool [11]. Die zusätzliche Abstraktionsschicht des Mappings von virtuellen auf physikalische Speicheradressen

ermöglicht unter anderem dieses Paging. Als Paging bezeichnet man hierbei das Ein- und Auslagern von Arbeitsspeicherblöcken ins Dateisystem, um in Ausnahmefällen mehr Speicher zur Verfügung zu haben als physikalisch verbaut [12].

Der non-paged Memory Pool ist für den EternalBlue Exploit relevant, da in ihm durch mehrere Bugs im SMB-Protokoll Speicherbereiche reserviert, frei gegeben und gelesen werden, die zum Laden des Schadcodes dienen.

2.4 File Extended Attributes

File Extended Attributes sind Datenstrukturen, die erweiterte Metadaten beherbergen, die nicht für das System notwendig sind. Darin können zum Beispiel der Autor, das Encoding einer Textdatei oder andere Informationen gespeichert werden [13]. Solche zusätzlichen Informationen werden im SMBv1 Protokoll in FEA Strukturen gespeichert, die die Form von Key-Value-Paaren annehmen, welche wiederum in Listen abgespeichert werden [14]. SMB ist ein plattformübergreifendes Protokoll, welches demnach auch für mehrere Dateisysteme besagte Listenstrukturen implementiert haben muss. Darunter fällt auch das OS/2 Betriebssystem, welches in Microsofts Betriebssystemen seit Windows NT integriert ist [15]. Das SMBv1 Protokoll besitzt ein eigenes Netzwerkdateisystem und ist dadurch plattform- und dateisystemunabhängig [8]

3 Der Exploit (SUBJECT TO CHANGE)

Der Exploit nutzt mehrere Fehler im SMBv1 Netzwerkprotokoll aus, wodurch Remote Code Execution auf verwundbaren Windows Maschinen ermöglicht wird.

Hierfür wird ein Paket zusammengestellt, welches insbesondere drei Fehler im Protokoll ausnutzt, um eine Payload zu platzieren und auszuführen oder eine Verbindung zum Remote Host aufzubauen [16].

3.1 Falsches Casten einer FEA Liste

Da einer der Hauptverwendungszwecke des SMB Protokolls der plattformunabhängige Austausch von Dateien ist, muss es auch entsprechende Strukturen zur Übermittlung von ihnen geben, wozu auch deren FEAs gehören. Diese werden in Listen gespeichert und können in unterschiedlichen Formaten entsprechend des Betriebssystems bzw der Dateistruktur vorliegen. Durch Casten kann zwischen den verschiedenen FEA- und Listenformaten konvertiert werden. Ihre Strukturen sind im Code näher beschrieben[14].

```
1  /**
2   * Single OS/2 Fea Entry
3   */
4  struct Os2Fea{
5      //Flags
6      UCHAR ExtendedAttributeFlag;
7      //Length of AttributeName Field
8      UCHAR AttributeNameLengthInBytes;
9      //Length of AttributeName Field
10     USHORT AttributeNameValueLengthInBytes;
11     //Extended attribute name
12     UCHAR AttributeName[AttributeNameLengthInBytes + 1];
13     //Extended attribute value
14     UCHAR AttributeValue[AttributeValueLengthInBytes];
15 }
16
17 /**
18 * OS/2 List Structure
19 */
20 struct Os2FeaList{
21     //The total size of the FeaRecords +4 Bytes
22     ULONG SizeOfListInBytes;
23     //The total size of the FeaRecords +4 Bytes
24     UChar Os2FeaRecords;
25 }
26
27 /**
28 * Windows NT List Structure
29 */
30 struct NtFeaList{
31     //Offset to the next NtFea record of NtFeaList type
32     ULONG NextEntryOffset;
```

```

33  UCHAR  Flags;
34  UCHAR  NtFeaNameLength;
35  USHORT NtFeaValueLength;
36  CHAR   NtFeaName[NtFeaNameLength];
37  CHAR   NtFeaValue[NtFeaValueLength];
38  }

```

Listing 3.1: My Caption

Der Fehler entsteht beim Konvertieren der Os2 List in eine des Formates NT, welches für Windows Maschinen benutzt wird. Durch Ausnutzen dieses Konvertierungsfehlers wird ein Bufferoverflow im non-paged Kernel Pool erzeugt. Im Folgenden wird der Ablauf näher beschrieben. Die Funktion `SrvOs2FeaListToNt` nimmt eine Os2 Liste entgegen und ruft `SrvOs2FeaListSizeToNt` auf, was die richtige Größe für das Resultat der Konvertierung berechnet und allokiert einen entsprechend großen Buffer vom non-paged Kernel Pool. Außerdem iteriert sie durch die Liste bis zur Byte-Zahl von `SizeOfListInBytes` und ruft für jedes Element die Methode `SrvOs2FeaToNt` auf, was das ListenElement zum NT-Format konvertiert und zur Nt-Liste hinzugefügt. Das Ergebnis wird dann in einer Variablen in `Os2FeaList`, genannt `SizeOfListInBytes`, durch Überschreiben des vorherigen Wertes gespeichert. Jedoch werden alle Elemente vorher auf Validität überprüft und die `SizeOfListInBytes` entsprechend so angepasst, dass ungültige oder overflowte FEAs abgezogen werden. Gibt es keine ungültigen FEAs, bleibt die Variable unberührt. `SizeOfListInBytes` beschränkt auch nicht die SMB Paketgröße, was relevant ist.

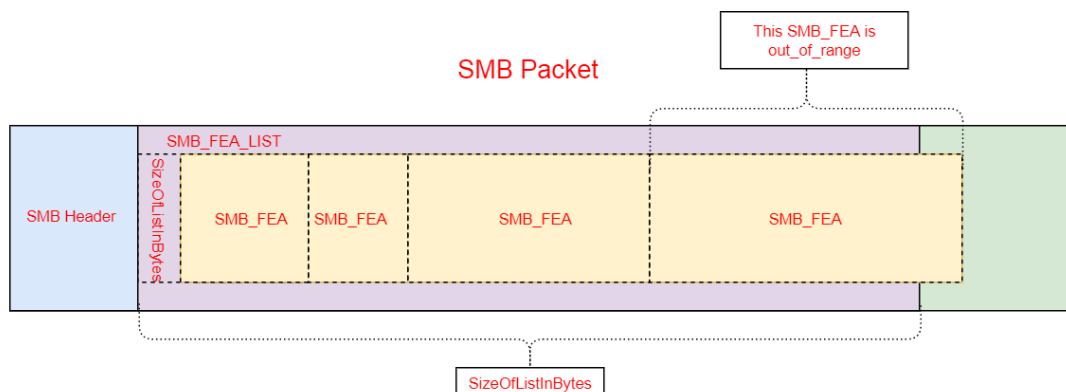


Abbildung 3.1: Speicherbelegung der FEA Liste vor Verkleinerung

`SizeOfListInBytes` ist eine Membervariable in DWORD-Größe, wird aber im Falle eines ungültigen FEA lediglich als Variable in WORD-größe behandelt, weshalb die zwei most significant Bytes nicht verändert werden. Das sorgt dafür, dass im Falle eines Wertes mit Bytegröße über 216 die `SizeOfListInBytes` vergrößert und nicht verkleinert wird. Hierdurch wird weniger Speicher reserviert, als nach Konvertierung der Liste benötigt wird, es kommt also zu einem out-of-bound-write im Arbeitsspeicher.

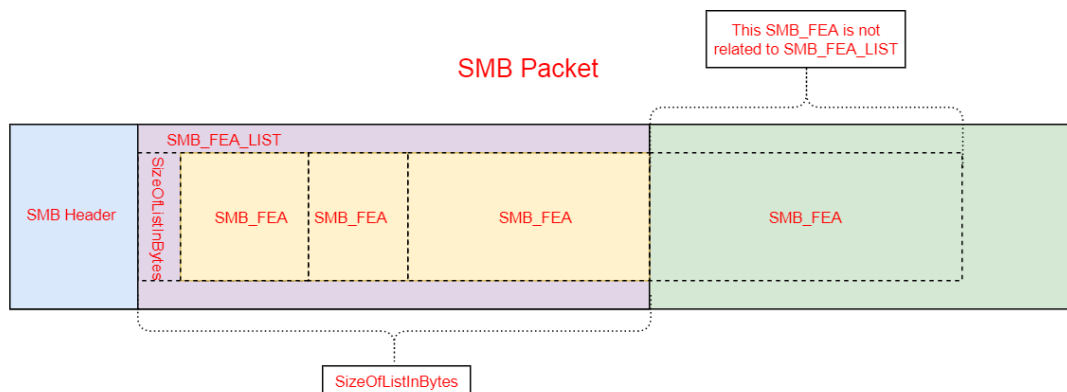


Abbildung 3.2: Speicherbelegung der FEA Liste nach korrekter Verkleinerung

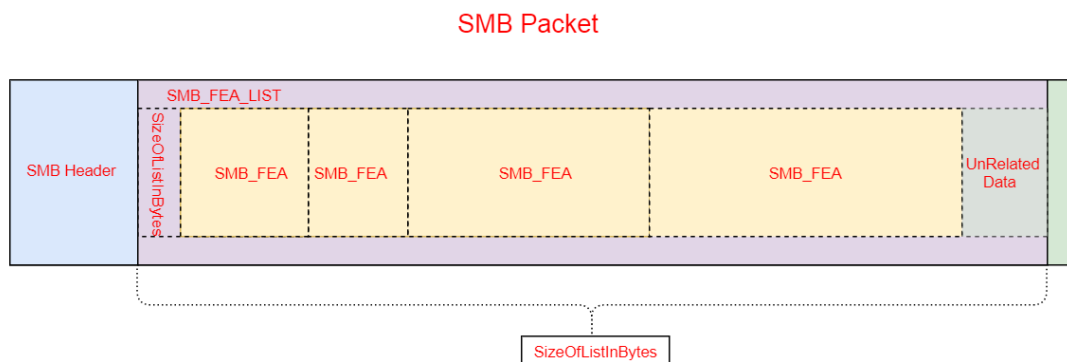


Abbildung 3.3: Speicherbelegung der FEA Liste nach fehlerhafter Verkleinerung

3.2 Falsches Parsen des SMB Datensegments

Für die Übertragung von Daten kommen zwei SMB Commands und deren Subcommands zum Einsatz, die für die Übertragung von Daten verantwortlich sind: **SMB_COM_TRANSACTION2** und **SMB_COM_NT_TRANSACTION**. Durch Anhängen von **_SECOND** kann jeweils der sekundäre Befehl gebildet werden. Ist die in der Variable **total_data_to_send** zu übertragende Datenmenge größer als die maximale Buffergröße, so werden die im primären Befehl noch ausstehenden Daten aufgeteilt und nach dem initialen Paket mittels des mit **_SECONDARY** gebildeten Commands versendet, bis die zu übermittelnden Daten vollständig sind.

Die zwei Befehle samt deren Subcommands unterscheiden sich nur gering, aber in einem für den Exploit essentiellen Punkt signifikant, was für den erfolgreichen Hack von Bedeutung ist. Während **SMB_COM_TRANSACTION2** die Bytegröße der zu sendenden Daten in einem Header Parameter in WORD-Größe abspeichert, nutzt **SMB_COM_NT_TRANSACTION** hierfür einen in DWORD-Größe. Ein weiterer wichtiger Faktor ist auch, dass nicht geprüft wird, mit welchem der beiden Befehle eine Transaktion gestartet wurde. Dieser Unterschied in der maximal adressierbaren Datenmen-

ge der Transaktionsbefehlstypen und der Mangel an Validierung, ob die Transaktionsart gleich bleibt, lassen sich für einen Angreifer ausnutzen, indem auf `SMB_COM_NT_TRANSACT_SECONDARY` ein `SMB_COM_TRANSACTION2` gesendet wird. Das wiederum kann zum Parsen der falschen Daten führen. Dies ermöglicht den das fehlerhafte Parsen der Daten durch behandeln des WORD-großen Header Parameters in `_TRANSACTION2` als `DWORD`, was die FEAs malformed und somit ungültig werden lässt.

3.3 Allokation von Speicher im Non-Paged Memory Pool

Um eine Session beim Server über Port 445 aufbauen zu können, wird ein Authentifikationsrequest über die Funktion `SMB_COM_SESSION_SETUP_ANDX` gesendet, was den User Logon beim Server etabliert und eine UID kreiert. Auch beim Anmelden gibt es wieder zwei unterschiedliche Formate, namentlich LM/NTLM und NTLMv2, auch bekannt als NTLM SSP. Diese besitzen bei eine ähnliche zweiteilige Struktur, welche aus zwei Blöcken, `SMB_Parameters` und `SMB_Data`, besteht. `SMB_Parameters` speichert in sich mehrere Parameter, die jeweils maximal vier Bytes an Speicher einnehmen können. Auch ist hier die Variable `WordCount` zu finden, welche die Länge der `SMB_Parameters` Daten in WORDs angibt. Anhand von `WordCount` kann in der Regel auch der Typ der Struktur erkannt werden, da dieser bei LM und NTLM stets 13 und bei NTLMv2 12 beträgt, was für das Gelingen des Exploits von großer Bedeutung ist. Der zweite Teil beider Formate, `SMB_Data`, beinhaltet Daten in unterschiedlicher Größe, wobei eine Variable namens `ByteCount` den benötigten Speicherplatz festhält. In beiden Fällen führt der Server einen Integritätscheck mit einer Funktion namens `SrvValidateSmb` aus, um zu überprüfen, ob die Struktur eingehalten und unbeschädigt ist.

4 Prävention und Schutz

Wie bei den meisten anderen Softwareproblemen empfiehlt sich, regelmäßig Updates aufzuspielen, um Sicherheitslücken durch Patches zu schließen. Das Update, das Hacking mittels des EternalBlue Exploits verhindert, ist seit März 2017 für alle relevanten Windows Produkte verfügbar. Um zu überprüfen, ob eine Maschine die Sicherheitslücke noch aufweist, hat die Firma Sophos ein Powershell-Skript bereit gestellt, welches auf Windowsversion, Betriebssystem und Updates prüft [17]. Neuere Windows 10 und Windows Server Installationen werden ab dem Fall Creators Update 2017 auch nicht mehr standardmäßig die seit 2014 offiziell als veraltet geltende SMBv1 Schnittstelle installiert haben. Sollte das Protokoll für Legacy Geräte noch benötigt werden, kann es aber jederzeit über die Windows-Features wieder installiert werden [18]. Da das SMBv1-Protokoll als relativ unsicher gilt und hauptsächlich für die Unterstützung alter Systeme benötigt wird, kann es auf den meisten Rechnern ohne negative Folgen deaktiviert bzw. deinstalliert werden [2]. Das kann zum Beispiel unter Windows 10 über die Funktion "Windows-Features" der Systemsteuerung gemacht werden.

Quellenverzeichnis

- [1] NUTZER ADMIN: *EternalBlue - der NSA Exploit zwei Jahre danach.* (Cryptron Security) <https://www.cryptron.ch/eternalblue-der-nsa-exploit-zwei-jahre-danach/>, 10 2020. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [2] NAKASHIMA, Ellen ; TIMBERG, Craig: *NSA officials worried about the day its potent hacking tool would get loose. Then it did.* (Washington Post) https://www.washingtonpost.com/business/technology/nsa-officials-worried-about-the-day-its-potent-hacking-tool-would-get-loose-then-it-did/2017/05/16/50670b16-3978-11e7-a058-ddbb23c75d82_story.html, 05 2017. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [3] BURDOVA, Carly: *What Is EternalBlue and Why Is the MS17-010 Exploit Still Relevant?* (Avast) <https://www.avast.com/c-eternalblue>, 06 2020. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [4] MICROSOFT CORPORATION: *Microsoft-Sicherheitsbulletin MS17-010 - Kritisch.* (Microsoft) <https://docs.microsoft.com/de-de/security-updates/SecurityBulletins/2017/ms17-010?redirectedfrom=MSDN>, 03 2017. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [5] MARWAN, Peter: *Petya/NotPetya und WannaCry Die größten Ransomware-Angriffe des Jahres waren gar keine.* (Silicon) <https://www.silicon.de/41664707/petyanotpetya-und-wannacry-die-groessten-ransomware-angriffe-des-jahres-waren-gar-keine>, 12 2017. – Letzter Zugriff: 17.12.2020
- [6] SMITH, Brad: *The need for urgent collective action to keep people safe online: Lessons from last week's cyberattack.* (Microsoft Blog) <https://blogs.microsoft.com/on-the-issues/2017/05/14/need-urgent-collective-action-keep-people-safe-online-lessons-last-weeks-cyberattack/>, 05 2017. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [7] MICROSOFT CORPORATION: *CVE-2017-0144 Details.* (NVD) <https://nvd.nist.gov/vuln/detail/CVE-2017-0144>, 06 2016. – Letzter Zugriff: 13.11.2020
- [8] ROUSE, Margaret: *Server Message Block (SMB) - Protokoll.* (Computer Weekly) <https://www.computerweekly.com/de/definition/Server-Message-Block-SMB-Protokoll>, 04 2015. – Letzter Zugriff: 17.12.2020
- [9] MICROSOFT CORPORATION: *Direct Host SMB über TCP/IP.* (Microsoft) <https://docs.microsoft.com/de-de/troubleshoot/windows-server/networking/direct-hosting-of-smb-over-tcpip>, 09 2020. – Letzter Zugriff: 17.12.2020
- [10] IONOS: *SMB (Server Message Block) Definition Aufgaben und Einsatzgebiete.* (1&1 IONOS) <https://www.ionos.de/digitalguide/server/knowhow/server-message-block-smb/>, 03 2020. – Letzter Zugriff: 17.12.2020

- [11] MICROSOFT CORPORATION: *Memory Pools*. (Microsoft) <https://docs.microsoft.com/en-us/windows/win32/memory/memory-pools#:~:text=Both%20memory%20pools%20are%20located,corresponding%20kernel%20objects%20are%20allocated.>, 05 2018. – Letzter Zugriff: 18.12.2020
- [12] ROUSE, Margaret: *Memory Paging (Speicherauslagerung)*. (Computer Weekly) [https://www.computerweekly.com/de/definition/Memory-Paging-Speicherauslagerung#:~:text=Memory%20Paging%20ist%20eine%20Speicher,Maschine%20\(VM\)%20Speicherressourcen%20verteilt.](https://www.computerweekly.com/de/definition/Memory-Paging-Speicherauslagerung#:~:text=Memory%20Paging%20ist%20eine%20Speicher,Maschine%20(VM)%20Speicherressourcen%20verteilt.), 11 2013. – Letzter Zugriff: 18.12.2020
- [13] WIKIPEDIA CONTRIBUTORS: *Extended File Attributes*. (Wikipedia) https://en.wikipedia.org/wiki/Extended_file_attributes#Windows_NT, 12 2020. – Letzter Zugriff: 23.12.2020
- [14] GROSSMAN, Nadav: *EternalBlue - Everything There Is To Know*. (Checkpoint) <https://research.checkpoint.com/2017/eternalblue-everything-know/>, 09 2017. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [15] MICROSOFT CORPORATION: *Chapter 28 - OS/2 Compatibility*. (Microsoft) [https://docs.microsoft.com/en-us/previous-versions//cc767964\(v=technet.10\)](https://docs.microsoft.com/en-us/previous-versions//cc767964(v=technet.10)), 02 2014. – Letzter Zugriff: 23.12.2020
- [16] KOCZWARA, Michael: *Eternal Blue DoublePulsar Exploit*. (Medium) <https://michaelkoczvara.medium.com/eternal-blue-doublepulsar-exploit-36b66f3edb44>, 07 2019. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [17] *How to verify if a Machine is vulnerable to EternalBlue - MS17-010*. (Sophos Antivirus) https://support.sophos.com/support/s/article/KB-000038107?language=en_US, 10 2020. – Letzter Zugriff: 16.12.2020
- [18] MICROSOFT CORPORATION: *SMBv1 wird nicht standardmäßig unter Windows 10, Version 1709, Windows Server Version 1709 und höheren Versionen installiert*. (Microsoft) <https://docs.microsoft.com/de-de/windows-server/storage/file-server/troubleshoot/smbv1-not-installed-by-default-in-windows>, 07 2020. – Letzter Zugriff: 21.12.2020