



#### Industrie-Ransom 2.0:

Evaluation der Anwendung von YARA zur Erkennung netzwerkbasierter Ransomware

TAITS: DR3 17.01.2024

Bernhard Birnbaum





#### **Inhalt**

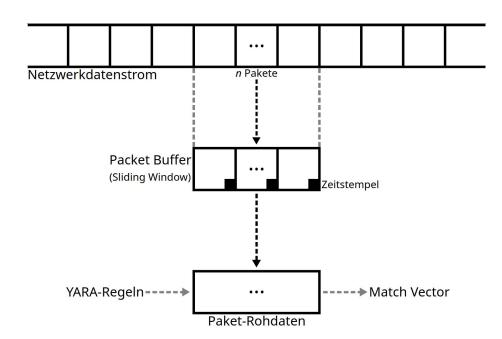
- 1. Konzept
- 2. YARA-Regeln
- 3. Evaluation
- 4. Zusammenfassung & Aussicht
- 5. Anhang: UNCOVER-Regeln





### 1. Konzept

- Konzept erweitert durch Zeitstempel hinter Paketdaten
- YARA-Regeln werden immer bei Eingang eines neuen Pakets evaluiert
- Aufbereitung des Netzwerkdatenstroms für YARA bestimmt maßgeblich, was möglich ist







## 2. YARA-Regeln: Modbus-Query-Flooding II

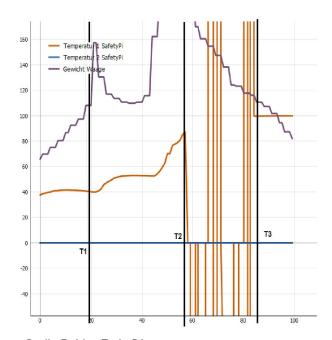
```
import "numeric"
rule modbus queryflooding timing: main {
    strings:
         modbus query request = \{00.80 F4.09.51.3B.00.0C.29 E6.14.0D.08.00.45.00.
       00 34 [2] 40 00 40 06 [2] AC 1B E0 32 AC 1B E0 FA [2] 01 F6 [4] [4] 50 18 72 10 \
       [2] 00 00 [2] 00 00 00 06 01 06 00 06 00 00 FF [8] FE }
    condition:
         #modbus_query_request >= 2 and (numeric.int64(@modbus_query_request[1] + 66)
       - numeric.int64(@modbus query request[2] + 66)) < 100000
PBS=3
```





### 2. YARA-Regeln: Verschlüsselung (Werte)

```
rule opcua writevalue : main {
     strings:
          $opcua writerequest = { 4D 53 47 46 58 00 00 \
       00 [4] 01 00 00 00 [8] 01 00 A1 02 [46] FF FF \
        FF FF 03 0A [4] 00 00 00 00 }
     condition:
          #opcua writerequest > 0 and \
        (int8(@opcua writerequest[1] + 80) != 0)
PBS=1
```



Quelle: Emirkan Toplu, BA





### 2. YARA-Regeln: Verschlüsselung (SCID)





## 2. YARA-Regeln: MITM (ARP-Spoofing) I

```
rule arp_request {
  strings:
     00 00 00 00 00 00 00 00 }
  condition:
     any of them
rule arp reply {
  strings:
     00 00 00 00 00 00 00 00 }
  condition:
     any of them
```





# 2. YARA-Regeln: MITM (ARP-Spoofing) II

```
rule arp mitm: main {
     strings:
          $mac0 = { FF FF FF FF FF FF } //broadcast
          $mac1 = { 48 5B 39 64 40 79 } //asustek
          mac2 = \{ 00 80 F4 09 51 3B \} //telemec
          $mac3 = { 00 0C 29 9D 9E 9E } //vmware
     condition:
          (arp reguest and (\#mac0 + \#mac1 + \#mac2 + \#mac3) < 3) or \
        (arp reply and (#mac0 + #mac1 + #mac2 + #mac3) < 4)
PBS=1
```





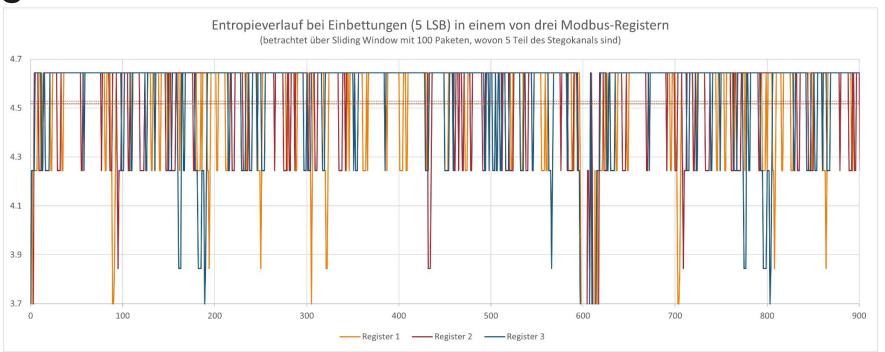
#### 3. Evaluation: Modbus-LSB-Covert Channel

- Covert Channel:
  - 3 Register pro Paket (Read-Holding-Registers)
  - in einem der 3 Register: LSB-Einbettung in den 5 LSB
- Entropieberechnung über die 5 letzten RHR-Pakete (über YARA-Modul möglich)
- → **ABER**: Regel basierend auf fixen Schwellwerten zur automatisierten Detektion des Covert-Channels nicht möglich





#### 3. Evaluation: Modbus-LSB-Covert Channel







#### 3. Evaluation: Grenzen

- YARA-Patterns können nicht auf verschlüsselte Daten angewandt werden
- Abwesenheit von Paketen können nicht detektiert werden.
  - YARA kann natürlich auf Abwesenheit von Patterns prüfen
  - Ansatz evaluiert Regeln aber immer nur dann, wenn neue Pakete eintreffen
  - ightarrow Spielraum für Verbesserung
- YARA-Module können beliebig komplexe Regeln implementieren
  - → Module sollten vorrangig zur Detektion fehlende Metriken implementieren; die Regel vollständig in Module auszulagern widerspricht der Idee von YARA





# 4. Zusammenfassung

Sachverhalt	Protokoll	Kurzbeschreibung								
Query-Flooding I	Modbus	Detektion durch mindestens 3 Vorkommen von Modbus-Query-Requests im Packet Buffer	möglich							
Query-Flooding II	Modbus	Detektion durch Schwellwertunterschreitung der Zeitdifferenz zwischen 2 Modbus-Query-Requests im Packet Buffer								
LSB-Covert-Channel	Modbus	Detektion eines 5-LSB Covert Channels in einem von 3 Modbus-Registern m.H. der Entropie	nicht möglich							
Werteabgleich I	OPCUA	Abgleich von konkreten (Temperatur-)Werten in einzelnen OPCUA-Write-Requests								
Werteabgleich II	OPCUA	Abgleich von konkreten (Temperatur-)Differenzen in 2 aufeinanderfolgenden OPCUA-Write-Requests	möglich							
Verschlüsselung von OPCUA Werten		Detektion von verschlüsselten Werten in OPCUA-Write-Requests durch Abgleich des ersten (d.h. des most-significant) Bytes								
Verschlüsselung der SCID	OPCUA	Detektion von Verschlüsselung der SCID in OPCUA-Messages durch spontane Änderung der SCID	möglich							
OPCUA-Fehler	OPCUA	Detektion von OPCUA-Fehlern als mögliche Folge eines Ransomware-Angriffs	möglich							
Sign&Encrypt	OPCUA	Detektion von schädlichen Paketen, die im OPCUA Sign&Encrypt-Modus übertragen werden	nicht möglich							
MITM-Angriff	ARP	Detektion eines MITM-Angriffs m.H. von ARP-Spoofing durch Zählen der bekannten MAC-Adressen	möglich							
Abwesenheit		Detektion von Abwesenheit erwarteter Pakete	nicht möglich							





#### 4. Aussicht

- Bericht schreiben
- Ausblick für zukünftige Arbeiten
  - weitere Angriffsvektoren untersuchen
  - Aufbereitung des Netzwerkdatenstroms (Konzept) verbessern; beispielsweise zeitdiskrete Anwendung von YARA-Regeln, um Abwesenheit von erwarteten Paketen sicher zu detektieren





# 5. Anhang: UNCOVER-Regeln: f5

```
rule magic_number {
 strings:
  $jpeg_magic_number = { FF D8 }
 condition:
  #jpeg_magic_number > 0 and @jpeg_magic_number[1] == 0
rule suspicious quantization table {
 strings:
  condition:
  #quantization_table == 1 and @quantization_table[1] == 20
rule f5 : main {
 condition:
  magic_number and suspicious_quantization_table
```





# 5. Anhang: UNCOVER-Regeln: jsteg

```
rule magic number {
 strings:
   $ipeg_magic_number = { FF D8 }
 condition:
   #jpeg_magic_number > 0 and @jpeg_magic_number[1] == 0
rule segments_missing {
 strings:
   $expected_segments = { FF D8 [-] FF E0 [-] FF DA [-] FF D9 }
 condition:
   #expected segments == 0
rule jsteg: main {
 condition:
   magic_number and segments_missing
```





## 5. Anhang: UNCOVER-Regeln: stegonaut

Byte 1										Byte 2			Byte 3						Byte 4								
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1									1					1	1	1	1
Sync							ID	Layer	Pr	Bitrate			Freq Pa P		Pv	Kanal		ModEx		р	Or	Em	ph				





# 5. Anhang: UNCOVER-Regeln: mp3stegz

```
rule mp3stegz : main {
    strings:
        $mpeg_sync_word = { FF (F? | E?) [34] 58 58 58 58 }
    condition:
        #mpeg_sync_word >= 3
}
```





# 5. Anhang: UNCOVER-Regeln: mp3stego

```
import "mp3"
rule final_frame_broken {
 strings:
   $mpeg_sync_word = { FF (F? | E?) }
 condition:
   #mpeg sync word > 0 and mp3.frame data end(@mpeg sync word[1]) > filesize
rule constant_bitrate {
 strings:
   $mpeg_sync_word = { FF (F? | E?) }
 condition:
   #mpeg_sync_word > 1 and mp3.bitrate_min(@mpeg_sync_word[1]) == mp3.bitrate_max(@mpeg_sync_word[1])
rule mp3stego: main {
 condition:
   final_frame_broken and constant_bitrate
```





## 5. Anhang: UNCOVER-Regeln: Auszug mp3-Modul

```
uint64_t calculate_frame_length(int64_t syncword_position) {
 uint8 t* frame bytes = (block data + syncword position):
 uint8 t byte version = (*(frame bytes + 1) & 0x18) >> 3; //00011000
 uint8 t byte layer = (*(frame bytes + 1) & 0x06) >> 1; //00000110
 uint8 t byte bitrate = (*(frame bytes + 2) & 0xF0) >> 4; //11110000
 uint8 t byte_frequency = (*(frame_bytes + 2) & 0x0C) >> 2; //00001100
 uint8 t byte padding = (*(frame bytes + 2) & 0x02) >> 1; //0000010
 uint64_t bitrate_value = match_bitrate(byte_version, byte_layer, byte_bitrate);
 uint64 t frequency value = match_frequency(byte_version, byte_frequency);
 uint64 t samples value = match samples(byte version, byte laver):
 uint64 t frame size = 0;
 if (bitrate value > 0 && frequency value > 0 && samples value > 0) {
   frame_size = (samples_value * bitrate_value) / (8 * frequency_value);
   if (byte padding == 1)
    frame size++:
 return frame size;
```





#### Danke für Ihre Aufmerksamkeit!