

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    printf("Hello,World!");
    return 0;
}
```

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    printf("Hello,W
return 0;
```

# 从后门到漏洞——智能设备私有协议中的安全问题

魏凡 绿盟科技 格物实验室 安全研究员

# 目录

01 概述

02 私有协议逆向分析的几个关键点

03 某私有协议漏洞挖掘之旅

04 总结与建议

# 目录

01 概述

02 私有协议逆向分析的几个关键点

03 某私有协议漏洞挖掘之旅

04 总结与建议

# 智能设备中的私有协议

私有协议一般来说指未文档化的协议，格式未知，一般具有以下特点：

- 从功能上来讲，一般用于运维管理/服务发现等功能
- 一般监听于TCP/UDP的大端口
- 多数作为服务端，部分可以在厂商官网找到协议的客户端

# 私有协议的安全问题

私有协议的格式未知，所以逆向分析较难，因此公开的漏洞较少，但一出现安全问题，一般影响都较为严重。

## ASUS Router infosvr UDP Broadcast root Command Execution

Several models of ASUS's routers include a service called *infosvr* that listens on UDP broadcast port 9999 on the LAN or WLAN interface. It's used by one of ASUS's tools to ease router configuration by automatically locating routers on the local subnet. This service runs with *root* privileges and contains an unauthenticated command execution vulnerability. The source code for this service, as well as the rest of the router, is available from [ASUS's Support Site](#).

## Netcore Router Udp 53413 Backdoor

Disclosed	Created
08/25/2014	05/30/2018

### Description

Routers manufactured by Netcore, a popular brand for networking equipment in China, have a wide-open backdoor that can be fairly easily exploited by attackers. These products are also sold under the Netis brand name outside of China. This backdoor allows cyber criminals to easily run arbitrary code on these routers, rendering it vulnerable as a security device. Some models include a non-standard echo command which doesn't honor -e, and are therefore not currently exploitable with Metasploit. See URLs or module markdown for additional options.

# 目录

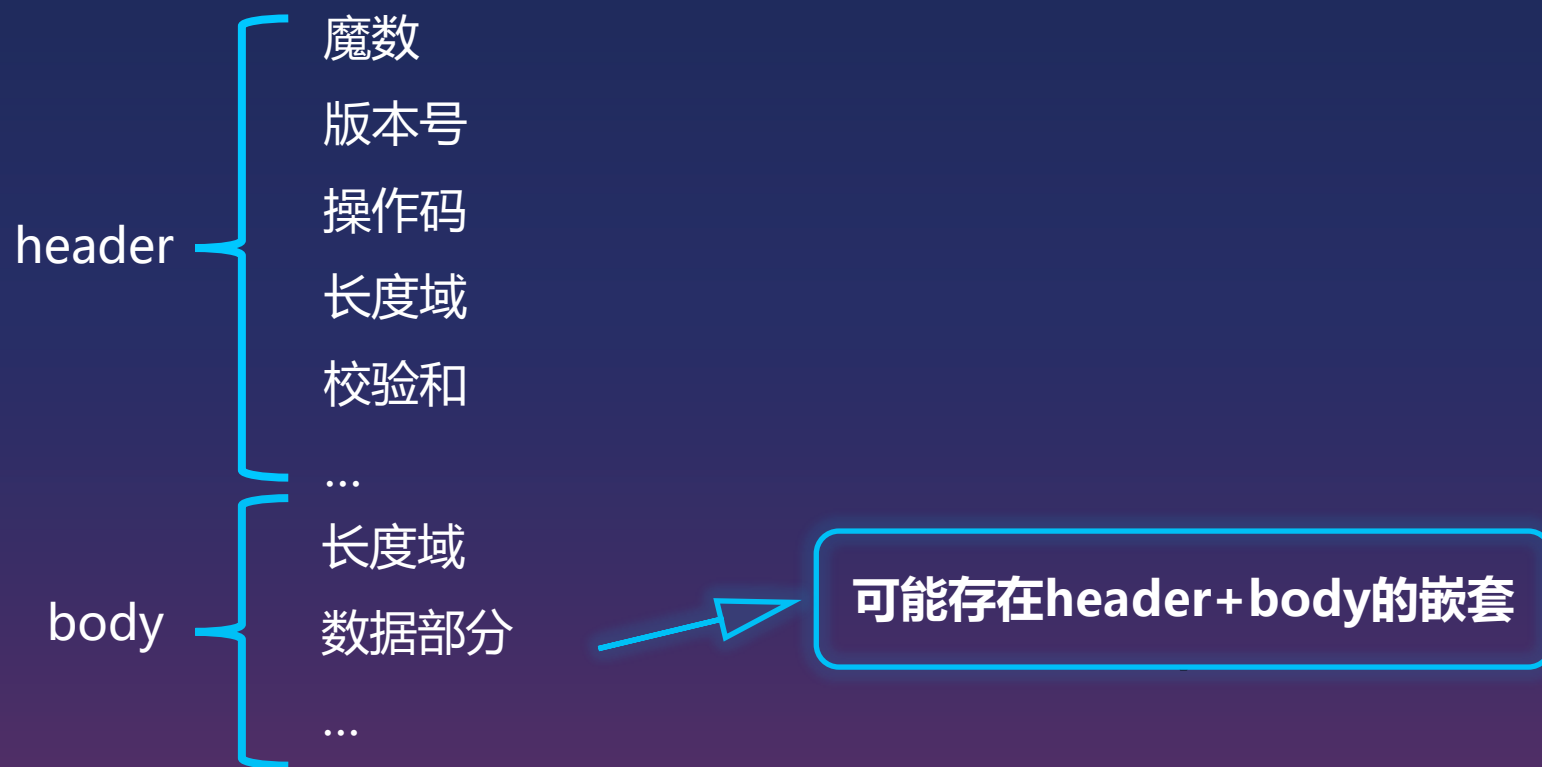
01 概述

02 私有协议逆向分析的几个关键点

03 某私有协议漏洞挖掘之旅

04 总结

# 私有协议的一般格式



# 协议分析——“入口点”

协议“入口点”（网络通信函数）：

recv/send, recvfrom/sendto, recvmsg/sendmsg

还有一些容易忽略的地方：

- 有些采用ssl连接, ssl\_read/ssl\_write
- recv也可用于接收udp的数据包, recvfrom也可用于接收tcp数据包
- 有时候通信函数在应用的**调用库**中



# 调试与调试权限获取

“拿到设备的调试权限，整个漏洞挖掘工作就成功了一半”

——来自某不知名研究员

获取调试权限的一般思路：

- 利用设备自带的TELNET/SSH功能
- 利用设备硬件调试接口
- **修改设备固件增加调试后门**
- **利用设备的已知漏洞**
- 利用设备的未知漏洞

准备静态编译的小工具，比较常用的有  
busybox, gdbserver和tcpdump

be	arm32	datapipe
le	arm64	dd
others	mips32	gawk
	mips64	gdb
	x86	gdbserver
	x86_64	id
		ifconfig
		ldd
		lsof
		lspci
		ltrace
		nc
		netstat
		nohup
		setpci
		socat
		strace
		tcpdump
		telnetd
		xxd

# 目录

01 概述

02 私有协议逆向分析的几个关键点

03 某私有协议漏洞挖掘之旅

04 总结与建议

# 某厂商智能设备私有协议分析

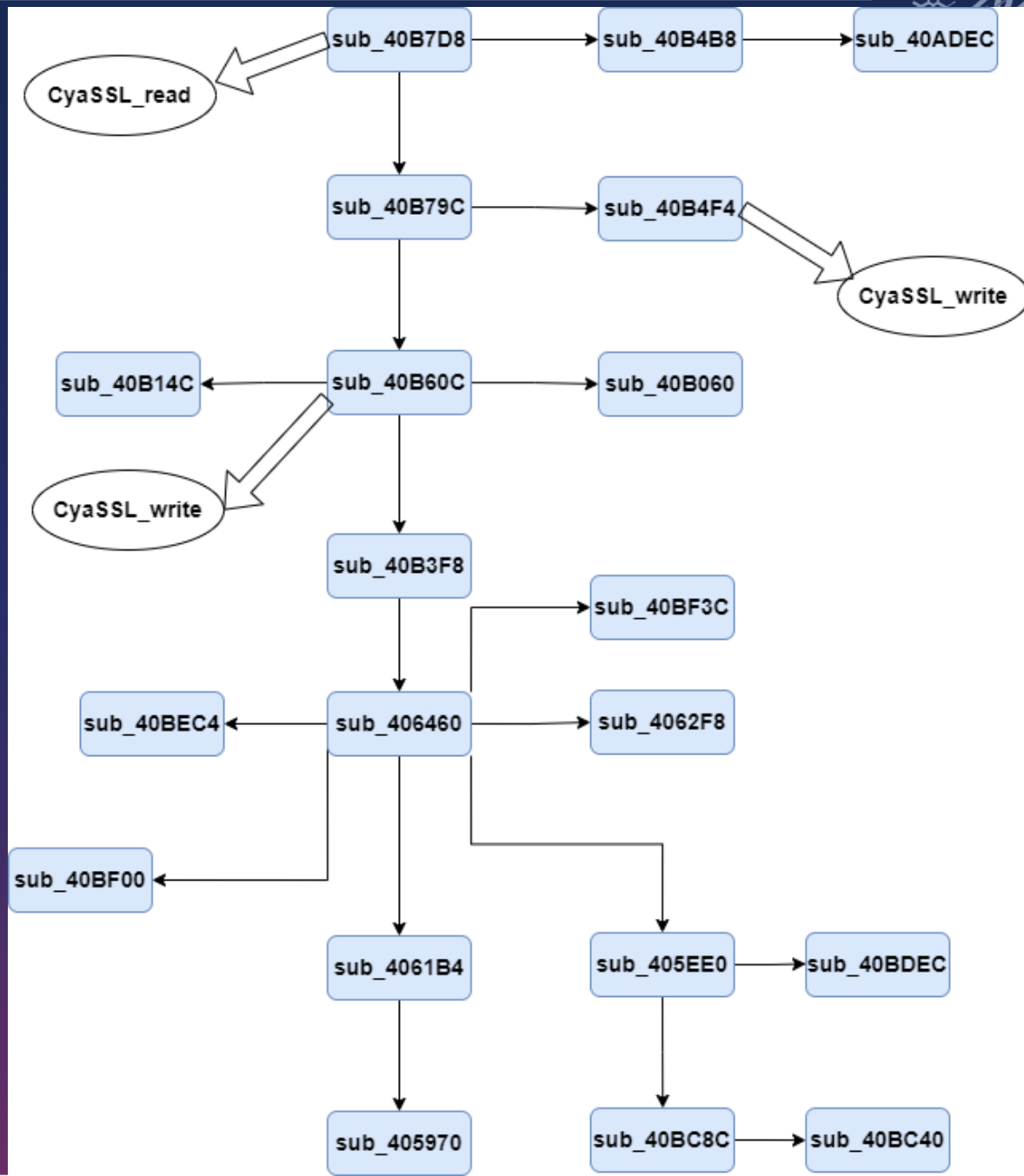
一个偶然的机会，我们拿到了一个某厂商生产的智能设备，其某个TCP端口使用了一个私有协议，该协议未文档化，官网也未提供任何管理客户端。

- CyaSSL\_read
- 单向认证

```
LOAD:0040B80C      move     $s2, $v0
LOAD:0040B810      lw       $a0, 0x20($s0)    # ssl
LOAD:0040B814      move     $a1, $s2         # data
LOAD:0040B818      jal      CyaSSL_read
LOAD:0040B81C      addiu    $a2, $v0, -1     # size
```

# 常规漏洞挖掘思路

- 找到协议“入口点”
- 跟踪数据流向
- 逆向分析



# 非常规的私有协议漏洞挖掘思路

主观考虑智能设备的常见协议：UPNP协议——接口的命令注入  
MQTT协议——未授权访问

协议“脆弱点”——容易出现漏洞的地方

非常规思路：以发现漏洞为导向，暂时不考虑格式，先了解其功能，然后对其“脆弱点”进行重点突破。

## 协议提供的功能

reboot

```
0:004067DC loc_4067DC: # CODE XREF: sub_406460+128↑j
0:004067DC # DATA XREF: LOAD:jpt_406588↓o
0:004067DC li $a0, aReboot # jumtable 00406588 case 5
0:004067E4 loc_4067E4: # CODE XREF: sub_406460+374↑j
0:004067E4 jal system
0:004067E8 nop
```

restorefactory

```
0:004067B4 loc_4067B4: # CODE XREF: sub_406460+128↑j
0:004067B4 # DATA XREF: LOAD:jpt_406588↓o
0:004067B4 lui $a0, 0x41 # 'A' # jumtable 00406588 case 2
0:004067B8 jal system
0:004067BC li $a0, aRestorefactory # "restorefactory"
0:004067C0 jal sleep
0:004067C4 li $a0, 1
0:004067C8 j loc_4067EC
0:004067CC nop
0:004067D0 "
```

# 协议认证逻辑

取某个全局变量作为初始字符串，将该字符串进过三次处理，最后和用户传入的一个串进行比较。

LOAD:00406220	li	\$s2, 0x42	# 引用全局变量作为初始字符串	LOAD:00406274	addiu	\$a1, \$sp, 0x4C+var_34	
LOAD:00406224	li	\$s2, unk_41E870	# 引用全局变量作为初始字符串	LOAD:00406278	jal	sub_405970	# 第二次处理
LOAD:00406228	move	\$s0, \$v0		LOAD:0040627C	addiu	\$s1, -2	
LOAD:0040622C	move	\$a0, \$s2		LOAD:00406280	sltiu	\$v0, \$s1, 0x401	
LOAD:00406230	move	\$a1, \$zero		LOAD:00406284	beqz	\$v0, loc_4062D0	
LOAD:00406234	jal	memset			addiu	\$s0, \$s4, 2	
LOAD:00406238	li	\$a2, 0x400			move	\$a0, \$s2	
LOAD:0040623C	lbu	\$v0, 0(\$s0)			move	\$a1, \$s0	
LOAD:00406240	beqz	\$v0, loc_4062D0			jal	memcpy	
LOAD:00406244	move	\$a0, \$s0			move	\$a2, \$s1	
LOAD:00406248	li	\$a1, 0x10			move	\$a0, \$s2	
LOAD:0040624C	jal	sub_405D98	# 第一次处理		addiu	\$a1, \$sp, 0x4C+var_24	
					jal	memcpy	
					li	\$a2, 0x10	
					addiu	\$a0, \$sp, 0x4C+var_14	
					move	\$a1, \$s2	
					jal	sub_405970	# 第三次处理
					move	\$a2, \$s1	
					addiu	\$a0, \$sp, 0x4C+var_14	
					move	\$a1, \$s0	
					jal	memcmp	# 和用户传入的串进行比较

第一次处理, 和两个特殊字符串进行移位混淆; 后续两次处理都是标准md5运算。

```

OAD:00405970 sub_405970:
OAD:00405970
OAD:00405970
OAD:00405970 var_68 = -0x68
OAD:00405970 var_s0 = 0
OAD:00405970 var_s4 = 4
OAD:00405970 var_s8 = 8
OAD:00405970 var_sC = 0xC
OAD:00405970
OAD:00405970 addiu $sp, -0x90
OAD:00405974 sw $s2, 0x80+var_s8($sp)
OAD:00405978 sw $s1, 0x80+var_s4($sp)
OAD:0040597C sw $s0, 0x80+var_s0($sp)
OAD:00405980 move $s2, $a0
OAD:00405984 move $s0, $a1
OAD:00405988 move $s1, $a2
OAD:0040598C sw $ra, 0x80+var_sC($sp)
OAD:00405990 jal sub_405718 # md5_init
OAD:00405994 addiu $a0, $sp, 0x80+var_68
OAD:00405998 move $a2, $s1
OAD:0040599C addiu $a0, $sp, 0x80+var_68
OAD:004059A0 jal sub_405754 # md5_update
OAD:004059A4 move $a1, $s0
OAD:004059A8 move $a0, $s2
OAD:004059AC jal sub_405858 # md5_final
OAD:004059B0 addiu $a1, $sp, 0x80+var_68

```

```

OAD:00405E10
OAD:00405E14
OAD:00405E18
OAD:00405E1C
OAD:00405E20
OAD:00405E24
OAD:00405E28
OAD:00405E30
# CODE XREF: s
# sub_405B6C+5

```

```

move $a0, $s2
slti $v1, $v0, 0xF
lui $a0, 0x41 # 'A'
lui $a2, 0x41 # 'A'
movz $s4, $v0, $v1
li $a0, a0
move $v1, $zero
li $a1, 0xFF
j loc_405E90
li $a2, a2

```

通过md5算法中的4个链接变量来识别

```

OAD:00405718 sub_405718:
OAD:00405718
OAD:00405718 li $v0, 0x67452301
OAD:00405720 sw $v0, 8($a0)
OAD:00405724 li $v0, 0xEFCDAB89
OAD:0040572C sw $v0, 0xC($a0)
OAD:00405730 li $v0, 0x98BADCFE
OAD:00405738 sw $v0, 0x10($a0)
OAD:0040573C li $v0, 0x10325476
OAD:00405744 sw $zero, 4($a0)
OAD:00405748 sw $zero, 0($a0)
OAD:0040574C jr $ra
OAD:00405750 sw $v0, 0x14($a0)

```



# 协议认证逻辑分析

假设作为初始字符串的全局变量为“admin”，将利用如下算法进行处理：

(1) 取“admin”字符串，和两个固定字符串一起参与移位混淆操作，得到新字符串；

(2) 将第一次变换得到的新字符串进行标准md5运算，得到hash值

“\x21\x23\x2f\x29\x7a\x57\xa5\xa7\x43\x89\x4a\x0e\x4a\x80\x1f\xc3”；

(3) 将第二次得到的hash值再次进行标准md5运算，得到hash值

“\x43\x44\x26\x76\xc7\x4a\xe5\x9f\x21\x9c\x2d\x87\xfd\x6b\xad\x52”

将最后得到的hash值与用户传入进行比较，若相等则认证成功。

## 初始字符串的赋值

在调用认证函数之前，有个函数将会给该全局变量赋值。

```
LOAD:004064B4 nop
LOAD:004064B8 move    $a2, $v0      # unk_41F3D0
LOAD:004064BC move    $a0, $zero
LOAD:004064C0 jal     sub_409C1C    # 给该全局变量赋值
LOAD:004064C4 li      $a1, 0x200
```

是有趣的是，这里将固定字符串“admin”拷贝到全局变量处。

```
LOAD:00409C84 loc_409C84: # CODE XREF: sub_409C1C+60↑j
LOAD:00409C84 # DATA XREF: LOAD:jpt_409C7C
LOAD:00409C84 lui     $a1, 0x41 # 'A' # jumtable 00409C7C case 0
LOAD:00409C88 move    $a0, $s0
LOAD:00409C8C j       loc_409CDC
LOAD:00409C90 li      $a1, aAdmin # "admin"
```

# 运维 “后门”

传入固定字符串 “admin” 经过三次变换后的凭证

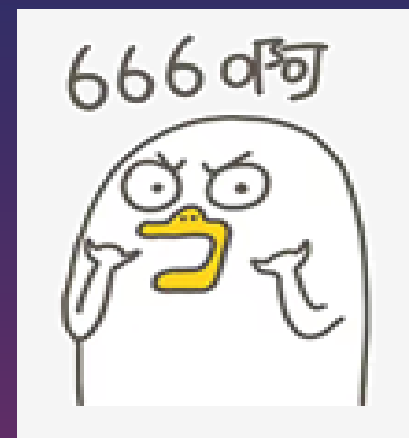
“\x43\x44\x26\x76\xc7\x4a\xe5\x9f\x21\x9c\x2d\x87\xfd\x6b\xad\x52”

即可完成认证过程，控制设备重启/恢复出厂设置。

用户：我忘了设备的管理密码了，怎么办？

厂商：IP告诉我一下，我给你远程重置一下。

用户：666啊！



# 协议的专利

# 专利所有权厂商的第一类设备

```

text:0005258E      BLX      memset
text:00052592      ADD      R1, SP, #0x1478+haystack
text:00052594      LDR      R0, =aIfconfigWlan0U ; "ifconfig wlan0 up"
text:00052596      BL      sub_51478
text:0005259A      LDR      R0, =aTmpBaseFilesEt_1 ; "/tmp/base-files/etc/get_efuse_devid"
text:0005259C      MOVS     R1, #0 ; oflag

```

```

.text:000F4396      LDR      R0, =aDevSlpFlashChr ; "/dev/slp_flash_chrdev"
.text:000F4398      MOVS     R3, #3
.text:000F439A      STR      R1, [SP,#0x20+var_1C]
.text:000F439C      STR      R3, [SP,#0x20+var_20]
.text:000F439E      STR      R1, [SP,#0x20+var_18]
.text:000F43A0      BLX      open
.text:000F43A4      ADDS     R3, R0, #1
.text:000F43A6      MOV      R4, R0
.text:000F43A8      BEQ      loc_F43CC
.text:000F43AA      MOVW     R1, #0xDF07 ; request
.text:000F43AE      MOV      R2, SP
.text:000F43B0      BLX      ioctl

```

```

text:00052B66      loc_52B66      ; CODE XREF: sub_52A08+AA↑j
text:00052B66      LDR      R0, =aRebootF ; jumtable 00052AB2 case 6
text:00052B68      BLX      system

```

```

text:00051FD4      LDR      R2, =aTftpG192168112 ; "tftp -g 1 -r %s"
text:00051FD6      MOV.W    R1, #0x100 ; maxlen
text:00051FDA      MOV      R3, R5

```

功能:

- 修改配置
- 重启
- 恢复出厂设置
- 固件更新

# 初始字符串的获取

从配置文件中读取web管理员密码作为原始字符串。

t:0004F4EC	BLX	memset
t:0004F4F0	LDR	R0, =unk_15E89B ; /user_management/root
t:0004F4F2	ADD	R1, SP, #0x1A8+s
t:0004F4F4	MOV.W	R2, #0x15C
t:0004F4F8	BL	read_config

# md5\_digest(output, input, len)

运算长度len不能为0，如果为0，直接返回

```
:0004EC28 md5_digest                                ; CODE XREF: sub_4
:0004EC28                                           ; sub_4EC68+57A↓p
:0004EC28
:0004EC28 s                                     = -0x6C
:0004EC28
:0004EC28 PUSH                                     {R4-R6,LR}
:0004EC2A MOV                                     R4, R0
:0004EC2C SUB                                     SP, SP, #0x60
:0004EC2E MOV                                     R5, R2
:0004EC30 MOV                                     R6, R1
:0004EC32 CBZ                                     R1, loc_4EC60
:0004EC34 CBZ                                     R0, loc_4EC60
:0004EC36 CMP                                     R2, #0 ; 长度参数不能为0
:0004EC38 BLE                                     loc_4EC60
:0004EC3A MOVS                                    R1, #0 ; c
:0004EC3C MOVS                                    R2, #0x5C ; '\\' ; n
:0004EC3E ADD                                     R0, SP, #0x70+s ; s
:0004EC40 BLX                                     memset
:0004EC44 ADD                                     R0, SP, #0x70+s
:0004EC46 BL                                     InitMd5
:0004EC4A ADD                                     R0, SP, #0x70+s ; int
:0004EC4C MOV                                     R1, R6 ; src
:0004EC4E MOV                                     R2, R5 ; n
:0004EC50 BL                                     Md5Update
:0004EC54 ADD                                     R0, SP, #0x70+s
:0004EC56 MOV                                     R1, R4
:0004EC58 BL                                     Md5Final
```

# 认证绕过

- 传入md5\_digest函数的长度参数为用户控制，可设置为0
- 没有验证md5\_digest函数的返回值，直接将结果用于memcmp进行比较
- 参与memcmp的第一个参数被初始化为空
- 控制长度参数为0+凭据为空值（16个\x00）的请求包，即可绕过认证

```

.text:0004F530      SUBS      R7, #2 ; 用户指定的长度减2
.text:0004F532      MOV      R0, R5 ; dest
.text:0004F534      MOV      R1, R4 ; src
.text:0004F536      MOV      R2, R7 ; n
.text:0004F538      BLX      memcpy
.text:0004F53C      LDM.W    R6, {R0-R3}
.text:0004F540      STM.W    R5, {R0-R3}
.text:0004F544      MOV      R1, R5
.text:0004F546      MOV      R2, R7 ; 传入的长度为用户控制
.text:0004F548      MOV      R0, R8
.text:0004F54A      BL       sub_4EC28 ; 调用md5相关函数进行运算
.text:0004F54E      MOV      R0, R8 ; s1
.text:0004F550      MOV      R1, R4 ; s2
.text:0004F552      MOVS     R2, #0x10 ; n
.text:0004F554      BLX      memcmp ; memcmp的第一个参数为空值

```



# 未授权RCE

固件更新处的命令注入，tftp命令中的“文件名”参数为用户传入：

```
.text:00051FD4      LDR      R2, =aTftpG192168112 ; "tftp -g ██████████ -r %s"
.text:00051FD6      MOV.W   R1, #0x100 ; maxlen
.text:00051FDA      MOV     R3, R5
.text:00051FDC      ADD     R0, SP, #0xF80+var_D28 ; s
.text:00051FDE      BLX     snprintf
.text:00051FE2      ADD     R1, SP, #0xF80+var_E28
.text:00051FE4      ADD     R0, SP, #0xF80+var_D28
.text:00051FE6      BL      sub_51478 ; popen
```

结合前面的认证绕过，达到未授权执行任意命令。

## 专利所有权厂商的第二类设备

```

LOAD:00404F44      beqz    $a0, loc_404FDC
LOAD:00404F48      li      $s2, 0xFFFFFFFF
LOAD:00404F4C      jal     uci_alloc_context
LOAD:00404F50      nop
LOAD:00404F54      beqz    $v0, loc_404FDC
LOAD:00404F58      move    $s1, $v0
LOAD:00404F5C      move    $a1, $zero
LOAD:00404F60      li      $a2, 0x100
LOAD:00404F64      jal     memset
LOAD:00404F68      addiu   $a0, $sp, 0x144+var_104
LOAD:00404F6C      jal     strlen
LOAD:00404F70      move    $a0, $s0
LOAD:00404F74      move    $a2, $v0
LOAD:00404F78      addiu   $a0, $sp, 0x144+var_104
LOAD:00404F7C      jal     strncpy
LOAD:00404F80      move    $a1, $s0
LOAD:00404F84      move    $a0, $s1
LOAD:00404F88      addiu   $a1, $sp, 0x144+var_12C
LOAD:00404F8C      addiu   $a2, $sp, 0x144+var_104
LOAD:00404F90      jal     uci_lookup_ptr
LOAD:00404F94      li      $a3, 1
    
```

- 功能上和第一类设备类似
- UCI读取WEB管理员密码作为初始字符串

# 认证绕过

- 传入的长度为用户控制，可以为0
- md5\_digest算法中未验证传入的长度参数
- 对于标准md5算法来说，当传入md5\_update函数的长度参数为0时，无论传入的原始字符串为何值，生成的hash永远为固定的串 “d41d8cd98f00b204e9800998ecf8427e”

```
LOAD:00402238      addiu    $s1, -2          # 参与md5运算长度为用户传入-2
LOAD:0040223C      sltiu    $v0, $s1, 0x401
LOAD:00402240      beqz     $v0, loc_402290
LOAD:00402244      addiu    $s0, $s4, 2
LOAD:00402248      move     $a0, $s2
LOAD:0040224C      move     $a1, $s0
LOAD:00402250      jal      memcpy
LOAD:00402254      move     $a2, $s1
LOAD:00402258      move     $a0, $s2
LOAD:0040225C      addiu    $a1, $sp, 0x38+var_20
LOAD:00402260      jal      memcpy
LOAD:00402264      li       $a2, 0x10
LOAD:00402268      addiu    $a0, $sp, 0x38+var_10
LOAD:0040226C      move     $a1, $s2
LOAD:00402270      jal      md5_make_digest
LOAD:00402274      move     $a2, $s1          # 若用户传入的长度为2，则参与md5运算的长度为0
```

## 专利所有权厂商的第三类设备

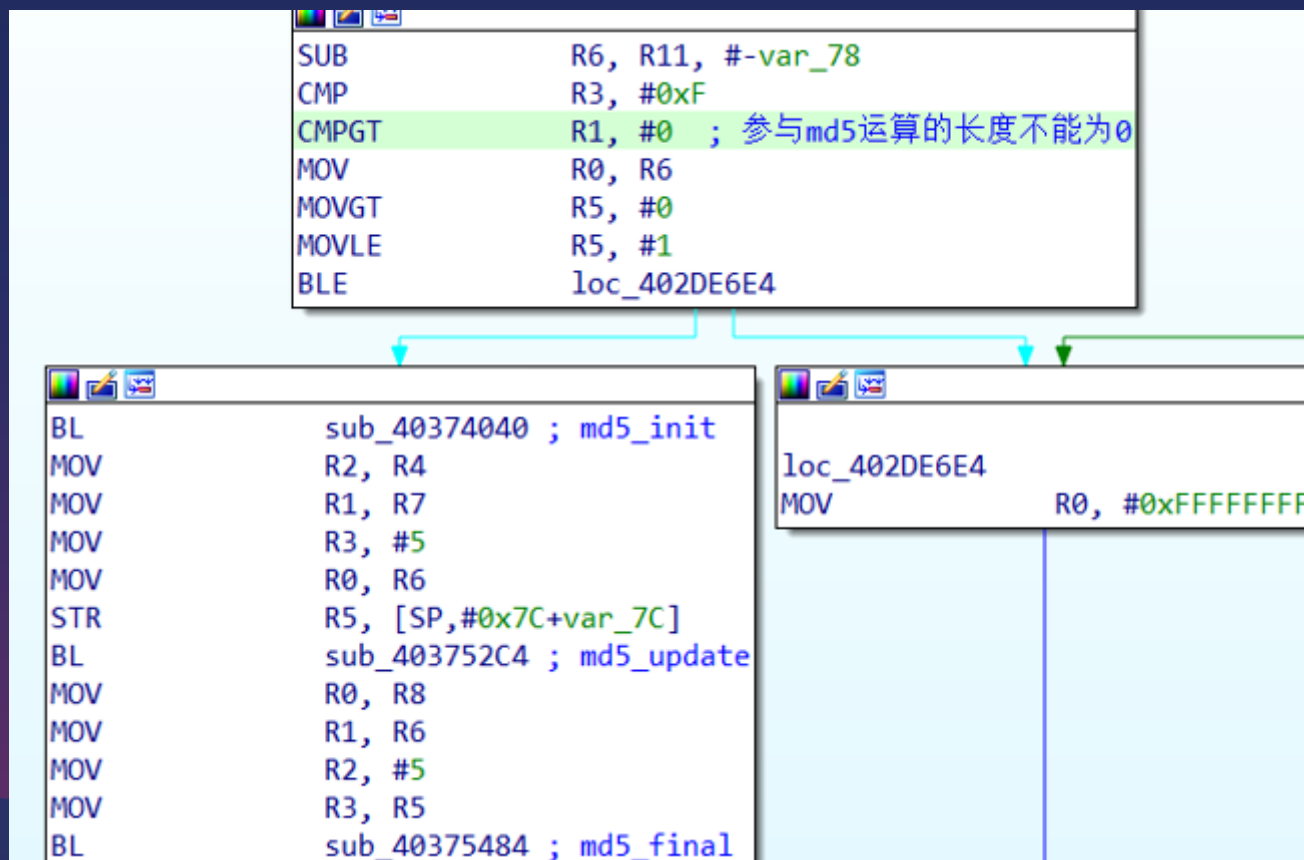
还是按照之前的认证算法进行运算，第二次参与md5运算的长度可控。

```
ROM:402DF8C8      BL      strlen
ROM:402DF8CC      MOV      R2, R8
ROM:402DF8D0      MOV      R3, #0x10
ROM:402DF8D4      MOV      R1, R0
ROM:402DF8D8      MOV      R0, R6
ROM:402DF8DC      BL      md5_digest ; 第一次参与md5运算的长度是用strlen取的
ROM:402DF8E0      CMP      R0, #0
```

```
ROM:402DF924      MOV      R3, #0x10
ROM:402DF928      BL      md5_digest ; 第二次参与md5运算的长度为用户控制
ROM:402DF92C      CMP      R0, #0
ROM:402DF930      BNE      loc_402DF94C
ROM:402DF934      MOV      R0, R10
ROM:402DF938      MOV      R1, R6
ROM:402DF93C      MOV      R2, #0x10
ROM:402DF940      BL      memcmp
```

# md5\_digest函数对长度的限制

在md5\_digest函数中，对参与md5运算的长度做了判断，不能为0



# 认证逻辑绕过

- 考虑把参与md5\_digest运算的长度设为1，则只有一个字节参与md5运算；
- 参与运算的值为0x00-0xff，生成的hash值也有256种情况；
- 协议并未限制最大尝试次数，可无限次发送认证请求。

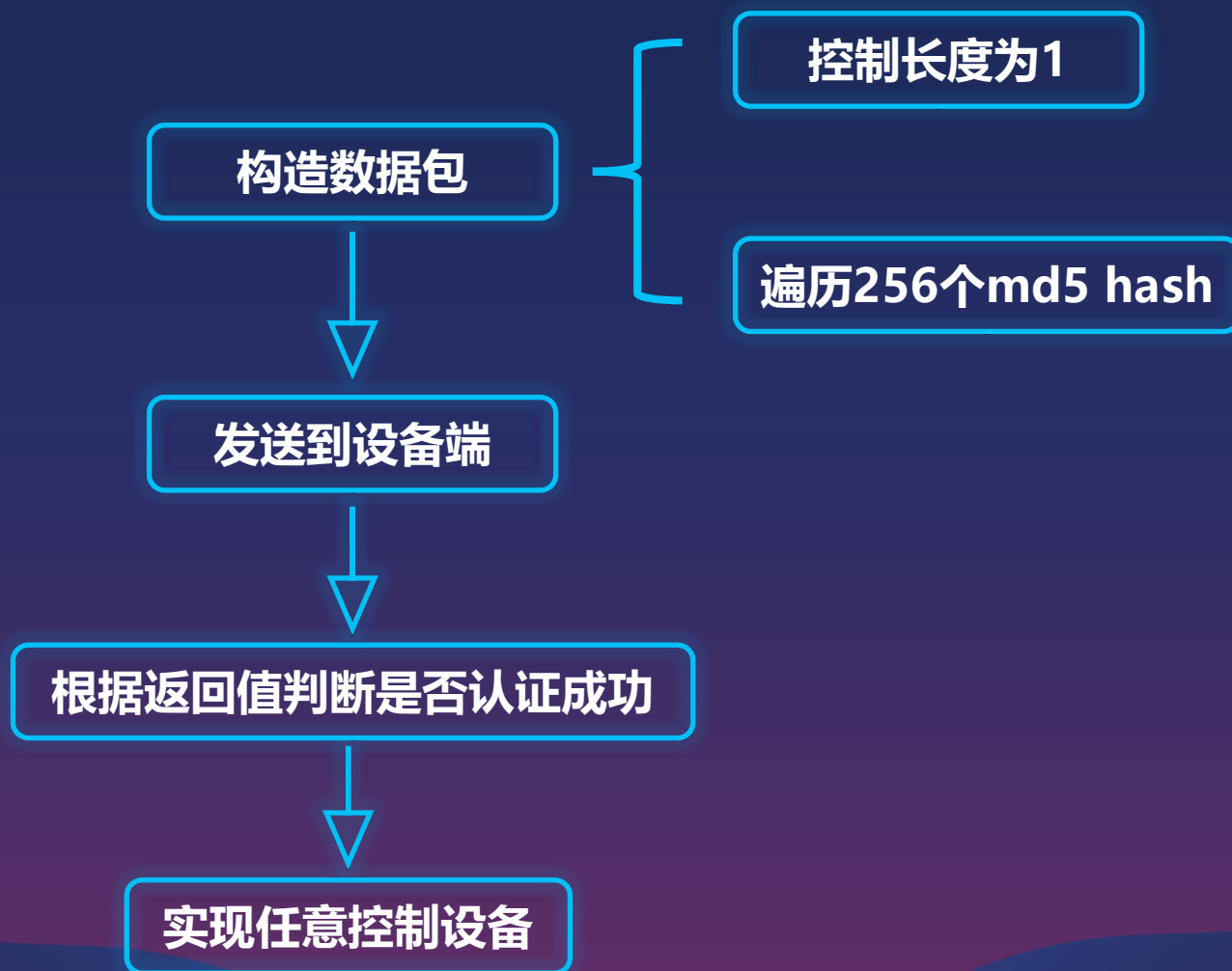
```
fp = open("cer.txt", "w")
for i in range(0, 256):
    e = chr(i)
    m1 = hashlib.md5()
    m1.update(e.encode())
    print(m1.hexdigest())
    fp.write(m1.hexdigest())
    fp.write("\n")
```

生成“密码”字典



1	93b885adfe0da089cdf634904fd59f71
2	55a54008ad1ba589aa210d2629c1df41
3	9e688c58a5487b8eaf69c9e1005ad0bf
4	8666683506aacd900bbd5a74ac4edf68
5	ec7f7e7bb43742ce868145f71d37b53c
6	8bb6c17838643f9691cc6a4de6c51709
7	06ecalb437c7904cc3ce6546c8110110
8	89e74e640b8c46257a29de0616794d5d
9	e2ba905bf306f46faca223d3cb20e2cf
10	5e732a1878be2342dbfeff5fe3ca5aa3
11	68b329da9893e34099c7d8ad5cb9c940
12	13c8ffd977013703a701cf8e11deac65
13	58c89562f58fd276f592420068db8c09
14	dcb9be2f604e5df91deb9659bed4748d
15	4dedb2240a1e0f038dc8c8b3de92264c
16	d838691e5d4ad06879ca721442e883d4
17	6b31bdafa7f9bfce263381ffa91bd6a9
18	47ed733b8d10be225ecea344d533586
19	a8445619abd08f3ba0ebfcb31183f7f9
20	ffe51d3e7d8297237588704eeddc6ab2

# 认证绕过实现



## 小结

同一厂商生产的不同类型的设备，针对私有协议的实现上，往往会出现相似的“脆弱点”。

md5\_digest函数：

- 不验证返回值
- 不验证传入长度
- 验证了，好像又没有验证



微笑中透露着无奈



# 目录

01 概述

02 私有协议逆向分析的几个关键点

03 某私有协议漏洞挖掘之旅

04 总结与建议

# 总结与建议

总结——警惕私有协议“供应链”漏洞

后续的研究中，我们发现存在其他厂商也在使用该协议，和传统的出现在SDK上的供应链漏洞相比，这些漏洞更加“隐蔽”和难以修复。

给厂商和开发人员的建议——协议设计和实现上尽量用**白名单**的思想。

谢 谢