iOS 9.3.3 越狱漏洞分析 & iOS 10 安全机制改进



议程

- * CVE-2016-4654
- *漏洞利用分析
- * iOS 10安全机制
- * iPhone 7安全机制
- * 结论

内核漏洞时间线

- * MOSEC 2016上我们展示了iOS 10 beta1的越狱视频
- * 该漏洞在iOS 10 beta2中被修复
- * 于是我们在2016.7.24发布了针对 iOS 9.2-9.3.3的越狱
 - * 通过安装一个应用直接攻击内核
- ❖ 苹果在2016.8.4上午突然推送iOS 9.3.4来修补该漏洞
 - https://support.apple.com/en-us/HT207026
- * 我们当天下午在Blackhat 2016发表演讲

CVE-2016-4654

- * 应用内可以直接触发该漏洞
- * 该漏洞是IOMobileFrameBuffer的一个堆溢出
 - * 溢出的长度任意可控
 - * 溢出的数据内容部分可控
- * Jonathan Levin 在他的"*OS Internals"第三卷中会对 我们的越狱进行详细的逆向分析

CVE-2016-4654

- "IOMobileFramebuffer::swap_submit(IOMFBSwap *)"
 - * IOMFBSwap数据可控(用户态传入)
 - * v33等于v31
 - * v31从swap+216+4*v15处读取
 - * 循环中没有检查v33长度
 - * 赋值v34的时候发生堆溢出

```
v28 = swap + 4 * v15;
v30 = request + 4 * v15;
*( DWORD *)(v30 + 176) = *(_DWORD *)(v28 + 176) & 7;
*(QWORD *)(request + 304) = *(QWORD *)swap;
*(QWORD *)(request + 312) = *(QWORD *)(swap + 8);
*(QWORD *)(request + 320) = *(QWORD *)(swap + 16);
v31 = *(DWORD *)(v28 + 216);
*( DWORD *)(v30 + 380) = v31;
if ( v31 )
 v33 = (unsigned int *)(v30 + 380);
 v34 = (OWORD *)(request + (v15 << 6) + 392);
 v35 = ( int128 *)v16;
  do
   v36 = *v35;
    ++v35;
    *v34 = v36;
   ++v34;
    ++v32;
 while ( v32 < *v33
```

IOMobileFrameBuffer介绍

- * 处理屏幕帧缓存的内核扩展
- * 用户态通过IOMobileFramebuffer.framework框架来控制
- ❖ 观察iPhone 6设备的ioreg输出
 - AppleMobileADBE0 <class IORegistryEntry:IOService:IOMobileFramebuffer:AppleDisplayPipe:AppleH7DisplayPipe:AppleCLCD:AppleMobileADBE0, id 0x1000001de, registered, matched, active, busy 0 (4 ms), retain 9>
- ◆ 通过IOServiceOpen打开IOMobileFramebufferUserClient
 - ❖ IOServiceMatching匹配"AppleCLCD"

IOMobileFrameBuffer介绍

* 通过externalMethod定位sMethods表

- * selector=5调用swap_submit,传入一个结构体
 - * 最终会调用IOMobileFramebuffer::swap_submit触发漏洞
- * selector=4调用swap_begin,返回一个整型
 - * 创建一个IOMFBSwapIORequest对象,该对象需要传递给swap_submit
 - * 返回的整型是request对象的id

swap_submit

- * 用户态传入IOMFBSwap结构的数据
 - * 检查结构体的大小必须是544 (9.3.x) 或者424 (9.2.x)
- * 首先通过保存在swap+24处的id获取之前创建的IOMFBSwapIORequest对象
- * 然后通过传入的swap数据初始化request对象,处理过程在一个循环体中(索引0-2)
 - * 处理过程会通过保存在swap+28/32/36处的id查找对应的IOSurface对象,并将对象指针保存到request+32/36/40处
 - ❖ 将swap+228数据填充到request+392的时候发生堆溢出
 - * 保存在swap+216/220/224的长度没有检查
- ❖ swap_submit退出前会检查数据是否合法,如果失败的话会去释放IOMFBSwapIORequest和 IOSurface对象

议程

- * CVE-2016-4654
- * 漏洞利用分析
- * iOS 10安全机制
- * iPhone 7安全机制
- * 结论

控制溢出

- * 溢出的长度完全可控(从input+216处读取)
- * IOMFBSwapIORequest对象的大小是872,被分配在kalloc.1024 zone
 - * 可以覆盖kalloc.1024 zone中紧邻对象的数据
- * 堆溢出发生在从input+228拷贝数据到request+392的时候
 - * 由于对输入的IOMFBSwap结构有长度检查,无法直接控制覆盖的数据内容
 - * 实际上输入的结构体会被包裹在一个mach消息结构中,而该消息结构体同样是在kalloc.1024 zone
 - * 通过堆风水可以控制未初始化区域的内存数据

下一步?

- * 控制kalloc.1024 zone的内存布局
 - ❖ [IOMFBSwapIORequest]+[被覆盖对象]
- * 修改被覆盖对象后可以获得代码执行机会
- * 首先需要绕过KASLR
- * 如何选择被覆盖的对象?

漏洞利用思路A

- * 寻找kalloc.1024 zone中的某个对象,并且在对象开始保存了大小
- * 通过堆溢出增加对象大小
- *释放到错误的zone -> 读取/修改kalloc.1024中紧邻的对象
 - * 不适用于iOS 10 (稍后讨论)
 - * 稳定性稍差(kalloc.1024 zone中仅有4个对象在同一页面)
 - * 该利用思路适用于32位和64位设备

漏洞利用思路B

- ❖ 目标为iOS 10 beta + 64位设备
 - * SMAP保护并不存在,内核中可以访问用户态地址
- ◆ 选择覆盖IOMFBSwapIORequest对象
 - * request+16保存了下一个request对象的地址,形成一个链表
 - ❖ request+0保存了vtable地址
 - ❖ request+328保存了request的id
 - * 修改下一个request地址到一个用户态地址从而劫持整个链表
 - * 可以读取/修改用户态下伪造的IOMFBSwapIORequest

泄露内核地址

- * 再次调用swap_submit, 传入伪造的request id以及有效的 IOSurface id
 - * 能够从request+32读取IOSurface对象的指针
- * 可以获取"IOMFB Debug Info"数据信息,会返回当前IOMFB 的一些状态信息
 - * 包含了所有的swap request的信息
 - * 获取request信息的同时会尝试返回IOSurface的数据

泄露内核地址

* 获取数据时会从IOSurface+12读取4个字节作为"src_buffer_id"

```
setDictionaryNumber(dict, (__int64)"src_buffer_Id", *(unsigned int *)(iosurface + 12), 32LL);
if ( *(_DWORD *)(iosurface + 176) )
{
    v9 = (*(__int64 (__fastcall **)(__int64, _QWORD))(*(_QWORD *)iosurface + 224LL))(iosurface, OLL);
    v10 = "src_stride";
    v11 = v9;
}
else
{
    v11 = *(unsigned int *)(iosurface + 152);
    v10 = "src_stride";
}
```

- * 修改request+32处的IOSurface地址为IOSurface-12
 - ❖ 获取IOSurface vtable的低4位地址
- * 再次修改为IOSurface-8读取vtable的高4位地址
- * 从而可以计算出内核的实际加载地址

内核代码执行

* 如果传入的swap数据不合法, swap_submit退出前会调用 IOMFBSwapIORequest::release

```
CBZ X0, loc_FFFFFF801B14C1DC

LDR X8, [X0]; X0=IOMFBSwapIORequest

LDR X8, [X8,#0x28]

BLR X8

B loc_FFFFF801B14C1DC
```

- * 伪造的request对象的vtable完全可控
 - * X0和X8的数据内容都可控

任意内核读

◆ 选择Gadgets

任意内核写

* 选择Gadgets

漏洞修补

```
v32 = *(DWORD *)(v29 + 216);
if ( v32 > 4 )
 v32 = 4:
*((DWORD *)v30 + v16 + 94) = v32;
if ( v32 )
  v33 = OLL;
  v34 = v69;
  v35 = (unsigned int *)(v69 + 4 * v16 + 376);
  v36 = v17;
  do
    *(_OWORD *)((char *)v30 + v36 + 160) = *(_OWORD *)((char *)v2 + v36);
    ++v33;
   v36 += 16LL;
    v30 = (QWORD *)v34;
  while ( v33 < *v35 );
  v30 = (QWORD *)v34;
```

议程

- * CVE-2016-4654
- *漏洞利用分析
- * iOS 10安全机制
- * iPhone 7安全机制
- * 结论

JIT内存保护

- * 支持--X属性的映射页面
- * 为JIT物理内存创建两个映射
 - ❖ 一个属性是--X
 - ❖ 一个属性是RW-
 - * 丢弃RW-映射的地址

内核堆管理

- * iOS 9
 - * 并不是所有的zone都有page meta数据
 - * 释放到错误的zone仍然有效(如果目标zone没有 page meta数据)
 - * 能够绕过KASLR并获取代码执行

内核堆管理

- * iOS 10
 - * 所有的zone都有page meta数据
 - * 释放到错误的zone会被zfree函数检测

```
struct zone_page_metadata *page_meta = get_zone_page_metadata((struct zone_free_element *)addr, FALSE);

if (zone != PAGE_METADATA_GET_ZONE(page_meta)) {

panic("Element %p from zone %s caught being freed to wrong zone %s\n", addr, PAGE_METADATA_GET_ZONE(page_meta)->zone_name, zone->zone_name);
}
```

内核堆管理

- *新的kfree_addr函数会根据要释放的堆地址自动获堆的 大小
- * 修改对象的大小不再有效

沙盒加强

- * Platform规则限制更严格
 - * 二进制的规则大小从0x10DE (9.3)变成0x1849 (iOS 10)
 - * iOS 10中对更多行为进行了限制
 - file-map-executable
 - system-kext-query
 - process-exec-interpreter
 - process-exec*
 - file-write-create

* ...

KPP

- * kernelcache内存布局变化
- * 所有的代码和常量放在一起
- * 所有的RW数据放在一起
- * KPP处理更简单
- * __got段被KPP所保护!

com.apple.driver.AppleD2333PMU:_got	FFFFFF006FFEF00	FFFFFF006FFF280
com.apple.driver.AppleD2333PMU:mod_init_func	FFFFFFF006FFF280	FFFFFF006FFF298
com.apple.driver.AppleD2333PMU:mod_term_func	FFFFFFF006FFF298	FFFFFF006FFF2B0
com.apple.driver.AppleD2333PMU:_const	FFFFFFF006FFF2B0	FFFFFF0070009F0
com.apple.driver.AppleD2333PMU:GAP_hidden	FFFFFF0070009F0	FFFFFF007004000
TEXT:HEADER	FFFFFF007004000	FFFFFF007007CE0
TEXT:_const	FFFFFF007007CE0	FFFFFF00701F698
TEXT:_cstring	FFFFFF00701F698	FFFFFF00705E9AA
TEXT:_os_log	FFFFFF00705E9AA	FFFFFF00705FFFF
DATA_CONST:mod_init_func	FFFFFF007060000	FFFFFF007060210
DATA_CONST:mod_term_func	FFFFFF007060210	FFFFFF007060418
DATA_CONST:const	FFFFFF007064000	FFFFFF0070BFBE8
TEXT_EXEC:text	FFFFFF0070C0000	FFFFFF00753EC88
KLD:text	FFFFFF007540000	FFFFFF0075416DC
KLD:cstring	FFFFFFF0075416DC	FFFFFF007541EA8
#KLD:const	FFFFFFF007541EA8	FFFFFF007541F10
#KLD:mod_init_func	FFFFFFF007541F10	FFFFFF007541F18
##KLD:mod_term_func	FFFFFFF007541F18	FFFFFF007541F20
#KLD:bss	FFFFFF007541F20	FFFFFF007541F21
LAST:pinst	FFFFFF007544000	FFFFFF007544020
LAST:mod_init_func	FFFFFF007544020	FFFFFF007544028
DATA:data	FFFFFF007548000	FFFFFFF007578CC8
DATA:sysctl_set	FFFFFF007578CC8	FFFFFF00757ADE0
DATA:_bss	FFFFFF00757B000	FFFFFF0075F5828
DATA:common	FFFFFF0075F6000	FFFFFF0075F7130
com.apple.iokit.IONetworkingFamily:data	FFFFFF007658000	FFFFFF0076580C8
com.apple.iokit.IONetworkingFamily:common	FFFFFF0076580C8	FFFFFF007658430
com.apple.iokit.IONetworkingFamily:_bss	FFFFFF007658430	FFFFFF0076584B8
ecom.apple.iokit.IONetworkingFamilv:GAP hidden	FFFFFF0076584B8	FFFFFF0076584C0

KPP

- * 时间窗口攻击仍然有效
 - * 在短时间内修改/还原代码
- * 内核堆可以被标记为RWX
 - * 存放内核shellcode
- * iPhone 7下有所不同?

AMFI

- * 修复了validateCodeDirectoryHashInDaemon中一个条件竞争的漏洞
 - * 内核解析可执行文件后会请求用户态的amfid来验证该文件的签名,此时可以替换成合法签名的可执行文件
 - * 修改后amfid会同时返回验证成功的签名的cdhash,该值必须与当前内核加载的文件的cdhash相同

```
if ( isok == 1 )
{
  if ( (unsigned int)amfi_memcmp(cdhash, &return_cdhash, 20) )
  {
    amfi_IOLog("%s: Possible race detected. Rejecting.\n", v31, v51, v52, v53, v54, &v71);
    isok = 0;
    v70 = 0;
}
```

AMFI

- * iOS 10之前amfid仅检查MISValidateSignature的返回值
 - * 重定向MISValidateSignature到返回0的函数即可绕过
- * iOS 10会调用MISValidateSignatureAndCopyInfo获取cdhash并返回给内核

```
v24 = MISValidateSignatureAndCopyInfo(v19, v21, &v37);
if ((_DWORD)v24)
{
   memcpy(&v39, "<unknown>", Ox100uLL);
   v25 = (void *)MISCopyErrorStringForErrorCode(v24);
   if ( v25)
   {
        CFStringGetCString(v25, &v39, Ox100uLL);
        CFRelease(v25);
   }
   if ( !*a8 )
        syslog(3, "%s not valid: Ox%x: %s", v15, v24, &v39);
   goto LABEL_19;
}
if ( v37 && (v27 = CFGetTypeID(v37), v27 == CFDictionaryGetTypeID()) )
{
   v28 = (void *)CFDictionaryGetValue(v37, *(_QWORD *)kMISValidationInfoCdHash_ptr);
   if ( v28 )
   {
        v30 = CFGetTypeID(v28);
        if ( v30 == CFDataGetTypeID() )
        {
            *a8 = 1;
            CFDataGetBytes(v28, OLL, 20LL, cdhash);
        }
}
```

修复了大量未公开漏洞

- * 苹果内部的安全团队也在做漏洞挖掘
 - * iOS 10修复了我们的两个漏洞
 - ❖ 一个堆溢出和一个UAF
- * 安全研究人员向苹果报告漏洞
 - * task_t相关的问题
 - https://googleprojectzero.blogspot.jp/2016/10/taskt-considered-harmful.html
 - ◆ mach_ports_register问题
 - https://bugs.chromium.org/p/project-zero/issues/detail?id=882

*

* 你的漏洞被修复了吗?

议程

- * CVE-2016-4654
- *漏洞利用分析
- * iOS 10安全机制
- * iPhone 7安全机制
- * 结论

已知的弱点

- * 没有SMAP的保护使得针对64位设备的内核漏洞利用反而更容易
- * 目前的KPP设计架构无法阻止时间窗口的攻击
- * 内核shellcode允许实现内核级别的rootkit

旧设备的KPP

- * 内核运行在EL1
- * KPP监控层运行在EL3
- ❖ SMC(secure monitor call) 触发异常陷入EL3
- * 内核完成初始化后会调用SMC指令告诉KPP监控代码为要保护的内存计算checksum

iPhone 7设备

```
BL
                  read random
LDR
                 X8, [X20]
ORR
                 X8, X8, #1
STR
                 X8, [X20]
                 W8, #0xC
MOV
STR
                 W8, [SP,#0xE0+var_90]
                 W1, #1
MOV
MOV
                 WO, #1
                 X2, SP, #0xE0+var_88
ADD
ADD
                 X3, SP, #0xE0+var 90
BL
                 loc FFFFFFF0070B3150
LDR
                 W8, [SP,#0xE0+var 88]
CMP
                 W8, #3
B.GT
                 loc FFFFFFF0070D2D84
ADRP
                 X8, #byte FFFFFFF00758D384@PAGE
STRB
                 W19, [X8, #byte FFFFFFF00758D384@PAGEOFF]
D2D84
                         : CODE XREF: sub FFFFFFF0070D0864+25
MOV
                 WO, #0x801
MOV
                 X1, #0
MOV
                 X2, #0
MOV
                 X3, #0
BL
                 smc 17
                 10C FFFFFFF007365130
STP
                 XZR,
STR
                 WZR, : ======= SUBROUTINE =
STR
                 WZR,
STR
                 XZR,
                 WZR, smc 17
STR
ADRP
                 X23,
LDR
                 X20,
                                      SMC
                                                       #0x11
LDR
                 X8,
                                      RET
MRS
                 X9, #; End of function smc_17
CMP
                 loc FFFFFFF0070D2DE0
B.EO
                 XO, X20
MOV
```

```
read random
 LDR
                  X8, [X19]
 ORR
                  X8, X8, #1
                  X8, [X19]
 STR
                  W8, #0xC
 MOV
                  W8, [SP, #0xE0+var_90]
 STR
                  W1, #1
 MOV
 MOV
                  WO, #1
 ADD
                  X2, SP, #0xE0+var 88
                  X3, SP, #0xE0+var 90
 ADD
 {f BL}
                  loc FFFFFFF0070F06CC
 LDR
                  W8, [SP, #0xE0+var 88]
                  W8, #3
 CMP
                  loc FFFFFFF00711034C
 B.GT
 ADRP
                  X8, #byte FFFFFFF0075C9384@PAGE
 STRB
                  W23, [X8,#byte_FFFFFFF0075C9384@PAGEOFF]
11034C
                          : CODE XREF: kernel init+2624îi
 MOV
                  WO, #0
                   ml set interrupts enabled
 BL
 MOV
                  X20, X0
 LDR
                  X8, [X22, #gword FFFFFFF0075CF740@PAGEOFF]
 LDR
                  WZR, [X8,#0x7EC]
 MRS
                  X8, #4, c15, c2, #2
 ADRP
                  X19, #dword FFFFFFF007004000@PAGE
 ADD
                  X19, X19, #dword FFFFFFF007004000@PAGEOFF
 ADR
                  X1, a prelink_text ; " PRELINK TEXT"
 NOP
 ADD
                  X2, SP, #0xE0+var_88
 MOV
                  XO, X19
 BL
                  sub FFFFFFF00749E65C
 BL
                  sub FFFFFFF0071C3CD0
 MOV
                  X21, X0
 ADR
                  X1, a last ; " LAST'
 NOP
 ADD
                  X2, SP, #0xE0+var 90
 MOV
                  XO, X19
                  sub FFFFFFF00749E65C
 BL
 BL
                  sub FFFFFFF0071C3CD0
 SUB
                  X8, XO, #1
 LDR
                  W9, [X24,#0x98]
 LSL
                  W9, W23, W9
 NEG
                  W10, W9
 SBFM
                  X10, X10, #0, #0x1F
 AND
                  X26, X10, X8
 LDR
                  X8, [X28,#0x80]
 SUB
                  X8, X21, X8
 LDR
                  X10, [X27,#0x88]
 ADD
                  XO, X8, X10
 LDR
                  W8, [SP, #0xE0+var 90]
 SUB
                  W8, W8, W21
 ADD
                  W8, W8, W26
 ADD
                  W8, W9, W8
 SUB
                  W1, W8, #1
 BL
                  sub FFFFFFF0070C230C
 LDR
                  X8, [X22,#qword FFFFFFF0075CF740@PAGEOFF]
 STR
                  W23, [X8,#0x7EC]
 ISB
 MSR
                  #4, c15, c2, #3, X21
 MSR
                  #4, c15, c2, #4, X26
 MSR
                  #4, c15, c2, #2, X23
 ISB
 BL
                  sub FFFFFFF0070CC730
 MOV
                  XO, X20
 BL
                   ml set interrupts enabled
```

iPhone 7设备的KPP

- * 不再有SMC指令的调用
- *初始化代码首先获取了"__PRELINK_TEXT"段和 "__LAST"段的物理内存地址,然后将地址存入2个特殊 的系统寄存器,该寄存器必须要EL2以上才能访问
- * "__PRELINK_TEXT"和"__LAST"之间保存了所有的代码和常量数据
- * 新的保护机制通过硬件实现

iPhone 7设备的KPP

- * 阻止修改受保护的物理内存
 - * 内核代码段无法被修改
 - * 时间窗口攻击无效
- * 阻止在受保护的物理内存外执行代码
 - * 无法运行内核shellcode
 - * ROP仍然有效

iPhone 7设备的SMAP

- * 同时iPhone 7设备也引入了SMAP的保护
 - * 访问一个有效的用户态地址会挂起CPU,访问不会得到返回
 - * 访问一个非法的用户态地址仍然会导致panic

议程

- * CVE-2016-4654
- *漏洞利用分析
- * iOS 10安全机制
- * iPhone 7安全机制
- * 结论

结论

- * 苹果一直在不断努力改进产品的安全性
- * 苹果能通过软硬件结合带来更好的安全保护机制
- * iOS内核漏洞的利用越来越困难,也更有价值

Q&A

