CVE-2021-21781 Analysis Report

Analysis report on ARM SIGPAGE data disclosure

Caused by use of uninitialized page

In get_signal_page(void) of Kernel Signal Management

First reporter: `Lilith >_>` of "Cisco Talos Intelligence Group"

Author: iCAROS7

Data Created: 2022.06.21 Tue

Data Version: 1.0.1.1

Index

- 1. Introduce
- 2. Analysis of crash occurrence function
 - i. Basic Knowledge
 - ii. Code audit
 - iii. Vulnerability analysis
- 3. Crash inducement
 - i. Host PC specification
 - ii. Fuzzer specification
 - iii. Proof of Exploit
- 4. Patch for the vulnerability
- 5. Conclusion
- 6. Reference

1. Introduce

CVE-2021-21781 은 Userland 상의 Application 이 Return-Oriented Programing (이하 ROP)을 통해 Information leak 이 trigger 가능한 취약점이다. 이는 Process 가 최초 Signal Initialization 시 ARM command & Signal handler data 를 주고받기 위한 Page 를 Random 한 Offset 을 포함해 Allocating 하는 과정 중 Uninitialized 된 Address 가 포함된 Page 를 allocating 받아 해당 Page 에 존재하는 기존의 타 SIGPAGE Data 에 Access 가능하게 되며 이루어진다.

이는 Linux Kernel version 4.0 ~ 4.14.221, ~ 4.19.176, 5.0 ~ 5.4.98, ~ 5.10.16 그리고 ~ 5.11-rc4 까지의 범위를 지닌다.

2021년 1월 28일 'Cisco Talos' 팀의 'Lilith >_>' 에 의해 발견된 후 각 Vendor 에게 First report 되었으며 2022년 2월 5일 Linux main branch 에 Patch 가 commit & merge 되었다. 이후 동년 6월 25일 Public Release 되며 CVSS 3.0 기준 '3.3 Low'로 Scoring 되었다.

2. Analysis of crash occurrence function

/Linux/arch/arm/kernel/signal.c

```
01
        struct page *get_signal_page(void)
02
0.3
               unsigned long ptr;
               unsigned offset;
04
0.5
               struct page *page;
06
               void *addr;
07
08
               page = alloc pages(GFP KERNEL, 0);
09
10
               if (!page)
11
                       return NULL;
12
13
               addr = page address(page);
14
15
               /* Give the signal return code some randomness */
16
                offset = 0x200 + (get random int() & <math>0x7fc);
17
               signal_return offset = offset;
18
19
               /* Copy signal return handlers into the page */
20
               memcpy(addr + offset, sigreturn codes, sizeof(sigreturn codes));
21
22
               /* Flush out all instructions in this page */
23
               ptr = (unsigned long)addr + offset;
                                                                             // [1]
                                                                             // [2]
24
               flush_icache_range(ptr, ptr + sizeof(sigreturn_codes));
25
26
               return page;
27
       }
```

i. Basic Knowledge

Linux kernel 에서의 Signal 은 Process - Process 혹은 Kernel - Process 간 주고 받는 정보 이다.

/Linux/arch/arm/kernel/process.c

```
01
         static const struct vm special mapping sigpage mapping = {
                 .name = "[sigpage]",
03
                 .pages = &signal page,
                                                             // [1]
04
                 .mremap = sigpage mremap,
05
         } ;
06
07
08
         static struct page *signal_page;
         extern struct page *get_signal_page(void);
09
         int arch_setup_additional_pages(struct linux binprm *bprm,
                 int uses interp)
11
         {
12
                 struct mm struct *mm = current->mm;
13
                 struct vm area struct *vma;
```

```
14
                 unsigned long npages;
15
                 unsigned long addr;
16
                 unsigned long hint;
17
                 int ret = 0;
18
19
                 if (!signal page)
20
                         signal page = get signal page();
                                                             // [2]
21
                 if (!signal page)
22
                         return -ENOMEM;
23
24
                 npages = 1; /* for sigpage */
                 npages += vdso_total_pages;
25
26
27
                 if (down write killable(&mm->mmap sem))
28
                         return -EINTR;
                 hint = sigpage addr(mm, npages);
29
30
                 addr = get unmapped area (NULL, hint,
                         npages << PAGE SHIFT, 0, 0);</pre>
31
          if (IS ERR VALUE(addr)) {
32
                         ret = addr;
33
                         goto up fail;
34
                 }
35
36
                 vma = _install_special_mapping(mm
                         , addr, PAGE_SIZE, VM_READ |
                         VM EXEC | VM MAYREAD | VM MAYWRITE |
                         VM MAYEXEC, &sigpage mapping);
                                                               // [3]
#
      /Linux/mm/mmap.c
            struct vm area struct *_install_special_mapping(
02
            struct mm struct *mm,
03
            unsigned long addr, unsigned long len,
04
            unsigned long vm flags,
                 const struct vm special mapping *spec)
                                                          // [4]
05
06
            return
                    install special mapping (mm,
                 addr, len, vm flags, (void *) spec,
                 &special mapping vmops);
07
```

이 중 후자에서는 `process.c` 상의 Line 20, [2]와 같이 최초 Initialization 시데이터를 주고 받기 위한 일정 PAGE를 프로세스에게 allocating 한다. 이과정에서 get_signal_page() function을 통해 Page structor를 Return 받는다.

이를 기반으로 Line 36, [3]에서 `sigpage_mapping` struct 가 `mm/mmap.c` 상 `_install_special_mapping()`의 arguments 로 이용되는 과정 중 Line 3, [1]와 같이 `signal_page`가 `.pages`에 reference 된다.

이후 `mmap.c` 상 Line 04, [4]에서 `__install_special_mapping()` arguments 로 전달되어 Memory의 Available address에 allocate 된다.

ii. Code Audit

Line. 7 에서 alloc_pages() function 을 통해 Logical Page 를 return 받는다. 이후 Line. 13 과 같이 page_address() function 을 통해 첫번째 Page 의 Logical Address 를 return 받아 `addr` pointer 에 저장한다.

Line. 16 에서 기존에 받은 `SIGRET_CODE` 의 내용을 복사하기 위한 새로운 영역을 만들기 위해 특정 Offset 을 계산하여 unsigned int 형으로 `offset` 및 `signal_return_offset`에 저장 한다. 이는 int 형이 4byte 씩 메모리를 사용하고, Linux Kernel 에서 ARM Architecture 의 Unit of Page Allocating 인 4KB로 잘라생성하기 위함이다.

Line. 20 에서 `addr` 로부터 4byte * `offset` 의 합 Address 에 `sigreturn_codes`의 명령어들을 크기만큼 복사한다.

Line. 23 에서는 Line. 20 에서 복사된 Address 를 `ptr` 변수에 저장한다.

Line. 24 에서 flush_icache_range() function 을 통해 `ptr` ~ (`ptr` + sizeof(`sigreturn_codes`)) 까지의 Kernel 이 명령어 처리를 위한 Instruction cache 임을 명시함과 동시에 해당 영역을 Flushing 한다.

iii. Vulnerability analysis

```
ptr = (unsigned long)addr + offset;
flush icache range(ptr, ptr + sizeof(sigreturn codes));
```

실질적으로 Vulnerability 인 Code 의 경우 위와 같다. `sigreturn_codes` 는 unsigned long 형식으로 extern 형식으로 선언이 되어있다. sizeof() function 는 Pointer 의 경우 해당 Pointer 의 타입의 Size 가 반환된다.

허나 만일 sizeof(`sigreturn_codes`)가 0 인 경우에는 정상적으로 flush 가수행되지 않으며 Abnormal 한 `page` object 가 `process.c` 의 arch_setup_additional_pages()로 return 되며 Available Memory Address 로 Mapping 되는 과정에서 flush 가 되지 않아 Uninitialized 된 메모리가 allocating 될 수 있다.

단, 이는 상기한 allocating 과정 상에서 Virtal Memory Table 상에 Available 하다 판단되는 Address + Offset 에 이전의 Flushing 되지 않은 Data 가 남아 있어야만 Read 가 가능하다.

상기한 Case 의 경우 제 3 자가 ROP Attack 을 통해 특정 Offset 상의 Kernel Memory Data 를 Read 가능한 상황이 된다.

3. Crash inducement

i. Host PC Specification

Host OS Version : Ubuntu 20.04.04 LTS (Focal Fossa)

Host Kernel Version: Linux 5.4.0-137-gerneric x86_64

Host CPU : Intel(R) Core(TM) i7-2620M CPU @ 2.70GHz

Host RAM : Samsung PC3L-12800 12GB

Swap File Size : 16,384MB

ii. Target Specification

Tested Architecture : arm (ARMv7, Cotrex-a15)

Tested Virtual Env : vexpress-a15

Tested Kernel Ver : Linux 5.4.66-gerneric

Tested Qemu Ver : 4.2.1

Enabled Sanitizer :

- KGDB (Kernel Gnu Debuger)

- KASAN (Kernel Address Sanitizer)

- UBSAN (Undefined Behavior Sanitizer)

- KCOV (Kernel Coverage)

- Kmemleak (Kernel Memory Leak Detector)

iii. Proof of Vulnerability

Linux 상에서 현재 실행 중인 process 의 정보는 `/proc/<pid>` 에서 확인이가능하다.

이중 `maps` 파일을 확인 시 현재 process 에 대한 Memory Map Information 을 얻을 수 있다.

```
# cat /proc/167/maps
0046d000-00533000 r-xp 00000000 b3:00 17
                                               /bin/busybox
00542000-00544000 r--p 000c5000 b3:00 17
                                               /bin/busybox
00544000-00545000 rw-p 000c7000 b3:00 17
                                               /bin/busybox
00545000-0054a000 rw-p 00000000 00:00 0
                                               [heap]
76e9b000-76f03000 r-xp 00000000 b3:00 173
                                               /lib/libuClibc-1.0.41.so
76f03000-76f12000 ---p 00000000 00:00 0
76f12000-76f13000 r--p 00067000 b3:00 173
                                               /lib/libuClibc-1.0.41.so
76f13000-76f14000 rw-p 00068000 b3:00 173
                                                /lib/libuClibc-1.0.41.so
76f14000-76f2a000 rw-p 00000000 00:00 0
76f2a000-76f30000 r-xp 00000000 b3:00 163
                                               /lib/ld-uClibc-1.0.41.so
76f3e000-76f40000 rw-p 00000000 00:00 0
76f40000-76f41000 r--p 00006000 b3:00 163
                                               /lib/ld-uClibc-1.0.41.so
                                               /lib/ld-uClibc-1.0.41.so
76f41000-76f42000 rw-p 00007000 b3:00 163
7ec5e000-7ec7f000 rw-p 00000000 00:00 0
                                               [stack]
7ed2c000-7ed2d000 r-xp 00000000 00:00 0
                                               [sigpage]
7ed2d000-7ed2e000 r--p 00000000 00:00 0
                                               [vvar]
7ed2e000-7ed2f000 r-xp 00000000 00:00 0
                                               [vdso]
ffff0000-fffff1000 r-xp 00000000 00:00 0
                                               [vectors]
```

예시로 pid 167로 실행 중인 `/bin/sh`에 대한 Memory Map Information 을 출력 시 위와 같다. 여기서 `[sigpage]` Data 가 담긴 0x7ed2c000 - 0x7ed2d000 의 Virtual Memory 가 allocating 된 것을 확인 가능 하다.

•

KGDB를 통해 해당 Memory Address 의 Data를 확인 시 위와 같다.

4. Patch for the vulnerability

```
/Linux/arch/arm/kernel/signal.c
      struct page *get signal page(void)
      unsigned long ptr;
      unsigned offset;
       struct page *page;
      void *addr;
      addr = page address(page);
      // memset32 를 통하여 uint32_t 로 Memory area Filling
      /* Poison the entire page */
+
+
      memset32(addr, __opcode_to_mem_arm(0xe7fddef1),
              PAGE SIZE / sizeof(u32));
+
                                                       // [1]
      /* Give the signal return code some randomness */
      offset = 0x200 + (get random int() & <math>0x7fc);
      signal return offset = offset;
      /*
       * Copy signal return handlers into the vector page, and
       * set sigreturn to be a pointer to these.
      /* Copy signal return handlers into the page */
      memcpy(addr + offset, sigreturn codes, sizeof(sigreturn codes));
      ptr = (unsigned long)addr + offset;
      flush icache range(ptr, ptr + sizeof(sigreturn codes));
      /* Flush out all instructions in this page */
      // offset 값을 통한 ROP Attack Prevent
      ptr = (unsigned long)addr;
                                                      // [2]
      flush icache range(ptr, ptr + PAGE SIZE);
                                                  // [3]
+
      return page;
 }
```

[1]과 같이 사전에 `memset32()` Function 을 통해 uint32_t 로 Memory aera 를 4 byte 단위로 Filling 한다.

[2]에서 'offset'를 지우는 것으로 인해 Trigger 될 수 있는 ROP Attack 을 prevent 가능하다. 이후 [3]에서 기존 'sizeof'가 아닌 'PAGE_SIZE' 단위로 Flushing 을 진행하여 Uninitialization 을 prevent 한다.

5. Conclusion

위 Exploit 은 실질적으로 Exploitability 한 상황이 Local 상에서 쉬운 난이도로 별도의 Privileges 이나 User Interaction 없이 가능하지만 System 의 Confidentiality / Integrity / Availability 에 영향을 주지 않아 낮게 Scoring 되었다. USD \$0 ~ \$5K 로 추정 Bounty 만 존재할 뿐 정확한 Bounty 정보는 공개되지 않았다.

6. Reference

- https://github.com/torvalds/linux/commits/master/arch/arm/kernel/signal.c
- https://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?name=CVE-2022-0185
- https://ubuntu.com/security/CVE-2021-21781
- https://elixir.bootlin.com/linux
- https://www.cve.org/CVERecord?id=CVE-2021-21781
- https://nvd.nist.gov/vuln/detail/CVE-2021-21781
- https://cve.report/CVE-2021-21781
- https://access.redhat.com/security/cve/cve-2021-21781
- https://bugzilla.redhat.com/show_bug.cgi?id=1981950
- https://vulners.com/cve/CVE-2021-21781
- https://books.google.co.kr/books/about/코드로_알아보는_ARM_리눅스_커.html
- https://cpuu.postype.com/post/9075747
- https://blog.daum.net/tlos6733/188
- https://wogh8732.tistory.com/395
- https://github.com/google/syzkaller/blob/master/docs/linux/setup_linux-

host_qemu-vm_arm-kernel.md