

CVE-2013-6282 Analysis Report

Analysis report on Local Privilege Escalation

Caused by Improper Input Validation in the `get_user` and `put_user` API

First Author	Catalin Marinas
Author	iCAROS7 (Homin Rhee)
Data Created	2022.09.20 Tue
Data Version	1.0.0

Index

1. Introduce
2. Analysis of crash occurrence function
 1. Basic knowledge
 1. Difference of `copy_{to, from}_user()` between `{get, put}_user()`
 2. ARM Domain
 2. Code audit
 3. Vulnerability analysis
3. Crash inducement
 1. Vulnerability analysis

4. Proof of concept
5. Patch for the vulnerability
6. Conclusion
7. Reference

1. Introduce

CVE-2013-6282는 arm 아키텍처의 도메인 전환 기능 사용시 적절치 못한 매개변수 검증으로 인해 권한 상승이 가능한 취약점이다.

이는 2005년 Linux-2.6.12-rc2 에서 arm 아키텍처용으로 추가된 userland 와 kernel space 간 데이터 전송 메서드인 `get_user()` 및 `put_user()` 내에서 유발 된다. 데이터 전송시 userland와 kernel space의 포인터에 데이터를 읽고 쓰는 과정에서 대상 메모리 주소에 대한 입력 검증이 이루어지지 않아 공격자가 원하는 메모리 주소에 원하는 데이터를 넣을 수 있게 된다.

Linux kernel version 3.5.4 이하의 모든 ARMv6k 및 ARMv7 구성을 사용하는 모든 기기에 해당된다. 이는 실질적으로 2010-13년경 출시된 대부분의 Android 기기에 영향을 미치므로 상당한 위험성을 내제하고 있다. 또한 이미 이를 통해 상당수의 Android 기기가 Local Privilege Escalation (이하 LPE)를 통해 실제로 root 권한을 사용자가 의도적으로 얻어 시스템에 접근하는 rooting 사례가 보고 되었다.

2012년 9월 9일 Catalin Marinas 에 의해 최초 보고 되었으며, 동년 동월 10일 Linux main stream에 즉각 커밋 되었다. 이후 다음 해 11월 19일 공개 되며 CVSS 2.0 기준 7.2 로 점수를 받았다.

2. Analysis of crash occurrence function

2-1. Basic knowledge

i. Difference of `copy_{to, from}_user()` between `{get, put}_user()`

`copy_{to, from}_user()` 역시 `{get, put}_user()` 와 동일하게 userland와 kernel space 간 데이터를 주고 받는데 사용이 가능하다. 차이는 전자의 경우 struct를 포함하여 대다수의 자료형과 구조에 대응이 가능하다. 허나 후자는 char, int 그리고 long 등 간단한 자료형에만 사용이 가능하다.

ARM의 경우 1, 2, 4 byte까지 지원을 하나 2012년 11월 경 추가된 [PATCH] ARM: add `get_user()` support for 8 byte types commit 이후 Linux kernel 3.7 부터 64 bit 자료형인 8 byte까지 지원한다.

ii. TLB (Translation Lookaside Buffer)

TLB는 Userland의 요청자와 통신하며 가상의 메모리 주소를 물리 주소로 변환하는 용도와 이와 관련된 각각의 접근 권한 제어를 캐싱하는 역할을 한다. 이 중 상위의 Memory Management Unit (이하 MMU)의 접근 제어 로직에게 주어진 가상의 메모리 주소가 접근이 가능 정책을 사용하는지 반환 받는다. 접근이 가능하다면 MMU로부터 물리 주소를 반환받아 요청자에게 다시 반환한다. 접근이 불허하다면 CPU 단에서 요청자에게 abort 신호를 반환한다. 이는 각각의 주소 별로 캐싱되어 다음번 요청이 들어올 때 빠른 응답이 가능하게 한다.

각 주소에 관한 TLB가 없다면 위와 같은 동작을 통해 캐싱을 하며 이는 table 형식으로 저장된다. 이를 내부적으로는 entry 라 칭한다. 이때 entry는 새롭게 갱신되어 캐싱될 경우 기존 정보가 지워 질 수 있다.

iii. MMU (Memory Management Unit)

CPU 내에서 가상의 주소를 물리 메모리로 변환하며, 메모리 접근 권한을 제어하는 유닛이다. 이는 무조건 1개 이상의 TLB, 접근 제어 로직과 요청받은 주소에 대한 TLB가 없을때 병렬 수행되는 Translation Table Walking 로직으로 구성 되어있다.

전자 2개의 경우 위 TLB 단에서 설명이 되었으므로 Translation Table Walking 에 관한 것만 추후 기술 한다. MMU의 메모리 관리 방식으로는 다음과 같은 두가지가 있다.

- Section
 - 1MB의 Block 단위로 관리
- Page
 - Small Page: 4kB Block 메모리로 관리
 - 1kB의 Sub Page
 - Large Page: 64kB Block 메모리로 관리
 - 16kB의 Sub Page

Section 및 large page의 경우 TLB에 특정 하나의 entry 만이 큰 영역을 매핑 가능하다.

iv. ARM Domain

Domain은 ARM architecture에만 있는 메모리 구역 관리 시스템 이다. 현 ARM의 경우 Domain Access Control Register 를 통해 총 16개의 domain 구성을 지원한다. 또한 이 domain 내에는 무조건 상호 연결된 도메인이 존재한다.

이는 다음 행동 중 하나의 정책을 각 메모리 구역에 할당이 가능하다.

1. 무조건 접근 허용
2. 무조건 접근 불허
3. 부분적 접근 허용

케이스 1, 2의 경우 Domain 내 별도 권한 속성이 있더라도 무시되며 위 정책이 최우선 적용된다.

2-2. Code audit

하기 모든 Code는 Linux Kernel 3.5.4를 기준으로 한다.

```

1 // File: /arch/arm/include/asm/uaccess.h
2
3 extern int __get_user_1(void *);
4 extern int __get_user_2(void *);
5 extern int __get_user_4(void *);
6
7 #define __get_user_x(__r2,__p,__e,__s,__i...) \
8     __asm__ __volatile__ ( \
9     __asmeq("%0", "r0") __asmeq("%1", "r2") \
10    "bl __get_user_" #__s \           // asms, ASM 코드
11    : "=&r" (__e), "=r" (__r2) \     // output, 결과 출력 변수
12    : "0" (__p) \                   // input, asms에 넘겨줄 입력 변수
13    : __i, "cc")                    // clobber, 상기에 명시되진 않았지만 asms
    로 인해 값이 변하는 변수

```

`__getuser_x()` 는 단일 값 전송 메서드이다. Pointer가 정상적으로 할당 되었다면 크기는 자동으로 계산된다.

`__volatile__()` 를 통해 인라인 asm 시 최적화 등의 의도치 않은 이동을 방지한다. `__asmeq()` 를 통해 두번째 인자 레지스터에 asm 변수에 해당하는 첫번째 인자 asm 변수 값이 정상적으로 mapping 되었나 확인한다. 이때 정상적으로 할당 되지 않았다면 컴파일 작업이 중단된다.

`bl` 명령을 통해 현재의 R15 PC 레지스터의 값을 R14 LR 레지스터에 복사하여 분기 이후 되돌아올 주소를 현 R15 PC 레지스터의 값으로 지정한 뒤 `__get_user_n()` 를 수행한다. 이때 `n` 의 경우 4번째 인자로 받은 `__s` 값을 사용한다. 이때 `equal` 오퍼랜드와 `__p` 로 받은 주소 값을 넘겨준다. 위 `asms` 연산 중 첫번째 값을 `__e` 주소 값에 이전 값을 버리고 쓰기 전용으로 쓴다. 이후 `__r2` 주소 값에 전자와 동일하게 쓰기 전용으로 쓴다. 모든 `asms`가 끝나고 난다면 `__i` 주소 값과 CC Carry 레지스터의 값이 0 으로 변함을 명시한다.

```

1 #define __put_user_x(__r2,__p,__e,__s) \
2 __asm__ __volatile__ ( \
3     __asmeq("%0", "r0") __asmeq("%2", "r2") \
4     "bl __put_user_" #__s \      // asms, ASM 코드
5     : "&r" (__e) \              // output, 결과 출력 변수
6     : "0" (__p), "r" (__r2) \   // input, asms에 넘겨줄 입력 변수
7     : "ip", "lr", "cc") \       // clobber, 상기에 명시되진 않았지만 asms로
    인해 값이 변하는 변수

```

__get_user_x() 와 비슷한 메커니즘으로 동작하지만 차이점만 짚어보겠다. asms 수행시 equal 오퍼랜드와 __p 로 받은 주소 값을 첫번째로, 쓰기 전용으로 이전 값을 버리고 __r2 주소 값을 넘겨준다. 이후 연산 중 __e 의 이전 값을 버리고 새로운 값을 쓴다. 모든 asms가 끝나고 난다면 R12 IP Intra scratch 레지스터와 R14 LR Link Register의 복귀 주소가 바뀔을 명시한다.

```

1 #define get_user(x,p) \
2 ({ \
3     register const typeof(*(p)) __user *__p asm("r0") = (p);\
4     register unsigned long __r2 asm("r2"); \
5     register int __e asm("r0"); \
6     switch (sizeof(*(p))) { \
7     case 1: \
8         __get_user_x(__r2, __p, __e, 1, "lr"); \
9         break; \
10    case 2: \
11        __get_user_x(__r2, __p, __e, 2, "r3", "lr"); \
12        break; \
13    case 4: \
14        __get_user_x(__r2, __p, __e, 4, "lr"); \
15        break; \
16    default: __e = __get_user_bad(); break; \
17    } \
18    x = (typeof(*(p))) __r2; \
19    __e; \
20 })

```

실질적으로 사용되는 `get_user()` 이다. `userland` 상의 포인터로부터 단일 값 `x` 를 가져온다. 전반적인 흐름은 사용될 변수들이 정의 되고 크기에 따라 `switch` 문을 통해 `get_user_n()` 으로 분배된다.

`register` 키워드로 R0 레지스터에 static 하게 저장되는 변수 `__p` 를 하나 만들어준다. 형식은 매 개변수로 받은 `p` 와 같은 형식으로 한다. 동일하게 R2 레지스터에 저장되는 `unsigned long` 형식의 변수 `__r2` 를 정의한다. R0 레지스터에 저장되는 `__e` 도 하나 정의 한다.

`sizeof()` 를 사용하여 매개변수로 받은 `p` 의 크기에 따라 `switch-case` 문을 실행한다. 이때 올바르게 읽지 않는 형식의 경우 `__get_user_bad()` 를 호출하여 원치 않는 메모리 읽기 쓰기를 차단한다.

이후 새롭게 `userland`로부터 가져온 R2 레지스터의 값을 `typeof()` 로 자료형을 맞추어 `x`에 대입한다.

```
1  #define put_user(x,p) \
2  ({ \
3      register const typeof(*(p)) __r2 asm("r2") = (x); \
4      register const typeof(*(p)) __user *__p asm("r0") = (p);\
5      register int __e asm("r0"); \
6      switch (sizeof(*(__p))) { \
7          case 1: \
8              __put_user_x(__r2, __p, __e, 1); \
9              break; \
10         case 2: \
11             __put_user_x(__r2, __p, __e, 2); \
12             break; \
13         case 4: \
14             __put_user_x(__r2, __p, __e, 4); \
15             break; \
16         case 8: \
17             __put_user_x(__r2, __p, __e, 8); \
18             break; \
19         default: __e = __put_user_bad(); break; \
20     } \
21     __e; \
22 })
```

put_user() 메서드도 get_user() 메서드와 동일한 메커니즘으로 동작한다. 차이 점만 짚어보자면 R2 레지스터에 static 값으로 userland로 넘겨줄 포인터 p 의 자료형에 따라 __r2 가 정의 되고 해당 값에 매개변수로 들어온 x 의 주소를 대입한다. 이후 동일하게 R0 레지스터에 static 한 __p 포인터를 정의하여 p 의 주소를 대입한다.

```
1 // File: /arch/arm/lib/getuser.S
2
3 #include <linux/linkage.h>
4 #include <asm/errno.h>
5 #include <asm/domain.h>
6
7 ENTRY(__get_user_1)
8 1: TUSER(ldrb) r2, [r0]
9     mov r0, #0
10    mov pc, lr
11 ENDPROC(__get_user_1)
12
13 ENTRY(__get_user_2)
14 #ifdef CONFIG_THUMB2_KERNEL
15 2: TUSER(ldrb) r2, [r0]
16 3: TUSER(ldrb) r3, [r0, #1]
17 #else
18 2: TUSER(ldrb) r2, [r0], #1
19 3: TUSER(ldrb) r3, [r0]
20 #endif
21 #ifndef __ARMEB__
22     orr r2, r2, r3, lsl #8
23 #else
24     orr r2, r3, r2, lsl #8
25 #endif
26     mov r0, #0
27     mov pc, lr
28 ENDPROC(__get_user_2)
29
30 ENTRY(__get_user_4)
31 4: TUSER(ldr) r2, [r0]
```



```

32     mov r0, #0
33     mov pc, lr
34     ENDPROC(__get_user_4)
35
36     // File: /arch/arm/lib/putuser.S
37
38     #include <linux/linkage.h>
39     #include <asm/errno.h>
40     #include <asm/domain.h>
41
42     ENTRY(__put_user_1)
43     1: TUSER(strb)  r2, [r0]
44     mov r0, #0
45     mov pc, lr
46     ENDPROC(__put_user_1)
47
48     ENTRY(__put_user_2)
49     mov ip, r2, lsr #8
50     #ifdef CONFIG_THUMB2_KERNEL
51     #ifndef __ARMEB__
52     2: TUSER(strb)  r2, [r0]
53     3: TUSER(strb)  ip, [r0, #1]
54     #else
55     2: TUSER(strb)  ip, [r0]
56     3: TUSER(strb)  r2, [r0, #1]
57     #endif
58     #else /* !CONFIG_THUMB2_KERNEL */
59     #ifndef __ARMEB__
60     2: TUSER(strb)  r2, [r0], #1
61     3: TUSER(strb)  ip, [r0]
62     #else
63     2: TUSER(strb)  ip, [r0], #1
64     3: TUSER(strb)  r2, [r0]
65     #endif
66     #endif /* CONFIG_THUMB2_KERNEL */
67     mov r0, #0

```

```

68     mov pc, lr
69     ENDPROC(__put_user_2)
70
71     ENTRY(__put_user_4)
72     4: TUSER(str) r2, [r0]
73     mov r0, #0
74     mov pc, lr
75     ENDPROC(__put_user_4)
76
77     ENTRY(__put_user_8)
78     #ifdef CONFIG_THUMB2_KERNEL
79     5: TUSER(str) r2, [r0]
80     6: TUSER(str) r3, [r0, #4]
81     #else
82     5: TUSER(str) r2, [r0], #4
83     6: TUSER(str) r3, [r0]
84     #endif
85     mov r0, #0
86     mov pc, lr
87     ENDPROC(__put_user_8)

```

getuser.S에서는 ENTRY 매크로를 통해 각 크기 name label을 보여줄 수 있게 정의를 해두었다.

또한 위 작업은 메모리 데이터에 직접 액세스 하는 과정이다. 이러한 과정이 필요한 이유는 ARM architecture 의 경우 레지스터 - 메모리 간 데이터에 직접 액세스가 불가능하여, LDR / STR 명령을 통해서만 가능하다. 전반적인 과정 설명이 아닌 ARM만의 간략한 설명을 하겠다.

```

1  LDR r3, [r0, #1]
2  STR r3, [r2], #2

```

Line. 01의 경우 r0 레지스터로에 1 byte만큼 더한 주소에서 **int** 값을 읽어 r3 레지스터에 저장한다.

Line. 02의 경우 r2 레지스터의 주소에 r1 레지스터 값을 저장한 뒤 r2 레지스터를 4만큼 증가시킨다.

추가로 알아야 할 것은 위에서 int 형을 강조하였듯 LDRB 의 경우 byte, LDRH 는 short에 사용된다.

2-3. Vulnerability analysis

실질적으로 취약한 code는 하기와 같다.

```
1 // File: /arch/arm/include/asm/uaccess.h
2
3 extern int __get_user_1(void *);
4 extern int __get_user_2(void *);
5 extern int __get_user_4(void *);
6
7 #define __get_user_x(__r2,__p,__e,__s,__i...) \
8     __asm__ __volatile__ ( \
9     __asmeq("%0", "r0") __asmeq("%1", "r2") \
10    "bl __get_user_" #__s \           // asms, ASM 코드
11    : "=&r" (__e), "=r" (__r2) \     // output, 결과 출력 변수
12    : "0" (__p) \                   // input, asms에 넘겨줄 입력 변수
13    : __i, "cc") \                  // clobber, 상기에 명시되진 않았지만 asms
    로 인해 값이 변하는 변수
14
15 #define __put_user_x(__r2,__p,__e,__s) \
16     __asm__ __volatile__ ( \
17     __asmeq("%0", "r0") __asmeq("%2", "r2") \
18    "bl __put_user_" #__s \         // asms, ASM 코드
19    : "=&r" (__e) \                 // output, 결과 출력 변수
20    : "0" (__p), "r" (__r2) \       // input, asms에 넘겨줄 입력 변수
21    : "ip", "lr", "cc") \          // clobber, 상기에 명시되진 않았지만 asms
    로 인해 값이 변하는 변수
```

간단히 정리하자면 위 code audit에서 살펴본 코드 중 그 어디에도 범위 혹은 길이에 대한 제한 혹은 조건이 없다. 이는 ARM architecture의 Domain 기능을 사용하여 메모리 구역을 나누어두지 않거나 지원하지 않는다면 공격자가 원하는 값을 R/W 할 수 있다.

4. Proof of concept

5. Patch for the vulnerability

기존 commit을 바탕으로 변경 사항 추적을 해보았다.

```
1 // File: /arch/arm/include/asm/assembler.h
2 // ...
3
4 \name:
5     .asciz "\string"
6     .size \name , . - \name
7     .endm
8
9     .macro check_uaccess, addr:req, size:req, limit:req, tmp:req, bad:req
10 #ifndef CONFIG_CPU_USE_DOMAINS
11     adds \tmp, \addr, #\size - 1
12     sbcccs \tmp, \tmp, \limit
13     bcs \bad
14 #endif
15     .endm
16
17 #endif /* __ASM_ASSEMBLER_H__ */
```

우선 uaccess.h 내에서 사용 될 매크로를 추가한다. 이는 limit 과 addr , size 를 통해 한계 주소 값을 넘지 않는지 확인 하는 과정이다. ADDS 를 통해 플래그도 바꿔주는 것이 중요하다.

```
1 // File: arch/arm/include/asm/uaccess.h
2
3 extern int __get_user_1(void *);
4 extern int __get_user_2(void *);
5 extern int __get_user_4(void *);
```

```

6
7 #define __GUP_CLOBBER_1 "lr", "cc"
8 #ifdef CONFIG_CPU_USE_DOMAINS
9 #define __GUP_CLOBBER_2 "ip", "lr", "cc"
10 #else
11 #define __GUP_CLOBBER_2 "lr", "cc"
12 #endif
13 #define __GUP_CLOBBER_4 "lr", "cc"
14
15 /* #define __get_user_x(__r2,__p,__e,__s,__i...) */
16 #define __get_user_x(__r2,__p,__e,__l,__s) \
17
18     __asm__ __volatile__ ( \
19     __asmeq("%0", "r0") __asmeq("%1", "r2") \
20     __asmeq("%3", "r1") \
21     "bl __get_user_" #__s \
22     : "=&r" (__e), "=r" (__r2) \
23
24 /*     : "0" (__p) \
25     : __i, "cc") */
26     : "0" (__p), "r" (__l) \
27     : __GUP_CLOBBER_##__s)
28
29 #define get_user(x,p) \
30 ({ \
31     unsigned long __limit = current_thread_info()->addr_limit - 1; \
32     register const typeof(*(p)) __user *__p asm("r0") = (p);\
33     register unsigned long __r2 asm("r2"); \
34     register unsigned long __l asm("r1") = __limit; \
35     register int __e asm("r0"); \
36     switch (sizeof(*(__p))) { \
37     case 1: \
38
39 //     __get_user_x(__r2, __p, __e, 1, "lr"); \
40 //     break; \
41

```

```

42     __get_user_x(__r2, __p, __e, __l, 1);    \
43     break;                                   \
44     case 2:                                  \
45
46     /*     __get_user_x(__r2, __p, __e, 2, "r3", "lr"); \ */
47     __get_user_x(__r2, __p, __e, __l, 2);    \
48
49     break;                                   \
50     case 4:                                  \
51
52     /*     __get_user_x(__r2, __p, __e, 4, "lr");      \ */
53     __get_user_x(__r2, __p, __e, __l, 4);    \
54
55     break;                                   \
56     default: __e = __get_user_bad(); break;    \
57 }                                             \
58 x = (typeof(*(p))) __r2;                    \
59 __e;                                         \
60 })
61
62 /* #define __put_user_x(__r2,__p,__e,__s)      \ */
63 #define __put_user_x(__r2,__p,__e,__l,__s)    \
64
65     __asm__ __volatile__ (                  \
66     __asmeq("%0", "r0") __asmeq("%2", "r2")    \
67     __asmeq("%3", "r1")                      \
68     "bl __put_user_" #__s                    \
69     : "=&r" (__e)                          \
70
71 /*     : "0" (__p), "r" (__r2)                \ */
72     : "0" (__p), "r" (__r2), "r" (__l)        \
73
74     : "ip", "lr", "cc")
75
76 #define put_user(x,p)                      \
77 ({

```



```

4  * __get_user_X
5  *
6  * Inputs:  r0 contains the address
7
8  *      r1 contains the address limit, which must be preserved
9
10 * Outputs: r0 is the error code
11
12 // *      r2, r3 contains the zero-extended value
13 *      r2 contains the zero-extended value
14
15 *      lr corrupted
16 *
17 */
18
19 #include <asm/assembler.h>
20
21 ENTRY(__get_user_1)
22 /*  check_uaccess r0, 1, r1, r2, __get_user_bad */
23 1: TUSER(ldrb)  r2, [r0]
24     mov r0, #0
25     mov pc, lr
26 ENDPROC(__get_user_1)
27
28 ENTRY(__get_user_2)
29 /*  #ifdef CONFIG_THUMB2_KERNEL
30     2: TUSER(ldrb)  r2, [r0]
31     3: TUSER(ldrb)  r3, [r0, #1]  */
32     check_uaccess r0, 2, r1, r2, __get_user_bad
33 #ifdef CONFIG_CPU_USE_DOMAINS
34  rb .req ip
35 2:  ldrbt r2, [r0], #1
36 3:  ldrbt rb, [r0], #0
37
38 #else
39 /*  2: TUSER(ldrb)  r2, [r0], #1

```



```

40      3: TUSER(ldrb)  r3, [r0]  */
41  rb  .req  r0
42  2:  ldrb  r2, [r0]
43  3:  ldrb  rb, [r0, #1]
44
45  #endif
46  #ifndef __ARMEB__
47
48  /*  orr r2, r2, r3, lsl #8  */
49      orr r2, r2, rb, lsl #8
50
51  #else
52
53  /*  orr r2, r3, r2, lsl #8  */
54      orr r2, rb, r2, lsl #8
55
56  #endif
57      mov r0, #0
58      mov pc, lr
59  ENDPROC(__get_user_2)
60
61  ENTRY(__get_user_4)
62
63      check_uaccess r0, 4, r1, r2, __get_user_bad
64
65  4: TUSER(ldr) r2, [r0]
66      mov r0, #0
67      mov pc, lr

```

```

1  // File: /arch/arm/lib/putuser.S
2
3  /*
4   * __put_user_X
5   *
6   * Inputs:  r0 contains the address
7   *          r1 contains the address limit, which must be preserved

```

```

8  *    r2, r3 contains the value
9  * Outputs: r0 is the error code
10 *    lr corrupted
11 *
12 * No other registers must be altered. (see <asm/uaccess.h>
13 * for specific ASM register usage).
14 */
15
16 #include <asm/assembler.h>
17
18 ENTRY(__put_user_1)
19
20     check_uaccess r0, 1, r1, ip, __put_user_bad
21
22 1: TUSER(strb) r2, [r0]
23     mov r0, #0
24     mov pc, lr
25 ENDPROC(__put_user_1)
26
27 ENTRY(__put_user_2)
28
29     check_uaccess r0, 2, r1, ip, __put_user_bad
30
31     mov ip, r2, lsr #8
32 #ifdef CONFIG_THUMB2_KERNEL
33 #ifndef __ARMEB__
34
35 ...
36
37 ENTRY(__put_user_4)
38
39     check_uaccess r0, 4, r1, ip, __put_user_bad
40
41 4: TUSER(str) r2, [r0]
42     mov r0, #0
43     mov pc, lr

```

```
44  ENDPROC(__put_user_4)
45
46  ENTRY(__put_user_8)
47
48      check_uaccess r0, 8, r1, ip, __put_user_bad
49
50  #ifdef CONFIG_THUMB2_KERNEL
51      5: TUSER(str) r2, [r0]
52      6: TUSER(str) r3, [r0, #4]
```

6. Conclusion

7. Reference

- <https://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?name=CVE-2013-6282>
- <https://cve.report/CVE-2013-6282>
- <https://nvd.nist.gov/vuln/detail/CVE-2013-6282>
- <https://ubuntu.com/security/CVE-2013-6282>
- <https://access.redhat.com/security/cve/cve-2013-6282>
- <https://security-tracker.debian.org/tracker/CVE-2013-6282>
- <https://vuldb.com/ko/?id.11226>
- <https://www.mend.io/vulnerability-database/CVE-2013-6282>
- <https://mirrors.edge.kernel.org/pub/linux/kernel/v3.x/ChangeLog-3.5.5>
- <https://github.com/torvalds/linux/commit/8404663f81d212918ff85f493649a7991209fa0>

- <https://git.kernel.org/pub/scm/linux/kernel/git/torvalds/linux.git/commit/?id=8404663f81d212918ff85f493649a7991209fa04>
- <https://git.kernel.org/pub/scm/linux/kernel/git/torvalds/linux.git/commit/arch/arm/include/asm/uaccess.h?id=8404663f81d212918ff85f493649a7991209fa04>
- <https://web.archive.org/web/20140327052415/https://www.codeaurora.org/projects/security-advisories/missing-access-checks-putusergetuser-kernel-api-cve-2013-6282>
- <https://lore.kernel.org>
- <https://developer.arm.com/documentation/ddi0406/c/System-Level-Architecture/System-Control-Registers-in-a-VMVA-implementation/VMVA-System-control-registers-descriptions--in-register-order/DACR--Domain-Access-Control-Register--VMVA>
- <https://developer.arm.com/documentation/ddi0388/i/system-control/register-summary/virtual-memory-control-registers>
- <https://wiki.kldp.org/KoreanDoc/html/EmbeddedKernel-KLDP>
- https://blog.csdn.net/ce123_zhouwei/article/details/8209702
- <https://elixir.bootlin.com>
- <https://codebrowser.dev/>