缓冲区溢出炸弹

实验目标

- 掌握函数调用时的栈帧结构
- 利用输入缓冲区的溢出漏洞,将攻击代码 嵌入当前程序的栈帧中,使得程序执行我 们所期望的过程

实验代码

- 解压文件,得到三个文件
 - makecookie: 生成cookie
 - 例: ./makecookie SA18225155 生成cookie
 - Bufbomb:可执行程序-攻击对象
 - Sendstring: 字符格式转换

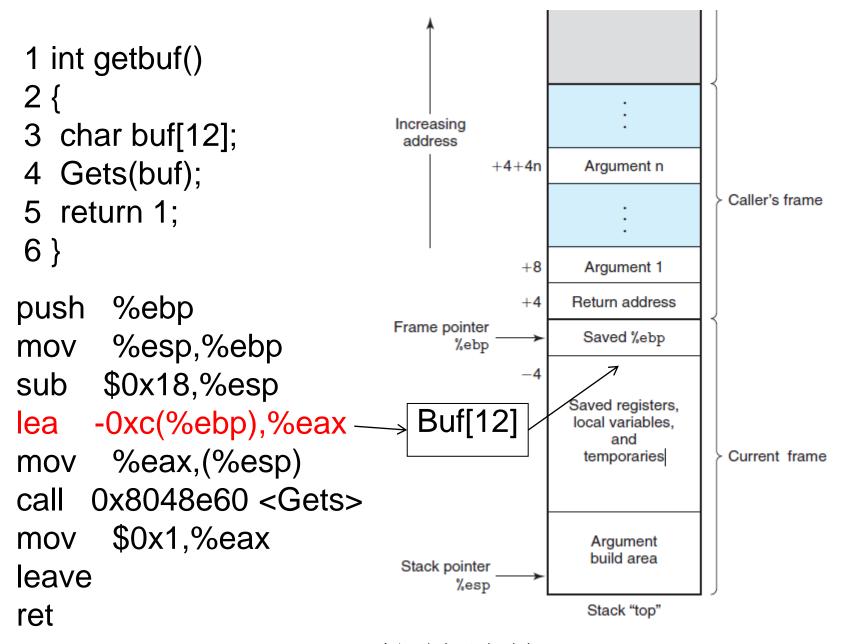
bufbomb程序

• Bufbomb中包含一个getbuf函数,该函数实现如下

- 对buf没有越界检查(常见c编程错误)
- 超过11个字符将溢出

溢出

- 溢出的字符将覆盖栈帧上的数据
 - -特别的,会覆盖程序调用的返回地址
 - 赋予我们控制程序流程的能力
- 通过构造溢出字符串,程序将"返回"至 我们想要的代码上



栈帧结构-可参考教材相关章节

字符构造

- 计算机系统中,字符以ASCII码表示/存储
 - 例如,输入'1', 存储为'0x31'
 - 本实验也需要扩展的ASCⅡ码(128~255)
- · 为了构造所需要的地址或其他数据,我们需要逆反"字符->ASCII码"的过程
 - 采用代码包给出的 sendstring工具。
 - 方法: ./sendstring < exploit.txt > exploit-raw.txt
 - 其中exploit.txt保存目标数据(即空格分隔的ASCII码),exploit-raw.txt为逆向出的字符串

字符串输入

- 前述方法构造出的字符串按如下方式输入:
 - ./bufbomb -t SA18225155 < exploit-raw.txt</p>
- 从标准输入设备输入,方式如下:
 - ALT+ASC码的十进制数(小键盘输入)
 - 注意,最后一个数字按下后与ALT键同时放开
 - 例,输入字符"1"为ALT+49
- 实验完成后提交exploit.txt文件

Level 0: Candle

• 主体函数

```
1 void test()
2 {
3 int val;
4 volatile int local = 0xdeadbeef;
5 entry_check(3); /* Make sure entered this function properly */
6 val = getbuf();
7 /* Check for corrupted stack */
8 if (local != 0xdeadbeef) {
9 printf("Sabotaged!: the stack has been corrupted\n");
10 }
11 else if (val == cookie) {
........
18 }
```

• getbuf函数在test中被调用,当getbuf返回时继续执行第八 行

Level 0: Candle

• Bufbomb中一个正常情况下不会被执行的

```
void smoke()
{
    entry_check(0); /* Make sure entered this function properly */
    printf("Smoke!: You called smoke()\n");
    validate(0);
    exit(0);
}
```

• 我们的目标: 在getbuf返回时跳到smoke函数执行

Level 0: Candle

• 思路

- 通过调试得到我们输入的字符串首地址,并打印出该字符串作验证x/s \$ebp-0xc
- 找到函数smoke的地址 p/x &smoke
- 用smoke函数的地址覆盖getbuf的返回地址

Level 1: Sparkler

```
• 另一函数
void fizz(int val)
    entry_check(1); /* Make sure entered this function properly */
    if (val == cookie) {
    printf("Fizz!: You called fizz(0x%x)\n", val);
                                                          实验成功
    validate(1);
} else
    printf("Misfire: You called fizz(0x%x)\n", val);
    exit(0);
    目标: "返回"到该函数并传送参数cookie
```

- - Cookie必须为自己学号生成
 - 格式示例如下:
 - SA18225155使用 "./makecookie SA08225155" 生成

Level 2: Firecracker (选做)

• 第三个函数

```
int global_value = 0;
void bang(int val)
{
    entry_check(2); /* Make sure entered this function properly */
    if (global_value == cookie) {
        printf("Bang!: You set global_value to 0x%x\n", global_value);
        validate(2);
    } else
        printf("Misfire: global_value = 0x%x\n", global_value);
    exit(0);
}
```

- 目标:构造若干条指令,修改全局变量global_val,然后跳转到上述函数
 - 具体指令构造方法参加实验说明文档
 - 可通过execstack工具解除栈执行限制

Level 3: Dynamite (选做)

void test()

```
2 {
3 int val:
4 volatile int local = 0xdeadbeef:
5 entry_check(3); /* Make sure entered this function properly */
6 val = getbuf();
7 /* Check for corrupted stack */
8 if (local != 0xdeadbeef) {
9 printf("Sabotaged!: the stack has been corrupted\n");
10 }
11 else if (val == cookie) {
12 printf("Boom!: getbuf returned 0x%x\n", val);
13 validate(3);
14 }
15 else {
16 printf("Dud: getbuf returned 0x%x\n", val);
17 }
18 }
```

• 目标:函数正常返回时执行 第15行,我们要让函数执行第12行

一些说明

- Call 地址:返回地址入栈(等价于"Push %eip, mov 地址, %eip";注意eip指向下一条尚未执行的指令)
- ret: 从栈中弹出地址,并跳到那个地址(pop %eip)
- · leave: 使栈做好返回准备,等价于
 - mov %ebp, %esp
 - pop %ebp
- **push:** R[%esp]<--R[%esp]-4; M[R[%esp]]<--S
- **pop:** D<--M[R[%esp]]; R[%esp]<--R[%esp]+4;

指令构造方法示例

- pushl \$0x89abcdef # Push value onto stack
- addl \$17,%eax # Add 17 to %eax
- align 4 # Following will be aligned on multiple of 4
- .long 0xfedcba98 # A 4-byte constant
- .long 0x00000000 # Padding
- 保存成example.s
- 然后
- unix> gcc -c example.s
- unix> objdump -d example.o > example.d

实验提交

• exploit.txt (ASCII码文件)