# 实验原理

本次实验要攻击的是一个可执行程序 bufbomb。在开始动手前,我们需要先理解一些基础知识,就像拆弹专家需要先看懂炸弹结构一样。让我们先从最基础的概念开始吧!

本次实验围绕《深入理解计算机系统》一书的第三章内容展开,建议各位同学在进行实验前重温该章节内容,以确保对相关知识有深入的理解和掌握。为便于同学们迅速回顾关键知识点,下面将针对实验涉及的内容进行简要的梳理与提炼。

# 1. 可执行程序与反汇编

#### 1.1 什么是可执行程序?

简单来说,就是将代码(像 bufbomb.c、stack.c 这类 .c 或 .h 源代码)编译链接后能让计算机直接运行的文件(bufbomb),运行时操作系统会把它加载到内存,按指令顺序干活。而生成的 bufbomb 文件,里面全是 0 和 1 组成的二进制代码。计算机能轻松读懂并执行这些代码,但我们人类看这些就像看天书 ......。

#### 举个栗子():

假设有一个指令的二进制是 0x8d 45 e0, 计算机看到后会说: "啊,这是让我把某个地址的数据装进寄存器!"而我们人类只会一脸懵:"这啥玩意儿?"

### 1.2 反汇编

为了让人类也能理解,我们需要一个翻译工具——反汇编器,它能把二进制代码转换成汇编指 今

举个实战操作: 生成反汇编代码 (用 objdump 工具):

objdump -d bufbomb > bufbomb.s

这个命令会把 bufbomb 程序的机器码翻译成汇编代码, 保存到 bufbomb.s 文件中。

#### 查看关键函数:

00000000004013c3 <smoke>:

4013c3: 55 push %rbp

4013c4: 48 89 e5 mov %rsp,%rbp 4013c7: bf 08 30 40 00 \$0x403008,%edi mov 4013cc: e8 9f fc ff ff call 401070 <puts@plt> 4013d1: bf 00 00 00 00 \$0x0,%edi mov 4013d6: e8 0f 0a 00 00 call 401dea <validate> 4013db: bf 00 00 00 00 \$0x0,%edi mov 4013e0: e8 1b fe ff ff call 401200 <exit@plt>

# 2. 基础汇编语言知识

### ★ 为什么需要学汇编?

汇编语言就像计算机的"方言",虽然有点难懂,但学会后你就是计算机的贴身翻译官!

- **没有源代码**: 就像拆弹时没有设计图纸,只能通过观察炸弹外壳(汇编代码)推测内部结构。
- 精准控制: 汇编直接对应 CPU 的每一步操作, 比如:
  - mov %rax, %rbx 表示把 rax 寄存器的值复制到 rbx
  - jne 401200 表示如果不等就跳转到 0x401200 地址

### 2.1 x86\_64 寄存器结构

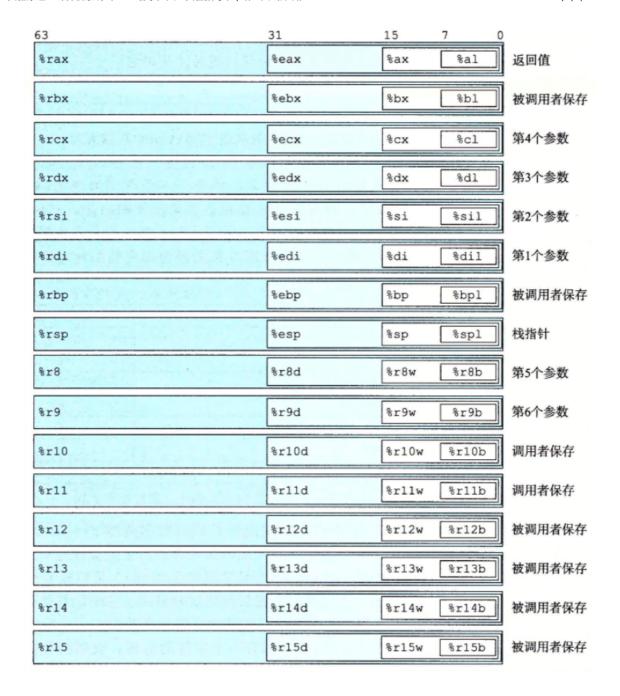
寄存器是CPU内部的小型存储单元,就像你手边的工具盒,存放着当前正在使用的工具(数据)。

💡 小知识:寄存器还有"缩小版"!比如 %eax 是 %rax 的低32位,%al 是低8位。

64位寄存器	低32位	用途说明
%rax	%eax	返回值、算术运算结果
%rbx	%ebx	基址寄存器、保存临时数据
%rcx	%ecx	计数器(如循环次数),函数第4参数
%rdx	%edx	数据寄存器、辅助算术运算,函数第3参数
%rsi	%esi	源索引(如字符串操作源地址),函数第2参数

%rdi	%edi	目的索引(如字符串操作目的地址),函数第1参数
%rbp	%ebp	基址指针(栈帧基地址)
%rsp	%esp	栈指针(当前栈顶地址)
%r8	%r8d	通用寄存器,函数第5参数
%r9	%r9d	通用寄存器,函数第6参数
%r10-%r15	%r10d-%r15d	通用寄存器,临时数据存储

### 下图来自CSAPP P120:



### 2.2 常用汇编指令(ATT格式)

这些指令是你攻击缓冲区时的瑞士军刀,一定要认准 ATT格式 的"刀柄"(语法)!

# 什么是ATT (AT&T) 格式

ATT(AT&T)格式是一种汇编语言语法格式,常用于 Unix 和类 Unix 系统(如 Linux)中,是 GCC 编译器和 objdump 工具默认使用的汇编格式。除了 ATT 格式,常见的汇编语言语法格式还有 Intel 格式、MASM 格式、NASM 格式等。在 Windows 系统和一些 x86 架构的开发环境中,许多商业软件开发工具(如 Visual Studio 中的汇编器)默认采用 Intel 格式。

### 2.2.1 高频汇编指令表

指令	功能说明	示例	实战场景
mov	数据搬运	mov \$0x10, %rax	把数字0x10装进%rax
add	加法	add %rbx, %rax	计算 %rax = %rax + %rbx
cmp	比较	cmp \$0x5, %rax	比较 %rax - 5 的值,影响后续跳转
jmp	无条件跳转	jmp 0x401200	强制跳转到0x401200地址执行
call	打电话呼叫 函数	call	调用字符串比较函数
ret	挂电话返回	ret	结束当前函数,回到调用位置
lea	地址计算	lea -0x20(%rbp), %rax	计算 %rbp-0x20 的地址存入%rax
movzbl	零扩展搬运	movzbl (%rdi), %eax	读取输入字符串的第一个字符(转 成整型)ASCII值
and	比特位	and \$0xf, %eax	取字符低4位作为数组索引 (phase_5)
push/pop	栈操作	push %rbx	保存寄存器原始值到栈里

### 2.2.2 跳转指令表

指令	英文全称	中文含义	检查的标志 位组合	典型应用场景
jne	Jump if Not	不等时跳转	ZF=0	密码错误时引

	Equal			爆炸弹
je	Jump if Equal	相等时跳转	ZF=1	输入匹配预设 值后继续执行 <mark>▼</mark>
jg	Jump if Greater	有符号数大 于	SF=OF 且 ZF=0	检查输入数值 是否超过阈值 ✓
jge	Jump if Greater or Equal	有符号数大 于等于	SF=OF 或 ZF=1	验证数组索引 是否合法 <mark>▼</mark>
jl	Jump if Less	有符号数小 于	SF≠OF 且 ZF=0	检查密码长度 是否不足
jle	Jump if Less or Equal	有符号数小 于等于	SF≠OF 或 ZF=1	循环终止条件 (i ≤ N)
ja	Jump if Above	无符号数大 于	CF=0 且 ZF=0	内存地址越界 检查 <mark>③</mark>
jae	Jump if Above or Equal	无符号数大 于等于	CF=0 或 ZF=1	缓冲区大小验证✓
jb	Jump if Below	无符号数小 于	CF=1 且 ZF=0	检查数组索引 是否越界
jbe	Jump if Below or Equal	无符号数小 于等于	CF=1 或 ZF=1	输入字符范围 限制(如0-9)

### 2.3 ATT 格式的特征

ATT 格式的语法有以下几个标志性特征,让它在众多汇编"方言"中独树一帜:

• 操作数顺序: 源→目的(和直觉相反! 和 Intel 格式完全相反!)

语法规则: 指令 源操作数,目的操作数

mov \$0x10, %rax # 把数字 0x10 (源) 复制到 %rax (目的) add %rbx, %rax # 计算 %rax = %rax (目的) + %rbx (源)

• 寄存器前缀: % 符号

语法规则: 所有寄存器名前加 %

mov %rax, %rbx # 正确写法 (ATT格式) mov rax, rbx # 错误! (Intel格式,会报错)

• 立即数前缀: \$ 符号

语法规则: 立即数(常数)前加\$

mov \$0x10, %rax # 把数字 0x10 存入 %rax cmp \$5, %eax # 比较 %eax - 5 的值

• 内存寻址: 括号(地址计算器)

语法规则: 偏移量(基址寄存器,索引寄存器,比例因子)

mov (%rbx), %rax # 从地址 %rbx 处读取值 → 相当于 \*rbx mov 0x8(%rbp,%rcx,4), %eax # 计算地址 = %rbp + %rcx\*4 + 8, 读取该地址的值

• 指令后缀:数据大小标记(防呆设计)

语法规则:指令后加后缀标明操作数大小:

b: 字节 (8位) → movb w: 字 (16位) → movw 1: 双字 (32位) → movl q: 四字 (64位) → movq

movb \$0x1, %al # 移动 1 字节到 %al movq %rax, %rbx # 移动 8 字节 (64位)

后缀像刀柄上的刻度,告诉 CPU: "这次操作切多宽的数据块!"

实战急救包: ATT VS Intel 对照表

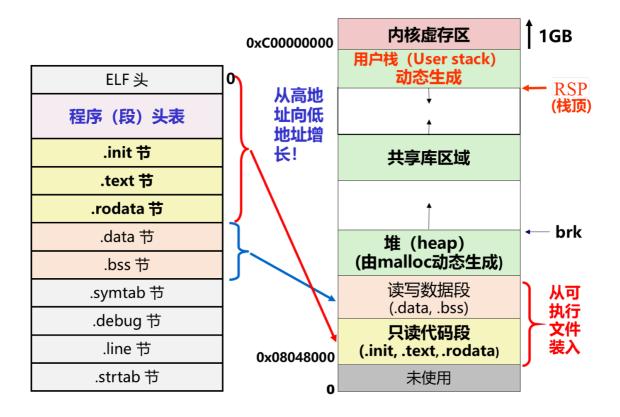
场景 ATT 格式 Intel 格式

移动数据	mov \$0x10, %rax	mov rax, 10h
比较数值	cmp %rax, %rbx	cmp rbx, rax
读取内存	mov 0x8(%rbp), %eax	mov eax, [rbp+8]
函数调用	call 0x401000	call 0x401000(格式相同)

# 3 过程调用的机器级表示

#### 3.1 可执行文件的存储器映像

为了统一,模块代码之间必须遵循调用接口约定,称为调用约定(calling convention),具体由ABI规范定义,编译器强制执行,汇编语言程序员也必须强制按照这些约定执行,包括寄存器的使用、栈帧的建立和参数传递等。



# 3.2 过程(函数)的结构

#### 一个C过程的大致结构如下:

#### • (1) 准备阶段

- 1) 形成帧底: push指令 和 mov指令
- 2) 生成栈帧(如果需要的话): sub指令或 and指令
- 3) 保存现场(如果有被调用者保存寄存器): push指令
- (2) 过程(函数)体
  - 1) 分配局部变量空间, 并赋值
  - 2) 具体处理逻辑, 如果遇到函数调用时
    - 准备参数: 将实参送栈帧入口参数处, 例如:

```
movq 参数3, 8(%rsp)
..........
movq 参数1, (%rsp)
```

• CALL指令:保存返回地址(即call指令的下一条指令的地址)并转被调用函数,例如:

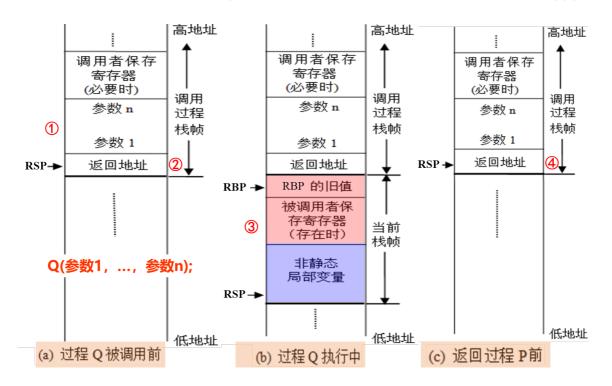
```
call add
```

相当于

R[rsp]←R[rsp]-8 M[R[rsp]]←返回地址 R[rip]←add函数首地址

- 3) 在RAX中准备返回参数
- (3) 结束阶段
  - 1) 退栈: leave指令 或 pop指令。leave 指令实际上是 movq %rbp, %rsp 和 popq %rbp 两条指令的组合,用于快速恢复栈帧。
  - 2) 取返回地址返回: ret指令

#### 3.2 过程调用过程中栈和栈帧的变化



过程调用的执行步骤如下(P为调用者,Q为被调用者):

- (1) P将入口参数(实参)放到Q能访问到的地方;
- (2) P保存返回地址, 然后将控制转移到Q(CALL指令);
- (3) Q保存P的现场,并为自己的非静态局部变量分配空间;
- (4) 执行Q的过程体(函数体);
- (5) Q恢复P的现场, 释放局部变量空间;
- (6) Q取出返回地址,将控制转移到P(RET指令)。

其中(1)和(2)是P过程,(3)~(6)是Q过程。