

《软件安全》实验报告

姓名：陆皓喆 学号：2211044 班级：信息安全

实验名称：

格式化字符串漏洞

实验要求：

以第四章示例4-7代码，完成任意地址的数据获取，观察Release模式和Debug模式的差异，并进行总结。

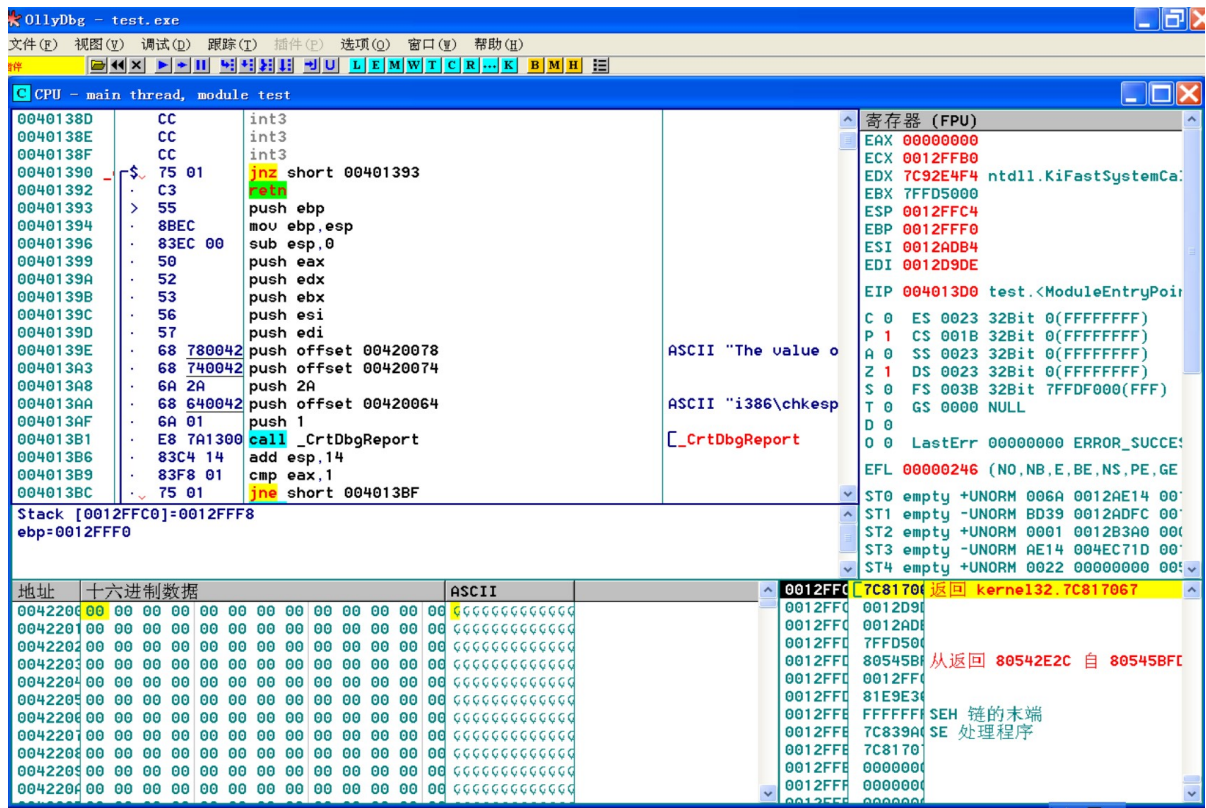
实验代码如下所示：

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    char str[200];
    fgets(str,200,stdin);
    printf(str);
    return 0;
}
```

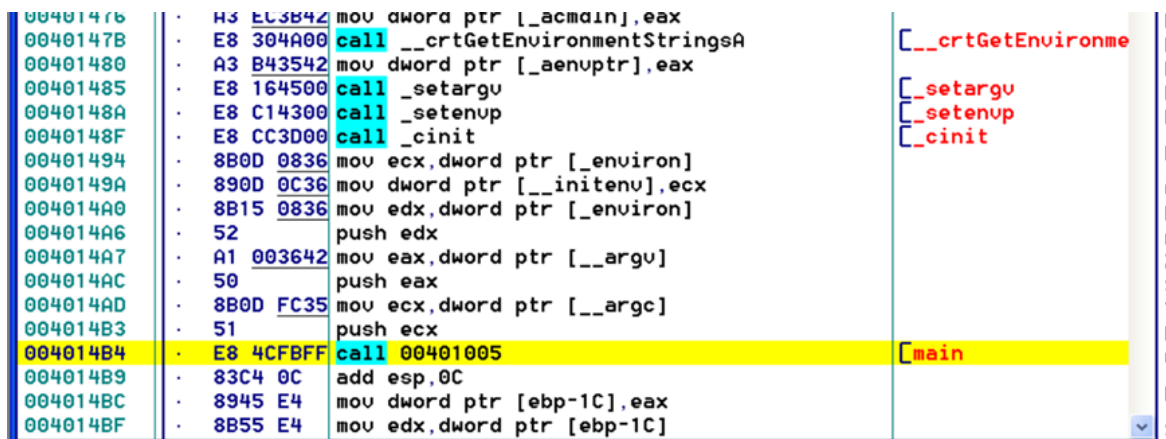
实验过程：

一.Debug模式

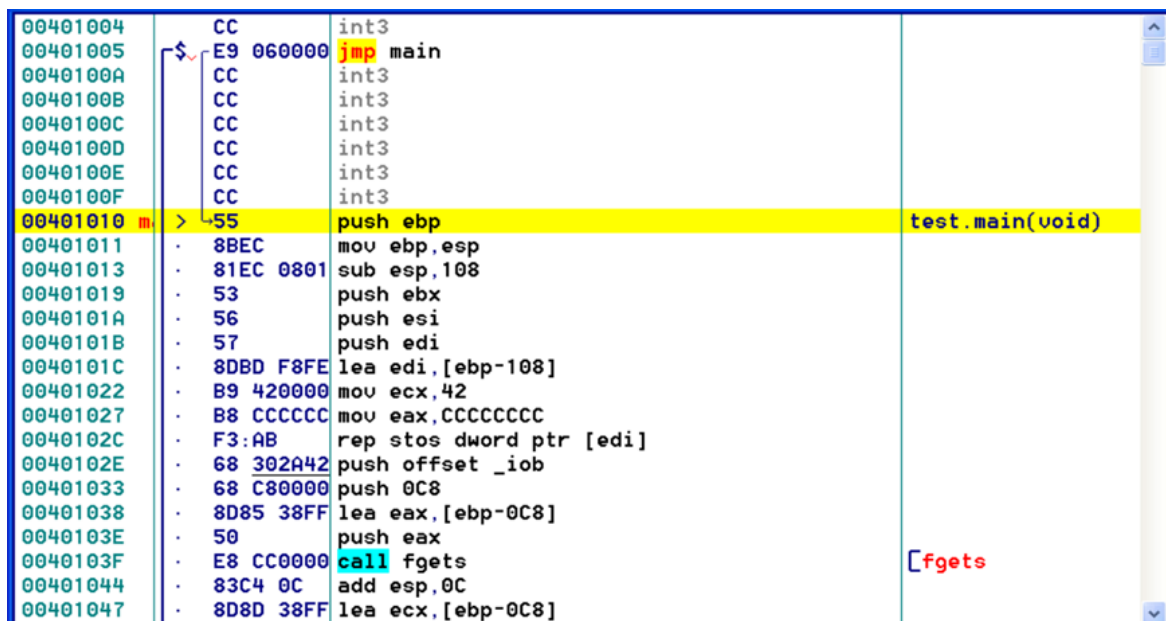
首先，我们在vc6中输入源代码，进行debug模式的调试，并且将exe文件导出，并导入到ollydbg中进行调试。



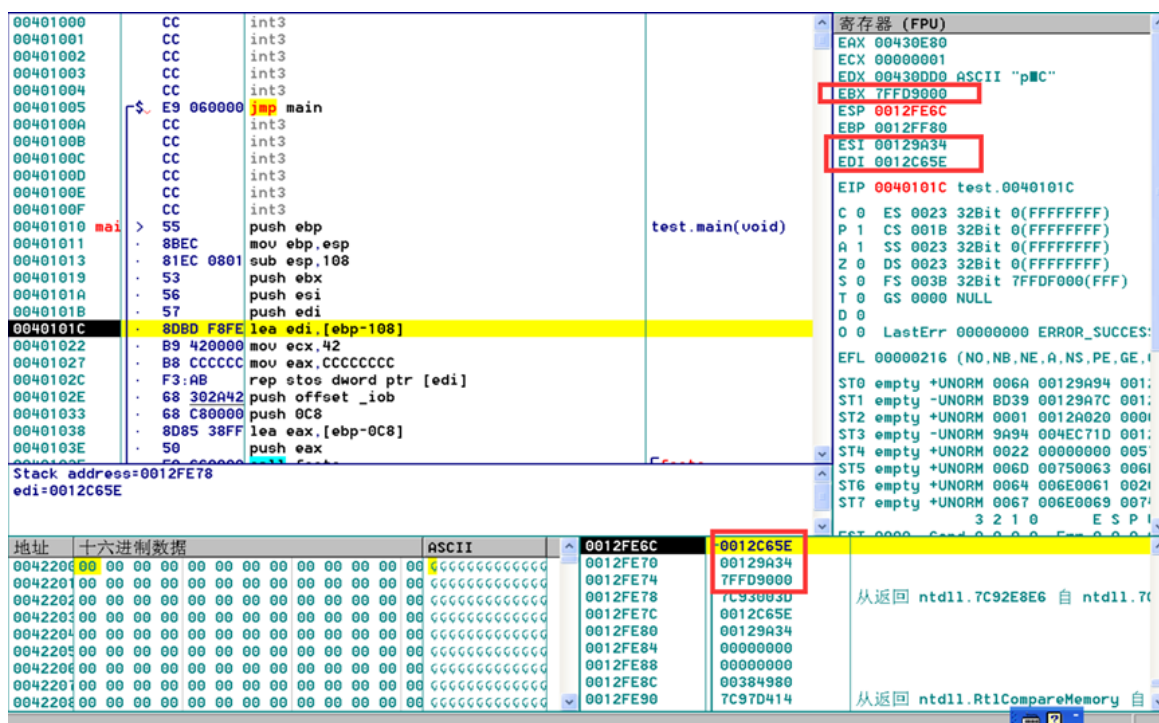
我们往下进行查找，通过明显的三个 `mov` 指令，找到main函数的调用指令，即图中所示的 `call` 00401005。



我们按下 F7 进行main函数的调试，得到以下的汇编语言代码：

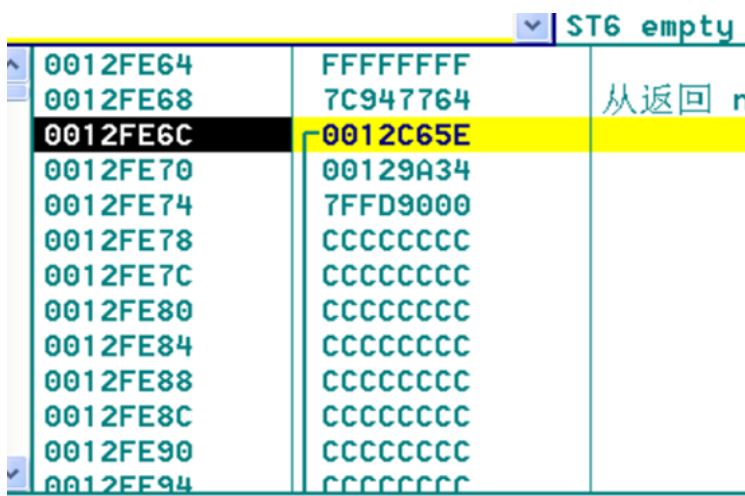


首先，前六句汇编的意思是，将 `ebp` 寄存器压入栈中，然后完成栈顶与栈底的变换，注意到此处赋了108的空间。然后就是对三个寄存器的压入。



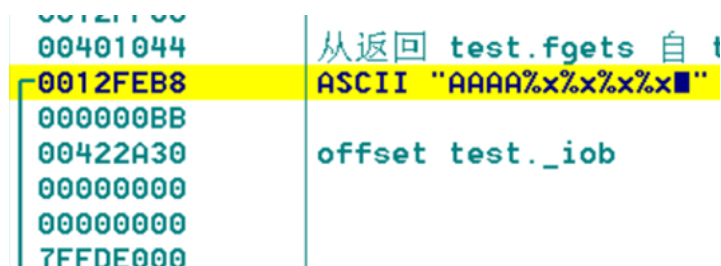
由上图，我们可以发现，将三个寄存器都压入到了栈的顶端，分别是 `EDI`，`ESI`，`EBX`

接下来的四句话，就是对开辟出的空间全部赋值为 `cccccccc`。我们在此设置断点进行观察，发现确实整个栈都被赋值成了 `cccccccc`。



接下来，我们将三个参数入栈，调用函数 `fgets` 函数，`lea eax, [ebp-0C8]` 就是我们的 `str` 的起始地址，在 `str` 的起始地址后压入 `eax` 寄存器。

分析完成后，我们进行内容的输入，输入 `AAAA%x%x%x%x`，观察栈区，确认已经将其压入栈中。



接下来执行 `print` 函数，其中 `add esp, 0C` 指令是清除上一个 `fgets` 函数所使用的栈帧，然后把 `str` 字符串的起始地址存到 `ecx` 中，进行入栈。

我们在执行完程序后，得到了以下的结果。

```
AAAA007ffd8000cccccccc
```

接下来，我们分析一下为什么会出现这个结果。

0012FEB8	ASCII "AAAA%x%x%x%x"
00000000	
00000000	
7FFD8000	
CCCCCCCC	
CCCCCCCC	
CCCCCCCC	

上图是我们栈中的内容，我们在输入AAAA时，程序正常输出四个A；但是当程序遇到后面的%x时，自动读取后面的地址作为输出，因此四个%x对应的输出分别是，00000000(0)、00000000(0)、7FFD8000、CCCCCCCC。所以，对应的程序输出为：AAAA007ffd8000cccccccc。这样我们就完成了在debug模式下的调试运行。

二、Release模式

下面我们开始release模式的分析。在VC6中将执行模式切换为release模型，并继续将生成的可执行文件导入到ollydbg中，同样通过三个push操作来定位到我们的main函数。

0 mov eax,dword ptr [406900] 0 mov dword ptr [406904],eax push eax 8 push dword ptr [4068F8] 8 push dword ptr [4068F4] F call 00401000 add esp,0C	ASCII "DMA" Arg3 => [406900] Arg2 = 410EA0 Arg1 = 1 Test:00401000
---	---

按F7进入主函数，我们发现，在release模式下，栈的分配显得比之前要紧凑了一些，每个变量之间都靠在一起。接下来我们对代码进行逐条的分析。

sub esp,0C8 lea eax,[esp] push offset 00406030 push 0C8 push eax call 00401061

sub esp, 0C8是直接为str字符串分配20字节的内存空间，而后通过三个push操作将fgets函数的三个参数入栈，进行调用。这里，我们可以看到此模式下与debug模式的一个区别：无过多的栈内存空间分配，无寄存器的旧值保存。

然后，我们执行fgets函数，输入与debug模式相同的AAAA%x%x%x%x，我们在输入之后观察栈的情况，发现fgets函数的地址与str的地址是紧挨着的，这进一步说明了该模式下，栈分配与debug模式的不同。

0012FEB8	ASCII "AAAA%x%x%x%x"
000000BB	
00406030	ASCII "n@"
41414141	
78257825	
78257825	

然后，我们执行 print 函数，第一行为 print f 的参数即 str 字符串的地址 0012FEB0，然后执行的时候先输出 AAAA，接着四个 %x 格式化操作符读取后四行的内容作为四个参数进行输出，因此输出结果为 AAAA12FEB0B840603041414141。

0012FEB0	0012FEB4	0012FEB8	0012FEC0	0012FEC4	0012FEC8	0012FEC0	0012FEC4	0012FEC8	0012FEC0
000000B8	00406030	41414141	78257825	78257825	0012000A	20202020			
ASCII "AAAA%x%x%x%x"	ASCII "AAAA%x%x%x%x"	ASCII "n"							

以下是我的输出结果。

```
add esp,0D8
ret

C:\Documents and Settings\
AAAA%x%x%x%x
AAAA12febcb840603041414141
```

在程序函数调用完之后，还有两句汇编语言代码，含义是，将 eax 寄存器置零，然后将 esp 寄存器的位置恢复到原始的位置，完成栈帧改的恢复。

三、Debug模式与Release模式的差异



在完成两个模式下的分析后，我发现这两个模式有以下不同之处：

- 1. Debug模式 main 函数一开始 sub esp 会分配更大的栈空间，char str[200] 是从靠近 EBP 的地址分配空间，因此在DEBUG模式下如果要读到 str 的地址，需要很多的格式化字符。
- 2. Release模式下，main 函数不执行严格的栈帧转换(即 push ebp,mov ebp,esp)，也不对栈空间进行统一初始化(即 rep stos 指令)，也不通过 push 保存寄存器原来的值。会在程序的最后处完成栈帧的恢复。

心得体会：

1. 通过本次实验，我学会了对格式化字符溢出的使用，对这个漏洞有了更深的了解。
2. 我通过理论课的学习，发现一些看似没有问题的程序中竟然存在这么多漏洞，比如说SQL注入就是一个很严重的漏洞，轻则进入系统，重则更改账户中的内容，而破解方式也很简单易懂，这说明了在一些常用的代码中，还是存在不少问题，需要我们去发现与解决。在本次实验中，我通过对程序的两种调试方法，了解了两种模式下的具体栈差异，了解了具体的利用格式化字符去攻击代码的方式。
3. 不仅仅是 %x 符号可以攻击程序，理论课上讲的许多 % 型字符都可以造成一些的攻击性，这告诉我们，在编写代码的时候，不能只考虑代码段正确性，还必须要考虑代码的安全性，目前我了解到的就是关于栈溢出与堆溢出两种常见的攻击方式，我们需要防范，比如说使用一些输入限制，或者在程序堆或者栈异常时直接中断调试，这样就可以避免一些问题。