第三章 软件调试基础

1 PE文件格式

一般有可执行文件 (exe&dll)

PE文件格式将可执行文件分成了若干个数据节,不同类型的资源被放在不同的节中

一般来说, 有以下的数据节:

• rsrc: 存放程序的资源, 如图标、菜单等

• text: 存放着二进制的机器代码

• idata: 可执行文件所使用的动态链接库等外来函数与文件的信息, 即输入表

• data: 初始化的数据块

加売

全称应该是可执行程序资源压缩,是保护文件的常用手段。加壳过的程序可以直接运行,但是不能查看源代码。要经过脱壳才可以查看源代码。

加壳可以很好的防止对程序的非法修改和静态反编译

加壳工具: 压缩壳和加密壳

- 压缩壳的特点是减小软件体积大小, 加密保护不是重点
- 加密壳种类比较多,不同的壳侧重点不同,一些壳单纯保护程序,另一些壳提供额外的功能,如提供注册机制、使用次数、时间限制等

2 虚拟内存

用户在用户模式运行;操作系统在内核模式运行,在内核模式可以访问所有的内存和硬件,使用所有的处理器指令。

物理内存&虚拟内存

一般用户模式下,看到的都是虚拟内存,程序进行虚地址到实地址的转换的过程我们称为程序的再定位

在运行PE文件时,操作系统会自动加载该文件到内存,并为其映射出4GB的虚拟存储空间,然后继续运行,这就形成了所谓的进程空间,在这个空间中定位的地址称为**虚拟内存地址(Virtual Address,VA)**。

我们在PE文件中看到的指令是相对于磁盘文件而言的,文件偏移的话,我们还需要知道这条指令在内存中所处的位置,就是虚拟内存地址;在调试的时候看到虚拟内存的话,我们也需要找回该指令的机器码

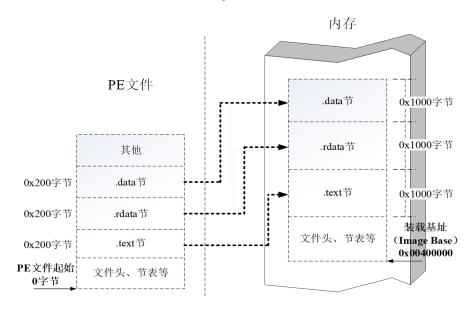
几个重要概念

- 相对虚拟地址: 内存地址相对于映射基址的偏移量
- 文件偏移地址:数据在PE文件中的地址叫文件偏移地址,这是文件在磁盘上存放时相对于文件开头的偏移

- 装载基址: PE装入内存时的基地址。默认情况下, EXE文件在内存中的基地址是0x00400000, DLL文件是 0x10000000
- 虚拟内存地址: PE文件中的指令被装入内存后的地址

虚拟内存地址、映射基址、相对虚拟内存地址三者之间有如下关系:

 $VA = Image\ Base + RVA$



PE文件的数据节的大小永远是0x200的整数倍;内存中的节总是0x1000的整数倍

我们可以使用Lord PE来查看内存地址和数据在PE文件中的地址

3 调试分析工具

- OllyDbg——动态调试
- IDA PRO——逆向分析

4 软件破解示例

给一个简单的密码程序

```
#include <iostream>
using namespace std;
#define password "12345678"
bool verifyPwd(char * pwd)
{
   int flag;
   flag=strcmp(password, pwd);
   return flag==0;
}
void main()
{
   bool bFlag;
   char pwd[1024];
```

```
printf("please input your password:\n");
while (1)
{
    scanf("%s",pwd);
    bFlag=verifyPwd(pwd);
    if (bFlag)
    {
        printf("passed\n");
        break;
    }else{
        printf("wrong password, please input again:\n");
    }
}
```

我们需要破解debug模式下的exe程序

我们可以利用逻辑条件的修改、或者直接将判定密码的语句给置空就可以了