#### 变量检测

构造检测程序

处理变量检测

call的检测原理

查找检测变量

变量检测处理

#### 堆栈检测

堆栈检测原理 基于本地

堆栈检测原理 基于服务器

处理一层堆栈检测

处理多层堆栈检测

# 变量检测

### 构造检测程序

接下里我们来了解一下游戏call检测的内容。由于口袋西游这个程序没有call检测,这里我们自己写了一个dll用于模拟call的检测,原理和实际的检测call是一样的。

首先打开吃药call检测,正常在游戏里吃药是不会有任何反应的



但是当我们点击吃药call的时候会弹出一个警告框。这样就构造了一个call的检测(吃药call参数写死了,记得把药品放到第一个格子)

## 处理变量检测

### call的检测原理

对call的检测,大体来说分两种,第一种是堆栈检测,第二种是变量检测。这里用的是第二种变量检测。我们需要先搞懂一件事,才会更容易明白检测是如何设计的。

当我们正常在游戏中吃药是没有检测的,那是因为我们完完整整的把游戏的代码全部调用了;而我们直接点吃药call的时候执行的代码是不完全的。

那么游戏的开发者就可以在吃药call的外层设置一个变量,并且给变量赋值,然后在吃药call内层的某一个位置对这个变量的值进行检测。如果值不对,说明代码没有被完全执行。

在检测完成之后,再修改这个变量的值到原始状态,然后进行下一次检测。整个流程的伪代码如下:

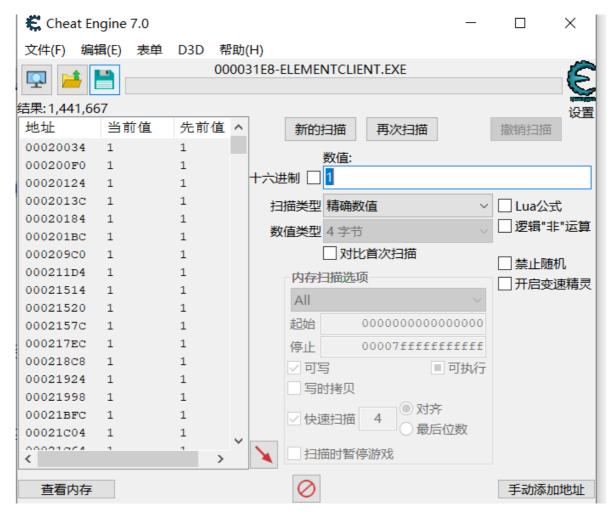
```
//用于检测的全局变量
int status=0;
function()
   //调用其他代码.....
   status=1;
   吃药call();
   //调用其他代码.....
}
吃药call()
    //调用其他代码.....
   if(status==1)
      //正常执行代码
   }
   else
   {
      //检测到外挂 进行处理
   }
   //再对status进行赋初始值 以便进行下一次检测
   status=0;
   //调用其他代码.....
}
```

#### 查找检测变量

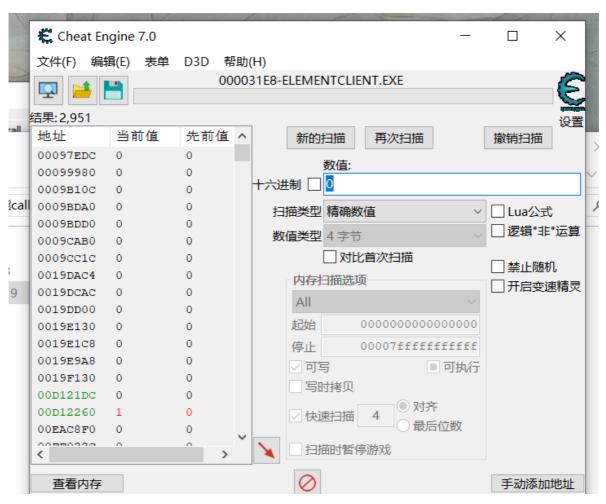
这个变量的值其实就相当于一个标志位,0和1的可能性比较大。所以我们可以通过搜索0和1的方式来找到这个变量,如果不行再尝试未知的初始值。



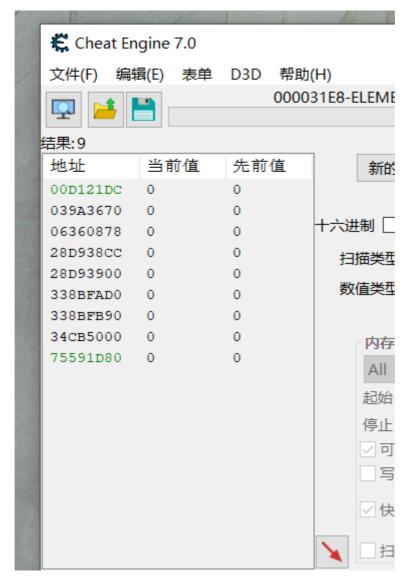
首先在吃药call下断,正常吃药让程序断下,这个时候外层的检测变量已经被赋值了



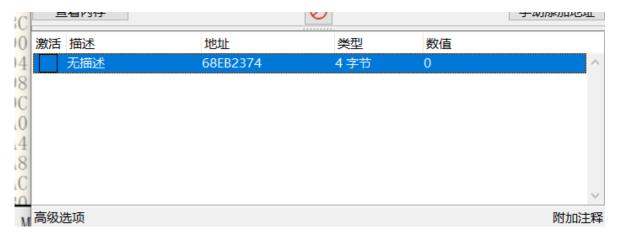
我们在CE里扫描1。然后F9运行程序,这个时候吃药call执行完毕,检测标志位也被恢复到原始状态



这个时候我们搜索0。



一直重复这个过程,最后剩下十个左右的地址就可以停止搜索了。



利用二分法进行测试,将这些变量逐个修改为1,看看哪一次调用call不会被检测到。这样可以定位到唯一的一个检测标志位。

然后我们在这个标志位下一个硬件写入断点, 吃药让程序断下



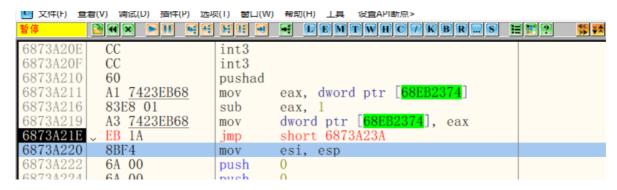
第一次断下的位置,[68EB2374]这个地址会被赋值为1,F9运行程序

暂停		HII H	LEMTWHC/KBRS	E P ASN
6873A20E	CC	int3		
6873A20F	CC CC	int3		
6873A210	60	pushad		
6873A211	A1 7423EB68	mov	eax, dword ptr [68EB2374]	
6873A216	83E8 01	sub	eax, 1	
6873A219	A3 7423EB68	mov	dword ptr [68EB2374], eax	
6873A21E	√C74 1A	je	short 6873A23A	
6873A220	8BF4	mov	esi, esp	

第二次断下的位置,这个地方会在原来的值的基础上减一。接着判断地址的值是否为0,不为零则弹出 警告框

### 变量检测处理

这里有两种处理方法,第一种直接修改游戏代码,不执行检测call。



第二种就是在调用call的时候,手动将找到的检测变量赋值,这种方法也是可以的

# 堆栈检测

变量检测有一个很明显的缺点,就是需要一个实时去修改一个全局变量,这种方法很容易用CE搜索到。 那么能不能通过其他方式去传递检测变量而又不被CE扫描到呢?答案是可以。

这个就是堆栈检测,通过堆栈来传递检测变量。

## 堆栈检测原理 基于本地

堆栈检测分两种情况,第一种就是检测堆栈中的返回地址。如果游戏中一个正常的call被执行的话,那么堆栈中的所有的返回地址一定是本模块的;相反,如果是通过自己写的dll注入到游戏内部来调用的话,那么堆栈中返回地址就全部是自己的dll模块的地址。

基于这个特点,程序只要在功能call内部去读特定的堆栈返回地址,检测当前地址是否属于本模块,就可以检测出当前call是否被游戏调用。

# 堆栈检测原理 基于服务器

另外一种情况比较少见,程序会通过一个参数将当前堆栈的一部分数据发送到服务器,服务器接收到这些数据以后,再对参数内的堆栈地址进行检测。

这种方式不太实用,首先发送这部分堆栈数据很容易被调用者发现,其次会增大服务器压力,所以这种 检测方式相对比较少见。

### 处理一层堆栈检测

这种检测的处理方法也有两种,第一种单步跟找到这个堆栈检测call,处理掉。但是这种检测call可能处在代码的任何一个位置,找起来不是那么容易。

第二种就是修改我们自己的程序代码。首先在进入call之后将返回地址修改为游戏模块内正确返回地址,这样就可以过掉检测call。然后在离开call之前将返回地址修改为我们自己的返回地址,这样可以保证程序正常执行。其实就是写两个HOOK修改堆栈地址。

伪代码如下:

## 处理多层堆栈检测

如果堆栈检测只检测一层返回地址的话,那么就可以用上面的方式过掉检测。但是游戏往往会检测堆栈内的多个返回地址。

多层堆栈检测处理也很简单。处理一层堆栈检测要用HOOK的方式是因为在调用游戏内部的功能call的时候,我们没有办法去修改这个call内部的代码。

但如果是多层堆栈检测,就可以在调用这个功能call之前,就布局好当前的堆栈返回地址。伪代码如下:

```
function()
{
    sub esp,0x28;
    //修改第一层返回地址
    mov [esp],0x12345678;
    //修改第二层返回地址
    mov [esp+0x14],0x66666666;
    //调用功能call
    call xxxxxxxx;
    //还原堆栈
    add esp,0x28;
}
```

利用上面这种方式,不管游戏内部检测多少层堆栈返回地址,我们都可以通过直接伪造堆栈的方式达到过掉检测的目的。

### 相关工具:

https://github.com/TonyChen56/GameReverseNote