

[登录](#)

bytectf 2019 re 驱动逆向 DancingKeys WP

神雕大侠qsq / 2019-09-18 09:19:00 / 浏览数 3919 [安全技术](#) [CTF](#) [顶\(1\)](#) [踩\(0\)](#)

bytectf 2019 re 驱动逆向 DancingKeys WP

比赛地址

https://adworld.xctf.org.cn/match/contest_challenge?event=101&hash=b1c22799-e6cf-4892-937d-c189605f5b5f.event

简介

本题是一个windows键盘过滤驱动程序的逆向，可以参考https://blog.csdn.net/m0_37552052/article/details/83037567

程序流程分析

在driver_entry驱动入口函数中

```
NTSTATUS __stdcall DriverEntry(PDRIVER_OBJECT DriverObject, PUNICODE_STRING RegistryPath)
{
    struct _DRIVER_OBJECT *v2; // rdi

    v2 = DriverObject;
    _security_init_cookie();
    return sub_140002C90(v2); // ■■■
}
```

跟进：

[illegible]

比较关键的地方在于键盘输入处理例程和IO控制请求处理例程：

键盘输入处理例程

由于前面绑定了键盘设备，所以所有的键盘IRP请求，会走本驱动过一遍。本驱动的MajorFunction[IRP_MJ_READ]拦截键盘输入操作跟进该处理例程至关键代码：

```
__int64 __fastcall sub_1400037A0(__DEVICE_OBJECT *a1, _IRP *a2)
{
    __int64 v2; // r9
    __int64 v4; // [rsp+20h] [rbp-38h]
    __int64 v5; // [rsp+28h] [rbp-30h]
    unsigned int i; // [rsp+30h] [rbp-28h]
```

```

PKEYBOARD_INPUT_DATA v7; // [rsp+38h] [rbp-20h]
ULONG_PTR v8; // [rsp+40h] [rbp-18h]
_IRP *v9; // [rsp+68h] [rbp+10h]

v9 = a2;
if ( a2->IoStatus.Status >= 0 )
{
    v7 = (PKEYBOARD_INPUT_DATA)a2->AssociatedIrp.SystemBuffer;
    v8 = a2->IoStatus.Information / 0xC;
    for ( i = 0; i < v8; ++i )
    {
        if ( !v7[i].Flags ) // flag==0
        {
            input[input_count] = (last_input + 42) ^ v7[i].MakeCode; // MakeCode
            last_input = input[input_count];
            LODWORD(v4) = input[input_count];
            DbgPrintEx(77i64, 563i64, "Magic code %d: %02x\n", (unsigned int)input_count, v4, v5);
            if ( ++input_count == 16 )
            {
                DbgPrintEx(77i64, 563i64, "Magic code buffer is now full\n", v2, v4, v5);
                input_count = 0;
                last_input = 0;
            }
        }
    }
}
--dword_140006080;
if ( v9->PendingReturned )
    sub_140003A20(v9);
return (unsigned int)v9->IoStatus.Status;
}

```

题目给了一段神秘代码，刚好是16字节，猜测就是这里的数据，将数据按如上算法解密发现恰好是输入的键盘码,解密代码：

```

data = [0x25,0x40,0x5a,0x86,0xb5,0xf1,0x3e,0x58,0x80,0x9b,0xdb,0x0b,0x30,0x49,0x66,0x8c]
res = []
temp = 0
for i in data:
    res.append(((temp+42)%256)^i)
    temp = i
print res

```

解密结果为按下了：tab tab b 1 4 c k b 1 n a backspace 4 r y enter，基本确定就是这样了。

IO控制请求处理例程

当输入完成后，应用层通过DeviceIoControl使用控制码0x222404与驱动通讯，驱动根据虚拟的操作系统版本和cpu信息数据与上面的键盘码进行一系列运算，最终向用户层

```

__int64 __fastcall sub_140002A20(_DEVICE_OBJECT *a1, _IRP *a2)
{
    __int64 v2; // r9
    __int64 v4; // [rsp+20h] [rbp-28h]
    _IO_STACK_LOCATION *v5; // [rsp+28h] [rbp-20h]
    _IRP *v6; // [rsp+30h] [rbp-18h]
    _DEVICE_OBJECT *v7; // [rsp+50h] [rbp+8h]
    _IRP *Irp; // [rsp+58h] [rbp+10h]

    Irp = a2;
    v7 = a1;
    sub_1400027A0(); // nop
    v5 = sub_140002D80(Irp);
    HIDWORD(v4) = v5->Parameters.Read.ByteOffset.LowPart;
    if ( HIDWORD(v4) == 0x222404 )
    {
        if ( v7 == DeviceObject )
        {
            v6 = (_IRP *)Irp->AssociatedIrp.SystemBuffer;
            LODWORD(v4) = v5->Parameters.Read.Length;
            if ( v6 && (unsigned int)v4 >= 0x64 )
            {

```

```

sub_1400030B0(); // CPUID 0x00000005 0x00000008 0x00000020 0x00000000
sub_140002DD0(v6); // 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
Irp->IoStatus.Information = (unsigned int)v4;
Irp->IoStatus.Status = 0;
IoCompleteRequest(Irp, 0);
return 0i64;
}
DbgPrintEx(77i64, 563i64, "Invalid Output Buffer\n", v2, v4, v5);
}
else
{
    DbgPrintEx(77i64, 563i64, "Wrong device!\n", v2, v4, v5);
}
}
else
{
    DbgPrintEx(77i64, 563i64, "Wrong device control code!\n", v2, v4, v5);
}
Irp->IoStatus.Information = 0i64;
Irp->IoStatus.Status = 0;
IoCompleteRequest(Irp, 0);
return 0i64;
}

```

到这里有两种思路：

这里我选择了第二种（主要是那部分复杂的加密没看明白）

[illegible]

应用层程序的输出即为flag

点击收藏 | 0 关注 | 1

[上一篇：渗透过程中可能要用到的Kali工具小总结](#)
[下一篇：区块链之智能合约入门](#)

1. 0 条回复

- 动动手指，沙发就是你的了！

[登录](#) 后跟帖

先知社区

[现在登录](#)

热门节点

[技术文章](#)

[社区小黑板](#)

目录

[RSS](#)
[关于社区](#)
[友情链接](#)
[社区小黑板](#)