

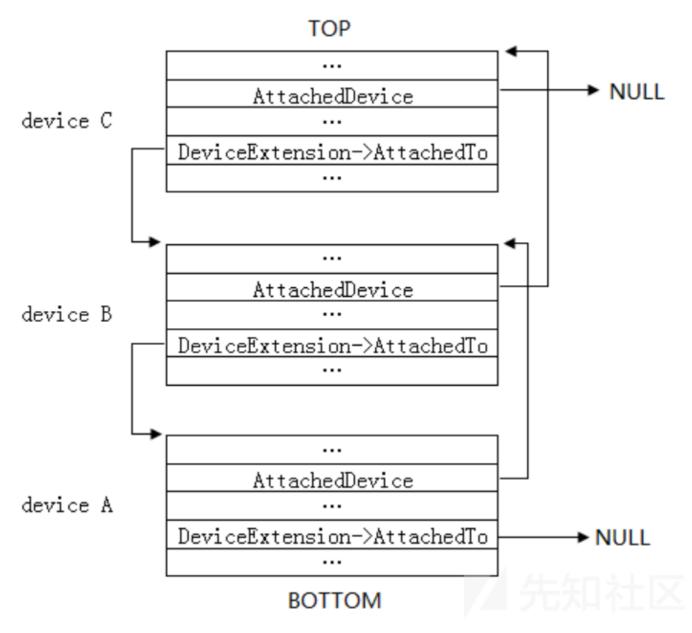
北桥:芯片处理高速信号,如cpu、ram、AGP等

南桥:芯片负责I/O总线直接通信,PCI、SATA、USB、LAN、音频、键盘控制等

串口概念:

串口也就是通常说的COM接口,采用串行通信方式扩展接口,数据bit传输,通信线路简单,用一个传输线就能双向的传输,成本低且适用于远距离通信,但是速度就比较慢USB不是串口,这是一个最基本的概念,如上图中USB接线与串口SATA是两个东西,然而很多人却容易搞混,当然我们编写的.sys驱动并非对硬件直接操作,设备驱动程序印象。

过滤:简单说不做任何改变,而在过程中添加一层过滤设备。早些年农夫山泉广告,每一滴水源于深山,层层工艺过滤。深山中的水就是源头,通过工具对水进行净化,把放设备驱动过滤也是一样,不改变原封装的接口,我们只需要在中间加一层过滤设备,来对数据进行操作即可,不过对于设备栈来说,你添加的过滤设备是在最顶层。一个设备ReactOS系统中是用pnp管理器来对设备拔插通知做处理,Pnp会对每类的设备都创建一个根root device,向上扩展,形成一个设备栈。



功能梳理:

1. 如何创建一个过滤设备,或说创建一个设备? IoCreateDevice()

函数原型:

The IoCreateDevice routine creates a device object for use by a driver.

我们挑几个参数说一下:

DriverObject指向调用者的驱动程序对象的指针,简单点传入你当前驱动的指针就好。

DeviceExtensionSize扩展设备大小,没有扩展设备传入0就好了

DeviceName设备名,过滤设备一般是没有名称的,这个地方可以是NULL

DeviceType这个要与绑定的设备类型一样的

DeviceObject返回新创建的设备对象指针

```
示例:
```

2. 创建了如何绑定,也就是关联过滤的设备呢?IoAttachDevice()或IoAttachDeviceToDeviceStack()

两种情况:

一、有设备名称绑定IoAttachDevice()

函数原型:

```
NTSTATUS

IoAttachDevice(
    _In_ _When_(return==0, __drv_aliasesMem)

PDEVICE_OBJECT SourceDevice,
    _In_ PUNICODE_STRING TargetDevice,
    _Out_ PDEVICE_OBJECT *AttachedDevice
):
```

参数SourceDevice则是我们创建的过滤设备指针,TargetDevice则是绑定的设备名称指针,AttachedDevice返回绑定成功的设备栈指针。

二、没有设备名称绑定IoAttachDeviceToDeviceStack(),官方建议使用IoAttachDeviceToDeviceStackSafe()因为兼容性更高,更安全。

函数原型:

```
PDEVICE_OBJECT IoAttachDeviceToDeviceStack(
PDEVICE_OBJECT SourceDevice,
PDEVICE_OBJECT TargetDevice
```

SourceDevice参数同样是我们创建过滤设备对象指针, TargetDevice是绑定的设备对象指针。

SourceDevice

Pointer to the caller-created device object.

TargetDevice

Pointer to another driver's device object, such as a pointer returned by a preceding call to IoGetDeviceObjectPointer.

4 先知社区

3. 串口是在主板上焊好的,如何获取串口的驱动呢?否则也没法绑定,IoGetDeviceObjectPointer()

```
NTSTATUS IoGetDeviceObjectPointer(
PUNICODE_STRING ObjectName,
ACCESS_MASK DesiredAccess,
PFILE_OBJECT *FileObject,
PDEVICE_OBJECT *DeviceObject
ObjectName设备名称, DesiredAccess掩码访问权限, FileObject文件对象指针, DeviceObject逻辑、虚拟或物理设备的设备对象的指针, 该函数会让内核的引用计数+2
示例:
RtlStringCchPrintfW(&name_str, sizeof name_str, L"\\Device\\Serial%d", id);
IoGetDeviceObjectPointer(&name_str, FILE_ALL_ACCESS, &fileobj, &devobj);
简单说当设备调用了IoGetDeviceObjectPointer,对象管理就会产生对应的文件对象。引用计数增加,设备就会被占用,当文件被解引用之后,IoGetDeviceObjectPointe
4.停止、卸载过滤?IoDetachDevice(),IoDeleteDevice()
函数原型:
void IoDetachDevice(
PDEVICE_OBJECT TargetDevice
);
void IoDeleteDevice(
PDEVICE OBJECT DeviceObject
);
过滤实现:
封装打开串口设备对象:
当然你可以为了绑定全部串口,只需要将下面的Serial0替换成Serial%d,做个循环即可:
NTSTATUS prOpenSataobj(PDEVICE_OBJECT *devobj)
{
  NTSTATUS status;
  ULONG i = 0;
  UNICODE_STRING name;
  PFILE_OBJECT fileobj = NULL;
  RtlInitUnicodeString(&name, L"\\Device\\Serial0");
  status = IoGetDeviceObjectPointer(&name, FILE_ALL_ACCESS, &fileobj, devobj);
  if (NT_SUCCESS(status))
      ObDereferenceObject(fileobj);
  return status;
}
封装过滤设备创建、绑定:
PDEVICE_OBJECT oldobj = NULL;
// |----
prOpenSataobj(&oldobj);
PDEVICE_OBJECT prAttachDevobj(PDRIVER_OBJECT pDriver, PDEVICE_OBJECT *oldobj)
  NTSTATUS status;
  PDEVICE_OBJECT fltobj;
  PDEVICE_OBJECT nextobj;
  // 1. IIIIII
  status = IoCreateDevice(pDriver, 0, NULL, oldobj->DeviceType, 0, FALSE, fltobj);
  if (!NT_SUCCESS(status))
      return status;
   //
  if (oldobj->Flags & DO_BUFFERED_IO)
      fltobj->Flags | = DO_BUFFERED_IO;
  if (oldobj->Flags & DO_DIRECT_IO)
```

```
fltobj->Flags |= DO_DIRECT_IO;
if (oldobj->Characteristics &FILE_DEVICE_SECURE_OPEN)
   fltobj->Characteristics |= FILE_DEVICE_SECURE_OPEN;
// 2. EEEEE
PDEVICE_OBJECT nrtobj = NULL;
status = IoAttachDeviceToDeviceStackSafe(fltobj, oldobj, &nrtobj);
if (!NT_SUCCESS(status))
{
   IoDeleteDevice(fltobj);
   fltobj = NULL;
   status = STATUS_UNSUCCESSFUL;
   return status;
}
fltobj->Flags = fltobj->Flags & ~DO_DEVICE_INITIALIZING;
return nrtobj;
```

封装获取串口数据与过滤下发:

在这之前讲个概念,关于IRP,利用派遣函数了接收了IO请求之后被调用来处理IO请求的函数.

如我们 CreateFileW打开符号链接,三环与驱动建立I/0请求是通过符号链接,而不是驱动设备名称。组 MajorFunction [IRP_MJ_CREATE] 项就就会被触发,派遣函数原型如下:

```
DRIVER_DISPATCH DriverDispatch;

NTSTATUS DriverDispatch(
   _DEVICE_OBJECT *DeviceObject,
   _IRP *Irp
)
```

我们发现有两个参数设备对象与IRP,那么用户层传递的数据其实系统其实已经将这些参数保存在了IRP和IO_STACK_LOCALTION的结构中。IRP结构保存了用户层传递进来的参数,用来保存处理不同I/O请求类型的数据,所以是个复杂的结构体,MSDN如下所示:

IRP structure

2018/04/30 • 6 分钟阅读时长

The **IRP** structure is a partially opaque structure that represents an *I/O request packet*. Drivers can use the following members of the IRP structure.

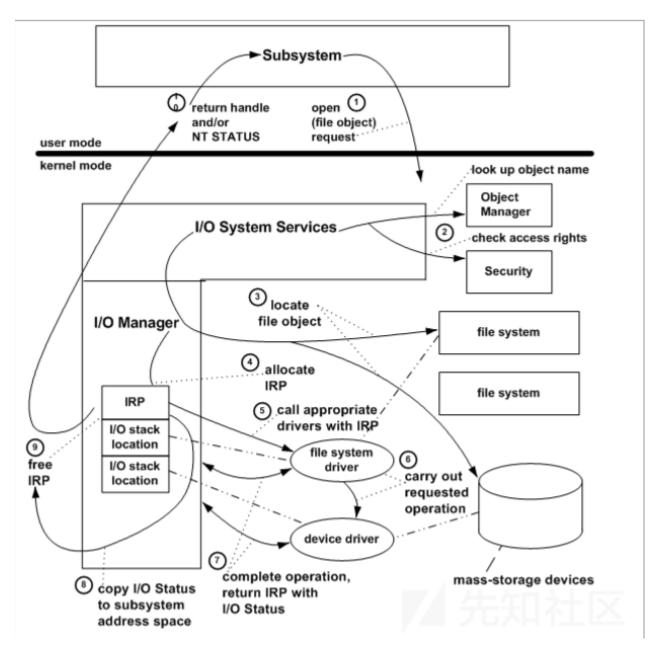
Syntax

```
心复制
C++
typedef struct _IRP {
  CSHORT
                             Type;
  USHORT
                             Size;
  PMDL
                             MdlAddress;
  ULONG
                             Flags;
  union {
                    *MasterIrp;
    struct _IRP
    volatile LONG IrpCount;
    PVOID
                     SystemBuffer;
  } AssociatedIrp;
  LIST_ENTRY
                             ThreadListEntry;
  IO STATUS BLOCK
                             IoStatus;
  KPROCESSOR MODE
                             RequestorMode;
  BOOLEAN
                             PendingReturned;
  CHAR
                             StackCount;
  CHAR
                             CurrentLocation;
  BOOLEAN
                             Cancel;
  KIRQL
                             CancelIrql;
  CCHAR
                             ApcEnvironment;
  UCHAR
                             AllocationFlags;
  PIO_STATUS_BLOCK
                             UserIosb;
  PKEVENT
                             UserEvent;
```

任何内核模式程序在创建一个IRP时,同时还创建了一个IO_STACK_LOCATION数组结构:数组中的每个堆栈单元都对应一个将处理该IRP驱动程序。头部有IO_STACK_LOCATION数组索引,同时也有一个指向该IO_STACK_LOCATION的指针。

索引是从1开始,没有0。索引不会设置成 0,否则系统崩溃,底层驱动不调用 IoCallDriver 。驱动程序准备向次低层驱动程序传递IRP时可以调用 IoCallDriver,工作是递减当前 IO_STACK_LOCATION 索引,使之与下一层的驱动程序匹配。

IoGetCurrentIrpStackLocation 函数就能过获取到当前设备的IO栈,下图是IRP处理的过程:



用户层通过系统I/O打开文件名,进入内核层由I/O管理器去调用对象管理解析符号链接,这里还会做安全权限检测被打开的对象权限,I/O管理器初始化分配内存IRP,同时

IRQL:中断请求级别(Interrupt ReQuest Level,IRQL)

用来保证进程的优先级,原子,级别又Dispatch,APC与Passive,这里不做详细说明,后续有时间写一下详细的IRP处理过程.

上述我们已经说了获取串口设备及过滤设备创建与绑定,下面就是获取串口传输的数据,实现自定义的功能,我们如何获取串口数据呢?当然是派遣函数与IRP了。 需要注意:你并知道串口设备使用的那种通讯协议缓冲区进行的数据交换,可能是直接、间接或者 DO_DIRECT_IO

方式。默认是UserBuffer,但是最不安全,一般都会用MdlAddress,但是你需要把所有可能都写上,做好兼容性处理,这是必须做的,否则可能截获不到数据!

```
KdPrint(("%2X ", buf[i]))

if(!(Writesize % 16))

KdPrint(("\r\n"))
}

IoSkipCurrentIrpStackLocation(irp)

// INTELLIFIC TO POCALIDriver

POCALIDriver

POCALIDriver

//

irp->IoStatus.Information = 0;
irp->IoStatus.Status = STATUS_INVALID_PARAMETER;
IoCompleteRequest(irp, IO_NO_INCREMENT);
return STATUS_ERROR;
```

网上串口过滤代码已经很完善,我们这里主要聊的是过程与思路,Windows设备栈基于这种模式去做的,代码大同小异,以前学习的时候也都是参考书籍与帖子,这里不在很多知识点没有细讲,如IRP的调用过程,MDL映射,通讯机制,IRPQ级别处理机制等等,后续有时间补一篇相关得零散的知识点分享。

参考:

《Windows驱动开发技术详解》 《寒江独钓-Windows内核安全编程》

点击收藏 | 0 关注 | 1

上一篇: 泽少个人渗透系统 7.0版 - 正式发布 下一篇: Joomla 3.4.6 RCE 分析

- 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