

USB 设备驱动程序的设计与开发

杨 龙¹, 刘 岩¹, 董绪荣²

(1. 装备指挥技术学院 研究生部, 北京 101416; 2. 装备指挥技术学院 测量控制系, 北京 101416)

摘 要: USB 接口具有方便快捷等优点, 已经发展成为一种比较普遍的计算机与外设之间的接口。首先给出了 USB 系统的整体结构组成; 然后从 Windows 驱动程序的结构入手介绍 Windows 驱动程序的工作原理; 介绍了如何利用 Windows DDK 编写 USB 设备的驱动程序; 给出了具体的应用实例。

关 键 词: USB; Windows DDK; 驱动程序

中图分类号: TP 311. 1

文献标识码: A

文章编号: CN11-3987(2003)01-0090-05

USB(universal serial bus)是 1995 年 Microsoft、Compaq、IBM 等公司联合制定的一种新的 PC 串行通信协议。作为一种外设接口, 它较其它接口存在以下 4 个优点: ①使用方便。使用 USB 接口可以连接多个不同的设备, 支持热插拔, 不涉及中断请求(interrupt request, IRQ)冲突等问题, 能真正做到“即插即用”; ②速率高。USB 接口的最高传输率目前可达 12 Mb/s, 比串口快了整整 100 倍, 比并口也快了十多倍; ③连接灵活。USB 接口支持多个不同设备的串行连接, 连接的方式也十分灵活, 既可以使用串行连接, 也可以使用中枢转接头(hub); ④独立供电。USB 接口提供了内置电源, 能向低压设备提供 5V 的电源, 新设备不需要专门的交流电源。

正是基于以上这些优点, 开发 USB 接口的设备已成为一种发展趋势。

1 应用系统举例

在笔者开发的一套数据采集系统采用了 USB 接口。采集系统的整体结构如图 1 所示。

系统工作过程: 微处理器按照一定的采样率收集所有传感器的数据, 然后送到 USB 接口芯片, 通过控制接口芯片实现与主机的数据通信。

要实现 USB 传输, 需要 2 方面的软件支持: 微处理器的控制软件和主机的控制软件。这里重点介绍主机软件。由于目前所有的开发工具中还

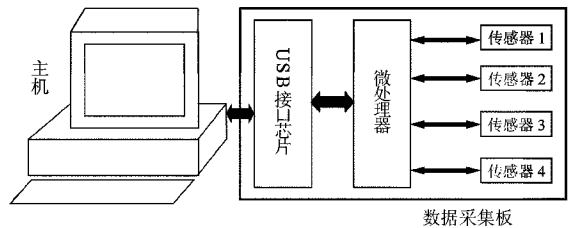


图 1 系统结构框图

没有对 USB 进行控制的函数和控件, 所以必须自行开发 USB 设备驱动程序。本文主要介绍如何利用 Windows 驱动程序开发包(driver development kit, DDK)在 Windows2000 下进行 USB 设备驱动程序的设计与开发。

2 USB 系统简介

2.1 USB 系统的硬件组成

组成 USB 系统的硬件包括主控制器和 USB 设备, 其中 USB 设备又包括集线器(hub)和一般的功能性设备, 如活动磁盘, 游戏杆等。设备之间的物理连接采用分层星型互联结构, 如图 2 所示。任何 USB 设备都必须提供一个标准的 USB 接口以满足 USB 协议。

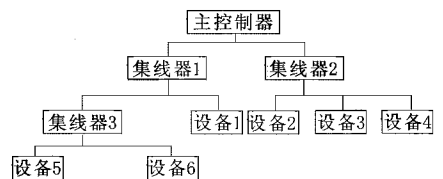


图 2 USB 硬件设备互联

2.2 USB 数据传输

USB 设备对于 USB 系统来说是一个端点的集合,端点被分成组,一组端点实现一个接口,设备端点和主机软件之间利用管道进行联系。设备驱动程序就是通过这些接口和管道来与设备进行通信。三者之间的关系如图 3 所示。

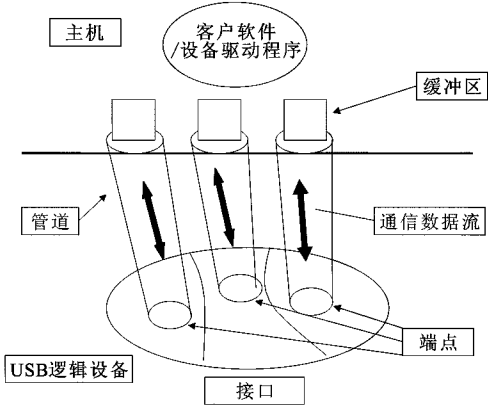


图 3 USB 数据传输模型

USB 数据传输就是指发生在主机软件和 USB 设备上特定端点(endpoint)之间的数据交换,一个设备可以具有若干个管道。一般情况下,一个管道中的数据传输与其他管道中的数据传输是相互独立的。这种发生在管道中的数据流动共有 4 种基本类型:控制传输、批量传输、中断传输和同步传输。

USB 设备驱动程序都必须使用这些管道和接口来管理设备,而不是直接通过内存或 I/O 端口存取来管理,这一点与其它总线如 PCI、EISA、PCMCIA 等不同。

3 Windows 驱动程序工作原理

3.1 Windows 内核模式驱动程序结构

驱动程序与应用程序之间最大的差别在于驱动程序的控制结构。应用程序从头至尾都在 Main 或 Winmain 函数的控制下执行,由这 2 个函数确定子例程的执行顺序。而驱动程序不存在 WinMain 或 Main 这样的入口,而只是一个由 I/O 管理组件根据需要调用的子例程的集合,I/O 管理组件根据不同的情况调用驱动程序中不同的例程^[1]。构成内核模式驱动程序的主要例程包括:初始化和清除例程、I/O 系统服务调度例程、数据传输例程和资源回调例程等。以下是一个简单驱动程序的框架结构:

NTSTATUS DriverEntry (IN PDRIVER_ OBJECT DriverObject, IN PUNICODE_ STRING

```
RegistryPath) //初始化例程
{
    // 声明其他例程的入口点
    DriverObject->MajorFunction[IRP_MJ_
CREATE] = XX_Create;
    DriverObject->DriverUnload = XX_Un-
load;

    .....

    // 为设备创建设备对象
    CreateDevice (pDriverObject ulDeviceNum-
ber);
}
VOID XX _Unload (IN PDRIVER_ OBJECT
pDriverObject) //清除例程
{
    // 释放所有占用的缓冲区
    if (pDevExt->deviceBuffer != NULL)
        ExFreePool(pDevExt->deviceBuffer);
    // 删除建立的符号链接
    IoDeleteSymbolicLink(&pLinkName);
    // 删除设备对象
    IoDeleteDevice( pDevExt->pDevice );
}
NTSTATUS XX_ Create (IN PDEVICE_ OB-
JECT pDevObj, IN PIRP pIrp) // I/O 系统
服务调度例程
{
    // 处理来自应用程序中 CreateFile 的调用
    请求

    .....

    return STATUS_SUCCESS;
}
VOID StartIo(IN PDEVICE_ OBJECT pDevObj,
IN PIRP pIrp) //数据传输例程
{
    // 分配所需的任何资源,并设置设备运行

    .....
}
```

说明:这里给出的只是一个简单的框架,并没有列出驱动程序中所需的所有例程。详细情况请参阅参考文献[1]。

3.2 Windows 系统的 I/O 过程

为了实现操作系统的兼容性、可移植性和其他一些性能,Windows 操作系统不允许用户应用程序直接对各种硬件设备进行操作,而由操作系

统的 I/O 管理组件管理几乎所有的输入/输出操作请求,并最终由驱动程序完成所有的操作。具体过程如下^[2]:

- 1)对 I/O 的每种用户请求,I/O 管理程序从非分页系统内存中分配一个输入输出请求包(I/O request packet, IRP),基于用户请求的文件句柄和 I/O 函数,I/O 管理程序将 IRP 传递给合适的驱动程序调度例程;
- 2)调度例程检查请求的参数,如果合法,把 IRP 传递给驱动程序的 Start I/O 例程;
- 3)Start I/O 例程使用 IRP 的内容开始一个设备操作;
- 4)当操作完成,驱动程序的 DpcForIsr 例程将最后状态代码保存在 IRP 中,并将它返回给 I/O 管理程序;
- 5)I/O 管理程序使用 IRP 中的信息完成请求,并将最后状态发送给用户。

3.3 Windows 驱动程序模型的特点和构成

随着操作系统的发展,驱动程序结构也经历了一个不断完善的过程。Windows 驱动程序模型(windows driver model, WDM)是一种在当前比较新的模型结构,他是建立在物理设备对象(physical device object, PDO)和功能设备对象(functional device object, FDO)的结构化分层基础上。WDM 模型为了适应即插即用系统,重新定义了驱动程序分层,它至少存在总线驱动程序和功能驱动程序,根据需要还可以选择过滤器驱动程序^[3]。

通常情况下,连接到总线的每个物理部件都有一个 PDO,承担由硬件实现的低级设备控制的责任。更高级软件则都存在一个 FDO。驱动程序和设备对象之间的对应关系如图 4 所示。

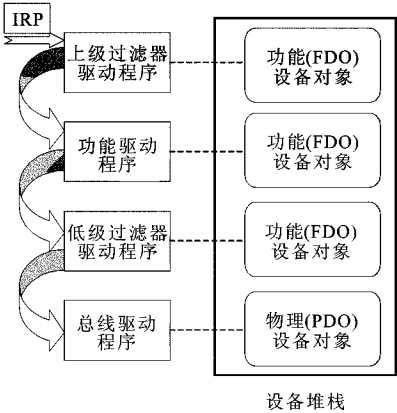


图 4 驱动程序 WDM 模型

当存在 I/O 操作时,IRP 请求包首先被送到

上级过滤器驱动程序,然后被一级一级往下传递,最后由总线驱动程序完成对设备的操作。

4 USB 设备驱动程序结构设计

4.1 USB 系统软件的结构

USB 系统驱动程序采用 WDM 结构,具体结构如图 5 所示。其中设备驱动程序位于整个结构的最顶层,它不直接操作硬件,而是通过一个接口传递请求。

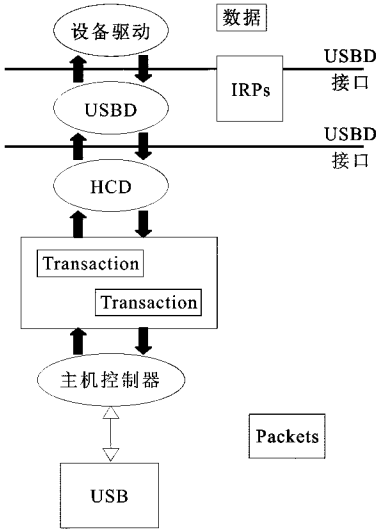


图 5 USB 驱动程序的 WDM 结构

这里 USB 接口是 WDM 分层结构的一部分,是操作系统 USB 驱动程序堆栈为内核模式设备驱动程序提供的接口。

4.2 USB 设备驱动程序的初始化和配置过程

当设备驱动程序被系统加载时,首先进入 DriverEntry()入口例程,在该例程中主要设置程序中要处理的各个 MajorFunction IRP 和 AddDevice 的处理函数入口点。其作用与 DOS 系统中设置中断向量表的操作类似,与指出哪个中断该由哪个中断处理函数进行处理一样,在这个例程中不分配任何资源。

当 USB 堆栈检测到设备后,即插即用管理器(plug and play manager)调用 DriverEntry 例程中设置的 AddDevice 处理函数进行资源的分配和 FDO 的创建。以下是该例程的一段伪代码:

```
XX_PnPAddDevice ( IN PDRIVER _ OBJECT  
DriverObject, IN PDEVICE _ OBJECT PhysicalDeviceObject)  
{
```

//为设备创建一个符号链接,该符号链接用于应用程序的 CreateFile 调用;

```
//创建设备对象和设备扩展;  
//初始化设备对象和设备扩展中的各个变量;  
//向 PDO 查询设备的电源性能并保存到 FDO 的设备扩展中;  
//因为设备可能暂时不被使用,关闭 USB 设备电源  
}
```

当 USB 堆栈分配完资源后,将会发送一个 IRP_MN_START_DEVICE,此时 DriverEntry 例程中指定的 IRP_MJ_PNP 处理函数将被激活。针对 IRP_MN_START_DEVICE,处理函数将完成如下工作:获取设备描述符;获取配置描述符;从配置描述符中选择一个接口,并用该接口配置设备。这些是 USB 驱动程序与其它驱动程序的区别之处。如果配置成功,将配置信息存放在设备扩展中。这时,驱动程序已经完全就绪,等待应用程序发出与设备进行通信的请求。

4.3 数据传输过程

当应用程序与设备进行数据传输时,应用程序首先必须调用 CreateFile 打开设备,然后利用返回的句柄对设备进行读写操作,用户在调用 CreateFile 时使用的文件名一般为“<由 GUID 产生的外部设备名>.\yy”,这里 yy 是内部管道 ID。对于驱动程序,当应用程序调用 CreateFile 时,相应于 IRP_MJ_CREATE 的处理函数将被激活,并完成如下工作:获取当前 IRP 的堆栈指针,通过堆栈指针获得要打开的文件名,然后通过文件名找到内部管道 ID,若对当前接口此管道 ID 合法,则将该管道打开,并将返回给应用程序一个

合法句柄。
管道被打开后,用户应用程序将会调用 ReadFile 或 WriteFile 从设备读取数据或向设备写数据。此时驱动程序中相应于 IRP_MJ_READ 或 IRP_MJ_WRITE 的处理函数被激活。这些处理函数将读写请求转换成相应的 USB 请求数据包(USB request packet, URP)传递给下层驱动程序,并等待 I/O 处理的最后完成。

5 驱动程序的编译和调试

驱动程序的编写可以在任何 C 语言环境中进行,但 Windows DDK 对于编译和链接有一套完整的环境,具体参照 Windows DDK 的文档介绍。最常用的方法是将所有源程序放在一个子目录下,并编写一个 SOURCE 文件。启动 DDK 的控制台编译程序,进入源程序所在的子目录,调用 Build -cz 命令,这时将会生成一个带 .sys 后缀的驱动程序文件,这就是驱动程序的最终形式。调试驱动程序的方法也有很多种,如 WinDug, SoftIce 等。总的来说 SoftIce 功能更强大,使用也更方便。

6 应用实例及结论

在笔者开发的数据采集系统中,USB 控制芯片使用的是菲利普的 PDIUSB12,该芯片共有 3 个端点,4 种工作模式,笔者选用的是模式 3。端点的定义如表 1。主机与设备端点 2 使用同步传输方式进行数据通信。驱动程序试验效果令人满意。

表 1 端点定义表

端点号	端点索引	传输类型	端点类型	方 向	最大信息包规格/byte
0	0	控制输出	默认	输出	16
	1	控制输入		输入	16
1	2	普通输出	普通	输出	16
	3	普通输入	普通	输入	16
2	4	同步输出	同步	输出	64
	5	同步输入	同步	输入	64

本文从工程应用的角度出发,分析了驱动程序的工作原理,给出了编写驱动程序的主要过程,尽量从总体上给出编写驱动程序的大体框架,并在主要细节方面做了必要的解释,为开发人员的工程开发提供一定的参考。

参考文献:

[1] Art Baker. Windows NT 设备驱动程序设计指南[M]. 北京:机械工业出版社,1997.
[2] Art Baker, Jerry Lozano. Windows 2000 设备驱动程序设计指南[M]. 北京:机械工业出版社,2001.
[3] 刘少峰,韦克平. USB 软件系统的开发[J]. 计算机应用研究, 2002,(3):31-35.

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 41 42 43 44 45 46 47 48 49 50 51 52 53 54 55 56 57 58 59 60 61 62 63 64 65 66 67 68 69 70 71 72 73 74 75 76 77 78 79 80 81 82 83 84 85 86 87 88 89 90 91 92 93 94 95 96 97 98 99 100

定 价:5 元/期;全年:30 元