

说完了内核里的三大类基本操作，就说说一些常用的其它操作，这些操作难以归类，但是肯定很有用处。本章节的内容也是会动态更新的。

1.遍历链表。内核里有很多数据结构，但它们并不是孤立的，内核使用双向链表把它们像糖葫芦一样给串了起来。所以遍历双向链表能获得很多重要的内核数据。举个简单的例子，驱动对象 `DriverObject` 就是使用双向链表给串起来的，遍历这个链表就可以枚举内核里所有的驱动。示例代码如下：

```
//传入驱动自身的 DriverObject
VOID EnumDriver(PDRIVER_OBJECT pDriverObject)
{
    PKLDR_DATA_TABLE_ENTRY
entry=(PKLDR_DATA_TABLE_ENTRY)pDriverObject->DriverSection;
    PKLDR_DATA_TABLE_ENTRY firstentry;
    ULONG64 pDrvBase=0;
    KIRQL OldIrql;
    firstentry = entry;
    //当发现又找到自己时跳出循环，否则成了死循环。
    while((PKLDR_DATA_TABLE_ENTRY)entry->InLoadOrderLinks.Flink != firstentry)
    {
        DbgPrint("BASE=%p\\tPATH=%wZ",entry->DllBase,entry->FullDllName);
        entry = (PKLDR_DATA_TABLE_ENTRY)entry->InLoadOrderLinks.Flink;
    }
}
```

2.等待。这个等于 RING3 的 Sleep 函数了。

```
#define DELAY_ONE_MICROSECOND (-10)
#define DELAY_ONE_MILLISECOND (DELAY_ONE_MICROSECOND*1000)
VOID MySleep(LONG msec)
{
    LARGE_INTEGER my_interval;
    my_interval.QuadPart = DELAY_ONE_MILLISECOND;
    my_interval.QuadPart *= msec;
    KeDelayExecutionThread(KernelMode,0,&my_interval);
}
```

3.同步。这个可以理解成是“条件等待”。常用的是 `KeWaitForSingleObject`、`KeInitializeEvent`、`KeSetEvent` 这几个函数。为了方便讲解，这个的示例代码与“内核线程”放在一起。先把这几个函数的原型贴出来。

```
NTSTATUS KeWaitForSingleObject
(
    _In_      PVOID Object,
    _In_      KWAIT_REASON WaitReason,
    _In_      KPROCESSOR_MODE WaitMode,
    _In_      BOOLEAN Alertable,
```

```
_In_opt_ PLARGE_INTEGER Timeout
);
```

```
VOID KeInitializeEvent
(
    _Out_ PRKEVENT Event,
    _In_   EVENT_TYPE Type,
    _In_   BOOLEAN State
);
```

```
LONG KeSetEvent
(
    _Inout_ PRKEVENT Event,
    _In_     KPRIORITY Increment,
    _In_     BOOLEAN Wait
);
```

4. 获得系统版本号。内核编程难免使用硬编码，以及使用一些高版本系统才出现的函数。为了使得驱动能在低版本的系统上正常运行，就需要根据不同系统做不同处理了。

```
VOID GetVersion()
{
    ULONG NtBuildNumber;
    RTL_OSVERSIONINFOW osi;
    osi.dwOSVersionInfoSize=sizeof(RTL_OSVERSIONINFOW);
    RtlFillMemory(&osi,sizeof(RTL_OSVERSIONINFOW),0);
    RtlGetVersion(&osi);
    NtBuildNumber=osi.dwBuildNumber;
    DbgPrint("NtBuildNumber: %ld\n",NtBuildNumber);
    return NtBuildNumber;
}
```

5. 获得系统时间。在内核里获得系统时间的是标准时间（GMT+0），转换成本地时间还需要进行转换。此功能在发布测试版软件的时候特别有用，限制人们只能在指定时间之前使用。

```
VOID MyGetCurrentTime()
{
    LARGE_INTEGER CurrentTime;
    LARGE_INTEGER LocalTime;
    TIME_FIELDS   TimeFiled;
    // 这里得到的其实是格林威治时间
    KeQuerySystemTime(&CurrentTime);
    // 转换成本地时间
    ExSystemTimeToLocalTime(&CurrentTime, &LocalTime);
    // 把时间转换为容易理解的形式
    RtlTimeToTimeFields(&LocalTime, &TimeFiled);
    DbgPrint("[TimeTest] NowTime : %4d-%2d-%2d %2d:%2d:%2d",
        TimeFiled.Year, TimeFiled.Month, TimeFiled.Day,
```

```

        TimeFiled.Hour, TimeFiled.Minute, TimeFiled.Second);
    }

```

6. 内核线程。内核线程就是名义上属于 SYSTEM 进程的线程。比如说你要做坏事，却让 SYSTEM 进程背黑锅，是一件很爽的事情。内核线程还有几个特点：1. PreviousMode 是 KernelMode，可以直接调用 Nt 开头的内核函数（Nt 开头的内核函数会检查 PreviousMode，如果 PreviousMode 不是 KernelMode，就会拒绝服务。有些人喜欢直接修改 ETHREAD 里的这个值，但我个人觉得这么改不妥当）。2. 内核线程不会自己结束，必须调用 PsTerminateSystemThread 才能被动结束。以下是例子，同时演示了等待、同步和内核线程的使用。

```

KEVENT kEvent; //事件
//线程函数
VOID MyThreadFunc(IN PVOID context)
{
    PUNICODE_STRING str = (PUNICODE_STRING)context;
    DbgPrint("Kernel thread running: %wZ\n", str);
    DbgPrint("Wait 3s!\n");
    MySleep(3000);
    DbgPrint("Kernel thread exit!\n");
    KeSetEvent(&kEvent, 0, TRUE);
    PsTerminateSystemThread(STATUS_SUCCESS);
}
//创建线程的函数
VOID CreateThreadTest()
{
    HANDLE hThread;
    UNICODE_STRING ustrTest = RTL_CONSTANT_STRING(L"This is a string for test!");
    NTSTATUS status;
    // 初始化事件
    KeInitializeEvent(&kEvent, SynchronizationEvent, FALSE);
    status = PsCreateSystemThread(&hThread, 0, NULL, NULL, NULL, MyThreadFunc,
(PVOID)&ustrTest);
    if (!NT_SUCCESS(status))
    {
        DbgPrint("PsCreateSystemThread failed!");
        return;
    }
    ZwClose(hThread);
    // 等待事件
    KeWaitForSingleObject(&kEvent, Executive, KernelMode, FALSE, NULL);
    DbgPrint("CreateThreadTest OVER!\n");
}

```

如果线程创建成功，会依次输出以下字符串：

```

Kernel thread running: This is a string for test!
Wait 3s!

```

Kernel thread exit!  
CreateThreadTest OVER!

7.强制重启计算机。在内核里直接使用 `OUT` 指令就能强制重启计算机而不可能被任何钩子拦截。此代码可以用在反调试里。

```
VOID ForceReboot()
{
    typedef void (__fastcall *FCRB)(void);
    /*
    mov al, 0FEh
    out 64h, al
    ret
    */
    FCRB fcrb=NULL;
    UCHAR shellcode[6]="\xB0\xFE\xE6\x64\xC3";
    fcrb=ExAllocatePool(NonPagedPool,5);
    memcpy(fcrb,shellcode,5);
    fcrb();
}
```

8.强制关闭计算机。在内核里直接使用 `OUT` 指令就能强制关闭计算机而不可能被任何钩子拦截。此代码可以用在反调试里。

```
VOID ForceShutdown()
{
    typedef void (__fastcall *FCRB)(void);
    /*
    mov ax,2001h
    mov dx,1004h
    out dx,ax
    ret
    */
    FCRB fcrb=NULL;
    UCHAR shellcode[12]="\x66\xB8\x01\x20\x66\xBA\x04\x10\x66\xEF\xC3";
    fcrb=ExAllocatePool(NonPagedPool,11);
    memcpy(fcrb,shellcode,11);
    fcrb();
}
```

课后作业：无。