

在笔者前一篇文章《内核文件读写系列函数》简单的介绍了内核中如何对文件进行基本的读写操作，本章我们将实现内核下遍历文件或目录这一功能，该功能的实现需要依赖于 `ZwQueryDirectoryFile` 这个内核API函数来实现，该函数可返回给定文件句柄指定的目录中文件的各种信息，此类信息会保存在 `PFILE_BOTH_DIR_INFORMATION` 结构下，通过遍历该目录即可获取到文件的详细参数，如下将具体分析并实现遍历目录功能。

该功能也是ARK工具的最基本功能，如下图是一款通用ARK工具的文件遍历功能的实现效果；



在概述中提到过，目录遍历的核心是 `ZwQueryDirectoryFile()` 系列函数，该函数可返回给定文件句柄指定的目录中文件的各种信息，其微软官方定义如下；

`ZwQueryDirectoryFile` 是 Windows 操作系统中的一个系统调用函数，用于查询目录中的文件信息。具体而言，它可以用来枚举一个目录中的所有文件，并返回每个文件的名称、属性、时间戳等信息。

调用 `ZwQueryDirectoryFile` 函数需要指定以下参数：

- 目录句柄：表示要查询的目录的句柄，可以通过调用 `ZwOpenFile` 函数打开目录获取。
- 文件信息类：表示要返回的文件信息的类型，如文件名、文件大小、文件时间戳等。
- 文件信息缓冲区：表示存放返回文件信息的缓冲区，其大小必须足够大以容纳查询结果。
- 缓冲区大小：表示文件信息缓冲区的大小。
- 是否遍历子目录：指定是否遍历目录中的子目录。
- 文件名匹配模式：指定查询的文件名模式，支持通配符。
- 是否返回长文件名：指定是否返回长文件名。
- 函数执行成功时，将返回 `STATUS_SUCCESS`，同时将文件信息写入文件信息缓冲区中。当返回 `STATUS_NO_MORE_FILES` 时，表示目录中没有更多的文件需要枚举。

需要注意的是，使用 `ZwQueryDirectoryFile` 函数需要具有足够的权限，并且应该对返回的文件信息进行适当的处理，以避免潜在的安全问题。

```

NTSYSAPI NTSTATUS ZwQueryDirectoryFile(
    [in]           HANDLE             FileHandle,           // 返回的文件对象的句柄，表示要为其请求信息的目录。
    [in, optional]  HANDLE             Event,              // 调用方创建的事件的可选句柄。
    [in, optional]  PIO_APC_ROUTINE ApcRoutine,         // 请求的操作完成时要调用的可选回调用方提供的 APC 例程的地址。
    [in, optional]  PVOID              ApcContext,        // 如果调用方提供 APC 或 I/O 完成对象与文件对象关联，则为调用方确定的上下文区域的可选指针。
    [out]          PIO_STATUS_BLOCK   IoStatusBlock,       // 指向 IO_STATUS_BLOCK 结构的指针，该结构接收最终完成状态和有关操作的信息。
    [out]          PVOID              FileInformation,    // 指向接收有关文件的所需信息的输出缓冲区的指针。
    [in]           ULONG              Length,             // FileInformation 指向的缓冲区的大小（以字节为单位）。
    [in]           FILE_INFORMATION_CLASS FileInformationClass, // 要返回的有关目录中文件的信息类型。
    [in]           BOOLEAN             ReturnsSingleEntry, // 如果只应返回单个条目，则设置为 TRUE，否则为 FALSE。
    [in, optional] PUCHAR             FileName,           // 文件路径
    [in]           BOOLEAN             RestartScan,        // 如果扫描是在目录中的第一个条目开始，则设置为 TRUE。
);

```

该函数我们需要注意 `FileInformation` 参数，在本例中它被设定为了 `PFILE_BOTH_DIR_INFORMATION` 用于存储当前节点下文件或目录的一些属性，如文件名，文件时间，文件状态等，其次 `FileInformationClass` 参数也是有多种选择的，本例中我们需要遍历文件或目录则设置成 `FileBothDirectoryInformation` 就可以，在循环遍历文件时需要将当前目录以及上一级目录..排除，而 `pDir->FileAttributes` 则用于判断当前节点是文件还是目录，属性 `FILE_ATTRIBUTE_DIRECTORY` 代表是目录，反之则是文件，实现目录文件遍历完整代码如下所示；

```

#include <ntifs.h>
#include <ntstatus.h>

// 遍历文件夹和文件
BOOLEAN MyQueryFileAndFileFolder(UNICODE_STRING ustrPath)
{
    HANDLE hFile = NULL;
    OBJECT_ATTRIBUTES objectAttributes = { 0 };
    IO_STATUS_BLOCK iosb = { 0 };
    NTSTATUS status = STATUS_SUCCESS;

    // 初始化结构
    InitializeObjectAttributes(&objectAttributes, &ustrPath, OBJ_CASE_INSENSITIVE |
OBJ_KERNEL_HANDLE, NULL, NULL);

    // 打开文件得到句柄
    status = ZwCreateFile(&hFile, FILE_LIST_DIRECTORY | SYNCHRONIZE | FILE_ANY_ACCESS,
&objectAttributes, &iosb, NULL, FILE_ATTRIBUTE_NORMAL, FILE_SHARE_READ |
FILE_SHARE_WRITE,
FILE_OPEN, FILE_DIRECTORY_FILE | FILE_SYNCHRONOUS_IO_NONALERT |
FILE_OPEN_FOR_BACKUP_INTENT,
NULL, 0);

```

```
if (!NT_SUCCESS(status))
{
    return FALSE;
}

// 为节点分配足够的空间
ULONG ulLength = (2 * 4096 + sizeof(FILE_BOTH_DIR_INFORMATION)) * 0x2000;
PFILE_BOTH_DIR_INFORMATION pDir = ExAllocatePool(PagedPool, ulLength);

// 保存pDir的首地址
PFILE_BOTH_DIR_INFORMATION pBeginAddr = pDir;

// 获取信息，返回给定文件句柄指定的目录中文件的各种信息
status = ZwQueryDirectoryFile(hFile, NULL, NULL, NULL, &iobs, pDir, ulLength,
FileBothDirectoryInformation, FALSE, NULL, FALSE);
if (!NT_SUCCESS(status))
{
    ExFreePool(pDir);
    ZwClose(hFile);
    return FALSE;
}

// 遍历
UNICODE_STRING ustrTemp;
UNICODE_STRING ustrOne;
UNICODE_STRING ustrTwo;

RtlInitUnicodeString(&ustrOne, L".");
RtlInitUnicodeString(&ustrTwo, L"..");

WCHAR wcFileName[1024] = { 0 };
while (TRUE)
{
    // 判断是否是..上级目录或是.本目录
    RtlZeroMemory(wcFileName, 1024);
    RtlCopyMemory(wcFileName, pDir->FileName, pDir->FileNameLength);

    RtlInitUnicodeString(&ustrTemp, wcFileName);

    // 是否是.或者是..目录
    if ((0 != RtlCompareUnicodeString(&ustrTemp, &ustrOne, TRUE)) && (0 != RtlCompareUnicodeString(&ustrTemp, &ustrTwo, TRUE)))
    {
        // 判断是文件还是目录
        if (pDir->FileAttributes & FILE_ATTRIBUTE_DIRECTORY)
        {
            // 目录
            DbgPrint("[目录] 创建时间: %u | 改变时间: %u 目录名: %wZ \n", pDir->CreationTime, &pDir->ChangeTime, &ustrTemp);
        }
        else
        {
            // 文件
        }
    }
}
```

```

        DbgPrint("[文件] 创建时间: %u | 改变时间: %u | 文件名: %wz \n", pDir-
>CreationTime, &pDir->ChangeTime, &ustrTemp);
    }
}

// 遍历完毕直接跳出循环
if (0 == pDir->NextEntryOffset)
{
    break;
}

// 每次都要将pDir指向新的地址
pDir = (PFILE_BOTH_DIR_INFORMATION)((PUCHAR)pDir + pDir->NextEntryOffset);
}

// 释放内存并关闭句柄
ExFreePool(pBeginAddr);
ZwClose(hFile);

return TRUE;
}

VOID UnDriver(PDRIVER_OBJECT driver)
{
    DbgPrint("驱动卸载成功 \n");
}

NTSTATUS DriverEntry(IN PDRIVER_OBJECT Driver, PUNICODE_STRING RegistryPath)
{
    DbgPrint("Hello LyShark.com \n");

    // 遍历文件夹和文件
    UNICODE_STRING ustrQueryFile;
    RtlInitUnicodeString(&ustrQueryFile, L"\?\?\C:\windows");
    MyQueryFileAndFileFolder(ustrQueryFile);

    DbgPrint("驱动加载成功 \n");
    Driver->DriverUnload = UnDriver;
    return STATUS_SUCCESS;
}

```

编译如上驱动程序并运行，则会输出 C:\windows 目录下的所有文件和目录，以及创建时间和修改时间，输出效果如下图所示：

Debug Print

113 Hello LyShark.com

114 [目录] 创建时间: 2537775767 | 改变时间: 1237319912 目录名: addins

115 [目录] 创建时间: 2537775767 | 改变时间: 1237320024 目录名: appcompat

116 [目录] 创建时间: 2537775767 | 改变时间: 1237320136 目录名: apppatch

117 [目录] 创建时间: 2537932029 | 改变时间: 1237320248 目录名: AppReadiness

118 [目录] 创建时间: 2533244162 | 改变时间: 1237320368 目录名: assembly

119 [目录] 创建时间: 2537932029 | 改变时间: 1237320480 目录名: bcastdvr

120 [文件] 创建时间: 1466870539 | 改变时间: 1237320592 | 文件名: bfsvc.exe

121 [目录] 创建时间: 215740786 | 改变时间: 1237320704 目录名: BitLockerDiscoveryVolumeContents

122 [目录] 创建时间: 2537932029 | 改变时间: 1237320864 目录名: Boot

123 [文件] 创建时间: 472144841 | 改变时间: 1237320968 | 文件名: bootstat.dat

124 [目录] 创建时间: 2538713341 | 改变时间: 1237321088 目录名: Branding

125 [目录] 创建时间: 1907083804 | 改变时间: 1237321200 目录名: CbsTemp

126 [目录] 创建时间: 2538713341 | 改变时间: 1237321312 目录名: Containers

127 [目录] 创建时间: 2578610006 | 改变时间: 1237321432 目录名: CSC

你是否会觉得很失望，为什么不是递归枚举，这里为大家解释一下，通常情况下ARK工具并不会在内核层实现目录与文件的递归操作，而是将递归过程搬到了应用层，当用户点击一个新目录时，在应用层只需要拼接新的路径再次发送给驱动程序让其重新遍历一份即可，这样不仅可以提高效率而且还降低了蓝屏的风险，显然在应用层遍历是更合理的。