# 实验十三 扫描 FAT12 文件系统管理的软盘

#### 一、实验目的

通过查看 FAT12 文件系统的扫描数据,并调试扫描的过程,理解 FAT12 文件系统管理软盘的方式。

通过改进 FAT12 文件系统的扫描功能,加深对 FAT12 文件系统的理解。

### 二、实验内容

#### 2.1 准备实验

请读者按照下面方法之一在本地创建一个 EOS 内核项目,用于完成本次任务 方法一: 从 CodeCode.net 平台领取任务

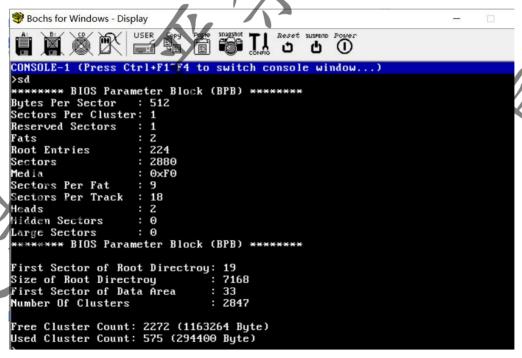
读者需要首先登录 Code Code.net 平台领取本次实验对应的任务,从而在 Code Code.net 平台上创建个人项目,然后使用 OS Lab 提供的"从 Git 远程库新建项目"功能将个人项目克隆到本地磁盘中。

### 方法二: 不从 CodeCode.net 平台领取任务

如果读者不使用 CodeCode.net 平台,就需要使用 OS Lab 提供的"从 Git 远程库新建项目"功能直接将实验模板克隆到本地磁盘中,实验模板的 URL 为 https://www.codecode.net/engintime/os-lab/Project-Template/eos-kernel.git。

### 2.2 阅读控制台命令"sd"相关的源代码,并查看其执行的结果

通过执行指导书的步骤 1-3,学习到了操作系统中 FAT 的数据结构,每个表项都与数据区中的一个簇相对应,而且表项的序号也是与簇号一一对应的,在控制台执行 sd 命令 以后查看到 FAT 文件系统的具体内容,如:每个分区大小为512 字节,每个簇有对应一个分区,根目录的第一个分区标号是 19,该目录大小为7168,数据区的第一个分区是 33 号,一共有 2847 个簇(2283 个空闲,564 个占用)等。



将卷控制块中缓存的 BIOS Parameter Block,以及卷控制块中的其他重要信息进行输出。



Bytes Per Sector:区字节数

Sectors Per Cluster:每簇的扇区数;

Reserved sectors:保留扇区

Fats: fat 表

Root Entries:根目录项数;

Sectors: 扇区 Media 媒体

Sectors per Fat : 每 fat 中扇区数 Sectors per track: 每磁道扇区数

Heads 磁头

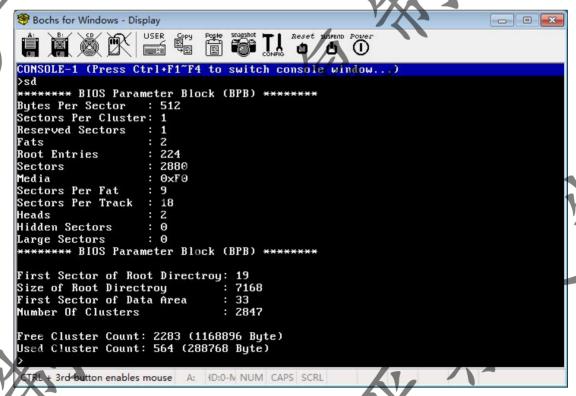
Hidden Sectors 陰藏扇区 Large Sectors: 太扇区

### 2.3 根据 BPB 中的信息计算出其他信息

//Ipan fivenshale, first Sector of Rot Directroy: &dn, pvcb-Phrist Noturisector) +pvcb-Bpb.Fats \* pvcb-Bpb.SectorsPerFat);
//fprint Schande, Size of Rot Directroy &dn, pvcb-Phrist Schande, Size of Rot Directroy is din, pvcb-Phrist Schande, Size of Rot Directroy is din, pvcb-Phrist Schande, Size of Rot Directroy is din, pvcb-Phrist Schande, first Sector of Data Area is din, pvcb-Phrist DataSector);
// Schande / First Sector of Data Area is din, pvcb-Phrist DataSector);
// Schande / First Sector of Data Area is din, pvcb-Phrist DataSector);
// Schande / First Sector of Data Area is din, pvcb-Phrist DataSector);
// Schande / Schand

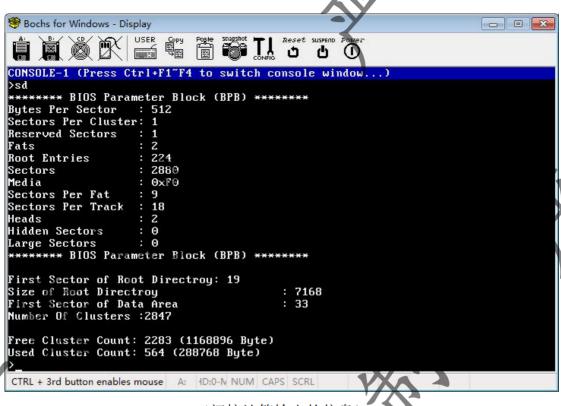
1/

与原来直接获取信息的输出对比如下:



(直接输出的信息)



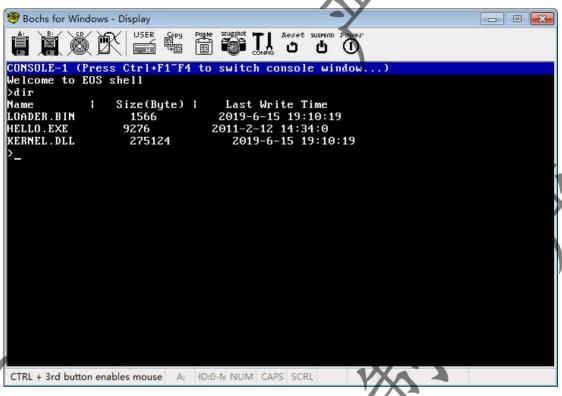


1/

(间接计算输出的信息) 通过对比两次结果一致,从中学习到 FAT12 的主磁盘结构大致如下:



2.4 阅读控制台命令"dir"相关的源代码,并查看其执行的结果 通过执行指导书的步骤 1-3, 看到了如下现象:



展示了根目录的相关信息,说明文件系统中的卷控制块 VCB 保存了目录的文件名、文件大小以及修改时间等相关信息。

### 2.5 输出每个文件所占用的磁盘空间的大小

通过执行指导书的步骤 3.5.1 和 3.5.2,学习到了文件系统中文件大小和所占磁盘空间大 小是不同的,导致这种现象的原因是文件不是连续存在簇上的,可能会分散的占用不同的簇,所占磁盘的大小是以簇为基本单位的,是簇大小的整倍数,所以会>=文件大小。具体操作如下: 修改的代码部分:

fprintf(StdHandle, "%s %d %d-%d-%d %d:%d:%d %d\n",

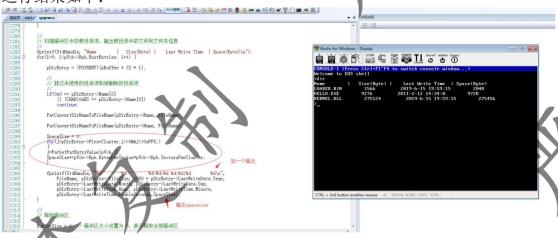
FileName, pDirEntry->FileSize, 1980 + pDirEntry->LastWriteDate. Year,

pDirEntry->LastWriteDate. Month, pDirEntry->LastWriteDate. Day, 出列

pDirEntry->LastWriteTime. Hour, pDirEntry->LastWriteTime. Minute,

pDirEntry->LastWriteTime. DoubleSeconds, SpaceSize);

运行结果如下:



## 三、思考练习

(思考) 在 ConsoleCmdScanDisk 函数中扫描 FAT 表时,为什么不使用 FAT 表项的数量进行计数,而是使用簇的数量进行计数呢? 而且为什么簇的数量要从 2 开始计数呢?

答: FAT 是用于将数据区的磁盘空间分配给文件,被胡分成紧密排列的若干个表项,每个表项对应数据区的一个簇,表项的序号也是与簇号意义对应的;本来序号为 0 和 1 的 FAT 表项应该对应于簇 0 和 1,但由于这两个表项被设置成了固定值,簇 0 和簇 1 就没有存在的意义了,这样数据区就起始于簇 2。

时间: 2020.6.26

签名:

