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

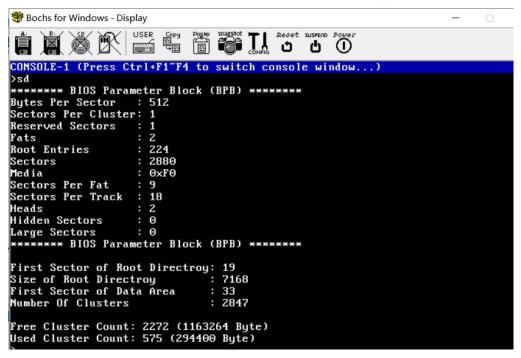
读者需要首先登录 CodeCode.net 平台领取本次实验对应的任务,从而在 CodeCode.net 平台上创建个人项目,然后使用 OS Lab 提供的"从 Git 远程库新建项目"功能将个人项目克隆到本地磁盘中。

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

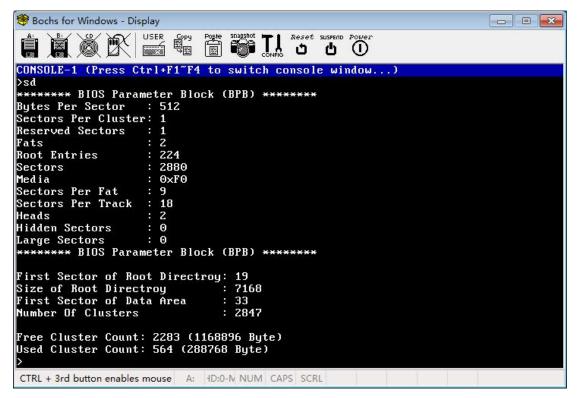
Heads 磁头

Hidden Sectors 隐藏扇区 Large Sectors: 大扇区

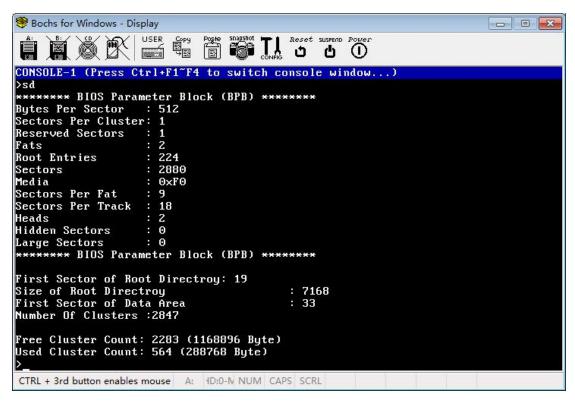
2.3 根据 BPB 中的信息计算出其他信息

```
//fprintf(StdHandle, "First Sector of Root Directroy: %d\n", pVcb->FirstRootDirSector);
fprintf(StdHandle, "First Sector of Root Directroy: %d\n", pVcb->Pbp. ReservedSectors+pVcb->Bpb.Fats * pVcb->Bpb.SectorsPerFat);
//fprintf(StdHandle, "Size of Root Directroy: %d\n", pVcb->PorDotDirEirs);
//fprintf(StdHandle, "Size of Root Directroy: %d\n", pVcb->Pbp.RootIntries*32);
//fprintf(StdHandle, "First Sector of Data Area: %d\n", pVcb->PirstDataSector);
//fprintf(StdHandle, "First Sector of Data Area: %d\n", pVcb->PirstDataSector);
//fprintf(StdHandle, "Number Of Clusters: %d\n", pVcb->Pbp.RootIntries*32/pVcb->Bpb.BytesPerSector));
//fprintf(StdHandle, "Number Of Clusters: %d\n", pVcb->NumberOfClusters);
pVcb->Pbp.Sectors=(pVcb->Bpb.ReservedSectors*pVcb->Bpb.ReservedSectors*pVcb->Bpb.RootEntries*32/pVcb->Bpb.RootEntries*32/pVcb->Bpb.BytesPerSector)));
}
```

与原来直接获取信息的输出对比如下:

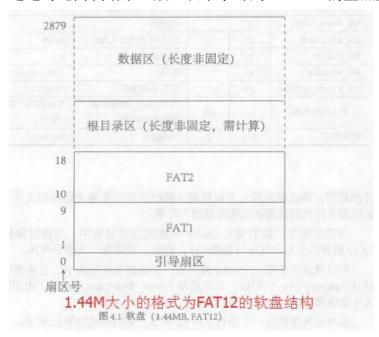


(直接输出的信息)

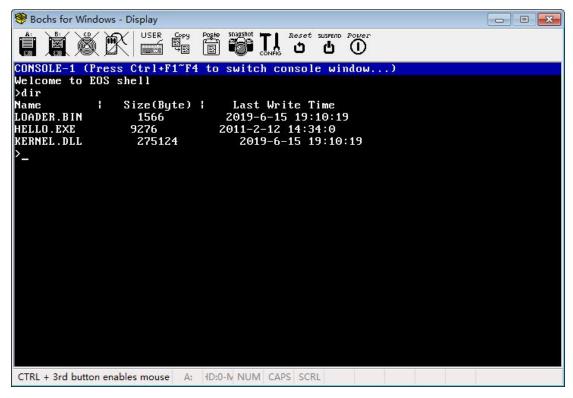


(间接计算输出的信息)

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:



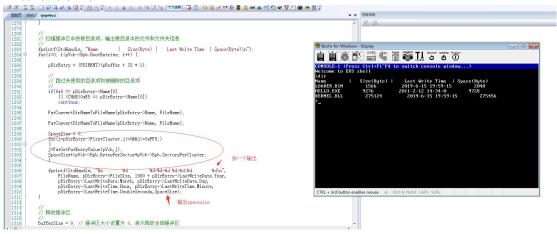
展示了根目录的相关信息,说明文件系统中的卷控制块 VCB 保存了目录的文件 名、文件大小以及修改时间等相关信息。

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:

```
ULONG i, j, SpaceSize, RootDirSectors;
SpaceSize = 0; .
                                                          修改的代码部分
        for(j=pDirEntry->FirstCluster;j!=0&&j!=0xFF8:) -
        {+
        j=FatGetFatEntryValue(pVcb, j);
        SpaceSize+=pVcb->Bpb.BytesPerSector*pVcb->Bpb.SectorsPerCluster;
       } +
                                                                 %d\n", ⊬
fprintf(StdHandle, "%s
                             %d
                                        %d-%d-%d %d:%d:%d
           FileName, pDirEntry->FileSize, 1980 + pDirEntry->LastWriteDate. Year,
                                                                         添加的输
           pDirEntry->LastWriteDate.Month, pDirEntry->LastWriteDate.Day, 出初
           pDirEntry->LastWriteTime.Hour, pDirEntry->LastWriteTime.Minute,
           pDirEntry->LastWriteTime. DoubleSeconds, SpaceSize);
```

运行结果如下:



三、思考练习

(思考一)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:

