

《振南 znFAT--嵌入式 FAT32 文件系统设计与实现》一书

【上下册】已正式出版发行

全国各渠道全面发售

关键字"znFAT"即可购买,各地实体书店也有售)

此书是市面上 唯一 一套详细全面而深入讲解嵌入式存储技术、FAT32 文件系统、SD 卡驱动与应用方面的专著。全套书一共 25 章,近 70 万字。从基础、提高、实践、剖析、创新、应用等很多方面进行阐述,力求通俗,振南用十年磨一剑的精神编著此书,希望对广大工程师与爱好者产生参考与积极意义。

此书在各大电子技术论坛均有长期的「抢楼送书活动」,如 211C、elecfans 等等。

振南的【ZN-X 开发板】是市面上唯一全模块化、多元化的开发板,可支持 51、AVR、STM32(M0/M3/M4)

详情请关注 WWW. ZNMCU. CN (振南个人主页!!)

逐层深入,寻踪及致:突破根目录进入更深层多级目录

到现在为止,我们对 FAT32 的研究与实现已经到达了一定的程度,但是,细心的读者一定已经发现一个问题:前面实现的文件操作都是在根目录下进行的,如果文件在子目录中该如何处理呢?在本章中振南就来告诉读者如何深入到各级子目录。前面已经有过对文件目录项的介绍,那么进入子目录就简单多了。因为目录也是以文件目录项的形式来存储的(前面说过,文件目录项不光可以用于描述文件,同时也可以描述目录),但是文件与目录终归是有差异的。所以,针对于目录会有很多新的东西,可以说这是一个新的挑战。如果说 FAT 表中描述的簇链关系对文件和目录的广度(宽度)进行了拓展,那么深层目录结构的引入就是在深度上的延伸。进入深层目录功能的实现会使 znFAT 操作文件的能力进一步提升,可以满足一般情况下对文件操作的功能需求。

12.1 讲入子曰录

12.1.1 目录的文件目录项

目录也是由文件目录项来存储和描述的,与文件的文件目录项有什么区别呢?下面通过这样一个实例来进行说明。在 SD 卡的根目录下创建一个子目录,命名为 ABC,然后用 WinHex 来查看它所对应的文件目录项,如图 12.1 所示。把它与第 6章中的文件目录项进行对比就会发现,它的字段划分及功能定义与文件的文件目录项是完全相同的。至于文件目录项的解析方法,这里就不再赘述。我们注意到"文件大小"这个字段,其实文件大小对于目录来说是没有意义的,所以目录的文件目录项中的这一字段固定为 0。

可能有人会问这样的问题:"那目录名呢?它和文件名应该是有区别的吧?因为目录是没有扩展名的。"没错,目录在逻辑上确实没有扩展名,因为它没有"类型"的概念,但是目录名在形式上却与文件名完全相同。也就是说,我们是可以把目录命名为8·3的形式,比如 TEST. ABC、AAA. DAT等。FAT32也会像处理文件名一样,以



嵌入式 FAT32 文件系统设计与实现——基于振南 znFAT(上)

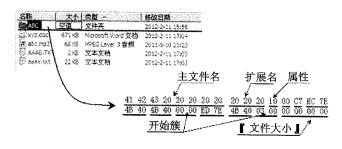


图 12.1 ABC 目录的文件目录项

"."为分隔,将目录名拆分到文件目录项的文件名字段中。这一点可以通过图 12.2 来印证。



图 12.2 ABC. DEF 目录的文件目录项

曾经有人问过振南这样一个问题:"如果把一个文件和一个目录命名为相同的名字,那算不算是重名呢?"实际验证一下,如图 12.3 所示。很显然,它们仍然是重名的。可见,在 FAT32 中文件名与目录名是完全等同的。



图 12.3 文件与目录同名也会导致重名

12.1.2 目录开始簇的获取

首目录的开始簇是第2簇,前一章在实现打开文件函数的过程中搜索文件目录

项时就是从第 2 簇开始的。同样的道理,要进入到某一个子目录进而打开其中的文件,最重要的就是要获取这个子目录的开始簇,具体过程如图 12.4 所示。具体的实现代码如下(znFAT.c):

```
UINT8 Get_Dir_Start_Cluster(INT8 * dir_name,UINT32 * pCluster)
                                //获取指定目录下名为 dir_name 的子目录开始簇
                                //子目录的首簇存入 pCluster 所指向的变量
 //变量定义
 //检验目录名的合法性
 Cur Clust = * pCluster:
                                //当前簇为指定目录的开始簇
 //下面遍历目录簇中所有文件目录项,判断属性、匹配目录名、提取子目录开始簇
 do
 sec_temp = SOC(Cur Clust);
                                //当前簇开始扇区
 for(iSec = 0; iSec<(Init_Args.SectorsPerClust); iSec ++ )</pre>
  znFAT_Device_Read_Sector(sec_temp + iSec, znFAT_Buffer);
  pitems = (struct FDIesInSEC * )znFAT Buffer;
  for(iFDI = 0; iFDI < 16; iFDI ++) //访问扇区中各文件目录项
  { .
   pitem = &(pitems - >FDIes[iFDI]); //指向文件目录项数据
   if(CHK_ATTR_DIR(pitem - > Attributes) && (0XE5!= pitem - > Name[0]))
                                //文件属性为目录,目没有被删除
    To_File_Name((INT8 *)(pitem - > Name),temp_dirname);
                                //将 FDI 中的目录名字段转为 8 · 3 文件名
    if(! SFN_Match(dir_name,temp_dirname)) //目录名匹配
       //获取子目录的开始簇
      * pCluster = (Bytes2Value(pitem - >LowClust,2))|
                                  (Bytes2Value(pitem - > HighClust, 2) << 16):
       return 0:
  }
  Cur_Clust = znFAT_GetNextCluter(Cur_Clust); //获取下一簇
 }while(! IS_END_CLU(Cur_Clust)); //如果不是最后一个簇,则继续循环
 return 1;
```

上面这个函数的实现与打开文件的函数是大同小异的,不同的只是在于对属性的判断,和解析的处理上(我们现在只对目录的开始簇感兴趣,因此在文件目录项解

ES.

嵌入式 FAT32 文件系统设计与实现——基于振南 znFAT(上)

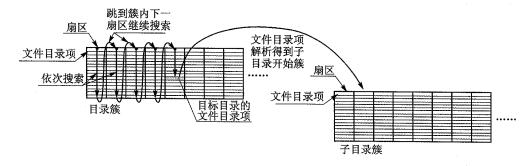


图 12.4 查找子目录文件目录项解析得到子目录开始簇

析中仅获取了开始簇,并通过形参进行了输出)。简单测试一下,请看如下代码(_main.c):

这段代码调用 znFAT_Enter_Dir 函数 获取首目录中的名为 ABC 的子目录的开始 簇,运行结果如图 12.5 所示。可见,程序运 行的结果是正确的,ABC 目录的开始簇确实 是第3 簇。好,我们已经实现了进入子目录 的功能,下面来看后面的更多内容吧。

Init_Arys.BPB_Sector_No:@ Init_Arys.Total_SizeKB:979933 Init_Arys.BytesPerSector:512 Init_Arys.FAIsectors:1911 Init_Arys.SectorsPerClust:8

Init_Args.FirstFATSector:34 Init_Args.FirstDirSector:3856 start cluster is 3

图 12.5 测试程序的运行结果

12.2 依路径进入多级目录

读者是否知道在 DOS、Windows 或 Linux 等操作系统中对于目录结构是采用怎样的方式来进行表达的? 对,是"路径"! 比如"\ABC\XYZ\DEF\"、"\A\B\C\D\

●────第12章 逐层深入,寻踪及致:突破根目录进入更深层多级目录-√/

ABC. TXT"、"/DIR1/DIR2/TEST. MP3"等。我们是否也能使用路径这种方式来进入深层的目录呢?答案是肯定的。路径采用"\"或"/"对各级目录名进行了分隔,因此,我们必须要实现对路径中各级目录名的提取,进而再对各级目录进行匹配,逐层深入,直到进入最后一级目录为止。

12.2.1 绝对路径的分解

路径的分解就是从其中提取出各级目录的目录名,这其实就是一个将字符串拆解成子串的过程,来看图 12.6。下面这个函数将实现路径的分解与目录名输出(zn-FAT.c);

```
UINT8 Get Dir Names(INT8 * dirpath)
UINT8 i = 1, index = 0:
INT8 dirname[13];
while('\0'!= dirpath[i])
  if('\\' == dirpath[i] | | '/' == dirpath[i]) //支持/与\作为目录分隔符
   dirname[index] = ' \setminus 0';
   index = 0;
   printf("%s\n",dirname);
                                              //输出各级目录名
  else
   dirname[index] = dirpath[i];
   index ++;
   if(index>12) return 1;
                                              //目录名长于 8.3
  i++;
 return 0:
```

图 12.6 路径的分解示意图

用如下代码来对它进行一个简单地测试(_main.c):

```
int main()
```

此文因版权仅节选一部分,请各位读者见谅!! 完全内容请购买正版书籍!!

感谢对振南及 znFAT 的关注与支持,希望振南在 嵌入式 FAT32 文件系统方面的研究对您有所帮助! 更多内容请关注 振南电子网站

www.znmcu.cn

