

北京交通大学实验报告

课程名称 : 操作系统
实验题目 : FAT文件系统模拟与实现
学号 : 21281280
姓名 : 柯劲帆
班级 : 物联网2101班
指导老师 : 何永忠
报告日期 : 2023年12月31日

目录

目录

1. 开发运行环境和工具
2. FAT磁盘格式化操作和映像文件生成
3. 目录
4. 文件

1. 开发运行环境和工具

操作系统	Linux内核版本	处理器	GCC版本
Deepin 20.9	5.18.17-amd64-desktop-hwe	Intel(R) Core(TM) i3-2330M CPU @ 2.20GHz	gcc (Uos 8.3.0.3-3+rebuild) 8.3.0

- 其他工具:
 - 编辑: VSCode
 - 编译和运行: Terminal

2. FAT磁盘格式化操作和映像文件生成

FAT的引导扇区各个字段的定义和说明如下:

字节位移	字段长度(字节)	字段名称
0x00	3	跳转指令(Jump Instruction)
0x03	8	OEM ID
0x0B	25	BPB

字节位移	字段长度(字节)	字段名称
0x24	26	扩展BPB
0x3E	448	引导程序代码(Bootstrap Code)
0x01FE	4	扇区结束标识符(0xAA55)

FAT16分区的BPB字段为：

字节位移	字段长度(字节)	例值	名称、定义和描述
0x0B	2	0x0200	扇区字节数(Bytes Per Sector) 硬件扇区的大小。本字段合法的十进制值有512、1024、2048和4096。对大多数磁盘来说，本字段的值为512
0x0D	1	0x10	每簇扇区数(Sectors Per Cluster) 一个簇中的扇区数。由于FAT16文件系统只能跟踪有限个簇(最多为65536个)。因此，通过增加每簇的扇区数可以支持最大分区数。分区的缺省的簇的大小取决于该分区的大小。本字段合法的十进制值有1、2、4、8、16、32、64和128。导致簇大于32KB(每扇区字节数*每簇扇区数)的值会引起磁盘错误和软件错误
0x0E	2	0x0006	保留扇区数(Reserved Sector) 第一个FAT开始之前的扇区数，包括引导扇区。
0x10	1	0x02	FAT数(Number of FAT)该分区上FAT的副本数。本字段的值一般为2
0x11	2	0x0200	根目录项数(Root Entries) 能够保存在该分区的根目录文件夹中的32个字节长的文件和文件夹名称项的总数。在一个典型的硬盘上，本字段的值为512。其中一个项常常被用作卷标号(Volume Label)，长名称的文件和文件夹每个文件使用多个项。文件和文件夹项的最大数一般为511，但是如果使用的长文件名，往往都达不到这个数。
0x13	2	0x0000	小扇区数(Small Sector) 该分区上的扇区数，表示为16位(<65536)。对大于65536个扇区的分区来说，本字段的值为0，而使用大扇区数来取代它。
0x15	1	0xF8	媒体描述符(Media Descriptor)提供有关媒体被使用的信息。值0xF8表示硬盘，0xF0表示高密度的3.5寸软盘。媒体描述符要用于MS-DOS FAT16磁盘，在Windows 2000中未被使用
0x16	2	0x00F5	每FAT扇区数(Sectors Per FAT) 该分区上每个FAT所占用的扇区数。计算机利用这个数和FAT数以及隐藏扇区数来决定根目录在哪里开始。计算机还可以根据根目录中的项数(512)决定该分区的用户数据区从哪里开始
0x18	2	0x003F	每道扇区数(Sectors Per Track)

字节位移	字段长度(字节)	例值	名称、定义和描述
0x1A	2	0x00FF	磁头数(Number of head)
0x1C	4	0x000000400	隐藏扇区数(Hidden Sector) 该分区上引导扇区之前的扇区数。在引导序列计算到根目录和数据区的绝对位移的过程中使用了该值
0x20	4	0x000F4C00	大扇区数(Large Sector) 如果小扇区数字段的值为0, 本字段就包含该FAT16分区中的总扇区数。如果小扇区数字段的值不为0, 那么本字段的值为0

FAT16分区的扩展BPB字段为:

字节位移	字段长度(字节)	图8对应取值	名称、定义和描述
0x24	1	0x80	物理驱动器号(Physical Drive Number) 与BIOS物理驱动器号有关。软盘驱动器被标识为0x00, 物理硬盘被标识为0x80, 而与物理磁盘驱动器无关。一般地, 在发出一个INT13h BIOS调用之前设置该值, 具体指定所访问的设备。只有当该设备是一个引导设备时, 这个值才有意义
0x25	1	0x01	保留(Reserved) FAT16分区一般将本字段的值设置为1
0x26	1	0x29	扩展引导标签(Extended Boot Signature) 本字段必须要有能被Windows 2000所识别的值0x28或0x29
0x27	2	0xAB A13358	卷序号(Volume Serial Number) 在格式化磁盘时所产生的一个随机序号, 它有助于区分磁盘
0x2B	11	"NO NAME"	卷标(Volume Label) 本字段只能使用一次, 它被用来保存卷标号。现在, 卷标被作为一个特殊文件保存在根目录中
0x36	8	"FAT16"	文件系统类型(File System Type) 根据该磁盘格式, 该字段的值可以为FAT、FAT12或FAT16

因此, 各参数初始化如下:

```

1  #include <stdio.h>
2  #include <string.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #include <time.h>
5  #include <sys/time.h>
6
7  #define BS_jmpBoot_Offset 0x00  // 跳转指令偏移
8  #define BS_jmpBoot_Len 3      // 跳转指令长度
9  #define BS_OEMName_Offset 0x03 // 厂商名称偏移
10 #define BS_OEMName_Len 8      // 厂商名称长度

```

```

11 #define BPB_BytsPerSec_Offset 0x0B // 每扇区字节数偏移
12 #define BPB_BytsPerSec_Len 2 // 每扇区字节数长度
13 #define BPB_SecPerClus_Offset 0x0D // 每簇扇区数偏移
14 #define BPB_SecPerClus_Len 1 // 每簇扇区数长度
15 #define BPB_RsvdSecCnt_Offset 0x0E // 保留扇区数（引导扇区的扇区数）偏移
16 #define BPB_RsvdSecCnt_Len 2 // 保留扇区数（引导扇区的扇区数）长度
17 #define BPB_NumFATs_Offset 0x10 // FAT的份数偏移
18 #define BPB_NumFATs_Len 1 // FAT的份数长度
19 #define BPB_RootEntCnt_Offset 0x11 // 根目录可容纳的目录项数偏移
20 #define BPB_RootEntCnt_Len 2 // 根目录可容纳的目录项数长度
21 #define BPB_TotSec16_Offset 0x13 // 扇区总数偏移
22 #define BPB_TotSec16_Len 2 // 扇区总数长度
23 #define BPB_Media_Offset 0x15 // 介质描述符偏移
24 #define BPB_Media_Len 1 // 介质描述符长度
25 #define BPB_FATSz16_Offset 0x16 // 每个FAT表扇区数偏移
26 #define BPB_FATSz16_Len 2 // 每个FAT表扇区数长度
27 #define BPB_SecPerTrk_Offset 0x18 // 每磁道扇区数偏移
28 #define BPB_SecPerTrk_Len 2 // 每磁道扇区数长度
29 #define BPB_NumHeads_Offset 0x1A // 磁头数偏移
30 #define BPB_NumHeads_Len 2 // 磁头数长度
31 #define BPB_HiddSec_Offset 0x1C // 隐藏扇区数偏移
32 #define BPB_HiddSec_Len 4 // 隐藏扇区数长度
33 #define BPB_TotSec32_Offset 0x20 // 偏移 如果BPB_TotSec16是0，由这个值记录扇区
    数
34 #define BPB_TotSec32_Len 4 // 长度 如果BPB_TotSec16是0，由这个值记录扇区数
35 #define BS_DrvNum_Offset 0x24 // int 13h的驱动器号偏移
36 #define BS_DrvNum_Len 1 // int 13h的驱动器号长度
37 #define BS_Reserved1_Offset 0x25 // 偏移 未使用
38 #define BS_Reserved1_Len 1 // 长度 未使用
39 #define BS_BootSig_Offset 0x26 // 扩展引导标记偏移
40 #define BS_BootSig_Len 1 // 扩展引导标记长度
41 #define BS_VolID_Offset 0x27 // 卷序列号偏移
42 #define BS_VolID_Len 4 // 卷序列号长度
43 #define BS_VolLab_Offset 0x2B // 卷标偏移
44 #define BS_VolLab_Len 11 // 卷标长度
45 #define BS_FileSysType_Offset 0x36 // 文件系统类型偏移
46 #define BS_FileSysType_Len 8 // 文件系统类型长度
47 #define DBR_BootCode_Offset 0x3E // 引导代码及其他偏移
48 #define DBR_BootCode_Len 448 // 引导代码及其他长度
49 #define DBR_EndMark_Offset 0x1FE // 结束标志偏移
50 #define DBR_EndMark_Len 2 // 结束标志长度
51 #define DBR_EndMark 0xAA55 // 结束标志
52
53 typedef struct {
54     short BytsPerSec; // 每扇区字节数
55     char SecPerClus; // 每簇扇区数
56     short RsvdSecCnt; // 保留扇区数（引导扇区的扇区数）
57     char NumFATs; // FAT的份数
58     short RootEntCnt; // 根目录可容纳的目录项数
59     short TotSec16; // 扇区总数
60     char Media; // 介质描述符
61     short FATSz16; // 每个FAT表扇区数
62     short SecPerTrk; // 每磁道扇区数
63     short NumHeads; // 磁头数
64     int HiddSec; // 隐藏扇区数
65     int TotSec32; // 替代扇区数

```

```

66     char DrvNum;    // int 13h的驱动器号
67     char Reserved1; // 未使用
68     char BootSig;   // 扩展引导标记
69     int VolID;      // 卷序列号
70     int TotalSize;  // 总磁盘大小
71     int current_dir; // 当前目录的首地址
72 } DISK;
73
74
75 DISK init_disk_attr() {
76     DISK disk;
77     disk.BytsPerSec = 0x0200;
78     disk.SecPerClus = 0x01;
79     disk.RsvdSecCnt = 0x0001;
80     disk.NumFATs = 0x01;
81     disk.RootEntCnt = 0x0200;
82     disk.TotSec16 = 0x2000;
83     disk.Media = 0xf8;
84     disk.FATSz16 = 0x0020;
85     disk.SecPerTrk = 0x0020;
86     disk.NumHeads = 0x0040;
87     disk.HiddSec = 0x00000000;
88     disk.TotSec32 = 0x00000000;
89     disk.DrvNum = 0x80;
90     disk.Reserved1 = 0x00;
91     disk.BootSig = 0x29;
92     disk.VolID = 0x00000000;
93     disk.TotalSize = 0x400000;
94     disk.current_dir = 0x4200;
95     return disk;
96 }

```

初始化和格式化磁盘代码如下：

```

1 void init_file_system(char disk_name[13], DISK disk_attr) {
2     FILE* fp = fopen(disk_name, "wb");
3     // 跳转指令
4     fseek(fp, BS_jmpBoot_Offset, 0);
5     char jmpBoot[BS_jmpBoot_Len] = { 0xEB, 0x3C, 0x90 };
6     fwrite(jmpBoot, 1, BS_jmpBoot_Len, fp);
7
8     // 厂商名称
9     fseek(fp, BS_OEMName_Offset, 0);
10    char OEMName[BS_OEMName_Len] = { 'K', 'e', 'J', 'F', ' ', ' ', ' ', ' ' };
11    };
12    fwrite(OEMName, 1, BS_OEMName_Len, fp);
13
14    // 每扇区字节数
15    fseek(fp, BPB_BytsPerSec_Offset, 0);
16    fwrite(&disk_attr.BytsPerSec, BPB_BytsPerSec_Len, 1, fp);
17
18    // 每簇扇区数
19    fseek(fp, BPB_SecPerClus_Offset, 0);
20    fwrite(&disk_attr.SecPerClus, BPB_SecPerClus_Len, 1, fp);

```

```

21 // 保留扇区数 (引导扇区的扇区数)
22 fseek(fp, BPB_RsvdSecCnt_Offset, 0);
23 fwrite(&disk_attr.RsvdSecCnt, BPB_RsvdSecCnt_Len, 1, fp);
24
25 // FAT的份数
26 fseek(fp, BPB_NumFATs_Offset, 0);
27 fwrite(&disk_attr.NumFATs, BPB_NumFATs_Len, 1, fp);
28
29 // 根目录可容纳的目录项数
30 fseek(fp, BPB_RootEntCnt_Offset, 0);
31 fwrite(&disk_attr.RootEntCnt, BPB_RootEntCnt_Len, 1, fp);
32
33 // 扇区总数
34 fseek(fp, BPB_TotSec16_Offset, 0);
35 fwrite(&disk_attr.TotSec16, BPB_TotSec16_Len, 1, fp);
36
37 // 介质描述符
38 fseek(fp, BPB_Media_Offset, 0);
39 fwrite(&disk_attr.Media, BPB_Media_Len, 1, fp);
40
41 // 每个FAT表扇区数
42 fseek(fp, BPB_FATSz16_Offset, 0);
43 fwrite(&disk_attr.FATSz16, BPB_FATSz16_Len, 1, fp);
44
45 // 每磁道扇区数
46 fseek(fp, BPB_SecPerTrk_Offset, 0);
47 fwrite(&disk_attr.SecPerTrk, BPB_SecPerTrk_Len, 1, fp);
48
49 // 磁头数
50 fseek(fp, BPB_NumHeads_Offset, 0);
51 fwrite(&disk_attr.NumHeads, BPB_NumHeads_Len, 1, fp);
52
53 // 隐藏扇区数
54 fseek(fp, BPB_HiddSec_Offset, 0);
55 fwrite(&disk_attr.HiddSec, BPB_HiddSec_Len, 1, fp);
56
57 // 替代扇区数
58 fseek(fp, BPB_TotSec32_Offset, 0);
59 fwrite(&disk_attr.TotSec32, BPB_TotSec32_Len, 1, fp);
60
61 // int 13h的驱动器号
62 fseek(fp, BS_DrvNum_Offset, 0);
63 fwrite(&disk_attr.DrvNum, BS_DrvNum_Len, 1, fp);
64
65 // 未使用
66 fseek(fp, BS_Reserved1_Offset, 0);
67 fwrite(&disk_attr.Reserved1, BS_Reserved1_Len, 1, fp);
68
69 // 扩展引导标记
70 fseek(fp, BS_BootSig_Offset, 0);
71 fwrite(&disk_attr.BootSig, BS_BootSig_Len, 1, fp);
72
73 // 卷序列号
74 fseek(fp, BS_VolID_Offset, 0);
75 fwrite(&disk_attr.VolID, BS_VolID_Len, 1, fp);
76

```

```

77 // 卷标
78 fseek(fp, BS_VolLab_Offset, 0);
79 char volLab[BS_VolLab_Len] = {'K', 'e', 'J', 'i', 'n', 'g', 'f', 'a',
'n', ' ', ' ', ' '};
80 fwrite(volLab, 1, BS_VolLab_Len, fp);
81
82 // 文件系统类型
83 fseek(fp, BS_FileSysType_Offset, 0);
84 char FileSysType[BS_FileSysType_Len] = {'F', 'A', 'T', '1', '6', ' ', ' ', ' ', ' ', ' '};
85 fwrite(FileSysType, 1, BS_FileSysType_Len, fp);
86
87 // 引导代码等
88 fseek(fp, DBR_BootCode_Offset, 0);
89 char BootCode[DBR_BootCode_Len] = { 0 };
90 fwrite(BootCode, 1, DBR_BootCode_Len, fp);
91
92 // 结束标志
93 fseek(fp, DBR_EndMark_Offset, 0);
94 short EndMark = DBR_EndMark;
95 fwrite(&EndMark, DBR_EndMark_Len, 1, fp);
96
97 // FAT分区表
98 fseek(fp, 0x0200, 0);
99 int FAT_Len = disk_attr.FATSz16 * disk_attr.BytsPerSec *
disk_attr.NumFATS; // 每个FAT表扇区数 * 扇区字节数 * FAT的份数
100 char* FAT_data = (char*)malloc(sizeof(char) * FAT_Len);
101 fwrite(FAT_data, 1, FAT_Len, fp);
102
103 // DATA段
104 fseek(fp, 0x0200 + FAT_Len, 0);
105 int DATA_Len = disk_attr.TotalSize - 0x0200 - FAT_Len;
106 char* DATA_data = (char*)malloc(sizeof(char) * DATA_Len);
107 fwrite(DATA_data, 1, DATA_Len, fp);
108
109 fclose(fp);
110 }

```

调用这个函数生成.img虚拟磁盘镜像挂载到linux上:

```

1 > gcc ./main.c -o main
2 > ./main
3 > mkdir /media/cdrom
4 > sudo mount -o loop KJF_disk.img /media/cdrom
5 > cd /media/cdrom

```

发现可以正常认盘和使用。

查看其二进制:

```
1 > hexdump KJF_disk.img -C
2 00000000 eb 3c 90 4b 65 4a 46 20 20 20 20 00 02 01 01 00 |.<.KeJF
   .....|
3 00000010 01 00 02 00 20 f8 20 00 20 00 40 00 00 00 00 00 |.... . .
   .@.....|
4 00000020 00 00 00 00 80 00 29 00 00 00 00 4b 65 4a 69 6e
   |.....)....KeJin|
5 00000030 67 66 61 6e 20 20 46 41 54 31 36 20 20 20 00 00 |gfan FAT16
   ..|
6 00000040 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
   |.....|
7 *
8 000001f0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 55 aa
   |.....U.|
9 00000200 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
   |.....|
10 *
11 00400000
```

FAT文件格式正确。

3. 目录

目录项字段定义：

偏移地址	字节数	说明	
0x00~0x07	8	文件名	
0x08~0x0A	3	扩展名	
0x0B	1	属性	00000000(读写) 00000001(只读) 00000010(隐藏) 00000100(系统) 00001000(卷标)00010000(目录) 00100000(归档)
0x0C~0x15	10	保留	
0x16~0x17	2	文件最近 修改时间	
0x18~0x19	2	文件最近 修改日期	
0x1A~0x1B	2	文件的首 簇号	
0x1C~0x1F	4	文件长度 大小	

因此代码如下：

```

1  int mkdir(char dir_name[11], char disk_name[13], DISK disk_attr) {
2      FILE* fp = fopen(disk_name, "rb+");
3      unsigned short dir_firstBlockNum = find_free_blocks(disk_attr, fp);
4      if (dir_firstBlockNum == 0xFFFF) return -1;
5
6      fseek(fp, 0x200 + dir_firstBlockNum * 2, 0);
7      short new_index = 0xFFFF;
8      fwrite(&new_index, 2, 1, fp);
9
10     int start_byte = disk_attr.current_dir;
11     int byte_line_num = 0;
12     while (byte_line_num < disk_attr.BytsPerSec) {
13         fseek(fp, start_byte + byte_line_num, 0);
14         int byte_line[4] = { 0 };
15         fread(byte_line, 4, 3, fp);
16         if (!byte_line[0] && !byte_line[1] && !byte_line[2]) break;
17         byte_line_num += 0x20;
18     }
19     if (byte_line_num >= disk_attr.BytsPerSec) return -1;
20     fseek(fp, start_byte + byte_line_num, 0);
21     fwrite(dir_name, 1, 11, fp);
22     short dir_attr_byte = 0b00010000;
23     fwrite(&dir_attr_byte, 1, 1, fp);
24
25     short dir_reserved_byte[6] = { 0 };
26     fwrite(dir_reserved_byte, 2, 5, fp);
27
28     struct tm time = get_time();
29     short dir_time_byte = time.tm_hour * 2048 + time.tm_min * 32 +
time.tm_sec / 2;
30     fwrite(&dir_time_byte, 2, 1, fp);
31     short dir_date_byte = (time.tm_year + 1900 - 1980) * 512 + time.tm_mon *
32 + time.tm_mday;
32     fwrite(&dir_date_byte, 2, 1, fp);
33     fwrite(&dir_firstBlockNum, 2, 1, fp);
34     short dir_size = disk_attr.BytsPerSec * disk_attr.SecPerClus;
35     fwrite(&dir_size, 2, 1, fp);
36
37     int new_block = 0x7800 + disk_attr.BytsPerSec * disk_attr.SecPerClus *
dir_firstBlockNum;
38     fseek(fp, new_block, 0);
39     char dot[11] = { '.', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ' };
};
40     fwrite(dot, 1, 11, fp);
41     fwrite(&dir_attr_byte, 1, 1, fp);
42     fwrite(dir_reserved_byte, 2, 5, fp);
43     fwrite(&dir_time_byte, 2, 1, fp);
44     fwrite(&dir_date_byte, 2, 1, fp);
45     short dir_oriBlock_byte = 0;
46     fwrite(&dir_oriBlock_byte, 2, 1, fp);
47     unsigned int dir_oriSize = 0;
48     fwrite(&dir_oriSize, 4, 1, fp);
49
50     fseek(fp, new_block + 0x20, 0);

```



```

24     int byte_line[4] = { 0 };
25     fread(byte_line, 4, 3, fp);
26     if (!byte_line[0] && !byte_line[1] && !byte_line[2]) break;
27     byte_line_num += 0x20;
28 }
29 if (byte_line_num >= disk_attr.BytsPerSec) return -1;
30 fseek(fp, start_byte + byte_line_num, 0);
31 fwrite(file_name, 1, 11, fp);
32 short file_attr_byte = 0b00000000;
33 fwrite(&file_attr_byte, 1, 1, fp);
34
35 short file_reserved_byte[6] = { 0 };
36 fwrite(file_reserved_byte, 2, 5, fp);
37
38 struct tm time = get_time();
39 short file_time_byte = time.tm_hour * 2048 + time.tm_min * 32 +
time.tm_sec / 2;
40 fwrite(&file_time_byte, 2, 1, fp);
41 short file_date_byte = (time.tm_year + 1900 - 1980) * 512 + time.tm_mon
* 32 + time.tm_mday;
42 fwrite(&file_date_byte, 2, 1, fp);
43 fwrite(&index[0], 2, 1, fp);
44 unsigned int file_size = strlen(content);
45 fwrite(&file_size, 4, 1, fp);
46
47 for (int i = 0; i < file_blockNum; i++) {
48     int new_block = 0x7800 + disk_attr.BytsPerSec * disk_attr.SecPerClus
* index[i];
49     fseek(fp, new_block, 0);
50     fwrite(content,
51         file_size > disk_attr.BytsPerSec * disk_attr.SecPerClus ?
disk_attr.BytsPerSec * disk_attr.SecPerClus : file_size,
52         1,
53         fp
54     );
55     content += disk_attr.BytsPerSec * disk_attr.SecPerClus;
56     file_size -= disk_attr.BytsPerSec * disk_attr.SecPerClus;
57 }
58 fclose(fp);
59 return 0;
60 }

```