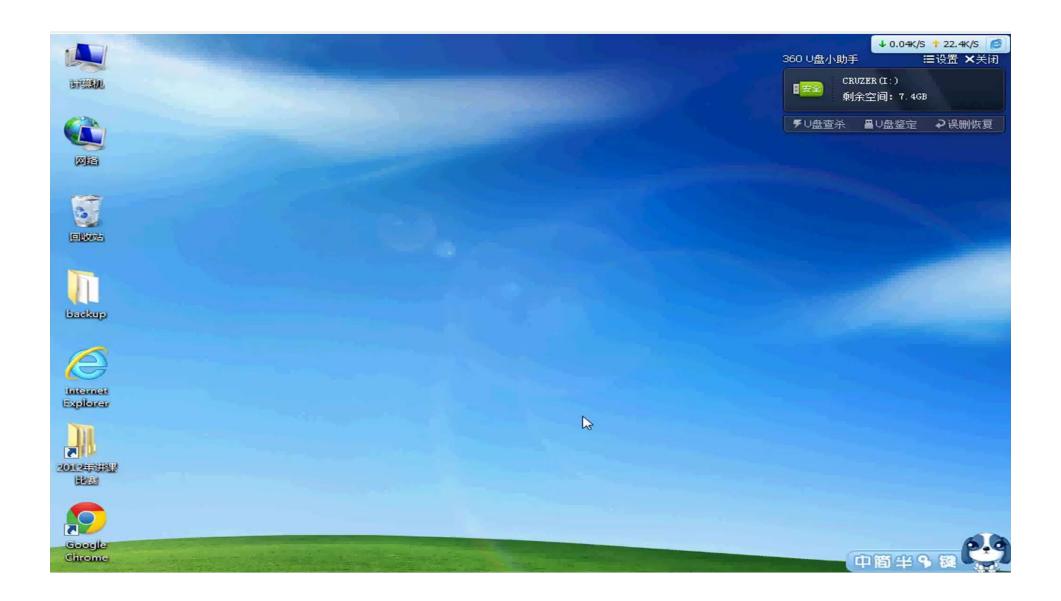
# 2.5 FAT32文件系统及数据恢复

	引导扇区	其余的 保留扇区	FAT1	FAT2(重复的)	根文件 夹首簇	其他文件夹及所有文件	剰余 扇区
1		31个扇区 留扇区	依据相关参数 取得大小	跟FATI的大 小是一样的	第2簇	数 <b>据</b> 区	不足一簇 



#### 2.5.1 FAT32文件系统结构

引导扇区

FAT (File Allocation Table, 文件分配表)

数据存储区 (以簇为单位,每簇包含多个扇 区,以簇号进行标示)



FAT1+FAT2



#### 描述分区属性:

- 1.分区大小;
- 2.簇的大小
- 3.FAT表个数与大小
- 4.分区引导程序等

#### 两个功能:

- 1.记录数据存储区每一个簇的使用情况(是否被使用,或坏簇);
- 2.形成每个文件的簇链表



功能: 存储两类数据

- •目录项(目录和文件的属性信息,如文件名,大小,文件存储首簇号,时间等)-文件档案
- •文件数据

#### 概念1: 簇

- □ 文件系统将磁盘空间以一定数目( 2<sup>n,</sup> n 为整数)的扇区为单位进行划分,这样的单位称为簇。
  - 每扇区大小为512字节。
    - □ 簇的大小一般是512B、1KB、2KB、4KB、 8KB、16KB、32KB、64KB等。

簇是进行文件空间分配的最小单位。

#### FAT表

FAT 1

模式:

撤消相反: Offset 2 3 4 5 6 访问 F8 FF FF OF FF FF FF FF FF FF 000004000 OF FF已使用空间: 16.5 GB 00 00 FF FF FF OF 000004010 FF FF FF OF FF FF OF 00 00 17,735,974,912 字节 FF FF FF OF FF FF FF OF FF FF FF OF 00 00 00 00 000004020 剩余空间:: 2.1 GB 44 1F 00 00 FF FF FF OF OF 00 00 00 10 00 00 000004030 2,258,092,032 字节 000004040 11 00 00 00 12 00 00 00 13 00 00 00 14 00 00 00 总计容量: 18.6 GB 000004050 15 00 00 00 16 00 00 17 00 00 00 18 00 00 20,003,848,704 字节 000004060 19 00 00 00 1A 00 00 1B 00 00 00 1C 00 00 字节/簇: 16,384 1D 00 00 00 1E 00 00 1F 00 00 00 20 00 00 00 000004070 剩余簇: 137,823 21 00 00 00 22 00 00 24 00 00 000004080 23 00 00 00 1..."...#...\$... 总计簇: 1, 220, 341 25 00 00 00 26 00 00 27 00 00 00 28 00 00 00 000004090 %...&...'...(... 字节/扇区: 512 29 00 00 00 2A 00 00 0000040A0 2B 00 00 00 2C 00 00 00 可用扇区: 39, 050, 912 第一数据扇区: 19100 2D 00 00 00 2E 00 00 2F 00 0000040B0 00 00 30 00 00 00 -....../...0... 分区起始扇区: 0000040C0 31 00 00 00 32 00 00 33 00 00 00 34 00 00 00 1...2...3...4... 35 00 00 00 36 00 00 37 00 00 00 38 00 00 00 0000040D0 5...6...7...8... 分配可见的驱动器空间。 39 00 00 00 3A 00 00 0000040E0 3B 00 00 00 3C 00 00 00 9...:...:... 簇编号: n/a 0000040F0 3D 00 00 00 3E 00 00 3F 00 00 00 40 00 00 00 =...>...?...@... 簇 2: 末端 000004100 41 00 00 00 42 00 00 00 00 00 44 00 00 00 A...B...C...D... 45 00 00 00 46 00 00 00 47 00 00 00 48 00 00 00 E...F...G...H... 000004110 ...基于扫描 3 在以前 000004120 49 00 00 00 4A 00 00 00 00 4C 00 00 00 I...J...K...L... 视窗 #: 000004130 4D 00 00 00 4E 00 00 00 50 00 00 00 M...N...O...P... 窗口数: 3 000004140 51 00 00 00 52 00 00 53 00 00 54 00 00 Q...R...S...T... 00 16 进制 U...V...W...X... 000004150 55 00 00 00 56 00 57 00 00 00 58 00 00 00 字符集: ANSI ASCII 000004160 00 00 00 5A 00 00 00 FF FF FF OF Y...Z...[... 偏移量: 16 进制 000004170 नन नन FF OF 5E nn nn 0.0nn 00 60 nn 0000字节/页面: 27x16=432

第3簇

第2簇

## 概念3:簇链

- □一个文件所占用簇的序号形成的单向链表。
- □ 实现方法:
  - 在文件占用簇的对应簇号的FAT项,填写下一个 簇的簇号,如果为最后一簇,则输入结束标识 "FFFFFOF"

#### 概念3: 簇链

撤消相反: Offset 2 3 4 5 6 访问 F8 FF FF OF FF FF FF FF 000004000 OF FFFF FF 已使用空间: 16.5 GB 00 00 FF FF FF OF 000004010 FF FF FF OF FF FF OF 00 17,735,974,912 字节 FF FF FF OF FF FF FF OF FF FF FF OF 00 00 00 00 000004020 剩余空间:: 2.1 GB 44 1F 00 00 FF FF FF OF OF 00 00 00 10 00 00 00 000004030 D... 2,258,092,032 字节 13 00 00 00 000004040 11 00 00 0 00 14 00 00 00 总计容量: 18.6 GB 第14簇 000004050 15 00 00 10 00 17 00 00 00 18 00 00 00 20,003,848,704 字节 000004060 19 00 00 00 1A 00 00 1B 00 00 00 1C 00 00 字节/簇: 16,384 20 00 00 000004070 1D 00 00 00 1E 00 00 1F 00 00 00 剩余簇: 137,823 22 00 00 24 00 00 000004080 21 00 00 00 23 00 00 00 总计簇: 1, 220, 341 00 00 26 00 00 28 00 00 00 000004090 25 00 27 00 00 00 %...&...'...(... 字节/扇区: 512 29 00 00 00 2A 00 00 0000040A0 2B 00 00 00 2C 00 00 00 39, 050, 912 可用扇区: 第一数据扇区: 19100 00 00 2E 00 00 0000040B0 2D 00 2F 00 00 00 30 00 00 分区起始扇区: 0000040C0 31 00 00 00 32 00 00 33 00 00 00 34 00 00 00 1...2...3...4... 35 00 00 00 36 00 00 37 00 00 00 38 00 00 00 0000040D0 5...6...7...8... 分配可见的驱动器空间。 39 00 00 00 3A 00 00 0000040E0 3B 00 00 00 3C 00 00 簇编号: n/a 0000040F0 3D 00 00 00 3E 00 00 3F 00 00 00 40 00 00 =...>...?...@... FAT 1 簇 2: 末端 000004100 00 00 42 00 00 00 44 00 00 00 A...B...C...D... 41 00 00 00 47 00 00 00 48 00 00 00 000004110 45 00 00 00 46 00 00 E...F...G...H... ...基于扫描 3 在以前 000004120 49 00 00 00 4A 00 00 00 00 4C 00 00 00 I...J...K...L... 视窗 #: 000004130 4D 00 00 00 4E 00 00 00 50 00 00 00 M...N...O...P... 窗口数: 3 000004140 00 00 52 00 00 53 00 00 00 54 00 00 Q...R...S...T... 51 00 00 模式: 16 进制 000004150 55 00 00 00 56 00 00 57 00 00 00 58 00 00 00 U...V...W...X.. 字符集: ANSI ASCII 5A 000004160 00 00 00 00 00 00 00 FF FF FF OF Y...Z...[... 偏移量: 16 进制 000004170 नन नन FF OF 5E nn nn nn00 00 00 60 00 00 00 字节/页面: 27x16=432 00 00 00 第90簇

第3簇

第2簇

# 2.5.2文件的存储与删除

## 文件的存储

引导扇区

1.按照文件大小 定位足够的空闲簇

FAT

3.在FAT中构建簇链表

2.创建文件目录项(32+Bytes)

数据存储区

4.在对应分配的簇中写入数据

操作示意图

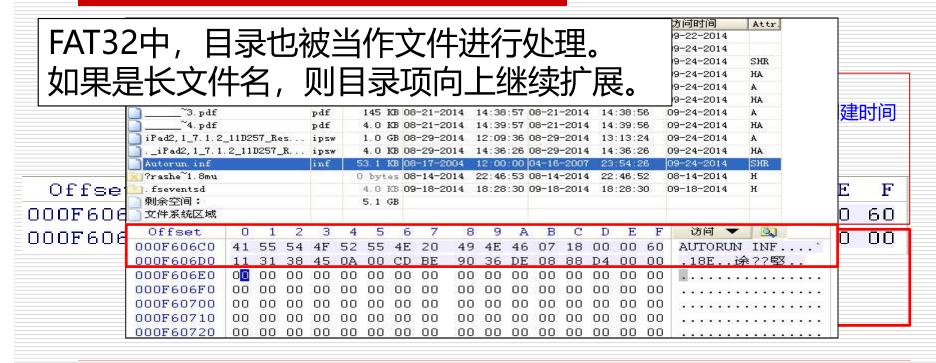
## 目录项的含义

(Short Directory Entry)

这个是短文件名的大小标志:

FNAME\_LOWER\_CASE 0x08—-01000 FEXT\_NAME\_LOWER\_CASE 0x10—-10000

如果文件名是小写的话0x08,而如果扩展名是小写的话则设置0x10,而如果文件名和扩展名都是小写的则11000(0x18)



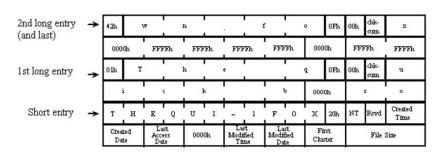
000F606C0 41 55 54 4F 52 55 4E 20 49 4E 46 07 18 00 00 60 AUTORUN INF... 000F606D0 11 31 38 45 0A 00 CD BE 90 36 DE 08 88 D4 00 00 .18E..途??堅..

# 长目录项

#### (LDE, Long Directory Entry)

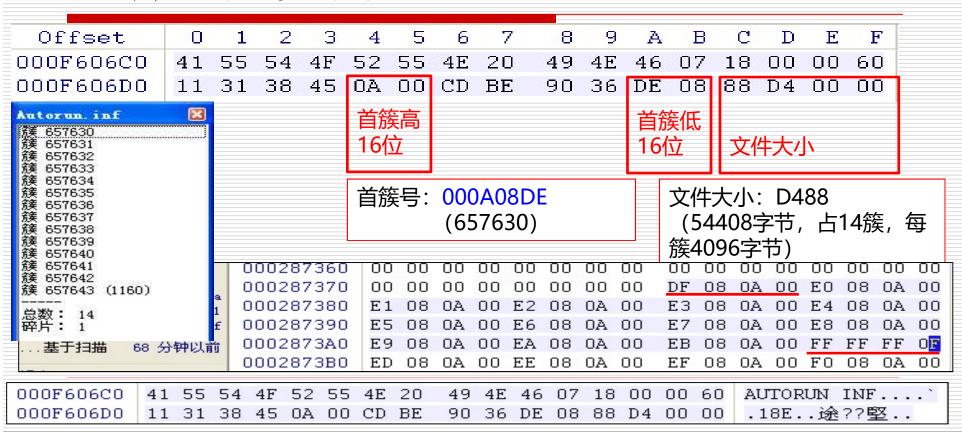
名字	偏移 (字 节)	大小 (字节 数)	描述
mOrder	0	1	这表示当前DE在LDE序列中的序号 如果这个值是和0x40相与的结果,则表示这是LDE序列中最后一个LDE了
mName1	1	10	LDE中的前1-5个字符,Unicode。
mAttr	11	1	文件属性,只能是ATTR_LONG_NAME(0x0F)
mNameCase	12	1	在这里一直为0
mChksum	13	1	校验和。这个值由于此对应的SDE的前II字节计算而得,具体计算等下再讲。
mName2	14	12	LDE中的前6-11个字符,Unicode。
mFstClusLO	26	2	0
mName3	28	4	LDE中的前12-13个字符,Unicode。

如文件名为"The quick brown.fox"的磁盘结构



42	77	00	6E	00	ZE	00	66	00	6F	00	OF	00	07	78	00	Bw. n f. o x.
00	00	FF	00	00	FF	FF	FF	FF								
01	54	00	68	00	65	00	20	00	71	0.0	OF	00	07	75	00	.T.h.equ.
69	00	63	00	6B	00	20	00	62	00	00	00	72	00	6F	00	i.c.kbr.o.
54	48	45	51	55	49	7E	31	46	4F	58	20	00	41	94	7D	THEQUI~1FOX .A攠
FC	40	FC	40	00	00	95	7D	FC	40	00	00	00	00	00	00	麫麫 晑麫

#### 文件创建实例



# 文件存储位置: 0A183C000

Autorun inf ?rashe~1.8mu				inf		3.1 l		-17-2 -14-2		Manager 1	DESCRIPTION IN		-2007 -2014	10000	54 2 :46 : 5	4000	09-24-2014 SHR 08-14-2014 H
Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	В	С	D	E	F	访问 ▼ 🔍
0A183C000	FF	FE	ЗВ	00	1D	00	12	00	08	00	1A	0.0	CA	90	44	00	■ ?
0A183C010	6E	58	49	00	4A	00	39	52	75	00	39	7F	12	E8	BA	6A	nXI.J.9Ru.9.韜jj
0A183C020	47	00	D9	EO	1E	5A	5C	7A	6B	00	58	00	71	95	4F	00	G.汆.Z\zk.X.q贮.
0A183C030	56	00	EC	9E	7B	59	DD	70	4C	00	03	00	08	00	1F	00	V. 革告{Y輕L
0A183C040	19	00	20	00	17	00	18	00	0A	00	20	00	20	00	20	00	
0A183C050	20	00	20	00	20	00	20	00	20	00	20	00	20	00	20	00	
0A183C060	20	00	20	00	20	00	20	00	20	00	20	00	0A	00	02	00	
0A183C070	13	00	OF	00	04	00	OD	00	20	00	20	00	20	00	20	00	
OA183C080	20	00	20	00	20	00	OD	00	0A	00	20	0.0	20	00	20	00	D
0A183C090	20	00	20	00	20	00	20	00	20	00	OD	00	0A	00	ЗВ	00	
0A183C0A0	OF	00	04	00	18	00	11	00	1B	00	08	00	66	00	62	00	f.b.
0A183C0B0	18	00	12	00	01	00	10	00	1F	00	09	00	1B	00	08	00	
0A183C0C0	OD	00	OA	00	ЗВ	00	16	00	18	00	1E	00	15	00	06	00	
0A183C0D0	59	88	6F	00	D2	7E	EA	8F	4B	00	6B	00	41	00	36	E5	Y坦.襼陱K.k.A.6▮

#### 文件删除实例(AUTORUN.INF)

## -目录项的变化

#### 文件被删除后目录项的变化 E5 55 54 4F 52 55 4E 20 緣TORUN INF....` 000F606C0 49 4E 46 02 18 00 00 60 000F606D0 11 31 39 45 00 00 CD BE 90 36 DE 08 88 D4 00 00 .19E..途??堅..屬. 2.首簇 高位被 000F606C0 41 55 54 4F 52 55 4E 20 49 4E 46 07 18 00 00 60 AUTORUN INF.... .18E..途??堅.. 000F606D0 11 31 38 45 OA OO CD BE 90 36 DE 08 88 D4 00 00 删除前

#### 文件删除实例(AUTORUN.INF)

#### -簇链表变化

分配可见的驱动器空间。

簇编号: n/a

簇 657630: 空闲

删除后 14 分钟以前

000287360 00 00 000287370 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 000287380 00 00 0000 000287390 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0002873A0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 ED 08 0A 00 EE 08 0A 00 08 OA OO FO O8 OA OO 0002873B0 EF

#### 文件被删除后FAT表的变化: 簇链表已被清空

分配可见的驱动器空间。

簇编号: n/a

FAT 1簇 657630 --> 657631

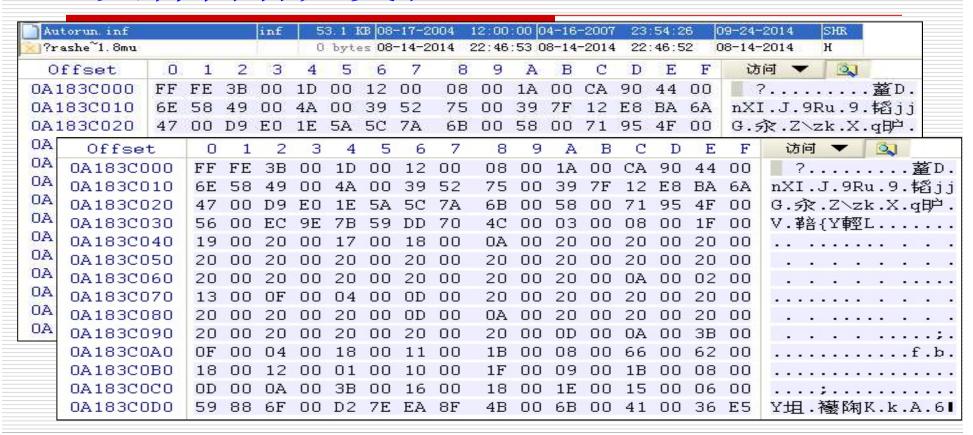
Autorum, inf

000287360 000287370 00 00 00 00 00 00 00 DF 00 EO 08 OA 000287380 E1 08 0A 00 E2 0A 00 000287390 E5 08 0A 00 E6 08 0A 00 08 OA OO E8 O8 OA OO 0002873A0 08 OA OO EA O8 0A 00 0A 00 FF 08 OA OO FO 0002873B0 ED 08 0A 00 EE 08 0A 00

00

#### 文件删除实例(AUTORUN.INF)

## -文件内容无变化



#### 2.5.3被删除文件的恢复机理

#### 差异

- 目录项:
  - 文件名首字节被修改为E5
  - 首簇高位被清零
- FAT表簇链:
  - 被全部清空
- 文件内容:
  - 无变化

#### 可否恢复?

- 目录项
  - 文件名首位是否可还 原?
  - 如何确定高位?
- □ FAT表簇链如何修复?
  - 连续存储 (默认)
  - 总簇数(文件大小)

## 2.5.3被删除文件的恢复机理

- □ 还原文件名首字节
  - 长文件名:直接逆向定位完整文件名。
- □ 确定高位并还原
  - 参考相邻目录项的首簇高位
  - 从0往上试探,看首簇指向内容是否为预期文件头部
- □ 修复FAT表簇链
  - 通过文件大小计算所占簇数
  - 按照连续存储假设,进行簇链修补,其中末簇FAT项用 OFFFFFF结尾。

## 实例及操作

000287360 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 分配可见的驱动器空间。 000287370 00 00 00 00 00 00 00 DF 08 0A 00 E0 08 0A 00 簇编号: n/a 000287380 E1 08 0A 00 E2 08 0A 00 E3 08 0A 00 E4 08 0A 00 簇 657643: 末端 FAT 1 000287390 E5 08 0A 00 E6 08 0A 00 E7 08 0A 00 E8 08 0A 00 0002873A0 E9 08 0A 00 EA 08 0A 00 EB 08 0A 00 FF FF FF . 基于扫描 4 分钟以前 0002873B0 ED 08 0A 00 EE 08 0A 00 EF 08 OA OO FO O8 OA OO



## 2.5.4数据恢复的几个注意事项

- □ 重要文件被删除之后,不得对分区继续进行写操作
- □ 定期对磁盘进行碎片整理,有利于数据恢复
- □ 格式文件更容易被恢复
- □ 大文件通过自动化工具进行完全恢复难度大
- □ 覆盖之后的恢复问题