Mục TIÊU

o Mô tả chi tiết một hệ thống tập tin cụ thể: FAT

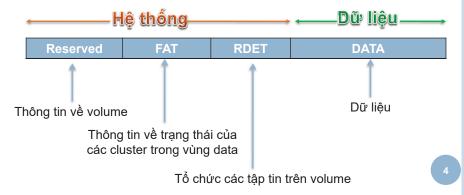
2

Nội dung

- Giới thiệu
- Bootsector
- RDET
- FAT
- Vùng dữ liệu
- o Minh họa các thao tác trên tập tin
- o Các vấn đề trên FAT

HỆ THỐNG TẬP TIN FAT - 1

- FAT: File Allocation Table
- Xuất hiện vào cuối những năm 70s và đầu những năm 80s
- o Các phiên bản của FAT: FAT12, FAT16, FAT32
 - 12,16, 32: Số bit dùng để đánh STT các khối dữ liệu (cluster)



3

Nội dung

- o Giới thiêu
- Bootsector
- RDET
- FAT
- Vùng dữ liệu
- o Minh họa các thao tác trên tập tin
- Các vấn đề trên FAT

VÙNG DÀNH RIÊNG

- o Hay còn gọi là vùng boot sector
- o Gồm các sector đầu tiên trong phân vùng
- BIOS Parameter Block (BPB)
 - Sector đầu tiên
 - Tên gọi khác: boot sector, reserved sector, sector thứ 0
 - mô tả về Volume
 - Đoạn chương trình boot hệ điều hành

BOOTSECTOR - CÂU TRÚC

Name	Offset	Size	Description	Ký
	Hex	(bytes)		hiệu
BS_jmpBoot	0	3	Lệnh nhảy đền đoạn boot code.	
BS_OEMName	3	8	Version/tên HĐH	
BPB_BytsPerSec	В	2	Số bytes/sector	
			Ví dụ: 512, 1024, 2048 hoặc 4096	
BPB_SecPerClus	D	1	Số sectors/cluster	S _C
BPB_RsvdSecCnt	E	2	Số sector để dành (khác 0) (Số sector trước bảng FAT)	S _B
BPB NumFATs	10	1	Số bảng FAT	N _E
BPB_RootEntCnt	11	2	FAT12, FAT16: số entry trong bảng RDET	N _{RDET}
			FAT32: có giá trị là 0	
BPB_TotSec16	13	2	FAT12, FAT16: tổng số sector của Volume	S _v
			FAT32: có giá trị là 0	
BPB Media	15	1	Loại Voulme	
BPB_FATSz16	16	2	FAT12, FAT16: số sector trong 1 bảng FAT	S _F
			FAT32: có giá trị là 0 (BPB_FATSz32)	
BPB SecPerTrk	18	2	Số sectors/track	
BPB_NumHeads	1A	2	Số heads	
BPB_HiddSec	1C	4	Số sector ẩn trước Volume	
BPB_TotSec32	20	4	Số sector trong Volume.	N _V
			Nếu bằng 0, BPB TotSec16 phải khác 0	

BOOTSECTOR - CÂU TRÚC

Name	Offset	Size	Description
	hexa	(bytes)	
BS_DrvNum	24	1	Ký hiệu vật lý đĩa (0x00: floppy disks, 0x80: hard disks).
			NOTE: This field is actually operating system specific.
BS_Reserved1	25	1	Dành riêng
BS_BootSig	26	1	Ký hiệu nhận diện HĐH (0x29).
BS_VolID	27	4	Volume serial number.
BS_VolLab	2B	11	Volume label.
BS_FilSysType	36	8	Chuỗi nhận diện loại FAT: "FAT12 ", "FAT16 ", "FAT "
	3E	448	Boot code
	1FE	2	Dấu hiệu kết thúc bootsector (0x55AA)

FAT12, FAT16: Cấu trúc 476 bytes còn lại trong Bootsector

BOOTSECTOR - CÂU TRÚC

Name	Offset	Size	Description
	hexa	(bytes)	
BPB_FATSz32	24	4	số sector trong 1 bảng FAT
			BPB_FATSz16 must be 0.
BPB_ExtFlags	28	2	0-3: chỉ số bảng FAT active
			Bits 4-6: dành riêng
			7: 0 – cập nhật lên tất cả các bảng FAT
			1 – chỉ cập nhật lên bảng FAT active
			8-15: dành riêng
BPB_FSVer	2A	2	Version FAT32 (byte thấp mirror)
BPB_RootClus	2C	4	Chỉ số cluster đầu tiên của RDET (thông thường: 2)
BPB_FSInfo	30	2	Chỉ số sector chứa FSINFO – thông tin sector trống. (thông thường: 1)
BPB_BkBootSec	32	2	Chỉ số sector chứa bản sao của bootsector (thông thường: 6)
BPB_Reserved	34	12	Dành riêng
BS_DrvNum	40	1	Ký hiệu vật lý đĩa (0x00: floppy disks, 0x80: hard disks).
BS_Reserved1	41	1	Dành riêng
BS_BootSig	42	1	Ký hiệu nhận diện HĐH (0x29).
BS_VolID	43	4	Volume serial number
BS_VolLab	47	11	Volume label.
BS_FilSysType	52	8	Chuỗi nhận diện loại FAT: "FAT32".
	5A	420	Boot code
	1FE	2	Dấu hiệu kết thúc bootsector (0x55AA)

FAT32: Cấu trúc 476 bytes còn lại trong Bootsector

BOOTSECTOR

- o Loai Volume
 - Các giá trị có thể có: 0xF0, 0xF8, 0xF9, 0xFA, 0xFB, 0xFC, 0xFD, 0xFE, and 0xFF.
 - 0xF8: "fixed" (non-removable) media.
 - 0xF0: removable media
 - Ghi chú: giá trị byte này đặt trong byte đầu tiên của bảng FAT

10

Nội dung

- o Giới thiêu
- Bootsector
- RDET
- FAT
- Vùng dữ liệu
- o Minh họa các thao tác trên tập tin
- o Các vấn đề trên FAT

RDET

- RDET = Root Directory Entry Table
- Nằm trên vùng hệ thống (FAT12, FAT16) hoặc trên vùng dữ liệu
- o Tổ chức cây thư mục trên phân vùng
- o Chia thành nhiều entry, mỗi entry
 - Chiếm 32 bytes
 - o Byte đầu tiên: trạng thái của entry
 - Chứa thông tin về 1 tập tin/thư mục
 - Phân loại:
 - Entry chính: chứa thông tin của tập tin
 - o Entry phụ: chứa tên tập tin (dành cho LFNs)

0	1 2		3	4	
01F	203F	405F	607F	809F	

RDET

Trạng thái của entry

Giá trị	Ý nghĩa
0x00	Entry trống
0x05	Initial character is actually 0xE5
0x2E	'Dot' entry; hoặc '.' or ''
0xE5	Entry đã bị xoá.

RDET – CÂU TRÚC ENTRY CHÍNH

OFFSET	ĐỘ DÀI	NỘI DUNG
	(byte)	
0h (0)	8	Tên chính của tập tin
8h (8)	3	Tên mở rộng
Bh (11)	1	Thuộc tính (0-0-A-D-V-S-H-R)
		Nếu có giá trị là 0x0F thì entry này sử dụng cho LFNs
Ch (12)	10	Không dùng
16h (22)	2	Giờ cập nhật tập tin
18h (24)	2	Ngày cập nhật tập tin
1Ah (26)	2	Cluster bắt đầu
1Ch (28)	4	Kích thước tập tin

14

13

RDET – CÁU TRÚC ENTRY CHÍNH

Thuộc tính của tập tin

8n	Mask	Mô tả
0	0x01	Read Only
1	0x02	Hidden
2	0x04	System
3	0x08	Volume Label
4	0x10	Subdirectory
5	0x20	Archive
6	0x40	Device (internal use only, never found on disk)
7	0x80	Unused

RDET – CÁU TRÚC ENTRY PHỤ

Byte Offset	Length	Description
0	1	Số thứ tự của entry
1	10	Các ký tự của tên file (5 ký tự UTF-16)
В	1	Attributes (luôn luôn có giá trị là 0x0F)
C	1	Reserved (luôn luôn có giá trị là 0x00)
D	1	Checksum của tên file MS-DOS
Е	12	Các ký tự của tên file (6 ký tự UTF-16)
1A	2	Cluster đầu tiên (luôn luôn có giá trị là 0x0000)
1C	4	Các ký tự của tên file (2 ký tự UTF-16)

RDET – VÍ DỤ

Offset O																		
00002610	Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	В	C	D	Ε	F	▼ Q ~~
00002620	00002600	54	45	53	54	20	20	20	20	20	20	20	08	00	00	00	00	TEST
00002630	00002610	00	00	00	00	00	00	4C	42	92	ЗА	00	00	00	00	00	00	LB':
00002650	00002620	42	53	20	20	20	20	20	20	49	4D	47	20	00	Α6	2B	43	
00002650	00002630	92	ЗΑ	92	ЗΑ	00	00	C8	06	5C	39	02	00	00	02	00	00	′:′:È.\9
00002660	00002640	E5	65	00	44	00	61	00	69	00	2E	00	OF	00	7D	64	00	åe.D.a.i}d.
00002670	00002650	6F	00	63	00	00	00	FF	FF	FF	FF	00	00	FF	FF	FF	FF	o.cÿÿÿÿÿÿÿÿ
00002680	00002660	E5	50	00	68	00	75	00	4C	00	75	00	0F	00	7D	63	00	åP.h.u.L.u}c.
00002600 92 3A 92 3A 00 00 7A 7E	00002670	5F	00	54	00	65	00	6E	00	46	00	00	00	69	00	6C	00	T.e.n.Fi.l.
00002680	00002680	E5	48	55	4C	55	43	7E	31	44	4F	43	20	00	4C	2E	43	åHULUC~1DOC .L.C
00002660	00002690	92	ЗΑ	92	ЗА	00	00	7A	7E	71	34	03	00	00	88	00	00	':':z~q4 I
00002600	000026A0	E5	48	00	44	00	54	00	48	00	42	00	0F	00	32	61	00	åH.D.T.H.B2a.
000026D0 92 3A 92 3A 00 00 7C 89 71 34 47 00 00 2C 02 00 7: ": q49 000026E0 54 48 5F 48 44 48 20 20 20 20 20 10 00 24 39 43 14 14.00 00 20 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0	000026B0	69	00	36	00	2E	00	64	00	6F	00	00	00	63	00	00	00	i.6d.oc
000026E0	000026C0	E5	44	54	48	42	41	49	36	44	4F	43	20	00	OD	2F	43	åDTHBAI6DOC/C
00002760 92 3A 92 3A 00 00 3A 43 92 3A 5D 01 00 00 00 00 7:7:	000026D0	92	ЗА	92	ЗА	00	00	7C	89	71	34	47	00	00	2C	02	00	':': q4G,
00002710	000026E0	54	48	5F	48	44	48	20	20	20	20	20	10	00	24	39	43	
00002720 6F 00 63 00 00 00 FF FF FF FF 00 00 FF FF FF FF	000026F0	92	ЗΑ	92	ЗА	00	00	ЗΑ	43	92	ЗА	5D	01	00	00	00	00	':'::C':]
00002720	00002700	E5	67		5F	00		00		00	2E	00	0F	00	1E	64	00	ågT.Hd.
00002730	00002710	6F	00	63	00	00	00	FF	FF	FF	FF	00	00	FF	FF	FF	FF	o.cÿÿÿÿÿÿÿÿ
00002750 92 3A 92 3A 00 00 4B 64 54 3A CB 01 00 D4 00 00 ':':KdT:Ē.Ô 00002760 42 69 00 70 00 00 FF	00002720	E5	43	00	44	00	5F	00	48	00	44	00	OF	00	1E	48	00	åC.DH.DH.
00002750 92 3A 92 3A 00 00 4B 64 54 3A CB 01 00 D4 00 00 ':\frac{7}{2}KdT:\bar{E}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\frac{1}{2}.\bar{O}.\	00002730	5F	00	44	00	65	00	63	00	75	00	00	00			6E	00	D.e.c.uo.n.
00002770 FF																		
00002770 FF 00 00	00002750	92	ЗА	92	ЗА	00	00	4B	64	54	ЗА	CB	01	00	D4	00	00	':':KdT:Ëô
00002780 01 57 00 69 00 6E 00 68 00 65 00 0F 00 B2 78 00 .W.i.n.h.e*x. 00002780 57 00 66 00 75 00 6C 00 6C 00 00 00 2E 00 78 00f.u.l.lz. 00002780 57 49 4E 48 45 58 7E 31 58 49 50 20 00 72 6F 43 WINHER*IZIP .roc 00002780 92 3A 92 3A 00 00 83 24 5C 3A CB 01 9E B9 12 00																		Bi.pÿÿÿÿ²ÿÿ
00002790 SF 00 66 00 75 00 6C 00 6C 00 00 00 2E 00 7A 00 f.u.l.lz. 000027A0 S7 49 4E 48 45 58 7E 31 SA 49 50 20 00 72 6F 43 WINHEX*1ZIP .roC 000027B0 S3 92 3A 00 00 83 24 SC 3A CB 01 9E B9 12 00 ':f.u.l\$\;\!\!\!\!\!\!\!\ \!\ \!\ \!\ \!\ \!\ \ \!\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \		FF		FF				FF		FF								
000027A0 57 49 4E 48 45 58 7E 31 5A 49 50 20 00 72 6F 43 WINHEX~1ZIP .roc 000027B0 92 3A 92 3A 00 00 83 24 5C 3A CB 01 9E B9 12 00 7: f.l.js.E.l 000027C0 41 48 00 44 00 54 00 48 00 42 00 0F 00 25 61 00 AH.D.T.H.B%a. 000027D0 69 00 30 00 38 00 2E 00 64 00 00 00 6F 00 63 00 10.8do.c. 000027E0 48 44 54 48 42 41 7E 31 44 4F 43 20 00 24 7D 43 HDTHBA~1DOC .s)C	00002780	01	57	00	69	00	6E	00	68	00	65	00	0F	00	В2	78	00	.W.i.n.h.e²x.
00002780 92 3A 92 3A 00 00 83 24 5C 3A CB 01 9E B9 12 00 ':':\\$\:\E\\\^1\. 00002700 41 48 00 44 00 54 00 48 00 42 00 0F 00 25 61 00 AH.D.T.H.B\%a. 000027D0 69 00 30 00 38 00 2E 00 64 00 00 00 6F 00 63 00 i.0.8do.c. 000027E0 48 44 54 48 42 41 7E 31 44 4F 43 20 00 24 7D 43 HDTHBA*1DOC.\\$\)																		_
000027C0 41 48 00 44 00 54 00 48 00 42 00 0F 00 25 61 00 AH.D.T.H.B%a. 000027D0 69 00 30 00 38 00 2E 00 64 00 00 06 6F 00 63 00 i.0.8do.c. 000027E0 48 44 54 48 42 41 7E 31 44 4F 43 20 00 24 7D 43 HDTHBA~1DOC .\$}C	000027A0	57	49	4E	48	45	58	7E	31	5A	49	50	20	00	72	6F	43	
000027D0 69 00 30 00 38 00 2E 00 64 00 00 06 F 00 63 00 i.0.8do.c. 000027E0 48 44 54 48 42 41 7E 31 44 4F 43 20 00 24 7D 43 HDTHBA~1DOC .\$)C									24								00	
000027E0 48 44 54 48 42 41 7E 31 44 4F 43 20 00 24 7D 43 HDTHBA~1DOC .\$}C	000027C0	41	48	00	44	00	54	00	48	00	42	00	OF	00	25	61	00	AH.D.T.H.B%a.
		69	00				00			64								
000027F0 92 3A 92 3A 00 00 CA 06 5C 39 4E 00 00 36 01 00 ':':Ê.\9N6		48																
	000027F0	92	ЗА	92	ЗА	00	00	CA	06	5C	39	4E	00	00	36	01	00	′:′:Ë.\9N6

SDET

- SDET = Sub Directory Entry Table
- Nằm trên vùng data
- o Tổ chức thành các entry như RDET
 - Luôn luôn có 2 entry "." và ".."
 - o Entry ".": thông tin thư mục nó
 - o Entry "..": thông tin thư mục cha
- o Chứa thông tin các tập tin thư mục trong 1 thư mục

17

Nội dung

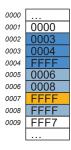
- o Giới thiêu
- Bootsector
- RDET
- FAT
- Vùng dữ liệu
- o Minh họa các thao tác trên tập tin
- o Các vấn đề trên FAT

Vùng FAT - 1

- Có 1 hay nhiều bảng FAT
- Mỗi bảng FAT:
 - Chứa thông tin về trạng thái của các cluster trong vùng dữ liệu
 - Định vị các tập tin: theo danh sách liên kết
 - FATxx: mỗi entry có xx bit và đại diện cho 1 cluster
 - Trống (FREE) : 0x000 0x0000 0x00000000
 - ∘ Hư (BAD): 0xFF7 0xFFFF7 0xFFFFFF7
 - Đang dùng
 - o Cluster kết thúc tập tin (EOF):
 - 0xFF8/0xFFF 0xFFF8/0xFFFF 0xFFFFFFF8 0xFFFFFFF
 - Cluster tương ứng chứa nội dung tập tin: chứa giá trị của cluster tiếp theo chứa nội dung tập tin (2 – 0xFEF)

18

FAT



0000	0001	0002	0003	0004	0005
empty	empty	File1	File1	File1	File2
0006	0007	8000	0009	0010	0011
File2	File3	File2	bad	empty	empty
0012	0013	0014	0015	0016	0017
empty	empty	empty	empty	empty	empty

FAT

- Nhận xét:
 - FAT12: tối đa 4077 (2 0xFEF) clusters
 FAT16: tối đa 65517 (2 0xFFEF) clusters
 - FAT32: nhiều hơn FFEE clusters

2

22

FAT – TRUY XUÁT

- o Entry thứ k
 - Chiếm xx bit = N bytes
 - Bắt đầu tại vị trí I = k*N
 - Lưu ý: FAT12:
 - Đặt:
 - o C_B1, T_B1: 4 bit cao và 4 bit thấp byte thứ Ι
 - o C_B2, T_B2: 4 bit cao và 4 bit thấp byte thứ I+1
 - K chẵn:
 - o Byte thứ I: trọn byte
 - Byte thứ i+1: 4 bit thấp
 - o Đọc: T_B2 C_B1 T_B1
 - o K lẻ
 - o Byte thứ I: 4 bit cao
 - o Byte thứ i+1: trọn byte
 - o Đọc: C_B2 T_B2 C_B1

FAT – VÍ DỤ FAT12

Byte	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
Giá trị	F0	FF	FF	03	40	00	FF	6F	00	07
Byte	10	11	12	13	14	15				
Giá trị	80	00	09	A0	00	0B	C0			

Cluster **4** → I = 6

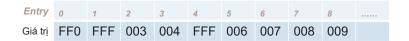
Byte i: **FF**Byte i+1:6**F**

Giá trị cluster 4: FFF

Cluster **7** → I = 10

Byte i: **80**Byte i+1:**00**

Giá trị cluster 7: 008



Nội dung

- o Giới thiêu
- Bootsector
- RDET
- o FAT
- Vùng dữ liệu
- o Minh họa các thao tác trên tập tin
- o Các vấn đề trên FAT

VÙNG DỮ LIỆU

- o Tổ chức thành các khối dữ liệu, cluster
 - Có 2ⁿ sector
 - Đánh số từ 2 (Do cluster trống đánh là 0)
 - Cluster k trong vùng Data sẽ bắt đầu tại sector logic thứ i

$$i = S_B + N_F * S_F + S_{RDET} + (k-2) * S_C$$

 $S_{RDET} = N_{RDET} * 32/512$

S_{RDET} - N_{RDET} 32/312

4 5 6 7 8 N-2 N-1

 $S_B = 1$ $N_F = 2$ $S_F = 9$ $N_{RDET} = 224$

Sc = 4

i i+1 i+2 i+3

 $K = 5 \rightarrow I = 45$

26

Nội dung

- o Giới thiệu
- Bootsector
- RDET
- o FAT
- o Vùng dữ liệu
- o Minh họa các thao tác trên tập tin
- o Các vấn đề trên FAT

Đặt vấn đề









TÌM KIẾM TẬP TIN - SEARCH

- Xuất phát: RDET
- Duyệt qua từng entry trong RDET
- Duyệt qua các SDET (nếu có)

Đọc nội dung tập tin - type

- o Dựa trên RDET/SDET → tìm entry chính tập tin
- Dựa trên entry chính:
 - Sector bắt đầu + Kích thước
 - FAT: tìm danh sách các cluster chứa nội dung tập tin
 - DATA: đọc nội dung tập tin tương ứng từng cluster
 - Lưu ý: cluster cuối cùng chỉ đọc đúng số byte còn lại (vì có thể nó không chiếm trọn toàn bộ nội dung cluster cuối cùng)

29

XEM NỘI DUNG MỘT THƯ MỤC - DIR

- Dựa trên RDET/SDET → tìm entry chính thư mục
- o Dựa trên entry chính:
 - Sector bắt đầu + Kích thước
 - FAT: tìm danh sách các cluster chứa bảng SDET của thư mục
 - DATA: đọc bảng SDET của thư mục

Tạo tập tin – copy con

- o Tính số entry cần lưu tên tập tin, N entry
- o Tính số cluster để lưu nội dung tập tin, M cluster
- Xác định vị trí cần thêm (RDET hay SDET)
 - Kiểm tra có đủ vùng nhớ để lưu N entry?
- FAT: kiểm tra đủ cluster trống lưu tập tin? → danh sách các cluster lưu nội dung tập tin
- o Thêm N entry vào RDET/SDET tương ứng
- FAT: cập nhật trạng thái các cluster lưu nội dung tập tin
- o DATA: ghi nội dung tập tin vào các cluster tương ứng

TẠO THƯ MỤC - MD

- o Tính số entry cần lưu tên thư mục, N entry
- Số cluster để lưu bảng SDET, 1 cluster
- Xác định vị trí cần thêm (RDET hay SDET)
 - Kiểm tra có đủ vùng nhớ để lưu N entry?
- FAT: kiểm tra đủ cluster trống lưu SDET? → cluster lưu SDET
- o Thêm N entry vào RDET/SDET tương ứng
 - Trường thuộc tính của entry chính: bật bit Directory
- o FAT: cập nhật trạng thái các cluster lưu SDET (EOF)
- DATA: ghi bảng SDET
 - Tạo 2 entry "." và ".." vào 2 entry đầu tiên trong SDET

ĐỔI TÊN TẬP TIN - REN

- o Dựa trên RDET → tìm các entry liên quan tập tin
- RDET/SDET: Cập nhật thông tin tên trong các entry
 - Thêm entry phụ:
 - o Tìm vị trí mới lưu thông tin
 - o Hủy thông tin tại vị trí cũ (set trạng thái là E5)
 - Hủy bớt entry phụ
 - o Hủy bớt các entry phụ dư

34

DI CHUYỀN TẬP TIN - MOVE

- o Dựa trên RDET/SDET → tìm entry chính tập tin
- o RDET/SDET → xác định vị trí mới tập tin
- o Kiểm tra đủ vùng nhớ trong vị trí mới để lưu hay không?
- Copy các entry liên quan tập tin đến vị trí mới
- Hủy các entry ở vị trí cũ

SAO CHÉP TÂP TIN - COPY

- Dựa trên RDET/SDET → tìm entry chính tập tin
 - Sector đầu tiên + kích thước
- RDET/SDET → xác định vị trí mới tập tin
- Kiểm tra đủ vùng nhớ trong vị trí mới để lưu hay không?
- o FAT: kiểm tra đủ vùng nhớ để lưu tập tin không?
- o Copy các entry ở vị trí cũ sang vị trí mới
- o cập nhật FAT
- Copy từng cluster trong vùng data

XÓA TẬP TIN - DELETE

- o Dựa trên RDET/SDET → tìm các entry tập tin
 - Sector đầu tiên + kích thước
 - Hủy các entry này
- o FAT: tìm các cluster chứa nội dung tập tin
 - Set trạng thái của các cluster về FREE

FORMAT

- Quick format
 - Bootsector: Giữ lại các thông số cũ của volume
 - RDET: Xóa các entry trong RDET: gán về 0
 - FAT: Cập nhật trạng thái các cluster là FREE
- Full format
 - Thiết lập các thông số hệ thống cho volume
 - RDET: Xóa các entry trong RDET: gán về 0
 - FAT: Cập nhật trạng thái các cluster là FREE
 - DATA: Xoá dữ liệu của tất cả các cluster

37

38

Nội dung

- o Giới thiêu
- Bootsector
- RDET
- o FAT
- o Vùng dữ liệu
- o Minh họa các thao tác trên tập tin
- o Các vấn đề trên FAT

CÁC VẤN ĐỀ TRÊN FAT

- Lost cluster
- Particular link
- Circular link
- Cross link
- Fragment (phân mảnh)

CÁC VẤN ĐỀ TRÊN FAT

- o Giả sử: trong đĩa A (Sc = 1) có 3 tập tin như sau:
 - File1.txt (1052 byte): nội dung tập tin lưu ở cluster 2, 3, 4
 - File2.txt (890 byte): nội dung tập tin lưu ở cluster 6, 7
 - File3.txt (500 byte): nội dung tập tin lưu ở cluster 9

0			1									
2	003	004	3									
4	FFF	0	5									
6	007	FFF	7									
8	0	FFF	9									
	BÅNG FAT											

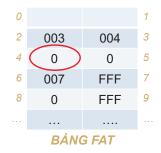


o Là hiện tượng giá trị của 1 cluster trong FAT chỉ định cluster đó không trống, không hư nhưng không thuộc tập tin nào



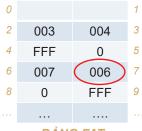
PARTICULAR LINK

o Là hiện tượng giá trị của cluster kết thúc trong FAT có giá trị là 0 (thay vì EOF)



CIRCULAR LINK

 Là hiện tượng giá trị 1 cluster cuối cùng của tập tin chứa địa chỉ của 1 clutser nào đó đang chứa nội dung tập tin



BÅNG FAT

CROSS LINK

 Là hiện tượng giá trị của 1 cluster trong FAT chứa địa chỉ của 1 cluster chứa nội dung của 1 tập tin khác



TổNG KẾT

	The second secon	AT	
<u>Developer</u>	<u>Microsoft</u>		
Full Name	File Allocation Table		
	(12-bit version)	(16-bit version)	(32-bit version)
Introduced	1980 (Seattle QDOS)	November 1987, (Compag DOS 3.31)	August 1996 (Windows 95 OSR2)
Partition identifier	0x01 (<u>MBR</u>)	0x04, 0x06, 0x0E (MBR)	0x0B, 0x0C (MBR) EBD0A0A2-B9E5-4433 -87C0-68B6B72699C7 (GPT)
	Stru	ictures	
Directory contents	Table		
File allocation	<u>Linked List</u>		
Bad blocks	Cluster tagging		
	L	mits	
Max file size	4 GB minus 1 byte (or volume size if smaller)		
Max cluster count	4,077 (2 ¹² -19)	65,517 (2 ¹⁶ -19)	268,435,437 (228-19)
Max filename size	8.3 filename, or 255 UTF-16 characters when using LFN		
Max volume size	32 <u>MB</u>	2 GB 4 GB with 64k clusters (not widely supported)	2 TB 8 TB (with 32KB clusters)
	Fe	atures	
<u>Dates recorded</u>	Creation, modified, access (accuracy to day only) (Creation time and access date are only available when LFN support is enabled)		
Date range	<u>January 1, 1980</u> - <u>December 31, 2107</u>		
<u>Forks</u>	Not natively		
Attributes	Read-only, hidden, system, volume label, subdirectory, archive		
<u>Permissions</u>	No		
Transparent compression	Per-volume, Stacker, [DoubleSpace, DriveSpace	No
Transparent encryption	Per-volume or	nly with DR-DOS	No

Nguồn: wikipedia

45