Ext3

Filesystem Seminar 2009/05/27 이경식

목차

- ExT₃
 - ExT₃
- FileSystem 분석
 - Lay-out
 - Super Block
 - Group Descriptor Table
 - Inode
 - Timestamp
 - Root Directory 찾기
 - /bin/ls 찾기
- 추가사항
 - Symbolic Link
 - Mount
 - File 삭제
 - Journaling

Ext3

Ext3

- Extended FileSystem 3
 - Linux Kernel 2.4.15판에 처음으로 등장
- Advantage
 - Ext2에서 자료 손실없이 Ext3로 이동가능
 - Journaling
 - Htree(Btree의 고급판)
- Disadvantage
 - No defragmentation
 - No checksumming in journal

File System분석

- •Lay-Out
 - Block Group
 - Backup Super Block
- Super Block
- •Group Descriptor Table
- •Inode
- Timestamp
- •Root directory 찾기
- •/bin/ls 찾기

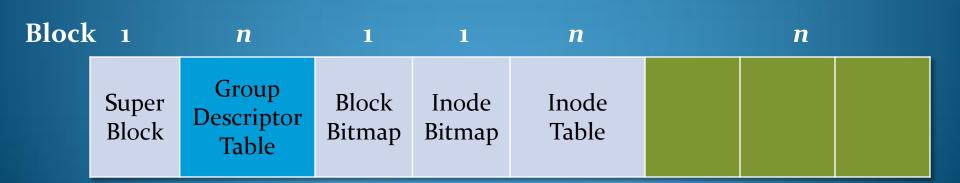
Lay-Out

- Boot Sector + Block Group
 - Block 데이터 저장 단위(FAT의 Cluster)
 - 1,2,4KB 지정가능
- 중요 데이터는 여러 군데에 저장을 하는 구조를 가짐
- 블록 그룹들은 모두 같은 개수의 블록 수를 가짐
 - □ 그룹 내부에는 Meta-Data, File Data 등이 기록

MBR+BR	Block	Block	Block	Block	Block
	Group	Group	Group	Group	Group
	0	1	2	3	n

Block Group

- Block Group은 Block들의 모임
 - 각 블록 내부에는 파일 시스템 정보 및 데이터를 저장
 - OS는 같은 파일의 데이터 블록은 같은 블록 그룹에 저 장하려는 성질을 가짐
 - 파일 단편화 발생의 감소



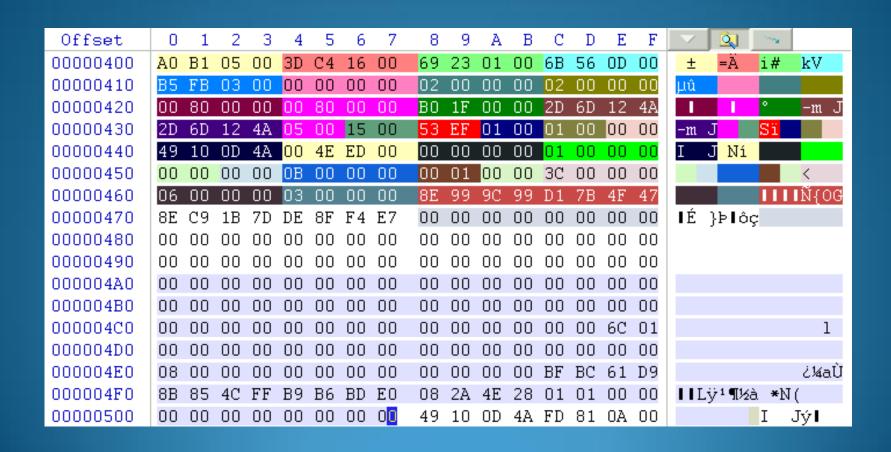
Backup SuperBlock

• 블록사이즈에 따라 Backup SuperBlock의 위치 변경

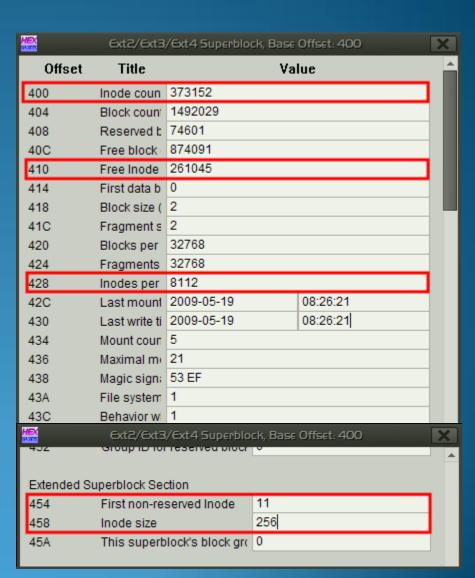
Block size (byte)	Offset (Block)
1024	8193
2048	16384
4096	32768

- Backup Superblock은 하나가 아니며, 다수의 백업블 록을 갖는다.
 - mke2fs로 파일 시스템 생성 시 생성
 - Offset: 32768→98304→163840→229376→294912→819200 ...

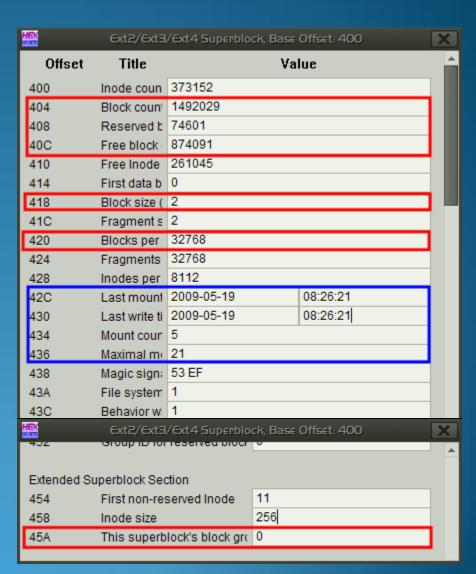
- 주요 설정 정보들을 기록
- 1024byte의 size를 가짐.
- 블록의 크기는 Super Block에 정의
 - 슈퍼 블록은 블록 사이즈를 모르는 상태에서도 접근 가 능해야 함
 - 블록 그룹의 첫 번째 블록에 위치
- Super Block앞에는 2 Sector의 reserved 영역이 존재
 - Boot Code가 위치



- Inode 정보
 - Inode count
 - Free inode count
 - Inodes per Group
 - First non-reserved Inode
 - Inode size
 - Structure size



- Block 정보
 - Block count
 - Reserved block count
 - Free block
 - Block size
 - Blocks per group
 - Block group number
- Mount /time정보
 - Last mount time
 - FileSystem mount time
 - Last write time
 - SuperBlock
 - Mount count
 - Maximal mount count



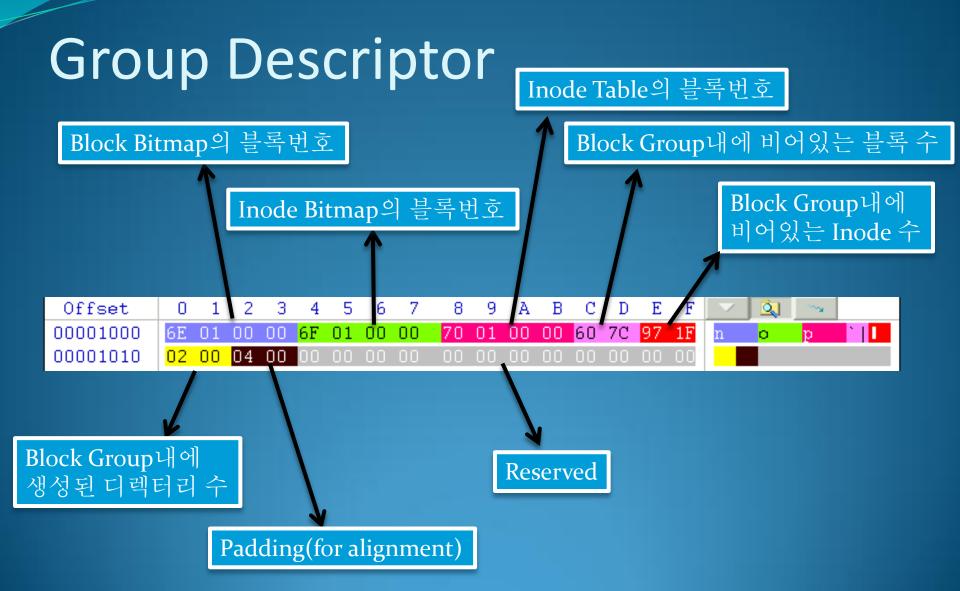
- 기타
 - Version 파일시스템의 버전정보
 - Creator OS 파일시스템을 생성한 운영체제
 - State 파일시스템의 상태(에러/정상)
 - Magic Signature Super Block인지 확인 (oxEF53)
 - Journal 저널링 관련 정보

Group Descriptor Table

- Super Block 바로 다음에 위치
- 32byte 크기의 Group Descriptor들로 구성
- Descriptor는 각 블록그룹에 대한 정보를 가짐
- 크기가 가변적
 - Block Bitmap
 - Inode Bitmap
 - First Inode Table Block Number
- 그룹 내부의 블록, Inode, 빈디렉터리 개수를 가짐
- Backup Superblock과 동일한 Block Group에 Backup

Group Descriptor Table

Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	Α	В	C	D	E	F	\vee	Q	~~	
00001000	6E	01	00	00	6F	01	00	00	70	01	00	00	60	7C	97	1F	n	О	р	
00001010	02	00	04	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00				
00001020	6E	81	00	00	6F	81	00	00	70	81	00	00	93	70	8F	1F	n I	οl	рI	lpl
00001030	02	00	04	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				
00001040	00	00	01	00	01	00	01	00	02	00	01	00	61	7D	AΑ	1F				a}ª
00001050	01	00	04	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				
00001060	6E	81	01	00	6F	81	01	00	70	81	01	00	95	04	81	14	n I	οl	рI	1 1
00001070	0A	00	04	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				
00001080	00	00	02	00	01	00	02	00	02	00	02	00	00	00	DE	1A				Þ
00001090	DC	00	04	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	Ü			
000010A0	6E	81	02	00	6F	81	02	00	70	81	02	00	DB	23	BC	13	n I	οl	рI	Û#¼
000010B0	E6	02	04	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	æ			
00001000	00	00	03	00	01	00	03	00	02	00	03	00	С4	4C	4B	1B				ÄLK
000010D0	54	00	04	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	Т			
000010E0	6E	81	03	00	6F	81	03	00	70	81	03	00	С4	04	14	1B	n∎	οl	рI	Ä
000010F0	20	01	04	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				



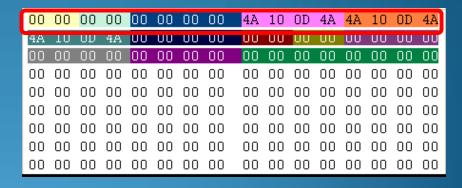
- Block과 더불어 가장 기본이 되는 단위
 - 모든 파일이나 디렉터리는 각기 하나의 Inode가 할당
- 하나의 Inode는 128/256byte의 크기를 가진다.
 - Super Block에 정의
 - 보통 EXT2는 128byte, EXT3는 256byte을 가짐

Offset 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F 00170000 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 4A 10 0D 4A 4A 10 0D 4A 00170010 4A 10 0D 4A 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00							J		1							J						
00170010	Offset	0	1	2	3	4	- 5	6	7	8	9	Α	В	C	D	E	F	~	Q	~~		
00170020	00170000	00	00	00	00	00	00	00	00	4A	10	OD	4A	4A	10	OD	4A			J	JJ	J
00170030	00170010	4A	10	OD	4A	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	J	J			
00170040	00170020	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
00170050	00170030	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
00170060 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00170040	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
	00170050	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
	00170060	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
00170070 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00170070	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
00170080 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00170080	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					

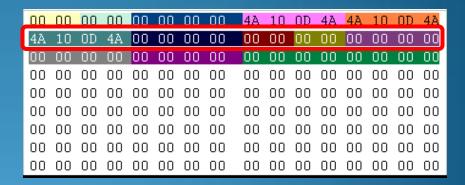
- Reserved Inode List
 - 여러 용도의 예약된 Inode가 존재.

Reserved Inode	Number	Comment
EXT ₃ _BAD_INO	1	사용 불가능한 데이터 블록의 Inode
EXT3_ROOT_INO	2	루트 디렉터리의 Inode
EXT3_BOOT_LOADER_INO	5	부트로더의 Inode(사용되지 x)
EXT3_UNDER_DIR_INO	6	삭제 불가 디렉터리의 Inode
EXT3_GOOD_OLD_FIRST_INO	11	예약되지 않은 첫 번째 Inode

- File Mode
 - Unix : chmod
- Uid
 - Owner ID 하위 16bit
- Size in bytes
 - 파일 크기(byte 단위)
- Access time
 - 최종 접근시간
- Change time
 - Inode정보의 변경 시간



- Modification time
 - 마지막 변경 시간
- Deletion time
 - 삭제된 시간
- Group ID
 - GID의 하위 16비트
- Link count
 - Hard Link Count
- Block Count
 - 에이터 저장에 필요한 블록 수



- A-Time(Access Time)
 - When the contents of a file or directory is read
- A-Time is updated..
 - When process reads the contents
 - When file is copied
 - And file is moved to a new volume

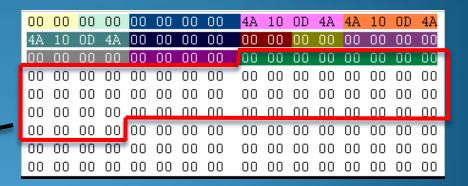
- M-Time(Modified Time)
 - When the content of a file or directory changes
 - File file content changes
 - Directory file is created or deleted inside of it
 - The move is to the same volume
 - M-Time does not change
 - When a file is copied(inc network) M-Time is updated

- C-Time(Change Time)
 - when permissions or ownership of a file are changed
 - When the content of a file or directory changes
 - If a file is moved then the C-time of the file will be updated
- D-Time(Deleted Time)
 - It is set only when a file has been deleted
 - It is cleared when the inode is allocated
 - Deleted file have the M-,C-times equal to the D-time

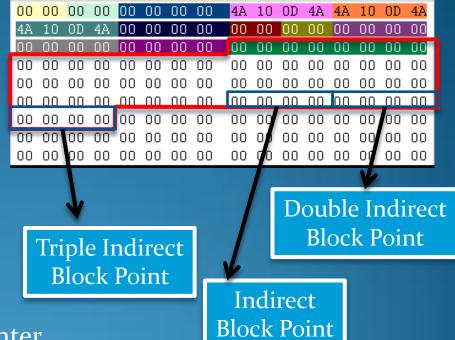
- Unix Time
 - Default Unix Time : 1970-01-01 00:00:00
- Ex) file is created
 - File: M-,A-,C- times are updated to the time of creation
 - D- time is set to o
 - Parents Directory: M-,C- times are updated

- Ex) file is copied
 - Original parents directory have an updated A-time
 - Destination file has new M-,A-,C- times
 - Destination parents Directory have an updated M-,C-
- Ex) the move is to the new volume
 - Original file was deleted, Destination was created
 - Source inode will be unallocated
 - M-,A-,C-,D- times will updated

- Flags
 - File flag, 파일 변경 불가 등
- OS Description 1
 - 사용되지 않음
- Block point
 - 에이터 블록을 가리키는 포인터 배열

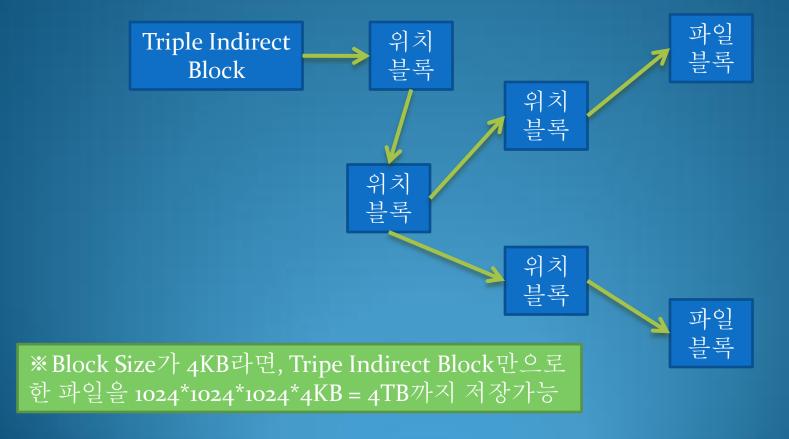


- Block Point는 int단위
 - 총 15개의 Block Point



- 각 블록포인트의 역할
 - Block[o~11] = Data Block Pointer
 - Block[12] = Indirect Block Pointer
 - Block[13] = Double Indirect Block Pointer
 - Block[14] = Triple Indirect Block Pointer

Inode(Block Point)



- Reserved Inode List정보 → Inode index 2에 접근
- 해당 Block으로 이동해 보자
 - ox1000*ox036B = ox036B000

```
00170100
         ED 41 00 00 00 10 00 00
                              F2 16 OD 4A DF 16 OD 4A
                              00 00 14 00 08 00 00 00
00170110
         DF 16 OD 4A 00 00 00 00
00170120
                              6B 03 00 00 00 00 00 00
         00 00 00 00 00 00 00
00170130
         00170140
         00 00 00 00 00 00 00
                              00 00 00 00 00 00 00 00
         00 00 00 00 00 00 00 00
00170150
                              00 00 00 00 00 00 00 00
00170160
         00 00 00 00 00 00 00 00
                               00 00 00 00 00 00 00 00
00170170
         00 00 00 00 00 00 00
                               00 00 00 00 00 00 00 00
```

• Root Directory의 정보

Offset	0	1	2	3	4	- 5	- 6	7	- 8	9	A	В	С	D	E	F	\mathbf{V}	Q	Sec.	
0036B000 0	02	00	00	00	OC	00	01	02	2E	00	00	00	02	00	00	00				
0036B010 0	OC.	00	02	02	2E	2E	00	00	OB	00	00	00	14	00	OΑ	02				
0036B020 6	6C	6F	73	74	2B	66	6F	75	6E	64	00	00	61	35	04	00	lost	:+fo	und	a5
0036B030 (OC.	00	03	02	76	61	72	00	71	94	04	00	0C	00	03	02		var	q I	
0036B040 6	65	74	63	00	61	ЗА	02	00	10	00	05	02	6D	65	64	69	etc	a:		medi
0036B050 6	61	00	00	00	0C	00	00	00	10	00	05	07	63	64	72	6F	a			cdro
0036B060 6	6D	00	00	00	21	В9	02	00	OC.	00	03	02	62	69	6E	00	m	ļ 1		bin
0036B070 E	В1	1F	00	00	0C	00	04	02	62	6F	6F	74	41	7C	01	00	±		boo	tA
0036B080 (OC.	00	03	02	64	65	76	00	21	В4	04	00	0C	00	04	02		dev	į,	
0036B090 6	68	6F	6D	65	11	55	04	00	OC	00	03	02	6C	69	62	00	home	∍ U		lib
0036B0A0 8	81	FD	00	00	0C	00	03	02	6D	6E	74	00	61	ЗF	00	00	Ιý		mnt	a?
0036B0B0 0	OC.	00	03	02	6F	70	74	00	A1	В6	03	00	0C	00	04	02		opt	i ¶	
0036B0C0 7	70	72	6F	63	91	57	03	00	OC	00	04	02	72	6F	6F	74	proc	: " W		root
0036B0D0 /	Α1	ВВ	01	00	0C	00	04	02	73	62	69	6E	91	5C	01	00	i»		sbi	n 🔨
0036B0E0 (OC.	00	03	02	73	72	76	00	D1	D8	02	00	0C	00	03	02		srv	ÑØ	
0036B0F0 7	73	79	73	00	91	52	05	00	OC	00	03	02	74	6D	70	00	sys	'R		tmp
0036B100 I	11	5F	00	00	0C	00	03	02	75	73	72	00	OD	00	00	00	_		usr	
0036B110 I	14	00	OΑ	07	69	6E	69	74	72	64	2E	69	6D	67	00	00		ini	trd.	img
0036B120 (0E	00	00	00	ΕO	0E	07	07	76	6D	6C	69	6E	75	7A	00		à	vm1	inuz
0036B130 (00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				
0036B140 (00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				

• 파일의 길이는 총 255바이트까지 가능

현재 디렉터리 엔트리 크기 디렉터리 엔트리의 파일명길이 하위 디렉터리/파일을 가리킴 파일 명 파일 타입 Offset <mark>2E 00 </mark>00 00 02 00 00 0036B000 0036B010 02 02 2E 2E 00 00 00 00 14 00 0A 02 0036B020 2B 66 6F 75 00 61 35 04 00 lost+found 0036B030 03 02 76 61 72 00 71 94 04 00 OC 00 03 02 var q 0036B040 65 74 63 00 61 3A 02 00 10 00 05 02 6D 65 64 69 etc a: medi 0036B050 61 00 00 00 00 00 00 00 10 00 05 07 63 64 72 6F cdro 0036B060 6D 00 00 00 21 B9 02 00 OC 00 03 02 62 69 6E 00 | 1 bin 0036B070 B1 1F 00 00 0C 00 04 02 62 6F 6F 74 41 7C 01 00 bootA| 0036B080 OC 00 03 02 64 65 76 00 21 B4 04 00 0C 00 04 02 dev ! 1 0036B090 OC 00 03 02 6C 69 62 00 68 6F 6D 65 11 55 04 00 home U lib 0036B0A0 81 FD 00 00 0C 00 03 02 6D 6E 74 00 61 3F 00 00 Ιý mnt a?

rapfer@gmail.com

- Directory Entry
 - Root의 경우 기본적으로 Directory
 - o Directory는 Directory Entry들을 가짐.
- Ex) File is deleted
 - 이전 Directory Entry의 Length를 삭제된 파일까지 포함 되도록 변경



•파일타입 옵션

Туре	Value	Comment
EXT3_FT_UNKNOWN	О	Unknown Type
EXT3_FT_REG_FILE	1	Regular File
EXT3_FT_DIR	2	Directory
EXT3_FT_CHRDEV	3	Character Device
EXT3_FT_BLKDEV	4	Block Device
EXT3_FT_FIFO	5	Named Pipe
EXT ₃ _FT_SOCK	6	Socket
EXT ₃ _FT_SYMLINK	7	Symbolic Link

• Root directory 상에서 /bin/ls에 접근해보자.



※주의:디렉터리 또한 파일로 취급한다.

• 해당 정보를 기반으로 inode에 접근

- 앞의 슈퍼블록 데이터를 기반으로 어느 그룹인지 산출
 - oxooo2B921 / 8112_{(10) =} 22 -> 22번째 블록그룹
 - 22번 다음 블록이므로,
 - > 23번 블록그룹에 위치

420	Blocks per	32768	
424	Fragments	32768	
428	Inodes per	8112	
42C	Last mount	2009-05-19	08:26:21

- 그룹 내의 inode 위치
 - (Inode Count-1) / Inode_Per_Group
 - \circ (0x0002B921-1) % 8112₍₁₀₎ = 0
- 23번째 블록그룹의 인덱스 o(첫 번째 엔트리) 접근

- 32768(Block per Group) * ox1000 → Block Group Size
- Block Group Size * 22
 - = 0x8000000 * 22
 - = oxBooooooo

420	Blocks per	32768
424	Fragments	32768
428	Inodes per	8112

- 이 주소는 23번째 블록그룹의 주소
 - GDT → InodeTable : oxBooo2 Block

oxBooo2000이 Inode Table의 위치 ___ Data Block의 위치

B0002000	ED	41	00	00	00	10	00	00	7В	ΕE	08	49	5C	17	OD	4A	íΑ		{î	I١	J
B0002010									00												
B0002020	00	00	00	00	00	00	00	00	00	08	ΟB	00	00	00	00	00					
B0002030	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
B0002040	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
B0002050	00	00	00	00_	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
B0002060	00	00	00	00	BC	53	D4	F9	00	00	00	00	00	00	00	00		14S	Ôù		
B0002070	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				Carca	

- 해당 데이터 블록으로 접근
 - ox1000*0xB0800 = 0xB0800000

```
Offset
          21 B9 02 00 OC 00 01 02 2E 00 00 00 02 00 00 00 11
B0800000
B0800010
          54 00 02 02 2E 2E 00 00
                                  22 B9 02 00 48 00 0A 01
          61 72 63 68 64 65 74 65 63 74 00 00 23 B9 02 00
B0800020
                                                            archdetect
          18 00 0D 01 61 75 74 6F
B0800030
                                  70 61 72 74 69 74 69 6F
                                                                autopartitio
B0800040
          6E 00 00 00 24 B9 02 00 1C 00 12 01 61 75 74 6F
                                                                $1
                                                                        auto
B0800050
          70 61 72 74 69 74 69 6F
                                  6E 2D 6C 6F 6F 70 00 00
                                                            partition-loop
B0800060
          25 B9 02 00 0C 00 04 01 62 61 73 68 26 B9 02 00
                                                                    bash&1
B0800070
          10 00 07 01 62 75 6E 7A 69 70 32 00 27 B9 02 00
                                                                bunzip2 '1
B0800080
          10 00 05 01 62 7A 63 61 74 00 00 00 28 B9 02 00
                                                                bzcat
          10 00 05 07 62 7A 63 6D
                                  70 00 00 00 29 B9 02 00
B0800090
                                                                bzcmp
B08000A0
          10 00 06 01 62 7A 64 69
                                   66 66 00 00 2A B9 02 00
                                                                bzdiff
B08000B0
          10 00 07 07 62 7A 65 67
                                   72 65 70 00 2B B9 02 00
                                                                bzegrep +1
```

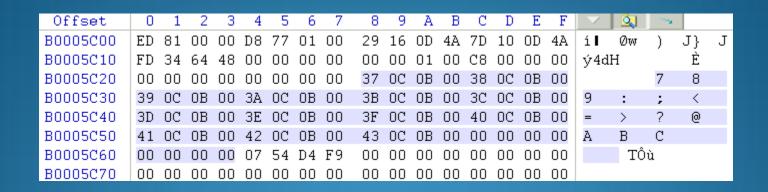
- 그림과 같이 /bin 디렉터리의 내용이 확인 가능
- 해당 구조를 읽어 들이면서 ls를 찾는다.

• Length를 통해 한 디렉터리 엔트리 씩 접근을 수행

/bin/ls의 디렉터리 엔트리

B08003D0																		log	in
B08003E0	5D	В9	02	00	0C	00	02	01	6C	73	00	00	5E	В9	02	00] 1	ls	^ 1
B08003F0	20	00	05	01	6C	73	6D	6F	64	00	00	00	5F	В9	02	00		lsmod	_1

- 이제 inode로 접근하여 파일의 이미지를 확인하자.
 - 앞의 방법과 동일하게 접근
 - ox2B95D / 8112₍₁₀₎ = 22.007xx → 23번째 블록에 존재
 - ox2B95D-1) % 8112₍₁₀₎ = 60 → inode table의 60번째
 - 60 * 256byte = 15360byte = 0x3C00 → 0xB0002000 + 0x3C00
 - 최종 주소 : oxBooo5Coo



- 해당 Block으로 이동(색칠된 부분)
- 순차적으로 정리되었기 때문에 맨 앞 블록으로 접근

/bin/ls (Success!!)

실제 리눅스 상의 파일 이미지

```
.ELF.........
                         01 01 01 00
                                       00 00 00 00
00000010
                         01 00 00 00
                                       20 9B 04 08
           02 00 03 00
                                                     34 00 00 00
                                                                   . . . . . . . . . . . 4 . . .
00000020
           78 73 01 00
                            00 00 00
                                       34 00 20 00
                                                     09 00 28 00
                                                                   xs.....4. ...(.
00000030
                                       34 00 00 00
                                                     34 80 04 08
00000040
                                       20 01 00 00
                                                     05 00 00
00000050
                 ΘΘ
                                   ΘΘ
                                       54 01 00 00
                                                     54 81 04 08
                               ΘΘ
00000060
                         13
                                  ΘΘ
                                       13
                                          00 00 00
                                                     04 00 00 00
00000070
                                          00 00 00
                                                     00 80 04 08
00000080
                         B4 6E 01 00
                                       B4 6E 01 00
00000090
                                   ΘΘ
                                          6E 01 00
000000A0
                                       1C 08 00
000000B0
                                       04 6F 01 00
                                   ΘΘ
00000D0
                                          01 00
                                                99
                                                                   . . . . . . . . h . . . h . . .
                                          00 00 00
00000E0
                                       20
000000F0
                         50 E5 74 64
                                       EC 6D 01 00
                                                     EC ED 05
                                                                   ....P.td.m.....
00000100
                         2C 00 00 00
                                       2C 00 00 00
                                                     04 00 00 00
00000110
                         51 E5 74 64
                                       00 00 00 00
                                                     00 00 00 00
                                                                   ....Q.td......
                         00 00 00 00
                                       00 00 00 00
00000120
                                                     06 00 00 00
00000130
                         52 E5 74 64
                                       F0 6E 01 00
                                                     F0 FE 05 08
                                                                   ....R.td.n.....
-%% ls
```

```
Offset
B0C37000
          7F 45 4C 46 01 01 01 00
                                    00 00 00 00 00
B0C37010
          02 00 03 00 01 00 00 00
                                    20 9B 04 08 34 00 00 00
                                                                         4
B0C37020
          78 73 01 00 00 00 00 00
                                    34 00 20 00 09 00 28 00
B0C37030
          1C 00 1B 00 06 00 00 00
                                    34 00 00 00 34 80 04
                                                                         41
B0C37040
          34 80 04 08 20 01 00 00
                                    20 01 00 00 05 00 00
B0C37050
          04 00 00 00 03 00 00 00
                                    54 01 00 00 54 81 04 08
                                                                         TI
B0C37060
          54 81 04 08 13 00 00 00
                                    13 00 00 00 04 00 00 00
B0C37070
          01 00 00 00 01 00 00 00
                                    00 00 00 00 00 80 04 08
B0C37080
          00 80 04 08 B4 6E 01 00
                                    B4 6E 01 00 05 00 00 00
                                                                      'n
B0C37090
          00 10 00 00 01 00 00 00
                                    FO 6E 01 00 FO FE 05
                                                                      ðn
B0C370A0
          FO FE 05 08 A0 03 00 00
                                    1C 08 00 00 06 00 00
B0C370B0
          00 10 00 00 02 00 00 00
                                    04 6F 01 00 04 FF 05 08
                                                                       О
B0C370C0
          04 FF 05 08 E8 00 00 00
                                    E8 00 00 00 06 00 00 00
B0C370D0
          04 00 00 00 04 00 00 00
                                    68 01 00 00 68 81 04 08
                                                                         h I
B0C370E0
          68 81 04 08 20 00 00 00
                                    20 00 00 00 04 00 00 00 h
B0C370F0
          04 00 00 00 50 E5 74 64
                                    EC 6D 01 00 EC ED 05 08
                                                                 Påtdìm
          EC ED 05 08 2C 00 00 00
B0C37100
                                    2C 00 00 00 04 00 00 00
B0C37110
          04 00 00 00 51 E5 74 64
                                    00 00 00 00 00 00 00 00
                                                                 Qåtd
B0C37120
          00 00 00 00 00 00 00
                                   00 00 00 00 06 00 00 00
```

필자가 찾은 파일 이미지

추가사항

Hard Link

SuperBlock 3KB Gap Global Descriptor Table Inode table InodeTable.Links = 2

Original File은 자신의 정보를 가진 Inode의 위치를 가진다.

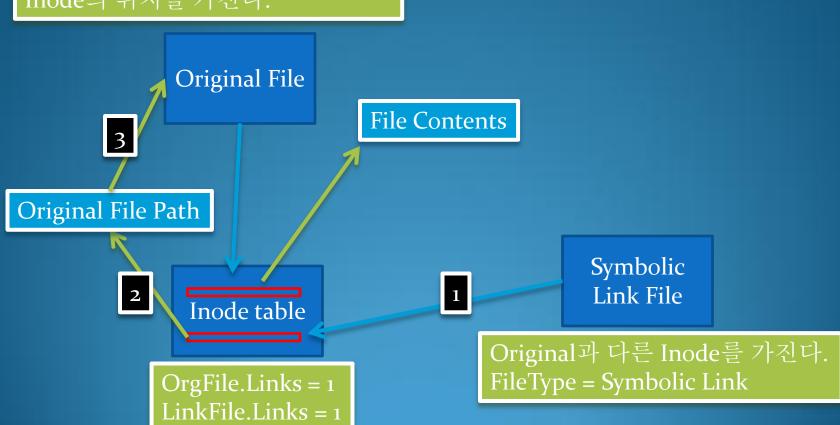
Original File

Hard Link한 파일은 해당 original File의 Inode 위치정보를 동일하게 설정한다. FileType = Symbolic Link

Symbolic Link File

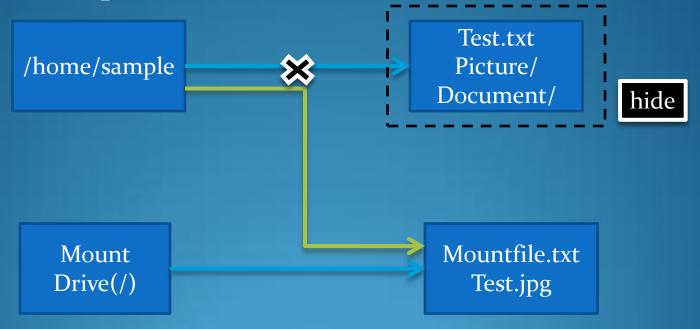
Soft Link

Original File은 자신의 정보를 가진 Inode의 위치를 가진다.



Mount

• /home/sample에 다른 디바이스를 mount 시..



파일 삭제

- Ext2의 경우 파일 삭제 시,
 - 해당 Directory Entry의 inode정보 삭제
 - Block Bitmap, Inode Bitmap의 해당 Bit Clear
 - Super Block의 해당 데이터 갱신
- EXT3의 경우
 - Directory Entry의 inode정보를 기준으로 inode구조체 접근
 - □ 해당 inode 구조체 내의 Block[x]을 전부 o으로 초기화
 - Block Bitmap, Inode Bitmap의 해당 Bit Clear
 - Super Block의 해당 데이터 갱신

Journaling

- Ext3는 3단계의 저널링을 지원
 - Journal(Risk : Low)
 - FileSystem의 Metadata와 File Contents를 Journal에 기록
 - Commit 시 Journal 내용을 디스크에 기록
 - Ordered(Risk : Medium)
 - Metadata만 Journal에 기록
 - Commit 시 Metadata와 Contents를 디스크에 기록
 - Linux Default Setting
 - Writeback(Risk : High)
 - Metadata만 Journal에 기록,
 - File Contents는 Commit 전/후에 실시

Question?