

CS Study

File System - 2

2025. 09. 29

Jiwon Son

목차

- ◆ FS 리뷰
- ◆ FS의 4대 객체
 - File
 - Inode
 - Dentry
 - Superblock
- ◆ 더 알아보기

FS 리뷰

◆ File System(:FS) 정의

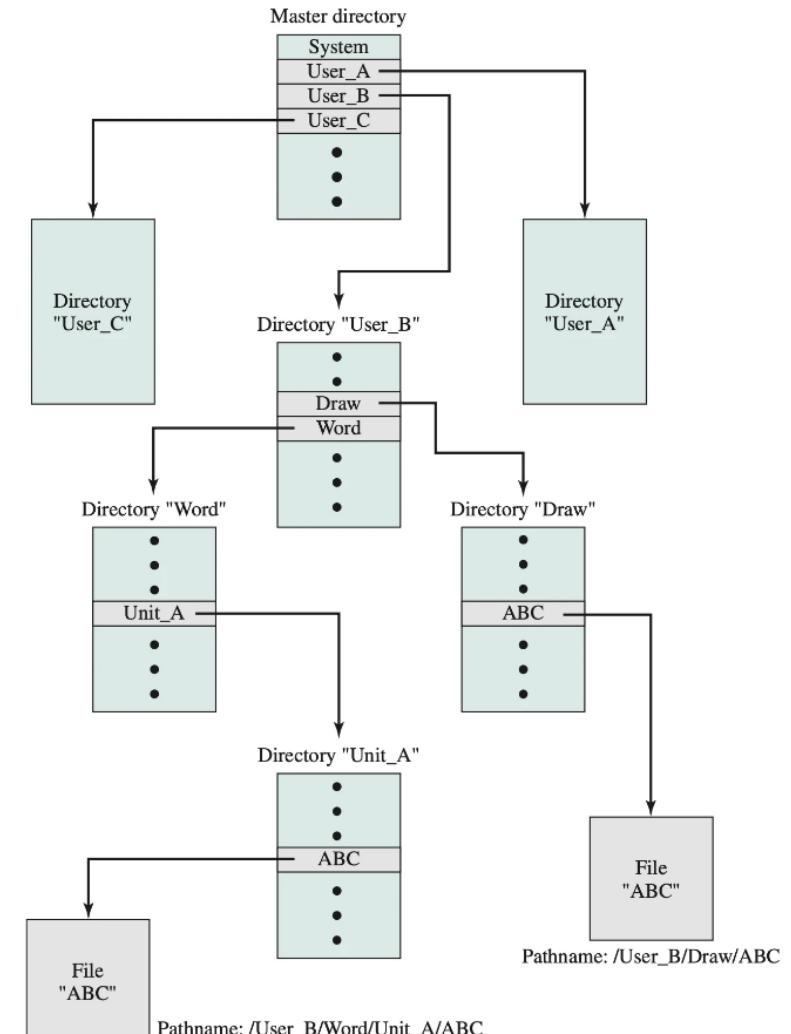
- OS가 데이터를 저장/조작/보호/복구 등 기능을 제공하는 소프트웨어 계층
- =데이터와 메타데이터를 활용해 파일을 관리하는 시스템

◆ 동작 방식

- Superblock에 모든 파일 시스템 관련 내용을 저장
- File System이 마운트되면 OS는 Superblock을 읽어들임
- 이후 파일에 관련된 모든 동작은 Superblock을 기반으로 동작

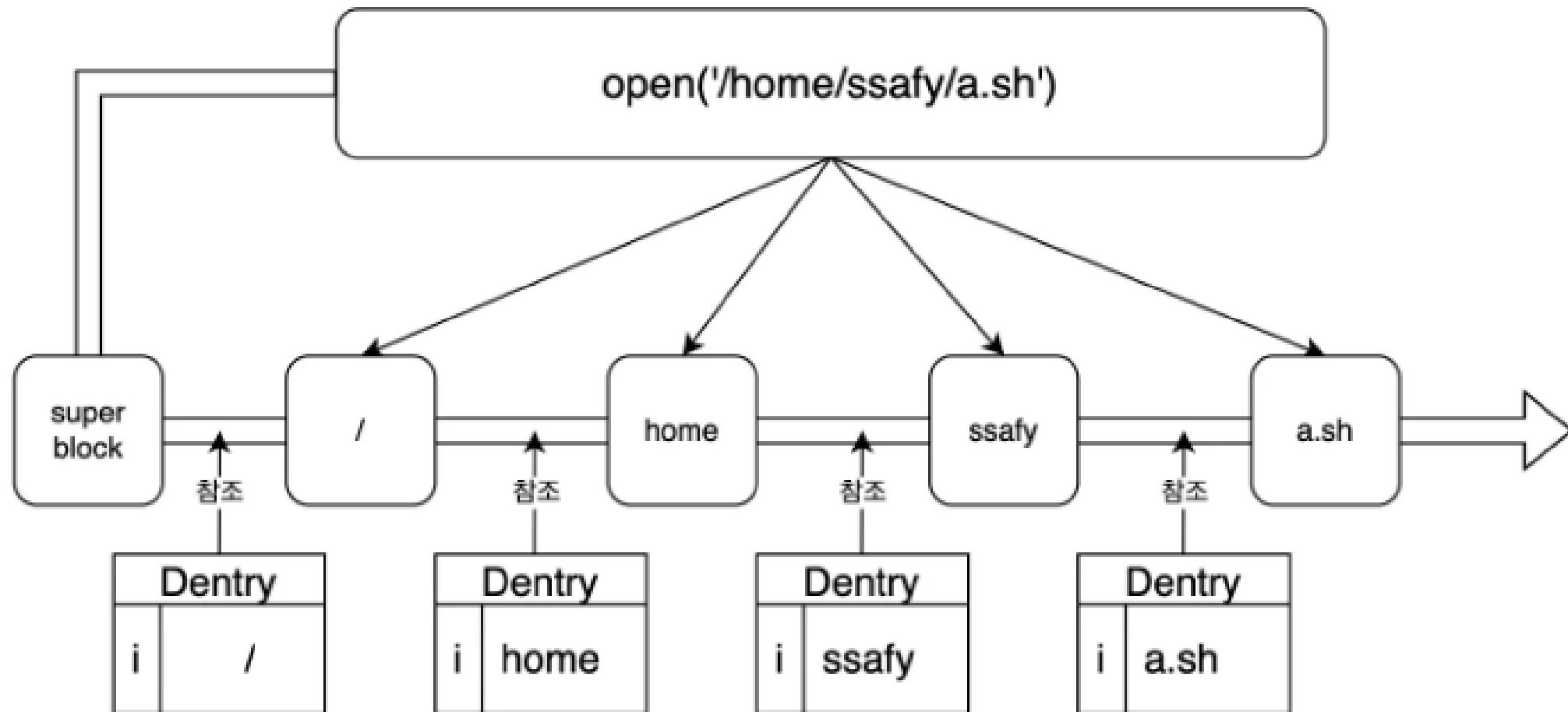
◆ 구조

- Tree 형태로 구성됨
 - 현실과 비슷한 방식으로, 직관성 보장
 - 리눅스 기본 철학을 따름
 - . “Everything is a file”
 - . 단일 namespace에서 다양한 자원을 동일 인터페이스로 사용



FS 리뷰

◆ 파일 참조 과정



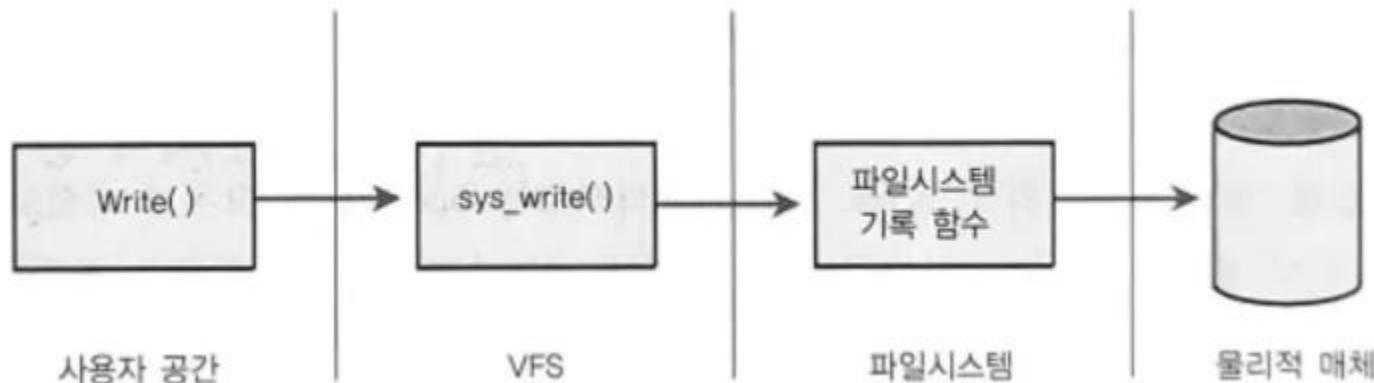
FS 리뷰

◆ Virtual File System(:VFS) 정의

- 커널 안에서 여러 종류의 파일 시스템을 추상화해서, 공통 인터페이스로 제공하는 계층
- 사용자는 파일 시스템의 구조/방식/구현 방법에 관계없이 모두 동일 메소드로 사용 가능

◆ 역할

- VFS -> User(=process)
 - POSIX 표준 System call을 동일하게 제공
 - POSIX(Portable Operating System Interface) : UNIX-like OS의 공통 API를 정리한 국제 표준
- VFS -> File System
 - 각 파일 시스템의 구체적인 동작을 파일 연산 함수 포인터 테이블로 연결



FS의 4대 객체 - File

◆ 정의

- 논리적으로 연관된 데이터의 집합

◆ 특성

- File 안에는 단순히 데이터 바이트 스트림만 존재
 - 바이트 스트림 = 2bit 나열
 - 파일에 관련된 모든 메타데이터는 별도 블록에 저장됨
 - 권한, 소유자, 크기, 위치, 타임스탬프 등 : inode에 기록
 - Inode 번호와 파일 이름 : Directory Entry에 기록

◆ Everything is a file

- 리눅스는 모든 관리대상을 file로 간주

Linux File Types	
Regular File Most common type that represents text, data, scripts or binary blobs	Character Device File Device that reads or writes stream of bytes (e.g. keyboard, mice, serial port)
Directory File File type that only contains metadata needed to access other files or directories	Block Device File Device that reads or writes data in fixed-size blocks (e.g. hard drive)
Symbolic Link Special file that contains the location and name of another file or directory	Named Pipe (FIFO) Special file for two-way communication between two arbitrary processes
Hard Link Special file that directly points to the same inode of a file as an alias	/Proc File Virtual file that represents the internal state of the kernel
Socket File File type for bidirectional data transfer within a host or across hosts on network	/Sys File Virtual file that exposes info about hardware devices, drivers & kernel

FS의 4대 객체 - inode

◆ 정의

- 파일에 대한 메타데이터 정보를 표현하는 데이터 구조(index node의 준말)
- 파일의 이름과 내용을 제외한 거의 모든 정보가 담김

◆ 주요 요소

- 파일 권한, 생성/수정시간, 파일 크기 등 메타데이터
 - Mode, owners, timestamp, size, etc.
- 데이터가 저장되어있는 주소
 - Direct, indirect(single, double, triple)
- 기타 정보
 - Block count : 실제 할당된 블록 수
 - Reference count : 파일이 참조되는 곳의 개수
 - Flags : 특수동작 플래그
 - E.g.,
 - I : immutable = 삭제불가
 - D : no dump = 백업제외
 - Generation number : 재사용 판단 번호

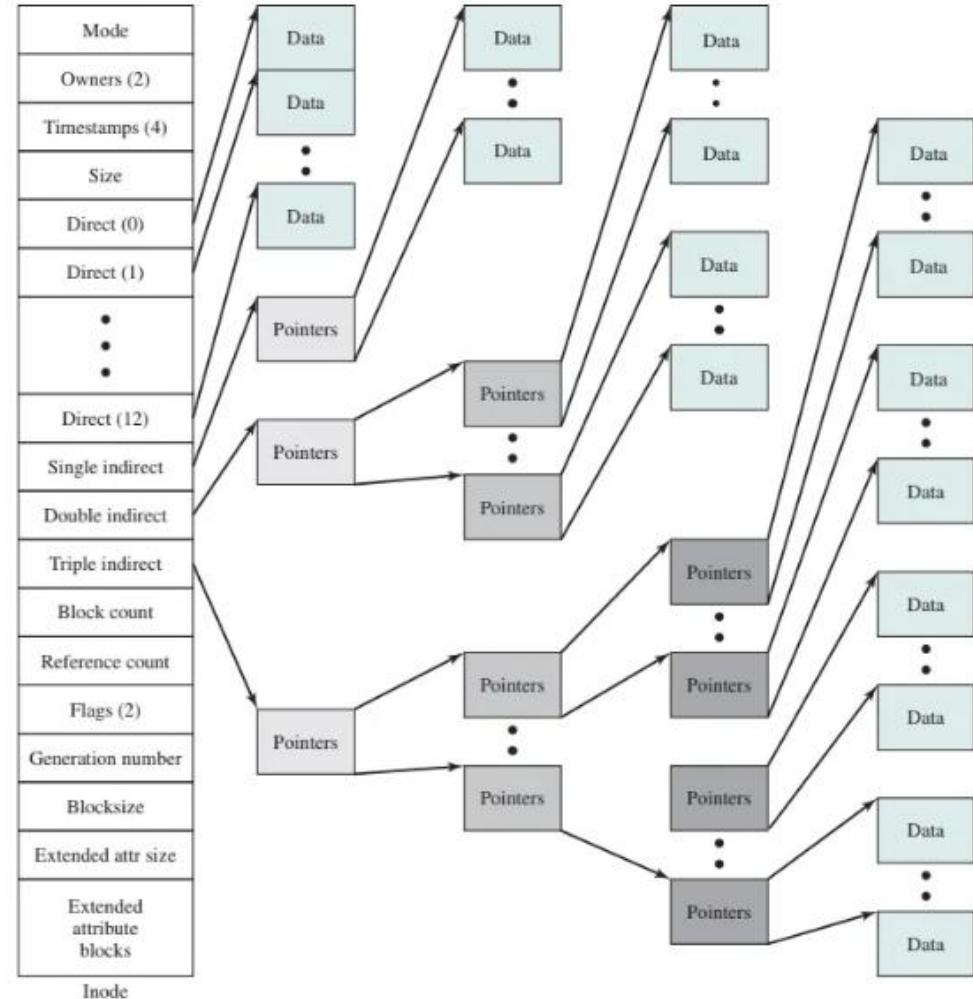


Figure 12.15 Structure of FreeBSD Inode and File

FS의 4대 객체 - inode

◆ Ubuntu에서 inode 정보 확인하기

- 사진은 사용중인 FS, 마운트 위치 단위로 확보중인 inode의 최대 개수, 사용량 확인

파일 시스템	Inodes	IUsed	IFree	IUse%	마운트위치
tmpfs	501221	1059	500162	1%	/run
/dev/sda3	3244032	238936	3005096	8%	/
tmpfs	501221	1	501220	1%	/dev/shm
tmpfs	501221	4	501217	1%	/run/lock
/dev/sda2	0	0	0	-	/boot/efi
tmpfs	100244	147	100097	1%	/run/user/1000

FS의 4대 객체 - inode (참고)

◆ Indirect block 사용 의의

- Inode에서 지원하는 최대 파일 용량보다 약 8300만배 많은 데이터 저장 가능
 - 최대 4TB, 최소 48kb

• 총 용량

- $C = (D + N + N^2 + N^3) * B$
 - C : 총 가용 용량
 - D : direct 개수
 - B : 한 블록당 용량
 - N : B / P
 - P : 포인터 크기

가정

고정형 포인터 방식(12개 direct + single/double/triple indirect)

블록 크기 B = 4096 byte

포인터 크기 P = 4byte

한 포인터 블록이 가리킬 수 있는 데이터 블록 수 N

$$N = B/P = 4096/4 = 1024$$

단계별 수용 용량

1. Direct

$$12blocks * 4KB = 48KB$$

2. Single Indirect

→ 포인터 블록 1개가 1024개의 데이터 블록의 시작점을 가리킴

$$1024 * 4KB = 4MB$$

3. Double Indirect

→ 첫 번째 포인터 블록이 1024개의 두 번째 포인터 블록을 가리키고, 두 번째 포인터 블록은 다시 1024개의 데이터 블록을 가리킴

$$1024 * 1024 * 4KB = 4GB$$

4. Triple Indirect

→ 위 Double Indirect에서 가리키는 과정이 1번 더 추가됨

$$1024 * 1024 * 1024 * 4KB = 4TB$$

총합(이론상 데이터 최대 지원 용량)

위 모든 포인터를 전부 다 사용한다면, 1 ~ 4의 총합으로 구할 수 있음.

$$4TB + 4GB + 4MB + 48KB$$

FS의 4대 객체 - inode (참고2)

◆ Block count는 어차피 할당 용량만큼 주어지는 것 아닌가?

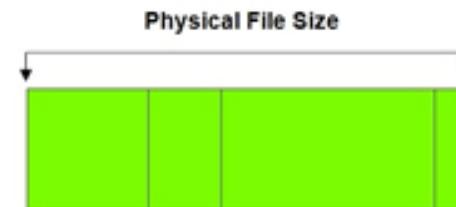
- 그럴수도있고, 아닐수도있음
- LINUX는 희소 파일을 지원해서 효율적인 프로비저닝을 지원함
 - 희소 파일(Sparse File) : 내용은 커보이지만, 실제로는 비어있어서 디스크 블록을 차지하지 않는 파일
 - 프로비저닝(Provisioning) : 사용자 요구에 맞춰 필요한 자원을 준비하고 할당하는 과정
- 겉보기엔 1GB여도, 거의 모든 부분이 0이고 실제 데이터를 저장하기 위해 필요한 만큼만 물리 공간 사용
- 용례
 - 가상머신 디스크
 - DBMS 로그 파일
 - 과학 계산 / 시뮬레이션

File without the Sparse File Attribute Set



WHITE REGIONS REPRESENT SPARSE DATA CONTAINING ZEROS (NO DATA)
THE GREEN REGIONS REPRESENT DATA

File with the Sparse File Attribute Set



ONLY ACTUAL DATA IS STORED ON A PHYSICAL DRIVE.
REGIONS OF EMPTY SPACE ARE NOT.

FS의 4대 객체 - inode (참고2)

◆ 희소 파일 구경

```
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/workspace$ truncate -s 1G sparse.img
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/workspace$ ls -lh sparse.img
-rw-rw-r-- 1 ssafy ssafy 1.0G 9월 29 15:34 sparse.img
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/workspace$ du -h sparse.img
0      sparse.img
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/workspace$ echo "hello" > sparse.img
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/workspace$ du -h sparse.img
4.0K   sparse.img
```

FS의 4대 객체 - dentry

◆ 정의

- 파일 이름과 inode 번호를 매핑하는 항목
 - 파일엔 데이터 스트림만, inode엔 메타데이터만 있음
 - 이 둘을 매핑해줘야 inode가 파일을 참조할 수 있음
- 사진 설명
 - 위는 매핑 정보를 진단할 수 있는 명령어(\$ ls -li)
 - 가장 좌측이 inode 번호, 가장 우측이 파일명
 - 아래는 파일단위 매핑정보 체크 명령어(\$ stat (파일명))

◆ 요약

- 디렉토리는 결국 파일명과 inode 매핑 테이블
 - 각 테이블 내 원소가 dentry인것

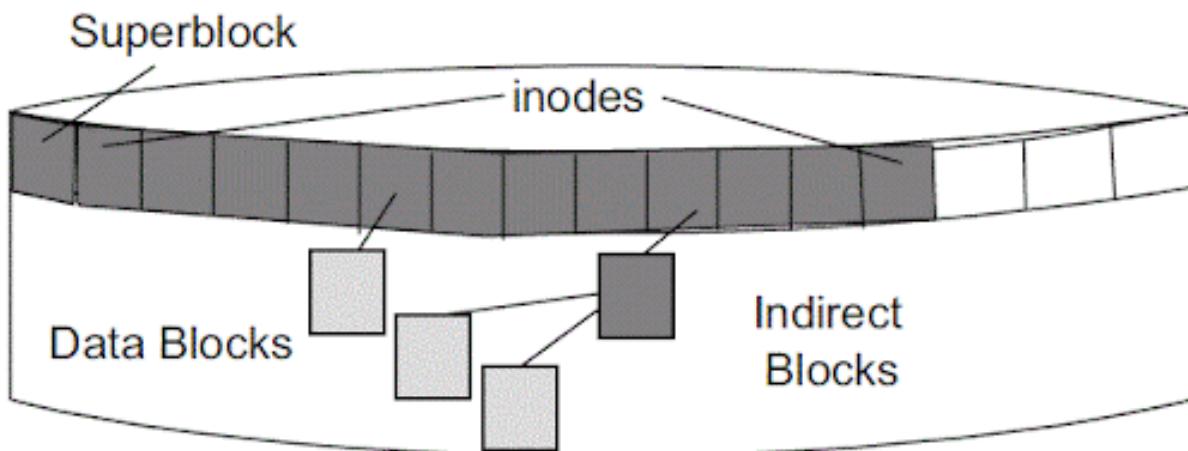
```
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/250924$ ls -li
합계 28
1050124 -rw-rw-r-- 1 ssafy ssafy 108 9월 24 08:57 a.sh
1710267 drwxrwxr-x 2 ssafy ssafy 4096 9월 24 10:07 backup
1710471 -rwxrwxr-x 1 ssafy ssafy 117 9월 24 10:51 backup.sh
1710284 drwxrwxr-x 3 ssafy ssafy 4096 9월 24 10:33 home
1710280 -rw-rw-r-- 1 ssafy ssafy 78 9월 24 09:04 mem.sh
1710281 -rw-rw-r-- 1 ssafy ssafy 130 9월 24 09:52 run.sh
1710282 -rw-rw-r-- 1 ssafy ssafy 300 9월 24 09:37 secret.sh
```

```
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/250924$ echo "Hello World" > hello.txt
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/250924$ ls -l hello.txt
-rw-rw-r-- 1 ssafy ssafy 12 9월 24 17:20 hello.txt
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/250924$ stat hello.txt
  파일: hello.txt
    크기: 12          블록: 8          입출력 블록: 4096  일반 파일
Device: 803h/2051d      Inode: 1705904      Links: 1
접근: (0664/-rw-rw-r--)  UID: ( 1000/  ssafy)  GID: ( 1000/  ssafy)
접근: 2025-09-24 17:20:52.387951175 +0900
수정: 2025-09-24 17:20:52.387951175 +0900
변경: 2025-09-24 17:20:52.387951175 +0900
생성: 2025-09-24 17:20:52.387951175 +0900
ssafy@ssafy-VirtualBox:~/250924$
```

FS의 4대 객체 - superblock

◆ 정의

- 파일시스템 전체에 대한 메타데이터 블록
 - 블록 크기와 개수, inode 테이블, 상태정보 획득



struct super_block

Type	Field	Description
struct list_head	s_list	Superblock linked list
dev_t	s_dev	Device identifier
u_long	s_blocksize	Block size in bytes
u_char	s_dirt	Dirty (modified) flag
struct super_operations *	s_op	Superblock methods
struct semaphore	s_lock	Superblock semaphore
struct list_head	s_inodes	List of all inodes
struct list_head	s_io	Inodes waiting for write
struct list_head	s_files	List of file objects

더 알아보기

◆ 일관성 유지 정책

- Journaling
- Copy-on-Write

◆ 복구 정책

- Snapshot
- Clone

◆ 디스크 사용량 제한

- Quota
- ACL(Access Control List)

◆ 분산 저장 정책

- Consensus Algorithm(합의 알고리즘)
 - Paxos
 - Practical Byzantine Fault Tolerance
 - Zyzzyva

◆ 성능 최적화

- Buffer cache
 - Read ahead, Write back
- Delegation(권한 위임)

◆ 내결함성(Fault Tolerance)

- RAID
- Erasure Coding
- Replication
- Striping

◆ 백업 알고리즘(HA / DR)

- Clustering
- Active – Passive
- Active - Active

EOF

