# 설계과제 3 개요: SSU-EXT2

Linux System Programming, School of CSE, Soongsil University, Spring 2025

- 개요
  - ext2 파일 시스템의 이미지 파일을 분석하여 루트 디렉토리부터 하위 경로 및 파일을 파악하는 프로그램
- 목표
  - ext2 파일 시스템의 원리를 이해하고, 다양한 시스템 자료구조, 시스템 콜 및 라이브러리를 활용하여 디렉토리 구조를 분석하는 쉘 프로그램을 작성함으로써 파일 시스템과 쉘에 대한 이해를 높이고 디렉토리 구조를 링크드 리스트로 구현함으로써 시스템 프로그래밍의 설계 및 응용 능력을 향상
- 팀 구성
  - 개인별 프로젝트
- 보고서 제출 방법 및 배점 기준 (강의계획서와 동일, 강의계획서 참고)
- 보고서 및 소스코드 배점
  - 보고서는 다음과 같은 양식으로 작성(강의계획서 FAQ 참고)
    - 1. 과제 개요 (1점) // 명세에 주어진 개요를 더 상세하게 작성
    - 2. 구현 기능 (1점) // 함수 프로토타입 반드시 포함
    - 3. 상세 설계 (10점) // 함수 기능별 흐름도(순서도) 반드시 포함
    - 4. 실행결과 (3점) // 테스트 프로그램의 실행결과 캡쳐 및 분석
    - 5. (텍스트 형태의) 소스코드 // 주석 포함, 캡쳐해서 넣지 말고, 텍스트 형태로.
  - 소스코드 및 실행 여부 (85점) // 주석 (5점), 실행 여부 (80점)
- ssu\_ext2 프로그램 기본 사항
- 리눅스 시스템에서 생성한 자신의 사용자 아이디에 대해 사용자 홈 디렉토리를 확인 (예. 자신의 리눅스 시스템상 계정 아이디가 oslab일 경우 \$HOME은 /home/oslab임. (%echo \$HOME, 또는 %cat /etc/passwd 파일에서 해당 아이디의 홈 디렉토리 확인)
- ✓ 리눅스 상에서 파일 경로의 최대 크기는 4,096 바이트이며, 파일 이름의 최대 크기는 255 바이트임
- 본 명세에서 특별히 설명하거나 지정하지 않은 것들을 모두 학생들이 스스로 판단하여 구현하면 됨
- ssu\_ext2 프로그램 실행 시 내장명령어(tree, print, help, exit)에 따라 해당 기능 실행
- ssu\_ext2 프로그램은 첫 번째 인자로 전달된 ext2 파일시스템의 이미지 내용을 읽고 파일 시스템을 분석함
- ✓ ext2 파일시스템 이미지 생성 방법은 명세 하단 참고

## 예제 0. ssu\_ext2 실행 결과

% ./ssu\_ext2 ~/ext2disk.img

20250000>

20250000> exit

% ./ssu\_ext2

Usage Error : ./ssu\_ext2 <EXT2\_IMAGE>

%

- 프로그램 전체에서 system() 절대 사용 불가. 사용 시 0점 처리
- 프로그램 전체에서 libext2fs.h, ext2\_fs.h 등 ext2 파일시스템과 관련된 모든 헤더파일 및 관련 라이브러리 함수 절대 사용 불가. 사용 시 0점 처리
- ✓ 헤더파일 내의 구조체나 변수는 필요 시 직접 작성하여 사용
- getopt() 라이브러리를 사용하여 옵션 처리 권장
- ssu\_ext2 프로그램 자체는 foreground로만 수행되는 것으로 가정함(& background 수행은 안되는 것으로 함)
- 설계 및 구현
- 1. ssu\_ext2
- 1) Usage: ssu\_ext2 (EXT2\_IMAGE)

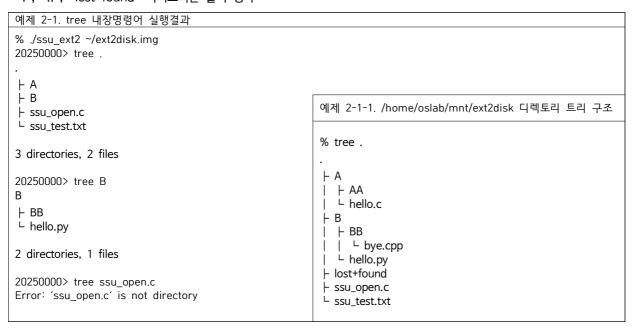
- ssu\_ext2 프로그램 실행 시 사용자 입력을 기다리는 프롬프트 출력
- 2) 인자 설명
- EXT2\_IMAGE: ext2 파일 시스템의 이미지 파일
- 3) 실행결과
- ssu\_ext2 프로그램의 실행결과는 "학번〉"이 표준 출력되고 내장명령어(tree, print, help, exit) 입력 대기. 학번이 20250000일 경우 "20250000》" 형태로 출력

```
예제 1. ssu_ext2 실행결과
% ./ssu ext2
Usage Error: ./ssu_ext2 <EXT2_IMAGE>
% ./ssu ext2 ~/ext2disk.img
20250000>
20250000> asd
Usage:
 > tree <PATH> [OPTION]...: display the directory structure if <PATH> is a directory
   -r: display the directory structure recursively if <PATH> is a directory
   -s: display the directory structure if (PATH) is a directory, including the size of each file
   -p : display the directory structure if (PATH) is a directory, including the permissions of each
           directory and file
 \rightarrow print <PATH> [OPTION]...: print the contents on the standard output if <PATH> is file
   -n -n line_number>: print only the first -n lines of its contents on the standard output if <PATH>
                       is file
 > help [COMMAND] : show commands for program
  > exit : exit program
20250000> exit
%
```

- 4) 예외처리(미 구현 시 아래 점수만큼 감점, 필수 기능 구현 여부 판단과는 상관 없음)
- 첫 번째 인자 없이 ssu\_ext2 프로그램 실행 시 Usage 출력
- 프롬프트 상에서 엔터만 입력 시 프롬프트 재출력
- 프롬프트 상에서 지정한 내장명령어 외 기타 명령어 입력 시 help 명령어의 결과를 출력 후 프롬프트 재출력

# 2. 내장명령어 1. tree

- 1) Usage: tree (PATH) [OPTION]...
- 경로(PATH)를 입력받아 해당 디렉토리의 구조를 표준 출력으로 출력
- 2) 인자 설명
- 첫 번째 인자 (PATH)은 내용을 출력할 디렉토리의 경로로, 루트 디렉토리(.)를 기준으로 상대경로로 입력 해야 함
- 두 번째 인자 [OPTION]은 '-r', '-s', '-p'가 있으며 동시 사용 가능하고, 생략 가능함('-r', '-s', '-p' 옵션은 아래 설명 확인)
- 3) 실행결과
- 첫 번째 인자 (PATH)가 디렉토리일 시 해당 경로에 있는 파일과 디렉토리들의 이름을 출력
- ".", "..", "lost+found" 디렉토리는 출력 생략



20250000>

#### - '-r' 옵션 입력 시에는 디렉토리의 하위 파일과 하위 디렉토리들의 이름도 추가로 출력

```
예제 2-2. tree 내장명령어 '-r' 옵션 실행결과
% ./ssu_ext2 ~/ext2disk.img
20250000> tree . -r
ŀΑ
| |- AA
hello.c
⊢B
| | bye.cpp
| hello.py
ssu_open.c ssu_test.txt
5 directories, 5 files
20250000> tree B -r
В
⊢ BB
∟ bye.cpp
hello.py
2 directories, 2 files
20250000>
```

## '-s' 옵션 입력 시에는 파일 또는 디렉토리의 크기와 함께 출력

- '-p' 옵션 입력 시에는 파일 또는 디렉토리의 권한과 함께 출력

- '-r', '-s', '-p' 세 가지 옵션은 중복해서 사용 가능함

```
예제 2-5. tree 내장명령어 옵션 중복 사용 실행결과
% ./ssu_ext2 ~/ext2disk.img
20250000> tree . -s -p
[drwxr-xr-x 4096] .
├ [drwxr-xr-x 4096] A
⊢ [drwxr-xr-x 4096] B
|- [-rw-r-r-- 339] ssu_open.c
_ [-rw-r-r-- 75] ssu_test.txt
5 directories, 5 files
20250000> tree B -rsp
[drwxr-xr-x 4096] B
|- [drwxr-xr-x 4096] BB
| L [-rw-r-r-- 339] bye.cpp
[-rw-r--r--75] hello.pv
2 directories, 2 files
20250000>
```

- 4) 예외 처리(미 구현 시 아래 점수만큼 감점, 필수 기능 구현 여부 판단과는 상관 없음)
- 첫 번째 인자로 올바르지 않은 경로(존재하지 않는 디렉토리) 입력 시 Usage 출력 후 프롬프트 재출력(5점)
- 첫 번째 인자가 디렉토리가 아닐 경우 에러 메세지 출력 후 프롬프트 재출력(5점)
- 두 번째 인자로 올바르지 않은 옵션이 들어왔을 경우 Usage 출력 후 프롬프트 재출력(3점)

# 3. 내장명령어 2. print

- 1) Usage: print (PATH) [OPTION]...
- 경로(PATH)를 입력받아 해당 파일에 대한 내용을 표준 출력으로 출력
- 2) 인자 설명
- 첫 번째 인자 〈PATH〉은 내용을 출력할 파일의 경로로, 루트 디렉토리(.)를 기준으로 상대경로로 입력 해야 함
- 두 번째 인자 [OPTION]은 '-n'가 있으며, 생략 가능함('-n' 옵션은 아래 설명 확인)
- 3) 실행결과
- 첫 번째 인자 〈PATH〉가 파일일 시 해당 경로에 있는 파일의 내용을 출력

```
예제 3-1. print 내장명령어 실행결과
% ./ssu ext2 ~/ext2disk.img
20250000> print ssu_test.txt
Linux System Programming!
Unix System Programming!
Linux Mania
Unix Mania
20250000> print B/BB/bye.cpp
#include (iostream)
using namespace std;
int main() {
    cout (\langle "bye" (\langle endl;
}
20250000> print A
Error: 'A' is not file
20250000>
```

## - '-n' 옵션 입력 시에는 파일의 내용을 입력받은 라인 수 만큼만 출력

```
에제 3-2. print 내장명령어 '-n' 옵션 실행결과

% ./ssu_ext2 ~/ext2disk.img
20250000> print ssu_test.txt -n 2
Linux System Programming!
Unix System Programming!

20250000> print A/hello.c -n
print: option requires an argument -- 'n'
20250000>
```

- 4) 예외 처리(미 구현 시 아래 점수만큼 감점, 필수 기능 구현 여부 판단과는 상관 없음)
- 첫 번째 인자로 올바르지 않은 경로(존재하지 않는 파일) 입력 시 Usage 출력 후 프롬프트 재출력(5점)
- 첫 번째 인자가 파일이 아닐 경우 에러 메세지 출력 후 프롬프트 재출력(5점)
- 두 번째 인자로 올바르지 않은 옵션이 들어왔을 경우 Usage 출력 후 프롬프트 재출력(3점)

#### 4. 내장명령어 3. help

- 1) Usage: help [COMMAND]
- 프로그램 내장명령어에 대한 설명(Usage) 출력
- 2) 인자 설명
- 첫 번째 인자 [COMMAND]에 대해 해당 내장명령어에 대한 설명(Usage)를 출력. 첫 번째 인자는 생략 가능하며, 생략 시모든 내장명령어에 대한 설명(Usage) 출력
- 3) 실행결과

```
예제 4. help 내장명령어 실행결과

% ./ssu_ext2 ~/ext2disk.img
20250000> help
Usage:

> tree <PATH> [OPTION]...: display the directory structure if <PATH> is a directory

-r: display the directory structure recursively if <PATH> is a directory

-s: display the directory structure if 〈PATH〉 is a directory, including the size of each file

-p: display the directory structure if 〈PATH〉 is a directory, including the permissions of each directory and file

> print <PATH> [OPTION]...: print the contents on the standard output if <PATH> is file

-n <ln>-n <ln>
```

20250000> help tree

Usage: tree <PATH> [OPTION]...: display the directory structure if <PATH> is a directory

-r: display the directory structure recursively if <PATH> is a directory

-s: display the directory structure if (PATH) is a directory, including the size of each file

-p : display the directory structure if (PATH) is a directory, including the permissions of each directory and file

20250000> help asd invalid command -- 'asd'

Usage:

> tree <PATH> [OPTION]...: display the directory structure if <PATH> is a directory -r: display the directory structure recursively if <PATH> is a directory

-s: display the directory structure if  $\langle PATH \rangle$  is a directory, including the size of each file

-p : display the directory structure if (PATH) is a directory, including the permissions of each directory and file

 $\rightarrow$  print  $\langle PATH \rangle$  [OPTION]... : print the contents on the standard output if  $\langle PATH \rangle$  is file

-n -n -n sline\_number>: print only the first -n lines of its contents on the standard output if <PATH> is file

> help [COMMAND] : show commands for program

> exit : exit program

20250000>

## 5. 내장명령어 4. exit

1) Usage: exit

- 현재 실행중인 ssu\_ext2 프로그램 종료

2) 실행결과

- 프로그램 종료

예제 5. exit 내장명령어 실행

% ./ssu\_ext2 ~/ext2disk.img

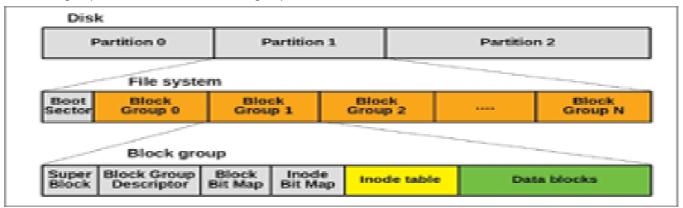
20250000> exit

%

- ext2 파일시스템 이미지 생성 방법
- dd if=/dev/zero of=ext2disk.img bs=1M count=100
  - ✓ if=/dev/zero : 빈 데이터를 입력
  - ✓ of=ext2disk.img : ext2disk.img 라는 이름으로 저장
  - ✓ bs=1M : 한 번에 1MB씩 쓰기 ✓ count=100: 100MB 생성
- mkfs.ext2 ext2disk.img
  - ✓ ext2disk.img 파일을 ext2 파일 시스템으로 포맷
- mkdir -p ~/mnt/ext2disk
  - ✓ 파일 시스템을 사용할 디렉토리 생성
- sudo mount -o loop ext2disk.img ~/mnt/ext2disk
  - ✓ 파일 기반 가상 디스크(ext2disk.img)를 loopback 장치로 마운트 -o loop 옵션으로 일반 파일을 가상의 디스크(loopback 장치)로 인식해 마운트
  - ✓ 마운트한 뒤에 ~/mnt/ext2disk 경로에 디렉터리나 파일을 생성하면 ext2disk.img에 반영됨
- sudo umount ~/mnt/ext2disk
  - ✓ 마운트 해제(필요 시 사용)
- 보고서 제출 시 유의 사항
- 보고서 제출 마감은 6월 1일(일) 오후 11시 59분 59초
- ※ 구글클래스룸에서 11:59:00에서 1초라도 지연되면 1일 지연제출로 나올 것임. 이 부분은 추후 제출 시간 확인 후 11:59:59 이내인 경우 정상 제출로 인정 예정임. 단, 1초 지연제출도 0점 처리
- 압축 에러, 파일 누락 관련 감점 syllabus 참고
- 필수구현 : 1. ssu\_ext2, 2. 내장명령어 tree, print, help, exit (예외처리 포함 모든 명령어가 필수구현임)
- 배점(100점 만점. 실행 여부 배점 80점으로 최종 환산하며, 보고서 15점과 소스코드 주석 5점은 별도, 강의계획서 확인)
- 1. ssu\_ext2 30점
- 2. 내장명령어 1. tree 37점, 아래 옵션 미구현 시 : 7점
- √ '-r' 옵션 : 10점
- √ '-s' <del>옵</del>션 : 10점
- √ '-p' 옵션: 10점
- 3. 내장명령어 2. print 30점, 아래 옵션 미구현 시 : 25점
- √ '-n' 옵션: 5점
- 4. 내장명령어 3. help 1점
- 5. 내장명령어 4. exit 1점
- makefile 작성(매크로 사용하지 않아도 됨) 1점
- ※ (가산점 부여기준 1) 5월 18일(일) 밤 11시59분까지 명세서에서 모든 기능을 모두 구현하고 보고서를 제출한 경우 본과제 총점에 +30점, 5월 25일(일) 밤 11시59분까지 제출한 경우 본과제 총점(100점)에 +10점을 (가산점으로)추가 부여함.

#### ext2 filesystem walkthrough

- (1) ext2 Background
- Linux용 파일 시스템
- 1993 by Rémy Card
- Block group: block 을 여러 개의 block group으로 나눔 => 헤드의 seek time 최소화



- (2) Basic Commends for making ext2
- fdisk : 디스크 파티션 생성 및 확인 % fdisk -l
- mkfs : 파티션의 파일 시스템 생성 % mkfs -t ext2 /dev/sdb1
- O mount 파일 시스템의 연결 % mount /dev/sdb1 /home/usb %unmount /dev/sdb1
- O automount /media/
- fsck
- (3) Boot Block = 1KB
- include/linux/ext2\_fs.h
- O Super Block = 1 Block, Block Descriptor = n Block, Block Bit Map 1 Block, inode Bit Map = 1 Block
- 각 block 그룹에 대한 정보는 super block 바로 뒤에 있는 block 에 저장된 디스크립터 테이블에 보관

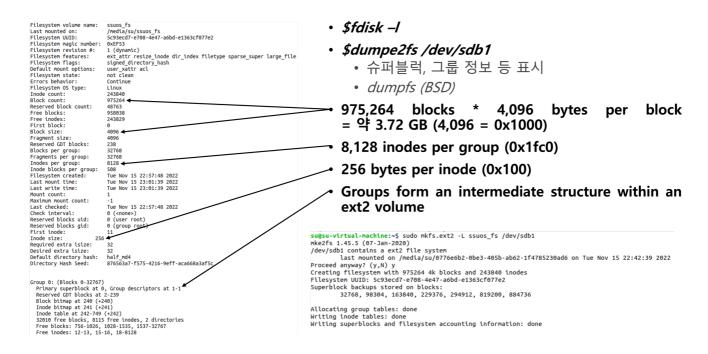
```
struct ext2_group_desc
{
    __u32    bg_block_bitmap; /* Blocks bitmap block */
    __u32    bg_inode_bitmap; /* Inodes bitmap block */
    __u32    bg_inode_table; /* Inodes table block */
    __u16    bg_free_blocks_count; /* Free blocks count */
    __u16    bg_free_inodes_count; /* Free inodes count */
    __u16    bg_used_dirs_count; /* Directories count */
    __u16    bg_pad;
    __u32    bg_reserved[3];
};
```

- 각 그룹의 앞에 있는 2 blocks : 사용 중인 block과 inode를 표시하는 Block Bit Map / inode Bit Map
- 하나의 파티션은 다수의 블록그룹으로 나뉠 수 있음
- 각 블록의 상태의 블록비트맵 0, 1로 표시. 블록비트맵은 블록그룹당 1개가 존재
- 블록비트맵은 블록그룹당 1개가 존재하며 설정한 블록 크기(4KB) 하나 사용 =〉 블록비트맵은 8 bit \* 4096 = 32,768 bit 개의 블록 상태를 나타낼 수 있음. =〉 파티션에서 블록 크기를 4 KB 로 설정하면 한 블록그룹당 블록의 갯수는 32,768임 =〉 각 비트맵은 하나의 block에 들어가야 하기 때문에 block group 의 최대 block의 갯수= block 크기의 8배
- (if one block is 4KB) 4KB \* 8 = 32,768 (32KB)
- 하나의 block 그룹이 가질 수 있는 최대 block 의 갯수 : 32KB \* 4KB = 128MB
- 10GB 파티션의 최대 block 그룹 수: 10GB(10240MB) / 128 MB = 80개 그룹
- (4) Super block

- struct ext2\_super\_block in include/linux/ext2\_fs.h
- offset 1024 에 위치
- ✓ Iseek(fd, 1024, SEEK\_SET); /\* position head above super-block \*/
- Magic number

```
struct ext2_super_block {
         __u32
                                              /* Inodes count */
                  s_inodes_count;
         __u32
                                              /* Blocks count */
                  s_blocks_count;
                                              /* Free blocks count */
         __u32
                  s_free_blocks_count;
          __u32
                                              /* Free inodes count */
                  s_free_inodes_count;
                                              /* First Data Block */
                  s_first_data_block;
         __u32
         __u32
                  s_log_block_size;
                                              /* Block size */
         __u32
                  s_blocks_per_group;
                                              /* # Blocks per group */
         __u16
                                              /* Magic signature, EXT2 SUPER MAGIC */
                  s_magic;
```

✓ if (super.s\_magic != EXT2\_SUPER\_MAGIC) exit(1); /\* bad file system \*/



## (5) 현재 디렉토리(루트 디렉토리)에 존재하는 디렉토리 및 파일 구조

root@su-virtual-machine:/media/su/ssuos\_fs# tree

```
fs.txt
helloworld
helloworld.c
linux.txt
lost+found
ssuos
a.txt
```

#### 2 directories, 5 files

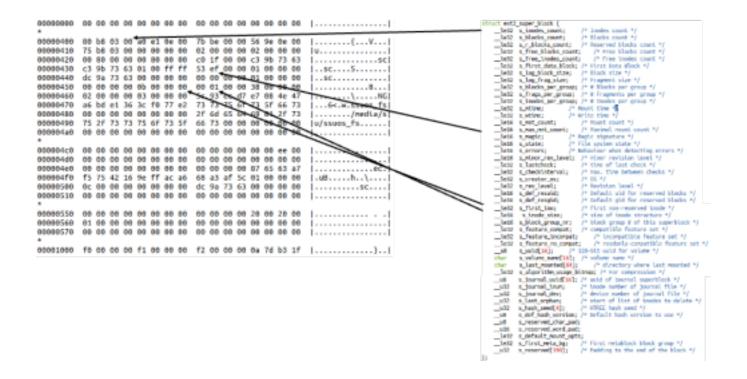
```
root@su-virtual-machine:/media/su/ssuos_fs# ls -al
total 60
drwxr-xr-x  4 root root  4096 11월 30 15:44 .
drwxr-x---+ 4 root root  4096 11월 30 15:46 ..
-rw-r--r-- 1 root root  26 11월 15 23:02 fs.txt
-rwxr-xr-x  1 root root 16704 11월 30 15:44 helloworld
-rw-r--r-- 1 root root  80 11월 30 15:44 helloworld.c
-rw-r--r-- 1 root root 3283 11월 15 23:03 linux.txt
drwx----- 2 root root 16384 11월 15 22:58 lost+found
drwxr-xr-x 2 root root 4096 11월 18 16:06 ssuos
```

#### (6) fs.txt 파일 내용

root@su-virtual-machine:/media/su/ssuos\_fs# cat fs.txt
SSUOS File System : EXT2

root@su-virtual-machine:/media/su/ssuos\_fs#

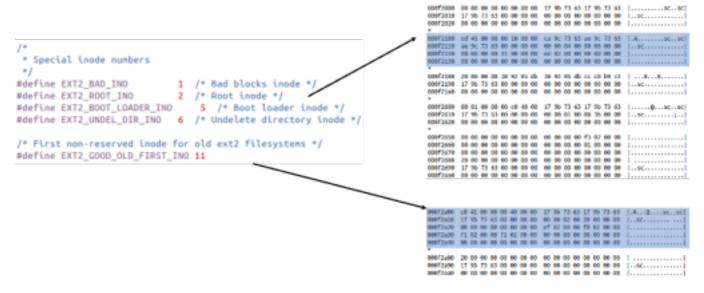
- \$ hexdump /dev/sdb1
- file contents를 hexadecimal, decimal, octal, ascii로 표시
- 00 bytes 연속은 "\*"
- 오른쪽에 아스키값 표시 가능 -C ("canonical") 옵션(One-byte character display)



(7) group descriptor, Block bitmap, inode bitmap, inode table

```
00001000 fo 00 00 00 f1 00 00 00
              f2 00 00 00 0a 7d b3 1f
88881818 82 88 84 88 88 88 88 88
               00 00 00 00 00 00 00 00
00001020 f0 80 00 00 f1 80 00 00
              f2 80 00 00 12 7d c0 1f
              00 00 00 00 00 00 00 00
struct ext2_group_desc
                     /* Blocks bitmap block */
         __le32 bg_block_bitmap;
                      /* Inodes bitmap block */
         _le32 bg_inode_bitmap;
         _le32 bg_inode_table; /* Inodes table block */
         _le16 bg_free_blocks_count; /* Free blocks count */
         __le16 bg_free_inodes_count;
                      /* Free inodes count */
         le16 bg used dirs count; /* Directories count */
         le16 bg pad;
         le32 bg reserved[3];
       };
1......
```

- inode table은 0xf2에서 시작, 한개의 block은 4,096 bytes 이기 때문에 해당 inode는 0xf2000
- inode structure 당 256바이트. 256 = 0x100이므로 F2000, F2100, F2200, F2300 ···.
- ✓ 단, 앞의 몇개 inode는 시스템적으로 이미 예약
- 계속해서 볼륨을 읽기 위해 루트 디렉토리의 inode인 inode 2를 확인
- inode 1이 F2000에 있으므로 F2100에 inode 2가 있음



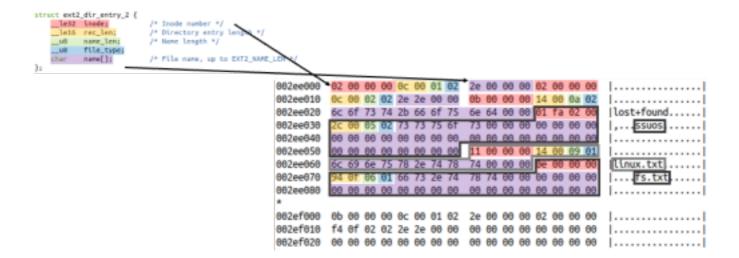
- 루트 디렉토리의 i\_mode는 0x41ed (0100 0001 1110 1101), directory file, S\_IFDIR, rwxr\_xr\_x
- 첫번째 Data block: 0x02ee \* 1000

```
struct ext2_inode {
   __le16 i_mode;
__le16 i_uid;
                        /* File mode */
                      /* Low 16 bits of Owner Uid */
    __le32 i_size; /* Size in bytes */
__le32 i_atine; /* Access time */
    __le32 i_ctime; /* Creation time */
    __le32 i_mtime; /* Modification time */
__le32 i_dtime; /* Deletion Time */
__le16 i_gid; /* Low 16 bits of Group Id */
    __le16 i_links_count; /* Links count */
    __le32 i_blocks; /* Blocks count */
     _le32 i_flags; /* File flags */
    union {
       struct {
             __le32 l_i_reserved1;
        } linux1;
        struct {
            __le32 h_i_translator;
        } hurd1;
        struct {
           __le32 m_i_reserved1;
        } masix1;
    _le32 i_generation; /* File version (for NFS) */
    __le32 i_file_acl; /* File ACL */
    __le32 i_dir_acl; /* Directory ACL */
__le32 i_faddr; /* Fragment address */
    union {
        struct {
                   l_i_frag; /* Fragment number */
l_i_fsize; /* Fragment size */
            __u8
            __u8
             __u16 i_pad1;
             __le16 l_i_uid_high; /* these 2 fields
             __le16 l_i_gid_high;
                                     /* were reserved2[8] */
              } linux2;
        struct {
            __u8 h_i_frag; /* Fragment number */
__u8 h_i_fsize; /* Fragment size */
            __u8
             __le16 h_i_mode_high;
             __le16 h_i_uid_high;
            __le16 h_i_gid_high;
__le32 h_i_author;
        } hurd2;
        struct {
            __u8
                   m_i_frag; /* Fragment number */
m_i_fsize; /* Fragment size */
             __u8
            _u16 m_pad1;
             } masix2;
                        /* OS dependent 2 */
    } osd2;
);
```

## (8) Directory

- 디렉토리의 데이터 블록은 디렉토리 항목의 배열
- ✓ 데이터 블록 0x02ee (또는 오프셋 0x002ee000에 있는 루트 디렉토리용)

✓ 현재 디렉토리(".")와 상위 디렉토리("..")도 명시적 디렉토리 항목으로 저장



0x0 unknown

0x1 regular file

0x2 diectory

0x3 character device file

0x4 blokc device file

0x5 FIFO

0x6 Socket

0x7 Symbolic Link

# root@su-virtual-machine:/media/su/ssuos\_fs# ls -i 14 fs.txt 17 linux.txt

#### (9) fs.txt

- 파일 크기: 26 bytes

- Data block의 시작점: 0x0600 \* 1000

000f2d00	a4 81	00	00	<b>1</b> a	00	00	00	e1	ea	86	63	ae	9c	73	63	csc
000f2d10	05 9c	73	63	00	00	00	00	00	99	01	00	08	00	00	00	sc
000f2d20	00 00	00	00	01	00	00	00	99	96	00	00	00	00	99	00	1
000f2d30	00 00	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	99	00	00	00	00	00	00	1

00600000 53 53 55 4f 53 20 46 69 6c 65 20 53 79 73 74 65 |SSUOS File Syste|
00600010 6d 20 3a 20 45 58 54 32 0a 0a 00 00 00 00 00 |m : EXT2......|

#### (10) linux.txt

- 파일 크기: 3,283 bytes
- Data block의 시작점: 0x0403 \* 1000

#### ○ 실제 파일 내용 확인

- 텍스트 파일은 찾기 쉽고 추가 디렉토리는 루트 디렉토리와 동일한 방식으로 찾으면 됨
- fc tyt
- √ 오프셋 0xf2d00으로 변환되는 inode e에 있으며, 여기서 파일의 첫 번째 데이터 블록은 전체 데이터 블록 0x0600있음
- ✓ Inode #'s offset = F2000 + (100 \* (# 1))

- linux.txt
- ✓ 오프셋 0xf300으로 변환되는 Inode 11에 있으며, 첫번째 데이타 블럭은 0x0403
- ✓ Inode #'s offset = F2000 + (100 \* (# 1))

✓ 실제 데이터는 오프셋 0x1000 \* 0x0403 = 0x403000에서 찾을 수 있음

```
00403000 4c 69 6e 75 78 20 28 2f cb 88 6c 69 cb 90 6e ca |Linux (/..li..n.|
00403010 8a 6b 73 2f 20 28 6c 69 73 74 65 6e 29 20 4c 45 |.ks/ (listen) LE|
00403020 45 2d 6e 75 75 6b 73 20 6f 72 20 2f cb 88 6c c9 |E-nuuks or /..l.|
00403030 aa 6e ca 8a 6b 73 2f 20 4c 49 4e 2d 75 75 6b 73 |.n..ks/ LIN-uuks|
00403040 29 5b 31 31 5d 20 69 73 20 61 6e 20 6f 70 65 6e |)[11] is an open|
00403050 2d 73 6f 75 72 63 65 20 55 6e 69 78 2d 6c 69 6b |-source Unix-lik|
```

Dec	Hex	Name	Char	Ctrl-char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
0	0	Null	NUL	CTRL-@	32	20	Space	64	40	(4)	96	60	+
1	1	Start of heading	SOH	CTRL-A	33	21	1	65	41	A	97	61	a
2	2	Start of text	STX	CTRL-B	34	22		66	42	В	98	62	b
3	3	End of text	ETX	CTRL-C	35	23	#	67	43	C	99	63	c
4	4	End of xmit	EOT	CTRL-D	36	24	\$	68	44	D	100	64	d
5	5	Enquiry	ENQ	CTRL-E	37	25	%	69	45	Ε	101	65	е
6	6	Acknowledge	ACK	CTRL-F	38	26	8.	70	46	F	102	66	f
7	7	Bell	BEL	CTRL-G	39	27		71	47	G	103	67	g
8	8	B ackspace	BS	CTRL-H	40	28	(	72	48	н	104	68	h
9	9	Horizontal tab	HT	CTRL-I	41	29	)	73	49	I	105	69	i
10	0A	Line feed	LF	CTRL-J	42	2A		74	4A	J	106	6.4	j
11	OB	Vertical tab	VT	CTRL-K	43	28	+	75	4B	K	107	6B	k
12	OC.	Form feed	FF	CTRL-L	44	2C	,	76	4C	L	108	6C	1
13	OD.	Carriage feed	CR	CTRL-M	45	2D	-	77	4D	M	109	6D	m
14	Œ	Shift out	SO	CTRL-N	46	2E		78	4E	N	110	6E	n
15	0F	Shift in	SI	CTRL-O	47	2F	1	79	4F	0	111	6F	0
16	10	Data line escape	DLE	CTRL-P	48	30	0	80	50	P	112	70	p
17	11	Device control 1	DC1	CTRL-Q	49	31	1	81	51	Q	113	71	9
18	12	Device control 2	DC2	CTRL-R	50	32	2	82	52	R	114	72	r
19	13	Device control 3	DC3	CTRL-S	51	33	3	83	53	S	115	73	S
20	14	Device control 4	DC4	CTRL-T	52	34	4	84	54	T	116	74	t
21	15	Neg acknowledge	NAK	CTRL-U	53	35	5	85	55	U	117	75	u
22	16	Synchronous idle	SYN	CTRL-V	54	36	6	86	56	V	118	76	٧
23	17	End of xmit block	ETB	CTRL-W	55	37	7	87	57	W	119	77	W
24	18	Cancel	CAN	CTRL-X	56	38	8	88	58	X	120	78	×
25	19	End of medium	EM	CTRL-Y	57	39	9	89	59	Y	121	79	У
26	1A	Substitute	SUB	CTRL-Z	58	3A	:	90	5A	Z	122	7A	z
27	18	Escape	ESC	CTRL-[	59	38	;	91	58	[	123	7B	{
28	1C	File separator	FS	CTRL-\	60	3C	<	92	5C	1	124	7C	1
29	1D	Group separator	GS	CTRL-]	61	3D	-	93	5D	1	125	7D	}
30	1E	Record separator	RS	CTRL-^	62	3E	>	94	SE.	^	126	7E	~
31	1F	Unit separator	US	CTRL	63	3F	?	95	SF	_	127	7F	DEL