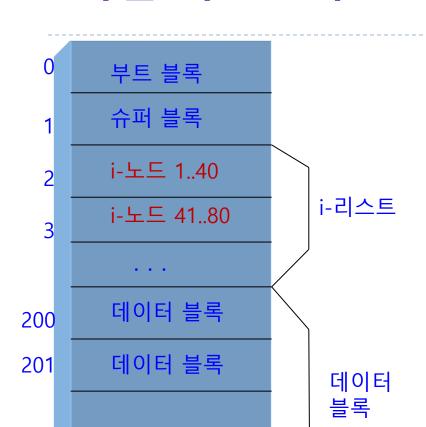
5장 파일 시스템

5.1 파일 시스템 구현

파일 시스템 구조



데이터 블록

부트 블록(Boot block)

- 파일 시스템 시작부에 위치하고 보통 첫 ---번째 섹터를 차지-----
- 부트스트랩 코드가 저장되는 블록

슈퍼 블록(Super block)

- 전체 파일 시스템에 대한 정보를 저장
 - 총 블록 수, 사용 가능한 i-노드 개수, 사용 가능한 블록 비트 맵, 블록의 크기, 사용 중 인 블록 수, 사용 가능한 블록 수 등

• i-리스트(i-list)

- 각 파일을 나타내는 i-노드들의 리스트
- 한 블록은 약 40개 정도의 i-노드를 포함

데이터 블록(Data block)

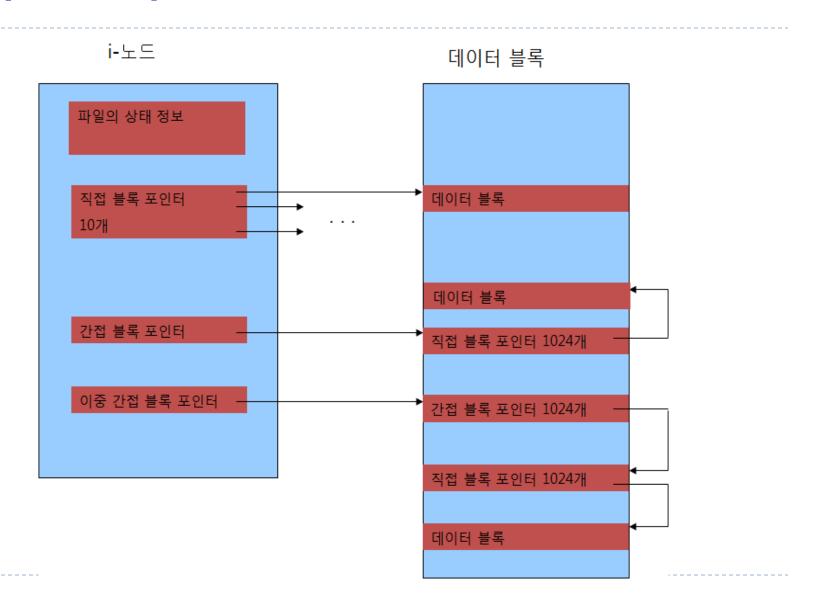
- 파일의 내용(데이터)을 저장하기 위한 블록들
- 현재 리눅스에서 사용되고 있는 ext4 파일 시스템은 이 보다 복잡한 구조이며
- 이 그림은 파일 시스템의 이해를 위해 단순화하여 표시한 것임.

i-노드(i-node)

- 한 파일은 하나의 i-노드를 갖는다.
- 파일에 대한 모든 정보를 가지고 있음
 - 파일 타입: 일반 파일, 디렉터리, 블록 장치, 문자 장치 등
 - 파일 크기
 - 사용권한
 - 파일 소유자 및 그룹
 - 접근 및 갱신 시간
 - 데이터 블록에 대한 포인터(주소) 등

```
yunis@localhost src]$ ls -l
합계 16
-rwxrwxr-x. 1 yunis yunis 8360 3월 21 12:48 hello
-rw-rw-r--. 1 yunis yunis 63 3월 21 12:48 main.c
```

블록 포인터



블록 포인터

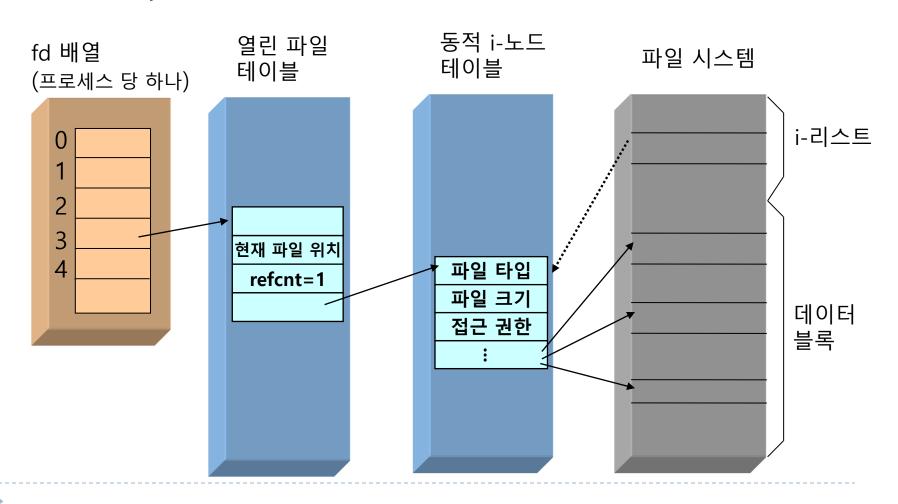
- 데이터 블록에 대한 포인터
 - 파일의 내용을 저장하기 위해 할당된 데이터 블록의 주소
- 하나의 i-노드 내의 블록 포인터
 - 직접 블록 포인터 10개
 - ▶ 간접 블록 포인터 1개
 - 이중 간접 블록 포인터 1개
- 최대 몇 개의 데이터 블록을 가리킬 수 있을까?

파일 입출력 구현

- 파일 입출력 구현을 위한 커널 내 자료구조
 - 파일 디스크립터 배열(Fd array)
 - 열린 파일 테이블(Open File Table)
 - 동적 i-노드 테이블(Active i-node table)

파일을 위한 커널 자료 구조

fd = open("file", O_RDONLY);



파일 디스크립터 배열(Fd Array)

- 프로세스 당 하나씩 갖는다.
- 파일 디스크립터 배열
 - 열린 파일 테이블의 엔트리를 가리킨다.
- 파일 디스크립터
 - 파일 디스크립터 배열의 인덱스
 - 열린 파일을 나타내는 번호

열린 파일 테이블(Open File Table)

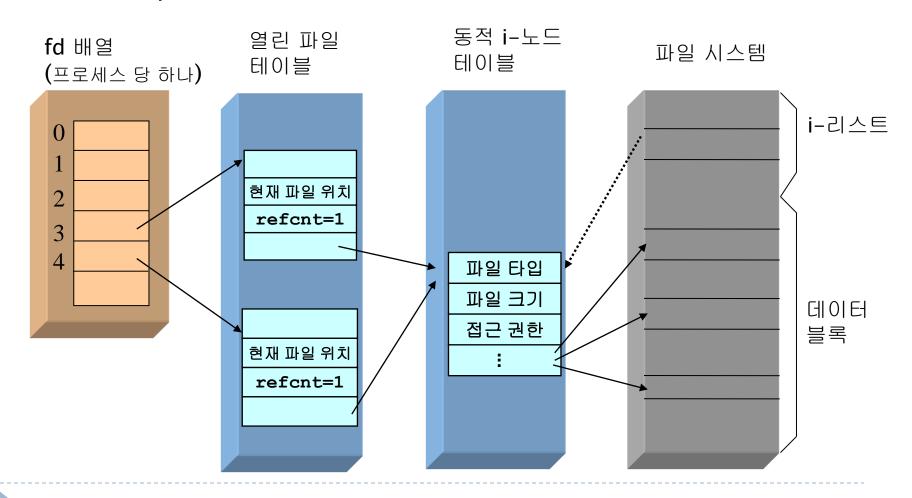
- 파일 테이블 (file table)
 - 커널 자료구조
 - 열려진 모든 파일 목록
 - 열려진 파일 → 파일 테이블의 항목
- 파일 테이블 항목 (file table entry)
 - 파일 상태 플래그
 (read, write, append, sync, nonblocking,...)
 - 파일의 현재 위치 (current file offset)
 - i-node에 대한 포인터

동적 i-노드 테이블(Active i-node table)

- 동적 i-노드 테이블
 - 커널 내의 자료 구조
 - Open 된 파일들의 i-node를 저장하는 테이블
- i-노드
 - 하드 디스크에 저장되어 있는 파일에 대한 자료구조
 - 한 파일에 하나의 i-node
 - 하나의 파일에 대한 정보 저장
 - 소유자, 크기
 - 파일이 위치한 장치
 - 파일 내용 디스크 블럭에 대한 포인터
- i-node table vs. i-node

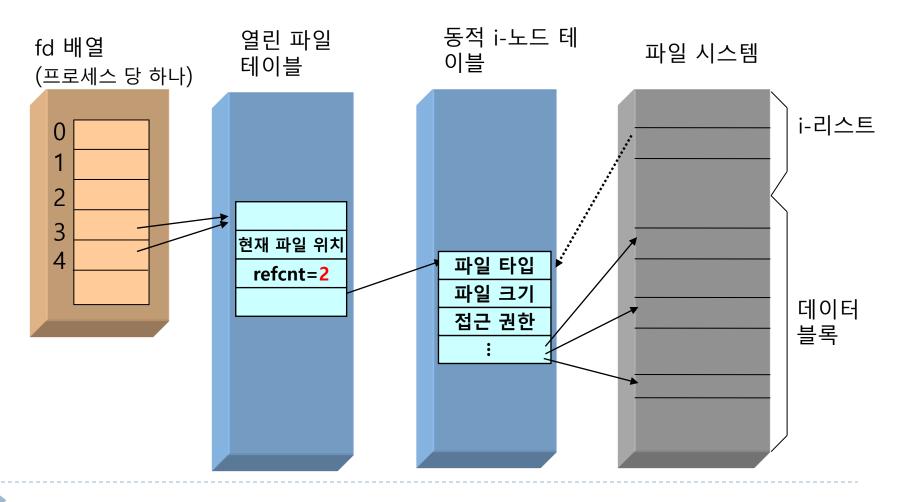
파일을 위한 커널 자료 구조

• fd = open("file", O_RDONLY); //두 번 open



파일을 위한 커널 자료 구조

fd = dup(3); 혹은 fd = dup2(3,4);



5.2 파일 상태 정보

파일 상태(file status)

- 파일 상태
 - 파일에 대한 모든 정보
 - 블록수, 파일 타입, 사용 권한, 링크수, 파일 소유자의 사용자 ID,
 - 그룹 ID, 파일 크기, 최종 수정 시간 등

```
• 예
$ Is -I hello.c
```

```
4 -rw-r--r-- 1 chang cs 617 11월 17일 15:53 hello.c 블록수 사용권한 링크수 사용자ID 그룹ID 파일 크기 최종 수정 시간 파일이름 파일 타입
```

상태 정보: stat()

- 파일 하나당 하나의 i-노드가 있으며
- i-노드 내에 파일에 대한 모든 상태 정보가 저장되어 있다.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int stat (const char *filename, struct stat *buf);
int fstat (int fd, struct stat *buf);
int lstat (const char *filename, struct stat *buf);
파일의 상태 정보를 가져와서 stat 구조체 buf에
저장한다. 성공하면 0, 실패하면 -1을 리턴한다.
```

stat 구조체

```
struct stat {
 mode_t st_mode; // 파일 타입과 사용권한
                  // i-노드 번호
 ino_t st_ino;
                  // 장치 번호
 dev t st dev;
                  // 특수 파일 장치 번호
 dev_t st_rdev;
 nlink_t st_nlink; // 링크 수
                  // 소유자의 사용자 ID
 uid_t st_uid;
                  // 소유자의 그룹 ID
 gid_t st_gid;
           // 파일 크기
 off_t st_size;
 time_t st_atime; // 최종 접근 시간
 time_t st_mtime; // 최종 수정 시간
 time_t st_ctime; // 최종 상태 변경 시간
 long st_blksize; // 최적 블록 크기
               // 파일의 블록 수
 long st_blocks;
```

파일 타입: st_mode

파일 타입	설명	매크로 함수†
일반 파일	데이터를 갖고 있는 텍스트 파일 또는 이진 화일	S_ISREG()
디렉터리 파일	파일의 이름들과 파일 정보에 대한 포인터를 포함하는 파일	S_ISDIR()
문자 장치 파일	문자 단위로 데이터를 전송하는 장치를 나타내는 파일	S_ISCHR()
블록 장치 파일	블록 단위로 데이터를 전송하는 장치를 나타내는 파일	S_ISBLK()
FIFO 파일	프로세스 간 통신에 사용되는 파일로 이름 있는 파이프	S_ISFIFO()
소켓	네트워크를 통한 프로세스 간 통신에 사용되는 파일	S_ISSOCK()
심볼릭 링크	다른 파일을 가리키는 포인터 역할을 하는 파일	S_ISLNK()

†파일 타입을 검사하기 위한 매크로 함수

ftype.c

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
/* 파일 타입을 검사한다. */
int main(int argc, char *argv[])
  int i;
  struct stat buf;
  for (i = 1; i < argc; i++) {
     printf("%s: ", argv[i]);
     if (lstat(argv[i], \&buf) < 0) {
       perror("lstat()");
       continue;
```

ftype.c

```
if (S ISREG(buf.st_mode))
    printf("%s ₩n", "일반 파일");
  if (S_ISDIR(buf.st_mode))
    printf("%s ₩n", "디렉터리");
  if (S ISCHR(buf.st mode))
    printf("%s ₩n", "문자 장치 파일");
  if (S_ISBLK(buf.st_mode))
    printf("%s ₩n", "블록 장치 파일");
  if (S_ISFIFO(buf.st_mode))
    printf("%s ₩n", "FIFO 파일");
  if (S_ISLNK(buf.st_mode))
    printf("%s ₩n", "심볼릭 링크");
  if (S ISSOCK(buf.st mode))
    printf("%s ₩n", "소켓");
exit(0);
```

파일 사용권한(File Permissions)

- 각 파일에 대한 권한 관리
 - 각 파일마다 사용권한이 있다.
 - 소유자(owner)/그룹(group)/기타(others)로 구분해서 관리한다.
- 파일에 대한 권한
 - 읽기 r
 - <u>쓰</u>기 w
 - 실행 x

사용권한

- read 권한이 있어야
 - O_RDONLY O_RDWR 을 사용하여 파일을 열 수 있다
- write 권한이 있어야
 - O_WRONLY O_RDWR O_TRUNC 을 사용하여 파일을 열 수 있다.
- 디렉토리에 write 권한과 execute 권한이 있어야
 - 그 디렉토리에 파일을 생성할 수 있고
 - 그 디렉토리의 파일을 삭제할 수 있다(삭제할 때 그 파일에 대한 read write 권한은 없어도 됨)

파일 사용권한

- 파일 사용권한(file access permission)
- stat 구조체의 st_mode 의 값

buf.st_mode & S_IRUSR

#include <sys stat.h=""></sys>							
st_mode		사용권한					
파일 타입	특수용도	소유자	그룹	기타 사용자			
4비트	3비트		9비트				

st_mode mask	Meaning	
S_IRUSR	user-read	
S_IWUSR	user–write	
S_IXUSR	user-execute	
S_IRGRP	group-read	
S_IWGRP	group-write	
S_IXGRP	group-execute	
S_IROTH	other-read	
S_IWOTH	other-write	
S_IXOTH	other-execute	

chmod(), fchmod()

```
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
int chmod (const char *path, mode_t mode );
int fchmod (int fd, mode_t mode );
```

- 파일의 사용 권한(access permission)을 변경한다
- 리턴 값
 - 성공하면 0, 실패하면 -1
- mode : bitwise OR
 - S_ISUID, S_ISGID
 - S_IRUSR, S_IWUSR, S_IXUSR
 - S_IRGRP, S_IWGRP, S_IXGRP
 - S_IROTH, S_IWOTH, S_IXOTH

fchmod.c

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
/* 파일 사용권한을 변경한다. */
main(int argc, char *argv[])
  long strtol();
  int newmode;
  newmode = (int) strtol(argv[1], (char **) NULL, 8);
  if (chmod(argv[2], newmode) == -1) {
    perror(argv[2]);
    exit(1);
  exit(0);
```

chown()

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int chown (const char *path, uid_t owner, gid_t group );
int fchown (int filedes, uid_t owner, gid_t group );
int lchown (const char *path, uid_t owner, gid_t group );
```

- 파일의 user ID와 group ID를 변경한다.
- 리턴
 - 성공하면 0, 실패하면 -1
- Ichown()은 심볼릭 링크 자체를 변경한다
- super-user만 변환 가능

utime()

```
#include <sys/types.h>
#include <utime.h>
int utime (const char *filename, const struct utimbuf *times );
```

- 파일의 최종 접근 시간과 최종 변경 시간을 조정한다.
- times가 NULL 이면, 현재시간으로 설정된다.
- 리턴 값
 - 성공하면 0, 실패하면 -1
- UNIX 명령어 touch 참고

utime()

```
struct utimbuf {
    time_t actime; /* access time */
    time_t modtime; /* modification time */
}
```

 각 필드는 1970-1-1 00:00 부터 현재까지의 경과 시간을 초로 환산한 값

예제: cptime.c

```
#include <sys/types.h> #include <sys/stat.h>
#include <utime h>
                            #include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
  struct stat buf; // 파일 상태 저장을 위한 변수
  struct utimbuf time;
   if (argc < 3) {
     fprintf(stderr, "사용법: cptime file1 file2\n");
     exit(1);
   if (stat(argv[1], &buf) <0) { // 상태 가져오기
     perror("stat()");
     exit(-1);
  time.actime = buf.st_atime;
  time.modtime = buf.st mtime;
   if (utime(argv[2], &time)) // 접근, 수정 시간 복사
     perror("utime");
   else exit(0);
```

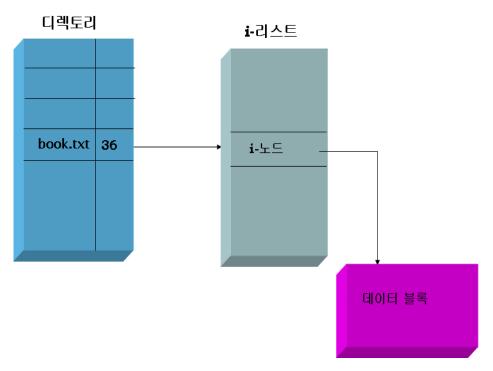
#include <sys/time.h>
#include <stdlib.h>

5.3 디렉터리

디렉터리 구현

- 디렉터리 내에는 무엇이 저장되어 있을까?
- 디렉터리 엔트리

```
#include <dirent.h>
struct dirent {
  ino_t d_ino; // i-노드 번호
  char d_name[NAME_MAX + 1];
  // 파일 이름
}
```



디렉터리 리스트

- opendir()
 - 디렉터리 열기 함수
 - DIR 포인터(열린 디렉터리를 가리키는 포인터) 리턴
- readdir()
 - 디렉터리 읽기 함수

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>

DIR *opendir (const char *path);
path 디렉터리를 열고 성공하면 DIR 구조체 포인터를, 실패하면 NULL을 리턴
struct dirent *readdir(DIR *dp);
한 번에 디렉터리 엔트리를 하나씩 읽어서 리턴한다.
```

list1.c

```
1 #include <sys/types.h>
2 #include <sys/stat.h>
 3 #include <dirent.h>
4 #include <stdio.h>
 5 #include <stdlib.h>
6
7 /* 디렉터리 내의 파일 이름들을 리스트한다. */
8 int main(int argc, char **argv)
9 {
     DIR *dp;
 10
 11
    char *dir;
    struct dirent *d;
 12
 13
     struct stat st;
     char path[BUFSIZ+1];
 14
15<sub>2</sub>
```

list1.c

```
if (argc == 1)
16
      dir = "."; // 현재 디렉터리를 대상으로
17
   else dir = argv[1];
18
19
    if ((dp = opendir(dir)) == NULL) // 디렉터리 열기
20
21
      perror(dir);
22
    while ((d = readdir(dp))!= NULL) // 각 디렉터리 엔트리에 대해
23
      printf("%s \n", d->d_name); // 파일 이름 프린트
24
25
26
    closedir(dp);
27
   exit(0);
28 }
```

파일 이름/크기 출력

 디렉터리 내에 있는 파일 이름과 그 파일의 크기(블록의 수)를 출 력하도록 확장

st mode

- Istat() 시스템 호출
 - 파일 타입과 사용권한 정보는 st->st_mode 필드에 함께 저장됨.

st mode

4비트

st_mode 필드

• 4비트: 파일 타입

■ 3비트: 특수용도

■ 9비트: 사용권한

사용권한 기타 파일 타입 특수용도 소유자 그룹 사용자 9비트

3비트

• 3비트: 파일 소유자의 사용권한

• 3비트: 그룹의 사용권한

• 3비트: 기타 사용자의 사용권한

디렉터리 리스트: 예

- list2.c
 - Is I 명령어처럼 파일의 모든 상태 정보를 프린트
- 프로그램 구성

main()메인 프로그램

■ printStat() 파일 상태 정보 프린트

type() 파일 타입 리턴

• perm() 파일 사용권한 리턴

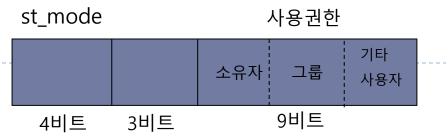
```
1 #include <sys/types.h>
2 #include <sys/stat.h>
3 #include <dirent.h>
4 #include <pwd.h>
5 #include <grp.h>
6 #include <stdio.h>
7 #include <time.h>
8 char type(mode_t);
9 char *perm(mode_t);
10 void printStat(char*, char*, struct stat*);
11
12 /* 디렉터리 내용을 자세히 리스트한다. */
13 int main(int argc, char **argv)
14 {
15
     DIR *dp;
16
    char *dir;
17
    struct stat st;
18
    struct dirent *d;
19
     -char path[BUFSIZ+1];
 37
```

```
21
    if (argc == 1)
       dir = ".";
22
23
    else dir = argv[1];
24
25
    if ((dp = opendir(dir)) == NULL) // 디렉터리 열기
26
       perror(dir);
27
     while ((d = readdir(dp))!= NULL) { // 디렉터리의 각 파일에 대해
28
       sprintf(path, "%s/%s", dir, d->d_name); // 파일경로명 만들기
29
       if (Istat(path, &st) < 0) // 파일 상태 정보 가져오기
30
31
         perror(path);
32
       printStat(path, d->d_name, &st); // 상태 정보 출력
       putchar('₩n');
33
34
35
    closedir(dp);
36
37
     exit(0);
38 }
```

```
40 /* 파일 상태 정보를 출력 */
41 void printStat(char *pathname, char *file, struct stat *st) {
42
43
     printf("%5d ", st->st blocks);
44
     printf("%c%s ", type(st->st_mode), perm(st->st_mode));
45
     printf("%3d ", st->st nlink);
     printf("%s %s ", getpwuid(st->st_uid)->pw_name,
46
            getgrgid(st->st_gid)->gr_name);
     printf("%9d ", st->st_size);
47
     printf("%.12s ", ctime(&st->st_mtime)+4); // Sun Mar 21 22:10:36 2021
48
49
     printf("%s", file);
50 }
```

```
52 /* 파일 타입을 리턴 */
 53 char type(mode_t mode) {
 54
 55
     if (S_ISREG(mode))
 56
        return('-');
      if (S_ISDIR(mode))
 57
        return('d');
 58
      if (S_ISCHR(mode))
 59
60
        return('c');
      if (S_ISBLK(mode))
61
62
        return('b');
63
      if (S_ISLNK(mode))
        return('l');
64
      if (S_ISFIFO(mode))
65
66
        return('p');
      if (S_ISSOCK(mode))
67
68
        return('s');
699
```

```
71 /* 파일 사용권한을 리턴 */
72 char* perm(mode t mode) {
73
   int i;
   static char perms[10];
75
   strcpy(perms, "----");
   for (i=0; i < 3; i++) {
76
      if (mode & (S_{IREAD} >> i*3))
77
         perms[i*3] = 'r';
78
79
      if (mode & (S_{IWRITE} >> i*3))
80
         perms[i*3+1] = 'w';
81
      if (mode & (S_{IEXEC} >> i*3))
82
         perms[i*3+2] = 'x';
83
    return(perms);
84
85 }
```



디렉터리 만들기

- mkdir() 시스템 호출
 - path가 나타내는 새로운 디렉터리를 만든다.
 - "." 와 ".." 파일은 자동적으로 만들어진다

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int mkdir (const char *path, mode_t mode );
새로운 디렉터리 만들기에 성공하면 0, 실패하면 -1을 리턴한다.
```

디렉터리 삭제

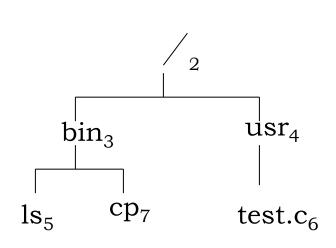
- rmdir() 시스템 호출
 - path가 나타내는 디렉터리가 비어 있으면 삭제한다.

```
#include <unistd.h>
int rmdir (const char *path);
디렉터리가 비어 있으면 삭제한다. 성공하면 0, 실패하면 -1을 리턴
```

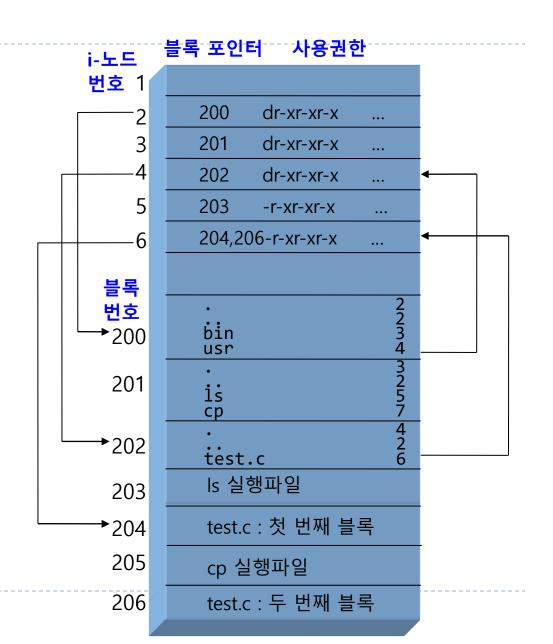
디렉터리 구현

- 그림 5.1의 파일 시스템 구조를 보자.
 - 디렉터리를 위한 구조는 따로 없다.
- 파일 시스템 내에서 디렉터리를 어떻게 구현할 수 있을까?
 - 디렉터리도 일종의 파일로 다른 파일처럼 구현된다.
 - 디렉터리도 다른 파일처럼 하나의 i-노드로 표현된다.
 - 디렉터리의 내용은 디렉터리 엔트리(파일이름, i-노드 번호)

디렉토리 구현



/usr/test.c



5.4 링크

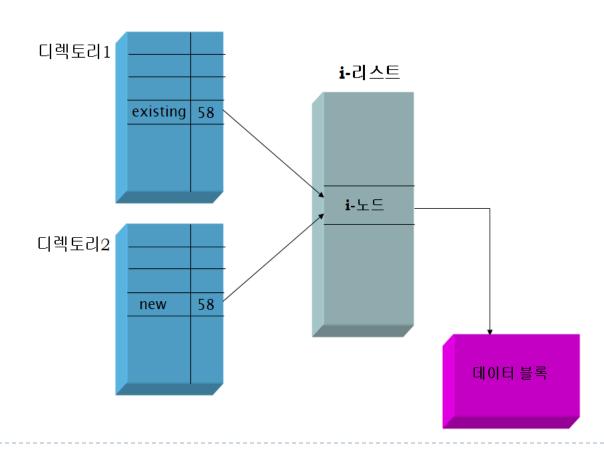
링크

- 링크는 기존 파일에 대한 또 다른 이름으로
- 하드 링크와 심볼릭(소프트) 링크가 있다.

```
#include <unistd.h>
int link(char *existing, char *new);
int unlink(char *path);
```

링크의 구현

- link() 시스템 호출
 - 기존 파일 existing에 대한 새로운 이름 new 즉 링크를 만든다.



link.c

```
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char *argv[])
 if (link(argv[1], argv[2]) == -1) {
   exit(1);
 exit(0);
         $ 1s -1 h*
         -rwxrwxr-x. 1 yunis yunis 8360 3월 21 12:48 hello
         $ ./link hello hi
         $ 1s -1 h*
         -rwxrwxr-x. 2 yunis yunis 8360 3월 21 12:48 hello
         -rwxrwxr-x. 2 yunis yunis 8360 3월 21 12:48 hi
```

unlink.c

```
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
main(int argc, char *argv[])
 int unlink();
 if (unlink(argv[1]) == -1) {
   perror(argv[1]);
   exit(1);
             $ 1s -1 h*
             -rwxrwxr-x. 2 yunis yunis 8360 3월 21 12:48 hello
 exit(0);
             -rwxrwxr-x. 2 yunis yunis 8360 3월 21 12:48 hi
             $ ./unlink hi
             $ 1s -1 h*
             -rwxrwxr-x. 1 yunis yunis 8360 3월 21 12:48 hello
```

하드 링크 vs 심볼릭 링크

- 하드 링크(hard link)
 - 지금까지 살펴본 링크
 - 파일 시스템 내의 i-노드를 가리키므로
 - 같은 파일 시스템 내에서만 사용될 수 있다
- 심볼릭 링크(symbolic link)
 - 소프트 링크(soft link)
 - 실제 파일의 경로명 저장하고 있는 링크
 - 파일에 대한 간접적인 포인터 역할을 한다.
 - 다른 파일 시스템에 있는 파일도 링크할 수 있다.

심볼릭 링크

```
int symlink (const char *actualpath, const char *sympath );
심볼릭 링크를 만드는데 성공하면 0, 실패하면 -1을 리턴한다.
```

```
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char *argv[])
  if (symlink(argv[1], argv[2]) == -1) {
    exit(1);
  exit(0);
    $ ./slink /usr/bin/gcc cc
    $ 1s -1 cc
    lrwxrwxrwx. 1 yunis yunis 12 3월 21 23:47 cc -> /usr/bin/gcc
```

심볼릭 링크 내용

```
#include <unistd.h>
int readlink (const char *path, char *buf, size_t bufsize);
path 심볼릭 링크의 실제 내용을 읽어서 buf에 저장한다.
성공하면 buf에 저장한 바이트 수를 반환하며 실패하면 -1을 반환한다.
```

rlink.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char *argv[])
   char buffer[1024];
   int nread;
   nread = readlink(argv[1], buffer, 1024);
   if (nread > 0) {
      write(1, buffer, nread);
      exit(0);
  } else {
      fprintf(stderr, "오류 : 해당 링크 없음\n");
      exit(1);
                             $ ./rlink cc
                              /usr/bin/gcc
```