

□ O_APPEND

- open이 성공하면 파일의 마지막 바이트 바로 뒤에 위치
- 그 이후의 write는 전부 파일의 끝에 자료를 추가하게 됨
- 파일의 끝에 자료를 추가하는 방법

- lseek 사용

lseek(fd, O, SEEK_END)

write(fd, buf, BUFSIZE)

-O_APPEND

open("filename", O_WRONLY|O_APPEND)

write(fd, buf, BUFSIZE)

ls -al > unix.txt

- 기존의 unix.txt 가 있다면, Overwrite 됨.

ls -al >> unix.txt

- 기존의 unix.txt 가 있다면, Append 됨.



표준 입력, 표준 출력 및 표준 오류

□ 표준 입력(0), 표준 출력(1), 표준 오류(2)

■ redirection < >

- `prog_name < infile`

— 파일기술자 0로부터 읽어 들일 때, infile로 부터 자료를 읽음

입력 단말기로부터 입력을 받는 것이 아닌 infile로부터 입력을 받음.

- `prog_name > outfile`

— 출력을 outfile로 변경

리다이렉션을 통해 현재 폴더에 있는 파일
정보들을 파일로 손쉽게 만드는 방법 :
ex) `ls -al > unix.txt`

- `prog_name < infile > outfile` 결합해서 사용 가능

■ pipe

- `prog1 | prog2`

`prog2`를 실행했을 때, 표준 입력을 통해 입력을 받는 것이 아닌
`prog1`의 출력 내용을 입력으로 받음.



예제

```
01  #include <fcntl.h>
02  #include <unistd.h>
03  #include <stdlib.h>
04  #include <stdio.h>
05  #define SIZE 512

06  int main(void) {
07      ssize_t nread;
08      char buf[SIZE]
09
10      while ((nread = read(0, buf, SIZE)) > 0
11              write(1, buf, nread);
12
13      return 0;
14  }
```

표준 입력으로 입력을 받을 때는 open 이 필요가 없음.

이 또한, 출력에 대한 파일을 open 할 필요가 없음.

cat 명령어 :
cat 파일이름
파일 내용을 확인할 수 있음.



argc > 1 인지 확인

- [문제1] 위 프로그램을 수정하여 명령줄 인수가 있는지 조사하고, 만일 인수가 존재하면, 각 인수를 하나의 파일 이름으로 취급하고 각 파일의 내용을 표준 출력으로 복사하는 프로그램을 작성하시오. 만일 명령 줄 인수가 존재하지 않으면, 입력을 표준 입력으로부터 받아야 한다.

argc == 1 이면,

memset(buf, 0, SIZE); : 버퍼의 내용을 클리어시켜주는 명령어

- [문제2][문제1]의 표준출력부분을 outfile에 저장되도록 실행명령을 수정하시오.

./test3 > outfile



파일 기술자 제어

□ 파일 기술자 제어 : fcntl(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
int fcntl(int fildes, int cmd, /* arg */ ...);
```

GETFL 인 경우에는 인자가 두 개 들어감. SETFL 인 경우에는 인자가 세 개 들어감.
파일의 속성을 바꿔주는 명령어

- 파일 기술자가 가리키는 파일에 cmd로 지정한 명령어를 수행.
- cmd의 종류에 따라 인자(arg)를 지정할 수 있음
- 자주 사용하는 cmd



<u>F_GETFL</u>	<u>상태 플래그 정보를 읽어온다.</u>
<u>F_SETFL</u>	상태 플래그 정보를 설정한다. 설정할 수 있는 플래그는 대부분 open 함수에서 지정하는 플래그다.



[예제 2-9] fcntl 함수로 파일 기술자 제어하기

```
07 int main(void) {
08     int fd, flags;
09
10     fd = open("unix.txt", O_RDWR);
11     if (fd == -1) {
12         perror("open");
13         exit(1);
14     }
15     현재 fd 의 플래그 정보를 받음.
16     if ((flags = fcntl(fd, F_GETFL)) == -1) {
17         perror("fcntl");
18         exit(1);
19     }
20     파일을 추가 모드로 수정
21     flags |= O_APPEND;
22     현재 플래그의 추가 모드를 더 함.
23     if (fcntl(fd, F_SETFL, flags) == -1) {
24         perror("fcntl");
25         exit(1);
26     }
27
28     if (write(fd, "Hanbit Media", 12) != 12) perror("write");
29     close(fd);
30
31     return 0;
32 }
```

O_RDONLY 로 파일을 열고,
flags |= O_APPEND;
로 플래그를 수정하게 되면 에러가 발생.

파일을 추가 모드로 수정

```
# cat unix.txt
Unix System Programming
# ex2_9.out
# cat unix.txt
Unix System Programming
Hanbit Media
```

파일에 내용 추가

- 위 프로그램을 수정하여 현재의 파일 플래그를 테스트하여 출력하고, O_APPEND를 추가하는 프로그램을 작성하라

```
arg1 = fcntl(fd, F_GETFL);
```

```
switch (현재 파일플래그 & O_ACCMODE) {
```

```
    case O_RDWR :
```

```
        ...
```

```
}
```

O_ACCMODE 는 access flag 들의 모든 합임.

O_ACCMODE 를 앤드연산하면,

파일이 가지는 access flag 들만 남음.

access flag는 O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR 을 말함.

```
arg1 = fcntl(fd, F_GETFL);
```

```
switch (arg1 & O_ACCMODE) {
```

```
    case O_WRONLY:
```

```
        printf("write-only\n");
```

```
        break;
```

```
    case O_RDWR:
```

```
        ...
```

만일 현재 플래그가 O_RDONLY 라면,

O_APPEND 를 추가하고자 하면 fcntl

함수에서 에러가 남.

플래그 값을 모순되게 주면 안됨.



파일 삭제

□ unlink(2) unlink 명령어 : unlink 파일이름

```
#include <unistd.h>
int unlink(const char *path);
```

inode에는 파일에 있는 링크의 개수가 존재

- path에 지정한 파일의 inode에서 링크 수를 감소시킨다. 파일에 대한 모든 속성을 가지고 있는 inode라고 하는 데이터는 디스크에 저장되어 있음. inode와 같은 데이터를 '메타데이터'라고 함.
- 링크 수가 0이 되면 path에 지정한 파일이 삭제된다.
- 파일 뿐만 아니라 디렉토리(빈 디렉토리 아니어도 됨)도 삭제된다.

링크 연결 명령어 : ln 파일이름
ls -al 파일이름

어떤 한 파일에 대해 여러 사람이 공유하고 있다고 할 때,
link를 하고 있다고 함. 링크 수는 공유하고 있는 사람의 수

라는 명령을 입력하여 보게되면
숫자가 보이는데 이 숫자가 현재
이 데이터에 링크하고 있는 파일의 수를 의미

diff 명령어 :
diff 파일이름1 파일이름2
두 파일이 같은 내용인지 확인해줌.

□ remove(3)

```
#include <stdio.h>
int remove(const char *path);
```

- path에 지정한 파일이나 디렉토리를 삭제한다.
- 디렉토리인 경우 빈 디렉토리만 삭제한다.

sync와 fsync의 차이점 :
fsync는 메인 메모리의 내용 중
files의 파일 내용만 디스크에
저장하라는 의미이고,
sync는 메인 메모리에 있는 모든
내용을 디스크에 업데이트 시킴.

중요한 데이터를 디스크에 저장하기 위해서



fsync – 메모리에 위치하고 있는 파일의 내용을 디스크로 보내 메모리와 디스크의 내용을 동기화한다. 메모리의 내용이 디스크로 모두 기록되기 전에는 리턴하지 않는다

`int fsync(int fildes);` write-through 기법 : 메인메모리에 저장하면서
디스크에도 저장하는 기법
write-back(behind) 기법 : 메인 메모리에
저장하다가 일정 주기마다 디스크에 저장하는 방법. fsync는 write-through 기법

