

# myshell\_202350024\_서기

## 과제

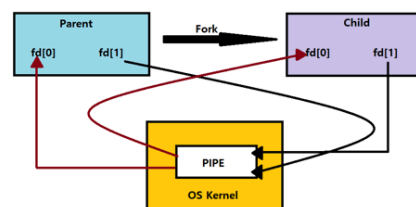
- 조건
  1. 현재 디렉토리 명을 셸에 표시
  2. 일반적인 리눅스 bash 셸의 사용자 인터페이스 형태를 띌 것
  3. cd, pwd 명령어를 반드시 구현 (상대경로 사용 가능해야 함, 단순히 exec을 사용해서는 안됨, 나머지 명령어는 exec 시스템을 이용해 구현해도 됨)
  4. 파이프라인 (멀티 파이프라인도 가능해야 함)
  5. 다중 명령어 (; , &&, ||)
  6. 백그라운드 실행(&)
  7. exit 입력 시 프로그램 종료
  8. 추가 명령어 및 옵션 직접 구현 시 가산점 부여
  9. 중비 프로세스나 오버플로우 등 보안위협이 되는 요소들에 대한 고려가 있을 경우 가산점 부여 (보고서에 기록) → 고민의 흔적 자체를 긍정적으로 평가

## 리눅스 셸 구현

- fork(), exec()
- pipe(), dup2()
- waitpid()
- 효율적인 구현 -> 재귀호출

## 리눅스 셸의 동작원리 - IPC

- OS가 제공하는 IPC 은 여러 가지가 있음
- 그러한 Support 중 하나가 PIPE
  - 파이프는 커널 영역에 생성, 파이프를 생성한 프로세스는 파일 디스크립터를 통해 파이프에 접근 가능



파일 디스크립터: 리눅스 혹은 유닉스 계열의 시스템에서 프로세스(process)가 파일(file)을 다룰 때 사용하는 개념으로, 프로세스에서 특정 파일에 접근할 때 사용하는 추상적인 값이다.

<기본적으로 할당되는 파일 디스크립터>

- 0: 표준 입력
- 1: 표준 출력
- 2: 표준 에러

0. cd, pwd 구현했다고 가정

1. 명령어 입력받기 -> 명령어를 (| , ; , &&, || , &) 구분자로 전부 split하기

2. split한 명령어가 썩 있을텐데, 어차피 0번 인덱스만 명령어고 space로 구분되어있기 때문에, 다시 한번 split 가능

2-1. 구분자도 따로 저장해야됨.

2-2. space도 기준으로 구분하려고 했는데, `cat a.txt|grep a` 처럼 space 가 생략되어도 작동해야되기 때문에 고려

3. ex) cat a.txt 우선 cat을 인식을 했을테니까, fork()로 자식프로세스 생성, exec 계열 함수를 이용해 프로그램 실행. 자식 프로세스는 이를 실행하고 출력 (근데 만약 뒤에 구분자가

라면 출력이 아니라 IPC로 값을 넘겨 주어야 하기 때문에 pipe 및 dup2 사용)

4. 출력을 마치고 나면 exit함수로 자식 프로세스를 종료하고, 자식 프로세스가 종료하기 전에 wait 하고 있었던 부모 프로세스의 wait 해제

5. 파이프는 따로 구현하는게 편할 것 같은데, 다중 파이프는 재귀함수로 구현하는 방법 생각

a. 구분자를 저장해놓은 변수에서 연속된 파이프의 개수 세고(명령어의 개수 = 파이프 개수 + 1)

b. 명령어 개수가 1개가 될 때 까지 재귀함수

6. 일회성 코드가 아니라 명령어를 계속 받을 수 있어야 하기 때문에 반복문 사용

7. strcmp(line, exit) == 0 → return
8. pwd, cd 구현  
8-1. cd가 파이프에서 실행될때. cd 이전 명령어를 전부 무시하고 cd다음 파이프부터 처리하도록 구현.
9. 초기 인터페이스, `abcd@user:pwd$` 구현

## 1. 입력받기

1. scanf는 공백을 입력의 끝으로 인식하기 때문에 적절하지 않다.
2. `getline()` 함수 : 공백 포함한 전체 줄을 동적으로 받아오기 때문에 적당하며 메모리 관리에도 효율적
3. `getline()` 함수는 동적 할당이기에 때문에 반드시 `free`를 해주어야 메모리 누수를 막을 수 있다.

## 2. split

1. 구분자 split
2. 동적할당 해서 split 하려고 했는데 너무 복잡해져서 2차원배열을 사용하기로 함. `command[256][256]`; 마지막에 NULL만 잘 넣어주면 됨. 할 때마다 `memset`으로 초기화 해서 재사용.
3. `excvp`에 값을 넣어주려면 공백 기준으로 split해야하는데, 여기에는 `strtok` 함수를 사용.

```
char *strtok(char *str, const char *delim);
```

주어진 문자열을 구분자(delimiter)를 기준으로 여러 개의 토큰으로 나누는 함수.

`str` : 토큰을 분리할 문자열. 첫번째 호출에서는 문자열을 전달하고, 이후에 NULL을 전달하여 이전 상태에 이어서 토큰을 분리

`delim` : 구분자로 사용할 문자열. 여기서는 스페이스를 기준으로 문자열을 나눔.

나눈 문자열을 반환하며, 더 이상 토큰이 없다면 NULL 반환

이미 구현한 split도 strtok로 쉽게 자를 수 있었겠네?

응 맞아 ㅋㅋ 너가 구현한 split 함수도 사실 `strtok()` 를 쓰면 훨씬 간단하게 구현할 수 있었어.

## 3. fork, waitpid, exec 시스템

1. 가장 작은 프로세스 작동 단위 구현
2. 명령어 한 줄과 다음 separator을 입력 받음

`WIFEXITED(status)`

: 자식 프로세스가 정상적으로 종료되었는지 판단

- true면 정상 종료
- false면 비정상 종료

`WEXITSTATUS(status)`

- `WIFEXITED(status)` 가 true일 때만 사용 가능
- 자식 프로세스가 exit 또는 return 으로 종료했을 때, 그 종료 코드(int) 를 얻는 함수
- 0 이면 정상 종료 , 아니면 오류

# 리눅스 쉘의 동작원리 - 프로세스

- 생성한 자식 프로세스에서 명령어를 실행하는 방법
  - `exec` 계열 함수: 현재 실행되고 있는 프로세스를 다른 프로세스로 대신하여 새로운 프로세스를 실행
  - 프로세스를 대체하는 것이지만 새로 생성하는 것이 아니므로 `fork`와는 다른 개념
  - 보통 `fork`로 자식 프로세스를 생성하고 `exec`으로 특정 실행파일을 실행하는 것이 일반적



입력받은 명령어를 이미 다 split했기 때문에, 그대로 `execvp` 함수로 값을 넣어주면 된다.

```
int execvp(const char *file, char *const argv[]);
```

`file` : 실행할 프로그램의 경로.

`argv` : 실행할 프로그램에 전달할 인자의 배열. 배열의 첫 번째 요소는 실행할 프로그램의 이름, 배열의 마지막 요소는 `NULL`

`execvp` 는 성공하면 반환하지 않고, 프로그램을 새로운 프로그램으로 교체

`fork()` 를 통해 자식 프로세스를 만들고, 자식 프로세스가 명령어를 실행 및 출력

부모는 기다렸다가 자식이 종료되면 다시 `wait` 해제 후 작동

## 4. 다중명령어 (;, &&, ||) 구현

1. `sep == 2 (;)`

다음 명령어 그냥 실행

2. `sep == 3 (&&)`

현재 명령어가 실행 되면 다음 명령어 실행

3. `sep == 4 (||)`

현재 명령어가 실행 안되면 다음 명령어 실행

명령어가 제대로 실행되었는지 안되었는지 확인하기 위해, `run_command` 함수와 `run_pipe` 함수에서 리턴값을 받아온다.

제대로 실행되었다면 리턴값은 0, 아닐 경우 리턴값은 1

## 5. 파이프 구현 (다중 파이프 까지 → 아마 재귀함수로?)

<https://velog.io/@hidaehyunlee/minishell-5.-파이프Pipe-처리>

<https://architectophile.tistory.com/9>

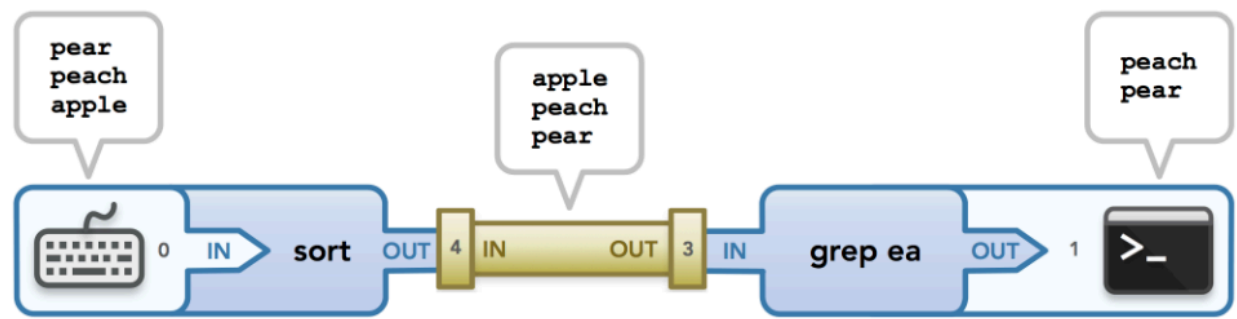
1. `dup2()` 함수

```
# include <unistd.h>
```

```
int dup2( int fd, int fd2 );
```

파일 식별자를 복제해 fd2를 fd1으로 변경.

ex) `int dup2(fd, stdout);` → 모든 출력이 fd로.



- 그리고 사용할 fd, 즉 파이프를 연결할 때는
  - `fd[1]` 에 쓰고
  - `fd[0]` 으로 읽는다
- 첫 번째 요소는 자식 프로세스에서 입력(input)을 읽는데(read) 사용되고, 두 번째 요소는 부모 프로세스로부터 출력(output)을 쓰는데(write) 사용된다.
- pipe는 반드시 `fork()` 이전에 만들어야 한다.
- 그래야 자식이 유효한 파일 디스크립터를 갖게 된다.

파이프만 실행시키는 함수도 제대로 실행되었는지 아닌지를 반환해야 한다.

ex) `ls -l | grep text.txt | wc -l && ls -l`

```
$ a | ls
makefile myshell.c myshell.o      myshell_interface.o myshell_utils.o split_line.o
myshell myshell.h myshell_interface.c myshell_utils.c  split_line.c  test.txt
a: command not found
```

```
$ ls | a
a: command not found
```

파이프에서 잘못된 명령어가 들어왔을 경우 그냥 실패 오류를 띄우고 실패처리 하기로 했다.

```
kseo@user:/mnt/c/Users/kyseo/Desktop/cykor/myshell$ ./myshell
kseo@user:/mnt/c/Users/kyseo/Desktop/cykor/myshell$ a | ls
exec fail 2: No such file or directory
kseo@user:/mnt/c/Users/kyseo/Desktop/cykor/myshell$ ls | a
exec fail 1: No such file or directory
kseo@user:/mnt/c/Users/kyseo/Desktop/cykor/myshell$
```

6. 반복문 구현

일회성으로 사용하는 코드가 아니라, 명령어가 들어올 때마다 처리를 해야된다.

while문으로 구현하려고 했는데, 파이프가 값으로 들어오면 고장이 난다.

`getline` 함수에서 값을 stdin으로 받는데, 파이프 구현 함수에서 이 값이 부모 프로세스에서 초기화되지 않고 남아있기 때문에 다음 반복에서 이 값이 그대로 들어가면서 무한반복이 된다.

`getline()` 함수가 line을 동적할당 하기 때문에, `free`를 반복문마다 해주어서 메모리 누수도 막고, 함수가 무한반복되지 않도록 수정.

`run_pipe` 함수에서 `strtok` 를 이용해 파싱을 할때, 기존의 문자열의 스페이스 대신에 널문자로 바뀐다. 그래서 재귀함수가 실행되면 `grep txt` 같은 명령어에서 `grep` 만 인식하는 문제점이 생긴다. `tmp_command` 변수를 만들어 명령어를 복제한 후 실행하여 문제 해결.

## 7. pwd 구현

```
char * getcwd (char *buffer, size_t size)
```

현재 작업 디렉토리 경로 저장

`char * buf` : 현재 작업 디렉토리 경로를 저장할 버퍼의 포인터

`size_t size` : 버퍼의 크기(보통 `PATH_MAX` )

## 8. cd 구현

```
#include <unistd.h>

int chdir(const char *path);
```

현재 프로세스의 작업 디렉토리를 변경하는 함수

상태를 변경해야 하기 때문에 자식 프로세스가 아니라 부모 프로세스에서 실행해야 한다.

```
$ pwd | cd ..
  → 아무 값도 출력되지 않으며, 디렉토리 또한 바뀌지 않음.
$ cd.. | pwd
  → pwd 명령어 실행.
```

`cd` 명령어는 파이프에서는 정상적으로 작동하지 않는다.

`cd` 명령어가 파이프에 있는지 검사하고, `cd` 다음 명령어부터 처리

`cd` 명령어가 다중 파이프의 제일 뒤에 있을 경우, 파이프가 제대로 실행된 명령어인 것처럼 작동한다. 그렇기 때문에 `pwd | cd .. || ls` 같은 경우 아무 값도 출력되지 않으므로 예외처리.

```
cd .. a
-bash: cd: too many arguments
```

`cd` 명령어에는 단 하나의 인자만 전달되어야 한다. 인자가 두개 이상일경우 다음과 같이 처리되며,

```
cd /a
-bash: cd: /a: No such file or directory
```

다음처럼 없는 디렉토리로 이동하려는 경우에도 오류가 발생한다.

위 두 상황의 경우에는 예외처리를 했다.

```
cd .. a | ls
-bash: cd: too many arguments
makefile  myshell.h      myshell_interface.o  split_line.c
myshell  myshell.o      myshell_utils.c     split_line.o
myshell.c myshell_in-terface.c myshell_utils.o     test.txt
```

다음처럼 cd에 잘못된 인자 전달 + 파이프 조합은 ls 명령어부터만 실행하는 것으로 처리했다. 애초에 파이프에 cd명령어를 넣는것부터가 의미 없는 행위이기 때문에 따로 예외처리를 하지 않았다.

## 9. 인터페이스 구현

```
char *getenv(const char *name);
```

`name` : 환경변수의 이름을 나타내는 문자열. user의 이름을 불러올때 사용

```
int gethostname(char *name, size_t len);
```

`name` : 호스트 이름을 저장할 문자열.

`len` : `name` 버퍼의 크기.