# 운영체제\_02 과제



제출일	2019.05.01.	전공	컴퓨터공학과	
과제명	가제명 나만의 쉘(Shell) 만들기		2015211365	
담당교수	정준호	이름	김태윤	

#### 1. shell이란?

쉘(shell)은 운영체제의 커널과 사용자 사이를 이어주는 역할을 한다. 커널은 운영체제의 일부로 컴퓨터 메모리에 항상 작동되고 있는 하나의 프로그램이며 쉘은 사용자가 입력한 명령어를 운영체제가 알 수 있도록 지시해주는 역할을 한다.

따라서 이번 프로젝트에서 원하는 부분인 기본적인 쉘의 구성 및 history 기능 구현. 추가적인 기능으로는 파이프라인 기능을 구현하였습니다.

#### 2. 구현한 knight shell의 구현 기능

1) execvp로 구현 가능한 함수들.



#### 2)history 함수 구현.

```
knight shell >>history
히스토리 :6
[6] ls
[5] rbash
[4] nc
[3] cat a.txt
[2] wpd
[1] ls
```

#### (1) !!을 입력하였을 때

```
knight_shell >>!!
히스토리 :6
a a.txt knight knight.c shell shell.c test test1 test1.c
child process complte
```

#### (2) !n(n=정수)을 입력하였을 때

```
knight_shell >>!3
히스토리 :6
this is a dongguk operating system make shell
knihgt shell
child process complte
knight_shell >>
```

3) 버퍼에 exit 받을 경우 쉘 종료.

```
knight_shell >>exit
히스토리 :7
taeyoon@taeyoon:~/shell$
```

4) 버퍼 마지막에 &가 입력되었을 때 백그라운드에서 프로세스 실행

```
knight_shell >>ls & 히스토리 :1
background process
knight_shell >>a a.txt knight knight.c shell shell.c test test1 test1.c

히스토리 :1
knight_shell >>ps -l
히스토리 :2
F S UID PID PPID C PRI NI ADDR SZ WCHAN TTY TIME CMD
0 S 1000 1754 1744 0 80 0 - 7748 wait pts/0 00:00:00 bash
0 S 1000 2642 1754 0 80 0 - 1130 wait pts/0 00:00:00 shell
0 Z 1000 2643 2642 0 80 0 - 0 - pts/0 00:00:00 ls <defunct>
0 R 1000 2644 2642 0 80 0 - 9327 - pts/0 00:00:00 ps
child process complte
```

문제점 : &를 마지막에 입력시키고 백그라운드에 실행 시켰을 경우 wait()가 없기 때문에 좀비 프로세스로 된 것을 볼 수 있다.

3. 구현한 knight shell의 구현 방식.

쉘이 시작이 되면 int main(void) 부분부터 시작이 되는데 args와 buffer의 사이즈를 정해주고 should\_run을 1로 지정해줍니다. should\_run은 while문의 반복을 시켜주는 중요한 역할 이며 should\_run이 0일 때 쉘이 종료되게 프로그래밍 하였습니다.

버퍼에 추가적으로 기본적으로 입력되는 함수는 아래 리스트와 같으며 다른 설정 없이 execvp 함수로 바로 실행 가능하다.

should\_run이 0으로 변경되는 경우는 오로지 buffer에 exit를 적어 명령을 실행하였을 경우이며 이 명령을 실행 하고 나서는 쉘의 작동이 종료됩니다.

root@taeyoon:	/bin# ls				
bash	df	kmod	nisdomainname	rm	tempfile
brltty	dir	less	ntfs-3g	rmdir	touch
bsd-csh	dmesg	lessecho	ntfs-3g.probe	rnano	true
ounzip2	dnsdomainname	lessfile	ntfscat	run-parts	udevadm
busybox	domainname	lesskey	ntfscluster	sed	ulockmgr_server
zcat	dumpkeys	lesspipe	ntfscmp	setfacl	umount
ozcmp	echo	ln	ntfsfallocate	setfont	uname
ozdiff	ed	Loadkeys	ntfsfix	setupcon	uncompress
zegrep	efibootdump	login	ntfsinfo	sh	unicode_start
bzexe	efibootmgr	loginctl	ntfsls	sh.distrib	vdir
bzfgrep	egrep	lowntfs-3g	ntfsmove	sleep	wdctl
ozgrep	false	Ls	ntfsrecover	SS	which
ozip2	fgconsole	lsblk	ntfssecaudit	static-sh	whiptail
bzip2recover	fgrep	Lsmod	ntfstruncate	stty	ypdomainname
zless	findmnt	mkdir	ntfsusermap	su	zcat
bzmore	fuser	mknod	ntfswipe	sync	zcmp
cat	fusermount	mktemp	open	systemctl	zdiff
chacl	getfacl	моге	openvt	systemd	zegrep
chgrp	grep	mount	pidof	systemd-ask-password	zfgrep
chmod	gunzip	mountpoint	ping	systemd-escape	zforce
chown	gzexe	mt	ping4	systemd-hwdb	zgrep
chvt	gzip	mt-gnu	ping6	systemd-inhibit	zless
ср	hciconfig	mv	plymouth	systemd-machine-id-setup	<b>z</b> моге
pio	hostname	nano	ps	systemd-notify	znew
sh	ip	nc	pwd	systemd-sysusers	
dash	journalctl	nc.openbsd	rbash	systemd-tmpfiles	
date	kbd_mode	netcat	readlink	systemd-tty-ask-password-agent	
dd cootataevoon:	kill	networkctl	red	tar	

### <history기능>

history기능은 index\_of\_history라는 변수를 선언하여 history[]라는 배열에 입력을 할 수 있도록 buffer를 파싱하여 history의 예외처리를 하였습니다. 처음 buffer[]에서 만약 !!이나 !n을 입력 하였을 경우 !!도 명령어의 히스토리에 들어갈 수 있으므로 historys()함수의 배열에 저장하지 않도록 예외처리를 하였으며 history명령도 예외처리를 하여 이전의 사용한 함수만쉽게 볼 수 있도록 하였습니다.

```
^[[Ataeyoon@taeyoon:~/shell$ ./shell
knight_shell >>ls
히스토리 :1
a a.txt knight knight.c shell shell.c test test1 test1.c
child process complte
knight_shell >>history
히스토리 :1
[1] ls
knight_shell >>history
히스토리 :1
[1] ls
```

```
knight_shell >>ls
히스토리 :3
a a.txt knight knight.c shell shell.c test test1 test1.c
child process complte
knight_shell >>pwd
히스토리 :4
/home/taeyoon/shell
child process complte
knight shell >>!3
히스토리 :4
a a.txt knight knight.c shell shell.c test test1 test1.c
child process complte
knight_shell >>!!
히스토리 :4
/home/taeyoon/shell
child process complte
knight shell >>
```

#### <백그라운드>

백그라운드 실행시 마지막에 &을 붙여주면 실행이 되나 wait0:가 구현이 되지 않아 좀비프로 세스로 변하게 되는 현상이 발생합니다.

차후 개선사항으로 좀비프로세스를 발생 안하게 자식프로세스가 종료되면 좀비프로세스도 동일하게 종료 시켜주는 기능을 구현하면 해결이 될 것 이다.

```
knight_shell >>ls &
버퍼 : ls &
args : ls
히스토리 :4
knight_shell >>a knight knight.c shell shell.c test test.c test1 test1.c
```

```
knight_shell >>ps -l
버퍼 : ps -l
args : ps
히스토리 :8
F S UID PID PPID C PRI NI ADDR SZ WCHAN TTY TIME CMD
0 S 1000 2930 2920 0 80 0 - 7787 wait pts/0 00:00:00 bash
0 S 1000 3151 2930 0 80 0 - 1130 wait pts/0 00:00:00 shell
0 Z 1000 3169 3151 0 80 0 - 0 - pts/0 00:00:00 ls <defunct>
0 R 1000 3175 3151 0 80 0 - 9327 - pts/0 00:00:00 ps
```

#### <파이프 문자 입력 처리.>

```
knight_shell >>ls -l | more
히스토리 :4
합계 112
업계 112
drwxr-xr-x 2 taeyoon taeyoon 4096 4월
-rw-r--r-- 1 taeyoon taeyoon 59 4월
-rwxr-xr-x 1 taeyoon taeyoon 13560 4월
-rw-r--r-- 1 taeyoon taeyoon 6215 4월
-rwxr-xr-x 1 taeyoon taeyoon 17936 4월
-rw-r--r-- 1 taeyoon taeyoon 8313 4월
drwxr-xr-x 2 taeyoon taeyoon
                                                                        27 00:10 a
                                                                        29 17:04 a.txt
                                                                        11 11:33 knight
                                                                        26 22:19 knight.c
                                                                        29 16:55 shell
                                                                        29 16:55 shell.c
-rwxr-xr-x 1 taeyoon taeyoon 18288 4월
-rwxr-xr-x 1 taeyoon taeyoon 18720 4월
-rw-r--r-- 1 taeyoon taeyoon 5701 4월
                                                                        27 13:20 test
                                                                        26 21:38 test1
                                                                        26 21:38 test1.c
knight_shell >>history
히스토리 :4
[4] ls -l | more
       ls
       ps -l
[2]
         ls &
knight_shell >>!!
히스토리 :4
ls: '|'에 접근할 수 없습니다: 그런 파일이나 디렉터리가 없습니다
ls: 'more'에 접근할 수 없습니다: 그런 파일이나 디렉터리가 없습니다
child process complte
knight_shell >>
```

버퍼에서 입력 받은 명령이 'l'가 있을 경우 파이프라인 명령이므로 일단 명령을 따로 판별하게 구성하였습니다.

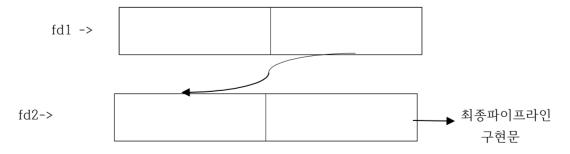
하지만 히스토리에서 명령 기록을 불러와서 사용할 경우 파이프라인을 분리하는 각 함수가 적용이 되지 않는 현상이 발생하였습니다.

- 1. 버퍼에서 입력을 받을 경우 'I'가 있을 경우를 pipe\_exists라는 함수를 통해 판별함
- 2. 만약 pipe\_exists에서 파이프라인이 있을 경우 pipe\_exe 함수로 넘어감.
- 3. div\_buffer 함수를 통해서 파이프라인 좌 우측의 명령을 분리시켜 따로 저장
- 4. dup2라는 함수를 사용하여 파이프 통신 시작 (0번이 stdin ,1번이 stdout, 2번이 stderr)
- 5. dup2(fd[WRITEONPIPE], STDOUT\_FILENO);

close(fd[READONPIPE]);

close(fd[WRITEONPIPE]);

위와 같은 코드로 최종적으로 동작 방식은 아래 그림과 같습니다.



파이프라인의 단점은 2개이상의 파이프라인은 인식이 안되는 현상이 발생합니다.

## < 느낀점 >

쉘이라는 것을 실제로 만들어 볼 생각은 하질 못했습니다. 그러나 과제가 막상 나오니 아무런 개념이 없기에 인터넷의 깃 허브나 여러 스택오버플로우를 통해 execvp에 대한 개념과 쉘의 동작원리에 대해 알게 되었습니다. cd 명령어가 path에 없다는 것을 보고 자주 썼던 명령어도 따로 설정한 명령어라는 것을 알게 되기도 했습니다. 쉘이 유저에게 더욱 편하게 사용하려면 여러 함수를 구현하여 최대한의 많은 명령어를 만들어야 되며 bash와 csh가 얼마나 사용자가 사용하기 편리한 쉘인지를 다시 한 번 느끼게 되었으며 차후 시간이 된다면 장기적으로 나만의 쉘을 완벽하게 구현하고 싶어졌습니다. 이런 과제가 할땐 너무 어려웠지만 학교의 선배들의 도움을 받게 되어 좀 더 좋은 코드를 짤수 있던 것도 저에게는 색다른 프로젝트였습니다.