## 1차 과제 - 리눅스 기초

학 과 : 컴퓨터 공학과 당당교수 : 황호영 분 반 : 목34 학 번 : 2016722092 성 명 : 정동호

## 목차

- 1. Ubuntu Installation
- 2. Usage of Linux Commands

## **Ubuntu Installation**

### Introduction

리눅스 기초를 다지기 위해 Ubuntu 설치부터 시작한다. 그리고 설치 과정을 캡쳐하고 설명한다.

#### Result

기존에 이미 Ubuntu 16.04.03 가상 호스트가 있었지만 과제 수행을 위해 다시 설치하였다. 하드웨어 설정은 다음과 같다:

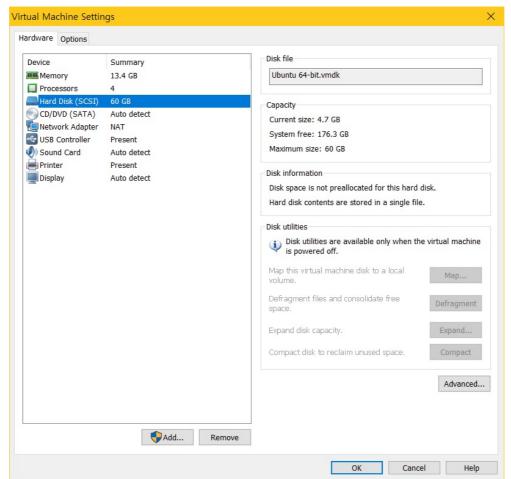


그림 1-1. 하드웨어 설정

다음은 설치 과정 중 언어 팩을 다운로드 하는 장면이다:



그림 1-2. 언어 팩 다운로드

다음과 같이 깔끔한 초기 화면을 볼 수 있었다:

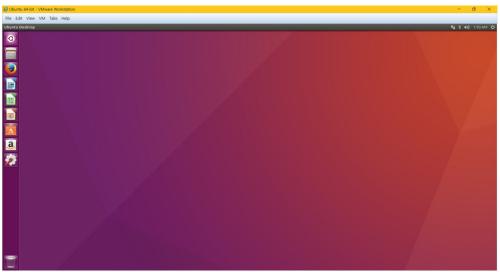


그림 1-3. 초기 화면

### Reference

https://www.ubuntu.com/download/desktop — Ubuntu 16.04.4 LTS (Xenial Xerus) 이미지 제공

# Usage of Linux Commands

### Introduction

우분투를 설치하고 난 후 리눅스의 기본적인 명령어들은 어떤 것들이 있는 지 알아보고 직접 터미널에서 따라 쳐 보면서 다양한 명령어와 옵션들을 실습한다. 실습에서 사용할 명령어들은 다음과 같다:

- 2주차: man, cat, pwd, cd, ls, chmod, mkdir, rmdir, rm, cp, mv, ln, touch, exit, kill, ps, pstree, time, passwd, uname, wc, more, echo, alias, find, grep
- 3주차: vi, make, gdb

### Result

## 2주차

![man wall](thu\_2016722092\_정동호.assets/man wall.png)

1. man

그림 2-1-1. man wall

![man -k copy](thu\_2016722092\_정동호.assets\man -k copy.png) 그럼 2-1-2. man -k copy

![man -a write](thu\_2016722092\_정동호.assets\man -a write.png) 그림 2-1-3. man -a write

\*\*<u>man</u>\*\*ual, 먼저 *man [OPTION...][SECTION] PAGE...* 에서 옵션 없이 wall 을 인자로 주었을 때는 wall 에 대한 설명이 나타나는 것을 볼 수 있었다. 그리고 -k 옵션을 주고서 copy 를 인자로 주었을때는 copy 가 포함된 모든 페이지들의 리스트가 반환되었다. 마지막으로 man 에는 여러 색션이 있고, 동일한 이름의 페이지가 존재할 수 있는데 \_[SECTION]\_을 명시하지 않고 a 옵션을 준다면 그림 2-1-3과 같이 한 페이지의 조회가 끝나면 다른 페이지도 조회할 것인지 선택할 수 있다는 것을 볼 수 있었다.

섹션	설명
1	일반적인 명령어
2	시스템 콜
3	라이브러리 함수—특히 C 표준 라이브러리의
4	특수 파일(보통 /dev에서 볼 수 있는 장치)과 드라이버
5	파일포맷 및 규약
6	게임 및 화면보호기
7	잡다한 것들
8	시스템 관리 명령어 및 대몬

모든 man page들은 일관성과 간결함을 위해 공통된 양식을 따르고 있다. 이 양식을 통해 페이지들은 가능한한 하이라이팅이나 폰트제어 없이 ASCII만으로 출력하는데 최적화 되고 있다. 양식은 다음과 같다:

- NAME: 명령어 또는 함수의 이름, 뒤이어 무엇을 하는지 한줄 짜리 설명이 나온다.
- SYNOPSIS : 명령어의 경우 어떻게 실행시키는지에 대한 설명을 출력하고, 프로그램 함수의 경우 함수가 취하는 인자들과 해당 함수를 정의한 해더 파일들에 대한 목록을 나열한다.
- DESCRIPTION : 명령어 또는 함수의 기능에 대한 설명
- EXAMPLES : 일반적인 용례
  SEE ALSO : 관련된 명령어나 함수

물론 위의 절뿐만 아니라 OPTIONS. EXIT STATUS. ENVIRONMENT. ... 등도 포함할 수 있다.

#### 2. cat

![cat](thu\_2016722092\_정동호.assets\cat.png)

그림 2-2. cat

con\*\*<u>cat</u>\*\*enate, 사용법은 *cat [OPTION] [FILE]...* 이다. 파일들을 잇고(concatenate) 표준 출력으로 내보낸다. 즉 파일의 내용을 출력하는 명령어이며 리다이렉션 > 을 사용해 결과를 파일이나 다른 곳으로 내보낼 수 있다.

#### 3. pwd

![pwd](thu\_2016722092\_정동호.assets\pwd.png)

그림 2-3. pwd

**P**rint \*\*<u>w</u>\*\*orking \*\*<u>d</u>\*\*irectory, 현재 작업 디렉터리의 이름(경로)을 출력한다.

#### 4. cd

![cd](thu\_2016722092\_정동호.assets\cd.png)

그림 2-4. cd

\*\*C\*\*hange the current \*\*d\*\*irectory, 즉 현재 작업 디렉터리를 변경한다. 이때 인자로 ~를 주면 아무 인자 없는 cd 와 같은 동작을 하며 현재 유저의 home 디렉터리로 이동한다. -를 주면 환경변수
\$OLDPWD에 저장된 이전 경로로 이동한다.

#### 5. 1s

![ls](thu\_2016722092\_정동호.assets\ls.png)

그림 2-5. ls

디렉터리의 내용들을 나열한다. a 옵션을 주면 숨김 파일도 출력해주고 F 옵션을 주면 파일 종류를 표시해준다. 마지막으로 I옵션을 주면 권한, 소유자, 그룹, 이름 등등의 더 자세한 정보를 표시해준다.

#### 6. chmod

![chmod](thu\_2016722092\_정동호.assets/chmod.png)

그림 2-6. chmod

\*\*<u>Ch</u>\*\*ange file <u>mod</u> bits, 사용 문법은 *chmod* [options] *mode*[,*mode*] file1 [file2 ...] 이다. 권한을 지정해줄때 그림 2-6의 처음과 같이 *Symbolic* 모드를 사용하거나 마지막처럼 *Octal* 모드를 사용할 수있다. 파일과 디렉터리에 적용되는 권한의 효과는 다음과 같다:

#### • **read**(4)

- **파일** : 파일의 내용을 읽을 수 있다.
- 디렉터리 : 디렉터리의 내용(안에 존재하는 파일 또는 하위 디렉터리)을 나열 할 수 있다.

#### o write(2)

- 파일 : 파일의 내용을 바꿀 수 있다.
- 디렉터리 : 디렉터리내 임의의 파일을 만들거나 지울 수 있다.

#### o **exec**(1)

- 파일 : 명령어로써 파일을 실행시킬 수 있다.
- **디렉터리** : 디렉터리의 내용에 접근할 수 있다. 즉 cd 로 접근이 가능하다.

#### 7. mkdir

\*\*mak\*te directories, 디렉터리를 생성한다. directories 라서 인자를 여러개 주면 한번에 여러 폴더를 만들 수 있다. 또는 p옵션을 주면 한번에 subdirectory까지 생성이 가능하다.

#### 8. rmdir

![rmdir](thu\_2016722092\_정동호.assets/rmdir.png)

그림 2-8. rmdir

\*\*<u>rem</u>\*\*ove empty \*\*<u>dir</u>\*\*ectories, 디렉터리를 삭제한다. 단**, 디렉터리가 비어있어야 한다**. 그렇지 않은 경우에는 <mark>rm</mark> 에 [rR] 옵션을 주면 된다.

9. rm

![rm](thu\_2016722092\_정동호.assets/rm.png)

그림 2-9. rm

\*\*<u>fem</u>\*\*ove, 파일 또는 디렉터리들을 삭제한다. [rR] 옵션을 주면 비어있지 않은 디렉터리도 하위 폴더를 DFS로 탐색하며 삭제한다. i 옵션을 줄 경우 지울때마다 확인을 거쳐 좀 더 안전한 작업을 할 수 있다.

10. mv

![mv](thu\_2016722092\_정동호.assets/mv.png)

그림 2-10. mv

\*\*<u>mov</u>\*\*e, 사용 문법은 *mv [OPTION]... SRC DST* 로 원본이 먼저 나오고 목적지가 마지막에 나온다. 기본적으로 파일을 이동시키지만 이름을 바꾸는 데에도 사용할 수 있다.

11. ln

![ln](thu\_2016722092\_정동호.assets/ln.png)

그림 2-11-1. ln

![In cp](thu\_2016722092\_정동호.assets/In cp.png)

그림 2-11-2. In vs cp

![In symbolic](thu\_2016722092\_정동호.assets/In symbolic.png)

그림 2-11-3. In symbolic link

\*\*jin\*\*k, n 은 In (OPTION)... TARGET [LINK\_NAME] 로 사용한다. 파일들 간에 link 를 만들어주는 역할을 하며 그림 2-11-1,2 를 통해 cp 와의 차이점을 알 수 있다. link에는 symbolic—또는 soft— 과 hard 두 종류가 있다. 둘의 차이는 다음 그림과 같다:

![soft vs hard](thu\_2016722092\_정동호.assets/soft vs hard.jpg)

그림 2-11-4. soft vs hard

이외에 hardlink는 같은 파일 시스템에서만 사용하다는 차이도 있다.

12. touch

![touch](thu\_2016722092\_정동호.assets/touch.png)

그림 2-12. touch

빈 파일을 만들거나 파일의 [ma]time을 현재시간으로 변경한다.

13. ps

![ps](thu\_2016722092\_정동호.assets/ps.png)

그림 2-13. ps

현재 프로세스들의 상태를 보여준다. 강의자료에서 나온 두가지 예를 실행시켜 보았는데 아무 옵션을 주지 않을 경우 t 옵션을 준것과 동일하며 현재 터미널에서 실행자의 EUID를 가진 프로세스들 을 나열한다. [eA] 옵션은 모든 프로세스를 출력하고 f 옵션은 더 자세한 정보를 출력해준다. 필드별 의미는 다음과 같다:

필드명	의 01
UID	프로세스 소유자의 유저네임
PID	프로세스 ID
PPID	부모 프로세스 ID
С	CPU 사용량 및 스케줄링 정보
STIME	프로세스가 시작한 시간
ТΤΥ	프로세스가 관련된 터미널
TIME	전체 CPU 사용량
CMD	인자를 포함한 프로세스의 이름

14. pstree

![pstree](thu\_2016722092\_정동호.assets/pstree.png)

그림 2-14. pstree

프로세스들을 트리형태로 출력한다. 전체 프로세스 구조를 파악하는데는 시각적으로 ps 보다 좋아보인다.

15. exit

현재 쉘에서 나온다. 그림 2-15에서 처럼 csh 쉘에서 나와 bash로 돌아온 것을 확인할 수 있다.

#### 16. kill

![SIGTERM](thu\_2016722092\_정동호.assets/SIGTERM.png)

그림 2-16-1. SIGTERM

kill 은 kill [-s sigspec| -n signum | -sigspec] pid | jobspec ... 또는 kill -l [sigspec] 로 사용한다. sigspec을 명시하지 않을 경우 기본으로 15) SIGTERM이 사용된다. 이 경우 ps 에선 Terminated로 표시되며 다음과 같이 SIGTERM으로 종료되지 않을 경우 9) SIGKILL을 사용한다:

![SIGKILL](thu\_2016722092\_정동호.assets/SIGKILL.png)

그림 2-16-2. SIGKILL

#### 17. time

![time](thu\_2016722092\_정동호.assets/time.png)

그림 2-17 time

인자로 주어진 프로그램을 실행하고 시스템 자원 사용량을 요약해서 보여주는 명령어이다. 요약 정보에는 real, user, sys가 있는데 각 의미는 다음과 같다.

- real : 실행 시작부터 종료까지의 시간. I/O 지연 및 스케줄링에 인한 대기등도 포함.
- user : 유저모드에서 사용한 CPU 시간.
- sys : 커널에서 사용한 CPU 시간.

user + sys 값은 멀티스레드의 경우 각각의 시간을 모두 합하므로 real보다 커질 수 있다.

#### 18. passwd

![passwd](thu\_2016722092\_정동호.assets/passwd.png)

그림 2-18. passwd

password, 유저의 비밀번호를 변경한다. 일반유저는 자신의 비밀번호만 수정할 수 있고 superuser의 경우 모든 계정의 비밀번호를 변경할 수 있다.

#### 19. uname

![uname](thu\_2016722092\_정동호.assets/uname.png)

그림 2-19. uname

시스템 정보를 출력한다. 아무 옵션도 주지 않을 경우 s 옵션을 준것과 동일하며 기본적인 옵션들의 의미는 다음과 같다.

- o s:커널 이름 출력
- r: 커널 릴리즈 출력
- m:장비 하드웨어 이름 출력
- o a: 모든 정보 출력—커널 이름, 네트워크 노드 호스트이름, 커널 릴리즈, 커널 버전, 장비 하드웨어 이름, 프로세서 타입, 하드웨어 플랫폼, os 순으로.

#### 20. wc

![wc](thu\_2016722092\_정동호.assets/wc.png)

그림 2-20. wc

각 파일의 개행, 단어, 바이트 수를 알려준다. 단어 수만 알고 싶다면 w옵션을 주면 된다. 옵션과 파일은 동시에 여러개를 줄 수 있다.

#### 21. more

![more](thu\_2016722092\_정동호.assets/more.png)

그림 2-21. more

출력 결과가 터미널 크기를 넘어가는 경우 사용자 편의를 위해 자동으로 멈춰준다. 눈에 띄는 옵션으로는 f(너무 길어서 개행된 줄은 무시), s(연속된 빈줄은 하나로 압축), -number(사용할 스크린 크기), +number(출력을 시작할 줄번호), +/string(출력하기 전에 탐색할 문자열)가 있다.

#### 22. echo

![echo](thu\_2016722092\_정동호.assets/echo.png)

그림 2-22. echo

한 줄 짜리 텍스트를 출력한다. 단, e옵션을 줄 경우 backslash escape를 통해 여러 줄도 가능하다.

#### 23. alias

![alias](thu 2016722092 정동호.assets/alias.png)

그림 2-23. alias

alias 의 인자로 이름=값 쌍을 제공함으로써 비영구적인 별칭(alias)을 만들 수 있다. 나중에도 계속 쓰고 싶으면 ~/.bash\_aliases에 등록한다.

#### 24. find

![find](thu\_2016722092\_정동호.assets/find.png)

그림 2-24. find

find 는 find [-H] [-L] [-P] [-D debugopts] [-Olevel] [starting-point...] [expression] 로 사용하며 디렉터리 계층에서 파일들을 탐색한다. 그림 2-24에서 나온 name옵션은 파일을 탐색할 때 따라오는 경로는 제외할때 쓴다.

man find 를 해보니 생각보다 내용이 많아서 다는 못해도 어느정도 정리할 필요를 느꼇다. --delete 옵션을 주면 찾은 파일들을 지운다. -exec em -i ♂ ; 옵션을 주면 똑같이 지우긴 하나 매번 물어보므로 더 안전하다. -type d 옵션을 줄 경우 디렉터리를 탐색한다. [+-]num 옵션을 통해 마지막 수정시간으로 탐색이 가능하다. -perm 옵션을 통해 특정 권한을 가진 파일들을 탐색할 수

25. grep

![grep](thu\_2016722092\_정동호.assets/grep.png)

그림 2-25. grep

패턴과 매치되는 줄들을 출력한다. 사용법은 두가지가 있는데

grep [OPTIONS] PATTERN [FILE...] grep [OPTIONS] [-e PATTERN]... [-f FILE]... [FILE...]

가 있다. 각각 E, F, r 옵션에 대응하는 egrep, fgrep, rgrep 변종이 있지만 deprecated되었고 하위호환성을 위해서만 존재한다고 한다. 기본 grep의 사용법은 그림 2-25와 같고 두번째 처럼 e 옵션을 여러개 줄수도 있다. ?, +, | 등등의 확장 정규식 표현을 사용하려면 E 옵션을 사용한다.

### 3주차

1. vi

![vi-insert](thu\_2016722092\_정동호.assets/vi-insert.png)

그림 3-1-1. vi - insert

Nomal 모드에서 i 를 입력하여 Insert mode로 진입한 뒤 insert를 입력했다.

![vi-delete](thu\_2016722092\_정동호.assets/vi-delete.png)

그림 3-1-2. vi - delete

e에 커서를 두고 Normal 모드에서 D를 입력하여 줄 끝까지 삭제했다.

![vi-save](thu\_2016722092\_정동호.assets/vi-save.png)

그림 3-1-3. vi - save

Normal 모드에서 :w 명령을 통해 현재 내용을 저장했다.

![vi-search](thu\_2016722092\_정동호.assets/vi-search.png)

그림 3-1-4. vi - search

/test 를 통해 test라는 문자열을 찾았다.

![vi-replace](thu\_2016722092\_정동호.assets/vi-replace.png)

그림 3-1-5. vi - replace by pattern

과제에서는 패턴에 의한 치환이 있었으나 강의자료에는 없어서 그냥 적당한 명령을 실행하여 모든 줄의 모든 =를 -로 치환하는 작업을 수행하였다.

2. make

![gcc](thu\_2016722092\_정동호.assets/gcc.png)

그림 3-2-1. gcc

강의 자료에 나온대로 gcc 를 사용해 보았다. 다음으로 Makefile을 사용해본다. 명명 일관성을 위해 makefile이라 하려다가 man make 에서 디렉터리 항목을 나열할 때 Makefile을 쓰면 README처럼 앞쪽에 강조된다는 이유로 Makefile을 권장하길래 Makefile로 만들었다.

언뜻 보면 Makefile은 C나 쉘 스크립트보다 어려워 보인다. 그래서 이것저것 찾아봤고 그 중 강의자료에 나온것들을 정리해보았다. 일단 make 의 존재 의의는 서로 의존관계에 있는 파일들을 자동으로 관리해 준다는 것이다. make 는 자동으로 파일들의 마지막 수정시간(mtime)을 비교하여 target보다 dependency가 최신이거나 target이 존재하지 않으면 해당 rule을 실행시키고 만약 해당 dependency가 없으면 그 dependency가 target인 rule을 찾아 먼저 실행시킨다. 따라서 make & Makefile을 사용하면 여러 파일들이 서로 의존하고 있는 프로젝트에서 매번 모두 재컴파일을 해야할 수고를 덜 수 있다.

![makefile-content](thu\_2016722092\_정동호.assets/makefile-content.png)

그림 3-2-2. makefile content

OBJS ... CC는 변수로써 \$()를 통해 참조될 수 있다. 들여쓰기 없이 :(콜론)이 포함된 줄은 rule로써 일반적인 경우엔 make 를 할 시 첫번째 rule만 실행된다. :를 기준으로 왼쪽은 target, 오른쪽은 dependency이다. 그 밑에는 Tab으로 들여쓰기된 command가 나오고 위에서 정의된 값으로 풀어쓰면 gcc -o test.o test1.c test2.c 가 된다. 따라서 기본적으로 make 를 실행할 경우 현재경로에서 test1.c 와 test2.c를 찾아 testo를 빌드하고 make clean 으로 실행할 경우 백업파일들을 포함한 관련된 모든 파일들을 지운다.

make 의 실행 결과는 다음과 같다:

![make](thu\_2016722092\_정동호.assets/make.png)

그림 3-2-3. make

3. gdb

![gdb sample code](thu\_2016722092\_정동호.assets/gdb sample code.png)

그림 3-3-1. gdb sample code

gdb 를 사용하기 앞서 강의자료에 나온대로 코드를 작성했다. 실행하면 다음과 같은 오류가 발생한다:

![gdb segmentation fault](thu\_2016722092\_정동호.assets/gdb segmentation fault.png) 그림 3-3-2. gdb segmentation fault

그래서 강의자료에 나온대로 gdb 를 사용했다. gdb 를 통한 디버깅 과정은 다음과 같다:

![gdb usage](thu\_2016722092\_정동호.assets/gdb usage.png)

그림 3-3-3. gdb usage

b 9 로 9번째 라인에 중단점을 걸고 r 11 22 33 으로 인자 11, 22, 33을 주어 프로그램을 실행했다. for문 전후로 i의 값을 관찰해보고 segmentation fault가 일어나는 지점에서 bt 를 통해 스택을확인할 수 있었다.

## Reference

https://www.interserver.net/tips/kb/leam-linux-file-system-permissions/, 강의자료실-2018-1\_SSLab\_week02\_Unix Linux Commands.pdf — 전반적인 내용, File permission 부가 설명

man mkdir — 어떻게 mkdir로 subdirectory까지 생성 가능한지 정보

https://askubuntu.com/a/801191 — soft link vs hard link 부가 설명

man ps — 아무 옵션도 안준 ps는 무엇을 출력하는지 설명

https://kb.iu.edu/d/afnv — ps의 각 필드의 의미

https://stackoverflow.com/a/556411/7899226 — time의 각 요약 정보의 의미

man uname — uname 옵션들의 의미

man more — more 옵션들의 의미

https://shapeshed.com/unix-find/ — find 부가 설명

 $http://www.cs.colby.edu/maxwell/courses/tutorials/maketutor/ \ http://mrbook.org/blog/tutorials/make/ \ http://makefiletutorial.com/ \ -- \ make & Makefile 부가 설명 \ -- \ between the properties of the properti$