

2025년 1학기 시스템프로그래밍실습 6주차

# Multiple-Processing

**System Software Laboratory** 

College of Software and Convergence Kwangwoon Univ.

# 1st Assignment's Descriptions

#### Assignment 1-1

- 표준입력(STDIN)으로부터 URL 입력
- SHA-1 Algorithm을 사용하여 textual URL을 Hashed URL로 변환
- Hashed URL을 이용하여 Directory와 File 생성

#### Assignment 1-2

- 시스템으로부터 현재 시간 구함
- Log file을 생성
- Log file에 입력 URL과 현재 시간 기록

#### Assignment 1-3

Multiple Processing



### **Process**

A program in execution

#### Process identifiers

Every process has a unique process ID (a nonnegative integer) → i.e. PID

### fork()를 이용한 child process 생성

- Parent process
  - fork()를 호출하여 자기 자신을 복제
- Child process
  - fork()에 의하여 생성된 process



# getpid & getppid system call

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

pid_t getpid(void);
pid_t getppid(void);
```

#### Get process identification

#### Returns

- getpid : returns the process ID (PID) of the calling process
- getppid: returns the process ID of the parent of the calling process



## fork system call (1/2)

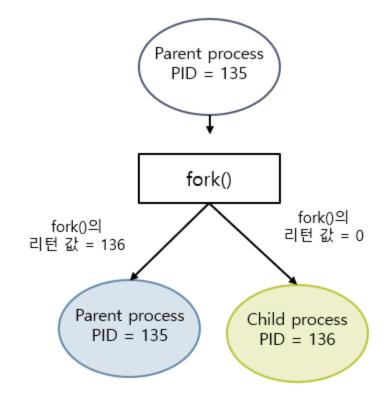
```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
```

#### Introduction

- Create a child process
  - The only way in Unix to create a new process
- Called once but returns twice

#### Returns

- Child process: 0
- Parent process : process ID of the new child
- Error : -1





# fork system call (2/2)

#### Descriptions

- The child gets a copy of the parent's data and stack.
  - Data section : global variables, ...
  - Stack section: local variables, parameters, return values of a function, ...
- The child and parent continue to execute with the instruction that follows the call to fork.
- The parent and child can each execute different sections of code at the same time.

```
pid_t PID = fork();
if( PID == 0 ){
    child_work();
    /* Child 프로세스 실행 코드 */
}
else{
    parent_work();
    /* Parent 프로세스 실행 코드 */
}
```



### **Process Termination**

#### SIGCHLD signal

- Child 프로세스의 상태가 변경되면 해당 signal이 parent 프로세스에게 전달됨 (i.e. terminate, stop, or continue)
- 기본 동작: 무시 (ignorance)

#### wait() and waitpid()

■ Parent process는 wait() 또는 waitpid() 함수를 사용하여 child process의 종료 status를 catch

#### Zombie process

Parent process가 child process를 기다리지 않고 종료되어 child process의 resource를 반납하지 못하는 경우



## wait & waitpid system call (1/2)

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

pid_t wait(int *statloc);
pid_t waitpid(pid_t pid, int *statloc, int options);
```

#### Wait for state change in a child

#### Returns

process ID if OK, or -1 an error

#### Parameters

- pid : process ID to wait, 임의의 자식 process를 기다릴 경우 -1

• statloc : 종료한 프로세스의 상태를 저장하는 변수

options

WNOHANG: return immediately if no child has exited

WUNTRACED : also return if a child has stopped



# wait & waitpid system call (2/2)

- 모든 child process가 실행 중일 경우
  - 해당 지점에서 대기 (block)
  - waitpid() 에서 options에 WNOHANG을 명시한 경우
    - child process가 종료되지 않은 경우 waitpid() 즉시 return
- Child process가 호출 시점에 이미 종료된 경우 (i.e. zombie process)
  - child process의 종료 status를 즉시 return
  - child process가 사용한 resource를 모두 release
- Child process가 없을 경우
  - return error



# 실습 1 – fork()

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
                                                  sslab@ubuntu:~/sslab$ ./a.out
#include <unistd.h>
                                                  % a
int main()
        char buf[255];
                                                  % c
        pid t pid;
                                                  % sslab@ubuntu:~/sslab$ <ctrl + D>
        int status;
        printf("%% ");
        while (fgets(buf, 255, stdin) != NULL) {
                buf[strlen(buf) - 1] = 0;
                if ( (pid = fork()) < 0 )
                        fprintf(stderr, "fork error");
                else if (pid == 0) { /* child */
                        printf("%s\n", buf);
                        return 0:
                /* parent */
                if ( (pid = waitpid(pid, &status, 0)) < 0 )</pre>
                        fprintf(stderr, "waitpid error\n");
                printf("%% ");
        return 0:
```



### 실습 2 – zombie process

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
int main()
        pid_t pid;
        if ( (pid = fork()) < 0 )
                fprintf(stderr, "fork error");
        else if (pid == 0) /* child */
                exit(0);
        sleep(4);
        system("ps");
        exit(0);
```

```
sslab@ubuntu:~/sslab$ ./a.out
PID TTY TIME CMD
3123 pts/4 00:00:00 bash
4059 pts/4 00:00:00 a.out
4060 pts/4 00:00:00 a.out <defunct>
4061 pts/4 00:00:00 sh
4062 pts/4 00:00:00 ps
sslab@ubuntu:~/sslab$
```





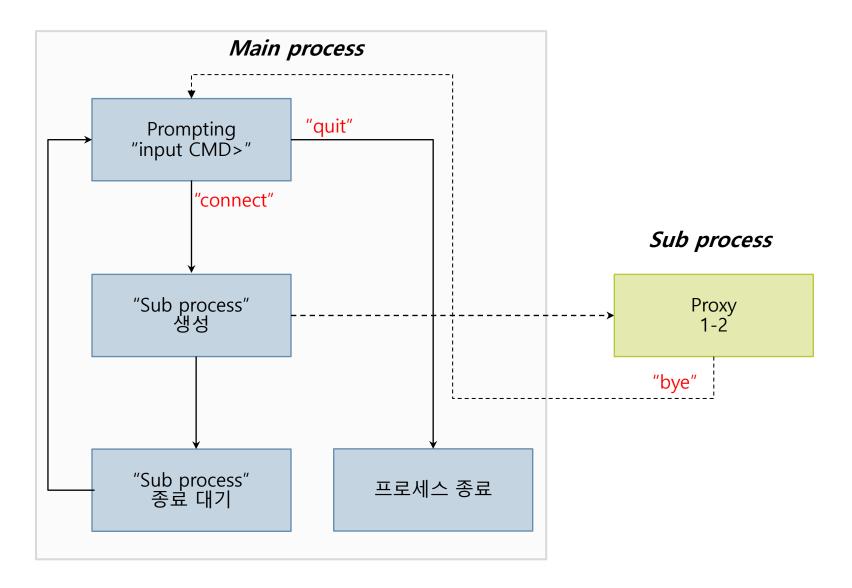
2025년 1학기 시스템프로그래밍실습

# Proxy #1-3

**System Software Laboratory** 

College of Software and Convergence Kwangwoon Univ.

# Proxy 1-3(1/4)





### Proxy 1-3(2/4)

- Concurrent Server Implementation with fork()
- Main process
  - 사용자 요청 처리를 위한 새로운 프로세스("Sub process")를 생성하고, 관리
  - 동작:
    - 터미널에 [(pid)]input CMD>를 출력하고, 사용자의 명령어 입력을 대기
      - [(pid)] → getpid() 통해 얻은 값 사용
    - <u>connect 명령어 입력</u>
      - 새로운 프로세스를 생성하고, 해당 프로세스의 종료까지 대기
    - quit 명령어 입력 시
      - 프로세스 종료
      - 동작 시간, 생성한 child 프로세스 수 정보에 대한 log를 logfile에 아래와 같이 출력 해야 함
      - \*\*SERVER\*\* [Terminated] run time: 20 sec. #sub process: 2

```
sslab@ubuntu:~$ ./proxy_cache
[3933]input CMD> connect
[3934]input URL> bye
[3933]input CMD> quit
sslab@ubuntu:~$
```



### Proxy 1-3(3/4)

- Concurrent Server Implementation with fork()
- Sub process
  - 사용자의 URL을 입력 받고, Proxy 1-2에서의 연산을 수행
  - 동작:
    - 터미널에 [(pid)]input URL>를 출력하고, 사용자의 명령어 입력을 대기
    - [(pid)] → getpid() 통해 얻은 값 사용
    - <u>bye 입력</u>
      - 해당 프로세스 종료
    - URL 입력
      - Proxy 1-2에서의 연산 수행 Check: HIT or MISS
      - SHA-1 function (input\_url to hashed\_url)
         Manipulate cache directory
        - logging

- 참고 사항
  - 이전 "Sub process"가 생성한 cache file도 유지
  - Log file은 1개만 유지

```
sslab@ubuntu:~$ ./proxy_cache
[3933]input CMD> connect
[3934]input URL> www.kw.ac.kr
[3934]input URL> www.google.com
[3934]input URL> bye
[3933]input CMD> connect
[3935]input URL> bye
[3933]input CMD> quit
```



### Proxy 1-3(4/4)

#### Example

```
sslab@ubuntu:~$ ./proxy cache
[3933]input CMD> connect
[3934]input URL> www.kw.ac.kr
[3934]input URL> www.google.com
[3934]input URL> bye
[3933]input CMD> connect
[3935]input URL> www.kw.ac.kr
[3935]input URL> www.naver.com
[3935]input URL> bye
[3933]input CMD> quit
sslab@ubuntu:~$ cat ~/logfile/logfile.txt
[Miss]www.kw.ac.kr-[2022/03/26, 23:25:22]
[Miss]www.google.com-[2022/03/26, 23:25:25]
[Terminated] run time: 11 sec. #request hit: 0, miss: 2
[Hit]e00/0f293fe62e97369e4b716bb3e78fababf8f90-[2022/03/26, 23:25:30]
[Hit]www.kw.ac.kr
[Miss]www.naver.com-[2022/03/26, 23:25:33]
[Terminated] run time: 7 sec. #request hit: 1, miss: 1
**SERVER** [Terminated] run time: 20 sec. #sub process: 2
sslab@ubuntu:~$
```



### **Report Requirements**

- Ubuntu 20.04.6 Desktop 64bits 환경에서 채점
- Copy 발견 시 0점 처리
- 보고서 구성
  - 보고서 표지
    - 수업 명, 과제 이름, 담당 교수님, 학번, 이름, 강의 시간 필히 명시
      - 과제 이름 → Proxy 1-2
  - 아래의 내용은 보고서에 필히 포함
    - Introduction
      - 과제 소개 4줄 이상(background 제외) 작성
    - Flow Chart
      - 코드 작성 순서도
    - Pseudo code
      - 알고리즘

- 결과화면
- 수행한 내용을 캡처 및 설명
- 고찰
  - ▶ 과제를 수행하면서 느낀 점 작성
- Reference
  - 과제를 수행하면서 참고한 내용을 구체적으로 기록
  - 강의자료만 이용한 경우 생략 가능



### **Report Requirements**

#### Softcopy Upload

- 제출 파일
  - 보고서 + 소스파일 **하나의 압축 파일로 압축하여 제출(tar.xz)**
  - 1)보고서:
    - 보고서를 pdf로 변환하여 제출
    - 보고서 이름은 *Proxy1-3\_수강분류코드\_학번\_이름* 으로 작성
  - 2)C 파일 명:
    - proxy\_cache.c
    - Comment 작성(Appendix 내용 참고)
  - 3)Makefile:
    - 실행파일명: proxy\_cache
  - C 파일명, 실행파일명 지정한 이름 외 다른 명으로 작성 시 감점
- tar.xz 압축 방법
  - (Appendix 내용 참고)
- 컴파일은 무조건 Makefile(makefile)을 이용한 make로 함.
  - Makefile(makefile) 없거나 실행 불가시 0점
  - 파일 압축 오류 시, 0점 처리



### **Report Requirements**

- 실습 수업을 수강하는 학생인 경우
  - 실습 과목에 과제를 제출(.tar.xz)
- 이론 과목에 간단한 .txt 파일로 제출
  - 실습수업때제출했습니다.

2022-08-29 오후 3:58 텍스트 문서

OKB

- 이론 과목에 .txt 파일 미 제출 시 감점
- .tar.xz 파일로 제출 하지 않을 시 감점
- 예시–이론 월5 수6 수강하는 학생인 경우
  - 보고서: Proxy1-3\_A\_2025123456\_홍길동.pdf
  - 압축 파일 명: Proxy1-3\_A\_2025123456\_홍길동.tar.xz

수강요일	이론1	이론2	실습1
	월5수6	목4	목12
수강분류 코드	А	В	С

- 과제 제출
  - KLAS 강의 과제 제출
  - 2025년 4월 17일 목요일 23:59까지 제출
    - 딜레이 받지 않음
      - 제출 마감 시간 내 미제출시 해당 과제 0점 처리
      - 교내 서버 문제 발생 시, 메일로 과제 제출 허용

