

2019년 1학기 시스템프로그래밍실습 14주차

Log file and Semaphore

System Software Laboratory

College of Software and Convergence Kwangwoon Univ.

Assignment #4 – description

- TCP pre-forked server (Assignment 4-1)
 - Process pre-forking
 - Signal processing
- Process pool management (Assignment 4-2)
 - Shared memory, mutex, pthread
 - Process scheduling (Max & Min bound)
- Mutual Exclusion (Assignment 4-3)
 - Log file 작성



Semaphore

IPC의 일종

- 프로세스간 데이터를 동기화 하고 보호하기 위해 사용
- 프로세스간 데이터를 공유하게 될 경우에 발생되는 동시 접근에 대한 문제를 해결

■ 동작

- 초기화 시, 1 이상의 value값을 설정
- 프로세스가 임계 영역에 접근 시, 1을 감소
 - Semaphore 값이 0이 되면 다른 프로세스의 접근을 중지
- Semaphore를 반납할 때, value값을 1을 증가
 - 대기중인 다른 프로세스는 다시 1을 감소시키고 공유된 자원에 접근



Semaphore APIs

System V semaphore

- 전통적인 세마포어 인터페이스
- System V 운영체제(Unix version 5)에서 처음으로 도입
- e.g. semget(), semctl(), semop(), etc.

POSIX semaphore

- POSIX 규격을 따르는 semaphore 인터페이스
- 본실습 및 과제에서는 POSIX semaphore를 이용



sem_open

```
#include <fcntl.h>
#include <sys/stat.h>
#include <semaphore.h>

sem_t *sem_open(const char *name, int oflag, mode_t mode, unsigned int value);
```

Description

Initialize and open a named semaphore

Parameter

- name: 세마포어 식별자(이름)
- oflage
 - O CREAT: 존재하는 semaphore가 있을 경우 권한 습득
 - O EXCL: 존재하는 semaphore가 있을 경우 -1 리턴
- mode: 접근권한 (ex: 0755, 0777, etc.)
- value: 세마포어에 접근가능한 프로세스 수 (1일 경우 Binary Semaphore)

- On success, returns the address of the new semaphore
- On error, returns SEM_FAILED



sem_close

```
#include <semaphore.h>
int sem_close(sem_t *sem);
```

Description

closes the named semaphore referred to by sem.

Parameter

sem: address of the semaphore

- On success, returns 0
- On error, returns -1

sem_wait

```
#include <semaphore.h>
int sem_wait(sem_t *sem);
```

Description

- decrements (locks) the semaphore pointed to by sem.
- 세마포어 값이 0보다 큰 경우, 값을 1 감소시키고 return
- 세마포어 값이 0인 경우, 값이 증가할 때까지 block

Parameter

sem: address of the semaphore

- On success, returns 0
- On error, returns -1 (the value of the semaphore is left unchanged)



sem_post

```
#include <semaphore.h>
int sem_post(sem_t *sem);
```

Description

increments (unlocks) the semaphore pointed to by sem.

Parameter

sem: address of the semaphore

- On success, returns 0
- On error, returns -1 (the value of the semaphore is left unchanged)



sem_unlink

```
#include <semaphore.h>
int sem_unlink(const char *name);
```

Description

removes the named semaphore referred to by name.

Parameter

- name: 세마포어 식별자(이름)

- On success, returns 0
- On error, returns -1



Semaphore & file – sema.c

```
#include <stdio.h>
#include <semaphore.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/types.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
const char * countFile = "count.db"; // output file
int main() {
       int fd;
        int i, num = 100;
        pid t pid;
        sem t *mysem = sem_open("mysem", O_CREAT | O_EXCL, 0700, 2); // Can access two process
        sem close(mysem);
        fd = open(countFile, O CREAT | O TRUNC | O RDWR, 0666);
        write(fd, (void*)&num, sizeof(num));
        close(fd);
        printf(">> start: 100\n");
        pid = fork();
```



Semaphore & file – sema.c (cont'd)

```
if (pid > 0) { // parent process : increase number.
    mysem = sem_open("mysem", O_RDWR);
    for (i = 0; i < 10; ++i) {
        sem_wait(mysem);
        fd = open(countFile, O_RDWR);
        lseek(fd, 0, SEEK_SET);
        read(fd, (void*)&num, sizeof(num));
        printf("parent: %d\n", ++num);
        lseek(fd, 0, SEEK_SET);
        write(fd, (void*)&num, sizeof(num));
        close(fd);

        sem_post(mysem);
        usleep(100);
    }
    sem_close(mysem);
}</pre>
```



Semaphore & file – sema.c (cont'd)

```
else if (!pid) { // child process : decrease number
        mysem = sem open("mysem", O_RDWR);
        for (i = 0; i < 10; ++i) {
                sem wait(mysem);
                fd = open(countFile, O_RDWR);
                lseek(fd, 0, SEEK SET);
                read(fd, (void*)&num, sizeof(num));
                printf("child: %d\n", --num);
                lseek(fd, 0, SEEK SET);
                write(fd, (void*)&num, sizeof(num));
                close(fd):
                sem post(mysem);
                usleep(100);
        sem close(mysem);
        exit(0);
wait(NULL);
fd = open(countFile, O RDWR);
lseek(fd, 0, SEEK_SET);
read(fd, (void*)&num, sizeof(num));
close(fd);
sem unlink("mysem");
return 0:
```



}

Semaphore & file – Results

- semaphore 동시 접근을 2로 설정
 - 같은 결과를 보장할 수 없음

```
>> start: 100
parent: 101
child: 100
parent: 101
child: 100
parent: 101
child: 100
parent: 101
child: 100
parent: 101
                      Parent와 Child 동시에 101 읽는다.
child: 100
parent: 101

✓ child: 101 - 1
child: 100
                      parent: 101 + 1
parent: 101
child: 100
parent: 101
child: 100
                      Parent와 Child 동시에 102 읽는다.
parent: 102
                      child: 102 - 1
child: 101
parent: 103
                      parent: 102 + 1
child: 102
```



Semaphore & file - Results (cont'd)

- semaphore 동시 접근을 1로 설정
 - 항상 같은 결과

```
>> start: 100
parent: 101
child: 100
```

sema.c의 해당 line 을 수정

```
sem_open("mysem", 0_CREAT | O_EXCL 0700, X);
```





2019년 1학기 시스템프로그래밍실습 14주차

Assignment 4-3

System Software Laboratory

College of Software and Convergence Kwangwoon Univ.

Assignment 4-3

- Process 관리 및 client 접속 정보를 log 파일에 기록하는 프로그램 작성
 - Assignment 4-2 내용을 유지 하면서 아래에 추가된 내용을 콘솔에 출력 (Execution Example)
 - ① Client가 요청한 경로 (URL부분) (e.g. */hello*)
 - ② 연결 지속 시간
 - 클라이언트의 연결이 disconnected 될 때 출력
 - 단위: 마이크로 초(us)
 - 클라이언트 연결 종료 시간 까지만 출력!
 - 즉, sleep(5); 로 소요된 시간은 제외
 - 로그 파일(server log.txt)에 추가로 작성
 - Log 작성 시, child 프로세스마다 생성한 thread를 이용하여 기록
 - 즉, thread 구동 함수가 string을 parameter로 받아 이를 file에 기록하게끔 구현



Assignment 4-3 (cont'd)

- Process 관리 및 client 접속 정보를 log 파일에 기록하는 프로그램 작성 (cont'd)
 - 공유 자원인 로그 파일(server_log.txt) 동기화를 semaphore를 이용하여 보장
 - Semaphore를 사용하여 file에 접근 부분을 critical section으로 설정
 - 한 번에 하나의 thread만 접근 가능하도록 보장
 - Semaphore name은 할당된 학생별로 할당된 포트번호를 사용
 - Pre-forked server에 클라이언트가 연결되면, 접속 정보를 로그 파일(server_log.txt)에 작성
 - 예시 실행 결과를 참고



```
[[Fri May 31 12:58:49 2019] Server is started.
[Fri May 31 12:58:49 2019] 7786 process is forked.
[Fri May 31 12:58:49 2019] idleProcessCount : 1
[Fri May 31 12:58:49 2019] 7788 process is forked.
[Fri May 31 12:58:49 2019] idleProcessCount : 2
[Fri May 31 12:58:49 2019] 7790 process is forked.
[Fri May 31 12:58:49 2019] idleProcessCount : 3
[Fri May 31 12:58:49 2019] 7792 process is forked.
[Fri May 31 12:58:49 2019] idleProcessCount : 4
[Fri May 31 12:58:49 2019] 7794 process is forked.
[Fri May 31 12:58:49 2019] idleProcessCount : 5
======== New Client =========
TIME: [Fri May 31 12:58:56 2019]
URL : /hello ←
IP: 127.0.0.1
Port: 7786
PID: 16585
______
[Fri May 31 12:58:56 2019] idleProcessCount : 4
========= New Client =========
TIME: [Fri May 31 12:58:58 2019]
URL : /hello ←
IP: 127.0.0.1
Port : 7788
PID: 17097
______
```



```
[Fri May 31 12:58:58 2019] idleProcessCount : 3
[Fri May 31 12:58:58 2019] 8103 process is forked.
[Fri May 31 12:58:58 2019] idleProcessCount : 4
[Fri May 31 12:58:58 2019] 8105 process is forked.
[Fri May 31 12:58:58 2019] idleProcessCount : 5
====== Disconnected client ========
TIME : [Fri May 31 12:59:01 2019]
URL : /hello ←
IP: 127.0.0.1
Port: 16585
PID : 7786
CONNECTING TIME: 7589 (us)
[Fri May 31 12:59:01 2019] idleProcessCount : 6
====== Disconnected client =======
TIME : [Fri May 31 12:59:03 2019]
URL : /hello
IP: 127.0.0.1
Port.: 17097
PID : 7788
CONNECTING TIME: 8124 (us)
```



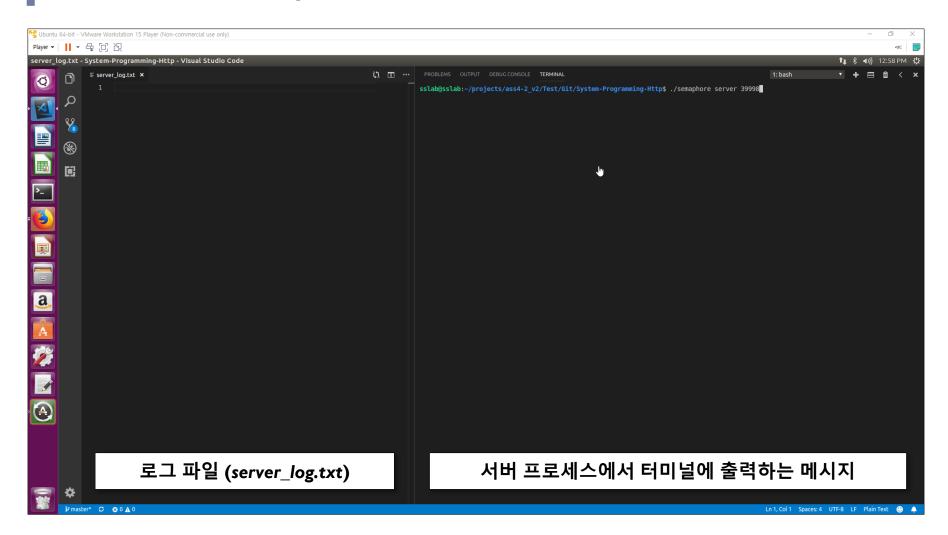
```
[Fri May 31 12:59:03 2019] idleProcessCount : 7
[Fri May 31 12:59:03 2019] 8105 process is terminated.
[Fri May 31 12:59:03 2019] idleProcessCount : 6
[Fri May 31 12:59:03 2019] 8103 process is terminated.
[Fri May 31 12:59:03 2019] idleProcessCount : 5
TIME: [Fri May 31 12:59:04 2019]
URL : /hello
IP: 127.0.0.1
Port : 7790
PTD: 17609
______
[Fri May 31 12:59:04 2019] idleProcessCount : 4
```



```
====== Disconnected client ========
TIME: [Fri May 31 12:59:09 2019]
URL : /hello ←
IP: 127.0.0.1
Port: 17609
PID: 7790
CONNECTING TIME: 187272 (us)
[Fri May 31 12:59:09 2019] idleProcessCount : 5
                                                       control + C 입력
[Fri May 31 12:59:15 2019] 7794 process is terminated.
[Fri May 31 12:59:15 2019] idleProcessCount : 4
[Fri May 31 12:59:15 2019] 7792 process is terminated.
[Fri May 31 12:59:15 2019] idleProcessCount : 3
[Fri May 31 12:59:15 2019] 7790 process is terminated.
[Fri May 31 12:59:15 2019] idleProcessCount : 2
[Fri May 31 12:59:15 2019] 7788 process is terminated.
[Fri May 31 12:59:15 2019] idleProcessCount : 1
[Fri May 31 12:59:15 2019] 7786 process is terminated.
[Fri May 31 12:59:15 2019] idleProcessCount : 0
```



Execution example





Assignment 4-3

Code requirements

- 이전 과제 부분에 문제가 있는 경우 감점
- 출력 형식에 맞지 않으면 감점
- 소스코드의 50% 이상 주석을 달지 않은 경우 감점

Makefile requirements

- 실행 파일이 "semaphore_server_####"로 생성되도록 Makefile 작성
 - ####은 본인의 포트 번호
- 컴파일 도중 warning 발생 시 감점
- "\$ make" 를 통해 실행 파일이 생성되지 않는 경우, 0점



Assignment 4-3 (cont'd)

Report requirements

- 보고서 표지: 실습 강의 시간, 담당 교수님, 학번, 이름 필히 명시
- 아래의 내용을 보고서에 필히 포함
 - Introduction : 5줄 내외 작성
 - Flowchart : 본인이 작성한 코드에 대한 flowchart 작성
 - Pseudo code : 본인이 작성한 코드에 대한 pseudo code 작성
 - Reference
 - ▶ 참고한 자료 명시(웹 페이지, 친구 등)
 - 강의 자료만 활용한 경우 생략 가능
 - Copy 발생 시 reference를 참고하여 채점
 - Conclusion

▪ 과제 질문 관련

- 해당 과제 출제 담당 조교에게 이메일로 문의 → 김태현 조교 (taehyun9203@gmail.com)
- 과제 제출 마감 당일에는 오후 4시까지 도착한 질문 메일에만 답변



Assignment 4-3 (cont'd)

- Softcopy upload
 - 제출 파일
 - 보고서 (파일명: 실습요일_4-3_학번.pdf), Is.c, Makefile, [httpd.conf]
 - 위 파일들을 압축해서 제출 (파일명: 실습 요일_4-2_학번.tar.gz)
 - e.g. 월1,2 → mon_4-3_2018722000.tar.gz
 - e.g. 화3,4 → thu_4-3_2018722000.tar.gz
 - E.g. 号 5,6 → fri_4-3_2018722000.tar.gz
 - U-Campus의 과제 제출에 6월 14일(금) 23:59:59까지 제출
 - U-Campus에 올린 후 다시 다운로드 받아서 파일에 문제가 없는지 필히 확인
 - Delay 받지 않음
- Hardcopy 제출하지 않음



┃4차 퀴즈 안내

Date

2019/06/15(Sat)

■ 시간 및 장소

- 오전 11:00~12:00 (단, 오전 11:30분 이후 입실 불가)
- 장소
 - 새빛관 102호, 205호
 - 자세한 내용 공지사항 확인

• 내용

- 과제: 4차 과제
- 강의 자료
 - 12, 13, 14주차13주차
 - 14주차

