

2024년 2학기 운영체제실습

Assignment 3

System Software Laboratory

School of Computer and Information Engineering Kwangwoon Univ.

Contents

- Assignment3-1
 - Task information modules
- Assignment3-2
 - Fork / Thead analysis
- Assignment3-3
 - CPU scheduler simulator



PID를 바탕으로 아래와 같은 프로세스의 정보를 출력하는 Module 작성

- (1) 프로세스 이름
- (2) 현재 프로세스의 상태
 - Running or ready, Wait with ignoring all signals, Wait, Stopped, Zombie process, Dead, etc.
- (3) 프로세스 그룹 정보
 - PGID, 프로세스 이름
- (4) 해당 프로세스를 실행하기 위해 수행된 context switch 횟수
- (5) fork()를 호출한 횟수
- (6) 부모(parent) 프로세스 정보
 - PID, 프로세스 이름
- (7) 형제자매(sibling) 프로세스 정보
 - PID, 프로세스 이름, 총 형제자매 프로세스 수
- (8) 자식(child) 프로세스 정보
 - PID, 프로세스 이름, 총 자식 프로세스 수



- PID를 바탕으로 아래와 같은 프로세스의 정보를 출력하는 Module 작성
 - Example

```
##### TASK INFORMATION of ''[1] systemd'' #####
49474.036512]
                                                                      (1)
              - task state : Wait with ignoring all signals
49474.036513]
                                                                      (2)
                Process Group Leader : [1] systemd
49474.036528]
                                                                      (3)
49474.0365291
             - Number of context switches : 7607
                                                                      (4)
49474.036529] - Number of calling fork(): 378
                                                                      (5)
             - it's parent process : [0] swapper/0
49474.0365301
                                                                      (6)
             - it's sibling process(es) :
49474.0365301
                                                                     (7)
49474.036531]
                 > [385] systemd-journal
49474.036531
                 > [439] vmtoolsd
49474.036532]
                 > [437] vmware-vmblock-
49474.0365321
                 > [852] acpid
49474.036533
                 > [855] accounts-daemon
```

:

```
[49474.036552] > [22802] systemd-udevd

[49474.036552] > [23193] cupsd

[49474.036552] > [23194] cups-browsed

[49474.036553] > [23798] whoopsie

[49474.036553] > [24093] polkitd

[49474.036553] > This process has 28 child process(es)

[49474.036554] #### END OF INFORMATION ####
```



Requirements

- 2차 과제에서 작성한 ftrace 시스템 콜(336번)을 다음 함수로 wrapping 하여 사용
 - asmlinkage pid_t process_tracer(pid_t trace_task);
 - Return value
 - 정상적으로 정보를 출력한 경우; 입력 받은 PID 값
 - 출력을 완료하지 못한 경우; -1
 - Input value
 - pid_t trace_task : 정보를 출력할 프로세스의 ID 값

- 예시

```
시스템 콜 wrapping 후

1 #include <linux/unistd.h>
2
3 int main(void)
4 {
5    syscall(_NR_ftrace, 1);
6    return 0;
7 }
```



```
[49474.036512] ##### TASK INFORMATION of ''[1] systemd'' ####
[49474.036513] - task state : Wait with ignoring all signals
[49474.036528] - Process Group Leader : [1] systemd
[49474.036529] - Number of context switches : 7607
[49474.036530] - it's parent process : [0] swapper/0
[49474.036531] - it's sibling process(es) :

> [385] systemd-journal
[49474.036531] > [439] vmtoolsd
| 49474.036532] > [437] vmware-vmblock-
| 49474.036533] > [852] acpid
| 49474.036533] > [855] accounts-daemon
```

```
[49474.036552] > [22802] systemd-udevd

[49474.036552] > [23193] cupsd

[49474.036552] > [23194] cups-browsed

[49474.036553] > [23798] whoopsie

[49474.036553] > [24093] polkitd

[49474.036553] > This process has 28 child process(es)

[49474.036554] #### END OF INFORMATION ####
```



Requirements

- 메시지 출력 형식
 - Kernel ring buffer에 본 자료에 포함된 예시와 같은 형태로 출력
 - 프로세스 이름은 축약하지 않은 형태로 출력
- 현재 프로세스의 상태
 - 다음과 같은 7가지의 상태로 구분
 - Running or ready
 - Wait with ignoring all signals
 - Wait
 - Stopped
 - Zombie process
 - Dead
 - etc.



Requirements

- Context switch 횟수
- fork() 호출한 횟수
 - 참고: 구현 방법
 - - task_struct 구조체에 fork() 호출 횟수를 저장하는 변수를 추가한다.
 - - fork()로 자식프로세스를 생성할 때 해당 변수를 초기화 시킨다.
 - · fork()가 호출될 때 마다 해당 변수의 값을 1씩 증가시킨다.



Requirements

- 부모(parent) 프로세스 정보
 - 부모 프로세스의 정보를 출력한다.
- 형제자매(sibling) 프로세스 정보
 - 자기 자신을 제외한 형제자매 프로세스의 정보를 출력한다.

```
1 #include #include #### TASK INFORMATION of '[8138] app' #####

2 #include <unistd.h>
3
4 int main(void)
5 {
6    syscall(_NR_ftrace, getpid());
7    return 0;
8 }
[82701.953972] [OSLab.] #### TASK INFORMATION of '[8138] app' #####
[82701.953976] [OSLab.] - task state : Running or ready
[82701.953977] [OSLab.] - # of context-switch(es) : 2
[82701.953978] [OSLab.] - its parent process : [7934] make
[82701.953980] [OSLab.] - its sibling process(es) :
[82701.953981] [OSLab.] - It has no sibling.
```

마지막에 총 형제자매 프로세스 수를 출력한다.

```
[66334.057472] [OSLab.] - its sibling process(es):

[66334.057473] [OSLab.] > [2] kthreadd

[66334.057475] [OSLab.] > This process has 1 sibling process(es)
```



Requirements

- "자식 프로세스 정보"
 - 자식 프로세스의 정보를 출력한다.
 - 없을 경우, 다음과 같이 출력한다.

```
1 #include <linux/unistd.h>
2 #include <unistd.h>
3
4 int main(void)
5 {
6     syscall(__NR_ftrace, getpid());
7     return 0;
8 }
```



```
[82701.953972] [OSLab.] #### TASK INFORMATION of '[8138] app' ####
[82701.953976] [OSLab.] - task state : Running or ready
[82701.953977] [OSLab.] - # of context-switch(es) : 2
[82701.953978] [OSLab.] - its parent process : [7934] make
[82701.953980] [OSLab.] - its sibling process(es) :
[82701.953981] [OSLab.] - its child process(es) :
[82701.953982] [OSLab.] - its child process(es) :
[82701.953983] [OSLab.] - ith as no child.
[82701.953984] [OSLab.] #### END OF INFORMATION #####
```

마지막에 총 자식 프로세스 수를 출력한다.

```
[66334.057621] [OSLab.] > [1652] indicator-application-service
[66334.057623] [OSLab.] > This process has 45 child process(es)
[66334.057624] [OSLab.] ##### END OF INFORMATION #####
```



- 다음의 작업을 다중 프로세스/쓰레드로 수행하는 프로그램을 작성
 - 프로그램 1. numgen (numgen.c)
 - Step 1. 특정 파일("./temp.txt")를 생성
 - Step 2. i번째 값을 integer형 양수으로 생성할 프로세스 수의 2배만큼(MAX_PROCESSES)
 기록

```
""
#define MAX_PROCESSES 4
""
FILE *f_write = fopen(...

for(i=0; i<MAX_PROCESSES*2; i++)
{
    fprintf(f_write, "%d", i+1);
    ...
}
fclose(f_write);
...</pre>
```

```
1
2
3
4
5
6
7
8
```



- 다음의 작업을 다중 프로세스/쓰레드로 수행하는 프로그램을 작성
 - 프로그램 2. fork.c, thread.c
 - Step 1. MAX_PROCESSES 만큼 프로세스 또는 스레드를 생성
 - MAX PROCESSES = 8, 64
 - Step 2. 최상단 프로세스/스레드마다 2개의 숫자를 읽음.
 - Step 3. 각 프로세스/스레드는 두 개의 숫자를 더한 후,
 부모 프로세스/스레드에게 값을 전달 (fork → exit() 사용)
 - Step 4. 최종적으로 나온 값, 전체 프로그램 수행시간 측정
 - clock_gettime() 사용
 결과에 대한 분석 내용 작성

 □ 같이 다한 분석 내용 작성

 □ :
 □ clock_gettime();
 □ if(!fork()){
 □ :
 □ lock_gettime();
 □ clock_gettime();
 □ cl

/oid main(void){

■ 프로세스를 수행하는 파일(fork.c), 스레드로 수행하는 파일(thread.c) 각각 구현



- 다음의 작업을 다중 프로세스/쓰레드로 수행하는 프로그램을 작성
 - Step 4. 최종적으로 나온 값, 전체 프로그램 수행시간 측정

```
os2019110613@ubuntu:~/test2$ ./a.out
value of fork : 136
0.002265
os2019110613@ubuntu:~/test2$ ./a.out
value of thread : 136
0.002423
< MAX PROCESS = 8 >
```

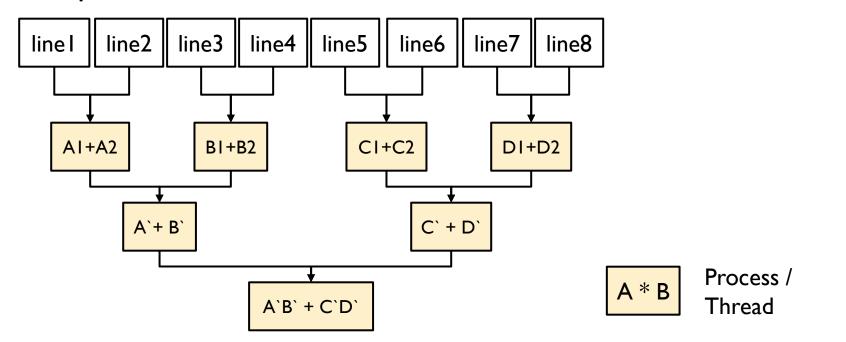
```
os2019110613@ubuntu:~/test2$ ./a.out
value of fork : 64
0.016572
os2019110613@ubuntu:~/test2$ ./a.out
value of thread : 8256
0.013368
< MAX PROCESS = 64 >
```

결과에 대한 분석 내용 작성



<Example>

- filegen.c
 - Ex) MAX_PROCESS가 4이면, 숫자 8개를 기록
- fork.c / thread.c

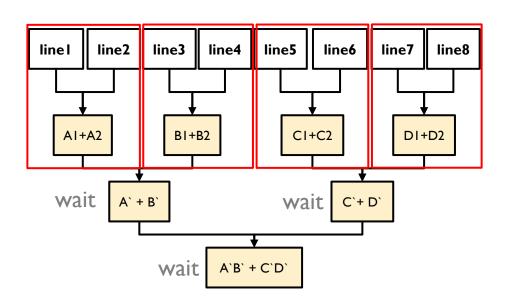


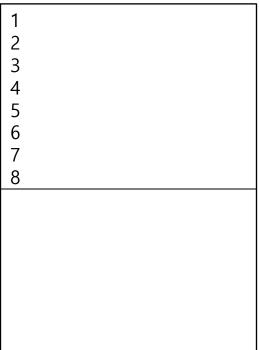


Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



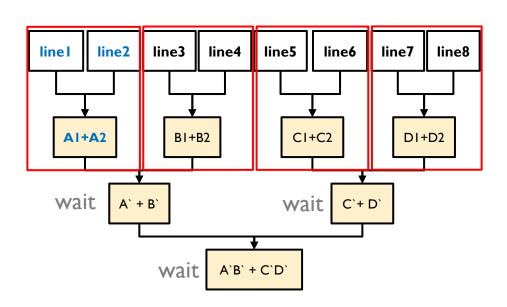


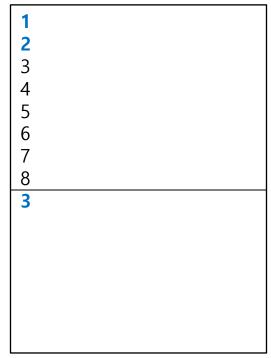


Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



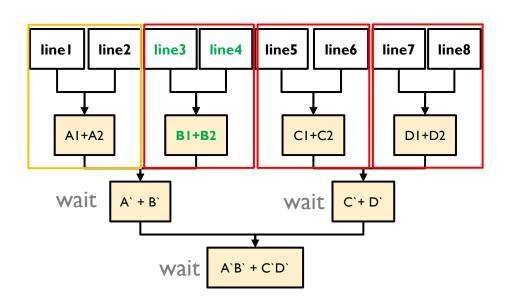


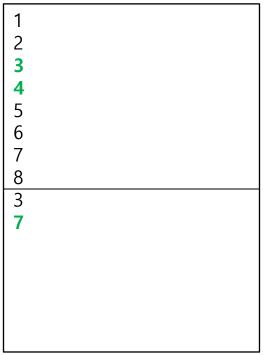


Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



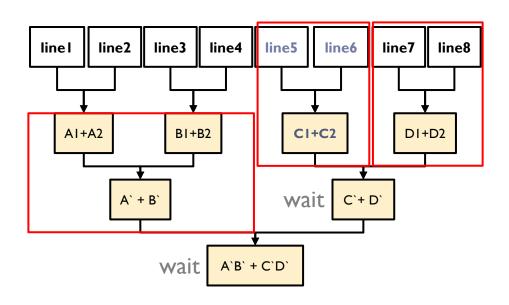




Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



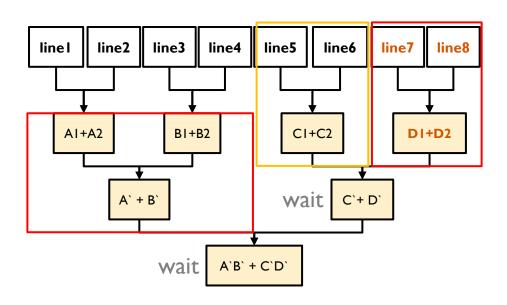
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
1 2 3 4 5 6 7 8 3 7	
3	
7	
11	



Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



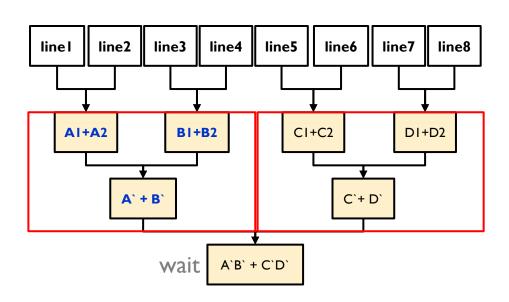
1		
2		
1 2 3 4 5 6 7 8 3 7 11 15		
4		
5		
6		
7		
8		
3		
7		
11		
15		



Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



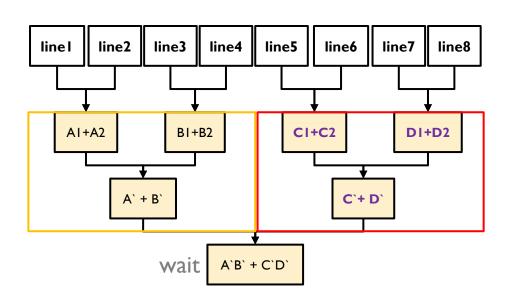
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
1 2 3 4 5 6 7 8 3 7 11 15 10	
3	
7	
11	
15	
10	



Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



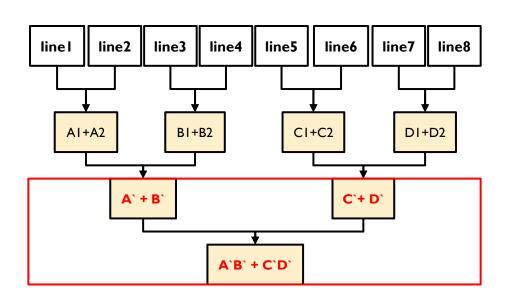
•	
1	
1 2 3 4 5 6 7 8 3 7 11 15	
3	
4	
5	
6	
7	
8	
3	
7	
11	
15	
10 26	
26	



Requirements

- 메인 프로세스와는 별개로 각각의 연산을 수행하는 프로세스 or 스레드 생성
 - 하위 depth의 프로세스는 새로 생성하거나, 상위 depth의 프로세스 1개를 이용

Hint



1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
1 2 3 4 5 6 7 8 3 7	
3	
7	
11	
15	
10	
10 26 36	
36	



▶ 주의 사항

- ▶ 매 실험 전에 아래의 명령어를 수행할 것
 - 캐시 및 버퍼를 비워서 실험에 영향을 주는 요소를 제거
 - rm -rf tmp*
 - \$ sync
 - Linux command to flush file system buffer
 - \$ echo 3 | sudo tee /proc/sys/vm/drop_caches
 - Linux commands to free pagecache, dentries, and inodes
- ▶ 자식프로세스에서 부모프로세스로 값을 넘겨줄 때 (exit ()) 반환 값은 2⁸이상이면 안되며, 8-bit 만큼 right shift 해주어야 child process가 반환된 값을 정상적으로 확인할 수 있음. (e.g. a >> 8)
- → 이유를 보고서에 작성



CPU scheduling simulator 제작

- Write a C program that implements a simulator using different scheduling algorithms.
- The simulator will select tasks from the ready queue based on the scheduling algorithm.
- There is no need for actual process creation or execution.
- Print out the task selected to run at each time step in a format similar to a Gantt chart.

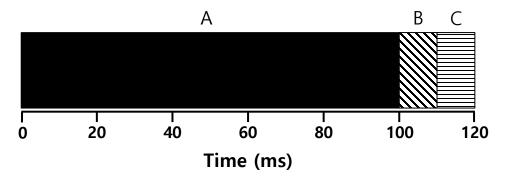


Fig. 1 example of Gantt chart



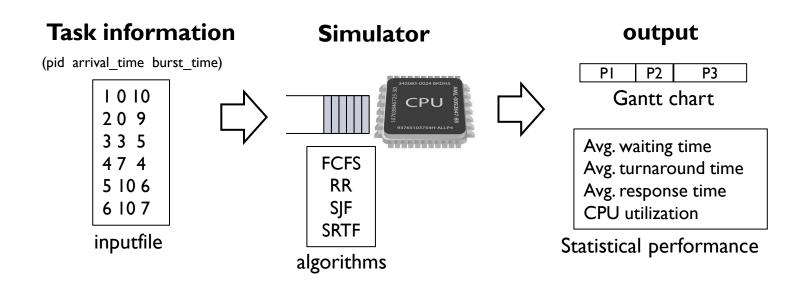
Project Description

- The scheduling algorithms to be implemented
 - First Come First Served (FCFS)
 - Round Robin (RR)
 - Shortest Job First (SJF)
 - Shortest Remaining Time First (SRTF)
 - also called Shortest Time-to-Completion First (STCF) or Preemptive Shortest Job First (PSJF)
- FCFS and SJF are non-preemptive, while RR and SRTF are preemptive.



Project Description

CPU scheduler simulator overview





Project requirements

- 1. Implement the scheduling algorithms
 - FCFS, RR (with time quantum), SJF, and SRTF.
- 2. The program should print a Gantt chart showing task execution at each time step (in milliseconds).
 - E.g. | P1 | P1 | P2 | P2 | P3 | P3 | P1 | P1 | P2 |
- 3. After all tasks are completed, program must calculate and print
 - Avg. waiting time, avg. response time, avg. turnaround time, and CPU utilization.
- 4. Context switching overhead is 0.1 milliseconds,
 - and it should be factored into the simulation.
- Note: If you use a static array to implement the ready queue, assume the maximum queue length is 1,000.



Input

Task Information

- will be read from an input file.
- The format for each task is:
 - "pid arrival_time burst_time"
 - pid is a unique process ID (integer).
 - arrival_time is the time the task arrives (in milliseconds).
 - burst_time is the CPU time requested by the task (in milliseconds).
 - Note that all time values are in milliseconds.
 - Input file example (input.1)



Simulator

Command-line Usage

- "cpu_simulator input_file [FCFS|RR|SJF|SRTF] [time_quantum]"
 - input_file is the file containing task information.
 - The available scheduling algorithms are FCFS, RR, SJF, and SRTF.
 - The time_quantum parameter is only applicable to the RR algorithm.
 - The time_quantum must be specified for RR.

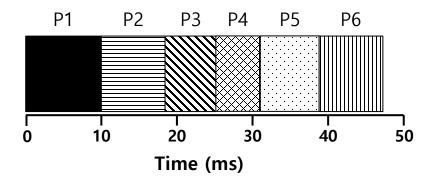
Examples

- cpu_simulator input.1 FCFS
 - Simulate FCFS scheduling using the data file "input.1".
- cpu_simulator input.1 RR 2
 - Simulate RR scheduling with a time quantum of 2 milliseconds using the data file "input.1".
- cpu simulator input.1 SRTF
 - Simulate Shortest Remaining Time First scheduling using the data file "input.1".



Output

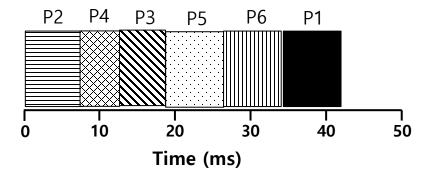
Sample output(FCFS)





Output(Cont'd)

Sample Output(SJF)





Output(Cont'd)

Sample output(RR)

```
os2024123456@ubuntu:~/os/sched$ ./cpu_scheduler input.1 RR 2

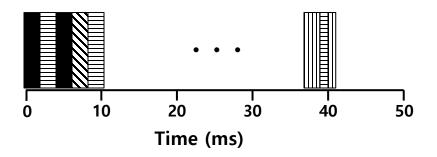
Gantt Chart:

| PI | PI | P2 | P2 | PI | PI | P3 | P3 | P2 | P2 | PI | PI | P4 | P4 | P3 | P3 | P5 | P5 | P6 | P6 | P2 | P2 | PI | PI | P4 | P4 | P3 | P5 | P5 | P6 | P6 | P2 | P1 | PI | P5 | P5 | P6 | P6 | P2 | P6 | Average Waiting Time = 22.5

Average Turnaround Time = 29.3

Average Response Time = 4.00

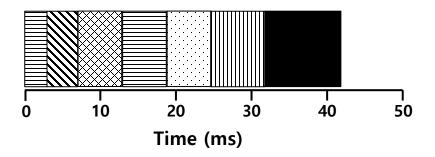
CPU Utilization = 94.91%
```





Output(Cont'd)

Sample Output(SRTF)





- 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 필히 명시
 - 과제 이름 → Assignment #1
 - □ 과제 내용
 - Introduction
 - 과제 소개 4줄 이상(background 제외) 작성
 - Result
 - 수행한 내용을 캡처 및 설명
 - Assignment 3-3 : 보고서에 각 알고리즘 별 성능 결과를 비교 분석
 - 고찰
 - 과제를 수행하면서 느낀 점 작성
 - Reference
 - 과제를 수행하면서 참고한 내용을 구체적으로 기록
 - 강의자료만 이용한 경우 생략 가능



Source

- Assignment 3-1(3개)
 - Process_tracer.c
 - Makefile
 - Fork() 호출 횟수를 count 하기 위해 수정한 커널 소스코드
- Assigment 3-2(4개)
 - numgen.c / fork.c / thread.c / Makefile
- Assigment 3-3(2개)
 - cpu_scheduler.c / Makefile
- ▶ 각 코드 파일은 디렉토리를 나누어서 제출
 - E.g)
 - Assignment2-1/os_ftrace.c
 - Assignment2-2/os_ftracehooking.c
 - Assignment2-3/ ftracehooking.c
 / ftarcehooking.h
 / iotracehooking.c
 / Makefile
- Copy 발견 시 0점 처리



- Softcopy Upload
 - 제출 파일
 - 보고서 + 소스파일 [하나의 압축 파일로 압축하여 제출(tar.xz)]
 - 보고서(.pdf. 파일 변환)
 - 소스코드(Comment 반드시 포함)
 - 보고서 및 압축 파일 명 양식
 - OS_Assignment1 _ 수강분류코드_ 학번_ 이름 으로 작성

수강요일	이론1	이론2	실습
	월6수5	목3	금56
수강분류코 드	А	В	С

- 예시 #1)–이론(월6수5)만 수강하는 학생인 경우
 - 보고서 OS_Assignment1_A_2024123456_홍길동.pdf
 - 압축 파일 명: OS_Assignment1_A_2024123456_홍길동.tar.xz
- 예시 #2)-이론(월6수5 or 목3)과 실습 모두 수강하는 학생인 경우
 - 보고서 OS_Assignment1_C_2024123456_홍길동.pdf
 - 압축 파일 명: OS_Assignment1_C_2024123456_홍길동.tar.xz
 - + "해당 이론반 txt 파일 제출"



- 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
- 과제 제출
 - KLAS 강의 과제 제출
 - 2024년 11월 7일 목요일 23:59까지 제출
 - 딜레이 받지 않음
 - 제출 마감 시간 내 미제출시 해당 과제 0점 처리(예외 없음)





Appendix

System Software Laboratory

School of Computer and Information Engineering Kwangwoon Univ.

CPU utilization

CPU Utilization

- the ratio of the time the CPU is actively working on tasks to the total simulation time.
- It helps measure how efficiently the CPU is being utilized.

How to Calculate CPU Utilization

• CPU Utilization =
$$\frac{\text{Total CPU Busy Time}}{\text{Total Time}} * 100$$

- Total CPU Busy Time
 - The total time the CPU spends executing tasks
 - i.e. the sum of the burst times of all processes
- Total Time
 - The total time elapsed during the simulation,
 - includes time spent on task execution, idle time, and context switching overhead.



CPU utilization example

- Assuming that processes 1, 2, and 3 were scheduled with FCFS.
 - Process 1: 10 seconds burst time
 - Process 2: 9 seconds burst time
 - Process 3: 5 seconds burst time
 - Context switch overhead is 0.1 second per switch.

Answer

- Total CPU Busy Time
 - 10 + 9 + 5 = 24 seconds
- Total Time
 - 3 context switches, so the total context switching overhead is $0.1 \times 3 = 0.3$ seconds.
 - the total time is 24 + 0.3 = 24.3 seconds.
- CPU Utilization
 - $\frac{24}{24.3} * 100 = 98.77\%$