

#### **[Pre-lecture Assignment#4]**

- **Reading 1:** Read Sections 5.1.2 CPU Scheduler, 5.1.3 Preemptive and Nonpreemptive Scheduling, 5.1.4 Dispatcher (page 201-204). Note that reading assignments may appear in next week discussion or quiz.

- **Video Lecture 1** (Around 30 minutes): CPU Scheduling

<https://core.ewha.ac.kr/publicview/C0101020170327151556728127>

- **No** submissions. However, pre-lecture assignments, as well as slides, class discussions, programming assignments, and textbook contents covering last week's lecture may appear in your next quiz.

# CPU and I/O Bursts in Program Execution

load store  
add store  
read from file

CPU burst

wait for I/O

I/O burst

store increment  
index  
write to file

CPU Burst

wait for I/O

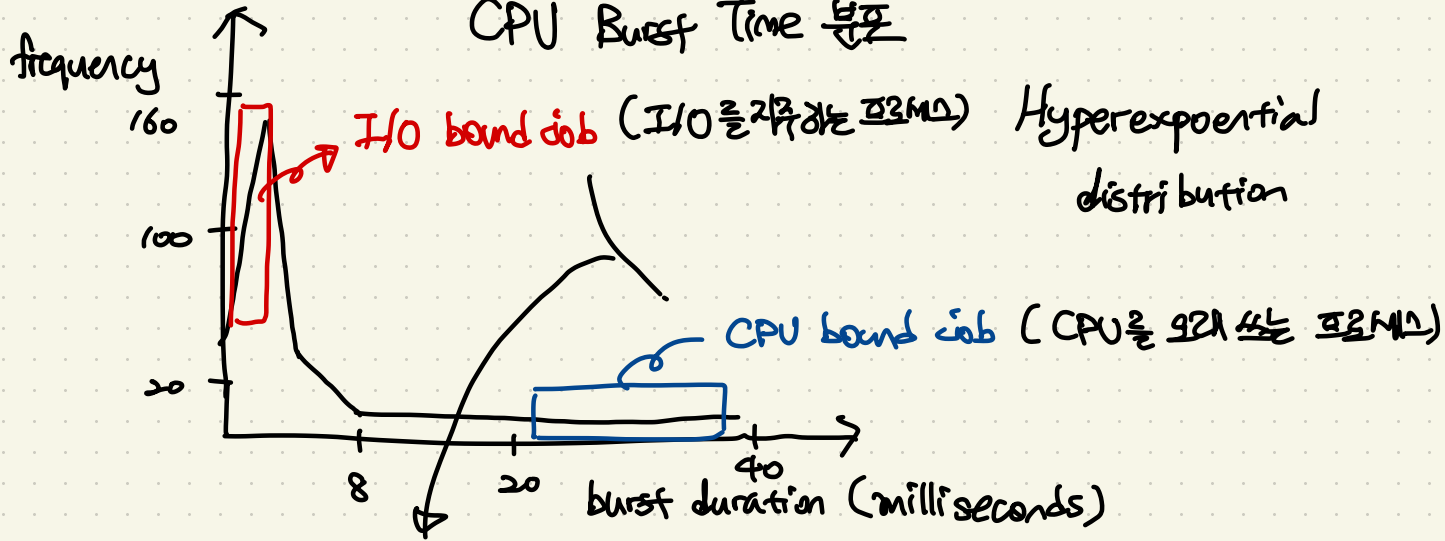
I/O burst

⋮

→ 연속작업

1. CPU를 오래 쓰고 I/O를  
기다려.
2. I/O를 중간중간 놓아 CPU를  
연속작업을 사용하는 시간이  
줄어디지느냐?

## CPU Burst Time 분포



두 job이 동시에 CPU를 요청한다면?? 무엇을 먼저 줘야 할까?

↳ I/O bound job

왜? 잠깐만 주면 되니까! 그리고 CPU bound job은 CPU를 좀 늦게 줄라고 해서 크게 달라지지는 않는다. 그리고 CPU bound job을 우선시하면 I/O device도 같이 늦게 된다

- I/O-bound process

many short CPU bursts.

CPU burst

짧게, 자주

I/O에 시간이 더 많이 필요한  
job

- CPU-bound process

few, very long CPU bursts

길게, 드물게

계산이 많은 job

# CPU scheduler

- Ready 상태의 프로세스 중 하나에 CPU의 클록 프로세스를 준다.

## Dispatcher

- CPU의 제어권을 CPU scheduler에 의해 선택된 프로세스에게 넘긴다.
- 이를 "context switch" 라고 한다.

CPU scheduling은 언제 필요하냐?

지연방식: nonpreemptive

강제로 빼앗음: preemptive

1. Running → Blocked (I/O request)
2. Running → Ready (timer interrupt)
3. Blocked → Ready (I/O request complete)
4. Terminate

# Scheduling Criteria - 성능 척도

CPU utilization (이용률)

→ CPU를 최대한 오래 사용하자 ↑

Throughput (처리량)

→ 일정 시간 동안 CPU가 처리한 프로세스 숫자. ↑

Turnaround time (소요시간, 반환시간)

→ CPU 버스트를 리워고 온 때부터 I/O 버스트를 하러 감까지 걸린 시간

↪ CPU를 사용한 시간 +  
CPU를 기다린 시간

Waiting time (대기시간)

→ 프로세스가 Ready queue 에서 CPU를 사용하기 위해 기다린 시간

Response time (응답시간)

→ CPU를 쓰려고 들어와서, CPU를 실제로 쓰기까지 걸린 시간