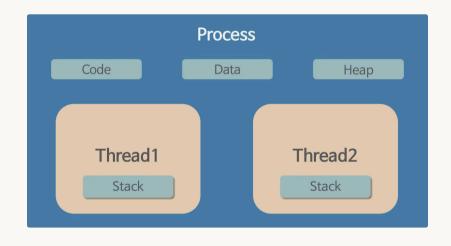
# 프로세스(Process) vs 스레드(Thread)

By commentLee

## 프로세스 vs? 스레드



#### 면접에서 굉장히 자주 나오는 질문. 그런데..

- 프로세스 안에 스레드가 존재. (현재) 대립하는 개념아님
- 서로 다른 개념처럼 생각하지 않기!
- 프로세스 = 하나의 실행 흐름(단일스레드)일 시절에는 이런 비교가 맞지만 지금은 아니다.

## 프로그램

#### OS의 시선

- 하드웨어를 논리적인 자원으로 추상화
- 자원을 잘 정의된 인터페이스로 추상화

#### 코딩을 한 뒤

• 소스코드가 일련의 과정을 거쳐 프로그램이 된다.

## 프로그램은? sequences of instructions

- OS 에겐 그저 명령어의 모음
- CPU를 주면 알아서 처리하다가 다시 반환된다

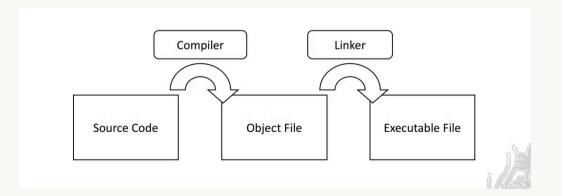
#### Abstraction

- The OS abstracts hardware into logical resources and well-defined interfaces to those resources
  - Programs (sequences of instructions)
- म् । १३१ १ १६ १६ १६ १६ १९ १९

るいるでい

- Processes (CPU, memory)

- Files (storage)
- Sockets (network)



## 프로세스(Process)란?

#### 정의: 실행 중인 프로그램 (Program in Execution)

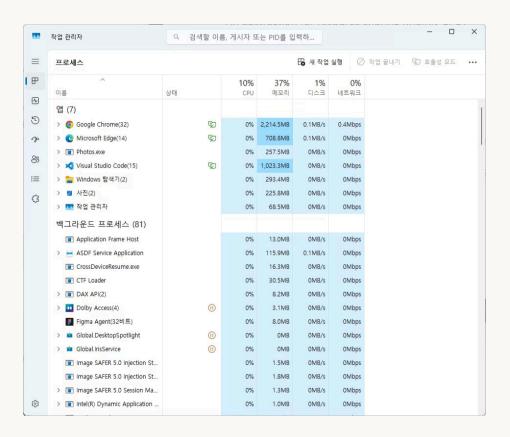
CPU, 메모리 등 자원 할당의 단위

#### 구성요소: Context(s)와 자원들

- 메모리(virtual): code, data, heap, stack
- storage
- network

#### Context = 수행 흐름 = 스레드

- 프로그램의 시작부터 끝까지 수행되는 흐름
- 프로세스는 최소 1개의 수행 흐름을 포함

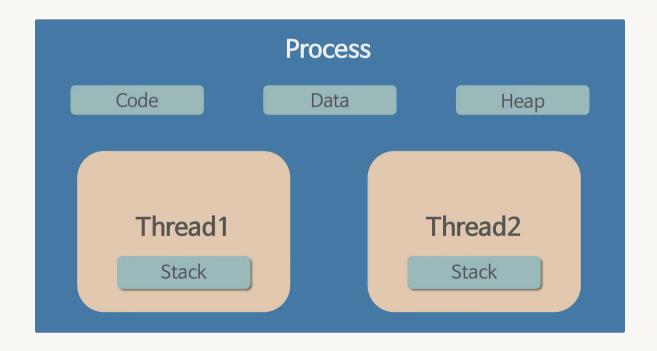


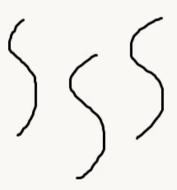
## 스레드(Thread)란?

- 정의
  프로세스 내에서 실행되는
  실행 흐름의 단위
- 구성요소: Set of Register and Stack
   현재 실행중인 상태의 레지스터와 스택으로 구

성

자원 공유
 프로세스의 자원(메모리)을 공유
 Code, Data, Heap 영역을 함께 사용





## **Context Switch**

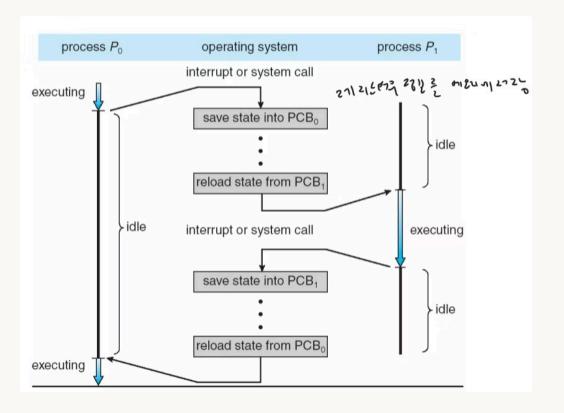
CPU는 한정되어있고 해야 할 일은 하나가 아니다.

프로세스간 전환이 필요한 순간 → context switch가 필요하다

- 일반적으로는 프로세스간 전환을 의미한다.
- 지금까지의 설명을 들었다면 Thread switching이라 불러야하 지 않을까?

#### Context Switch의 경우의 수

- 다른 process 간의 전환
- 같은 process 내 전환



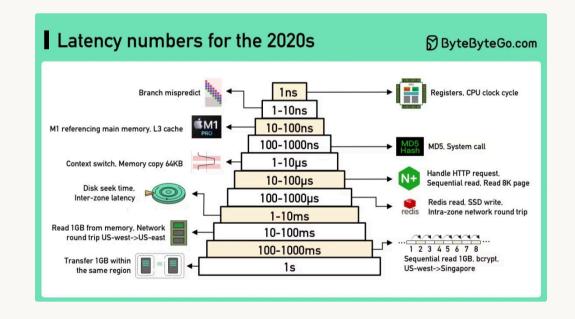
# Context Switch(2)

#### 컨텍스트 스위치 할 때..

- 1. 레지스터 저장 및 복원 (PCB)
- 2. (프로세스 schedule)
- 3. (캐시,TLB 무효화)
- = 오버헤드

다른 프로세스간 전환(Address Space의 변경)에 따라 오버헤드 가 더 커진다

특히 캐시 미스가 매우 큼 (원래 90%이상 HIT)



## 멀티 프로세스 VS 멀티스레드?

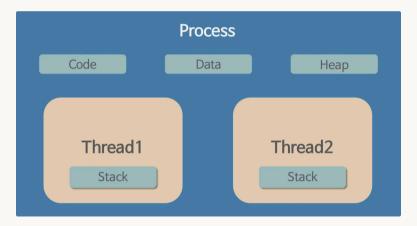
### →(단일 스레드의) 프로세스 여러 개 VS (프로세스 하나에) 스레드 여러 개

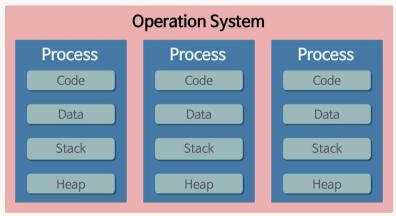
#### 프로세스 (Process)

- 메모리: 독립적 (완전히 분리된 메모리 공간)
- 자원 공유: 기본적으로 공유하지 않음
- 통신 방식: IPC(Inter-Process Communication) 필요

#### 스레드 (Thread)

- 메모리: 공유 (Code, Data, Heap 영역)
- 자원 공유: 대부분의 자원 공유 (Stack 제외)
- 통신 방식: 메모리를 직접 공유하여 통신





# 멀티 프로세스 VS 멀티스레드 (2)

#### Context Switch 관점에서

프로세스: 높은 비용

- 스케쥴링
- 캐시 비용

스레드: 낮은 비용

공유 자원을 제외한 상태(레지스터)

만 변경

#### 안정성 측면에서

프로세스: 높은 안정성

한 프로세스에서 발생한 오류가 다른 프로세스에 영향을 주지 않는다.

스레드: 낮은 안정성

한 스레드에서 발생한 오류(예: Segmentation Fault)가 **프로세스** 전체를 종료시킬 수 있다.

#### 메모리 관점

프로세스: 높은 메모리

스레드: 낮은 메모리

멀티스레드가 성능이 무조건 좋을까?

# Q&A