## OS Basic Inner Structure



2022.1.26 ImHoJeong

Contents

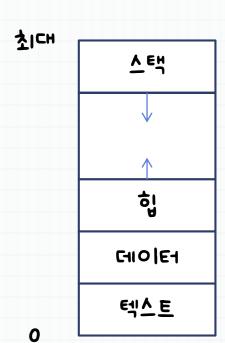
1. Process

2. Thread

3. Scheduling

## Process

#### Process



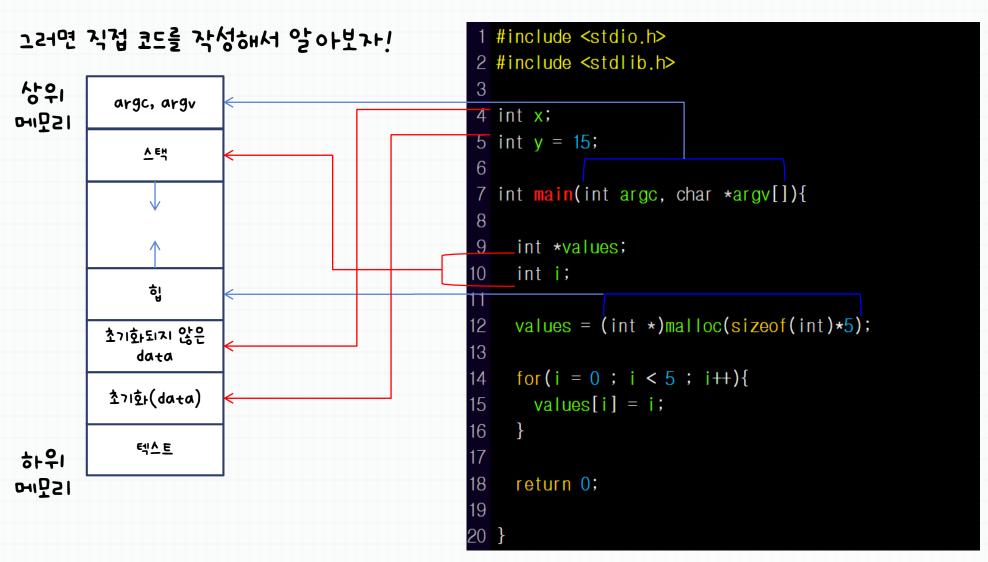
스택 섹션 - 함수 호출 시 임시 데이터 저장소 (함수 매개변수, 복귀 주소 및 지역 변수)

힙 섹션 - 프로그램 실행 중 동적으로 할당되는 메모리

데이터 - 전역 변수

텍스트 - 실행 코드

#### Process



#### 참고

#### Process

시행파인 이름 + size 명령어

At PI argc, argv
스택
스택
초기화되지 않은 data
초기화(data)

텍스트

```
aD:\tset>size test.exe
text data bss dec hex filename
14408 1536 116 16060 3ebc test.exe
```

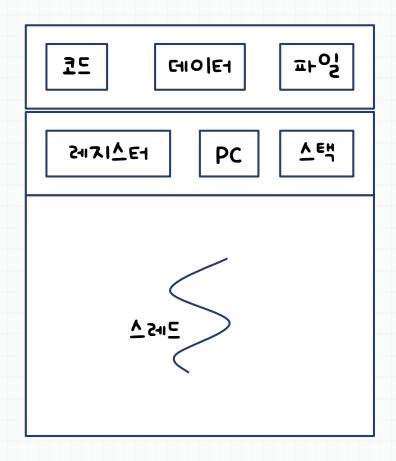
data필드: 초기화된 데이터

bss필드 : 초기화되지 않은 데이터

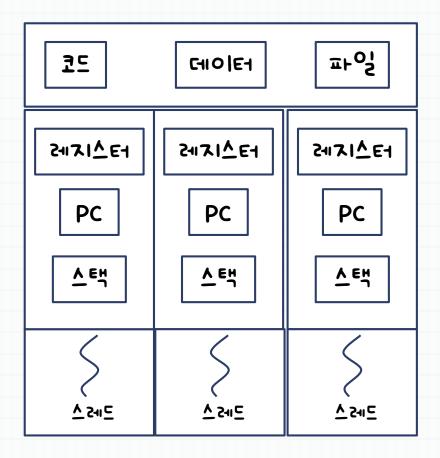
dec, hex : text + data + bss 영역의 합 (각각 10진수, 16진수)

filename: Sign It of old

바위

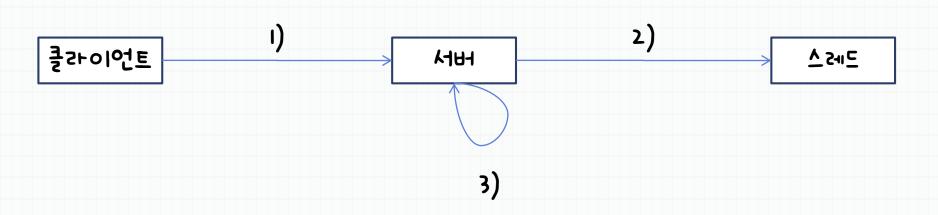


단일 스레드 프로세스



다중 스레드 프로세스

다중 스레드 서버 구조



- 1. Server는 클라이언트의 요청을 listen하는 별도의 스레드를 생성
  - ! 요청이 들어오면 다른 프로세스 생성 X
  - 2. 요청을 서비스할 새로운 스레드를 생성
  - 3. 추가적인 요청을 listen하기 위한 작업을 자기

운영체제 커널

Linux 시스템에서 시스템을 부트하는 동안 여러 커널 스레드가 생성

장치 관리, 메모리 관리, 인터럽트 처리 (특정 작업 수행)

왜 다중 스레드인가?

- 1. 응답성 시간이 오래 걸리는 연산이 별도의 비동기적 쓰레드 그> 여전히 응답 가능
- 2. 가원공유 프로세스는 공유 메모리, 메시지 전달 기법(programmer에 의해서만!), 스레드는 가동으로 속한 프로세스의 가원, 메모리를 공유!
- 3.경제성 문맥 교환 : 스레드가 더 빠름 & 프로세스 생성을 위한 메모리, 가원 할당은 비용이 많이 듬
  - 4. 규모 적응성 각각의 스레드가 다른 처리기에서 병렬로 수행될 수 있음

암묵적 스레딩

응용 개발가

스레딩의 생성 및 관리 책임

컴파일러, 실행시간 lib

응용 프로그램 개발가가 병렬로 실행할 수 있는 스레드가 아닌 task를 식별해야 함

- 강점 -

개발가는 병렬 작업만 식별하면 되고,

라이브러리는 스레드 생성 및 관리에 대한 특정 세부 사항을 결정

암묵적 스레딩

웹 브라우저 : 웹 서버는 요청을 받을 때마다 그 요청을 위해 새로운 스레드 생성

#### 다줌 스레드 서버

1. 서비스할 때마다 스레드를 생성하는 데 소요되는 시간 (오H? 곧장 용도 폐기되기 때문)

2. 모든 요청마다 새 스레드를 만들어 서비스해 준다?

그> 시스템에서 동시에 실행할 수 있는 최대 스레드 수는 몇개?

스레드를 무한정 만들면 언젠가는 CPU 시간, 메모리 공간 같은 시스템 가원이 고갈

#### 스레드 풀

IDEA : 프로세스를 시작할 때 아예 일정한 수의 스레드들을 미리 만들어두는 것

- 평소에는 하는 일 없이 일감 때기
- ❷ 서버는 스레드를 생성 X →> 요청을 받으면 thread pool에 제출 + 추가 요청 대기
  - 풀에 사용 가능한 스레드가 있으면 깨어나고 요청이 즉시 서비스됨
- 풀에 사용 가능한 스레드가 없으면 사용 가능한 스레드가 생길 때가지 작업이 대기
  - 스레드가 서비스를 완료 --> pool로 돌아가 더 많은 작업을 기다림

#### 스레드 풀 장점

- 1. 기존 스레드로 서비스 > 새 스레드 만들어주기 (속도 측면)
  - 2. 임의 시각에 존재할 스레드 개수에 제한을 둠
- 많은 수의 스레드를 병렬 처리할 수 없는 시스템에 도움이 됨
- 3. Task를 생성하는 방법 --- Task와 분리 그> Task를 실행을 다르게 할 수 있음

#### - Thread pool 4 Thread 744 -

- CPU 수, 물리 메모리 용량, 동시 요청 클라이언트 최대 개수 등 고려
- ex) 시스템 부하에 따라 작은 풀을 유지하도록 함 그> 메모리 등 소모를 줄일 수 있음

Purpose: CPU 이용률을 최대화하기 위함

WHY? 17H의 Process - I/O 요청 완료.... -> CPU 놀지 (대기시간 낭비)

한 순간에 다수의 프로세스를 메모리 내에 유지

- 프로세스가 대기 그그그> OS는 CPU를 회수해 다른 프로세스에 할당

프로세스 실행 \_ CPu 실행 + I/O 대기의 사이클

load store add store read from file

CPU burst

프로세스 실행 \_ CPu 실행 + I/O 대기의 사이클

wait for I/O

I/O burst

CPU Burst로 시각 후, 뒤이어 I/O 버스트가 발생

.... おトレトフト

store increment index write to file

CPU burst

마지막 CPU 버스트는 또 다른 I/O 버스트가 뒤따르는 대신

실행을 종료하기 위한 시스템 요청과 함께 끝남

wait for I/O

I/O burst

load store add store read from file

CPU burst

I/O 중심의 프로그램 - 건형적으로 짧은 CPU 버스트를 많이 가짐

CPU 지향 프로그램 - 다수의 긴 CPU 버스트를 가질 수 있음

wait for I/O

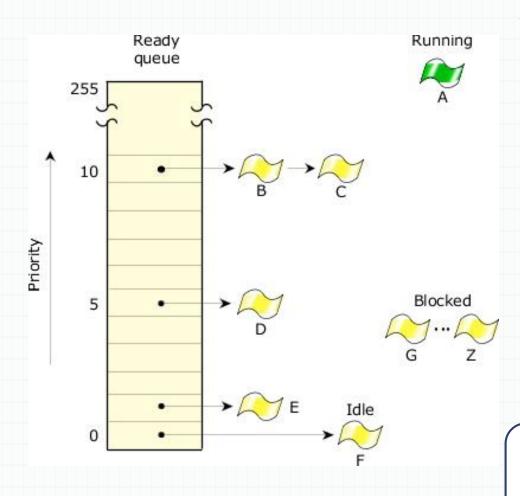
I/O burst

CPU Scheduler

CPU가 유휴 상태가 될 때마다, OS는 준비 큐에 있는 프로세스 중 하나 선택해 실행

선택 절차는 CPU 스케줄러에 의해 수행됨

스케글러 – 실행 준비가 되어 있는 메모리 내 프로세스 중에서 선택해, 이들 중 하나에게 CPU를 할당



Ready Queue

준비 큐 : 반드시 FIFO 방식의 큐가 아니어도 됨

FIFO, Priority Queue, LinkedList로 구현 가능

Ready Queue에 있는 모든 Process

二> CPU에서 실행될 기회를 기다리며 대기

Queue에 있는 record

그>일반적으로 프로세스들의 프로세스 제어 블록(PCB)

PCB PCB PCB PCB

# Thank you

39ghwjd@naver.com