# 정적 메모리 할당

프로그램이 시작되기 전에 미리 정해진 크기의 메모리를 할 당"받는 것을 말함

· 예, int num; char str[256]; 등

/. 실행 중 , 할만된 메와 과를 조건할 수 없음 .

2. 프로써스가 목록될 때, 2제4야 해당 정적 예약이 탈당이 해지됨.

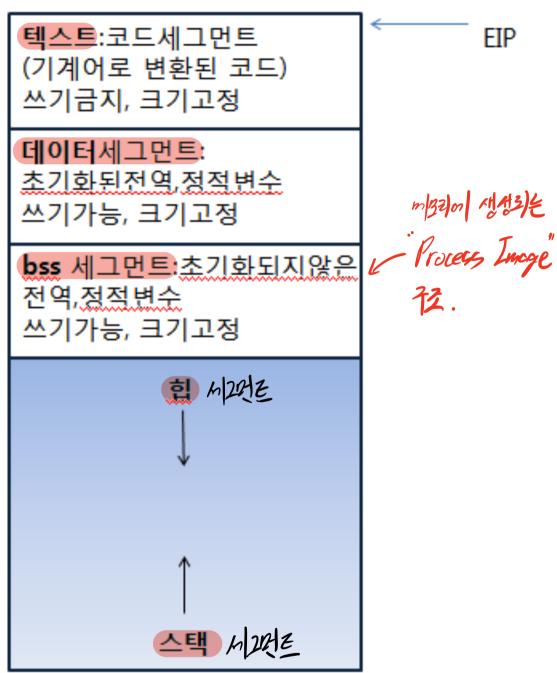
- 처음에 결정된 크기의 값만을 처리함
- int a[1000]; 과 같은 배열은 1000개의 정수값만을 배열에 넣을 수 있으며 1개의 값만이 배열에 있을 경우 메모리 낭비 가 발생한다

· 메웨의 'data'에에 발생. \_\_\_\_` 참자형은 변에 차실 때 등적 메모리 할당 '왥 쎄의 향'을

포시스 실행 그렇게도 한당된 제외를 프로그램의 실행 도중에 메모리를 할당받는 것 해시할 수 있을.(Hthms) iel' (포지스가 존되면.

- · 운영체제의 힙 영역의 메모리를 할당받아서 사용함 자동해제장)
- · 메모리 낭비가 적어 효율적임 형 . 학생 에외 과 호텔 수 있음.
- 운영체제에 프로그램이 필요로 하는 메모리의 용량을 알려주 어야 함. 또한 할당된 메모리의 주소를 알아야 사용할 수 있음
  - · C언어는 이를 위해 malloc() 함수를 사용하며, malloc() 함수는 할당된 메모리의 주소값을 반환한다 · JAVA 이전 'new' 키워크 에 22 | 내 'Heap' 영역이 본강된. 생성한 인터를 제공하는 변수 2주 '동작 살랑'이 해당한

X'에외 한학의 의미; 자전 3기반장의 공간을 제외되 내에서 학생하는 것.



## 텍스트 세그먼트(코드 세그먼트)

이 영역은 <u>작성한 코드가 기계어로 바뀌어 저장 됩니다. EIP는 이 코드의 흐름을 읽는 EIP레지스터</u>입니다. <u>이</u> 곳에는 (변수가 아닌) 순수 코드만 있는 영역입니다.(함수, 제어문 등등..)

함수의 주소값이 <mark>4200</mark>으로 시작하는군요. 우선 아래 영역들의 주소값을 알아보고 비교하겠습니다.

#### 데이터 세그먼트

초기화된 전역 정적 변수가 저장되는 곳입니다. 위 코드의 실행 결과 화면에서 초기화된 전역, 정적변수의 주소를 찾아보면

b1,b2, d1,d2,d3 입니다. 주소가 4210로 시작합니다. 동일한 세그먼트에 저장됨을 알 수 있습니다.

### bss 세그먼트



초기화 되지 않은 정적,전역변수는 모두 <mark>4223</mark>으로 시작하는 주소값을 가졌습니다.

- 여기까지 주소값의 영역을 정리하면 4200xxx->4210xxx->4223xxx (코드->데이타->bss) 로 위 그림과 동일함
   을 알 수 있습니다.
- 또한, 변수 선언 순서에 따라 주소값이 커지는 구조입니다.

#### 一部的计松准

합과 스택 세그먼트 "지역변수"가 저장된 온건

통적할당을 하여 힙 영역을 살펴본 결과 여기서는 6으로 시작하는 주소값을 가졌습니다.할당 순서에 따라서 주소값이 커지네요.

그런데 스택영역은 2로 시작합니다.

위 그림과는 일치하지는 않습니다. 단지 스택이 높은 주소에서 낮은 주소로 쌓여가는 것은 맞네요.

제 짧은 지식으로는 잘 모르겠군요. 추측하면, 메모리 모델의 차이라고 생각합니다.

사실 일반적인 프로그래밍을 하는 경우 이런 부분이 크게 필요한 부분은 아니기 때문에, 그러려니 하고 넘어 가겠습니다.

#### const 선언시

모든 전역 const 변수는 데이타 세그먼트에 저장됩니다.

지역 const 변수일 경우 문자열은 데이타 세그먼트에 저장되고, int 형 변수(double...도 마찬가지)는 스택에 저장됩니다.

Java에서 변수를 사용할 때, 원시 데이터 타입(Primitive type)이 아닌 이상 모든 데이터 타입은 new로 할당이 됩니다.

예를 들어, 문자열의 타입 String을 사용할 때 우리는 String a = "hello world" 라고 사용하기는 하지만 내부적으로는 String a = new String("hello world");와 같습니다.

즉, Java에서는 원시 데이터 타입을 제외하고는 모든 객체가 클래스 타입입니다.

L水岩

[ 对文本层的

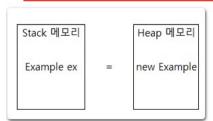
클래스를 사용할 때는 우리가 new라는 객체를 사용합니다.

data - 10

위 예제는 당연한 것입니다만, 우리가 봐야 할 부분은 Example ex = new Example(10); 입니다.

먼저 앞의 Example ex은 변수 선언입니다. 여기서 우리가 Example ex = 10;이라고 하면 당연히 에러가 발생합니다. 왜냐하면 Example ex에는 Example의 클래스만 할당이 되어야 하기 때문입니다.

즉, Java 내부에서는 Example ex = new Example(10);가 어떤 형태로 생성이 되냐하면 아래의 그림과 같이 생성이 됩니다.



여기서 Stack 메모리와 Heap 메모리에 대한 구조가 나왔습니다.

잠깐 이 Stack 메모리와 Heap 메모리에 대해 이해할 필요가 있습니다.

. Stack 메모리는 우리가 프로그램에서 함수를 작성할 때, 실행하는 영역을 중괄호({ }))로 설정합니다. 이 중괄호의 영역을 우리는 Stack 영역이라고 이야기합니

o Stack 영역에서 선언된 변수의 값은 우리가 Stack 메모리에 보관 된다고 합니다.

```
public class Example {
  public static void main(String... args) {
    // 영의의 소력 영역
    {
        int data = 0;
    }
    System.out.println(data);
}

10
11

11

12

public class Example {
  public static void main(String... args) {
    // 영의의 소력 영역
    {
        int data = 0;
    }
    System.out.println(data);
    }
    Create local variable 'data'
    • Create local variable 'data'
    • Create parameter 'data'
    • Create constant 'data'
    • Create constant 'data'
    • Create constant 'data'
```

위 이미지를 보시면 main 함수 안에 임의의 중괄호를 사용해서 새로운 스택 영역을 만들었습니다. 그 새로운 스택 영역에서 선언된 data는 스택 영역을 벗어나서는 사용할 수 없습니다.

다시 돌아와서 Example ex는 스택 영역에서 선언된 것입니다.

. 프크램 실행 크를에 `heap 영역는 발당받게됨.

new Example(10)는 Heap 영역에서 할당된 것인데, Heap은 프로그램의 영역입니다. 즉, 프로그램이 실행되면서 Heap 메모리가 생성이 되고 그 안에서 자유롭게 선언하고 해지를 할 수 있습니다.

현러나 이 Heap은 딱히 어디에서 성<mark>언되고 메모리에 어디에 박혀있는지 알 수 없습니다. 그래서 Heap에서 선언된 new Example의 주소 값을 Stack메모리에 선언된 Example ex에 넣는 것입니다. ┃ 세세계 런트런트의 게상한 3년을 할 수 없음. ┃ 차송차용하여 경관 사고 보여였다. ★ 40년</mark>

 기를 차지함. 정리하면 Stack은 정적인 메모리 영역이며 데이터를 찾기가 쉽지만(Stack 알고리즘의 push pop으로 데이터를 찾는다.), Heap은 동적인 메모리 영역이며 new키워드로 클래스를 할당하면 데이터를 주소 값으로만 찾을 수 있습니다.

그리고 이 둘을 연결한 ₮ Example ex = new Example(10);의 형태입니다.

함수를 호출 시 함수의 매개변수, 지역변수, 리턴 값, 그리고 함수 종료 후 돌 아가는 위치가 스택 메모리에 저장된다.

재귀함수를 쓰게되면, 함수를 반복적으로 호출하므로, 스택 메모리가 커지고, 호출하는 횟수가 많아지면 스택오버플로우가 발생할 수 있다.