

# 함수와 재귀



01

함수

02

프로세스  
메모리

03

변수

04

재귀와 꼬리재귀



## 함수란?

1) 프로그래밍에서 함수(function)란 하나의 특별한 목적의 작업을 수행하기 위해 독립적으로 설계된 프로그램 코드의 집합이다.

C언어에서 함수는 크게 표준 함수와 사용자 정의 함수로 구분할 수 있다.

- 표준 함수 : C에서 기본적으로 제공하는 함수
- 사용자 정의 함수 : 사용자가 직접 정의해서 사용하는 함수



## 함수가 왜 필요할까?

1) 함수를 사용하는 이유는 바로 반복적인 프로그래밍을 피할 수 있기 때문이다.

=>프로그램에서 특정 작업을 여러 번 반복해야 할 때는 해당 작업을 수행하는 함수를 작성하면 된다.

필요할 때마다 작성한 함수를 호출하면 해당 작업을 반복해서 수행할 수 있다.

2) 전체적인 코드의 가독성이 좋아집니다.

=>손쉽게 유지보수를 할 수 있습니다.



# 함수 정의 방법(1)

```
return-type function-name(argument declarations)
```

```
{  
    declarations and statements  
}
```

- return-type은 함수가 실행을 끝나고 리턴되는 값의 데이터형을 말한다.

- function-name은 함수의 이름이다.

(이는 프로그램이 함수를 호출할 때 필요한 식별자이다.)

- argument declarations는 인수들의 선언으로 구성되어 있다.

- declarations and statements는 다음과 같이 구성됩니다.

<0개 이상의 변수 선언문들, 작업을 수행하기 위한 0개 이상의 statement들>

-함수 정의시 {declarations and statements}를 묶어 몸체(body)라고도 합니다.



## 함수 정의 방법[2]

```
int sum(int x, int y)
{
    int res;
    res = x + y;
    return res;
}
```

1. 위 함수의 함수명은 sum이다.
2. 함수의 자료형이 int 이므로 결과값이 정수값을 반환한다는 것을 알 수 있다.
3. 함수에서 더하고자 하는 두 정수를 전달받기 위해 두 개의 정수 변수 x, y를 인수로 선언했다.



# 프로세스 메모리 영역(1)

1) 텍스트 영역 - 프로그램의 실행 코드가 존재하는 영역

2) 데이터 영역

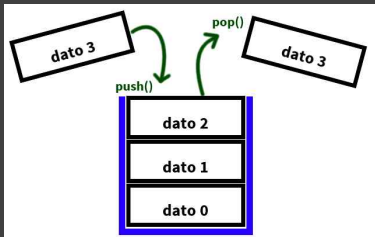
- 전역 변수나 정적 변수[Static]등이 이곳에 기록.
- 데이터 영역 내에서도 읽기 전용 영역, 읽기/쓰기 영역, 초기화가 되지 않은 영역으로 구분



# 프로세스 메모리 영역[2]

## 3)스택 영역

- 스택(stack) 영역은 함수의 호출과 관계되는 지역 변수와 매개변수가 저장되는 영역.
- 스택 영역은 함수의 호출과 함께 할당되며, 함수의 호출이 완료되면 소멸한다.
- 스택 영역에 저장되는 함수의 호출 정보를 스택 프레임이라고 한다.
- 스택 영역은 푸시(push) 동작으로 데이터를 저장하고, 팝(pop) 동작으로 데이터를 인출한다. 이러한 스택은 후입선출(LIFO, Last-In First-Out) 방식에 따라 동작하므로, 가장 늦게 저장된 데이터가 가장 먼저 인출된다.
- 스택 영역은 메모리의 높은 주소에서 낮은 주소의 방향으로 할당된다.





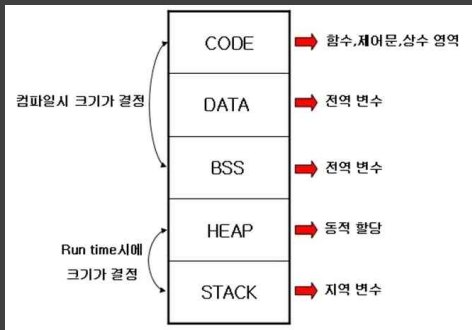
## 프로세스 메모리 영역[3]

### 4) 힙 영역:

메모리의 힙(heap) 영역은 사용자가 직접 관리할 수 있는 메모리 영역이다.

힙 영역은 사용자에게 의해 메모리 공간이 동적으로 할당되고 해제된다.

힙 영역은 메모리의 낮은 주소에서 높은 주소의 방향으로 할당된다.



## 스택의 특징

- 매우 빠른 액세스
- 변수를 명시적으로 할당 해제 할 필요가 없다.
- 공간은 CPU에 의해 효율적으로 관리된다.
- 메모리는 단편화되지 않는다.
- 스택 크기 제한 (OS에 따라 다름)
- 변수의 크기를 조정할 수 없다.

## 힙의 특징

- 변수에 전역적으로 액세스 할 수 있습니다.
- 메모리 크기 제한 없음
- [상대적으로] 느린 액세스
- 효율적인 공간 사용을 보장하지 못하면 메모리 블록이 할당 된 후 시간이 지남에 따라 메모리가 조각화되어 해제 될 수 있습니다.
- 메모리를 관리해야 합니다 (변수를 할당하고 해제하는 책임이 있습니다)
- 변수는 C언어 `realloc()`



## 지역 변수란?

- 지역변수란 이름과 같이 한 지역에서만 사용할 수 있는 변수
- 지역이란 {}에 의해 만들어지는 영역을 의미함
- 지역변수들은 해당 지역을 벗어나면 소멸

## 전역변수란?

- 반대로 어느 지역에서나 사용할 수 있는 함수
- 괄호 밖에 서술
- 시작과 동시에 메모리 공간에 할당되어 프로그램이 끝나기 전까지 존재
- 별도의 값으로 초기화하지 않으면 0으로 초기화

## # 지역 변수를 사용하는 이유

- 전역변수 남용시 추후 유지보수 어려움[어느 함수에서 전역변수를 사용하는지 파악하기 어려움]
- 지역변수와 전역변수의 이름이 같다면 지역변수를 우선적으로 접근
- 꼭 필요한 경우가 아니라면 지역변수 사용 권장



# Static

- 정적 변수
- 전역이나 함수 내부 모두에서 사용 가능
- 변수를 선언할 때 앞에 static을 넣어주는 것이 사용 방법
- 선언시 초기화하지 않아도 0으로 초기화

-프로그램 시작 시 할당되고 끝날 때 파괴

=> 전역으로 선언하면 해당 소스파일에서만, 함수 내부에서 선언하면 해당 함수에서만 사용 가능

함수 내부에서 선언하면 함수가 여러 번 실행되어도 선언 및 초기화는 한번만 일어남.



## 재귀란?

```
int factorial(int num){  
    int result = 1;  
    for(int i = 1 ; i <= num ; i++){  
        result = result * i;  
    }  
    return result;  
}
```

<반복문>

```
int factorial(int n){  
    if(n == 1) return 1;  
    return n * factorial(n - 1);  
}
```

<재귀>

#반복과 재귀의 가장 큰 차이는, 재귀는 스스로를 호출한다는 점에 있다!



# 재귀와 반복의 차이점!

무한 반복이 발생하는 경우 재귀는 CPU 크래시를 초래할 수 있지만, 반복은 메모리가 부족할 때가 되면 멈춘다.

- 재귀

종결 조건을 명시할 때 실수를 하면, 무한 재귀 호출이 생길 수 있다.

예를들어 조건이 false가 되지 않아 계속 함수를 호출하게 되면 CPU 크래시가 발생할 수 있다.

- 반복

반복자 실수[반복자 배정이나 증가] 혹은 종료 조건을 실수하면 무한 루프가 발생한다.

시스템 에러가 발생할 수도, 발생하지 않을 수도 있지만 프로그램은 확실하게 중지된다.



## 꼬리재귀란?

```
int factorial(int n){  
    if(n == 1) return 1;  
    return n * factorial(n - 1);  
}
```

<재귀>

```
int factorialTail(int n, int acc){  
    if(n == 1) return acc;  
    return factorialTail(n - 1, acc * n);  
}  
int factorial(int n){  
    return factorialTail(n, 1);  
}
```

<꼬리 재귀>

팩토리얼 함수가 두개로 분리됨을 확인할 수 있다.



## 재귀를 사용하는 이유?

- 알고리즘 자체가 재귀적으로 표현하기 자연스러울 때, 가독성이 좋다.
- 변수 사용을 줄여준다.

## 교리 재귀를 사용하는 이유?

재귀로 구현을 하고 싶은데, 재귀가 가지는 오버헤드 때문에 꺼려질 수 있다.

하지만 컴파일러가 교리재귀를 반복문으로 최적화하는 것을 이용한다면 오버헤드를 피하면서 재귀문을 작성할 수 있다.

요점은 재귀 호출 이후 추가적인 연산을 요구하지 않도록 구현하는 것이다.

### #오버헤드란?

어떤 처리를 하기 위해 들어가는 간접적인 처리 시간 · 메모리 등을 말한다.





## 꼬리재귀 최적화 예시

```
int factorialTail(int n, int acc){  
    if(n == 1) return acc;  
    return factorialTail(n - 1, acc * n);  
}  
int factorial(int n){  
    return factorialTail(n, 1);  
}
```

<꼬리 재귀>

```
int factorialTail(int n){  
    int acc = 1;  
  
    do{  
        if(n == 1) return;  
        acc = acc * n;  
        n = n - 1;  
    } while(true);  
}
```

<컴파일러의 판단>



THANK YOU!



# 사진 출처

<https://phaphaya.tistory.com/24>

<https://lignux.com/pilas-de-datos/>

