

# 프로그래밍 언어론

Binding

컴퓨터공학과  
이만호



## Binding

### 학 습 목 표

프로그래밍언어에서 사용되는 변수에 type과 같은 속성을 부여하는 binding 개념에 대해서 학습한다.

### 학 습 내 용

- 변수의 Binding
- 변수의 Type Binding
- 변수의 Category(부류)
- Named Constant(이름상수)



# 목 차

- 알고가기
- 변수의 Binding
- 변수의 Type binding
- 변수의 Category(부류)
- Named Constant(이름상수)
- 평가하기
- 정리하기



# 알고가기 1

## 1. C 언어로 작성된 아래의 프로그램 코드를 보고 물음에 답하시오.

```
int foo(int fpar)
{   int   lvar = 24;           --- (1)
    static int  slvar = 35;    --- (2)
    ...
    return  slvar;   }
```

문장 (1)에서 `lvar`의 값이 24로 저장되는 시점은 언제인가?

- (a) 프로그램이 실행을 시작하기 직전
- (b) `foo`가 호출되어 실행을 시작할 때
- (c) `foo`가 종료되어 `return`할 때
- (d) 프로그램이 종료할 때



## 알고가기 2

2. C 언어로 작성된 아래의 프로그램 코드를 보고 물음에 답하시오.

```
int foo(int fpar)
{   int   lvar = 24;           --- (1)
    static int  slvar = 35;    --- (2)
    ...
    return  slvar;  }
```

문장 (2)에서 slvar의 값이 35로 저장되는 시점은 언제인가?

- (a) 프로그램이 실행을 시작하기 직전
- (b) foo가 호출되어 실행을 시작할 때
- (c) foo가 종료되어 return할 때
- (d) 프로그램이 종료할 때



# | Binding의 개념

## Binding

➔ 개체(entity)에 속성을 맺어주는 것.

➔ 변수의 Binding

> 변수에 변수와 관련된 속성을 맺어주는 것

```
int age; // 변수 age에 type(int)을 binding - type binding
age = 19; // 변수 age에 값(19)을 binding - value binding
```

➔ 연산자(operator)의 Binding

> 기호(symbol)에 연산(operation)의 의미를 맺어주는 것

```
'+' : 더하기 (add)
'*' : 곱하기 (multiply)
```

## Binding Time

➔ Binding이 이루어지는 시점

➔ Binding되는 속성에 따라 binding time이 다르다.



# | Binding Time

## Static Binding

- ➔ 프로그래밍언어를 설계할 때
  - > 연산자 기호 — 연산 (예: '+' — 더하기)
- ➔ 프로그래밍언어를 구현할 때 (compiler/interpreter를 작성할 때)
  - > 정수형 값의 범위: 16-bit / 32-bit
  - > 실수형의 표현
- ➔ 프로그램을 compile할 때
  - > 변수의 type (C의 경우)
- ➔ 프로그램을 메모리에 load할 때
  - > 전역변수의 주소 (C의 경우)
  - > static 변수의 주소 (C의 경우)

```
int  gvar;    // 전역변수
...
int  foo(int fa)
{
    int  n, *p;
    static int  svar;

    p = (int*)malloc(sizeof(int));
    n = 3;
    n = n + 5;
    ...
}
...
```

## Dynamic Binding

- ➔ 프로그램을 실행할 때
  - > static이 아닌 지역변수의 주소 (C의 경우)
  - > 부프로그램의 parameter(인자)의 주소
  - > 동적으로 할당된 기억장소의 주소



# | Static Binding vs. Dynamic Binding

## Static Binding

- 최초의 binding이 프로그램 실행하기 전에 이루어진다.
- 한번 binding이 이루어진 속성은 프로그램이 종료될 때까지 변하지 않는다.

## Dynamic Binding

- 최초의 binding이 프로그램 실행하는 동안 이루어진다.
- 한번 binding이 이루어진 속성이 프로그램 실행 과정에서 다시 발생하는 binding에 의해서 다른 속성으로 변할 수 있다.



# | 변수의 Type Binding

## Type Binding과 관련된 주제

### ➔ Type이 지정되는 방법

- 명시적 선언 (explicit declaration)
- 묵시적 선언 (implicit declaration)
- 값(value)의 배정(assignment)
- Type Inference(추론)

### ➔ Type Binding이 이루어지는 시점

#### Static Binding

- > 대부분의 compiler 언어에서 프로그램을 compile할 때 type binding이 이루어진다.
- > 대부분, 명시적 또는 묵시적 선언 방법에 의해서 type이 지정된다.

#### Dynamic Binding

- > 대부분의 interpreter 언어에서 프로그램을 실행할 때 type binding이 이루어진다.
- > 대부분, 값의 배정 방법에 의해서 type이 지정된다.



# | 명시적 선언 vs. 묵시적 선언

## 명시적 선언 (explicit declaration)

- 변수의 type을 지정하는 선언문에 의해서 type이 지정된다.

예 C 언어에서,

```
int    age, score;
float  average;
```

```
float  SCORE, AVRGE;
...
SCORE = 98.5;
AVRGE = SCORE / 5;
```

장점	Reliability 향상
----	----------------

## 묵시적 선언 (implicit declaration)

- 언어 설계 시 정의된 규칙에 의해서 변수의 type이 지정된다.
- 프로그램에서 변수가 처음 나타나는 지점에서 type이 지정된다.

예 Fortran에서,

정수형: 변수 이름이 I, J, ..., N으로 시작  
실수형: 변수 이름이 기타 문자로 시작

```
...
SCORE = 98.5
AVRGE = SCORE / 5
```

장점	Writability 향상
단점	Reliability 하락

# | Dynamic Type Binding

- ➔ 배정문(assignment statement)을 실행할 때 type이 지정된다.
- ➔ 배정되는 값의 type에 따라 변수의 type이 지정된다.

예

JavaScript에서,  
`list = [2, 4.33, 6, 8]; // list: 1차원 배열`  
`list = 17.3; // list: scalar 변수`

## 장점

- 유연성(flexibility) 향상
  - > Generic subprogram(모든 type에 적용될 수 있는 부프로그램)을 작성하는 것이 가능하다.

## 단점

- 프로그램 실행 비용 증가
  - > Type checking이 프로그램 실행 시 이루어져야 한다.
- Type오류를 발견하기가 어려움

```
n = 3;   d = 5;   s = 7.4;   // n,d:정수형, s:실수형
n = s;   // 입력 실수(원래 의도는 n = d;). 오류는 아님.
          // 변수 n의 type이 실수형으로 바뀐.
```



# | Type inference(추론)

- ➔ 변수가 사용된 주변 상황으로부터 type을 추론(inference)한다.
- ➔ 주로 함수형언어(functional languages)에서 적용된다.

예

ML 언어에서,

```
fun area(r) = 3.14 * r * r;           // r:실수형
fun times10(x) = 10 * x;              // x:정수형
fun square(x) = x * x; // x의 type 지정 불능. Error 발생
```

해결 방법

```
fun square(x): int = x * x;
fun square(x:int) = x * x;
fun square(x) = (x:int) * x;
fun square(x) = x * (x:int);
```



# | 기억장소 Binding

- ➔ 변수에 기억장소를 할당하는 것.
  - 개체의 주소가 결정됨 (address binding)
- ➔ 기억장소 할당 vs. 기억장소 반납

## 기억장소 할당(allocation)

유허 기억장소 집합으로부터  
기억장소를 할당한다.

## 기억장소 반환(de-allocation)

할당 받아 사용하던 기억장소를  
유허 기억장소 집합에 반환한다.

예 C 언어에서,

```
int foo(int fp) // foo가 호출되면, fp용 기억장소가 할당됨
{ int k;       // foo가 호출되면, k용 기억장소가 할당됨
  int *p;      // foo가 호출되면, p용 기억장소가 할당됨
  p = (int *) malloc(sizeof(int)); // 기억장소 할당
  ...
  free(p);     // 기억장소 반납
}
```

- ➔ 변수의 존속기간(lifetime)
  - 변수에 기억장소가 할당되는 시점부터 반환되는 시점까지의 시간



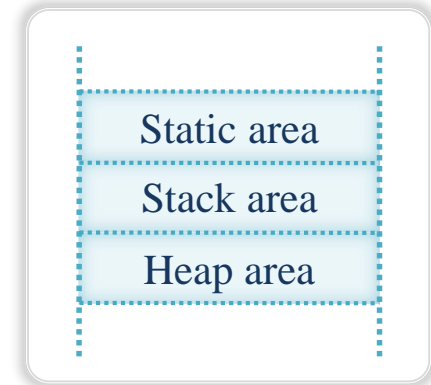
# | 변수의 Category(부류)

## 변수의 종류

- ➔ Scalar 변수, pointer 변수, 구조체 변수, ...
- ➔ Array 변수

## 변수의 존속기간(lifetime)에 따른 scalar 변수의 category(부류)

- ➔ Static 변수
- ➔ Stack-dynamic 변수
- ➔ Explicit heap-dynamic 변수
- ➔ Implicit heap-dynamic 변수



# | Static 변수

- ➔ 프로그램 실행 전에 static area의 기억장소가 binding된다.
- ➔ Binding된 기억장소는 프로그램이 종료될 때까지 유지된다.

예 C에서 `static`으로 선언된 모든 변수, Fortran 77에서 모든 변수

## 장점

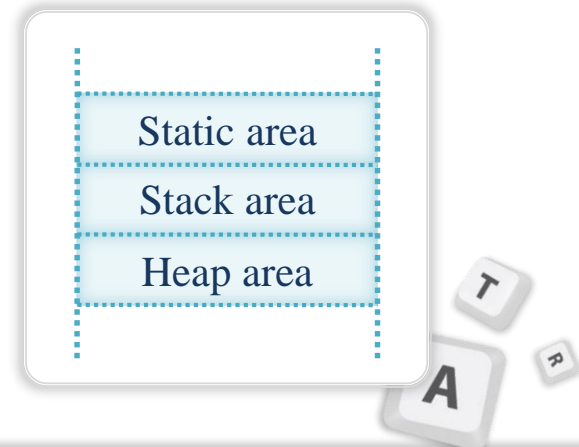
- 프로그램 실행의 효율성
  - > 변수에 직접 접근할 수 있음. (direct addressing)
  - > 기억장소의 할당(allocation) 및 반환(de-allocation) 시간이 필요 없음.
- Subprogram에서 history-sensitive(과거-민감) 변수 지원
  - > Subprogram을 호출해서 실행을 시작할 때, 이전 호출에서 마지막으로 배정된 값을 갖는다.
  - > 난수(random number)를 생성할 수 있는 부프로그램 작성에 사용됨,

```
int random() { static int seed; ... }
```

## 단점

- 유연성(flexibility) 부족
- Recursive subprogram작성이 불가능함.
- 지역변수들 사이에 기억장소를 공유할 수 없음.

```
int foo() { static int fa[1000]; ... }
Int goo() { static int ga[1000]; ... }
```



# Stack-dynamic 변수

- ➔ 프로그램이 실행되는 과정에서, 변수 선언문이 활성화될 때 stack area의 기억장소가 binding된다.

```
int foo() { int n; ... }
```

- ➔ Scalar 변수의 경우, 다른 속성(이름, type, scope)은 static binding되기도 한다.

예 C에서, 함수 (function)의 지역변수

## 장점

- Recursive subprogram 작성이 가능함.

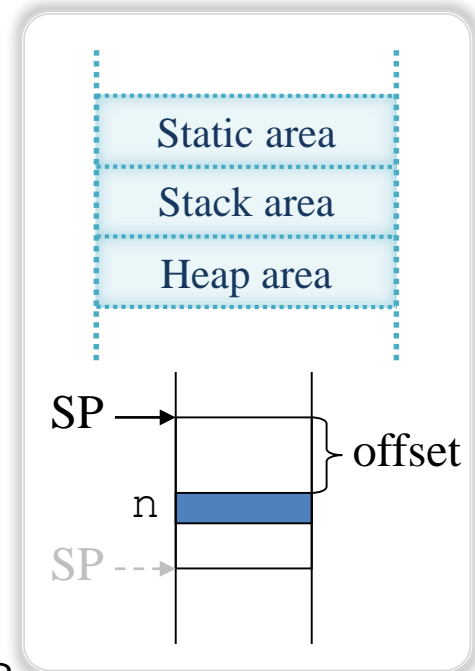
```
int roo() { int rv; ... roo() ... }
```

- 지역변수들 사이에 기억장소를 공유할 수 있음.

```
int foo() { int fa[1000]; ... }
Int goo() { int ga[1000]; ... }
```

## 단점

- 프로그램 실행 시간의 증가
  - > 기억장소의 할당 및 반환 시간이 추가적으로 필요함.
  - > 변수에 간접적으로 접근해야 함. (in-direct addressing)
- Subprogram에서 history-sensitive(과거-민감) 변수를 이용할 수 없음





# | Explicit heap-dynamic 변수

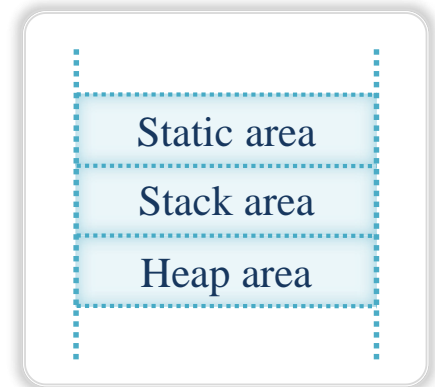
- ➔ 기억장소를 할당하는 문장을 실행할 때 heap area의 기억장소가 binding되고, 반환하는 문장을 실행할 때 반환된다.
- ➔ Linked-list(연결리스트)나 tree와 같이 프로그램 실행 중에 크기가 커지거나 줄어드는 경우에 사용된다.

## 장점

- ➔ 필요에 따라 기억공간을 효율적으로 관리하며 사용할 수 있다

## 단점

- ➔ Pointer나 참조변수를 올바르게 사용하기 어려움 → Reliability 저하
- ➔ 기억장소의 dynamic 할당 및 반환에 필요한 실행시간 증가

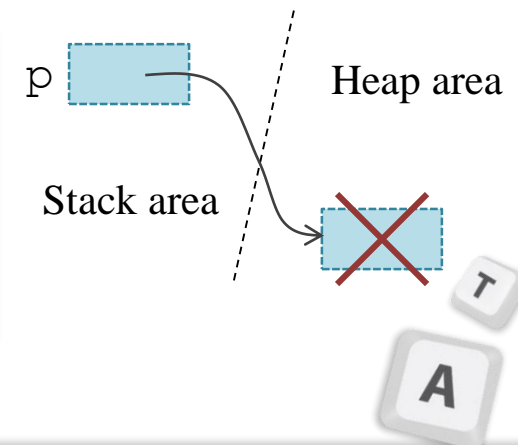


C

```
int *p;
...
p = (int*) malloc(sizeof(int));
... *p ...
free(p);
```

C++

```
int *p;
...
p = new int;
... *p ...
delete p;
```



# Implicit heap-dynamic 변수

➔ 배정문(assignment statement)을 실행할 때 기억장소가 binding된다.

> JavaScript의 string(문자열)

```
var st = "Hong";    // 길이: 4
st += " Gil-Dong";  // 길이: 13으로 확장됨
```

> JavaScript의 배열(array)

```
var na = new Array(34, 52, 19); // 크기: 3
na[8] = 68;                      // 크기: 9로 확장됨
```

➔ 쓸모가 없어진 기억장소는 보통 시스템에 의한 쓰레기수집(garbage collection)을 통해 반환된다.

## 장점

> 유연성(flexibility) 향상

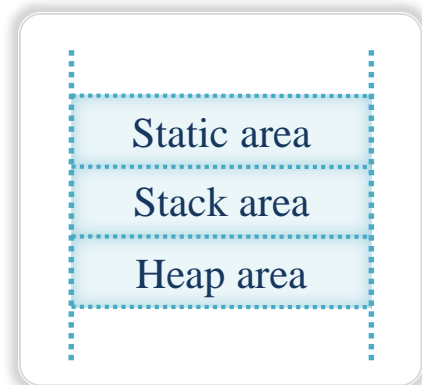
> 기억장소를 필요할 때 할당하고, 필요가 없어졌을 때 반환.

> 모든 type에 적용될 수 있는 generic code(포괄형 코드) 작성이 가능.

## 단점

> 기억장소의 dynamic allocation 및 de-allocation에 필요한 실행시간 증가

> Compile할 때 오류를 검출할 수 없다. → Reliability 저하



## | Named constant(이름 상수)

- ➔ 변수 이름에 기억장소 binding이 이루어질 때, value binding이 동시에 이루어진다. 한번 binding된 값은 변경될 수 없다.
- ➔ Binding 방법에 따른 named constant의 분류
  - > Static binding에 의한 이름상수: 정적으로 value binding이 이루어짐
    - Manifest constant(명확 상수)라고 부른다.
  - > Dynamic binding에 의한 이름상수: 동적으로 값 binding이 이루어짐

```
int foo() { // C++의 예
    ...    // width의 값이 미리 binding되어 있어야 함.
    const int Max = 2 * width;    // dynamic binding 발생
    ...    // 변수 Max 값을 변경할 수 없음.
}
```

### ➔ 사용 예

#### ➤ 특별한 의미를 갖는 상수 값

```
#define pi 3.14159    // 원주율
#define G 6.67E-11    // 중력상수
```

#### ➤ 프로그램의 여러 곳에서 자주 사용되는 상수 값

```
#define ArrSize 100    // 배열의 크기
int a[ArrAize], k;
for (k=0; k<ArrSize; k++) { ... }
```

**장점** : Readability, Writability, Reliability 향상, Cost 절감



# 평가하기

마지막으로 내가 얼마나 이해했는지를 한번 확인해 볼까요?  
총 3문제가 있습니다.

START



## 평가하기 1

1. C언어에서, 선언문 `"int n;"`에서, 변수 `n`의 **type**으로 `int`가 **binding** 되는 시점은?

- (a) 프로그래밍언어를 구현할 때
- (b) 프로그램을 compile할 때
- (c) 프로그램을 메모리에 load할 때
- (d) 프로그램을 실행할 때



## 평가하기 2

2. C언어에서, 선언문 "static int n;"에서, 변수 n에 주소가 binding되는 시점은?

- (a) 프로그래밍언어를 구현할 때
- (b) 프로그램을 compile할 때
- (c) 프로그램을 메모리에 load할 때
- (d) 프로그램을 실행할 때



## 평가하기 3

3. 아래에는 C code와 scalar 변수의 존속기간에 따른 변수의 category가 나열되어 있다. 주어진 code에 사용된 각 변수와 scalar 변수의 존속기간에 따른 변수의 category가 잘 짝지어진 것은?

```
static int s;
...
void foo(int f);
{
    int q, *p;
    static int r;
    p = (int *) malloc(sizeof(int));
    ...
}
```

( $\neg$ ) Static 변수  
 ( $\perp$ ) Stack-dynamic 변수  
 ( $\sqsubset$ ) Explicit heap-dynamic 변수  
 ( $\supset$ ) Implicit heap-dynamic 변수

- (a)  $s:\perp$ ,  $f:\supset$ ,  $q:\supset$ ,  $r:\perp$ ,  $p:\sqsubset$ ,  $*p:\sqsubset$
- (b)  $s:\neg$ ,  $f:\perp$ ,  $q:\sqsubset$ ,  $r:\neg$ ,  $p:\sqsubset$ ,  $*p:\supset$
- (c)  $s:\neg$ ,  $f:\perp$ ,  $q:\perp$ ,  $r:\neg$ ,  $p:\perp$ ,  $*p:\sqsubset$
- (d)  $s:\perp$ ,  $f:\supset$ ,  $q:\neg$ ,  $r:\perp$ ,  $p:\perp$ ,  $*p:\supset$



# 정리하기

## Binding 시점

- > Static binding: 프로그램 실행 전에 binding이 이루어짐
- > Dynamic binding: 프로그램 실행 중에 binding이 이루어짐

## 변수의 Type binding 방법

- > 명시적 선언 (explicit declaration)
- > 묵시적 선언 (implicit declaration)
- > 값(value)의 배정(assignment)
- > Type inference(추론)

## 변수의 존속기간(lifetime)에 따른 scalar 변수의 categories(부류)

- > Static 변수
- > Stack-dynamic 변수
- > Explicit heap-dynamic) 변수
- > Implicit heap-dynamic 변수