

6 장

데이터 타임

데이터 타임과 타임 정보

타임 구성자

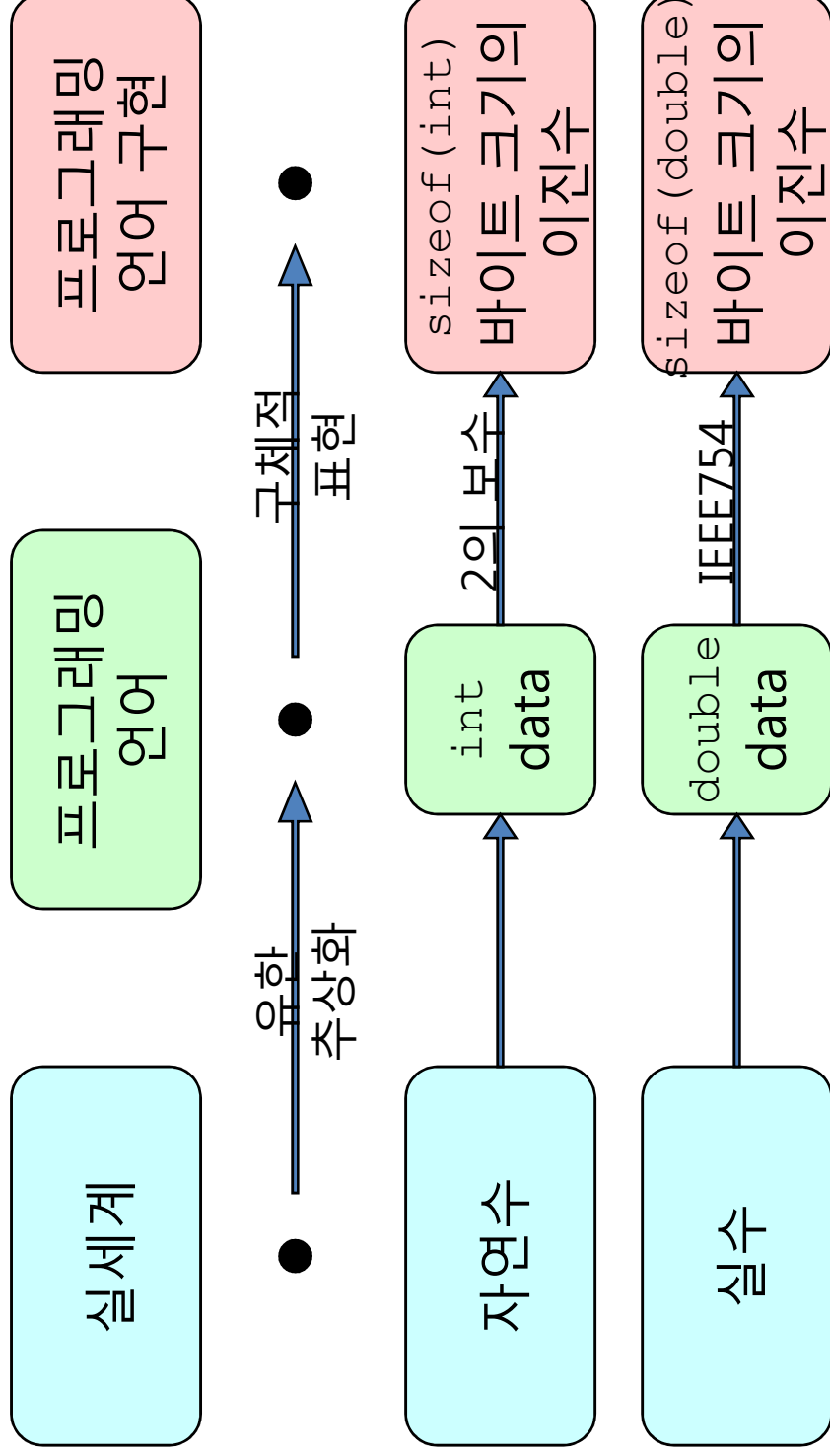
타임 동등성, 타임 검사

타임 변환

다형성

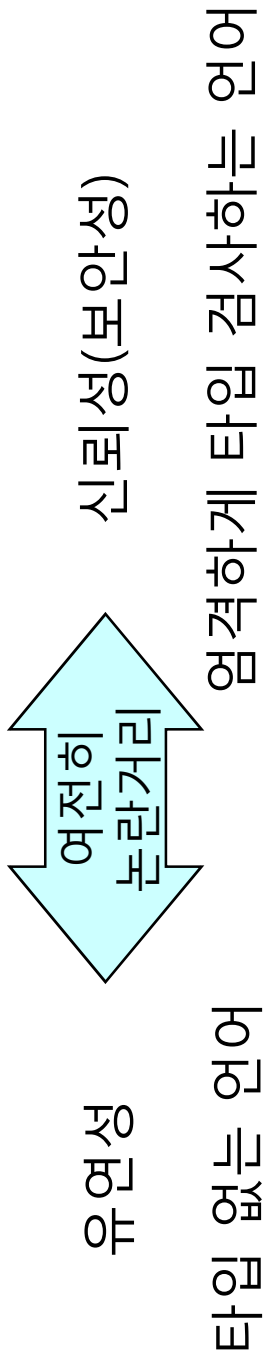
소개

- 타입은 추상화를 지원함



명시적인 타입 결정

- 프로그래밍 언어가 정적인 타입 검사를 지원해야 할지는 여전히 논란거리임



정적 타입 검사를 하는 이유

1. 수행 효율: 실행 시간에 타입 검사할 필요 없음
2. 번역 효율: 분리 컴파일이 가능함
3. 작성 용이성(코딩 효율): 컴파일 시간에 타입 에러 판별
4. 보안성과 신뢰성: 수행 오류를 줄임
5. 판독성: 문서화에 좋음
6. 모호성 제거: 다중적재된 이름 문제 해결
7. 설계 도구: 정적인 타입 검사
8. 인터페이스 일관성과 정확성: 추상 데이터 타입이 지원됨

데이터 타입의 정의

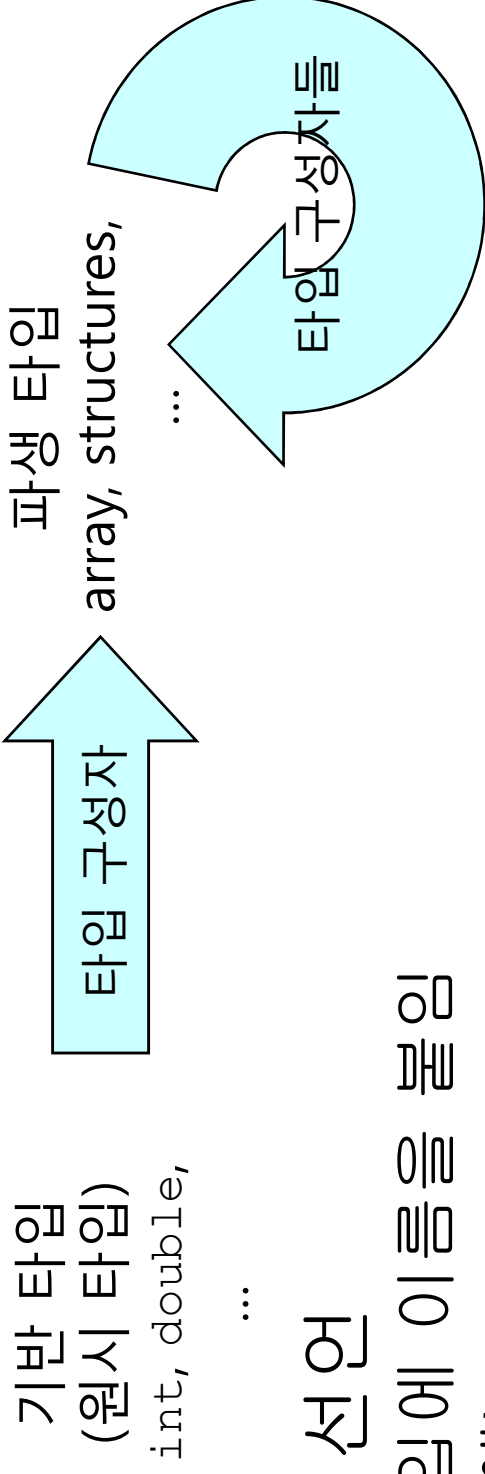
- 정의 1
 - 값들의 집합
 - 예) Java의 데이터 타입 **int** 는 다음 집합을 뜻함
$$V_{\text{int}} = \{ x \mid x \in \mathbf{Z}, -2,147,483,648 \leq x \leq 2,147,483,647 \}$$
- 정의 2
 - 값들의 집합과 그에 상응하는 연산자들의 집합
 - 예) Java의 데이터 타입 **int** 는 다음 집합을 뜻함
$$V_{\text{int}} = \{ x \mid x \in \mathbf{Z}, -2,147,483,648 \leq x \leq 2,147,483,647 \}$$
그리고 다음의 연산자들의 집합을 뜻함
$$F_{\text{int}} = \{ +, -, *, \dots \}$$
- 연산자는 적절한 "피연산자"에 적용되어야 함

타입 검사와 타입 추론

- 타입 검사
 - 연산자(또는 서브프로그램)과 피연산자(또는 매개변수) 간의 타입 일관성을 결정하는 과정
- 타입 추론
 - 표현식에 타입을 부착하는 과정
- 타입 검사와 타입 추론은 서로 의존 관계임

타입 구성

- 타입 구성자
 - 기본 타입들은 매개 변수 없는 타입 구성자들임
 - 파생 타입들은 매개변수들을 가지는 타입 구성자들



- 타입 선언
 - 타입에 이름을 붙임

C의 예)

```
typedef int int10[10];
```

타임 시스템

- 타임 동등성 알고리즘
 - 두 개의 타임을 비교하여 서로 같은지를 결정함
- 타임 시스템
 - 타임 구성 방법
 - 타임 동등성 알고리즘
 - 타임 추론과 타임 검사 규칙

언어의 타임 검사

- 임계 결정 언어
 - 번역 시간에 모든 타임 에러를 찾아냄 (예: Ada)
- 하이 타임 결정 언어
 - 번역 시간에 타임 에러들을 찾아내지만, 몇몇 빠른 구석을 허용함 (예: C, C++)
- 타임 결여 언어
 - 정적인 타임 시스템이 없는 언어

안전한 프로그램

- 타입 검사가 잘되어 있는 모든 프로그램은 안전하지만, 그 역은 성립하지 않는다.

실행가능한 프로그램

합법적인 프로그램
(안전한 프로그램)

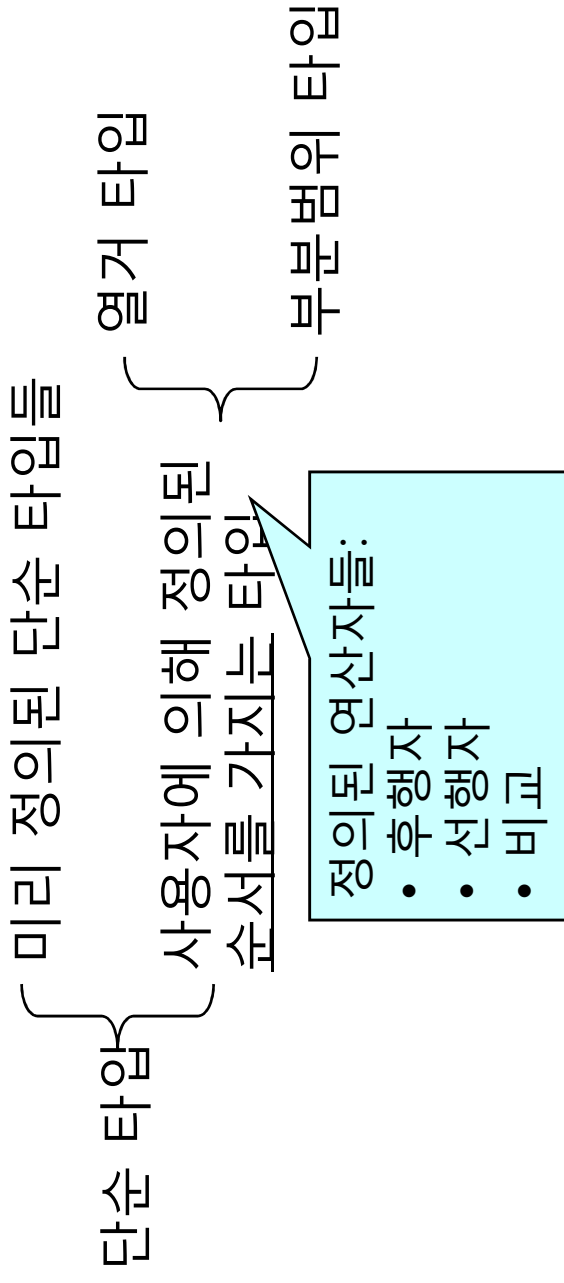
타입검사가 잘된 프로그램

데이터를
오염시키는
에러를 포함

불안전.
프로그램

단순 타입

- 단순 타입
 - 원자 타입
 - 다른 타입 구조를 포함하고 있지 않은 타입
- 단순 타입 분류



순서 타입들의 예

- C 에서의 열거 타입

```
enum Color { Red, Green, Blue };
```

- Ada 에서의 열거 타입

```
type Color_Type is (Red, Green, Blue);
```

- ML 에서의 열거 타입

```
datatype Color_Type = Red | Green | Blue;
```

- Java 는 열거 타입이 없음

- Ada 에서의 부분 범위 타입

```
type Digit_Type is range 0..9;
```

단순 타입에 대한 몇가지 노트

- 비교 연산자를 가지는 타입들이라고 전부 순서 타입은 아님

예) Ada 의 부동소수점 숫자들의 부분 범위

```
type Unit_Interval is range 0.0..1.0;
```

- 대부분의 단순 타입들은 하드웨어에 의해 직접적으로 구현됨 (하드웨어 효율성이 중요함)

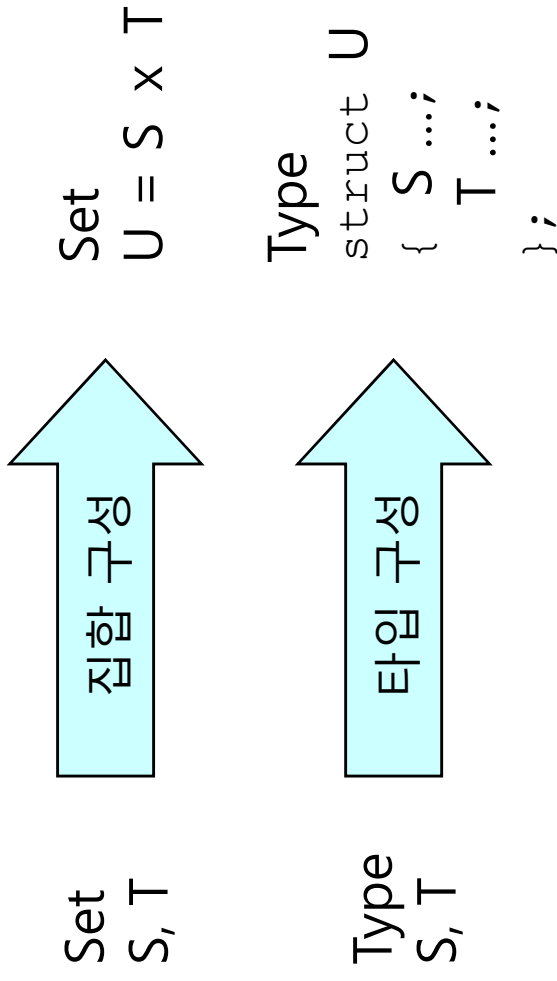
예) Java의 정수 나누기는 소수점 부분을 절사함으로써 구현됨

$$(x / y) * y + x \% y \equiv x$$

음수일 수 있음

타입 구성자

- 타입들은 값들의 집합으로 간주할 수 있고, 타입 구성은 집합 구성으로 간주할 수 있음



데카르트 곱(Cartesian Product)

- 데카르트 곱은 쌍(pair)들의 집합으로
$$U \times V = \{ (u, v) \mid u \in U \text{ and } v \in V \}$$
 p_1 과 p_2 의 투사함수(projection functions)들을 가짐 :
$$p_1: U \times V \rightarrow U$$
$$p_1((u, v)) = u$$
$$p_2: U \times V \rightarrow V$$
$$p_2((u, v)) = v$$
- 데카르트 곱들에 상응하는 타입 구성자들 : 레코드 (구조) 구성자들

예: C의 구조체 타입

```
struct IntReal // IntReal = int x double
{
    int i;
    double r;
};
struct IntReal x = {1, 2.5};
// x = (1, 2.5) ∈ IntReal
x.i // P1(x) } 요소 선택자 연산
x.r // P2(x) } (구조체 멤버 연산)
```


예: ML의 튜플 타입

```
(2, #"a", 3.14)
(* 타입이 int * char * real 인 튜플 *)
#1
#2 } 요소 선택자
#3
#3 (2, #"a", 3.14) = 3.14
```

노트) 객체지향 언어에서는, 레코드 타입이 클래스로 확장 되었음

합집합

- 합집합의 종류
 - 비구별 합집합: 일반적인 집합 연산
 - 구별 합집합: 구별자 (태그) 가 추가됨
- 예: C 에서의 합집합
 - 비구별 합집합: 집합 그 자체
 - 구별 합집합: 구조체(struct) 안에 유니언(union)

```
union IntOrReal
{
    int i;
    double r;
};
```

```
enum Disc {IsInt, IsReal};
struct IntOrReal
{
    enum Disc which;
    union
    {
        int i;
        double r;
    } val;
};
```

좀 더 안전한 합집합

- Ada 의 가변 레코드
 - 구별자(discriminant)와 값이 동시에 지정되어야 함
- ML 의 데이터 타입
 - 열거자가 데이터 필드를 가질 수 있음
 - **case** 표현식을 이용한 패턴 매칭

```
type Disc is (IsInt, IsReal);
type IntOrReal (which: Disc)
is
record
  case which is
    when IsInt => i:integer;
    when IsReal => r:float;
  end case;
end record;
...
x: IntOrReal := (IsReal, 2.3);
```

```
datatype IntOrReal =
  IsInt of int |
  IsReal of real;
...
fun printIntOrReal x =
  case x of
    IsInt(i) => printInt i
  |
    IsReal(r) =>printReal
  r ;
```

합집합에 대한 노트

- 객체지향 언어에서는, 합집합은 상속으로 바뀜
- C++에서의 익명 합집합
 - C++ 에서는 태그 이름이 없는 익명 합집합을 지원함

```
enum Disc {IsInt, IsReal};  
struct IntOrReal // C++ only  
{ enum Disc which;  
  union  
  { int i;  
    double r;  
  }; // no member name here  
};
```

부분집합

- 일반적으로 부분집합은 하위타입에 의해 지원됨
- Ada에서는, 하위타입과 부분범위 타입은 다음
 - 하위타입
 - `subtype IntDigit_Type is integer range 0..9;`
 - 새로운 타입 (이미 존재하는 타입의 부분범위)
 - `type Digit_Type is range 0..9;`
 - 가변 레코드 타입의 가변 부분을 고정시킴
 - `subtype IRInt is IntOrReal(IsInt);`
 - `subtype IRReal is IntOrReal(IsReal);`
- 객체지향 언어에서는, 상속은 서브타입 메커니즘임

배열들과 함수들

- 다음의 함수를 보자

$$f: U \rightarrow V$$

만일 U 가 순서 타입이면, f 는 배열:

U : 인덱스 타입

V : 요소 타입

$$f(i) \in V \text{ which } i \in U$$

- 배열 크기 문제
 - 배열의 크기는 배열의 일부일 수도 있고 아닐 수도 있음

배열의 예: C/C++

- 배열의 크기는 배열의 일부가 아님
 - 배열 패러미터들을 보낼 때, 배열의 크기도 별도의 패러미터로 보냄
- ```
int array_max (int a[], int size);
```

  - 형식 인자 리스트에서 배열 표현은 포인터임
- C와 C++ 배열 선언의 작은 차이:
  - C에서 배열의 크기가 리터럴이나 상수식도 가능하며, C99와 그 이후 버전은 배열의 크기를 동적으로 설정할 수 있음
  - C++에서, 배열의 크기에서 배열의 크기가 리터럴이나 상수식도 가능

```
const int Size = 5;
int x[Size]; /* ok in C, ok in C++ */
int x[Size*Size]; /* ok in C, ok in C++ */
```

# C99의 가변 길이 배열 (VLA) - 중요

```
1. int main()
2. {
3. int n = 5;
4. int a[n];
5. }
```

- C++에선 템플릿 라이브러리가 강력하므로 필요없음



# 배열의 예: Java, Ada

- Java 에서는,
  - 배열의 크기는 배열의 일부
  - 배열이 동적으로 할당 가능함
- Ada 에서는의 무제한 배열
  - 동적으로 크기가 정해지는 배열
  - 배열의 크기는 변수가 선언될 때 결정됨

```
// a part of Figure 6.3
...
int [] x = new int[u] ;
// Dynamic array allocation
for (int i = 0; i < x.length;
 i++)
 x[i] = i;
...
```

```
type IntToInt is
array (INTEGER range <>)
of INTEGER;
...
declare
x: IntToInt(1..size);
begin
for i in x'range loop
x(i) := i;
```

# 다차원 배열

- 다차원 배열 지원
  - 다차원 배열은 배열들의 배열로 시뮬레이션됨 (C, C++, Java)
  - 어떤 언어들은 별도의 다차원 배열을 지원함 (Ada, FORTRAN): Ada 에서는,  $x(i, j) \neq x(i)(j)$
- 다차원 배열의 메모리 할당
  - 행-우선 형태: 배열의 배열을 선언하는 일반적인 형태
  - 열-우선 형태: FORTRAN

행-우선:

|   |   |   |
|---|---|---|
| 1 | 2 | 3 |
| 4 | 5 | 6 |

열-우선:

|   |   |   |
|---|---|---|
| 1 | 3 | 5 |
| 2 | 4 | 6 |

# 다차원 배열을 보내는 방법

- 차원 값을 보내는 방법
  - 배열의 크기가 배열의 일부라면, 문제 없음
  - 배열의 크기가 배열의 일부가 아니라면, 배열의 크기도 같이 보내져야 함
- 예) C/C++ 에서 2차원 배열을 보내야 할 때는 3가지 경우를 생각할 수 있음
  - 2차원의 크기를 다 미리 아는 경우
  - 1차원의 크기를 같이 보내야 하는 경우
  - 2차원의 크기를 모두 보내야 하는 경우

## 2차원의 크기를 미리 알고 있음 (중요)

```
#include <iostream>
using namespace std;

const int R = 3, C = 3;

int sum(int a[R][C])
{
 int sum = 0;
 for (int i = 0; i < R; ++i)
 for (int j = 0; j < C; ++j)
 sum += a[i][j];
 return sum;
}

main()
{
 int a[R][C] = { 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 };
 cout << "1+2+...+9 = " << sum(a) << endl;
}
```

# 1차원의 크기를 패스하는 경우 (중요)

```
#include <iostream>
using namespace std;

const int R = 3, C = 3;

int sum(int a[][C], int row)
{
 int sum = 0;
 for (int i = 0; i < row; ++i)
 for (int j = 0; j < C; ++j)
 sum += a[i][j];
 return sum;
}

main()
{
 int a[R][C] = { 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 };
 cout << "1+2+...+9 = " << sum(a, R) << endl;
}
```

## 각각의 자원들을 패스하는 경우 (중요)

```
#include <iostream>
using namespace std;

int sum(int a[], int row, int col)
{
 int sum = 0;
 for (int i = 0; i < row; ++i)
 for (int j = 0; j < col; ++j)
 sum += a[i*col+j];
 return sum;
}

const int R = 3, C = 3;

main()
{
 int a[R][C] = { 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 };
 cout << "1+2+...+9 = " << sum(&a[0][0], R, C) << endl;
}
```

## 2차원 배열에 대한 노트 (중요)

- 동일함과 차이점 (형식 인자 리스트에서)
  - 상수 N  
`int a[N] ≡ int a[] ≡ int *a`
  - 상수 M 과 N  
`int a[M][N] ≡ int a[][N] ≡ int (*a)[N]`
  - 주의할 것  
`int a[][N] ≠ int **a`
- C/C++ 에서의 선언
  - 선언이 사용 방법을 의미함  
`int *a[N];`  
`int (*a)[N];`

# 함수 타입

- 함수 타입은 포인터로 간주될 수 있음
- 언어의 예
  - C는 함수 타입 변수를 지원함: **역참조는 함수 타입 변수에 대해 암시적으로 지원됨 (중요)**

```
typedef int (*IntFunction)(int);
int square(int x) { return x*x; }
IntFunction f = square;
int evaluate(IntFunction g, int value)
{ return g(value); }
```
  - Ada95 도 함수 타입 변수 지원함
  - Smalltalk 와 Java 같은 순수 객체지향 언어들은 함수 변수가 없음
    - 왜냐면 객체가 함수를 포함 하고 있으므로, 객체 변수로 충분함
  - C++ : 함수 포인터, 멤버함수 포인터, 함수 객체



# 포인터 (참조) 타임

- 포인터 (참조) 타임 구성자들
  - 이에 상응하는 집합 구성자들은 없음
  - 특정 타입을 가리키는 모든 주소들의 집합
  - 쓰레기 수집기가 사용되는 경우, 포인터는 암시적 임 (Java, ML, Scheme 등등)
- 포인터에 대한 노트
  - 일부의 경우 (특히 C++), 참조와 포인터가 구별됨
    - 참조는 역참조만 가능한 상수 포인터
  - C 와 C++ 에서, 배열은 상수 포인터
    - `double r = 2.3, &s = r;`
    - `int a[] = {1,2,3,4,5};`
    - `a[2] ≡ *(a + 2) ≡ 2[a] // Wow!`

# 순환 타입 (Recursive Types)

- 순환 타입
  - 선언에서 자신을 사용하는 타입
  - 순환 타입에서 포인터는 유용함
- 순환 타입의 크기 문제
  - 어떤 언어에서는 데이터 타입의 크기를 번역 시간에 알아야 함

```
struct CharList
{ char data;
 struct CharList next;
}; /* illegal! */

union CharList
{ enum { nothing } empty;
 struct
 { char data;
 union CharList next;
 } charListNode;
}; /* still, illegal! */

struct CharListNode
{ char data;
 struct CharListNode* next;
};

typedef struct CharListNode*
CharList;
/* Now, legal */
```

# 데이터 타입과 환경

완전히 동적인 환경

전통적 환경

(스택 & 힙)

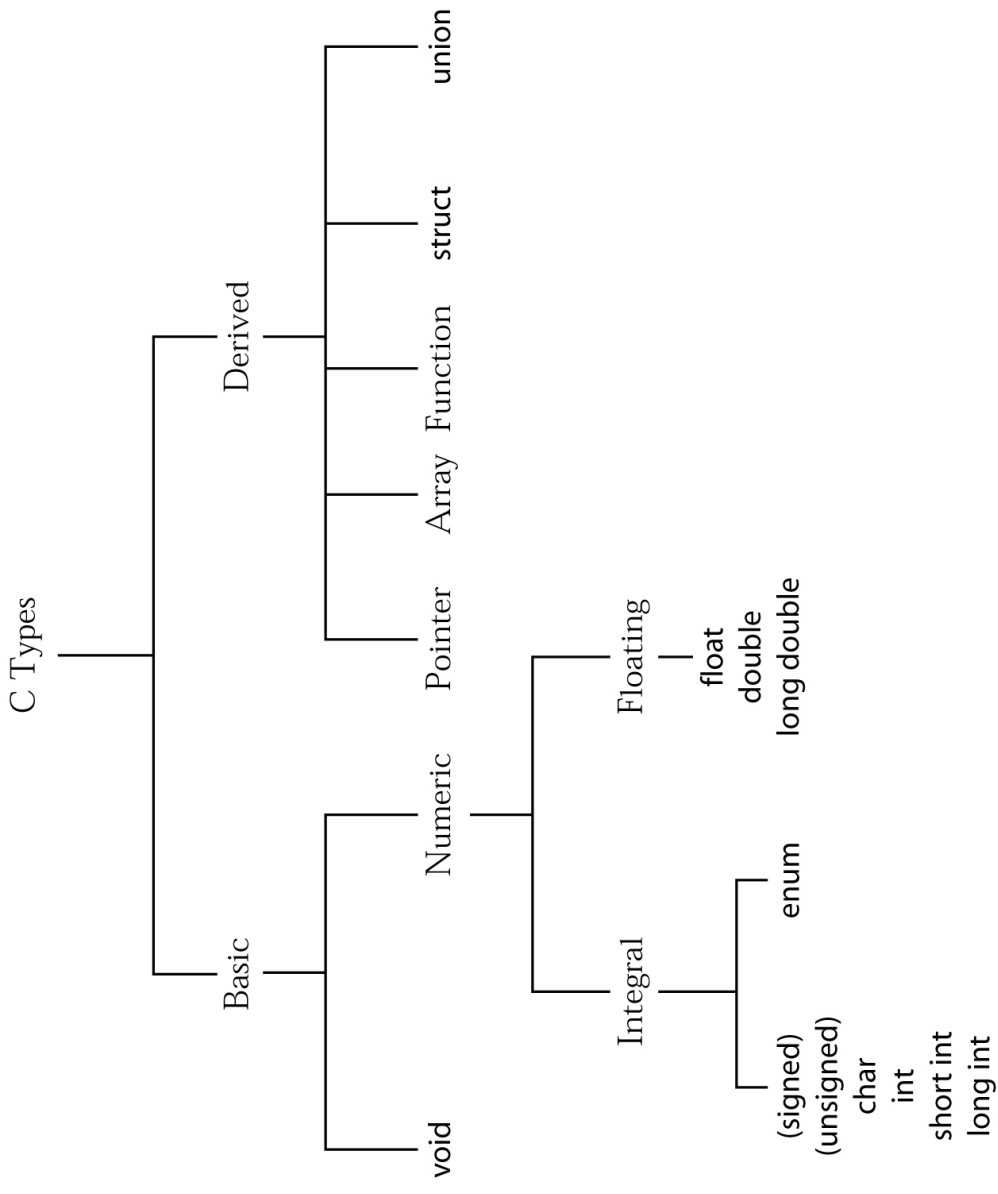
순환 타입  
일반적 함수 타입

포인터로 구현되는 순환  
타입과 함수 타입

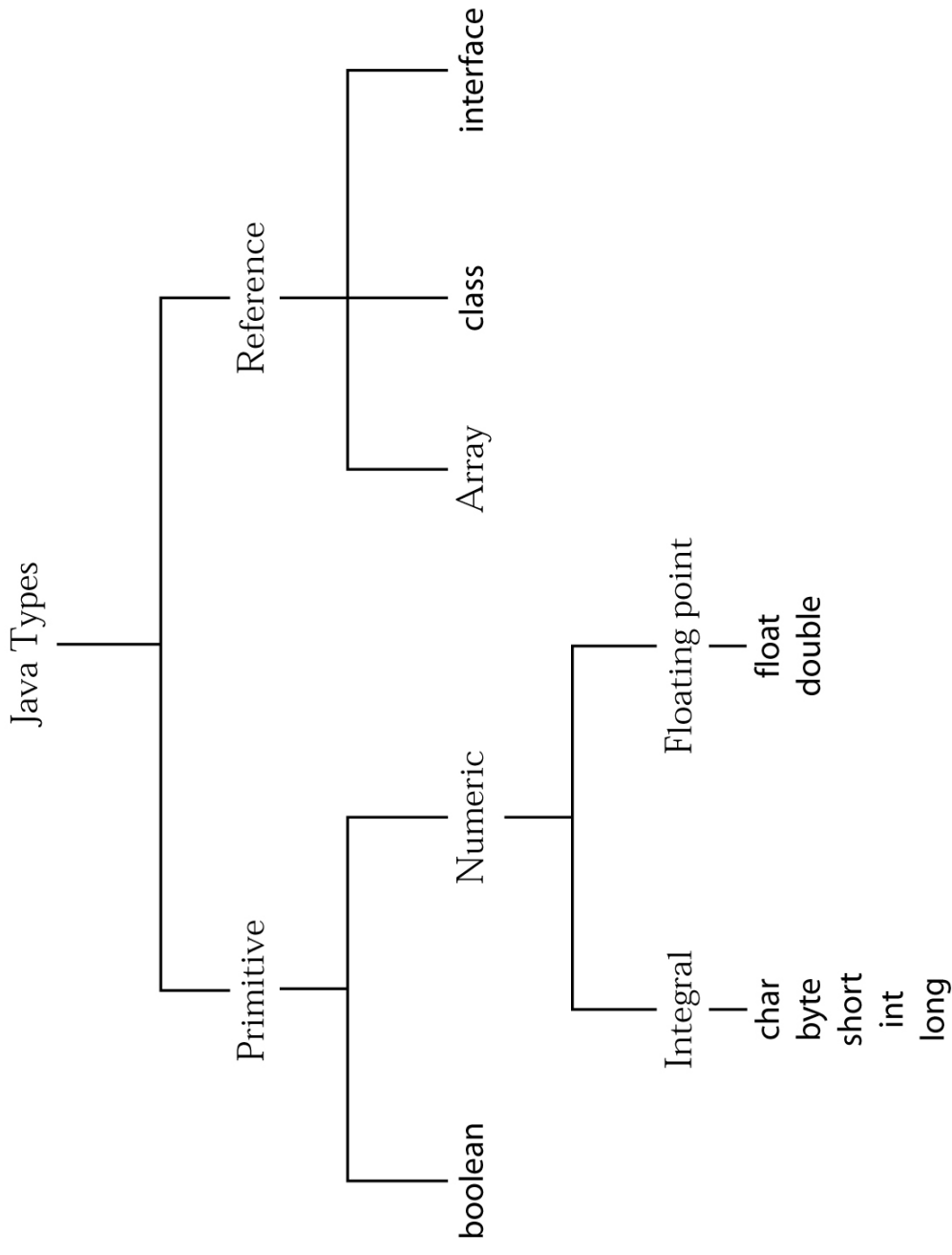
함수형 언어

알골 스타일의 언어

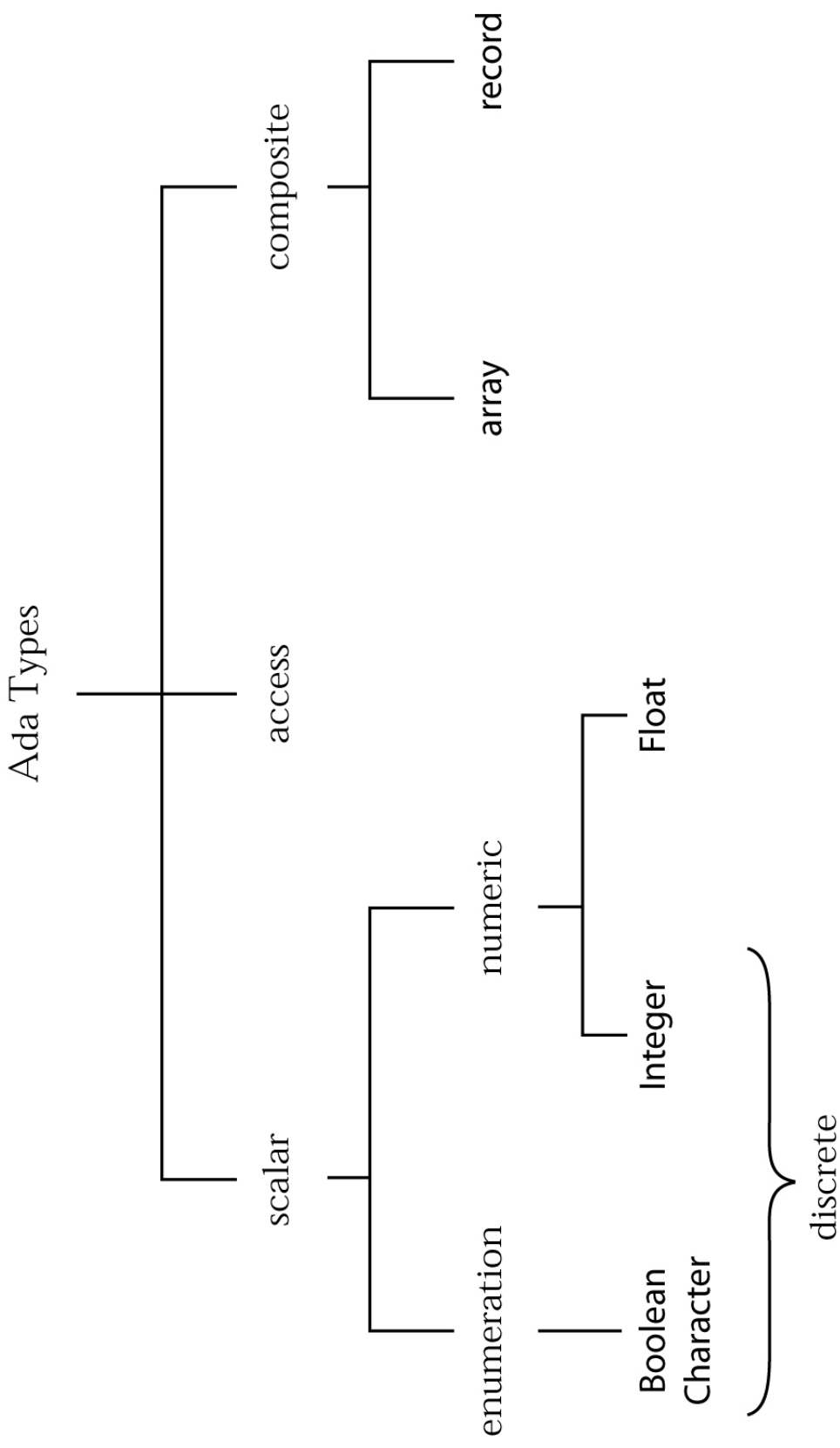
# C의 타입 구조



# Java의 타입 구조



# Ada의 단순화된 타입 구조



# 타입 동등성 (Type Equivalence)

- 구조적 동치 (Structural Equivalence)
  - 두 개의 타입은 같은 구조를 가지면 동일함
  - 같은 구조란, 같은 타입 생성자와 같은 요소 타입을 의미함
- 이름 동치 (Name Equivalence)
  - 두 개의 타입은 같은 이름을 가지면 같다고 봄
- 선언 동치 (Declaration Equivalence)
  - 같은 이름에서 파생된 타입은 같다고 봄

# 복잡하게 만드는 요소들

- 배열 크기
  - 배열 타입들의 크기는 배열 타입의 일부로 간주될 수 있음
  - 만일 그렇다면, 배열 패러미터의 타입 검사는 문제의 소지가 있음
- 레코드 타입의 필드 명
  - 다음의 두 구조체 **RecA** 와 **RecB** 는 구조적으로 같으나 (**char x int**), 필드 명 때문에 실제로는 다름

```
struct RecA
{
 char x;
 int y;
};
```

```
struct RecB
{
 char a;
 int b;
};
```



# 언어 예: Ada

- Ada
  - 완전히 이름 동치 방식임
    - 변수 a 와 b 는
      - a, b: array (1..10) of integer;**  
타입 동치가 아님, 그 이유는 위의 선언이 다음과 같이 해석되기 때문임
        - a: array (1..10) of integer;**
        - b: array (1..10) of integer;**
  - 새로운 타입과 서브타입은 서로 다름
    - 새로운 타입
      - type Age is new integer;**
    - 서브타입: 원래의 타입과 호환 가능
      - subtype Age is integer;**

# 언어 예: C

- 구조체와 유니언에 대해 서는 이름 동치
- 다른 경우는, 구조적 동치
- 'typedef' 은 새로운 타입을 만드는 게 아니라, 별명을 만듦
- 배열 크기는 배열 타입의 일부가 아님

```
struct A
{ char x;
 int y;

struct B
{ char x;
 int y;
};
```

```
typedef struct A C;
typedef C* P;
typedef struct B * Q;
typedef struct A * R;
typedef int S[10];
typedef int T[5];
typedef int Age;
typedef int (*F)(int);
typedef Age (*G)(Age);
```

```
struct A = C
≠ struct B

P = R ≠ R
S = T
Age = int
F = G
```

# 언어 예: 다른 것들

- 파스칼 (Pascal)
  - 새로운 타입 생성자는 새로운 타입을 만들
  - 존재하는 타입 이름을 위한 새로운 타입 이름은 동등함
- 자바 (Java)
  - '**typedef**' 구성물이 없음
  - 클래스스와 인터페이스 선언은 새로운 타입 이름을 만들
  - 상속 체계를 가지고 있음 (서브타입)
  - 배열에 대해 구조적인 동치를 제공함
- ML
  - '**datatype**' 은 새로운 타입을 만들
  - '**type**' 구성물은 존재하는 타입에 대한 별명임

# 타임 검사

- 타임 검사의 종류
  - 동적 타임 검사
  - 정적 타임 검사
    - 약하게 타임을 검사하는 언어들
    - 엄격하게 타임을 검사하는 언어들: 모든 타임 에러는 실행 시간 이전에 다 잡힘

노트) 어떤 언어들은 동적인 또는 정적인 타임 검사가 사용될지 그렇지 않을지 여부를 알려 지정하지 않고 놔두기도 함

# 타입 검사 예

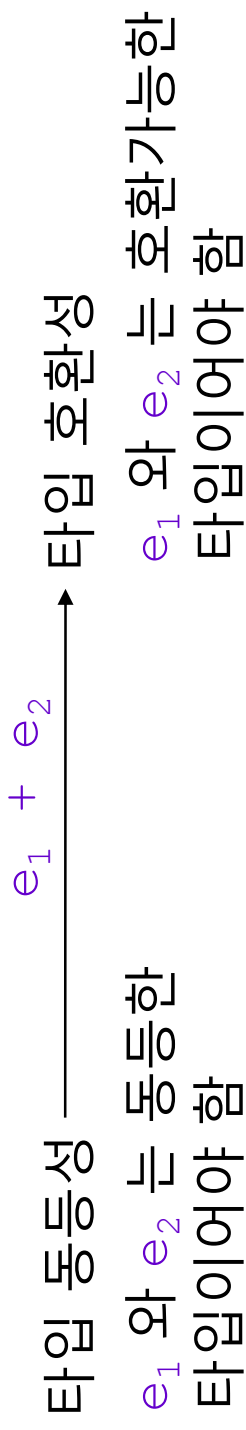
- C/C++
  - 정적인 타입 검사
  - 엄격한 타입 검사는 아님: 타입 변환 가능
- Scheme
  - 동적인 타입 검사 그러나 엄격함
  - 미리 정의된 타입 테스트 함수들: `number?`, `symbol?`,  
...
- Ada
  - 엄격한 타입 검사
  - 배열의 한계 검사는 실행 시간에 함: 예외 발생

# 타입 검사와 타입 추론

- 타입 추론
  - 주어진 표현식의 일부에서 그 표현식의 타입을 추론하는 과정
- 타입 검사와 타입 추론
  - 타입 검사 규칙과 타입 추론 규칙은 서로 얽혀있음
  - $e_1 + e_2$ 
    - 전체 표현식의 타입 에러를 검사하기 위해서는, 그 표현식의 일부에서 타입을 추론해야 함
  - 타입 검사 규칙은 타입 동등성 알고리즘과 긴밀히 연결된 타입 추론 규칙인 셈임
  - 명시적인 선언은 타입 검사에 도움이 되지만, 프로그래머에게 의무적인 건 아님

# 타입 호환성 (Type Compatibility)

- 타입의 옳고 그름에 대한 기준을 완화함



배정 호환성 (assignment compatibility)을 위해서  
는, 정보 보존이 중요한 요구조건임

- 언어의 예
  - Ada: 부분범위 타입은 원래의 기본 타입과 호환 가능함
  - C, Java: 수치적인 타입들은 호환가능함

# 암시적인 타입들

- 암시적 타입들
  - 객체들의 타입이 명시적으로 선언되지는 않으나, 암시적으로 추론되는 경우
- 예제들
  - C: 변수와 함수들의 타입이 암시적으로 **int** (K&R 버전의 경우)  

```
x; /* 암시적으로 int */
f(int x) { return x + 1; } /* int 반환 */
```
  - Pascal: 상수는 그 리터럴 값에서 암시적으로 타입 지정됨  

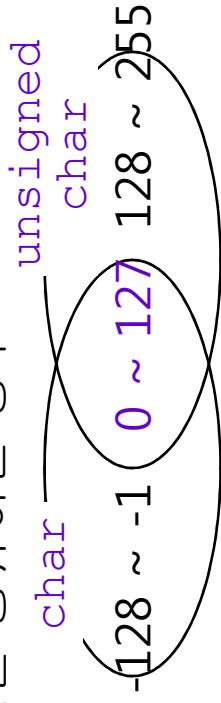
```
const PI = 3.14159; (* 암시적으로 real *)
```
- 노트
  - 대부분의 언어에서 리터럴은 암시적으로 타입 지정됨
  - 만일 부분범위 타입이 허용된다면, 리터럴은 여러 타입들을 가질 수 있음: 0 은 **integer** 이면서 만일 다음과 같은 선언이 있다면 **Digit\_Type** 일 수도 있음  

```
type Digit_Type is range 0..9;
```



# 겹치는 타입(Overlapping Types)

- 값들은 겹치는 타입을 통해 여러 개의 타입으로 지정될 수 있음 - 두 개의 타입들이 같은 값들을 공유하는 경우



- C 언어,

- 어떤 언어에서는 실행시간 타입 검사가 적용됨
  - Ada 에서는, **CONSTRAINT\_ERROR** 가 발생할 수 있음.

```
subtype SubDigit is integer range 0..9;
subtype NegDigit is integer range -9..-1;
```

```
x: SubDigit;
y: NegDigit;
```

...

```
x := y
```

- 겹치는 타입을 가지는 값들은 코드를 단순화하는 데 도움이 됨 - C 언어에서, 0 은 정수거나 포인터 타입일 수 있음

# 공유되는 연산자(Shared Operators)

- 공유되는 연산자란 다중적재되는 연산자를 의미함
  - 공유되는 연산자를 구별하려면?
    - 인자(Argument)의 타입
      - Java에서 만일 피연산자의 크기가 정수보다 작으면 정수 연산자가 선택됨 (C/C++도 마찬가지)
  - 반환 값의 타입 (C++나 Java에선 안됨)
    - Ada의 예
- ```
function "+"(x,y: Digit_Type) return Digit_Type is ...  
a: Digit_Type := 5+7;
```

C/C++ 두 가지 예제 #1

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    unsigned int x = 10;
    if (x < -1) cout << "작다\n";
    else cout << "크다\n";
    return 0;
}
```

C/C++ 두 가지 예제 #2

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    char x = 'A';
    cout << x << endl;
    cout << x+1 << endl;
    cout << x++ << endl;
    return 0;
}
```

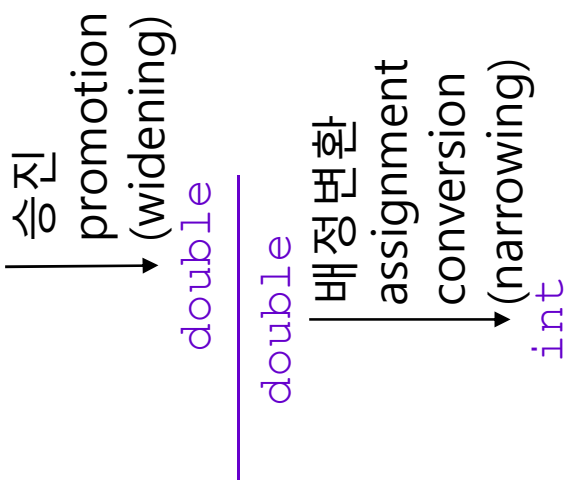
타입 변환 (Type Conversion)

- 타입 변환의 분류
 - 표현법에 따라
 - 암시적 변환 (강압; coercion)
 - 명시적 변환 (캐스팅)
 - 타입의 크기에 따라
 - 확장 변환
 - 축소 변환 - 데이터의 손실이 생길 수 있음

- C의 예

```
int x = 3;
```

```
x = 2.3 + x / 2;
```

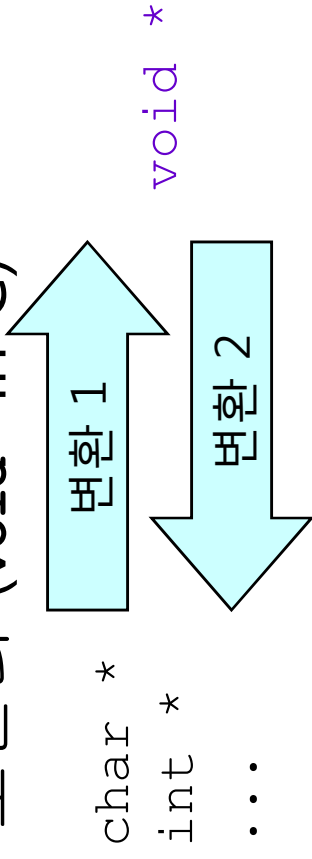


타임 변환의 노트

- 명시적 변환의 장점
 - 타임 변환이 정확히 문서화됨
 - 번역기가 다중적재 해결을 더 쉽게 함
- ```
double max(int, double); // max #1
double max(double, int); // max #2
...
max(2, 3); // calls what?
max(2, (double)3); // calls max #1
```
- 구조 캐스팅
    - 구조 타임의 크기가 동일해야 함
    - 번역기는 단순히 메모리를 재해석할 뿐

## 포괄적 (Generic) 포인터 (임의의 포인터)

- 포괄적 포인터는 아무거나 가리킬 수 있음
  - 익명 포인터 (`void* in C`)



- C에서는 양쪽 변환이 암시적으로 가능함
- C++에선 변환 1은 암시적일 수 있으나, 변환 2는 명시적이어야 함

# 변환을 위한 라이브러리 함수

- Ada 의 경우
  - 문자 타입의 어트리뷰트 함수

```
character'pos('a') -- returns 97
character'val(97) -- returns 'a'
```
- Java 의 경우
  - Integer 클래스의 변환 함수들

```
String s = Integer.toString(12345);
int i = Integer.parseInt("54321");
```



# 엄격한 타입 검사에 대한 새로운

- 엄격한 타입 검사에서 비구별 집합 구현은 틸새가 있음
- 예) C++에서 내부적으로 부울값 **true**에 대해 어떤 정수값을 사용하는지 검사하는 경우

```
union
{ char c;
 bool b;
} x;
x.b = true;
cout << static_cast<int>(x.c) << endl;
```

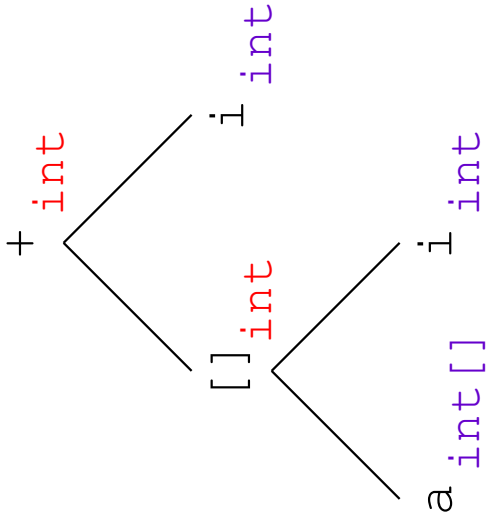
# 다형적인 타입 검사

- 기존의 타입 검사  
선언들 → 타입 정보를 모음  
이름-타입
- Hindley-Milner 타입 검사  
이름의 사용 → 타입 정보 추론  
이름-가장 일반적인 타입  
(주된 타입)

# 기존의 타입 검사기

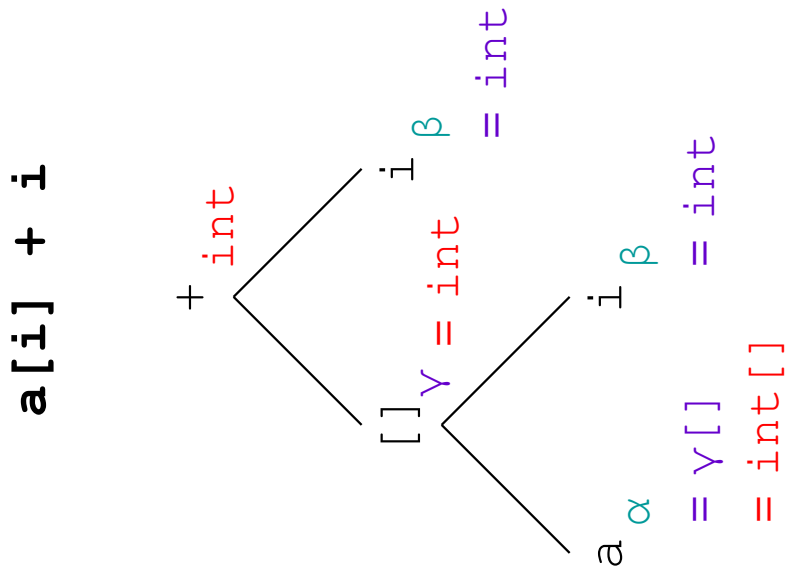
1. 구문 트리(Syntax Tree)
2. 노드를 타입값으로 지정
3. 타입 검사 (내부적인 변환은 허용)

`a[i] + i`



# Hindley-Milner 타입 추론

1. 구문 트리(Syntax Tree)
2. 타입 변수 배정
3. 타입 제한사항 수집
4. 가장 일반적인 타입 판별



# 타임 추론에 대한 노트

- Hindley-Milner 타임 추론의 경우
  - 모든 타임 변수들은 같은 타임 값으로 구체화되어야 한다 (구체화)
  - 두 개의 타임 변수들은 이름을 사용하는 용례에 따라 단일화되어야 한다 (단일화)

# 단일화 (Unification)

- 단일화 (Unification)
  - 두 개의 타입이 단일화될 수 있는지를 검사
- 단순한 단일화 알고리즘이 포함하는 세 가지 경우
  - 타입 변수는 어떤 것이든 임의의 타입 표현과 단일화
  - 임의의 두 개의 타입 상수(int 나 char)는 서로 동일해야만 단일화됨
  - 임의의 두 개의 타입 구성 (배열이나 구조체같은 타입 구성자)은 서로 동일한 타입 구성자가 적용된 것이고 그 구성요소 타입들 전부가 단일화될 때만 단일화

$U: \text{type expression} \times \text{type expression} \rightarrow \text{boolean}$

$U(v, e) = \text{true}$

$$U(c_1, c_2) = \begin{cases} \text{true} & \text{if } c_1 = c_2 \\ \text{false} & \text{otherwise} \end{cases}$$
$$U(c_1(e_{11}, \dots, e_{1n}), c_2(e_{21}, \dots, e_{2m})) \\ = \begin{cases} U(e_{11}, e_{21}) \text{ and } \dots \text{ and } U(e_{1n}, e_{2n}) & \text{if } c_1 = c_2 \text{ and } n = m \\ \text{false} & \text{otherwise} \end{cases}$$

# 다형적 타입 검사

- Hindley-Milner 타입 시스템에서는 다형적 타입 검사를 구현했음
- 다형성: 하나의 이름이 동시에 하나 이상의 타입을 가지는 것 (중요!)
  - ad hoc polymorphism (overloading; 다중 적재)
  - parametric polymorphism (Hindley-Milner; 템플릿)
    - implicit parametric polymorphism (암시적 매개변수 다형성)
    - explicit parametric polymorphism (명시적 매개변수 다형성)
  - pure polymorphism (subtype polymorphism; 상속 및 가상함수)

# 다형성의 장점

- 단형적인 함수 (in C)

```
int max(int x, int y)
{ return x > y ? x : y; }
```

  - 문제 1: `max` 는 `int` 타입에만 사용 가능.
  - 문제 2: `int` 타입이 > 연산자를 가지고 있어야 함

```
int max(int x, int y, int(*gt)(int,int))
{ return gt(x,y) ? x : y; }
```

  - 위와 같이 해도 문제 1 은 해결되지 않음.
- 다형성을 가진 함수 (ML 의 예)

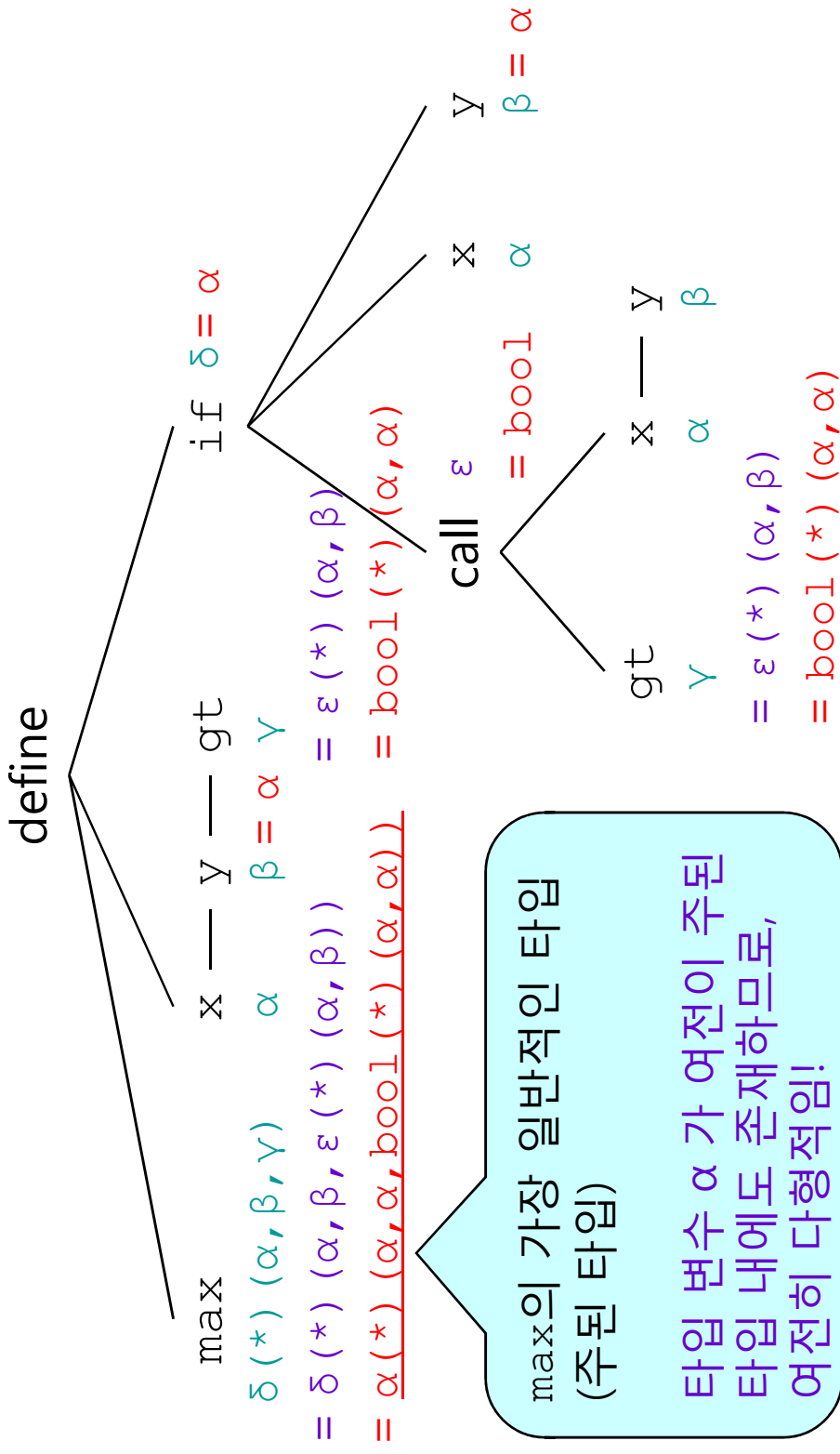
```
fun max(x,y,gt) = if gt(x,y) then x else y;
```

  - `x, y` 의 타입과 `gt` 는 지정되지 않았음에 주목



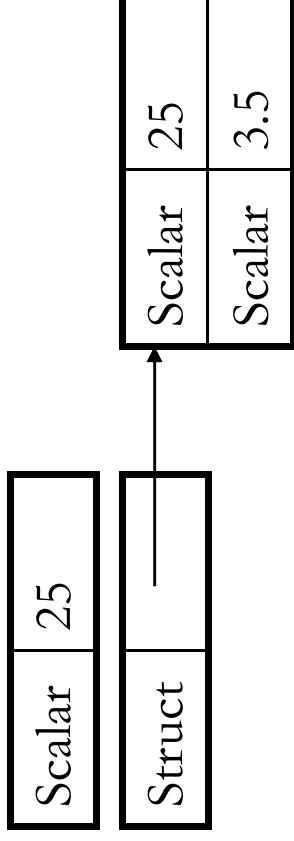
# 더 복잡한 예

```
fun max(x, y, gt) = if gt(x, y) then x else y;
```



# 다형적 타입을 구현하는 방법

- 확장 (Expansion)
  - 서로 다른 타입에 대해 코드의 새로운 복사본을 생성
  - 코드 크기가 커지는 문제
- 박싱(Boxing; 책에선 '상자'로 번역; 중요!) 및 태깅(Tagging)
  - 모든 데이터 종류마다 태그를 붙임 (즉, 스칼라 데이터인지 아니면 구조적 데이터인지...)
  - 태깅과 역참조의 오버헤드가 있음



# 다형적 데이터 타입은 어떤가?

- 다형적 데이터 타입을 구성하기 위해서는, 타입 변수가 있어야 함 → **명시적 다형성!**

- C에서 다음처럼 **가정**하면

```
typedef struct StackNode
{ ?? data;
 struct StackNode *next;
} *Stack;
```

node 데이터의 타입이 선언되어야 함  
타입을 지정하는 변수 메커니즘이 있어야 함

- In ML,

```
datatype 'a Stack = EmptyStack
 | Stack of 'a * ('a Stack)

val x = Stack(3, EmptyStack);
```

타입 구성자

타입은 순환적으로 정의가 가능함

데이터 구성자

# C++ 의 명시적 다형성 (중요!)

- 템플릿 구조

```
template <typename T>
struct StackNode
{ T data;
 StackNode<T> * next;
};
template <typename T>
struct Stack
{ StackNode<T> *
 theStack;
};
```
- 템플릿 함수

```
template <typename T>
T top (Stack<T> s)
{ return
 s.theStack->data;
}
```
- 템플릿 사용

```
Stack<int> s;
s.theStack = new
 StackNode<int>;
s.theStack->data = 3;
s.theStack->next = 0;
int t = top(s);
// t is now 3
```

## 템플릿에 대한 노트 (중요!)

- 템플릿 함수를 사용할 때, 타임 패러미터는 기술할 필요 없음
- 템플릿 구조의 변수를 사용할 때에는, 타임 패러미터를 기술해야 함

## 템플릿 함수 `max`

- ML 에서는 다음과 같은 다형성 함수가 있었음

```
fun max(x,y,gt) = if gt(x,y) then x else y;
```

- 이런 함수는 C++에서 다음과 같이 정의됨

```
template <typename T>
T max (T x, T y, bool (*gt) (T,T))
{ return gt(x,y) ? x : y ;
}
bool gti (int x, int y)
{ return x > y; }
int larger = max(2,3,gti); // larger is now 3
```

# 다른 템플릿 함수 `max`

- 다음의 `max` 는 타입 `T` 가 `>` 연산자가 있다고 가정함

```
template <typename T>
T max (T x, T y)
{ return x > y ? x : y ;
}

int larger_i = max(2,3); // OK
double larger_d = max(3.1,2.9); // OK

Stack<int> s, t, u;
u = max(s, t);
```

// 에러! `Stack` 타입에 대해서 `>` 가 정의되어 있지 않음

- 이러한 형태의 다형성을 암시적 (또는 묵시적) 제약 매개 변수 다형성이라 함

# Ada 의 제너릭 패키지 (포괄적 패키지)

- 패키지 스펙

```
generic
type T is private;
package Stacks is
type StackNode;
type Stack is access
StackNode;
type StackNode is
record
 data: T;
 next: Stack;
end record;
function top(s: Stack)
return T ;
end Stacks;
```

- 패키지 바디

```
package body Stacks is
function top(s: Stack)
return T is
begin
 return s.data;
end top;
end Stacks;
```

- 패키지 사용

```
package IntStacks
is new Stacks(integer);
use IntStacks;
s: Stack := new StackNode;
t: integer;
...
s.data := 3;
s.next := null;
t := top(s); -- t is now 3
```



# Ada의 제네릭 함수 (포괄적 함수)

- 함수 스펙

```
generic
 type T is private;
 with function gt(x,y:T)
 return boolean;
function max (x,y:T) return T;
```

- 함수 몸체

```
function max (x,y:T) return T
is
begin
 if gt(x,y) then return x;
 else return y;
 end if;
end max;
```

- 함수 사용
- ```
with max; -- import
...
function maxint is new
  max(integer, ">");
i: integer;
...
i := maxint(1,2);
```

명시적 제약
매개변수
다형성