

# 타입 추론

- 함수의 타입 추론 규칙 (논리 증명의 **Modus Ponens**)

$$\frac{f :: a \rightarrow b \quad m :: a}{(f \ m) :: b}$$

- Monomorphic

`+Int : Int -> Int -> Int`

`lengthChar : [Char] -> Int`

# Proof Tree에 의한 타입 유도

$\text{ord } 'c' +_{\text{Int}} 3_{\text{Int}} = (+_{\text{Int}}) (\text{ord } 'c') (3_{\text{Int}})$

$\text{ord} :: \text{Char} \rightarrow \text{Int}$                        $'c' :: \text{Char}$

$(\text{ord } 'c') :: \text{Int}$      $3_{\text{Int}} :: \text{Int}$      $+_{\text{Int}} :: \text{Int} \rightarrow (\text{Int} \rightarrow \text{Int})$

$(+_{\text{Int}}) (\text{ord } 'c') :: \text{Int} \rightarrow \text{Int}$      $3_{\text{Int}} :: \text{Int}$

$((+_{\text{Int}}) (\text{ord } 'c')) (3_{\text{Int}}) :: \text{Int}$

$(\text{ord } 'c') +_{\text{Int}} \text{False}$  은 타입 트리를 구성할 수 없으므로 에러

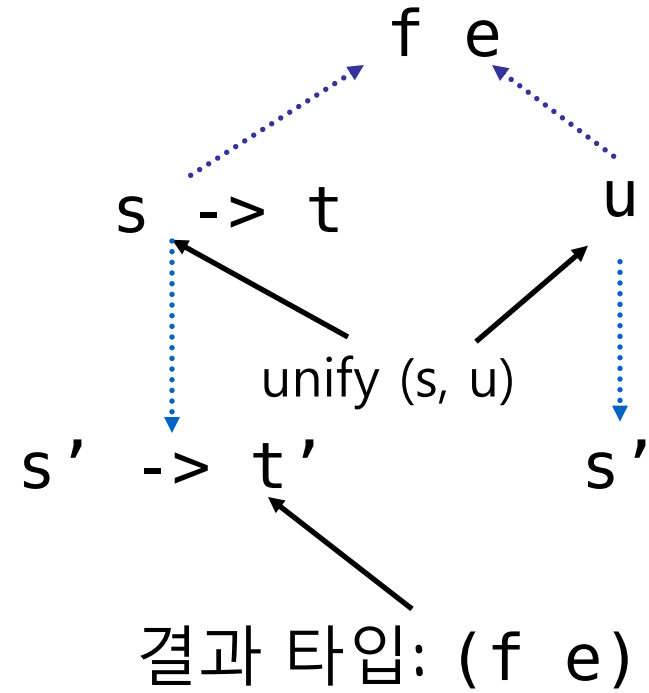
# Polymorphic 타입 체킹

- 타입 변수(type variables)
- monotype : 타입 변수를 사용하지 않는 경우  
`length :: [a] -> Int`
- 문맥에 따른 타입 변수의 구체화 (instantiation)  
`f (x, y) = (x, ['a' .. y])`  
`y` 는 **Char** 타입이 되어야 함.  
`f :: (a, Char) -> (a, [Char])`

- $g(m, zs) = m + \text{length } zs$   
 + 가 두 Int 를 가질 경우,  $\text{length} :: [b] \rightarrow \text{Int}$   
 $g :: (\text{Int}, [b]) \rightarrow \text{Int}$
- $h = g \circ f$  (함수의 합성)  
 $f :: (a, \text{Char}) \rightarrow (a, [\text{Char}])$   
 $g :: (\text{Int}, [b]) \rightarrow \text{Int}$   
 $(a, [\text{Char}])$  와  $(\text{Int}, [b])$ 가 unified 되어야 함.
- **Most General Common Instance** :  $(\text{Int}, [\text{Char}])$ .  
 $h :: (\text{Int}, \text{Char}) \rightarrow \text{Int}$

- Unification 예
  - 대상 :  $(a, [a])$  와  $([b], c)$
  - 결과 :  $([b], [[b]])$
- 타입  $([b], [[b]])$ 의 instance 예  
 $([Bool], [[Bool]]), ([[c]], [[[c]]])$

# Polymorphic 타입 체킹



# 타입 추론 : foldr 함수

- foldr 함수

$$\begin{aligned}\text{foldr } f \text{ } s \text{ } [] &= s \\ \text{foldr } f \text{ } s \text{ } (x:xs) &= f \text{ } x \text{ } (\text{foldr } f \text{ } s \text{ } xs)\end{aligned}$$

- 추론 과정

- 일단 foldr 함수의 타입을 다음과 같이 가정

`foldr :: (a -> b -> c) -> d -> [e] -> f`

- foldr의 결과 타입: 두번째 인수인 d와 f의 결과 타입이 동일 : `unify(d,f)`
- f의 두번째 인수 타입 : `unify(b,f)`
- f의 첫번째 인수 타입 : `unify(a,e)`
- f의 결과 값의 타입 : `unify(f, c)`

`foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b`

# Algebraic Type

- 일반적 형태

```
data Typename
    = Con1 t11 ... t1k1 |
      Con2 t21 ... t2k2 |
        . . .
      Conn tn1 ... tnkn |
```

- 재귀적 정의

```
data Expr = Lit Int | Add Expr Expr | Sub Expr Expr
```



# 타입 클래스에 의한 Overloading

- Overloading

- 타입에 따라 동일한 이름의 함수를 여러 번 정의하는 경우

- 타입 클래스와 Instance

```
class Eq a where  
    (==) :: a -> a -> Bool
```

```
// Java : interface Eq  
// Java의 abstract 메소드에 해당됨
```

```
instance Eq Temp where  
    Cold == Cold    = True  
    Hot  == Hot     = True
```

```
// Java : Temp implements Eq  
// (==) 메소드 구현
```

# Eq의 예

- 이진 트리 정의

```
data Btree = Nil | Node Int Btree Btree
t1 = Node 10 (Node 20 Nil Nil) (Node 30 Nil Nil)
t2 = Node (2+8) (Node (10+10) Nil Nil) (Node 30 Nil Nil)
```

- Btree에 대한 Eq 정의

```
instance Eq Btree where
  Nil == Nil = True
  Node x t1 t2 == Node y t3 t4 = (x == y) && (t1 == t3) && (t2 == t4)
  _ == _ = False
```

- 자동 생성

```
data Btree = Nil | Node Int Btree Btree deriving (Eq)
```