SNU 4190.210 프로그래밍 원리(Principles of Programming) Part II

Prof. Kwangkeun Yi

차례

- 1 데이타 구현하기 (data implementation)
- 2 데이터 속구현 감추기 (data abstraction)
- 3 여러 구현 동시 지원하기 (multiple implemenations)
- 4 각 계층별로 속구현 감추기(data abstraction hierarchy)

다음

- 1 데이타 구현하기 (data implementation)
- 2 데이터 속구현 감추기 (data abstraction)
- 3 여러 구현 동시 지원하기 (multiple implemenations)
- 4 각 계층별로 속구현 감추기(data abstraction hierarchy)

데이타 구현하기 (data implementation)

새로운 타입의 데이타/값 구현하기

▶ 기억하는가: 타입들(types)

새로운 타입(t 혹은 τ t)의 데이타 구현해야

새로운 데이타 타입

▶ 기본으로 제공되는 타입들

int, real, bool, string, symbol, unit

이 아닌

- ▶ 소프트웨어마다 새로운 타입의 데이타/값이 필요
 - 예) 짝, 집합, 리스트, 가지, 나무, 숲, 땅, 감정, 관계, 지식, 자동차, 목록표, 하늘, 바람, 원자, 분자, 세포, 뉴런, 책, 색깔, 종이, 건물, 층, 벽, 기둥, 사람, 테란, 젤-나가, 저그, 프로토스, 등등

새로운 데이타 타입 구현하기

기억하는가:



모든 프로그래밍 언어에는 각 타입마다 그 타입의 값을 만드는 식과 <u>사용하는 식</u>을 구성하는 방법이 제공된다.

새로운 데이타 타입 구현하기

기억하는가:



모든 프로그래밍 언어에는 각 타입마다 그 타입의 값을 만드는 식과 사용하는 식을 구성하는 방법이 제공된다.

구현할 새로운 타입의 데이터/값에 대해서도

- ▶ 만드는(introduction, construction) 방법과
- ▶ 사용하는(elimination, use) 방법을 함수로 구현해서 사용하면된다.

새로운 데이타 타입 구현하기



- ▶ 새로운 타입을 *⊤* 라고 하면
 - ▶ 만들기 함수들의 타입은

$$\cdots o au$$

▶ 사용하기 함수들의 타입은

 $au
ightarrow \cdots$

예) 짝(pair) $\tau \times \tau'$

▶ 만들기

pair: $\rightarrow \tau \times \tau'$

▶ 사용하기

 $1 : \tau \times \tau' \to$

 $r : \tau \times \tau' \rightarrow$

예) 짝(pair)
$$\tau \times \tau'$$

$$\mathtt{pair}:\tau\ast\tau'\to\tau\times\tau'$$

▶ 사용하기

$$1 : \tau \times \tau' \to$$

$$r : \tau \times \tau' \rightarrow$$

예) 짝(pair)
$$\tau \times \tau'$$

$$\mathtt{pair}:\tau\ast\tau'\to\tau\times\tau'$$

▶ 사용하기

$$1 : \tau \times \tau' \to \tau$$

$$\mathtt{r} \ : \ \tau \times \tau' \to$$

예) 짝(pair)
$$\tau \times \tau'$$

$$\mathtt{pair}:\tau\ast\tau'\to\tau\times\tau'$$

▶ 사용하기

$$1 : \tau \times \tau' \to \tau$$
$$r : \tau \times \tau' \to \tau'$$

예) 짝(pair)
$$\tau \times \tau'$$

$$pair: \tau * \tau' \to \tau \times \tau'$$

▶ 사용하기

$$1 : \tau \times \tau' \to \tau$$
$$r : \tau \times \tau' \to \tau'$$

```
(define pair cons)
(define I car)
(define r cdr)
```

▶ 만들기

inl:
$$\rightarrow \tau + \tau'$$

inr: $\rightarrow \tau + \tau'$

사용하기

is-left? :
$$\tau + \tau' \rightarrow$$

left : $\tau + \tau' \rightarrow$
right : $\tau + \tau' \rightarrow$

▶ 만들기

inl :
$$\tau \rightarrow \tau + \tau'$$

inr : $\tau' \rightarrow \tau + \tau'$

▶ 사용하기

is-left? :
$$\tau + \tau' \rightarrow$$
 left : $\tau + \tau' \rightarrow$ right : $\tau + \tau' \rightarrow$

▶ 만들기

inl :
$$\tau \to \tau + \tau'$$

inr : $\tau' \to \tau + \tau'$

▶ 사용하기

$$\begin{array}{rl} \text{is-left?} & : & \tau + \tau' \to bool \\ & \text{left} & : & \tau + \tau' \to \tau \\ & \text{right} & : & \tau + \tau' \to \tau' \end{array}$$

▶ 만들기

inl : $\tau \rightarrow \tau + \tau'$ inr : $\tau' \rightarrow \tau + \tau'$

사용하기

is-left? : $\tau + \tau' \rightarrow bool$ left : $\tau + \tau' \rightarrow \tau$ right : $\tau + \tau' \rightarrow \tau'$

```
(define (inl x) (pair 'left x))
(define (inr y) (pair 'right y))
(define (is-left? t) (?eq (l t) 'left))
(define (left t) (r t))
(define (right t) (r t))
```

▶ 만들기

empty : $\rightarrow \tau$ list link : $\rightarrow \tau$ list

▶ 사용하기

 $\begin{array}{cccc} \texttt{is-empty?} & : & \tau \textit{ list} \rightarrow \\ & \texttt{fst} & : & \tau \textit{ list} \rightarrow \\ & \texttt{rest} & : & \tau \textit{ list} \rightarrow \end{array}$

▶ 만들기

empty : τ list

link : $\rightarrow \tau$ list

▶ 사용하기

is-empty? : τ list \to

 $\texttt{fst} \ : \ \tau \textit{ list} \rightarrow$

 $\mathtt{rest} \ : \ \tau \textit{ list} \rightarrow$

▶ 만들기

empty : τ list

link : $\tau * \tau$ list $\to \tau$ list

▶ 사용하기

is-empty? : τ list \to

 $\texttt{fst} \ : \ \tau \textit{ list} \rightarrow$

 $\mathtt{rest} \ : \ \tau \mathit{ list} \to$

▶ 만들기

empty : τ list

link : $\tau * \tau$ list $\to \tau$ list

▶ 사용하기

is-empty? : au list o bool

 $\texttt{fst} \ : \ \tau \textit{ list} \rightarrow$

 $\mathtt{rest} \ : \ \tau \mathit{ list} \to$

▶ 만들기

empty : τ list

link : $\tau * \tau$ list $\to \tau$ list

▶ 사용하기

is-empty? : τ list \to bool

 $\texttt{fst} \ : \ \tau \textit{ list} \to \tau$

 $\mathtt{rest} \ : \ \tau \mathit{ list} \to$

▶ 만들기

empty : τ list

link : $\tau * \tau$ list $\to \tau$ list

▶ 사용하기

is-empty? : au list o bool

 $\texttt{fst} \ : \ \tau \textit{ list} \to \tau$

 $\mathtt{rest} \ : \ \tau \mathit{ list} \to \tau \mathit{ list}$

▶ 만들기

empty : τ list link : $\tau * \tau$ list $\to \tau$ list

▶ 사용하기

is-empty? : τ list \to bool fst : τ list \to τ rest : τ list \to τ list

```
(define empty ())

(define is-empty? null?)

(define link pair) \rightarrow (define link cons)

(define fst l) \rightarrow (define fst car)

(define rest r) \rightarrow (define rest cdr)
```

▶ 만들기

empty : τ list link : $\tau * \tau$ list $\to \tau$ list

▶ 사용하기

 $\begin{array}{rll} \text{is-empty?} & : & \tau \text{ list} \rightarrow bool \\ & \text{fst} & : & \tau \text{ list} \rightarrow \tau \\ & \text{rest} & : & \tau \text{ list} \rightarrow \tau \text{ list} \\ & \text{vs.} \\ & \text{length} & : & \tau \text{ list} \rightarrow \text{int} \\ & \text{nth-elmt} & : & \tau \text{ list} * \text{int} \rightarrow \tau \end{array}$

```
(define empty ())

(define is-empty? null?)

(define link pair) \rightarrow (define link cons)

(define fst l) \rightarrow (define fst car)

(define rest r) \rightarrow (define rest cdr)
```

▶ 만들기

leaf : o au bintree

node : $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 사용하기

 $\begin{array}{lll} \text{is-leaf?} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{node-val} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{l-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{r-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \end{array}$

▶ 만들기

leaf : $\tau \rightarrow \tau$ bintree node : $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 사용하기

 $\begin{array}{lll} \text{is-leaf?} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{node-val} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{l-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{r-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \end{array}$

▶ 만들기

leaf : $\tau \rightarrow \tau$ bintree node : $\tau * \tau$ bintree * τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 사용하기

 $\begin{array}{lll} \text{is-leaf?} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{node-val} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{l-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \\ \text{r-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \rightarrow \end{array}$

▶ 만들기

leaf : $\tau \rightarrow \tau$ bintree node : $\tau * \tau$ bintree * τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 사용하기

 $\begin{array}{lll} \text{is-leaf?} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \\ \text{node-val} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \tau \\ \text{l-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \\ \text{r-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \end{array}$

▶ 만들기

leaf : $\tau \to \tau$ bintree node : $\tau * \tau$ bintree * τ bintree $\to \tau$ bintree

▶ 사용하기

 $\begin{array}{lll} \text{is-leaf?} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \textit{bool} \\ \text{node-val} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \tau \\ \text{l-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \\ \text{r-subtree} & : & \tau \; \textit{bintree} \to \end{array}$

▶ 만들기

leaf : $\tau \rightarrow \tau$ bintree

node : $\tau * \tau$ bintree * τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 사용하기

is-leaf? : τ bintree \rightarrow bool node-val : τ bintree \rightarrow τ

1-subtree : τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

 $\texttt{r-subtree} \ : \ \tau \ \textit{bintree} \rightarrow$

▶ 만들기

leaf : $\tau \rightarrow \tau$ bintree

node : $\tau * \tau$ bintree * τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 사용하기

is-leaf? : τ bintree \rightarrow bool node-val : τ bintree $\rightarrow \tau$

1-subtree : τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree r-subtree : τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 만들기

```
leaf : \tau \to \tau bintree
node : \tau * \tau bintree * \tau bintree \to \tau bintree
```

▶ 사용하기

```
is-leaf? : \tau bintree \rightarrow bool
node-val : \tau bintree \rightarrow \tau
l-subtree : \tau bintree \rightarrow \tau bintree
r-subtree : \tau bintree \rightarrow \tau bintree
```

예) 일반 가지구조(tree) τ tree

▶ 만들기

node : $\rightarrow \tau$ tree

▶ 사용하기

예) 일반 가지구조(tree) τ tree

▶ 만들기

```
node : \tau * (\tau tree) list \rightarrow \tau tree
```

▶ 사용하기

예) 일반 가지구조(tree) τ tree

▶ 만들기

node : $\tau * (\tau \text{ tree}) \text{ list} \rightarrow \tau \text{ tree}$

▶ 사용하기

 ${\tt node-val} \ : \ \tau \ \textit{tree} \rightarrow \tau$

node-subtrees : au tree o

예) 일반 가지구조(tree) τ tree

▶ 만들기

node : $\tau * (\tau \text{ tree}) \text{ list} \rightarrow \tau \text{ tree}$

▶ 사용하기

node-val : τ tree $\rightarrow \tau$

node-subtrees : τ tree \rightarrow (τ tree) list

그 함수들의 구현:

예) 일반 가지구조(tree) τ tree

▶ 만들기

```
node : \tau * (\tau \text{ tree}) \text{ list} \rightarrow \tau \text{ tree}
```

▶ 사용하기

```
\begin{array}{cccc} {\tt node-val} & : & \tau \; \textit{tree} \rightarrow \tau \\ {\tt node-subtrees} & : & \tau \; \textit{tree} \rightarrow (\tau \; \textit{tree}) \; \textit{list} \end{array}
```

그 함수들의 구현:

```
(define (node x trees) (pair x trees)
(define (node-val t) (l t))
(define (node-subtrees t) (r t))
```

데이타 타입 구현 이슈들 하나의 테이타 타입에 대해서

데이타 타입 구현 이슈들

하나의 테이타 타입에 대해서

▶ 여러버전 가능: 만들기/사용하기 함수들의 기획

```
 \begin{array}{c} \text{leaf, node-1, node-r, node-lr} \\ \text{node-val, is-leaf?, is-rtree?, is-ltree?, is-ltrree?} \\ \text{l-subtree, r-subtree} \end{array} \right\} \text{v.s.} \left\{ \begin{array}{c} \text{empty, node} \\ \text{node-val, is-empty?} \\ \text{l-subtree, r-subtree} \end{array} \right.
```

데이타 타입 구현 이슈들

하나의 테이타 타입에 대해서

▶ 여러버전 가능: 만들기/사용하기 함수들의 기획

```
leaf, node-1, node-r, node-lr node-val, is-leaf?, is-rtree?, is-ltree?, is-ltree? l-subtree, r-subtree } v.s. \begin{cases} \ empty, node & node-val, is-empty? & l-subtree, r-subtree & l-subtree & l-subtree, r-subtree & l-subtree & l
```

▶ 여러버전 가능: 만들기/사용하기 함수들의 구현

데이타 타입 기획과 구현 원리



새로운 데이타 타입의 구현은 만들기(introduction) 함수와 사용하기(elimination) 함수들을 정의하면 된다.



이 때, 만들기/사용하기 함수들의 기획은 드러내고 구현 은 감추어서, 외부에서는 기획이 드러낸(interface, 겉) 내 용만 이용해서 프로그램을 작성하도록 한다.

데이타 타입 기획과 구현 원리



새로운 데이타 타입의 구현은 만들기(introduction) 함수와 사용하기(elimination) 함수들을 정의하면 된다.



이 때, 만들기/사용하기 함수들의 기획은 드러내고 구현은 감추어서, 외부에서는 기획이 드러낸(interface, 겉) 내용만 이용해서 프로그램을 작성하도록 한다.

▶ 기획을 작성하는 언어: <u>이름, 타입</u>, <u>하는일</u> 프로그래밍언어 자연어, 수학

데이타 타입 기획과 구현 원리



새로운 데이타 타입의 구현은 만들기(introduction) 함수와 사용하기(elimination) 함수들을 정의하면 된다.



이 때, 만들기/사용하기 함수들의 기획은 드러내고 구현은 감추어서, 외부에서는 기획이 드러낸(interface, 겉) 내용만 이용해서 프로그램을 작성하도록 한다.

- ▶ 기획을 작성하는 언어: <u>이름, 타입</u>, <u>하는일</u> 프로그레밍언어 자연어, 수학
- ▶ 기획(interface)과 구현(implementation)은 독립적으로: 데이터 속구현 감추기(data abstraction)

다음

- 1 데이타 구현하기 (data implementation)
- 2 데이터 속구현 감추기 (data abstraction)
- 3 여러 구현 동시 지원하기 (multiple implemenations)
- 4 각 계층별로 속구현 감추기(data abstraction hierarchy)

분리: 외부와 데이타 구현의 속내용

▶ 외부에 알릴것. 변하지 말것. (interface)

▶ 외부에 알리지 말것. 변해도 될것. (implementation)

분리: 외부와 데이타 구현의 속내용

- ▶ 외부에 알릴것. 변하지 말것. (interface)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 기획: 이름, 타입, 하는일
- ▶ 외부에 알리지 말것. 변해도 될것. (implementation)

분리: 외부와 데이타 구현의 속내용

- ▶ 외부에 알릴것. 변하지 말것. (interface)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 기획: 이름, 타입, 하는일
 - ▶ 외부에서는 만들기/사용하기 함수들만 이용하기
- ▶ 외부에 알리지 말것. 변해도 될것. (implementation)

분리: 외부와 데이타 구현의 속내용

- ▶ 외부에 알릴것. 변하지 말것. (interface)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 기획: 이름, 타입, 하는일
 - ▶ 외부에서는 만들기/사용하기 함수들만 이용하기
- ▶ 외부에 알리지 말것. 변해도 될것. (implementation)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 구현

분리: 외부와 데이타 구현의 속내용

- ▶ 외부에 알릴것. 변하지 말것. (interface)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 기획: 이름, 타입, 하는일
 - ▶ 외부에서는 만들기/사용하기 함수들만 이용하기
- ▶ 외부에 알리지 말것. 변해도 될것. (implementation)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 구현

장점: 외부는 데이터 구현과 무관

▶ 데이타구현 변경과 외부사용 코드변경이 독립됨

분리: 외부와 데이타 구현의 속내용

- ▶ 외부에 알릴것. 변하지 말것. (interface)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 기획: 이름, 타입, 하는일
 - ▶ 외부에서는 만들기/사용하기 함수들만 이용하기
- ▶ 외부에 알리지 말것. 변해도 될것. (implementation)
 - ▶ 만들기/사용하기 함수들의 구현

- ▶ 데이타구현 변경과 외부사용 코드변경이 독립됨
- ▶ 데이타구현과 외부사용 프로그래밍 동시진행 가능

예) 짝 $\tau \times \tau'$

▶ 기획 (interface)

 $\begin{array}{ll} \mathtt{pair} & : & \tau * \tau' \to \tau \times \tau' \\ & \mathtt{l} & : & \tau \times \tau' \to \tau \\ & \mathtt{r} & : & \tau \times \tau' \to \tau' \end{array}$

- ▶ 구현은 기획에 맞기만하면 다양하게 가능
 - ▶ 안1: cons, car, cdr
 - ▶ 안2: lambda
- ▶ 외부사용

예) 짝 $\tau \times \tau'$

▶ 기획 (interface)

 $\begin{array}{ccc} \mathtt{pair} & : & \tau * \tau' \to \tau \times \tau' \\ & \mathtt{l} & : & \tau \times \tau' \to \tau \\ & \mathtt{r} & : & \tau \times \tau' \to \tau' \end{array}$

- ▶ 구현은 기획에 맞기만하면 다양하게 가능
 - ▶ 안1: cons, car, cdr
 - ▶ 안2: lambda
- 의무사용
 (define (leaf x) (pair 'leaf x))
 (define (node-l x t) (pair 'r (pair x t)))
 (define (node-r x t) (pair 'l (pair x t)))
 (define (l-subtree t) (if (equal (l t) 'l) (r (r t))))
 (define (r-subtree t) (if (equal (l t) 'r) (r (r t))))

예) 두갈래 가지구조(tree) τ bintree

▶ 기획 (interface)

```
leaf : \tau \rightarrow \tau bintree
```

node : $\tau * \tau$ bintree * τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

is-leaf? : τ bintree \rightarrow bool node-val : τ bintree \rightarrow τ

1-subtree : τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

r-subtree : τ bintree $\rightarrow \tau$ bintree

▶ 외부사용

예) 두갈래 가지구조(tree) τ bintree

▶ 기획 (interface)

```
leaf : \tau \rightarrow \tau bintree
               node : \tau * \tau bintree * \tau bintree \rightarrow \tau bintree
        is-leaf? : \tau bintree \rightarrow bool
        node-val : \tau bintree \rightarrow \tau
       1-subtree : \tau bintree \rightarrow \tau bintree
       r-subtree : \tau bintree \to \tau bintree
외부사용
    (node 10 (node 8 (leaf 5) (leaf 9)) (leaf 7))
    (node 1 (leaf 5) (node 2 (leaf 4) (leaf 3)))
    (define (traverse t)
     (begin (print (node-val t))
       (if (is-leaf? t) ()
         (begin (traverse (l-subtree t)) (traverse (r-subtree t))))))
```

연습: 데이터 구현하기 + 속구현 감추기

- ▶ 대수식(algebraic expression) 데이터
 - ▶ 미분함수(symbolic differentiation)

$$\mathtt{diff}: \textit{ae}*\textit{string} \rightarrow \textit{ae}$$

▶ 부분계산함수(partial evaluation)

 $eval: ae*string*real \rightarrow ae$

다음

- 1 데이타 구현하기 (data implementation)
- 2 데이터 속구현 감추기 (data abstraction)
- 3 여러 구현 동시 지원하기 (multiple implemenations)
- 4 각 계층별로 속구현 감추기(data abstraction hierarchy)

여러 구현 동시지원: 예) 복소수 데이타

"표면" 단계

▶ 기획(interface)

```
make-from-real-imag : real*real \rightarrow complex
make-from-mag-angle : real*real \rightarrow complex
is-complex? : T \rightarrow bool

real : complex \rightarrow real
imag : complex \rightarrow real
mag : complex \rightarrow real
angle : complex \rightarrow real
```

외부 사용

 $\begin{array}{lll} {\tt add-complex} & : & {\it complex}* {\it complex} \rightarrow {\it complex} \\ {\tt mul-complex} & : & {\it complex}* {\it complex} \rightarrow {\it complex} \\ \end{array}$

• • •

여러 구현 동시지원: 예) 복소수 데이타 한가지 방식만 구현한 경우

add-complex mul-complex

make-from-real-imag make-from-mag-angle real img mag angle is-complex?

rectangular representation

여러 구현 동시지원: 예) 복소수 데이타 한가지 방식만 구현한 경우

add-complex mul-complex

```
make-from-real-imag make-from-mag-angle
real img mag angle
is-complex?
```

rectangular representation

```
(define (make-from-real-imag r i) ...)
(define (make-from-mag-angle m a) ...)
(define (is-complex? x) ...)
(define (real x) ...)
(define (imag x) ...)
(define (mag x) ...)
(define (angle x) ...)
```

여러 구현 동시지원: 예) 복소수 데이타 두가지 방식의 구현을 같이 이용하는 경우

add-complex mul-complex

make-from-real-imag make-from-mag-angl real imag mag angle is-complex?		
*-rectangular	*-polar	
rectangular representation	polar representation	

여러 구현 동시지원: 예) 복소수 데이타 두가지 방식의 구현을 같이 이용하는 경우

add-complex mul-complex

make-from-real-imag make-from-mag-angle real imag mag angle is-complex?		
*-rectangular	*-polar	
rectangular representation	polar representation	

```
(define (make-from-real-imag r i) ...)
(define (make-from-mag-angle m a) ...)
(define (is-complex? x) ...)
(define (real x) ...)
(define (imag x) ...)
(define (mag x) ...)
(define (angle x) ...)
```

예) 복소수 데이타 구현A

"rectangular representation"

▶ 기획(interface)

예) 복소수 데이타 구현B

"polar representation"

▶ 기획(interface)

여러 구현방식을 지원할 때의 원리



데이터 속구현 감추기(data abstraction) 원리를 유지한다.

- ▶ 즉, 각 구현방식마다 만들기와 사용하기 함수를 제공한다.
- ▶ 단, 그 함수들의 이름이 다른 구현방식과 구별되게 한다.
- ▶ 그리고, "표면" 단계의 만들기와 사용하기 함수들을 아랫단계의 여러 구현방식들을 이용해서 정의한다.

새로운 구현방식도 사용하도록 확장하려면?

같은 원리로:

add-complex mul-complex

make-from-real-imag make-from-mag-angle real imag mag angle is-complex?		
*-rectangular	*-polar	*-xyz
rectangular representation	polar representation	xyz representation

그리고, 바꿀 것은?

새로운 구현방식도 사용하도록 확장하려면?

같은 원리로:

add-complex mul-complex

make-from-real-imag make-from-mag-angle real imag mag angle is-complex?		
*-rectangular	*-polar	*-xyz
rectangular representation	polar representation	xyz representation

그리고, 바꿀 것은?

▶ "표면" 단계의 만들기와 사용하기 함수들: make-from-real-imag, ···, angle, is-complex?

"표면"단계의 함수들 모두를 매번 변경해주는 번거로움:

"표면"단계의 함수들 모두를 매번 변경해주는 번거로움:

- ▶ 2차원의 함수 테이블 사용. (테이블은 변할 수 있는 물건으로)
 - ▶ 가로: 함수이름 태그 ('real, 'imag, 등등)
 - ▶ 세로: 구현방식 태그 ('rectangular, 'polar, 등등)

	'real	'imag	
'rectangular	real-rectangular	imag-rectangular	
'polar	real-polar	imag-polar	

- ▶ 2차원의 함수 테이블 사용. (테이블은 변할 수 있는 물건으로)
 - ▶ 가로: 함수이름 태그 ('real, 'imag, 등등)
 - ▶ 세로: 구현방식 태그 ('rectangular, 'polar, 등등)

	'real	'imag	
rectangular	real-rectangular	imag-rectangular	
'polar	real-polar	imag-polar	

П

▶ 새로운 구현방식? 해당 함수들을 테이블에 등록

- ▶ 2차원의 함수 테이블 사용. (테이블은 변할 수 있는 물건으로)
 - ▶ 가로: 함수이름 태그 ('real, 'imag, 등등)
 - ▶ 세로: 구현방식 태그 ('rectangular, 'polar, 등등)

	'real	'imag	
rectangular	real-rectangular	imag-rectangular	
'polar	real-polar	imag-polar	
'xyz	real-xyz	imag-xyz	

▶ 새로운 구현방식? 해당 함수들을 테이블에 등록

- ▶ 2차원의 함수 테이블 사용. (테이블은 변할 수 있는 물건으로)
 - ▶ 가로: 함수이름 태그 ('real, 'imag, 등등)
 - ▶ 세로: 구현방식 태그 ('rectangular, 'polar, 등등)

	'real	'imag	
rectangular	real-rectangular	imag-rectangular	
'polar	real-polar	imag-polar	
'xyz	real-xyz	imag-xyz	

- ▶ 새로운 구현방식? 해당 함수들을 테이블에 등록
- ▶ "표면"의 함수들은 고정됨
 - ▶ 두 개의 태그(함수이름, 구현방식)로 테이블에서 가져온다

```
(define (real x) ((lookup ftn-tbl 'real (rep-tag x)) x)) (define (imag x) ((lookup ftn-tbl 'imag (rep-tag x)) x))
```

다음

- 1 데이타 구현하기 (data implementation)
- 2 데이터 속구현 감추기 (data abstraction)
- 3 여러 구현 동시 지원하기 (multiple implemenations)
- 4 각 계층별로 속구현 감추기(data abstraction hierarchy)

계층별로 속구현 감추기 원리

여러 구현방식을 지원할 때의 원리와 같다:



데이터 속구현 감추기(data abstraction) 원리를 유지한다.

- ▶ 즉, 각 구현방식마다 만들기와 사용하기 함수를 제공한다.
- ▶ 단, 그 함수들의 이름이 다른 구현방식과 구별되게 한다.
- ▶ 그리고, "표면" 단계의 만들기와 사용하기 함수들을 아랫단계의 여러 구현방식들을 이용해서 정의한다.