

プログラミング演習B

ML編 第5回

2010/7/6 (コミ)

2010/7/7 (情報・知能)

住#

<http://www.kb.ecei.tohoku.ac.jp/~sumii/class/proenb2010/ml5/>

今日のポイント

1. 「組」とパターンマッチングの
続き
2. 多相データ型
3. リストとリスト型

レポートについて

電気・情報系内のマシンから

<http://130.34.188.208/> (情報・知能)

<http://130.34.188.209/> (コミ)

にアクセスし、画面にしたがって提出せよ。締め切りは一週間後厳守。

- 初回は画面にしたがい自分のアカウントを作成すること。
- 「プログラム」のテキストボックスがある課題では、
プログラムとしてsmiに入力した文字列のみを
過不足なく正確にコピー＆ペーストして提出せよ。
(smiの出力は「プログラム」ではなく考察に含めて書くこと。)
- プログラムの課題でも必ず考察を書くこと。
- 提出したレポートやプログラムの実行結果は「提出状況」から
確認できる。
 - 質問はml-enshu@kb.ecei.tohoku.ac.jpにメールせよ。
 - レポートの不正は試験の不正と同様に処置する。

前回の復習

- レコード：複数の値を組み合わせた値（ラベルで区別）

```
{ surname = "Sumii",  
  given = "Eijiro",  
  age = 20 }
```

- バリアント：複数の値のどれか一つを表す値（コンストラクタで区別）

```
datatype int_or_error =  
  Int of int | Error
```

組 (pair, tuple)

- ラベルしが番号であるような、特殊なレコード

```
- val t = ("Sumii", "Eijiro", 20) ;  
val t = ("Sumii","Eijiro",20) :  
    string * string * int  
- #1 t ;  
val it = "Sumii" : string  
- #2 t ;  
val it = "Eijiro" : string  
- #3 t ;  
val it = 20 : int
```

組の構文

組 : (式₁, 式₂, 式₃, ..., 式_n)

- {1=式₁, 2=式₂, 3=式₃, ..., n=式_n}というレコードと同じ

- n = 0 の空の組()すなわち空のレコード {} のことを「ユニット」という

- 引数や返値が不要な関数において、ダミーの値としてよく用いられる

組の型 : 型₁ * 型₂ * 型₃ * ... * 型_n

- {1:型₁, 2:型₂, 3:型₃, ..., n:型_n}というレコード型と同じ

- 空のレコード型 {} は unit 型と同じ

前回の復習2

• バリアントのパターンマッチング

```
- datatype itree =
= ILeaf of int
= | INode of { left : itree,
=             right : itree } ;
datatype itree = ILeaf of int | INode of
{left:itree, right:itree}
- fun isum t = case t of
=   ILeaf i => i
= | INode r => isum (#left r) +
=               isum (#right r) ;
val isum = fn : itree -> int
```

バリエント以外の パターンマッチング

- レコード

```
- fun isum t = case t of
=   ILeaf i => i
= | INode { left = l, right = r } =>
=     isum l + isum r ;
val isum = fn : itree -> int
```

- 組

```
- val t = ("Sumii", "Eijiro", 20) ;
val t = ("Sumii","Eijiro",20)
      : string * string * int
- case t of (s1, s2, _) => s2 ^ " " ^ s1 ;
val it = "Eijiro Sumii" : string
```

バリエント以外の パターンマッチング

• レコード

```
- fun isum t = case t of
=   ILeaf i => i
= | INode { left = l, right = r } =>
=     isum l + isum r ;
val isum = fn : itree -> int
```

"Don't care"
(どうでも良い)
を表すパターン

• 組

```
- val t = ("Sumii", "Eijiro", 20) ;
val t = ("Sumii", "Eijiro", 20)
      : string * string * int
- case t of (s1, s2, _) => s2 ^ " " ^ s1 ;
val it = "Eijiro Sumii" : string
```

バリエント以外の パターンマッチング（続き）

- 整数

```
- fun fib n = case n of
=   0 => 0
= | 1 => 1
= | n => fib (n - 1) + fib (n - 2);
val fib = fn : int -> int
```

上の二つに当てはまらないとき

◆ 参考：パターンマッチングは
関数定義に直接記述することもできる

```
fun fib 0 = 0
  | fib 1 = 1
  | fib n = fib (n - 1) + fib (n - 2)
```

多相データ型

例題：次のデータ型を定義せよ。

1. 整数を葉とする木itree
2. 文字列を葉とする木stree
3. 浮動小数点数を葉とする木rtree

解答例？

```
- datatype itree = ILeaf of int
=   | INode of itree * itree ;
datatype itree = ILeaf of int | INode of
  itree * itree
- datatype stree = SLeaf of string
=   | SNode of stree * stree ;
datatype stree = SLeaf of string | SNode of
  stree * stree
- datatype rtree = RLeaf of real
=   | RNode of rtree * rtree ;
datatype rtree = RLeaf of real | RNode of
  rtree * rtree
```

同じことを何度も書いていて無駄！

葉の型が多相的（型変数）である 木のデータ型

```
- datatype 'a tree =
= Leaf of 'a | Node of 'a tree * 'a tree ;
datatype 'a tree = Leaf of 'a | Node of 'a
tree * 'a tree
- fun size t = (* 共通して使える関数の例 *)
= case t of
= Leaf _ => 1
= | Node(l, r) => size l + size r ;
val size = fn : 'a tree -> int
- size (Node(Leaf 3, Leaf 5)) ;
val it = 2 : int
- size (Node(Leaf true, Leaf false)) ;
val it = 2 : int
```

課題5.1

- 式`Node(Leaf 3, Leaf 5)`と`Node(Leaf true, Leaf false)`の型は、それぞれ何になるか、確かめよ。
- 型が`string tree`になるような式を三つ挙げよ。
 - `string tree`と`stree`は別の型なので気をつけよ
- 式`Node(Leaf 3, Leaf "abc")`の評価を試みて、結果を考察せよ。
- `size`が`1, 3, 10`になるような木の例を、一つずつ作れ。それぞれ違う型にすること。

課題5.2

先の'a tree型の値を受け取って、
それがLeafだったらtrueを、
Nodeだったらfalseを返す関数
is_leafを定義せよ。

課題5.3

option型とは、

```
datatype 'a option =  
    SOME of 'a | NONE
```

と定義された多相データ型である。

前回のデータ型int_or_errorのかわりに、
option型を用いて、前回のmy_divや
my_modに相当する関数を定義せよ。

- option型は最初から定義されているので
再定義しないこと！

リストとリスト型

- 一つの型の値を、順にいくつか並べたもの
[式₁, 式₂, 式₃, ..., 式_n]
- 多相データ型の一種とみなせる

```
datatype 'a list =  
    nil (* 空のリスト *)  
  | :: of 'a * 'a list  
    (* 先頭要素と、残りのリストを  
    つなげたノード(constセル) *)
```

- list型も最初から定義されているので
再定義しないこと！

例

```
- [1, 2, 3] ;
val it = [1,2,3] : int list
- [true, false] ;
val it = [true,false] : bool list
- [] ;
val it = [] : 'a list
- nil ;
val it = [] : 'a list
- 1 :: [2, 3] ;
val it = [1,2,3] : int list
- true :: false :: [] ;
val it = [true,false] : bool list
```

注意

- `::`は要素とリストを接続する

- `1 :: [2, 3] ;`

`val it = [1,2,3] : int list`

- `[1, 2] :: [3, 4] ;`

`stdin:2.1-2.17 Error: operator and
operand don't agree [literal]`

...

- リストとリストを連結するのは`@`

- `[1, 2] @ [3, 4] ;`

`val it = [1,2,3,4] : int list`

課題5.4

1. 長さ（要素の数）が3である
ような、型の異なるリストを
4つ挙げよ。
2. 123 :: xと"abc" :: xの
どちらも型エラーにならない、
というリストxは存在するか？

リストのパターンマッチング

- リストも多相データ型の一種なので、パターンマッチングが使える

例：

```
fun length x =  
  case x of  
    nil => 0  
    | _ :: y => 1 + length y
```

課題5.5

次の考え方に基づき、'a tree型の値`t`を深さ優先探索して'a list型の値に変換する関数`dfs`を定義せよ。

- `t`がLeaf `x`の形だったら、`x`のみを要素とする、長さ1のリストを返す。
- `t`がNode(`l, r`)の形だったら、左の木`l`の変換結果と、右の木`r`の変換結果を連結する。

課題5.6 (optional)

1. 関数 f とリスト $[v_1, v_2, v_3, \dots, v_n]$ を受け取って、それぞれの要素に f を適用したリスト $[f\ v_1, f\ v_2, f\ v_3, \dots, f\ v_n]$ を返す、という関数 map を書け。また、その型を考察せよ。
2. 上の関数 map と第3回の関数 compose について、任意のリスト x および関数 f と g に対し、 $\text{map}(\text{compose}\ f\ g)\ x$ と $(\text{map}\ g\ (\text{map}\ f\ x))$ の返り値が（もしあれば）等しいことを、 x の長さに関する数学的帰納法で示せ。