

# ML演習 第2回

2007/06/12

飯塚 大輔, 後藤 哲志, 前田 俊行

# 今日の内容

- パターンマッチ
- リスト型
- Parametric Polymorphism
- ユーザ定義型
  - レコード型
  - バリエント型
- 多相データ型

# 今日の内容

- パターンマッチ
- リスト型
- Parametric Polymorphism
- ユーザ定義型
  - レコード型
  - バリエント型
- 多相データ型

# パターンマッチとは？

- 値の「パターン」で処理を分岐させること

```
# let rec fib n =  
  match n with  
    0 | 1 -> 1  
  | x   -> fib (x - 1) + fib (x - 2);;  
val fib : int -> int = <fun>
```

# パターンの種類

- 定数パターン
- 変数束縛パターン
- OR パターン
- ペアパターン
- コンストラクタパターン (リストなど (後述))
- ワイルドカード

# パターンの種類

## ■ 定数パターン

- 定数と比較, 一致すれば OK

## ■ 変数束縛パターン

- 任意の値にマッチ
- マッチした値は本体中で使用可能

```
# let rec pow x n =  
  match n with
```

```
    0 -> 1
```

```
  | m -> x * pow x (m - 1);;
```

```
val pow : int -> int -> int = <fun>
```

# パターンの種類

## ■ ORパターン

- 複数のパターンのうち一つでもマッチすれば OK

```
# let rec fib n =  
  match n with  
    0 | 1 -> 1  
    | x   -> fib (x - 1) + fib (x - 2);;  
val fib : int -> int = <fun>
```

# パターンの種類

## ■ Tuple パターン

- Tuple の要素それぞれがマッチすれば OK
- 変数束縛パターンと組合わせて要素の取出しが可能

```
# let scalar n p =  
  match p with  
  (x, y) -> (n * x, n * y);;  
val scalar : int -> int * int -> int * int  
# scalar 3 (2, 3);;  
- : int * int = (6, 9)
```

# パターンの種類

- ワイルドカード ( \_ )

- 任意の値にマッチ

- マッチした値が計算に使われないことを明示している

```
# let is_vowel x =  
  match x with  
    'a' | 'e' | 'i' | 'o' | 'u' -> true  
    | _ -> false;;  
val is_vowel : char -> bool = <fun>
```

# ガード

## ■ パターンに条件を追加する仕組み

```
# let is_diag p =  
    match p with  
      (x, y) when x = y -> true  
      | _ -> false;;  
val is_diag : 'a * 'a -> bool = <fun>  
# is_diag (3, 3);;  
- : bool = true  
# is_diag (3, 4);;  
- : bool = false
```

# 関数定義におけるパターンマッチ

- let (rec) や fun の仮引数部分にはパターンを書ける

```
# let thd (_, _, z) = z;;  
val thd : 'a * 'b * 'c -> 'c = <fun>  
# thd (3, true, "hoge");;  
- : string = "hoge"  
# fun n (x, y) -> (n * x, n * y);;  
- : int -> int * int -> int * int = <fun>
```

# 関数定義におけるパターンマッチ

- function式: 引数を 1 個受け取り  
パターンマッチを行う関数を作る

```
# let rec fib = function
    0 | 1 -> 1
    | x -> fib (x - 1) + fib (x - 2);;
val fib : int -> int = <fun>
# let rec pow x = function
    0 -> 1 | n -> x * pow x (n - 1);;
val pow : int -> int -> int = <fun>
```

# マッチできない値があるとき

## ■ 警告が出る

2が来たときに対応するパターンがない

```
# let flip x = match x with  
    0 -> 1 | 1 -> 0;;
```

Warning P: this pattern-matching is not exhaustive. Here is an example of a value that is not matched:

2

一応定義はされる

```
val flip : int -> int = <fun>
```

```
# flip 2;;
```

パターンマッチに失敗

```
Exception: Match_failure ("", 1, 13).
```

# パターンを書く上での注意

- 1つのパターン中に同じ変数を2回以上使うことはできない

```
# let is_diag p =  
  match p with  
    (x, x) -> true | _ -> false;;
```

xを2回使用

This variable is bound several times in this matching.

# パターンを書く上での注意

- OR でつながったそれぞれのパターンでは束縛する変数が一致しなければならない

```
# let f p =  
  match p with
```

```
    (1, x, y) | (2, x, _) -> x;;
```

variable y must occur on both sides of this | pattern.

| の右側で  
yが束縛されていない

# 今日の内容

- パターンマッチ
- リスト型
- Parametric Polymorphism
- ユーザ定義型
  - レコード型
  - バリエーション型
- 多相データ型

# リストの基本要素

## ■ 空リスト ([])

```
# [];;  
- : 'a list = []
```

## ■ Cons セル (:::)

```
# 1 :: [];;  
- : int list = [1]  
# 1 :: (2 :: (3 :: []));;  
- : int list = [1; 2; 3]
```

# 型に関する注意

- リストの要素はすべて同じ型でなければならない

```
# [1; 2; 3];;  
- : int list = [1; 2; 3]
```

```
# [1; true; "hoge"];;
```

Characters 4-8:

```
[1; true; "hoge"];;
```

```
^^^^
```

This expression has type `bool` but is here used with type `int`.

# リストの操作

- cons (::) と append (@) を使ったリスト操作

```
# let l1 = [1; 2; 3];;  
val l1 : int list = [1; 2; 3]  
# -1 :: 0 :: l1;;  
- : int list = [-1; 0; 1; 2; 3]  
# l1 @ [4; 5];;  
- : int list = [1; 2; 3; 4; 5]
```

# リストの分解

- パターンマッチを使って行う

```
# let rec sum l =  
    match l with  
    [] -> 0 | hd :: tl -> hd + sum tl;;  
val sum : int list -> int = <fun>  
# sum [1; 2; 3; 4; 5];;  
- : int = 15
```

# 今日の内容

- 
- 
- 
- 
- パターンマッチ
- リスト型
- Parametric Polymorphism
- ユーザ定義型
  - レコード型
  - バリエント型
- 多相データ型

# 型多相の必要性

## ■ 例: リストの先頭要素を得る関数 hd

- `int_hd : int list -> int`
- `bool_hd : bool list -> bool`
- `string_hd : string list -> string`
- `intpair_hd : (int * int) list -> int * int`
- ...

型毎に異なる  
関数を作らな  
ければならない

- 操作は `let hd (h::t) = h` のように  
型によらず共通なのでまとめてしまいたい

# 型多相の必要性

- 解決法: 型をパラメタにしてしまう

- $\text{hd}[\alpha] : \alpha \text{ list} \rightarrow \alpha$

- $\text{hd}[\text{int}] : \text{int list} \rightarrow \text{int}$

- $\text{hd}[\text{bool}] : \text{bool list} \rightarrow \text{bool}$

- $\text{hd}[\text{int} * \text{int}] : (\text{int} * \text{int}) \text{ list} \rightarrow \text{int} * \text{int}$

- ...

全部  $\text{hd}[\alpha]$  の  
インスタンスに  
なっている

- 実際には $\alpha$ をプログラマが明示する必要はない

- O'Caml の型推論が自動的に解決する

# Parametric Polymorphism

- 型をパラメタにすることで  
型は異なるが本質的に同一なモノを  
ひとまとめにする方法
  - cf. オブジェクト指向の polymorphism  
( $\equiv$  subtyping polymorphism)
    - 例えば、Javaの継承
  - cf. overloading (ad-hoc polymorphism)
    - 例えば、OCamlの`=`演算子

# 多相関数の例

## ■ 恒等関数

```
# let id x = x;;  
val id : 'a -> 'a = <fun>  
# id 1;;  
- : int = 1  
# id [true; false];;  
- : bool list = [true; false]  
# id sum;;  
- : int list -> int = <fun>
```

型変数  $\alpha$  は  
'a で表される

任意の型の値に  
適用できる

# 多相関数の例

## ■ ペアの要素を取り出す関数

```
# let fst (x, _) = x;;  
val fst : 'a * 'b -> 'a = <fun>  
# let snd (_, x) = x;;  
val snd : 'a * 'b -> 'b = <fun>
```

# 多相関数の例

## ■ 長さ n のリストを作る関数

```
# let rec mk_list n v =  
    if n = 0 then []  
    else v :: mk_list (n - 1) v;;  
val mk_list : int -> 'a -> 'a list = <fun>  
# mk_list 3 1;;  
- : int list = [1; 1; 1]  
# mk_list 3 "1";;  
- : string list = ["1"; "1"; "1"]
```

# 多相関数の例

## ■ 反転させたリストを返す関数

```
# let rec rev l =  
    let rec iter s d =  
        match s with  
        | [] -> d  
        | hd :: tl -> iter tl (hd :: d)  
    in iter l []  
val rev : 'a list -> 'a list = <fun>  
# rev [1; 2; 3];;  
- : int list = [3; 2; 1]
```

# 多相関数の例

- リストの各要素に関数を適用して返す関数

```
# let rec map f l =  
  match l with  
  | [] -> []  
  | hd :: tl -> (f hd) :: (map f tl);;  
val map : ('a -> 'b) ->  
  'a list -> 'b list = <fun>  
# map fib [0; 1; 2; 3; 4];;  
- : int list = [1; 1; 2; 3; 5]
```

# 型を明示的に指定する

- 多相型を持つ式, 変数に対し型を明示できる

```
# let f1 x = (x, x);;
val f1 : 'a -> 'a * 'a = <fun>
# let f2 (x : int) = (x, x);;
val f2 : int -> int * int = <fun>
# let f3 x = ((x, x) : int * int);;
val f3 : int -> int * int = <fun>
# f3 "string";;
This expression has type string but...
```

# 今日の内容

- パターンマッチ
- リスト型
- Parametric Polymorphism
- ユーザ定義型
  - レコード型
  - バリエント型
- 多相データ型

# 独自データ型の定義

- レコード (record)
  - 複数の値を組にした値
    - C 言語の struct に相当
- バリエーション (variant)
  - 何種類かの値のうち一つをとる値
    - C 言語の enum, union, cast などの組み合わせに相当
    - 操作の安全性が型検査により完全に保証される

# レコード型

## ■ 例: 複素数の直交座標表示

```
# type complex = { re : float; im : float };;  
type complex = { re : float; im : float };;  
# let c1 = { re = 5.0; im = 3.0 };;  
val c1 : complex =  
  {re = 5.; im = 3.}  
# c1.re;;  
- : float = 5.
```

フィールドのラベル名で  
型を判別する

# レコード型

## ■ レコードに対するパターンマッチ

```
# let add_comp
  {re = r1; im = i1} {re = r2; im = i2} =
  {re = r1 +. r2; im = i1 +. i2};;
val add_comp : complex -> complex
                          -> complex = <fun>
# add_comp c1 c1;;
- : complex = {re = 10.; im = 6.}
```

# バリエーション型

- 例: ノードに整数を持っている二分木

```
# type itree =  
  Leaf
```

大文字で始まる識別子は  
バリエーション型のタグとみなされる

```
  | Node of int * itree * itree;;
```

```
type itree =
```

```
  Leaf | Node of int * itree * itree
```

```
# Leaf;;
```

```
- : itree = Leaf
```

```
# Node(1, Leaf, Leaf);;
```

```
- : itree = Node(1, Leaf, Leaf)
```

型の定義中にその型自身が  
用いられるような型を  
再帰型と呼ぶ

# バリエアント型

## ■ 木のノードの値の合計を求める関数

```
# let rec sum_itree = function
  Leaf -> 0
  | Node(a, t1, t2) ->
    a + sum_itree t1 + sum_itree t2;;
val sum_itree : itree -> int = <fun>
# sum_itree
  Node(4, Node(5, Leaf, Leaf), Leaf);;
- : int = 9
```

# 今日の内容

- パターンマッチ
- リスト型
- Parametric Polymorphism
- ユーザ定義型
  - レコード型
  - バリエーション型
- 多相データ型

# 多相データ型の必要性

- 二分木が持つ値は整数とは限らない
  - itree = Leaf | Node of int \* itree \* itree
  - btree = Leaf | Node of bool \* btree \* btree
  - ibtree = Leaf  
| Node of (int \* bool) \* ibtree \* ibtree
  - ...
- データ構造としては同じなのでまとめたい
  - 多相関数と同じような考え方ができないか？

# 多相データ型の必要性

- 解決法: 再び「型のパラメタ化」

- $\alpha$  tree = Leaf | Node of  $\alpha$  \*  $\alpha$  tree \*  $\alpha$  tree

- int tree = Leaf | Node of int \* int tree \* int tree

- bool tree = Leaf | Node of bool \* bool tree \* bool tree

- ...

# 多相データ型の例

## ■ ノードに要素を持つ二分木

```
# type 'a tree =  
  Leaf  
  | Node of 'a * 'a tree * 'a tree;;  
type 'a tree =  
  Leaf | Node of 'a * 'a tree * 'a tree  
# Node(5, Leaf, Leaf);;  
- : int tree = Node(5, Leaf, Leaf)  
# Node("str", Leaf, Leaf);;  
- : string tree = Node("str", Leaf, Leaf)
```

# 多相データ型の例

## ■ システム組み込みのバリエーション型

- `'a option = None | Some of 'a`
  - 「存在しないかもしれない値」を表す型

- `'a list = [] | (:::) of 'a * 'a list`
  - 構文がちょっと特殊

# option 型の例

## ■ 整数の割り算

```
# let div x y =  
    if y = 0 then None  
    else Some (x / y);;
```

```
val div : int -> int -> int option = <fun>
```

```
# div 4 3;;
```

```
- : int option = Some 1
```

```
# div 4 0;;
```

```
- : int option = None
```

# 多相データ型と多相関数

## ■ 木の深さを返す関数

```
# let rec depth = function
  Leaf -> 0
  | Node(_, t1, t2) ->
    let d1 = depth t1 in
    let d2 = depth t2 in
    1 + max d1 d2;;
val depth : 'a tree -> int = <fun>
```

# 2つ以上の型変数を含む 多相データ型の定義

- 型の定義時に型変数をタプルの様に列挙する

```
# type ('a, 'b) pair = P of 'a * 'b;;  
type ('a, 'b) pair = P of 'a * 'b  
# P (42, "answer");;  
- : (int, string) pair = P (42, "answer")
```

# 第2回 課題

---

締め切り: 6/26 13:00 (日本標準時)

# 課題1 (必須)

## ■ 以下の関数を定義せよ

- 引数の2リストを連結したリストを返す関数

append: 'a list -> 'a list -> 'a list

- ただし@をつかってはいけない

- 判定関数とリストを受け取り

元のリストの要素のうち条件を満たす要素

だけからなるリストを生成する関数

filter: ('a -> bool) -> 'a list -> 'a list

```
# filter isprime [1; 2; 3; 4; 5; 6; 7; 8; 9];;
```

```
- : int list = [2; 3; 5; 7];;
```

## 課題2 (必須)

- 2変数関数( $\oplus$ )と値  $z$  とリスト  $[a_1; a_2; \dots; a_n]$  を受け取り、右結合で結合させた結果

$$a_1 \oplus (a_2 \oplus (\dots \oplus (a_n \oplus z) \dots))$$

を返す関数

`foldr: ('a -> 'b -> 'b) -> 'b -> 'a list -> 'b`

を定義せよ。

## 課題2 (例)

```
# foldr (+) 0 [1; 2; 3; 4; 5];;
```

```
- : int = 15
```

```
# let flatten x = foldr (@) [] x;;
```

```
flatten : 'a list list -> 'a list
```

```
# flatten [[1; 2]; [3; 4]; [5; 6; 7]];;
```

```
- : int list = [1; 2; 3; 4; 5; 6; 7]
```

- 中置演算子は括弧で記号を囲むことで関数として使える
  - 自分で定義することもできる

```
# let (%) x y = x mod y;;
```

```
val (%) : int -> int -> int
```

```
# 5 % 3;;
```

```
- : int = 2
```

## 課題3 (必須)

- リスト lst と整数 n を受け取り  
lst から要素をn個取り出す組み合わせを  
リストにして返す関数

comb : 'a list -> int -> 'a list list  
を書け。

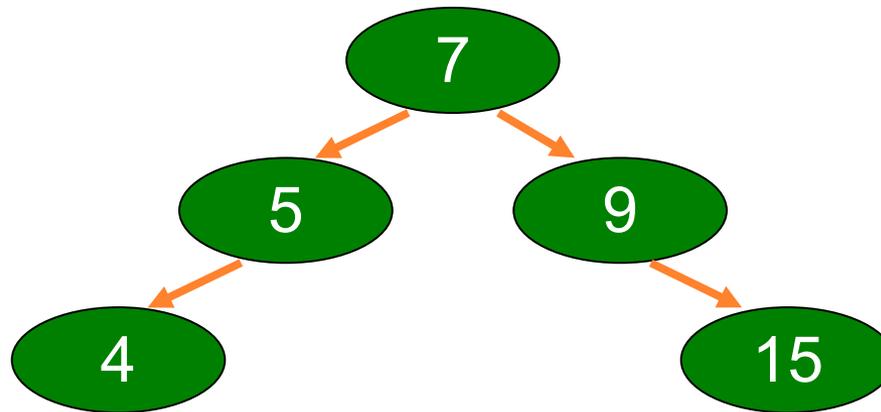
```
# comb [1; 2; 3] 2;;  
- : int list list = [[1; 2]; [1; 3]; [2; 3]]  
# comb [1; 2; 3] 0;;  
- : int list list = [[]]  
# comb [] 3;;  
- : int list list = []
```

## 課題4 (必須)

- 木 ('a tree) を受け取り  
以下に挙げた探索順で全要素を並べたリスト  
を生成する関数 'a tree -> 'a list を  
定義せよ
  - 行きがけ順 (preorder)
  - 通りがけ順 (inorder)
  - 帰りがけ順 (postorder)

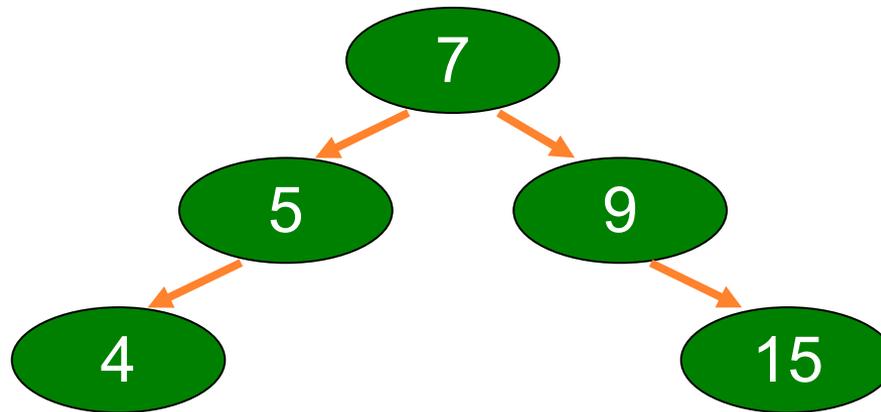
# 課題4 (例)

```
# preorder(Node(7,  
Node(5,Node(4,Leaf,Leaf),Leaf),  
Node(9,Leaf,Node(15,Leaf,Leaf))));;  
- : int list = [7; 5; 4; 9; 15]
```



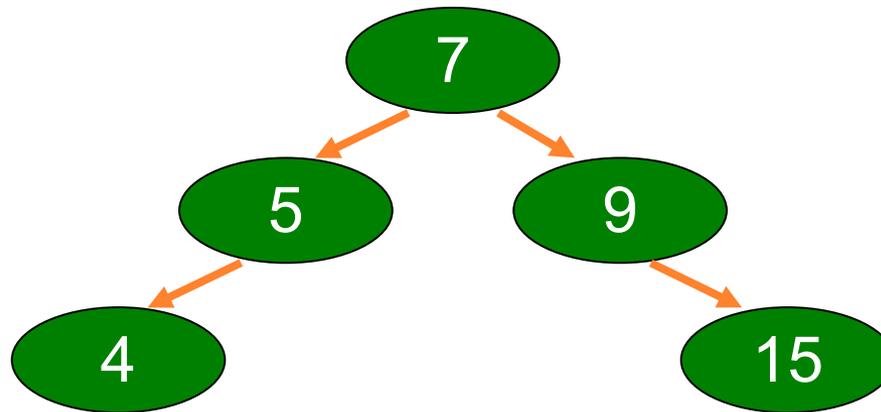
# 課題4 (例)

```
# inorder(Node(7,  
Node(5,Node(4,Leaf,Leaf),Leaf),  
Node(9,Leaf,Node(15,Leaf,Leaf))));;  
- : int list = [4; 5; 7; 9; 15]
```



# 課題4 (例)

```
# postorder(Node(7,  
Node(5,Node(4,Leaf,Leaf),Leaf),  
Node(9,Leaf,Node(15,Leaf,Leaf))));;  
- : int list = [4; 5; 15; 9; 7]
```



# 課題5 (Optional)

- 以下の条件を満たす2分探索木を実装してください
  - 文字列を格納できること
    - 入力方法は任意
    - 格納される文字列の最大長を仮定してはいけない
  - 削除機能を持つこと
  - 格納されているデータをアルファベット順にソートして表示する機能を持つこと
    - もちろん木のノードを通りがけ順に読み出せば自動的にソートされているはずである
  - ファイルにセーブする機能を持つこと
    - ファイルの構造は任意
    - 内容のみでなく構造も保存すること
  - 保存したファイルを読み込んで木を再構成する機能を持つこと

# 課題6 (Optional)

- 型 `bot` と型 `not` と型 `or_type` が以下のように定義されているとする
  - `type bot = B of bot`
  - `type 'a not = 'a -> bot`
  - `type ('a, 'b) or_type = L of 'a | R of 'b`
- このとき、次ページの1~6の型についてそれぞれの型を持つ値を `let rec` や再帰型を用いずに定義できるか?
  - 定義できる場合はその定義を示せ
  - `let rec` や再帰型を用いてよい場合はどうか?

# 課題6 (Optional)

1.  $( 'a \rightarrow 'b ) \rightarrow ( 'b \rightarrow 'c ) \rightarrow ( 'a \rightarrow 'c )$
2.  $( 'a, 'a \text{ not} ) \text{ or\_type}$
3.  $( 'a, 'b * 'c ) \text{ or\_type}$   
 $\rightarrow ( 'a, 'b ) \text{ or\_type} * ( 'a, 'c ) \text{ or\_type}$
4.  $( 'a, 'b ) \text{ or\_type} * ( 'a, 'c ) \text{ or\_type}$   
 $\rightarrow ( 'a, 'b * 'c ) \text{ or\_type}$
5.  $( 'a * 'b ) \text{ not}$   
 $\rightarrow ( 'a \text{ not}, 'b \text{ not} ) \text{ or\_type}$
6.  $( 'a \text{ not}, 'b \text{ not} ) \text{ or\_type}$   
 $\rightarrow ( 'a * 'b ) \text{ not}$