

ML 演習 第 1 回

新井淳也、中村宇佑、前田俊行

2011/04/05

今日から ML 演習

- 担当者

- 新井淳也 (石川研)、中村宇佑 (萩谷研)、前田俊行
- 質問アドレス: ml-query-2011@yl.is.s.u-tokyo.ac.jp
- 課題提出アドレス: ml-report-2011@yl.is.s.u-tokyo.ac.jp

演習の内容

- 第 1 回～第 3 回
 - ML 言語を学ぼう
 - 本演習では ML の一派である Objective Caml (OCaml) を使用
- 第 4 回～第 7 回
 - ML インタプリタを作ってみよう
- 第 8 回
 - 最終課題: リバーシ思考ルーチンの実装 (予定)

演習資料について

- ML演習ホームページ

<http://ukulele.is.s.u-tokyo.ac.jp/wiki/lectures/CamlEnshu2011.ja>

- 講義資料(PDF, PowerPoint)
- 演習で使用するソースファイル
- 参考資料へのリンク

参考資料

- OCaml の本家サイト <http://caml.inria.fr/>
 - マニュアル・紹介など
 - 第 1 章のチュートリアルは簡潔でよい
 - 処理系のダウンロード (Windows 版など)
- Developing Applications With Objective Caml
 - Online pre-release
 - <http://caml.inria.fr/pub/docs/oreilly-book/>

日本語の参考資料

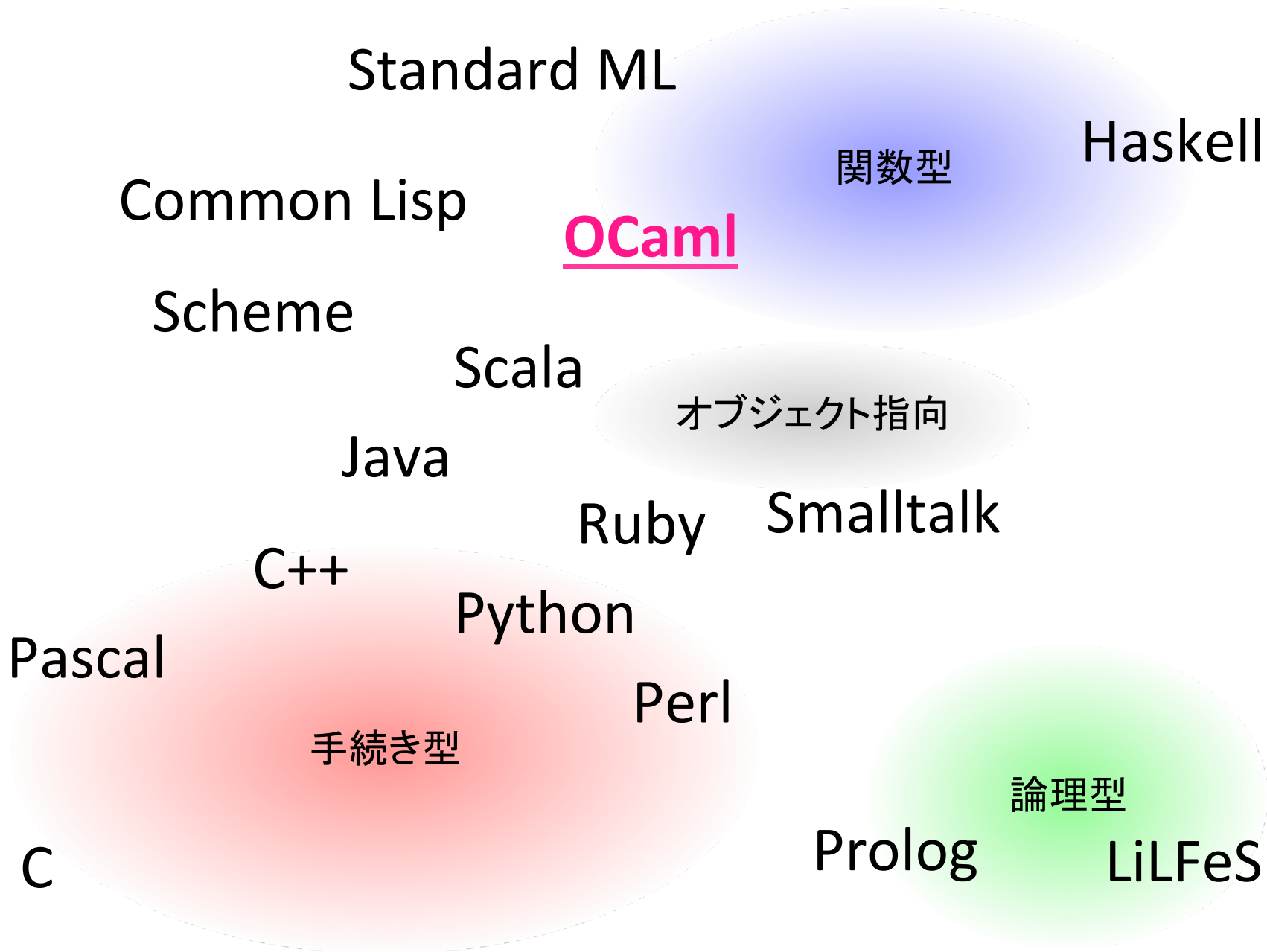
- プログラミング in OCaml (技術評論社)
 - 五十嵐 淳 著
 - ISBN 978-4774132648
- プログラミングの基礎 (サイエンス社)
 - 浅井 健一 著
 - ISBN 978-4781911609
- 入門 OCaml プログラミング基礎と実践理解
 - OCaml-Nagoya 著
 - ISBN 978-4839923112

今日の内容

- Objective Caml とは?
- インタプリタの使い方
- 基本的な式の構文(文法)
- パターンマッチング
- レポートについて
- 課題

Objective Caml とは?

- 関数型言語 ML の一流派
 - 強力な型システム
 - 柔軟なデータ型定義とパターンマッチ
 - 強力なモジュールシステム
 - オブジェクト指向プログラミングのサポート



(Original figure courtesy of E. Sumii. Slightly modified by authors)

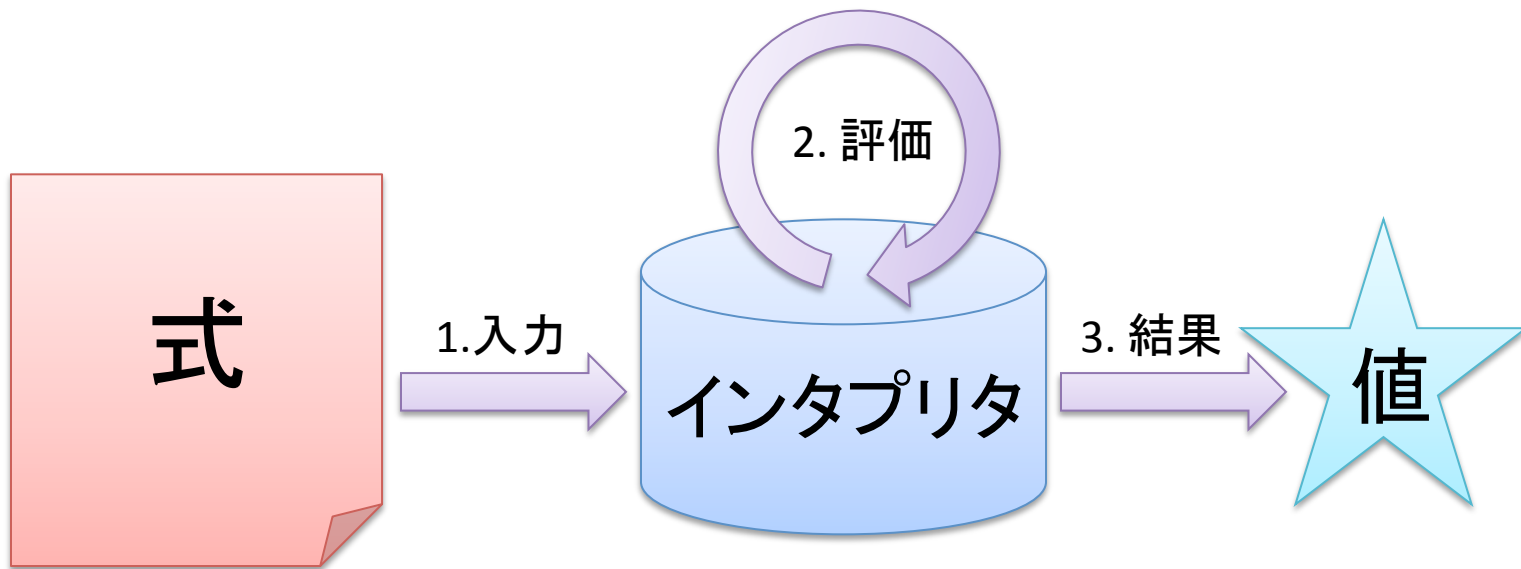
MLの型システムの特徴

- 強い静的な型付け (Strong Static Typing)
 - 「強い」 = 型整合を強制する
 - メモリエラーなどが絶対に生じない
 - Cf. 弱い型付け (e.g. C, C++)
 - 「静的な」 = コンパイル時に型をチェックする
 - 実行時のオーバーヘッドがない
 - Cf. 動的な型付け (e.g. Scheme, Perl)
- 型推論
 - プログラマは変数等の型を書かなくてよい
- 型多相 (型の多態性: Parametric Polymorphism)
 - 第2回で解説

インタプリタの使い方

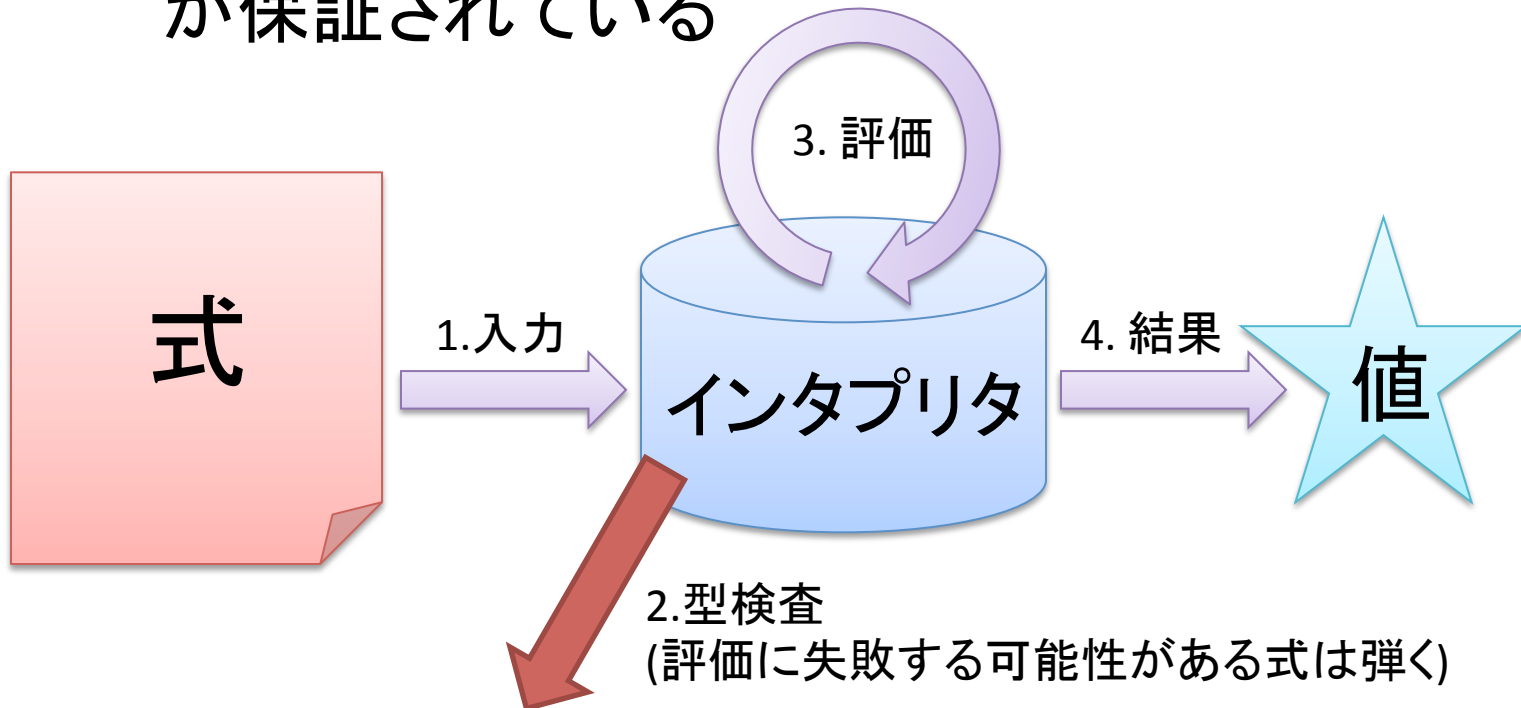
インタプリタとは

- 「式」を入力として受け取り
その式を「評価」して
その評価の結果の「値」を返すプログラム



インタプリタと型検査

- O'Camel のインタプリタは式を評価する前に「型検査」を行う
 - 型検査にパスした式の評価は失敗しないことが保証されている



インタプリタの準備

- 配布ノートPCにはインストール済み
- 地下マシン (csc, csp) にもインストール済み
- その他のマシンを使う場合は各自インストール
 - Unix
 - パッケージを利用する (Ubuntu なら apt など)
 - ソースからコンパイルする
 - Windows
 - 配布されているバイナリを利用する
 - Cygwin ならインストーラを使えば入れられる
 - ソースからコンパイル (VC, mingw32)

インタプリタの使い方

インタプリタを起動

```
$ ocaml
```

```
Objective Caml version 3.12.0
```

式 "1 + 2" をインタプリタに
評価させる

```
# 1 + 2;;
```

```
- : int = 3
```

評価結果の値は3で
その型は整数である

```
# ^D
```

Ctrl-D または "exit 0;;" で終了

ファイルに書いたプログラムの利用

- 直接式を打つ代わりに
テキストファイルの内容を
読み込ませることができる

```
# #use "test.ml";;  
- : int = 3  
- : float = 7.
```

“test.ml” の中身:
1 + 2;;
3.0 +. 4.0;;

基本的な式の構文(文法)

- コメント, 整数, 浮動小数点数, ブール演算, 比較演算, 変数, 関数, 条件分岐, 文字列, タプル, リスト

コメントの書き方

- (* と *) の間はコメントとして無視される

```
# (* comment *) 2 + 3;;
```

```
- : int = 5
```

- なんと入れ子にもできる (C ではできない)

```
# 1 (* + 2 + (* 3 + *) 4 *) + 2;;
```

```
- : int = 3
```

整数値を表す式

```
# 3;; (* 整数値3を表す式を評価すると... *)  
- : int = 3 (* 整数値3が返される *)  
  
# 12345678;;  
- : int = 12345678  
  
# 0x12345678;; (* 16進表現も使える *)  
- : int = 305419896  
  
# 0b101010;; (* 2進表現も使える *)  
- : int = 42  
  
# 0o1234567;; (* 8進表現も使える *)  
- : int = 342391
```

整数演算を表す式

```
# 13 + 4;; (* 和 : 「式」 + 「式」 *)  
- : int = 17  
# 13 - 4;; (* 差 : 「式」 - 「式」 *)  
- : int = 9  
# 13 * 4;; (* 積 : 「式」 * 「式」 *)  
- : int = 52  
# 13 / 4;; (* 商 : 「式」 / 「式」 *)  
- : int = 3  
# 13 mod 4;; (* 余 : 「式」 mod 「式」 *)  
- : int = 1  
# -(13 + 4);; (* 符号反転 : -「式」 *)  
- : -17  
# (3 + 5) * 8 / -4;; (* 括弧で結合順の変更可 *)  
- : int = -16
```

浮動小数点数値を表す式

```
# 3.1415;; (* 値3.1415を表す式を評価すると... *)  
- : float = 3.1415 (* 値3.1415が返される *)  
# 3.1415e-10;; (* 指数表現も使える *)  
- : float = 3.1415e-10  
# infinity;; (* 無限大 *)  
- : float = infinity  
# nan;; (* Not a number *)  
- : float = nan  
# epsilon_float;;  
- : float = 2.22044604925031308e-16
```

浮動小数点数演算を表す式

- 加減乗除は整数と異なる演算子を用いる

```
# 13.0 +. 4.0;; (* 和 : 「式」 +. 「式」 *)
```

```
- : float = 17.
```

```
# 13.0 -. 4.0;; (* 差 : 「式」 -. 「式」 *)
```

```
- : float = 9.
```

```
# 13.0 *. 4.0;; (* 積 : 「式」 *. 「式」 *)
```

```
- : float = 52.
```

```
# 13.0 /. 4.0;; (* 商 : 「式」 /. 「式」 *)
```

```
- : float = 3.25
```

```
# 1.41421356 **. 2.0;; (* 累乗 : 「式」 **. 「式」 *)
```

```
- : float = 1.999999999328787381
```

```
# 13.0 + 4.0;; (* 整数とは混ぜられない *)
```

```
Error: This expression has type float but is here  
used with type int
```

```
# 13 +. 4.0;;
```

```
Error: This expression has type float but is here  
used with type int
```

ブール値を表す式

```
# true;; (* ブール値trueを表す式を評価すると... *)  
- : bool = true (* ブール値trueが返される *)  
# false;; (* ブール値falseを表す式を評価すると... *)  
- : bool = false (* ブール値falseが返される *)
```

比較演算を表す式

```
# 2 = 3;; (* 等号 : 「式」 = 「式」 *)  
- : bool = false  
# 2.0 <> 3.0;; (* 等号の否定 : 「式」 <> 「式」 *)  
- : bool = true  
# 2 < 3;; (* 不等号 : 「式」 < 「式」 *)  
- : bool = true  
# 5.0 <= 5.0 ;; (* 不等号 : 「式」 <= 「式」 *)  
- : bool = true  
# 5.0 > 5.0;; (* 不等号 : 「式」 > 「式」 *)  
- : bool = false  
# 2.5 >= 3.5;; (* 不等号 : 「式」 >= 「式」 *)  
- : bool = false
```


ブール演算を表す式

```
# 2 < 3 && 2.0 >= 3.0;; (* 論理積 : 「式」 && 「式」 *)  
- : bool = false  
# 2 < 3 || 2.0 >= 3.0;; (* 論理和 : 「式」 || 「式」 *)  
- : bool = true  
# not false;; (* 否定 : not 「式」 *)  
- : bool = true
```

変数を定義する式

- トップレベルに変数を定義する

```
# let alice = 3;; (* let 「変数」 = 「式」 *)
```

```
val alice : int = 3
```

```
(* ↑「式」を評価した結果の値に「変数」を束縛 *)
```

```
# let bob = 1.41421356 ** 2.0;;
```

```
val bob : float = 1.99999999328787381
```

```
# let charlie = nan = nan;;
```

```
val charlie : bool = false
```

変数を用いた式

```
# let root_2 = 1.41421356;;  
val root_2 : float = 1.41421356  
# root_2 ** 2.0;; (* 変数「root_2」を用いた式を評価 *)  
- : float = 1.999999999328787381  
# let r = root_2 ** 2.0;; (* さらに変数束縛できる *)  
val r : float = 1.999999999328787381
```

局所的に変数を定義する式

- 使える範囲が限定された変数を定義する

(* let 「変数」 = 「式1」 in 「式2」
「式1」を評価した結果に「変数」を束縛して
「式2」を評価*)

```
# let x = 3 in x + x ;;
```

```
- : int = 6
```

```
# x;;
```

```
Error: Unbound value x
```

```
# let x = 3 in (let x = 5 in let x =  
    let x = x in x + x in x + x) + x;;
```

```
- : int = ?
```

変数「x」は
この範囲内でのみ
利用可能

関数 (closure) を表す式

(* 関数定義: fun 「変数(引数)」 -> 「式(本体)」 *)

```
# fun x -> x + 2;;
```

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

```
# fun x y -> x + y;; (* fun x -> fun y -> x + y *)
```

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

```
# let pi = 3.1415;;
```

```
val pi : float = 3.1415
```

```
# fun r -> pi *. r *. r;;
```

```
- : float -> float = <fun>
```

let 式を用いた関数の定義

(* 関数定義:

let 「変数(関数名)」 「変数(引数)」 ... = 「式(本体)」 *)

let add x y = x + y;;

val add : int -> int -> int = <fun>

(* ↑ let add = fun x -> fun y -> x + y;;

と等しい(カーリー化)*)

let y = 2;;

val y : int = 2

let add2 x = x + y;;

val add2 : int -> int = <fun>

関数適用(呼出)を表す式

(* 関数適用(呼出): 「式1」「式2」... *)

```
# (fun x -> x + 2) 40;;
```

```
- : int = 42
```

```
# let add x y = x + y;;
```

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

```
# add 40 2;;
```

```
- : int = 42
```

```
# let f = add 40;; (* 「部分適用」 *)
```

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

```
# f 2;;
```

```
- : int = 42
```

条件分岐を表す式

(* 条件分岐: if 「式」 then 「式1」 else 「式2」 *)

```
# if 42 > 156 then 1 else -1;;
```

```
- : int = -1
```

```
# let abs x =
```

```
    if x < 0 then -x else x;;
```

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

```
# abs 10;;
```

```
- : int = 10
```

```
# abs (-10);;
```

```
- : int = 10
```


再帰関数を扱う式

(* 再帰関数定義(本体の中で自分自身を使う関数の定義):

let rec 「変数(関数名)」 「変数(引数)」... = 「式(本体)」 *)

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

```
  if n = 0 then 1
```

```
  else x * pow x (n - 1);;
```

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

```
# pow 3 10;;
```

```
- : int = 59049
```

```
# pow 3 (-1);;
```

Stack overflow during evaluation (looping recursion?).

末尾再帰形式にすると...

```
# let pow x n =  
    let rec powsub v n =  
        if n = 0 then v  
        else powsub (v * x) (n - 1)  
    in powsub 1 n;  
val pow : int -> int -> int = <fun>  
# pow 3 10;;  
- : int = 59049  
# pow 3 (-1);;  
^CInterrupted.  
(* ↑止まらないので Ctrl-C を入力した *)
```

相互再帰関数を扱う式

```
(* let rec 「定義」 and 「定義」 ... *)  
# let rec even x = if x = 0 then true  
                  else odd (x - 1)  
    and odd x = if x = 0 then false  
                else even (x - 1);;  
val even : int -> bool = <fun>  
val odd  : int -> bool = <fun>  
# odd 5423;;  
- : bool = true
```

文字列値を表す式

```
# "O'Caml";; (* 「"」で囲まれた部分の文字列を表す *)  
- : string = "O'Caml"  
# "Hello, world!";;  
- : string = "Hello, world!"  
# "Hello, world!\n";; (* 改行文字「\n」も使用可 *)  
- : string = "Hello, world!\n"  
# "Hello, \"O'Caml\"";; (* 引用符「\"」も使用可 *)  
- : string = "Hello, \"O'Caml\""
```

文字列演算等を表す式

```
# "Str" ^ "ing";; (* 文字列連結 : 「式」 ^ 「式」 *)
- : string = "String"
# print_string;; (* 文字列を表示する関数 *)
- : string -> unit = <fun>
# print_string "Hello, world!";;
Hello, world!- : unit = ()
# print_string "Hello, world!\n";;
Hello, world!
- : unit = ()
```

タプル (組) 値の生成を表す式

(* タプルの生成 : (「式1」, 「式2」, ...) *)

```
# (3 + 5, 5.0 -. 1.0);;
```

要素をカンマで区切る

```
- : int * float = (8, 4.)
```

```
# (3, true, "A");;
```

```
- : int * bool * string = (3, true, "A")
```

```
# "Answer", 42;;
```

実はまわりの括弧はなくてもよい

```
- : string * int = ("Answer", 42)
```

タプル値の分解操作を表す式

```
# let v = (3, true, "A");;
val v : int * bool * string = (3, true, "A")
(* タプルの分解: let (「変数1」,「変数2」,...) = 「式」... *)
# let (x, y, z) = v;;
val x : int = 3
val y : bool = true
val z : string = "A"
# let (_, w, _) = v in if w then 42 else 156;;
- : int = 42
# fst (3, 2.0);;
- : int = 3
# snd (3, 2.0);;
- : float = 2.
```

使わない要素は「_」で無視できる

2要素タプルは
fst, snd 関数でも
中身を取り出せる

リスト値の生成を表す式

- リストを表す式: 「式1」; 「式2」; 「式3」; ...]

```
# [];; (* 空リスト *)
```

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

```
# [2; 3; 5; 7; 11];;
```

```
- : int list = [2; 3; 5; 7; 11]
```

この「'a」については
次回以降説明します

- Consセルを表す式: 「式1」::「式2」

```
# 1 :: [];;
```

```
- : int list = [1]
```

```
# 1 :: (2 :: (3 :: []));;
```

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

括弧はなくてもよい

- リストの連結を表す式: 「式1」@「式2」

```
# [1; 2] @ [3; 4; 5];;
```

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


リストに関する注意

- 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"];;
```

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

パターンマッチング

パターンマッチングとは?

- 値の「パターン」で処理を分岐させること
(* match 「式」 with | 「パターン1」 -> 「式1」
| 「パターン2」 -> 「式2」 | ... *)

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

最初の縦棒「|」は
省略してもよい

- 順番にパターンにマッチするかを判定して
マッチしたら対応する式を評価する

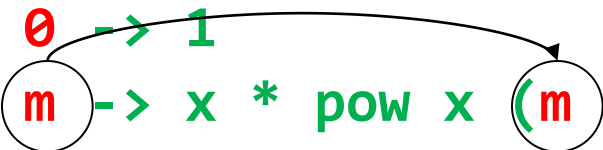
パターンの種類

- 定数パターン
- 変数束縛パターン
- OR パターン
- タプルパターン
- リストパターン
- ワイルドカード

定数パターン & 変数束縛パターン

- 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>
```



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>
```

タプルパターン

- タプル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)
```

リストパターン

- 空リスト [] と Cons セル :: の二つのパターンがある

```
# 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
```


ワイルドカード (_)

- 任意の値にマッチ
 - マッチした値が使われないことを明示している

```
# let has_single_element lst =  
  match lst with  
  | [_] -> true  
  | _ -> false;;  
val has_single_element : 'a list -> 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>
```

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>
```

どれにもマッチしない値がある場合

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

2 が来たときに対応する
パターンがない

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;;
```

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

実行すると例外が出る

パターンを書く上での注意

- 1 個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 回使用しようとしている

This variable is bound several times in this matching.

- 前述のようにガードを使えば OK

```
# let is_diag p =  
  match p with
```

```
    (x, y) when x = y -> true | _ -> false
```

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;;
```

| の右側で
y が束縛されていない

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

パターンを書く上での注意

- 定義された変数を定数パターンとして使うことはできない
 - 変数束縛パターンとなってしまうので注意

```
# let x = 0;;  
val x : int = 0  
# match (1, 2) with  
| (x, _) -> true  
| _ -> false;;
```

Warning U: this match case is unused.

```
- : bool = true
```


レポートについて

- 出題後 2 週間以内に提出
- 締め切り厳守
- 質問メールは以下のアドレスまで:
ml-query-2011@yl.is.s.u-tokyo.ac.jp

単位取得条件

- 毎回の課題を50点以上得点すること

レポート提出上の注意 (1)

- 提出方法: 電子メール
 - 宛先: ml-report-2011@yl.is.s.u-tokyo.ac.jp
 - 受領通知が返送されるはずなので確認のこと
- Subject を
Report <レポート番号> <学生証番号>
とすること
 - 例えば今回の場合は
Report 1 110xx
 - 間に一つずつスペースを入れること

レポート提出上の注意 (2)

- レポートに含めるべきもの
 - 氏名、学生証番号
 - ソース
 - コメントを適宜補い、各関数の動作を説明すること
 - 動作例
 - プログラムが正しく動作することを示すのにふさわしい例を考えること
 - 考察
 - 考察不要と指定されている場合を除き、必ず入れる

第1回 課題

締切: 4/19 13:00 (日本標準時)

課題 1 (考察不要 : 12点)

- a. 正の整数 n を受け取って n の階乗を求める関数 `fact : int -> int` を書け
- b. 二つの正の整数の最大公約数を求める関数 `gcd : int -> int -> int` を書け
- c. 正の整数 n が素数かどうかを判定する関数 `isprime : int -> bool` を書け

課題 2 (考察不要 : 8点)

- a. 関数 f を受け取って
 f を 2 個合成する関数を返す関数
 `double` を書け

- b. 関数 f と整数 n を受け取って
 f を n 個合成する関数を返す関数
 `repeat` を書け

課題 2 の例

```
# let add1 x = x + 1;;  
val add1 : int -> int = <fun>  
# let add2 = double add1;;  
val add2 : int -> int = <fun>  
# add2 3;;  
- : int = 5  
# let add5 = repeat add1 5;;  
val add5 : int -> int = <fun>  
# add5 3;;  
- : int = 8
```


課題 3 (5点)

- 関数 f を受け取って f を再帰的に無限回合成する関数を返す関数 fix を書け

- f は「関数を受け取って関数を返す関数」と仮定してよい

- 以下のようなイメージ

- $fix\ f \equiv f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ \dots))))))$

- 使用例

- ```
let fib = fix (fun g n ->
 if n <= 2 then 1
 else g (n - 1) + g (n - 2));;
```

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

- ```
fib 10;;
```

- ```
- : int = 55
```

- let rec を使ってよい

課題 4 (20点)

- 任意の関数 f について
課題3の関数 fix が
関数 f の不動点を返すことを証明せよ
 - f は「関数を受け取って関数を返す関数」と仮定してよい

課題 5 (8点)

- a. 2変数関数 f と値 z とリスト $[a_1; a_2; \dots; a_n]$ を受け取り

$f (f (\dots (f z a_1) \dots) a_{n-1}) a_n$

を返す関数

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

を書け

- b. 2変数関数 f とリスト $[a_1; a_2; \dots; a_n]$ と値 z を受け取り

$f a_1 (\dots (f a_{n-1} (f a_n z)) \dots)$

を返す関数

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

を書け

課題 5 (例)

```
# fold_left (-) 0 [1; 2; 3; 4; 5];;
- : int = -15
# fold_right (-) [1; 2; 3; 4; 5] 0;;
- : int = 3
# let flatten x = fold_left (@) [] x;;
flatten : 'a list list -> 'a list
# flatten [[1; 2]; [3; 4]; [5; 6; 7]];;
- : int list = [1; 2; 3; 4; 5; 6; 7]
```

- (注) 中置演算子は記号を括弧で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 6 (12点)

- a. 二つのリストを受け取りそれらを連結する関数
`append : 'a list -> 'a list -> 'a list`
を書け
- ただし、@ を使ってはいけない
- b. 判定関数とリストを受け取り元のリストの要素のうち
判定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`
を書け
- c. ペア(二要素のタプル)のリストを
リストのペアに分割する関数
`split : ('a * 'b) list -> 'a list * 'b list`
を書け

課題 6 (例)

```
# append [1; 2; 3; 4] [5; 6; 7];;  
- : int list = [1; 2; 3; 4; 5; 6; 7]  
# filter isprime [1; 2; 3; 4; 5; 6; 7; 8];;  
- : int list = [2; 3; 5; 7]  
# split [(1, 2); (3, 4); (5, 6)];;  
- : int list * int list = ([1; 3; 5], [2; 4; 6])
```

課題 7 (10点)

- 課題5、課題6で定義した関数が長さ10000000以上のリストを正しく扱えるか確認せよ
 - 正しく扱えない場合は正しく扱えるように修正せよ

課題 8 (5点)

- 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`
を定義せよ

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


課題 9 (20点)

- a. f を m 個合成する関数と f を n 個合成する関数を受け取って、 f を $m + n$ 個合成する関数を返す関数 `add` を書け
- b. f を m 個合成する関数と f を n 個合成する関数を受け取って、 f を $m * n$ 個合成する関数を返す関数 `mul` を書け
- c. f を m 個合成する関数と f を n 個合成する関数を受け取って、 f を $m - n$ 個合成する関数を返す関数 `sub` を書け