自分で型を定義する

- ◆ OCaml では, 組込みの型 (tuple, list を含む) を使っている 限り型定義は不要 (cf. C の typedef)
- ◆ ただし、型に名前をつけて、それを使って (let で定義される) 名前の型を宣言することもできる

```
# type complex = float * float;;
# let c:complex = (3.0, -1.5);;
```

- つまり、型を処理系に推論させることも、自分で表明して 処理系に検査させることもできる
- ◆ 型に名前をつけなければならない場合もある
 - 例:型どうしの直和を作る場合(次頁)

直和型 (Variant型)

例1: いろいろな形の図形を表す型

```
コンストラクタ (タグ)
# type shape =
                             (必ず大文字で始める)
   Point
   Circle of float
    Rectangle of float * float;;
# let c = Circle 5.0;;
                                      Point
val c : shape = Circle 5.
                                      Circle
                                               5.0
# let r = Rectangle (10.0, 7.0);
                                    Rectangle | 10.0 | 7.0
val r : shape = Rectangle (10., 7.)
# let p = Point;;
val p : shape = Point
```

直和型を引数にとる関数

◆ 図形の面積を求める

◆ このように, 直和型を引数にとる関数は, match 式を使ってコンストラクタによって場合分けすることが多い.

再帰的な直和型

例2: 整数を要素とするリスト

```
# type intlist =
    | Nil
    | Cons of int * intlist;;
```

◆ 要素の型をパラメタ化することもできる

```
# type 'a mylist =
    | Nil
    | Cons of 'a * 'a mylist;;
```

 組込みの型 list は、上の定義のコンストラクタ Nil と Cons を特別の記法([]と::)で書くようにしたもの。

直和型 (Variant型)

例3: 列挙型も直和型の一種

```
# type grade = Aplus | A | B | C | F
```

例4: 組込みで用意されている opti on 型

```
# type 'a option = None | Some of 'a
```

結果があるかどうかわからない関数(探索など)の結果型として使うと便利(次頁)

連想リスト (associtation list) と Option 型

- ◆ 連想リスト = 「キーと値の組」のリスト
- ◆ 多くの応用をもつ KVS (key-value store) の原型
 - 例: [(2, "two"); (3, "three"); (5, "five")]
- ◆ 連想検索

検索キーに対応するエントリがなかったらどうするか?

```
# assoc 4 [(2, "two"); (3, "three"); (5, "five")];;
```

連想リスト (associtation list) と Option 型

- ◆ 対応するエントリがなかったらどうするか?
 - # assoc 4 [(2, "two"); (3, "three"); (5, "five")];;
 - 案1: 例外を投げる(OCaml standard library の assoc)
 - → 制御の流れが関数的でなくなる
 - 案 2: 答があるかないかわからない演算の結果は, opti on 型の値として返すのが現代的な方法

連想リスト (associtation list) の変種

- ◆ オリジナルの連想リストはキーをソートしない
 - (key, value) 対の挿入はリストの先頭に追加するだけ
 - 検索は最初に見つかったキーに対応する値を返す

```
[(3, "trois"); (2, "two"); (3, "three"); (5, "five")];;
```

- ◆ 代案 1: 既存の (key, value) 対の更新を行う
- ◆ 代案 2: 既存の (key, value) 対を活かしたまま新たな対の追加を行う
 - 例:書籍の索引
 - いずれにせよキーの索引管理が重要となる(次頁)

再帰的な直和型

例5: 'a 型の要素を中間節点(<u>N</u>on<u>T</u>erminal node)にもつ 二分木

型の定義は関数の定義と異なり、再帰的であっても type rec ... と書く必要はない (cf. let rec)

二分木の操作の例

```
# let rec ins_key a = function
   T -> N (T, a, T)
N (I, c, r) ->
      if a<=c then N ((ins_key a I), c, r)
      else N (I, c, (ins_key a r));;
val ins_key: 'a -> 'a tree -> 'a tree = <fun>
# let rec tree of list = function
    h::t -> ins_key h (tree_of_list t);;
val tree of list: 'a list -> 'a tree = <fun>
# tree_of_list [3; 1; 4; 1; 5; 9];;
- : int tree =
    (N(N(N(T, 1, T), 1, N(N(T, 3, T), 4, T)), 5, T), 9, T)
```

二分木の操作の例

```
# let rec list of tree = function
  | T -> []
  | N(I, C, r) \rightarrow
      list_of_tree | @ (c :: list_of_tree r);;
val list_of_tree : 'a tree -> 'a list = <fun>
# Let sort a =
  | list_of_tree (tree_of_list a);;
# sort [3; 1; 4; 1; 5; 9];;
-: int list = [1; 1; 3; 4; 5; 9]
```

数式の記号微分

◆ 数式を表現するデータ型を定義する

◆ 例: x × (y + 3) を上の方式で表すと
Mul (Var "x", Add (Var "y", Num 3))

数式の記号微分

◆ deri v は (どの変数で微分したいかを指定する) 変数と数式 とをもらって, 偏導関数を求める

```
# let make sum a1 a2 = Add (a1, a2);;
# let make_product m1 m2 = Mul (m1, m2);;
# let rec deriv v = function
    Num n -> Num O
    Var x -> if (Var x)=v then Num 1 else Num 0
    Add (x, y) \rightarrow
      make_sum (deriv v x) (deriv v y)
   Mul (x, y) \rightarrow
      make sum
         (make_product x (deriv v y))
         (make_product (deriv v x) y);;
```

数式の記号微分

◆ 使ってみる

```
# let x = Var "x" and y = Var "y";;
# let t1 = Add (x, Num 3);;
# let t2 = Mul (x, y);;
# let t3 = Mul (t2, t1);;
# deriv x t1;;
# deriv x t2;;
```