

関数型言語（OCaml 演習）(9)

一般の再帰

浅井 健一

お茶の水女子大学

前回まで：リストの構造に従った再帰

リストは、以下のいずれかである。

[] 空リスト、あるいは

`first :: rest` 長さ 1 以上のリスト

ここで `first` は先頭の要素、
`rest` は先頭を除いた残りのリスト

(* 目的：整数のリストを受け取ったら合計を返す *)

(* `sum : int list -> int` *)

```
let rec sum lst = match lst with
```

```
  [] -> 0
```

```
  | first :: rest -> first + sum rest
```

一般的な問題の解き方（分割統治法）

- 1 自明に答えが出るケースに対処する。
 - 2 自明に答えが出ないケースに対処する。
- 問題を部分問題に分割する。
 - 各々の部分問題を解く。（再帰）
 - 得られた解から全体の解を計算する。

一般的な問題の解き方（分割統治法）

- 1 自明に答えが出るケースに対処する。
 - 2 自明に答えが出ないケースに対処する。
- 問題を部分問題に分割する。
 - 各々の部分問題を解く。（再帰）
 - 得られた解から全体の解を計算する。

(* 目的：整数のリストを受け取ったら合計を返す *)

(* sum : int list -> int *)

```
let rec sum lst = match lst with
  [] -> 0
  | first :: rest -> first + sum rest
```

クイックソート

C. A. R. Hoare による分割統治法を使った整列アルゴリズム。多くの場合、とても高速。

入力の例：[5; 4; 9; 8; 2; 3]

- 1 基準値を選ぶ。
基準値：5、それ以外：[4; 9; 8; 2; 3]
- 2 問題を基準値より小、基準値より大に分割する。
小：[4; 2; 3]、大：[9; 8]
- 3 それぞれの部分問題を解く（整列する）。
小：[2; 3; 4]、大：[8; 9]
- 4 そこから全体の解を計算する。
解 = 小 @ [基準値] @ 大 = [2; 3; 4; 5; 8; 9]

クイックソート

(* 目的：受け取った整数のリストを昇順に並べる *)

(* quick_sort : int list -> int list *)

```
let rec quick_sort lst = []
```

(* テスト *)

```
let test1 = quick_sort [] = []
```

```
let test2 = quick_sort [4; 2; 3] = [2; 3; 4]
```

```
let test3 = quick_sort [5; 4; 9; 8; 2; 3]  
           = [2; 3; 4; 5; 8; 9]
```

クイックソート

(* 目的：受け取った整数のリストを昇順に並べる *)

(* quick_sort : int list -> int list *)

```
let rec quick_sort lst = match lst with
  [] -> []
  | first :: rest -> []
```

(* テスト *)

```
let test1 = quick_sort [] = []
```

```
let test2 = quick_sort [4; 2; 3] = [2; 3; 4]
```

```
let test3 = quick_sort [5; 4; 9; 8; 2; 3]
           = [2; 3; 4; 5; 8; 9]
```

クイックソート

(* 目的：受け取った整数のリストを昇順に並べる *)

(* quick_sort : int list -> int list *)

```
let rec quick_sort lst = match lst with  
  [] -> []  
  | first :: rest -> []
```

take_less 5 [4; 9; 8; 2; 3] = [4; 2; 3]

take_greater 5 [4; 9; 8; 2; 3] = [9; 8]

クイックソート

(* 目的：受け取った整数のリストを昇順に並べる *)

(* quick_sort : int list -> int list *)

```
let rec quick_sort lst = match lst with
```

```
    [] -> []
```

```
  | first :: rest ->
```

```
      take_less first rest
```

```
      take_greater first rest
```

```
take_less      5 [4; 9; 8; 2; 3] = [4; 2; 3]
```

```
take_greater   5 [4; 9; 8; 2; 3] = [9; 8]
```

クイックソート

(* 目的：受け取った整数のリストを昇順に並べる *)

(* quick_sort : int list -> int list *)

```
let rec quick_sort lst = match lst with
```

```
  [] -> []
```

```
  | first :: rest ->
```

```
      quick_sort (take_less first rest)
```

```
      quick_sort (take_greater first rest)
```

```
take_less      5 [4; 9; 8; 2; 3] = [4; 2; 3]
```

```
take_greater  5 [4; 9; 8; 2; 3] = [9; 8]
```

クイックソート

(* 目的：受け取った整数のリストを昇順に並べる *)

(* quick_sort : int list -> int list *)

```
let rec quick_sort lst = match lst with
  [] -> []
| first :: rest ->
    quick_sort (take_less first rest)
  @ [first]
  @ quick_sort (take_greater first rest)
```

take_less 5 [4; 9; 8; 2; 3] = [4; 2; 3]

take_greater 5 [4; 9; 8; 2; 3] = [9; 8]

lst1 @ lst2 で lst1 と lst2 をくっつける。

クイックソート

(* 目的 : n より小さい要素を取り出す *)

(* take_less : int -> int list -> int list *)

```
let take_less n lst =  
  let less x = x < n in  
  List.filter less lst
```

(* 目的 : n より大きい要素を取り出す *)

(* take_greater
 : int -> int list -> int list *)

```
let take_greater n lst =  
  let greater x = x > n in  
  List.filter greater lst
```

停止性

- 構造に従った再帰は停止性が保証されている。
- 一般の再帰では別途、停止性の証明が必要。

(* 目的：受け取った整数のリストを昇順に並べる *)

(* quick_sort : int list -> int list *)

```
let rec quick_sort lst = match lst with
```

```
  [] -> []
```

```
  | first :: rest ->
```

```
      quick_sort (take_less first rest)
```

```
      @ [first]
```

```
      @ quick_sort (take_greater first rest)
```

どのような lst が与えられても必ず停止するか？

停止性の証明

何らかの意味で入力が小さくなっていることを示す。

`quick_sort` の場合は、引数のリストの「長さ」が短くなっていることを示す。

- 1 `quick_sort` の入力 : `lst`
- 2 `rest` の長さ = `lst` の長さ - 1
- 3 `take_less first rest` の長さ \leq `rest` の長さ
(`take_less` は `rest` の中から条件を満たすものを抽出しているだけなので。) 従って
- 4 `take_less first rest` の長さ $<$ `lst` の長さ

`take_greater` の場合も同様。

まとめ

一般的な問題の解き方（分割統治法）

- 1 自明に答えが出るケースに対処する。
- 2 自明に答えが出ないケースに対処する。
 - 問題を部分問題に分割する。
 - 各々の部分問題を解く。（再帰）
 - 得られた解から全体の解を計算する。

停止性の証明

一般の再帰では別途、停止性の証明が必要。

何らかの意味で入力が小さくなっていることを示す。
構造に従った再帰は停止性が保証されている。