

# 第3回分レポート解答例

おおいわ

May 8, 2001

## 1 タートル

解答例

```
1 type turtle = { mutable x : float; mutable y : float; mutable angle : float}
2
3 let pi = 4.0 *. atan 1.0
4
5 let new_turtle () = { x = 0.0; y = 0.0; angle = 0.0 }
6
7 let advance t s =
8   let sx, sy = s *. cos t.angle, s *. sin t.angle in
9   t.x <- t.x +. sx; t.y <- t.y +. sy
10
11 let rotate t r =
12   t.angle <- t.angle +. r *. pi /. 180.0
13
14 let locate t = t.x, t.y
```

`new_turtle` で新しいタートルを生成し、`advance` と `rotate` は、`<-` 構文を使ってタートルの変更可能フィールドを更新します。角度のとり方はいくつか考えられますが、ここではフィールドを更新する際に弧度法に変換してみました。

## 2 スタック

解答例

```
1 type 'a stack = { mutable c : 'a list }
2
3 exception EmptyStack
4
5 let new_stack () = { c = [] }
6
7 let push s v = s.c <- v :: s.c
8
9 let pop s = match s.c with
10  [] -> raise EmptyStack
11  | h::t -> s.c <- t; h
```

データ型の定義は単純で、実際のところほとんど `Reference` と等価ですので、もっと単純に

```
type 'a stack = 'a list ref
```

として、他の関数を適宜 `:=` など書き換えても OK です。pop の ; の使い方がキーでしょうか。

### 3 キュー

解答例

```
1 type 'a cell = { v : 'a ; mutable next : 'a cell option }
2 type 'a queue = { mutable head : 'a cell option;
3                 mutable tail : 'a cell option }
4 exception EmptyQueue
5
6 let new_queue () = { head = None; tail = None }
7
8 let add q v =
9   let new_cell = { v = v; next = None }
10  in
11  match q.tail with
12  | None -> q.head <- Some new_cell; q.tail <- Some new_cell
13  | Some n -> n.next <- Some new_cell; q.tail <- Some new_cell
14
15 let take q =
16   match q.head with
17   | None ->
18     (* no element *)
19     raise EmptyQueue
20   | Some { v = v; next = None } ->
21     (* last one element *)
22     q.head <- None; q.tail <- None; v
23   | Some { v = v; next = n } ->
24     (* two or more elements *)
25     q.head <- n; v
```

Stack のプログラムの `::` を `@` に変えたようなプログラムがかなりありました。問題の意図としては、「Queue である以上は要素の追加は定数時間オーダで行なう」ことを期待していましたので、レジユメにも「難しいかも……」と書いたのです。 `@` を末尾 1 要素の追加に使うと、前のリストを全部コピーして最後の部分だけを書き換えるので (第 2 回の `append` の実装を思い出してください)、操作に現在の要素数に比例した時間がかかってしまいます。

上のプログラムは、`cell` としてリストの尾部を書き換え可能にしたデータ構造を用意して、その先頭と末尾を `queue` のフィールドに保持することで、先頭の要素からの取り出しと、末尾への追加の両方を定数時間オーダで可能にしています。 `queue` が空である時には `head` と `tail` の両方に `None` が格納されており、要素がある場合は `head` と `tail` にそれぞれ先頭と末尾の `cell` が `Some x` の形で格納されています。この性質を常に保つため、空の `queue` に対する追加操作と、最後の 1 要素を取り出す操作が特別扱いされています。

別解としては、双方向リストや円環リストの利用も考えられます。 `@` を使った解答を提出してくれた人で余裕のある人は、これらのデータ構造を使った別実装にトライしてみてください。