



ML 演習 第 6 回

おおいわ
April 10, 2001



今回の内容



■ 補足

- デバッグ環境
- 標準出力

■ ML風言語のインタプリタ (その2)

- 式の評価順序と評価結果

デバッグ環境

- ocaml インタプリタ
 - `#trace func;;` で `func` の呼び出しを監視
 - `#untrace func;;` で監視を解除
- ocamldebug
 - コンパイルされた実行ファイルに対してソースレベルデバッグを実現
 - emacs との協調が可能
 - 後退実行のサポート

標準出力関係

- `print_int`, `print_string`, `print_float`,
`print_char`: それぞれの型の値を出力
- `print_newline`: 改行
- `print_endline`: 文字列を出力し改行
- `Printf.printf`: C 言語の `printf` 相当
 - 引数はきちんと型チェックされる
 - `printf` 用のちょっと特殊な型規則が存在
- その他はマニュアルを参照

式の評価順序 (1)

- 関数型言語の性質:

- 基本的には評価順は評価結果に影響しない
 - 例外1: 副作用の存在
 - 例外2: 止まらないプログラム

```
let rec iter x = iter x in fst (5, iter x)
```

式の評価順序 (2)

- 代表的な3つの評価戦略

- Call By Value (値渡し)
- Call By Name (名前渡し)
- Call By Need (遅延評価)

Call by Value (1)

- 関数などの引数を適用の前に評価

- $\text{fib } \underline{(1 + 1)} \rightarrow \underline{\text{fib } 2} \rightarrow$
 $\text{if } \underline{2 < 2} \text{ then } 1 \text{ else } \text{fib } (2 - 1) + \text{fib } (2 - 2)$
 $\rightarrow \underline{\text{if false then } 1 \text{ else fib } (2 - 1) + \text{fib } (2 - 2)}$
 $\rightarrow \text{fib } \underline{(2 - 1)} + \text{fib } (2 - 2)$
 $\rightarrow \underline{\text{fib } 1} + \text{fib } (2 - 2)$
 $\rightarrow \underline{(\text{if } 1 < 2 \text{ then } 1 \text{ else ...})} + \text{fib } (2 - 2)$
 $\rightarrow^* 1 + \text{fib } \underline{(2 - 2)} \rightarrow 1 + \underline{\text{fib } 0}$
 $\rightarrow^* \underline{1 + 1} \rightarrow 2$

Call By Value (2)

■ 利点

- 高速な実装が可能
 - ほとんどの値は計算中に即値として現れる
- 評価順がわかりやすい
 - 副作用が扱いやすい

Call By Value (3)

■ 欠点

- 結果が定まっている式の評価が止まらないことがある

let rec loop x = loop x in fst (5, loop x) → 発散

- 対策: いくつかの special form を用意

- if は条件節と必要な方の節しか評価しない
 - if は関数ではない
- ||, && なども同様

Call By Value (4)

■ 評価順序の制御

■ λ 抽象は評価順の制御に使える

■ `let if_f b x y = if b then x else y`

■ `if_f true 5 (loop x)` → 発散

■ `let if_d b x y = if b then x () else y ()`

■ `if_d true (fun () -> 5) (fun () -> loop x)`

$\rightarrow^* \text{if true then (fun () -> 5) () else (fun () -> loop x) ()}$

$\rightarrow (\text{fun () -> 5}) () \rightarrow 5$

Call By Name (1)

- 外側の関数適用を先に評価

- `let f x = x * x in f (5 + 3)`

- $\rightarrow \underline{f (5 + 3)}$

- $\rightarrow (5 + 3) * (5 + 3)$

- $\rightarrow 8 * (5 + 3)$

- $\rightarrow 8 * 8$

- $\rightarrow 64$

Call By Name (2)

■ 利点

- 計算能力が高い
 - Call By Value で評価可能なものは評価可能
 - さらに let rec loop x = loop x in fst (5, iter x)
→ fst (5, iter x) → 5 + 3 → 8
- if も通常の組み込み関数として定義可能
 - let (if) b x y = { b を評価し x か y を返す }
 - (if) true (5 + 3) (loop x) →* 5 + 3 → 8

Call by Name (3)

■ 欠点

- 実装が遅くなる
 - 常に「式」の形で評価を進める必要がある
- 同じ式を何回も評価する
- 式の評価回数やタイミングが制御困難
 - 副作用がある言語では使いづらい

Call By Need (1)

- 外側の関数適用を先に評価
- 同じ式は1回だけ評価、結果を使い回す
 - `let f x = x * x in f (5 + 3)`
→ f (5 + 3)
→ $(5 + 3) * (5 + 3)$
→ $8 * 8$
→ 64

Call By Need (2)

■ 利点

- 計算能力が高い
- 1つの式の評価は1回で済む

■ 欠点

- 実装が遅くなる
- 式の評価タイミングは依然制御困難

遅延評価の実装 (1)

- module Delayed: Call-by-Name の実現
 - delay : 遅延評価される式を表すオブジェクトを生成
 - 使い方: `delay (fun () -> 式)`
 - force : `delay` された式の実際の値を得る

遅延評価 (2)

■ 例 (1)

```
# let eager_if b x y = if b then x else y;;
val lazy_if : bool -> 'a -> 'a -> 'a = <fun>
# let rec eager_fact x = eager_if (x = 0) (1)
                           (x * eager_fact (x - 1));;
val eager_fact : int -> int = <fun>
# eager_fact 10;;
(止まらない...)
```

遅延評価 (3)

■ 例 (2): if の2つの選択肢を遅延評価

```
# open Delayed;;
# let lazy_if b x y = if b then (force x) else (force y)
val lazy_if : bool -> 'a Delayed.delayed ->
               'a Delayed.delayed -> 'a = <fun>
# let lazy_fact x = lazy_if (x = 0) (delay (fun () -> 1))
                  (delay (fun () -> x * lazy_fact (x - 1)));;
val lazy_fact : int -> int = <fun>
# lazy_fact 10;;
- : int = 3628800
```

課題 1

- module Delayed を Call-by-Need semantics で再実装せよ。
 - 1回 force された値を記憶しておき、同じ値が2回以上 force された場合でも評価が1回しか起こらないようにする。
 - 現状:
 - let p = delay (fun () -> print_endline "eval!"; 5 + 3)
in (force p) * (force p) とやると eval! が2回表示される。

課題2

- 遅延(無限)リストを表現する
module Sequence を実装せよ。
 - tail 部分を遅延させます。
 - head: $\alpha \text{ seq} \rightarrow \alpha$ 先頭要素を取得
 - tail: $\alpha \text{ seq} \rightarrow \alpha \text{ seq}$ 先頭を除いた Seq.
 - nil: $\alpha \text{ seq}$ 空 Sequence
 - cons: $\alpha \rightarrow \alpha \text{ seq delayed} \rightarrow \alpha \text{ seq}$
 - take: $\alpha \text{ seq} \rightarrow \text{int} \rightarrow \alpha \text{ list}$
 - take s n : s の先頭最大 n 要素を取り出す

課題3 (optional)

- 前回のインタプリタを Call-by-need で再実装せよ。
 - データ構造は任意です: 必ずしもプリントの type lazymlvalue に従わなくていいです。
 - データ型を変えた際は make clean; make で Reader などを作り直してください。

課題3 (ヒント)

■ 戦略

- force → 式の形を見ながら今すぐに必要なところだけを評価
 - Primitive: 引数がすべて必要
 - Cons, Pair: 引数は delay されていてよい
 - Apply: 左辺の値 (入式) が必要
 - Match: パターンマッチに必要な部分だけは force されていないといけない

提出方法

- 截切: 2001年5月28日 (月) 24:00
- 提出先: ml-report@yl.is.s.u-tokyo.ac.jp
- 題名: Report 6 (学生証番号)