

「プログラミング言語」

SICP 第4章

～超言語的抽象～

その5

五十嵐 淳
igarashi@kuis.kyoto-u.ac.jp

京都大学

July 4, 2012

今日のメニュー

4.3 への準備運動のつづき:

- 4.2 $\frac{1}{2}$: Variations on a Scheme – Exception handling
 - ▶ 4.2 $\frac{1}{2}$.1: 例外(実行時エラー)と例外処理機構
 - ▶ 4.2 $\frac{1}{2}$.2: 繙続
 - ▶ 4.2 $\frac{1}{2}$.3: 繙続渡しインターフェース
 - ▶ 4.2 $\frac{1}{2}$.4: catch/throw の実装

4.2 $\frac{1}{2}$.2 の復習

継続とは

「計算プロセス・手続き的作業の
(各時点における) 残りの計算 , 残りの作業」

or

TODO リスト

- 例外処理は継続の操作と見なせる
- 継続をデータ化するインタプリタがあれば例外処理が表現できる

評価プロセスにおける継続

例: $(+ (* e_1 e_2) e_3)$ の評価プロセス

式の形が関数適用だとわかった時点での継続

- ① $(* e_1 e_2)$ の評価をする(値を v_1 とする)
- ② e_3 の評価をする(値を v_2 とする)
- ③ v_1 と v_2 の和を求める

評価プロセスにおける継続

例: $(+ (* e_1 e_2) e_3)$ の評価プロセス

次の式も関数適用だとわかった時点での継続

- ① $(* e_1 e_2)$ の評価をする(値を v_1 とする)
 - ① e_1 の評価をする(値を v_{11} とする).
 - ② e_2 の評価をする(値を v_{12} とする).
 - ③ v_{11} と v_{12} の積を求める(値を v_1 とする).
- ② e_3 の評価をする(値を v_2 とする)
- ③ v_1 と v_2 の和を求める

4.2 $\frac{1}{2}$.3: 繼続渡しインタプリタ

4.1 のインタプリタの主要関数

- eval:
 - ▶ 入力: 式と環境
 - ▶ 出力: 入力式の値
- apply:
 - ▶ 入力: 関数値と引数(の値)
 - ▶ 出力: 適用結果の値

4.2 $\frac{1}{2}$.3: 繼続渡しインタプリタ

継続渡しインタプリタの主要関数

- eval:

- ▶ 入力: 式と環境と継続
- ▶ 出力: 入力式の値

に対して継続が表現する操作をした結果の値

- apply:

- ▶ 入力: 関数値と引数(の値)と継続
- ▶ 出力: 適用結果の

値に対して継続が表現する操作をした結果の値

- apply-cont:

- ▶ 入力: 継続と値

- ▶ 出力: 入力値に対して継続が表現する操作をした
結果の値

継続渡し eval のデモ

```
(eval '(cons 1 2) the-global-environment  
      (make-haltc))  
;; make-haltc: TODO リストの末尾を表す継続を作る  
  
(eval '(define x (cons 1 2))  
      the-global-environment  
      (make-haltc))  
  
(eval 'x the-global-environment (make-haltc))
```

継続渡し eval のデモ

```
(eval '(cons 1 2) the-global-environment
      (make-definec 'y the-global-environment
                    (make-haltc)))
;; make-definec: 「定義をする」を表す継続
;;   · y を式の値として定義
;;   · (おわり)

(eval 'y the-global-environment (make-haltc))
```

継続渡し eval のデモ

```
(eval '(define z (- (+ 1 2) (+ 4 4)))
      the-global-environment
      (make-haltc)))
```

```
(eval '(- (+ 1 2) (+ 4 4)))
      the-global-environment
      (make-definec 'z the-global-environment
      (make-haltc)))
```

継続渡し eval のデモ

;; "-" の評価が終わった時点では...

```
(list-of-values '((+ 1 2) (+ 4 4)))
```

the-global-environment

```
(make-applyc (list 'primitive -))
```

```
(make-definec 'y the-global-environment  
(make-haltc))))
```

;; list-of-value に与えた継続:

;; • "—" を list-of-values の結果に適用し ,

;; • その値を y として定義し ,

;; • (おわり)

継続渡し eval のデモ

```
(eval '(define y (throw 'a 2))
      the-global-environment
      (make-haltc)))
```

```
(eval '(throw 'a 2) the-global-environment
      (make-definec 'y the-global-environment
      (make-haltc)))
```

eval と apply-cont の関係

相互に呼び合う仲:

- eval は、自分の仕事が終わったら（式の値が得られたら）apply-cont を呼ぶ
- apply-cont は、継続中に「～を評価する」という作業をこなすために eval を呼ぶ

eval の定義

引数として継続を表す `cont` を追加

```
(define (eval exp env cont)
  (cond
    ((self-evaluating? exp) ...)
    ((variable? exp) ...)
    ...
  ))
```

eval の定義

式からすぐに値が出る場合(定数, 变数, 引用, ラムダ)は, **apply-cont** を呼んで**値**を継続(cont)に渡す

```
(define (eval exp env cont)
  (cond
    ((self-evaluating? exp)
     (apply-cont cont exp))
    ((variable? exp)
     (apply-cont cont
                 (lookup-variable-value exp env)))
    ((quoted? exp)
     (apply-cont cont
                 (text-of-quotation exp))))
    ...))
```

補助関数 eval-if

4.1 のインタプリタ:

```
(define (eval-if exp env)
  (if (true? (eval (if-predicate exp) env))
      (eval (if-consequent exp) env)
      (eval (if-alternative exp) env)))
```

青字部分が条件部 (if-predicate) を評価した後の計算，つまり継続

継続渡しインタプリタの eval-if

```
(define (eval-if exp env cont)
  (eval (if-predicate exp) env
        (make-testc (if-consequent exp)
                    (if-alternative exp)
                    env cont)))
```

- **make-testc**: 前頁青字部分を表す継続を作る関数
 - ▶ ここで作られた継続は，条件部の値といっしょに apply-cont に渡される .
 - ▶ 関連する関数群: **testc?**, **testc-true**,
testc-false, **testc-env**, **testc-cont**

apply-cont の定義

```
(define (apply-cont cont val)
  (cond
    ((testc? cont) ;; make-testc で作られた?
     ;; 繼続から残りの計算に使うデータを取り出す
     (let ((consequent (testc-true cont))
           (alternative (testc-false cont))
           (env (testc-env cont))
           (cont' (testc-cont cont)))
       ;; 4.1 の eval-if の青字部分!
       (if (true? val)
           (eval consequent env cont')
           (eval alternative env cont')))
    ...))
```

継続渡しインタプリタのポイント

- 値を返す時は apply-cont を呼ぶ
- ひとつめの eval の再帰呼出し以降の残りの計算を継続化 (make-XXXc 関数)
- 継続が表す実際の処理は apply-cont に記述

eval-sequence の場合

元の(4.1の)定義:

```
(define (eval-sequence exps env)
  (cond
    ((last-exp? exps)
     (eval (first-exp exps) env))
    (else
     (eval (first-exp exps) env)
     (eval-sequence (rest-exps exps) env))))
```

継続渡し eval-sequence

```
(define (eval-sequence exps env cont)
  (cond ...
    (else
      (eval (first-exp exps) env
            (make-beginc
              (rest-exps exps) env cont))))))
```

;; apply-cont の対応する条件節の抜粋

```
((beginc? cont)
  (eval-sequence (beginc-rest-exps cont)
                (beginc-env cont)
                (beginc-cont cont))))
```

eval-assignment の場合

元の(4.1の)定義:

```
(define (eval-assignment exp env)
  (set-variable-value!
    (assignment-variable exp)
    (eval (assignment-value exp) env)
    env)
  'ok)
```

継続渡し eval-assignment

```
(define (eval-assignment exp env cont)
  (eval (assignment-value exp) env
    (make-assignc
      (assignment-variable exp) env cont)))
```

; ; apply-cont の対応する条件節の抜粋

```
((assignc? cont)
  (set-variable-value!
    (assignc-var cont)
    val (assignc-env cont)))
```

; ; set! の返り値 'ok を継続に渡す

```
(apply-cont (assignc-cont cont) 'ok))
```

関数適用

4.1 のインタプリタ:

```
(define (eval exp env)
  (cond ...
    ((application? exp)
     (my-apply (eval (operator exp) env)
               (list-of-values (operands exp) env))))
```

継続の表す作業(2段階):

- ① 引数式を評価した結果のリストを作って
- ② それを関数といっしょに apply に渡す

継続渡しバージョン

```
(define (eval exp env cont)
  (cond ...
    ((application? exp)
     (eval (operator exp) env
           (make-operandsc
            (operands exp) env cont))))
```

;; apply-cont の対応する条件節の抜粋

```
(( operandsc? cont)
  (list-of-values ( operandsc-exp cont)
                  ( operandsc-env cont))
  (make-applyc val ( operandsc-cont cont))))
```

make-operandsc で作られた継続の表す作業:

- ① 引数式を評価した結果のリストを作つて
- ② それを関数といっしょに apply に渡す

2番目の作業は make-applyc で継続化されている

; ; apply-cont の対応する条件節の抜粋

((**applyc?** cont)

; ; それ(引数リスト)を関数とともに apply に渡す

(my-apply (**applyc-proc** cont)

val

(**applyc-cont** cont)))

list-of-values

「式のリストからそれを評価した値のリストを作る」
作業の分割

- ① 最初の式を評価
- ② 残りの式リストを評価
- ③ それらを `cons` でつなぐ

```
(define (list-of-values exps env)
  (if (no-operands? exps)
      '()
      (cons
        (eval (first-operand exps) env)
        (list-of-values
          (rest-operands exps) env)))))
```

継続渡し list-of-values

```
(define (list-of-values exps env cont)
  (if (no-operands? exps)
      (apply-cont cont '())
      (eval (first-operand exps) env
            (make-restops
              (rest-operands exps)
              env cont))))
```

;; apply-cont の対応する条件節の抜粋

```
((restops? cont) ;; 2. 残りの式リストを評価
(list-of-values
  (restops-rest cont)
  (restops-env cont)
  (make-consc val (restops-cont cont))))
((consc? cont)      ;; 3. それらを cons でつなぐ
(apply-cont (consc-cont cont)
            (cons (consc-val cont) val))))
```

継続の種類のまとめ

testc	条件判定をして，適当な式の評価を行う
assignc	変数への代入を行い，'ok を返す
definec	変数定義を行い，'ok を返す
begin c	begin の残りの式の評価を行う
operandsc	関数適用の引数部を順次評価して， apply を呼び出し関数適用を行う
applyc	関数を適用する (operandsc が表す計算の最後の部分)
restopsc	残りの引数を評価し，最初の引数の値と cons で繋ぐ
consc	最初の引数の値と残りの引数の値を cons で繋ぐ
haltc	何もしない(継続リストの末尾)

4.2 $\frac{1}{2}$.4: catch/throw の実装

例外処理 繰続に対する操作

- error の実行 TODO リストを捨てる
- throw の実行 最も近くタグが等しい catch まで
の継続を捨てる

catch の実装

- ① タグ部の評価
- ② 繼続に印をつけて本体の評価

```
(define (eval exp env cont)
  (cond ...
    ((catch? exp)
     (eval (catch-tag exp) env
           (make-cabodyc
             (catch-body exp) env cont))))
```

```
(define (apply-cont cont val)
  (cond ...
    ((cabodyc? cont)
     (eval-sequence
      (cabodyc-body cont)
      (cabodyc-env cont)
      (make-catchc val ;; catch の印
        (cabodyc-cont cont))))
    ;; throw がなく本体の評価が終了
    ((catchc? cont)
     (apply-cont (catchc-cont cont) val)))
```

throw の実装

- ① タグ式の評価
- ② ふたつめの式(投げられる値となる)の評価
- ③ 最も近い catch の印(catchc)までの継続を捨てて、残りの継続に投げられた値を渡す

```
(define (eval exp env cont)
  (cond ...
    ((throw? exp)
     (eval (throw-tag exp) env
           (make-thbodyc (throw-body exp)
                         env cont))))
```

```
(define (apply-cont cont val)
  (cond ...
    ((thbodyc? cont)
     (eval
      (thbodyc-body cont) (thbodyc-env cont)
      (make-throwc val (thbodyc-cont cont))))
    ...)))
```

```
(define (apply-cont cont val)
  (cond ...
    ((throwc? cont)
     (let ((stripped-cont
           (first-matching-catch
             (throwc-tag cont)
             (throwc-cont cont))))
       (if stripped-cont
           ;; catch が見つかったら評価続行
           (apply-cont stripped-cont val)
           ;; uncaught exception を示す評価結果
           (list 'uncaught
                 (throwc-tag cont) val))))
```

```
(define (first-matching-catch thrown-tag cont)
  (define (loop cont)
    (cond
      ((haltc? cont) false)
      ;; catch の印ではない継続の場合
      ((testc? cont) (loop (testc-cont cont)))
      ...
      ((catchc? cont) ;; catch の印だ!
       ;; タグは等しい?
       (if (eq? thrown-tag (catchc-tag cont))
           (catchc-cont cont)
           (loop (catchc-cont cont))))
      ...))
  (loop cont))
```

宿題：7/18 午前8時 締切

- 練習問題 4
- レポートには
 - ▶ 考え方の説明
 - ▶ プログラムリストと考え方の対応
 - ▶ 実行例を示すこと
- レポート (pdf) とプログラムファイルを提出
- 友達に教えてもらったら、その人の名前を明記
- web は出典を明記（「同じ」回答は減点）