

# 工学部専門科目「プログラミング言語」2012年度 期末試験

実施日時: 2012年8月1日 8:45~10:15, 担当: 五十嵐(淳)

注意: 穴を埋めて手続きの定義を完成させる問題については, 穴の部分だけでなく手続きの定義全体を解答せよ.

問1(解答用紙1枚目表に解答) メタ・サーキュラー・インタプリタで `let*` を derived expression として実装することを考える. 以下は手続き `eval` の一部である.

```
(define (eval exp env)
  (cond ...
    ((let*? exp) (eval (let*->nested-lets exp) env))
    ...))
```

ここで使われている, (引用された)`let*` 式を引数として, それと同等な入れ子になった `let` 式を返す手続き `let*->nested-lets` を与えよ.

問2(解答用紙1枚目裏に解答) 遅延評価 Scheme を考える. 手続き呼び出しにおいて各引数の評価を遅延させるかどうかを, 手続きの構文を拡張することで遅延評価 Scheme のプログラマが指定できるようにする. 具体的な構文拡張は, 手続きのパラメータを `(lazy ...)` で囲むことで, そのパラメータに対応する実引数の評価が遅延されることを示すこととする. 例えば

```
(define (f a (lazy b)) <本体>)
```

であれば, `(f <式1> <式2>)` という呼び出しで, `<式1>` のみが手続きの `<本体>` の評価の前に評価され, `<式2>` は値が必要になった時に評価される.

2-1) 拡張された `lambda` 式 (の引用) を受け取り, パラメータ名のリストを返す手続き `procedure-parameters` と, 各パラメータに `lazy` がついているかどうかの真偽値のリストを返す手続き `procedure-param-spec` を以下の `??` を埋めて定義せよ.

```
(define (procedure-parameters p) ??)
(define (procedure-param-spec p) ??)
```

;; 実行例

```
> (procedure-parameters '(lambda (a (lazy b)) (+ a b)))
(a b)
> (procedure-param-spec '(lambda (a (lazy b)) (+ a b)))
(#f #t)
```

2-2) 図1に, インタプリタの手続き `eval` と `my-apply` の一部を示す. `my-apply` から呼ばれている手続き `list-of-arg-possibly-delayed-args` の定義を与えよ. この時, 手続き `no-operands?`, `first-operand`, `rest-operands`, `actual-value`, `delay-it` は定義せずに使ってよい.

```

(define (eval exp env)
  (cond ...
    ((application? exp)
     (my-apply (actual-value (operator exp) env) (operands exp) env))
    ...))

(define (my-apply procedure arguments env)
  (cond ...
    ((compound-procedure? procedure)
     (eval-sequence
      (procedure-body procedure)
      (extend-environment
       (procedure-parameters procedure)
       (list-of-possibly-delayed-args (procedure-param-spec procedure) arguments env)
       (procedure-environment procedure))))
    ...))

```

図 1: 問 2 のプログラム

問 3(解答用紙 2 枚目表に解答) `catch/throw` 機構を持つ拡張 Scheme を考える。以下のふたつの命題が正しいかそれぞれ判断し、正しければその理由を説明し、正しくなければ反例を挙げ反例である理由の説明をせよ。

1. 任意の拡張 Scheme 式  $e$  について、 $(\text{catch } 'a (\text{catch } 'b e))$  と  $(\text{catch } 'b (\text{catch } 'a e))$  の実行結果は等しい
2. 任意の拡張 Scheme 式  $e_1, e_2, e_3$  について、 $(\text{catch } e_1 (\text{catch } e_2 e_3))$  と  $(\text{catch } e_2 (\text{catch } e_1 e_3))$  の実行結果は等しい

問 4(解答用紙 2 枚目表に解答) コインのリスト (非負整数リスト) `coins` と整数で与えられる合計金額 `total` から、以下の条件 1,2 を満たすコインのリスト (非負整数リスト) `answer` を非決定的に返す手続き `change` を、`amb` を使って下の `??` を埋めて完成させよ。

```

(define (change coins amount)
  (if (= 0 amount) '() ??))

```

条件 1 `answer` の各要素は `coins` の要素である。

条件 2 `answer` の要素の合計は `total` に等しい。