# 「プログラミング言語」課題

## 1029-24-9540 山崎啓太郎

July 3, 2013

## 1 Ex. 4.27

### 1.1 考え方

式の値がサンクの時は、それがサンクでないものに達するまで強制を繰り返すため、 $\mathbf{w}$  を定義した際に、外側の  $\mathrm{id}$  が実行され、内側の  $\mathrm{id}$  は実行されない。

そのため、一回目の  $\operatorname{count}$  の評価結果は 1 となる。  $\operatorname{w}$  を評価すると内側の  $\operatorname{id}$  が実行され 10 が評価値となる。 さきほどの  $\operatorname{w}$  の評価により、二度目の  $\operatorname{count}$  の評価結果は 2 となる。

#### 1.2 実行例

```
;;; L-Eval input:
count
;;; L-Eval value:
1
;;; L-Eval input:
w
;;; L-Eval value:
10
;;; L-Eval input:
count
;;; L-Eval value:
2
```

#### 2 Ex. 4.33

## 2.1 考え方

l-eval.scm を編集して、text-of-quotation 関数を呼び出す際に env を引数として渡すようにしたほか、text-of-quotation 関数を以下のように変更した。

```
(define (text-of-quotation exp env)
(if (pair? (cadr exp))
(eval (make-quotation (cadr exp)) env)
(cadr exp)))
(define (make-quotation body)
(if (null? body)
'()
(list 'cons (list 'quote (car body)) (make-quotation (cdr body)))))
これにより、クォートしたリストも遅延リストを生じるようになった。
```

#### 2.2 実行例

```
;;; L-Eval input:
(define (cons x y) (lambda (m) (m x y)))
;;; L-Eval value:
ok
;;; L-Eval input:
(define (car z) (z (lambda (p q) p)))
;;; L-Eval value:
ok
;;; L-Eval input:
(define (cdr z) (z (lambda (p q) q)))
;;; L-Eval value:
ok
;;; L-Eval input:
(define (length 1) (if (null? 1) 0 (+ 1 (length (cdr 1)))))
;;; L-Eval value:
ok
;;; L-Eval input:
(length (cons (/ 1 0) (cons 3 '())))
```

```
;;; L-Eval value:
2
;;; L-Eval input:
(car (cons 3 (/1 0)))
;;; L-Eval value:
```