שאלה 1 – תיאורטיות

<u>1.1</u>

<u>תשובה</u>: בתכנות פונקציונלי טהור אין הכרח בריבוי ביטויים בגוף פונקציה. זאת מכיוון שערך פונקציה הוא מה שמעניין אותנו, ותמיד ערך הפונקציה הוא ערך הביטוי האחרון שגוף הפונקציה. בנוסף, אין צורך בביטויים נוספים לפני, כיוון שבכל מקרה בתכנות פונקציונלי נמנעים ממוטציות ותופעות לוואי למשתנים ומבנים בסביבה. ריבוי ביטויים בגוף פונקציה זה שימושי בשפות שאינן פונקציונליות טהורות.

1.2

 a. ללא צורות מיוחדות, שיטת החישוב היחידה של ביטויים היא הדיפולטיבית של הפעלת אופרטור על אופרנדים. שיטות מיוחדות כמו if לדוגמה, מהווה מבנה בקרה אשר לא ניתן לממש כאופרטור פרימיטיבי, משום שחישוב של ביטוי if עשוי להוביל לשגיאה ע"פ השיטה הדיפולטיבית, למשל בקוד הבא:

.b

אם רוצים להגדיר or מבלי להשתמש ב-shortcut semantics, אז מספיק להשתמש באופרטור er מבלי להשתמש ב-פרימיטיבי, ואז כל הערכים של האופרנדים מחושבים קודם, ואז האופרטור or מופעל עליהם.

אם רוצים להגדיר or תוך שימוש ב-shortcut semantics, חייב להשתמש בצורה מיוחדת, כדי לאפשר עצירה ברגע שנתקלנו בביטוי שערכו true. סוכר תחבירי – מבנה תחבירי בשפה אשר מבטא פעולה של תחביר קיים בשפה בצורה יותר קריאה וברורה עבור המתכנת.

דוגמאות:

let - מהווה סוכר תחבירי מקביל לlambda. הצורות הבאות שקולות.

```
(let ((a 2)
(b 3))
(+ a b))
((lambda (a b)
(+ a b))
2 3)
```

- caar – מהווה סוכר תחבירי מקביל לשימוש חוזר ב-car. הצורות הבאות שקולות.

```
(define sugar (list '(1 2) '(3 4) '(5 6)))
(car (car sugar))
(caar sugar)
```

.a

הערך המוחזר הוא 3.

הסבר: let עובד כך שהביינדינג בין המשתנים לערכים בבלוק ה-let נעשה לאחר חישוב הערכים. כלומר, y אז x=1 מחושבים לפני ההשמה. x=1 ברגע שהחישוב הזה מבוצע (בגלל ה-define), אז מקבל השמה לערך 3 המתקבל מחישוב זה.

.b

הערך המוחזר הוא 15.

ה<u>סבר</u>: ${\sf ett}$ עובד כך שהביינדינג בין המשתנים לערכים נעשית בסדרתיות משמאל לימין, בצורה כזו let* שההשמה הראשונה תהיה visible ברגע שההשמה השנייה מתבצעת. לכן קודם כל נקבל ${\sf ct}$ ${\sf ct}$

.c

```
(define x 2)
(define y 5)

(let
         ((x 1)
              (f (lambda (z) ([+ free] [x : free] [y : free] [z : 0 0]))))
         ([f : 0 1] [x : 0 0]))

(let*
              ((x 1)
                   (f (lambda (z) ([+ free] [x : 1 0] [y : free] [z : 0 0]))))))
              ([f : 0 0] [x : 1 0]))
```

```
.d
```

```
(let
    ((x 1))
  (let ((f (lambda (z) (+ x y z))))
    (f x)))

    .e

((lambda (x)
    ((lambda (f)
         (f x)) (lambda (z) (+ x y z)))) 1)
```

<u>DBC – 2 שאלה</u>

make-ok

Signature: (make-ok item) Type: [T -> Result<T>] Purpose: encapsulate a given value within an ok structure of type Result Pre-conditions: none Tests: > (define x (make-ok 5)) '("ok" . 5) make-error Signature: make-error(message) Type: [T -> Result<T>] Purpose: encapsulate a given string message within an error structure of type Result Pre-conditions: none Tests: > (define x (make-error "failure")) '("error" . "failure") ?ok Signature: ok? x Type: [T -> boolean] Purpose: type predicate for ok Pre-conditions: none Tests: (ok? (make-ok 5)) --> #t; (ok? (make-error "fail") -> #f

```
error?
```

result->val

```
; Signature: (bind f)
; Type: [(T1 -> Result<T2>) -> (Result<T1> -> Result<T2>)]
; Purpose: gets a function from non-result parameter to result and returns this function from result to result.
; Pre-conditions: none
; Tests:
(define pipe
    (lambda (fs)
        (if (empty? fs)
            (lambda (x) x)
            (compose (pipe (cdr fs)) (car fs)))))
(define square (lambda (x) (make-ok (* x x))))
(define inverse (lambda (x)
    (if (= \times 0)
        (make-error "div by 0")
        (make-ok (/ 1 x))))
(define inverse-square-inverse
    (pipe (list inverse (bind square) (bind inverse))))
(result->val (inverse-square-inverse 2))
(result->val (inverse-square-inverse 0))
```

make-dict

?dict

<u>put</u>

get

map-dict

<u>filter</u>