



ilan_h@cs.huji.ac.il

המורה: אילן

pllab@cs.huji.ac.il

local.course.pllab.ta / stud

news group

אמתן - אין

תראוים - יש . בערך אחת לשבוע . מאישים אלקטרוני . צריק

לעשות register רבזתאים תחילים .

יש לקרוא את ההכרזות
שמופיעות באתר .

הגשה - קובץ קוד

קובץ בדיקות

קראותי

תכנות פונקציונלי זה משהו שונה אחלבתית ממה שאמנו עד כה .

בתכנות פונקציונלי יש ביטויים אבל אחת יש ערך . פתור מסתובב

לא ליביון . פשוט יש ערכים למתחילים

השפה שנבחרה איתה היא scheme . יש לינק להורדה באתר .

ב scheme יש 4 טיפוסים של מספרים: 3e4, 3.4, 3/4, 24

טיפוסים בולטניים - #t, #f

את הפעולות הנשאים ב- prefix . למור +45 ולא 5+4

scheme עושה DFS על הרץ של הביטוי ובסוף מתחיל הרכבה

בביטוי אטומי .

כל מקום שכתבתי בו היסודאטומי אפשר להשום פונקציה כי יהיה לה ערך

שאפשר לשערך וכך זההמשק האלה .

כאן שפה שמרבהר את עצמה יש התניה שהסינטקס שלה הוא לה:

(<exp> <exp> <exp> (i?))

למשל (17 14 (2 1) (i?)) . במקרה לה הפלט הוא 4

ואלו 17 לא משוער בלב .

ב scheme תמיד חייבים להעביר את התוצק של ה else כי אחרת תהיה

בזיה לשערך .

cond ((...) (...))

יש גם שקורה שמונה d - switch

((...) (...))

(else (...))

(define my-pi 3.14)

אפשר להגדיר קבועים

(define (square x) (* x x))

האותו אופן מוגדרים גם פונקציות

(square 14) זה (square 2)

אפשר לרשום גם

הרגע שהגדרנו פונקציה נרצה להשתמש בקורטיה

(define (sum-from-one n)

(if (= n 1) 1

(+ n (sum-from-one (- n 1))))

אך זה מסתבך עם המנפץ שיצרנו? הוא משובטק רק ושוכר ממנו זריק לזלז
אנני-לומר יש הוא יקחא קלס ספציה. אל לאתהיה הקורטיה אינסופית
אלאו הגעל "פתח לעומק שצנך לפי הקלס.

אפשר להגדיר מתחם מה = עושה להגד

```
(define (= a b)
  (or a b))
)
```

אפשר להגדיר פונקציה רפואטר, פשוט מאבויים את השל
של הפונקציה והפנים אפשר להשתמש בה ככאלה.

אפשר להגדיר פונקציה האסי לתת לה שלם
ואם זה אפשר להגדיר לפונקציה. ההבדל בין זה לבין הגדרה

```
(define pi 3.14)
למין סתם הגדק 3.14
```

אפשרו הדיוק הנכונה להגדיר פונקציה היא

```
(define square
  (lambda (x) (* x x)))
)
```

חמו שאפשר לתת פונקציה אשר ימ להחזיר פונקציה

```
(if (< y 2)
  (lambda (x) (+ x 1))
  (lambda (x) (+ x 3)))
)
```

מה שמחזר בין זאת פונקציה שממש נותנת כזמן הנכונה שלה
אשרו שאין בלאוה

אפשר להגדיר את הפונקציה ויש להפנים אתה של מספר

```
((lambda (x) (* x x)) 5)
```

מבנה הנתונים הכי בסיסי שיש זה רשימה .
 pair זה זוג של שני ערכים (.,.) . מגדירים אותו ל" construct :
 (cons 1 3) משקוף למטה לאיבר
 הרגלון משמשים ב- car והשאר האיבר השני משמשים
 ב- cdr .

האפשרות האחרות לתיאור סוג הפרט ותל אהיות זוג של
 זוג או זוג של זוג ומספר .
 אפשר ליצור מבנה נתונים של רשימה מקושקרת ע"י זוג של זוגות
 אחד אחרי השני, והסוף רשימה ריקה .



(cons 1 (cons 2 (cons 3 ())))

יש צרכים יותר קצת להחזיר רשימה :
 (quote (1 2 3 4 5))
 ' (1 2 3 4 5)

(list 1 2 3 4 5)

ההבדל בין list לבין השניים הקודמים הוא של list זה
 מנסה פעולות של הפרמטרים אבל quote אסור אומר למעשה
 כמו שהם .

(quote (1 (+ 1 1) 3 4 5)) = (1 (+ 1 1) 3 4 5)

(list 1 (+ 1 1) 3 4 5) = (1 2 3 4 5)

פונקציה שצריך להגדר ברשימה .

reverse - תופק רשימה

append - מוסיף רשימה (או כמות שני זוגות, אבל

תופק ארצה ארשימה אחר שביא השנישוכ)

map - מחזרה רשימה הערכים של הפעולות פונקציה

של כל איברי הרשימה .

3) 13.3.07
Pillab

קוצר ה אצטיוסטרובור: התפרסם באתר תאגיד המחן.
אין מחתן לא אהיכנס אלתל ל

ה scheme יש משנה שפומה אלתתים.
נניח שיש פונקציה מסוכת:

(define complex-func (lambda (e) 5))

ויש פונקציה אחרת שמשתמשת ב-complex-func. אם היא
משתמשת בה לרה נוא לא יעזא אם הינו נוצים אהצפוי משתנה
שמקבל את זכך הפונקציה ואז אובצום איתנו.
זשים binding באופן זמני אלתת שמה

(let ((x1 e1)
 (x2 e2)
 ⋮
 (xn en)
)

e) ← הקיטוי משתנים

איך משתמשים בלה?

(define list-proc
 (lambda (ls)
 (let (ans complex-func ls))
 (cond (= 0 ans)
 ⋮
)
)
)

סדר הביצוע: 1 - משתמשים את ה הקיטויים
- גשיבים אותם אלתת
- משתמשים אה הקיטוי e
כה משנה רשימת אולות בין הקיטויים.

הצורה צומת אפשר להציג פונקציות פנימיות שלא מוכרות מתוך λ - שבו תן הוגדרו.

define זה להגדיר פונקציות! let זה לקיים מקומי.

יש מושג של ערוך את שבו משתמכים ואז מקשרים מיד. ואז למשל זה יהיה חוקי.

```
(let *
  ((x 5)
   (y x))
  (+ x y))
```

כי x כבר קודם לכהיחשוב

לפי תמונה עדיף להשתמש ב- let* למשל את הקוד

```
(define x 7)
(define y 8)
(let ((x y)
      (y x))
  (+ x y))
```

להיפסות מתוך אר x y!

לאנחנו היה בשם צורה. ארשום בזכר let.

יש בעיה עם פונקציות רקורסיביות כי ברניסה השנייה אתה הפונקציה הנשט של ה ככה לא מוגדר בשלב זה יש את letrec והוא מאפשר להגדיר פונקציות רקורסיביות ופונקציות של אלה אתה לשתיה. סדר השיערוך ב letrec נעשו תלוי אימפלימנטציה ואת עדיף לא להשתמש בו אלא פונקציות רקורסיביות.

אפשר להגדיר רשימה של סמבולים - (line 2 point)
 וזה מתייחס למה שבפניה בתור סימבול.
 אפשר גם ככה: (line 2 point) ואז הוא מתייחס
 ל-2 ראי. לרק נומרי line-1 point הם סמבולים.
 אפשר לבדוק אם משנה הוא סמבול ע"י symbol? והשוואה
 ושלית ע"י eqv?.

הפונקציה eval משתנה. אם נתניה לה סימבול היא משתנה
 שליו באופן התלפה. היא מוצאת את המקור והמזינה את
 התוכן. אם צ"ע נתניה לה סתם משתנה היא לא
 פועל מתלפת את הסימבול.

אם לא כן אם כי אפשר בהמשך יהיה אפשר פונקציות. אם יש

```
* (define funcA (lambda (s)
  (length s)))
```

```
* (define myprog
  (define funcA (lambda (s)
    (* 2 (length s)))))
```

* מתייחס פונקציה funcA = func. אם עושה סתם
 קודם פונקציה (eval my-prog) ואז באחר תתבצע
 דריסה של funcA

יסולור - יש שני דברים שאפשר להסתב עליהם -
 'יסולור כמין ויסולור מקום.

```
(define fact (lambda (n)
  (if (= n 0) 1
    (* n (fact (- n 1)))))
```

סימולטור בצמח הוא אינרנטי ואם זה לא מושגו מחינה
 בזמן. עזר שהוא לא מגיע עד $n=0$ הוא לא יכול
 לעצמם את הביטוי או הוא כל הצמח הנה מחזיק ביטוי
 פתור בזמן.

עזר ציגאג לתוס יחידה משום בצמח זה חישוב פיבונצ'י.
 בחישוב הראשון הקשר הרקורסיבי $f(n) = f(n-1) + f(n-2)$
 יש מספר אקספוננציאלי של קריאות.

בתוס יחידה נהנה ניתן לטפל ע' היחידה פונקציונל עזר
 פנימית.

קורסיב לנק tail recursion

tail position - נקודה שבה הפונקציה מתחילה שהיא
 מחזירה עיק של פונקציה אחרת. הספציפיקציה של
 scheme אומר שהקורפילר חייב לממש את
 זה ביחידה - אצל המחשבה לא מתפוצצת. בהמשך
 שמתיים לתק של ה... return הוא פשוט לומר
 לא מה שהיה קודם במחשבה ומכנים יק את מה
 שהיוונים ק-ט.

שוויון כמו שכתב ראנו = לא עובד עבור משתנים
 קואיאניים. השעקציונר. eq ל $equal$? -
 הן פנאימופילג - הן נותנה תשובה עם סוג משתנה.
 הפונקציונר האלה הן וחסי שקילות ואם הן מקבלות שני משתנים
 מסוגים שונים הן מחזירות false.

eq עובד על bool, symbol, number, char,
 list, empty list, string, pair, list, function.

אם על ארבעה הנמנים הוא מחזירה true רק אם הם
 ושלבים המש האלו מקומ ביכולת. $equal$ עובד כפני על כל אלה.

5

השיש סיפוסים קצת מורכבים לא ברור ששווין הוא בהכרח
שווין של ערכים. יחד לא להיות שצויקא נכון להשוות כפונקציות.
אמש פונקציות אי אפשר להשוות לפי ערכים. זה פשוט
פתי אפסלני. הדבר הנכונה להשוות פונקציות הוא לפי
פונקציות.

ב - scheme כשמתכוונים identifier ולא מתכוונים אלו
הטיפוס שלו והוא יכול לקבל כל דבר. הדבר היחיד
לדבר טיפוס הוא במאן ריזה.
אם שם נכרך זה מספר הפונקציות - מודאים שמספר
הפונקציות זהה לכתובת של הפונקציה.

בשפה שמבדיל ביניים עובד במאן קאפולציה אפשר להצוק
שנשיאם הוא הומיאגיה - באור של המשמנים הפנים מאתו
סוג. ב - scheme זה פתי אפסלני. אם הטיפוס הוא
סמל list זלכו list(int) אמל.

אם אפשר אמל לכתוב הוא. זה יתכן דבר. אם החיסרון הוא
לאין שם בדוקה.

זרוע ותחילתו הראוי את הדברים המתחמיה יותר של שפור
פונקציות ליוג.

אז ערשין הפונקציות קיבלו אידע פמיאויטיבי וניתצירו אידע.
כאילו זה פונקציות שמקבלות ומחזירות פונקציות אולם ארוב לה
היה שלה עכר לפונקציות שמעבדות אידע.

יש אלויות מים שמקבלים פונקציות כפונקטור. למשל sort
מקבלת מחזקת ופונקציות השואלת. אז sort היא מספר גבוה.
היא עאוקלונה לשום data ספציקי.

זה מאפשר לוגיוני אעגרה של פונקציות. ואז אפשר להתמקד
באלויות מים האלו שיהיה ארפת לנו איך פונקציות ספציקיות
ממומשות.

למשל אם יש פונקציה שמרכיבה פונקציות ופונקציה שמחזירה
גזכרת אז יש אוננו ינולים לחשב גזכרת מצד 30.

streams

פונקציות קצרים מנסות לשחק את ה אינאומנס שלהן אז
עפעע. אז יש בעיה אם פונקציה מנסה לקבל את עצמה.

היטוי תסר פונקטורים לקרא promise - (lambda () 2)
ושמשפטים אלו מקבלים 2.

stream זה רצף של הנטחות.

הנטחה זה משהו שלא תופס לזכרון. זה בעצם לא קיים עכר
מבחינת אותה. אז stream יכול להיות אינסופי.

הודעה: תרגיל 5 נדחה בכמה ימים. בהצלחה!

* * * * *

היום נדבר על תכנות לא פונקציונלי. מסתבר שאי אפשר לעשות הכל בתכנות פונקציונלי אז יש ב-scheme אופציה לתכנת גם לא פונקציונלית.

אנחנו נדבר על פקודות שיש להם תופעות לוואי, כלומר הן משפיעות על סביבת העבודה. הדוגמה הראשית למשהו כזה היא פקודות קלט/פלט. למשל, יש שתי פונקציות שפולטות למסך – `display` ו-`write`. סה"כ הן עושות את אותו הדבר אבל יש ביניהן כמה הבדלים קטנים. יש גם פונקציות שקולטות מהמשתמש תווים בודדים או מחרוזות שלמות. `Begin` מאפשר לנו להריץ רצף של פקודות אחת אחרי השנייה. זה נוח בשביל דיבאג אן נניח רוצים להדפיס פרמטרים שמועברים לפונקציה. אפשר לעשות השמה. הסינטקס הוא `(set! Identifier expression)`. ההבדל בין `!set` ל-`define` הוא ש-`define` מקצה תא בשיכרון ושם בו ערך ואילו `!set` מחפש את התא בזיכרון שמוקצה ל-`identifier` ושם בו ערך. לכן אי אפשר לעשות השמה לתוך משתנה שלא עשו לו `define` קודם. יש פקודות דומות עבור זוגות – `!set-car` ו-`!set-cdr`.

Scheme יודעת לזעות תאים שאין אליהם מצביע ולמחוק אותם. אז אנחנו לא צריכים לדאוג לדליפות זיכרון.

החלק האחרון של הקורס – גרפיקה. יש חבילת גרפיקה שמאפשרת לעשות כל מיני דברים. באתר יש דוגמאות קוד. מומלץ להסתכל על העץ הפרקטלי.

סוף