תאריך הבוחן: 10.5.2018 שם המרצה: מני אדלר,מיכאל אלחדד, ירון גונן מבחן בקורס: עקרונות שפות תכנות מס' קורס: 202-1-2051 מיועד לתלמידי: מדעי המחשב והנדסת תוכנה שנה: ב' סמסטר: ב' משך הבוחן: 2 שעות חומר עזר: אסור

הנחיות כלליות:

- 1) ההוראות במבחן מנוסחות בלשון זכר, אך מכוונות לנבחנים ולנבחנות כאחד.
 - מבחן הכתוב בעיפרון חלש המקשה על הקריאה, לא יבדק (2
- 3) יש לענות על כל השאלות <u>בגוף המבחן בלבד (בתוך השאלון)</u>. מומלץ לא לחרוג מהמקום המוקצה.
 - . אם אינך יודע את התשובה, ניתן לכתוב "לא יודע" ולקבל 20% מהניקוד על הסעיף/השאלה.

שאלה 1 [30 נק'] AST

ניתנה הגדרת התחביר של שפת L2 ב-BNF וב-AST:

```
<exp> ::= <define> | <cexp>
<define> ::= ( define <var-decl> <cexp> ) / DefExp(var:VarDecl, val:CExp)
<cexp> ::= <number>
                                     / NumExp(val:number)
        <boolean>
                                     / BoolExp(val:boolean)
        op>
                                     / PrimOp(op:string)
        <var-ref>
                                     / VarRef(var:string)
        [ (lambda (<var-dec>*) <cexp>+) / ProcExp(args: VarDecl[], body)
       (<cexp> <cexp>*)
                                     / AppExp(rator:CExp, rands:CExp[]))
<prim-op> ::= + | - | * | / | < | > | =
<num-exp> ::= a number token
<bool-exp> ::= #t | #f
<var-ref> ::= an identifier token
<var-decl> ::= an identifier token
export type Exp = DefineExp | CExp;
export type CExp = NumExp | BoolExp | PrimOp | VarRef | AppExp;
export interface DefineExp {tag: "DefineExp"; var: VarDecl; val: CExp};
export interface NumExp {tag: "NumExp"; val: number};
export interface BoolExp {tag: "BoolExp"; val: boolean};
export interface PrimOp {tag: "PrimOp", op: string};
export interface VarRef {tag: "VarRef", var: string};
export interface VarDecl {tag: "VarDecl", var: string};
export interface ProcExp {tag: "ProcExp", args: VarDecl[]; body: CExp[]};
export interface AppExp {tag: "AppExp", rator: CExp, rands: CExp[]};
```

ברצוננו להרחיב את השפה L2 עם פונקציה חדשה בשם ?bound שבודקת אם משתנה קשור לערך ומתנהגת לפי הדוגמא הבאה

<pre>(bound? x) → #f (define x 1) → void (bound? x) → #t ((lambda (x) (bound? x)) 1) → #</pre>	tt.
ית חדשה או כביטוי מיוחד חדש	1.א [3 נק'] סוג הביטוי האם ניתן להגדיר ?bound כפונקציה פרימיטיבי (special form) - נמק
<u>:</u>	<u>1.ב [6 נק'] מה הערך הצפוי לביטוים הבאים</u>
:/cubetitution model) an	
(bound? +)	בהנתן שהאינטרפרטר ממומש לפי מודל ההחל
•	בהנתן שהאינטרפרטר ממומש לפי מודל ההחל
(bound? +)	בהנתן שהאינטרפרטר ממומש לפי מודל ההחל
(bound? +) (bound? #t)	בהנתן שהאינטרפרטר ממומש לפי מודל ההחל מק:

<u>1.ג [7 נק'] הרחב את הBNF ואת הAST</u>

בררש: bound? כנדרש: L2 של AST ואת ה-BNF ואת ה-BNF של ב-

<u>11.ד [14 נק'] הרחב את L2eval</u>

כנדרש: bound? כדי לתמוך בחישוב L2eval כנדרש:

export type Value = number | boolean | PrimOp | Error;

```
Error(`Bad L2 AST ${exp}`)
const applyProcedure = (proc: Value, args: Value[], env: Env): Value =>
   isError(proc) ? proc :
   !hasNoError(args) ? Error(`Bad argument`) :
   isPrimOp(proc) ? applyPrimitive(proc, args) :
   isClosure(proc) ? applyClosure(proc, args, env) :
   Error("Bad procedure");
const applyPrimitive = (proc: CExp, args: Value[]): Value =>
    ! isPrimOp(proc) ? Error("Not a primitive") :
   proc.op === "+" ? args[0] + args[1] :
   proc.op === "-" ? args[0] - args[1] :
   proc.op === "*" ? args[0] * args[1] :
   proc.op === "/" ? args[0] / args[1] :
   proc.op === ">" ? args[0] > args[1] :
   proc.op === "<" ? args[0] < args[1] :</pre>
   proc.op === "=" ? args[0] === args[1] :
   // If a new primitive is needed add here
   Error("Bad primitive op " + proc.op);
```

Higher-order Functions ['דנק'] שאלה 2 [15 נק']

הגדר את הפונקציה **some** בשפת L4: Some מקבלת 2 פרמטרים – פונקציה שמחזירה ערך בולאני (predicate) ורשימה. היא מחזירה tt כאשר אחד מהאיברים ברשימה מקיים את הפרדיקת.

some של type-ו.א [5 נק'] הגדר את החתימה ו-2.

;; Purpose: #t if one of the elts in the l	ist satisfies the predicate
;; Signature: some(
;; Type:	
<u>:</u> !	<u>2.ב [5 נק'] תן 2 דוגמאות שימוש</u>
Evermal and	
<pre>;; Examples: ;; 1. Show behavior of some on an empty li</pre>	st
;;	
;;	
;; 2. Show behavior on a non-empty list	
;;	
<i>;;</i>	
	some נק'] ממש את.2
(define empty? (lambda (x) (eq? x '())))	
(define some (lambda (

Rename and Substitute ['בק'] שאלה 3 [15 נק']

התבונן בהפעלה של ה-substitution (במובן המתמטי) הבאה:

Eos	= ((lambda (x)
	$(+ x 12$ $((lambda (y w) (+ y x w)) z)))) o {z = 24, w = 12}$
	name E: med E = ((lambda (
II. Re	name s:
{}	}
	ubstitute: = ((lambda
IV. Or	riginal expression:
	:תוב ביטוי ב-L3 שהחישוב שלו במודל ההחלפות דורש את הפעלת ה- substitution E o s:

<u>disjoint union types ['קב 15 | 4 שאלה 4</u>

disjoint union -של pattern- לפי ה-TypeScript של ה- דבא ב-types:

```
interface Point { tag: "Point"; x: number; y: number};
interface Circle { tag: "Circle"; center: Point; radius: number};
interface Square { tag: "Square"; upperLeft: Point; side: number};
type Shape = Circle | Square;

const isSquare = ______;

const isCircle = _____;

const isShape = _____;

const makeSquare = _____;

// Compute the area of a geometric shape
const area = (s: Shape): number =>
```

lexical address ['קב'] שאלה 5 [10 נק']

5.א השלם את שמות המשתנים בביטוי הבא בהתאם לכתובת הלקסיקלית שלהם:

```
(lambda (x y)

((lambda (x) ([+ free] [___ : 0 0] [___ : 1 1]))

([+ free] [___ : 0 0] [__ : 0 0])) 1)
```

ליות בביטוי הבא:	הלהסיה	הכתובות	לם את	ב השי.5
	ı	311-1313111	3 II \ \ \ \ \ I	O

(lambda (a b c)
(if ([eq?] [b] [c])
((lambda (c)
([cons] [a] [c]))
[a])
[b]))
normal/applicative order ['שאלה 6 [15 נק']
ו- normal- א רשום 3 סוגים של חישובים שגורמים לסטרטגיות חישוב. applicative להתנהג בצורות שונות:
:normal-ב רשום יתרון אחד וחיסרון אחד של applicative יחסית ל-normal:
חיסרון: