- 1. Which of the following typing statement is true / false, explain why (5 pts).
- (a)  $\{f: [T2 \to T3], g: [T1 \to T2], a: Number\} \vdash (f(g a)): T3\}$

false - g takes T1 and we can't assume that T1 = Number

(b) 
$$\{x: T1, y: T2, f: [T2 \to T1]\} \vdash (f \ x): T1$$

false - f takes T2 and the type of x is T1

(c) 
$$\{f: [T1 \to T2], x: T1\} \vdash ((lambda\ ()\ (f\ x))): T2\}$$

true - f takes T1 and the type of x is T1 and the type of the return value of the appExp is the type that f return's.

(d) 
$$\{f: [T1 \times T2 \to T3], y: T2\} \vdash (lambda\ (x)\ (f\ x\ y)): [T1 \to T3]$$

ture - if the lambda is called with T1 and T2 it will return T3, we don't need to assume that x is of type T1 because x is not a free variable.

# 12 חלק תיאורטי – שאלה

# <u>סעיף א</u>

((lambda (f x1) (f 1 x1)) + #t) - ביטוי נתון

#### שלב 1 – החלפת שמות משתנים

((lambda (f x) (f 1 x)) + #t)

### שלב 2 – הגדרת משתנה טיפוס לכל תת ביטוי

expression	variable
((lambda (f x) (f 1 x)) + #t)	T0
(lambda (f x) (f 1 x))	T1
(f 1 x)	T2
f	Tf
1	Tnum1
X	Tx
+	T+
#t	Tt

### שלב 3 – יצירת מערכת משוואות

Expression	Equation
((lambda (f x) (f 1 x)) + #t)	T1 = [T+ * Tt -> T0]
(lambda (f x) (f 1 x))	T1 = [Tf * Tx -> T2]
(f x)	Tf = [Tnum1 * Tx -> T2]
1	Tnum1 = Number
+	T+ = [Number * Number -> Number]
#t	Tt = boolean

#### שלב 4 – פתרון מערכת המשוואות

מצב תחילי

Equation	Substitution
T1 = [T+ * Tt -> T0] .1	{}
T1 = [Tf * Tx -> T2] .2	
Tf = [Tnum1 * Tx -> T2] .3	
Tnum1 = Number .4	
T+ = [Number * Number -> Number] .5	
Tt = boolean .6	

צעד 1: מתאים למקרה 2 שבו באחד הצדדים יש משתנה טיפוס (T0). מבצעים הרכבה של משוואה 1 עם ההצבה הנוכחית, נקבל:

Equation	Substitution
T1 = [Tf * Tx -> T2] .2	{ T1 = [T+ * Tt -> T0]}
Tf = [Tnum1 * Tx -> T2] .3	
Tnum1 = Number .4	
T+ = [Number * Number -> Number] .5	
Tt = boolean .6	

צעד 2: מסירים את משוואה 1 מהמאגר, מפעילים את ההצבה הנוכחית על שני צדדיה ומקבלים

[Tf \* Tx -> T2] = [T+ \* Tt -> T0], משוואה שבה הביטויים משני הצדדים מורכבים ובעלי אותו מבנה. נפרק את רכיבי הביטויים במשוואה ונוסיף את המשוואות המקבילות למאגר המשוואות לטיפול מאוחר יותר.

Equation	Substitution
Tf = [Tnum1 * Tx -> T2] .3	$\{ T1 = [T+ * Tt -> T0] \}$
Tnum1 = Number .4	
T+ = [Number * Number -> Number] .5	
Tt = boolean .6	
Tf = T+ .7	
Tx = Tt .8	
T2 = T0 .9	

**צעד 3**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 3

Equation	Substitution
Tnum1 = Number .4	{T1 = [T+ * Tt -> T0], <b>Tf = [Tnum1 * Tx -&gt; T2]</b> }
T+ = [Number * Number -> Number] .5	
Tt = boolean .6	
Tf = T+ .7	
Tx = Tt .8	
T2 = T0 .9	

4 **צעד** 4: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה

Equation	Substitution
T+ = [Number * Number -> Number] .5	T1 = [T+ * Tt -> T0], }
	Tf = [Number * Tx -> T2],
	{ Tnum1 = Number
Tt = boolean .6	
Tf = T+ .7	
Tx = Tt .8	
T2 = T0 .9	

**צעד 5**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 5

Equation	Substitution
Tt = boolean .6	T1 = [[Number * Number -> Number] * Tt -> T0],}
Tf = T + .7	Tf = [Number * Tx -> T2],
Tx = Tt .8	Tnum1 = Number,
T2 = T0 .9	{ T+ = [Number * Number -> Number]

**צעד 6**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 6

Equation	Substitution
Tf = T+ .7	T1 = [[Number * Number -> Number] * boolean -> T0],}
Tx = Tt .8	Tf = [Number * Tx -> T2],
T2 = T0 .9	Tnum1 = Number,
	T+ = [Number * Number -> Number],
	{ Tt = boolean

#### **צעד 7**: מפעילים את ההצבה הנוכחית על שני צידי המשוואה 7, מקבלים

[Number \* Number -> Number] = [Number \* Tx -> T2], משוואה שבה ביטויים מורכבים משני הצדדים, לכן מפרקים את רכיבי הביטויים במשוואה ומוסיפים למאגר.

Equation	Substitution
Tx = Tt .8	T1 = [[Number * Number -> Number] * boolean -> T0],}
T2 = T0 .9	Tf = [Number * Tx -> T2],
Number = Number .10	Tnum1 = Number,
Tx = Number .11	T+ = [Number * Number -> Number],
T2 = Number .12	{ Tt = boolean

את אנפירים את Tx = boolean צעד 8, מקבלים את ההצבה הנוכחית על שני אגפי המשוואה 8, מקבלים ההצבה הנוכחית עם המידע הזה ומקבלים ההצבה הנוכחית עם המידע הזה ומקבלים

Equation	Substitution
T2 = T0 .9	T1 = [[Number * Number -> Number] * boolean -> T0],}
Number = Number .10	Tf = [Number * <b>boolean</b> -> T2],
Tx = Number .11	Tnum1 = Number,
T2 = Number .12	T+ = [Number * Number -> Number],
	Tt = boolean,
	{ Tx = boolean

שלב **9**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 9

Equation	Substitution
Number = Number .10	T1 = [[Number * Number -> Number] * boolean -> T0],}
Tx = Number .11	Tf = [Number * boolean -> T2],
T2 = Number .12	Tnum1 = Number,
	T+ = [Number * Number -> Number],
	Tt = boolean,
	Tx = boolean,
	{ T2 = T0

שלב <u>10</u>: הסרת משוואה 10. מקרה 1, שני הצדדים אטומיים והם אינם משתני טיפוס. הם זהים אז ממשיכים.

Equation	Substitution
Tx = Number .10	T1 = [[Number * Number -> Number] * boolean -> T0],}
T2 = Number .11	Tf = [Number * boolean -> T2],
	Tnum1 = Number,
	T+ = [Number * Number -> Number],
	Tt = boolean,
	Tx = boolean,
	{ T2 = T0

**שלב 11**: מסירים את משוואה 10 והפעלת ההצבה הנוכחית על שני צדדיה. נקבל

.סתירה, Number = boolean

לכן נסיק שהביטוי המקורי אינו well typed, לא ניתן להסיק טיפוסים.

### <u>סעיף ב</u>

((lambda (f1 x1) (f1 x1 1)) + \*) - ביטוי נתון

### שלב 1 – החלפת שמות משתנים

((lambda (f x) (f x 1)) + \*)

#### שלב 2 – הגדרת משתנה טיפוס לכל תת ביטוי

expression	variable
((lambda (f x) (f x 1)) + *)	T0
(lambda (f x) (f x 1))	T1
(f x 1)	T2
f	Tf
X	Tx
1	Tnum1
+	T+
*	T*

### שלב 3 – יצירת מערכת משוואות

Expression	Equation
((lambda (f x) (f x 1)) + *)	T1 = [T+ * T* -> T0]
(lambda (f x) (f x 1))	T1 = [Tf * Tx -> T2]
(f x 1)	Tf = [Tx * Tnum1 -> T2]
1	Tnum1 = Number
+	T+ = [Number * Number -> Number]
*	T* = [Number * Number -> Number]

#### שלב 4 – פתרון מערכת המשוואות

מצב תחילי

Equation	Substitution
T1 = [T+ * T* -> T0] .1	{}
T1 = [Tf * Tx -> T2] .2	
Tf = [Tx * Tnum1 -> T2] .3	
Tnum1 = Number .4	
T+ = [Number * Number -> Number] .5	
T* = [Number * Number -> Number] .6	

צעד 1: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 1

Equation	Substitution
T1 = [Tf * Tx -> T2] .2	{ T1 = [T+ * T* -> T0]}
Tf = [Tx * Tnum1 -> T2] .3	
Tnum1 = Number .4	
T+ = [Number * Number -> Number] .5	
T* = [Number * Number -> Number] .6	

### צעד 2: מסירים את המשוואה 2 מהמאגר, מפעילים את ההצבה על שני צדדיה ומקבלים

3-) משוואה אגפי המשוואה (Tf \* Tx -> T2] = [T+\*T\*->T0], משוואה שבה ביטוי מרוכב בכל אגף. מפרקים את אגפי המשוואה ל

Equation	Substitution
Tf = [Tx * Tnum1 -> T2] .3	{ T1 = [T+ * T* -> T0]}
Tnum1 = Number .4	
T+ = [Number * Number -> Number] .5	
$T^* = [Number * Number -> Number]$ .6	
Tf = T+ .7	
$Tx = T^*$ .8	
T2 = T0 .9	

**צעד 3**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 3

Equation	Substitution
Tnum1 = Number .4	T1 = [T+ * T* -> T0], }
T+ = [Number * Number -> Number] .5	{Tf = [Tx * Tnum1 -> T2]
T* = [Number * Number -> Number] .6	
Tf = T+ .7	
$Tx = T^*$ .8	
T2 = T0 .9	

#### **צעד 4**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 4

Equation	Substitution
T+ = [Number * Number -> Number] .5	T1 = [T+ * T* -> T0], }
$T^* = [Number * Number -> Number]$ .6	Tf = [Tx * <b>Number</b> -> T2],
Tf = T+ .7	{ Tnum1 = Number
$Tx = T^*$ .8	
T2 = T0 .9	

#### **צעד 5**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 5

Equation	Substitution
T* = [Number * Number -> Number] .6	T1 = [ [Number * Number -> Number] * T* -> T0], }
Tf = T+ .7	Tf = [Tx * Number -> T2],
Tx = T* .8	Tnum1 = Number,
T2 = T0 .9	{ T+ = [Number * Number -> Number]

#### **צעד 6**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 6

Equation	Substitution
Tf = T+ .7	T1 = [ [Number * Number -> Number] * }
$Tx = T^*$ .8	[Number * Number -> Number] -> T0],
T2 = T0 .9	Tf = [Tx * Number -> T2],
	Tnum1 = Number,
	T+ = [Number * Number -> Number],
	{ T* = [Number * Number -> Number]

# צעד 7: מקרה 3, מפעילים את ההצבה על שני צידי המשוואה 7, מקבלים משוואה

[Number \* Number -> Number] = [Number \* Number -> Number], שבה ביטוי מורכב בשני האגפים ואותו מבנה. מפרקים ל-3 משוואות בהתאמה ומוסיפים למאגר לטיפול מאוחר יותר.

Equation	Substitution
$Tx = T^*$ .8	T1 = [[Number * Number -> Number] * }
T2 = T0 .9	[Number * Number -> Number] -> T0],
Tx = Number .10	Tf = [Tx * Number -> T2],
Number = Number .11	Tnum1 = Number,
T2 = Number .12	T+ = [Number * Number -> Number],
	{ T* = [Number * Number -> Number]

צעד 8: מפעילים את ההצבה הנוכחית על המשוואה 8, ומקבלים [Number \* Number -> Number]. זהו מקרה 2, מרכיבים את ההצבה הנוכחית עם הצבה המכילה את משוואה 8

Equation	Substitution
T2 = T0 .9	T1 = [[Number * Number -> Number] * }
Number = Number .10	[Number * Number -> Number] -> T0],
Tx = Number .11	Tf = [Number * [Number * Number -> Number] -> T2],
T2 = Number .12	Tnum1 = Number,
	T+ = [Number * Number -> Number],
	T* = [Number * Number -> Number],
	{ Tx = [Number * Number -> Number]

### **צעד 9**: מקרה 2, הרכבת ההצבה הנוכחית עם הצבה הכוללת את המשוואה 9

Equation	Substitution
Number = Number .10	T1 = [[Number * Number -> Number] * }
Tx = Number .11	[Number * Number -> Number] -> T0],
T2 = Number .12	Tf = [Number * [Number * Number -> Number] -> <b>T0</b> ],
	Tnum1 = Number,
	T+ = [Number * Number -> Number],
	T* = [Number * Number -> Number],
	Tx = [Number * Number -> Number],
	{ T2 = T0

# צעד 10: מקרה 1, שני הצדדים במשוואה 10 אטומיים. הטיפוסים זהים, רק מסירים את המשוואה.

Equation	Substitution
Tx = Number .11	T1 = [[Number * Number -> Number] * }
T2 = Number .12	[Number * Number -> Number] -> T0],
	Tf = [Number * [Number * Number -> Number] -> T0],
	Tnum1 = Number,
	T+ = [Number * Number -> Number],
	T* = [Number * Number -> Number],
	Tx = [Number * Number -> Number],
	{ T2 = T0

צעד <u>11</u>: מפעילם את ההצבה הנוכחית על שני צידי המשוואה 11, ומקבלים

. זוהי סתירה] = Number \* Number -> Number] = Number

לכן נסיק שהביטוי המקורי אינו well typed, לא ניתן להסיק טיפוסים.

#### תשובות לשאלות התיאורטיות של החלק התכנותי:

```
3.1:
set! Typing rule:
 For every: type environment Tenv,
             variable reference x1
            expressions e1 and
             type expressions S1:
 If Tenv |- e1 : S1 and
     Tenv |- x1 : S1
  Then Tenv |- (set! x1 e1) : void
lit Typing rule:
   For every: type environment Tenv,
             litExp l with value v
             T1 type of v:
   If Tenv |- 1: Atomic
   Then Tenv |- (l) : T1
3.2.2:
define-type Typing rule:
    For every: type environment Tenv,
              user defined-type _ud s.t.
               _ud is unique and
               for every Record r of ud
               r is globally consistent
   Then Tenv |- _ud : void
type-case Typing rule:
    For every: type environment Tenv,
```