

# תרגיל 1

## שאלה 1

.1

נניח כי  $S_3$  (ונוכיה  $(S_1; S_2)$ ) מתקיימת השקילות. עלינו להראות כי עבור כל מצב התחלה  $s$  וMbps סופי  $s''$  מתקיימת השקילות נתון.

$$\langle (S_1; S_2); S_3, s \rangle \rightarrow s''$$

לפי כלל  $comp$  מתקיים

$$\frac{\langle S_1; S_2, s \rangle \rightarrow s' \quad \langle S_3; s' \rangle \rightarrow s''}{\langle (S_1; S_2); S_3, s \rangle \rightarrow s''} comp$$

שוב לפי כלל  $comp$  מתקיים

$$\frac{\frac{\langle S_1; s \rangle \rightarrow s_0 \quad \langle S_2, s_0 \rangle \rightarrow s'}{\langle S_1; S_2, s \rangle \rightarrow s'} \quad \langle S_3; s' \rangle \rightarrow s''}{\langle (S_1; S_2); S_3, s \rangle \rightarrow s''} comp$$

לפי כלל  $comp$  מתקיים

$$\frac{\langle S_2, s_0 \rangle \rightarrow s' \quad \langle S_3; s' \rangle \rightarrow s''}{\langle S_2; S_3, s_0 \rangle \rightarrow s''}$$

ושוב לפי כלל  $comp$  מתקיים

$$\frac{\langle S_1; s' \rangle \rightarrow s_0 \quad \langle S_2; S_3, s_0 \rangle \rightarrow s''}{\langle S_1; (S_2; S_3), s_0 \rangle \rightarrow s''}$$

בכיוון השני, נניח

$$\langle S_1; (S_2; S_3), s \rangle \rightarrow s''$$

לפי כלל  $comp$ :

$$\frac{\langle S_1, s \rangle \rightarrow s' \quad \langle S_2; S_3, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle S_1; (S_2; S_3), s \rangle \rightarrow s''}$$

שוב לפי כלל  $comp$

$$\frac{\langle S_2, s' \rangle \rightarrow s_0 \quad \langle S_3, s_0 \rangle \rightarrow s''}{\langle S_2; S_3, s' \rangle \rightarrow s''}$$

וכן

$$\frac{\langle S_1, s \rangle \rightarrow s' \quad \langle S_2, s' \rangle \rightarrow s_0}{\langle S_1; S_2, s \rangle \rightarrow s_0}$$

ולכן

$$\frac{\langle S_1; S_2, s \rangle \rightarrow s_0 \quad \langle S_3, s_0 \rangle \rightarrow s''}{\langle (S_1; S_2), S_3, s \rangle \rightarrow s''}$$

כנדריש.

נתחנו על המצב 2 :comp  $S_1[x := x + 1], S_2[x := x * y]$ , ועל הפעולות  $s x = 3, s y = 2$ .

$$\frac{\langle S_1, s \rangle \rightarrow s_0 \quad \langle S_2, s_0 \rangle \rightarrow s'}{\langle S_1; S_2, s \rangle \rightarrow s'}$$

ולכן  $x = 8, s' y = 2$ ,  $s_0 x = 4, s_0 y = 2$   
ובמקרה השני

$$\frac{\langle S_2, s \rangle \rightarrow s_0 \quad \langle S_1, s_0 \rangle \rightarrow s'}{\langle S_2; S_1, s \rangle \rightarrow s'}$$

$.s' x = 5, s' y = 2$ ,  $s_0 x = 6, s_0 y = 2$

## שאלה 2

### .1

נשים לב כי b Do S while b הינו למעשה הכלל

$$\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s'$$

ליתר דיוק יש לנו שני כלליים:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[b]]s' = ff}{\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s'}$$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[b]]s' = tt \quad \langle \text{while } b \text{ do } S, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s''}$$

עבור  $b = c$  נגיד את כללי ה Repeat- $c$ :

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = tt}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s'}$$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = ff \quad \langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''}$$

נראה את השקילות הסמנטית בין הכללים

$$\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \sim \langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle$$

נניח  $s' = B[[b]]s'$ , נחלק למקרים את  $\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s'$

המקרה הראשון:  $B[[b]]s' = ff$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[b]]s' = ff}{\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s'}$$

כיוון ש  $B[[c]]s' = tt$  נדרש להראות:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = tt}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s'}$$

אבל זה פשוט משתמש מערכו של  $B$  ומכך שאנו יודעים שמתקיים  $s' = s'$

המקרה השני:  $B[[b]]s' = tt$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[b]]s' = tt \quad \langle \text{while } b \text{ do } S, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s''}$$

אנו יודעים כי מתקיים  $\langle \text{repeat } S \text{ until } \neg b, s \rangle \rightarrow s''$  ומהגדרת  $c$  נקבל

$$\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''$$

כמו כן אנחנו יודעים  $\langle S, s \rangle \rightarrow s'$  ושמתקיים  $B[[c]]s' = ff$  ולכן  $\langle S, s \rangle \rightarrow s'$  ולכן  $\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = ff \quad \langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''}$$

כנדרש.

עתה נניח  $\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle$  ונחלה למקרים כמפורט.  
המקרה הראשון  $B[[c]] = tt$ , הכלל המתאים:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = tt}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s'}$$

בדומה למקרה הקודם, אנחנו יודעים  $\langle S, s \rangle \rightarrow s'$  וכך  $B[[b]] = ff$  ולכן  $\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s'$  ולכן  $\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[b]]s' = ff}{\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s'}$$

המקרה השני הוא כאשר  $B[[c]] = ff$ , הכלל המתאים:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = ff \quad \langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''}$$

אנו יודעים כי  $s''$  מתקיים, לכן  $\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''$   $\langle \text{while } \neg c \text{ do } S, s' \rangle \rightarrow s''$   $\langle \text{repeat } S \text{ until } \neg c, s' \rangle \rightarrow s''$  כלומר  $B[[b]]s' = tt$  וילך נוכל להגיד את הכלל המתאים:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[b]]s' = tt \quad \langle \text{while } b \text{ do } S, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle S; \text{while } b \text{ do } S, s \rangle \rightarrow s''}$$

2.

שוב נציב  $\neg b = c$  ולפי סעיף קודם צריך להוכיח את השקילות הבאה:

$$\langle S; \text{if } b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s \rangle \sim \langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle$$

נניח  $s'$  מתקיים  $\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''$  ונחלה למקרים את הכלל המתאים:  
המקרה הראשון  $B[[c]]s' = ff$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = ff \quad \langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''}$$

אנו יודעים כי  $tt$  מתקיים, לכן לפי  $B[[b]]s' = tt$ :

$$\frac{B[[b]]s' = tt \quad \langle \text{repeat } S \text{ until } \neg b, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle \text{if } b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } \neg b) \text{ else skip}, s' \rangle \rightarrow s''}$$

כמו כן לפי הכלל מתקיים  $\langle \text{repeat } S \text{ until } \neg b, s' \rangle \rightarrow s''$   $\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''$  לכן מתקיים

$$\langle \text{if } b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s' \rangle \rightarrow s''$$

כעת היות ואנחנו יודעים שמתקדים לפחות פעם אחת  $\langle S, s \rangle \rightarrow s'$  לפי הכלל  $:comp$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad \langle if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle S; if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s' \rangle \rightarrow s''}$$

כנדרש.

המקרה השני, הכלל המתאים:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = tt}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s'}$$

ונכל להשתמש בכלל  $:ifff$

$$\frac{B[[b]]s' = ff \quad \langle \text{skip}, s' \rangle \rightarrow s'}{\langle if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } \neg b) \text{ else skip}, s' \rangle \rightarrow s'}$$

כיוון ש- $comp$  מתקיים תמיין, לכן לפי הכלל  $skip$  נקבל:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad \frac{B[[b]]s' = ff \quad \langle \text{skip}, s' \rangle \rightarrow s'}{\langle if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } \neg b) \text{ else skip}, s' \rangle \rightarrow s'}}{\langle S; if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } \neg b) \text{ else skip}, s \rangle \rightarrow s'}$$

לכן מתקיים

$$\langle S; if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s \rangle \rightarrow s'$$

כנדרש.

כעת נניח  $\langle S; if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s \rangle \rightarrow s''$  ונחלהק למקרים.

לפי הכלל המתאים  $comp$

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad \langle if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle S; if b \text{ then } (\text{repeat } S \text{ until } c) \text{ else skip}, s \rangle \rightarrow s''}$$

ננחלהק למקרים את  $s'$ .

המקרה הראשון הוא  $B[[b]]s' = tt$  נשים לב לכלל השני:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = ff \quad \langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''}$$

נסיק מהכלל הימני למעלה שמתקדים  $\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s' \rangle \rightarrow s''$ , בצירוף הטענה הלו

נקבל

$$\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s''$$

כנדרש.

המקרה השני, נסיק מהכלל הימני למעלה כי  $\langle skip, s' \rangle \rightarrow s''$ , לכן  $s' = s''$ . נשים לב לכלל הראשון:

$$\frac{\langle S, s \rangle \rightarrow s' \quad B[[c]]s' = tt}{\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s'}$$

מהכלל השמאלי למעלה מתקדים  $\langle S, s \rangle \rightarrow s'$ , לכן נקבל

$$\langle \text{repeat } S \text{ until } c, s \rangle \rightarrow s'$$

אבל  $s'' = s'$  והטענה נובעת.

## 1.2 חלק ב שאלה

נזכיר שכלי האריתמטיקה הסמנטיים מוגדרים בעזרת  $A$ , נגיד את הביטויים המתאים לביצוע הזזה:

$$A[[a_1 \ll a_2]]s = A[[a_1]]s \cdot 2^{A[[a_2]]s}$$
$$A[[a_1 \gg a_2]]s = \lfloor A[[a_1]]s / 2^{A[[a_2]]s} \rfloor$$

לא היינו בטוחים האם ביקשו תשובה מהצורה הבאה, לכן הבנו את שתיהן

$$\frac{\langle a_1, s \rangle \rightarrow n_1 \quad \langle a_2, s \rangle \rightarrow n_2}{\langle a_1 \ll a_2, s \rangle \rightarrow [n_1 \cdot 2^{n_2}]}$$

$$\frac{\langle a_1, s \rangle \rightarrow n_1 \quad \langle a_2, s \rangle \rightarrow n_2}{\langle a_1 \gg a_2, s \rangle \rightarrow [n_1 / 2^{n_2}]}$$