

פתרון תרגיל מס' 7

$$\neg A \vee \neg B \rightarrow \neg(A \wedge B) \quad (\aleph) \quad 1$$

num.		Rule	Assumptions
1	$A \wedge B$	Ass.	1
2	A	1, ($\wedge E$)	1
3	$\neg A$	Ass.	3
4	$\neg(A \wedge B)$	2, 3, ($\neg I$)	3
5	B	1, ($\wedge E$)	1
6	$\neg B$	Ass.	6
7	$\neg(A \wedge B)$	5, 6, ($\neg I$)	6
8	$\neg A \vee \neg B$	Ass.	8
9	$\neg(A \wedge B)$	4, 7, 8, ($\vee E$)	8
10	$\neg A \vee \neg B \rightarrow \neg(A \wedge B)$	9, ($\rightarrow I$)	

$$A \rightarrow (B \rightarrow A) \quad (\beth)$$

num.		Rule	Assumptions
1	B	Ass.	1
2	A	Ass.	1,2
3	$(B \rightarrow A)$	2, ($\rightarrow I$)	2
4	$A \rightarrow (B \rightarrow A)$	3, ($\rightarrow I$)	

$$A \rightarrow (A \vee B) \quad (\aleph)$$

num.		Rule	Assumptions
1	A	Ass.	1
2	$A \vee B$	1, ($\vee I$)	1
3	$A \rightarrow (A \vee B)$	2, ($\rightarrow I$)	

$$((A \rightarrow C) \vee (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \wedge B \rightarrow C) \quad (\daleth)$$

num.		Rule	Assumptions
1	$A \rightarrow C$	Ass.	1
2	$A \wedge B$	Ass.	2
3	A	2, ($\wedge E$)	2
4	C	1,3, ($\rightarrow E$)	1,2
5	$A \wedge B \rightarrow C$	4, ($\rightarrow I$)	1
6	$B \rightarrow C$	Ass.	6
7	B	2, ($\wedge E$)	2
8	C	6,7, ($\rightarrow E$)	6,2
9	$A \wedge B \rightarrow C$	8, ($\rightarrow I$)	6
10	$(A \rightarrow C) \vee (B \rightarrow C)$	Ass.	10
11	$A \wedge B \rightarrow C$	5,9,10, ($\vee E$)	10
12	$((A \rightarrow C) \vee (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \wedge B \rightarrow C)$	11, ($\rightarrow I$)	

$$\forall x(A \rightarrow B) \rightarrow (\exists xA \rightarrow \exists xB) \quad (\aleph) \quad 2$$

<i>num.</i>		<i>Rule</i>	<i>Assumptions</i>
1	$\forall x(A \rightarrow B)$	Ass.	1
2	$A\{y/x\} \rightarrow B\{y/x\}$	(*) 1, ($\forall E$)	1
3	$A\{y/x\}$	Ass.	3
4	$B\{y/x\}$	2,3, ($\rightarrow E$)	1,3
5	$\exists xB$	4, ($\exists I$)	1,3
6	$\exists xA$	Ass.	6
7	$\exists xB$	(**) 5,6, ($\exists E$)	1,6
8	$\exists xA \rightarrow \exists xB$	7, ($\rightarrow I$)	1
9	$\forall x(A \rightarrow B) \rightarrow (\exists xA \rightarrow \exists xB)$	8, ($\rightarrow I$)	

(*) - יש לבחור y משתנה חדש ולכן חופשי להצבה במקום x ב- A ו- B . כמו כן, שימו לב ש- $A\{y/x\} \rightarrow B\{y/x\} = (A \rightarrow B)\{y/x\}$.
 (**) - למה מותרת הפעלת הכלל?

$$\forall x(A \rightarrow B) \rightarrow (\forall xA \rightarrow \forall xB) \quad (\beth) \quad 2$$

<i>num.</i>		<i>Rule</i>	<i>Assumptions</i>
1	$\forall x(A \rightarrow B)$	Ass.	1
2	$A\{y/x\} \rightarrow B\{y/x\}$	(*) 1, ($\forall E$)	1
3	$\forall xA$	Ass.	3
4	$A\{y/x\}$	3, ($\forall E$)	3
5	$B\{y/x\}$	2,4, ($\rightarrow E$)	1,3
6	$\forall xB$	(**) 5, ($\forall I$)	1,3
7	$\forall xA \rightarrow \forall xB$	6, ($\rightarrow I$)	1
8	$\forall x(A \rightarrow B) \rightarrow (\forall xA \rightarrow \forall xB)$	7, ($\rightarrow I$)	

(*) - יש לבחור y משתנה חדש ולכן חופשי להצבה במקום x ב- A ו- B . כמו כן, שימו לב ש- $A\{y/x\} \rightarrow B\{y/x\} = (A \rightarrow B)\{y/x\}$.
 (**) - למה מותרת הפעלת הכלל?

$$\neg \exists xA \rightarrow \forall x\neg A \quad (\aleph) \quad 2$$

<i>num.</i>		<i>Rule</i>	<i>Assumptions</i>
1	$\neg \exists xA$	Ass.	1
2	$A\{y/x\}$	(*) Ass.	2
3	$\exists xA$	2, ($\exists I$)	2
4	$\neg A\{y/x\}$	1,3 ($\neg I$)	1
5	$\forall x\neg A$	(**) 4, ($\forall I$)	1
6	$\neg \exists xA \rightarrow \forall x\neg A$	5, ($\rightarrow I$)	

(*) - y חופשי להצבה במקום x ב- A .
 (**) - למה מותר להפעיל את הכלל?

$$\forall x \neg A \rightarrow \neg \exists x A \quad (\neg)$$

num.		Rule	Assumptions
1	$\forall x \neg A$	Ass.	1
2	$\neg A\{y/x\}$	(*) 1, ($\forall E$)	1
3	$A\{y/x\}$	Ass.	3
4	$\neg \forall x \neg A$	2,3, ($\neg I$)	3
5	$\exists x A$	Ass.	5
6	$\neg \forall x \neg A$	4,5, ($\exists E$)	5
7	$\neg \exists x A$	1,6, ($\neg I$)	1
8	$\forall x \neg A \rightarrow \neg \exists x A$	7, ($\rightarrow I$)	

(*) - חופשי להצבה במקום x ב- A .

3 שפה:

סימני יחס:

- $P : i \rightarrow o$ - הכוונה היא ש- $x \in I[P]$ אמם x ראשוני.
 - $F : i \times i \rightarrow o$ - הכוונה היא ש- $\langle x, y \rangle \in I[F]$ אמם y מתחלק ממש ב- x .
 - $L : i \times i \rightarrow o$ - הכוונה היא ש- $\langle x, y \rangle \in I[L]$ אמם x קטן מ- y .
- סימן פונקציה: $s : i \rightarrow i$ - הכוונה היא ש- $s(x) = y$ אמם y הוא העוקב של x .

הצרנה:

- (א) מספר אינו מתחלק ממש בעוקבו - $\psi_1 = \forall x \neg F(s(x), x)$
- (ב) גורם של מספר לא יכול להיות גורם של העוקב לאותו מספר (הערה: "X" גורם של "Y" מתפרש כאן "מתחלק ממש ב-X")
 $\psi_2 = \forall x \forall y [F(x, y) \rightarrow \neg F(x, s(y))]$ -
- (ג) כל מספר הוא ראשוני או מתחלק ממש באיזשהו מספר ראשוני
 $\psi_3 = \forall x [P(x) \vee \exists y [F(y, x) \wedge P(y)]]$ -
- (ד) בהינתן מספר אפשר למצוא מספר המתחלק ממש בכל המספרים הקטנים מהמספר הראשון - $\psi_4 = \forall x \exists y \forall z [L(z, x) \rightarrow F(z, y)]$ -
- (ה) לכל מספר אפשר למצוא מספר ראשוני שאינו קטן ממנו
 $\psi_5 = \forall x \exists y [P(y) \wedge \neg L(y, x)]$ -
- (ו) כל מספר קטן מאיזשהו מספר ראשוני - $\psi_6 = \forall x \exists y [P(y) \wedge L(x, y)]$ -
- (ז) כל מספר הוא ראשוני או קטן מאיזשהו מספר ראשוני
 $\psi_7 = \forall x [P(x) \vee \exists y [P(y) \wedge L(x, y)]]$ -

נשים לב לדברים הבאים:

- (א) במבנה המספרים הטבעיים עם המובן הרגיל של "עוקב", "מתחלק", "ראשוני" ו-"קטן" כל הטענות הנ"ל נכונות.
- (ב) מהנתונים לא נובע $\neg(x < y) \rightarrow (x = y \vee y < x)$.

טענה ו' לא נובעת מטענות א'-ד'. דוגמא נגדית: $M = \langle D, I \rangle$ כאשר:

$$D = \{a, b\}$$

$$I[L] = \emptyset, I[F] = \emptyset, I[P] = \{a, b\}$$

$$I[s] = \lambda x \in D.x$$

יש לוודא ש- M מספק את ψ_1, \dots, ψ_4 אבל לא מספק את ψ_6 .

טענה ז' לא נובעת מטענות א'-ד'. דוגמא נגדית: $M = \langle D, I \rangle$ כאשר:

$$D = \{a, b, c\}$$

$$I[P] = \{a, c\}, I[F] = \{ \langle a, b \rangle \}, I[L] = \emptyset$$

$$I[s] = \lambda x \in D.c$$

כלומר עוקב של כל איבר במבנה הוא c . יש לוודא ש- M מספק את ψ_1, \dots, ψ_4 אבל לא מספק את ψ_7 .

טענה ה' נובעת לוגית מטענות א'-ד'. נרשום קודם איך תיראה ההוכחה בשפה טבעית:

יהי x מספר טבעי. (*) לפי טענה ד' קיים מספר z שמתחלק ממש בכל מספר הקטן מ- x . נתבונן במספר $s(z)$. לפי ג' מתקיים או ש- $s(z)$ ראשוני או שקיים מספר ראשוני w שהוא גורם של $s(z)$.

אם $s(z)$ ראשוני, אז המספר המבוקש הוא $s(z)$. נראה כי אכן לא יתכן ש- $s(z)$ קטן מ- x . נניח בשלילה כי $s(z)$ הוא קטן מ- x . אז לפי (*) $s(z)$ הוא גורם של z בסתירה לטענה א'.

אחרת קיים מספר ראשוני w שהוא גורם של $s(z)$. אז המספר המבוקש הוא w . נראה שלא ייתכן ש- w קטן מ- x . נניח בשלילה כי w קטן מ- x . אז לפי (*) w הוא גורם של z . אך הוא גורם של $s(z)$ בסתירה ל-ב'.

בשני המקרים קיבלנו שקיים מספר ראשוני שאינו קטן מ- x .

כעת נרשום הוכחה בדדוקציה טבעית. מעתה נרשום $y < x$ במקום $L(y, x)$.

<i>num.</i>		<i>Rule</i>	<i>Assumptions</i>
1	$\forall x \neg F(s(x), x)$	<i>Ass</i>	1
2	$\forall x \forall y (F(x, y) \rightarrow \neg F(x, s(y)))$	<i>Ass</i>	2
3	$\forall x (P(x) \vee \exists y (P(y) \wedge F(y, x)))$	<i>Ass</i>	3
4	$\forall x \exists z \forall y (y < x \rightarrow F(y, z))$	<i>Ass</i>	4
5	$\exists z \forall y (y < x \rightarrow F(y, z))$	4, ($\forall E$)	4
6	$\forall y (y < x \rightarrow F(y, z))$	<i>Ass</i>	6
7	$P(s(z)) \vee \exists y (P(y) \wedge F(y, s(z)))$	3, ($\forall E$)	3
8	$P(s(z))$	<i>Ass</i>	8 (<i>first possibility from 7</i>)
9	$s(z) < x$	<i>Ass</i>	9 (<i>for contradiction</i>)
10	$s(z) < x \rightarrow F(s(z), z)$	6, ($\forall E$)	6
11	$F(s(z), z)$	9, 10, ($\rightarrow E$)	6, 9
12	$\neg F(s(z), z)$	1, ($\forall E$)	1
13	$\neg (s(z) < x)$	11, 12, ($\neg I$)	1, 6, <i>cont. to 9 reached!</i>
14	$P(s(z)) \wedge \neg (s(z) < x)$	8, 13, ($\wedge I$)	1, 6, 8
15	$\exists y (P(y) \wedge \neg (y < x))$	14, ($\exists I$)	1, 6, 8
16	$\exists y (P(y) \wedge F(y, s(z)))$	<i>Ass</i>	16, (<i>second possibility from 7</i>)
17	$P(w) \wedge F(w, s(z))$	<i>Ass</i>	17
18	$P(w)$	17, ($\wedge E$)	17
19	$F(w, s(z))$	17, ($\wedge E$)	17
20	$\forall y (F(w, y) \rightarrow \neg F(w, s(y)))$	2, ($\forall E$)	2
21	$F(w, z) \rightarrow \neg F(w, s(z))$	20, ($\forall E$)	2
22	$w < x$	<i>Ass</i>	22, (<i>for contradiction</i>)
23	$w < x \rightarrow F(w, z)$	6, ($\forall E$)	6
24	$F(w, z)$	22, 23, ($\rightarrow E$)	6, 22
25	$\neg F(w, s(z))$	21, 24, ($\rightarrow E$)	2, 6, 22
26	$\neg (w < x)$	19, 25, ($\neg I$)	2, 6, 17, <i>cont. to 22 reached!</i>
27	$P(w) \wedge \neg (w < x)$	18, 26, ($\wedge I$)	2, 6, 17
28	$\exists y (P(y) \wedge \neg (y < x))$	27, ($\exists I$)	2, 6, 17
29	$\exists y (P(y) \wedge \neg (y < x))$	16, 28, ($\exists E$)	2, 6, 16
30	$\exists y (P(y) \wedge \neg (y < x))$	7, 15, 29, ($\forall E$)	1, 2, 3, 6
31	$\exists y (P(y) \wedge \neg (y < x))$	5, 30, ($\exists E$)	1, 2, 3, 4
32	$\forall x \exists y (P(y) \wedge \neg (y < x))$	32, ($\forall I$)	1, 2, 3, 4