# הצעות לפתרון מבחן במבוא ללוגיקה – מועד א'

8. יולי. 2021 מרצה: אורן בן-צבי מתרגל: חאתם עדוי

### :1 שאלה

הוכיחו/ הפריכו (בקצרה):

. נכון 
$$\forall x(\varphi \to \psi), \forall x(\neg \psi) \vdash^{v} \forall x(\neg \varphi)$$
 נכון

לא נכון 
$$\forall x(\varphi \rightarrow \psi), \forall x(\neg \varphi) \vdash^v \forall x(\neg \psi)$$
 (2

לא נכון 
$$\forall x(\varphi \lor \psi) \vdash^{v} \forall x(\varphi) \lor \forall x(\psi)$$
 (ג

לא נכון 
$$\forall x(\varphi \lor \psi) \vdash^v \exists x(\varphi)$$
 (ד

לא נכון 
$$\forall x (\varphi(x) \to \psi(x)), (\neg \varphi(a)) \vdash^v \neg \psi(a)$$
 (ה

נכון 
$$\forall x (\varphi(x) \rightarrow \psi(x)), \exists x (\varphi(x)) \vdash^{v} \exists x (\psi(x))$$
 (ו

לא נכון 
$$\forall x (\varphi(x) \to \psi(x)), \exists x (\psi(x)) \vdash^v \exists x (\varphi(x))$$
 (ז

$$\exists x(\varphi) \lor \exists (\psi) \vdash^{v} \exists x(\varphi \lor \psi)$$
 (n

# דוגמאות לפתרונות מלאים:

- המבנה הוא .a=2 בתור "זוגי", עוד נגדיר  $\phi$  בתור "מתחלק ב-4" ועל של בתור "זוגי", עוד נגדיר  $\phi$  בתור משמאל אבל לא מודל של הנוסחה מימין.
- יהי M מודל של שתי הנוסחאות משמאל, ויהי  $d\in D$  כך שמתקיים  $\varphi(d)$ , הנוסחה השנייה m יהי m מודל של שתי הנוסחאות משמאל, ויהי m כזה. על פי הנוסחה הראשונה משמאל, לכל איבר m מתקיים m מתקיים m ובפרט עבור m בפרט עבור m מתקיים m מתקיים m אבל עפ"י הגדרת מבנה מספר m ובפרט עבור m נוסחה עם m אם m נוסחה עם m נוסחה עם m עם m נוסחה עם m מתקיים m ולכן גם m נוסחה עם m ולכן גם m נוסחה עם m ולכן גם m נוסחה עם m אז בהכרח m נוסחה עם m נוסח עם m נוסח

#### שאלה 2:

$$(q \to r) \vdash_{HPC} (p \to q) \to (p \to r)$$
 באה: הטענה היפותטי), הטענה היפותטי), הטענה הבאה:

בנו סדרת הוכחה סינטקטית – כלומר, הוסיפו או השלימו פסוקים ונימוקים לפי הצורך.

אקסיומה 
$$\left(\left(p
ightarrow (q
ightarrow r)
ight)
ightarrow \left(\left(p
ightarrow q
ight)
ightarrow \left((p
ightarrow q)
ightarrow \left((p
ightarrow r)
ight)
ight)
ightarrow$$
 .1

$$\Big((q \to r) \to \Big(\Big(p \to (q \to r)\Big) \to \Big((p \to q) \to (p \to r)\Big)\Big)\Big)$$

אקסיומה 2 
$$\left(p o (q o r)\right) o \left(\left(p o q\right) o (p o r)\right)$$
 .2

$$MP(1,2) (q \rightarrow r) \rightarrow ((p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)))$$
 3

2 אקסיומה 
$$(q o r) o \Big( ig( p o (q o r) ig) o ig( (p o q) o (p o r) ig) o .4$$

$$\left(\left(\left(q\rightarrow r\right)\rightarrow\left(p\rightarrow\left(q\rightarrow r\right)\right)\right)\rightarrow\left(\left(q\rightarrow r\right)\rightarrow\left(\left(p\rightarrow q\right)\rightarrow\left(p\rightarrow r\right)\right)\right)\right)$$

$$\left( (q \to r) \to \left( p \to (q \to r) \right) \right) \to \left( (q \to r) \to \left( (p \to q) \to (p \to r) \right) \right) .5$$

MP(3,4)

אקסיומה (
$$q o r) o \left(p o (q o r)
ight)$$
 .6

$$(q \rightarrow r) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)) \text{ MP(5,6)}$$
 .7

- $q \rightarrow r$  הנחה .8
- $(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r) \text{ MP(7,8)}$  .9

## :3 שאלה

:(בקצרה) טאוטולוגיות וau סתירה. הוכיחו או הפריכו (בקצרה) יהיו  $arphi, \psi$  נוסחאות,

- $\varphi = \neg p$  נקבל טאוטולוגיה. לא נכון למשל  $\varphi$  במקום כל משתנה ב $\varphi$  נקבל טאוטולוגיה. לא נכון
  - . אם נציב את au במקום כל משתנה בarphi נקבל סתירה. לא נכון למשל arphi = -arphi.
- או ביב את  $\alpha$  או את  $\beta$  במקום כל משתנה ב $\varphi$  או ב $\psi$  או ב $\psi$  נקבל טאוטולוגיה או סתירה. נכון  $\alpha$  או נקבל נוסחה ללא משתנים, לכן ערכה לא תלוי בהשמות.
- טאוטולוגיות לכן לא נסתרות הן טאוטולוגיות לכן לא נסתרות  $\varphi$  אז  $\varphi$  אז  $\varphi$  אז  $\varphi$ , אז  $\varphi$  אם  $\varphi$  .4
  - . נכון מאותה סיבה כמו הסעיף הקודם.  $\Gamma \cup \{\alpha, \beta, \neg \tau\} \vdash_{\mathit{CPL}} \varphi \leftrightarrow \Gamma \vdash_{\mathit{CPL}} \varphi$ . 5

#### :4 שאלה

בשאלה זו נתייחס לחתימת הגיאומטריה בה קבוצות הקבועים והפונקציות ריקות:

$$L_{Geom} = Predicate \colon =^2, Line^1, Point^1, On^2, Between^3$$

נגדיר מבנים:

$$\begin{split} M_1 &= \langle \mathbb{N}, I_1 \rangle : I_1(=^2) ='=', I_1(Line^1) = \{0\}, I_1(Point^1) = \{1\}, \\ I_1(On^2) &= \{(x,y)|x+1=y\}, I_1(Between^3) = \{(x,y,z)|xy=z\} \\ M_2 &= \langle \mathbb{N}, I_2 \rangle : I_2(=^2) ='=', I_2(Line^1) = \{0\}, I_2(Point^1) = ODD, \\ I_2(On^2) &= \{(x,y)|2x=y\}, I_2(Between^3) = \{(x,y,z)|xy=z\} \end{split}$$

עבור כל אחת מהנוסחאות הבאות, כתבו האם נכונה או לא בכל אחד מהמבנים.

- $M_1 \forall x \forall y \big( Line(x) \land Point(y) \rightarrow On(x, y) \big)$  .1
- $M_1 \forall x \forall y \forall z \forall u \forall v \left( \begin{pmatrix} On(x,y) \land On(y,z) \land Between(x,z,u) \land \\ Between(y,y,v) \end{pmatrix} \rightarrow \left( On(u,v) \right) \right) .2$

$$M_1, M_2 \exists p \forall x \forall y \left( \neg (Point(x) \lor Point(y)) \rightarrow \left( \neg (Between(x, y, p))) \right) \right)$$
 .3

$$M_2 \forall x \forall y \Big( \big( On(x, y) \big) \rightarrow \Big( \neg \big( Point(y) \big) \Big) \Big)$$
.4

$$M_1, M_2 \forall x \forall y \forall z \Big( \big( On(x, y) \land On(y, z) \big) \rightarrow \Big( \neg \big( Point(z) \big) \Big) \Big)$$
 .5