

פרק 6 - לוגיקה - פורמליזם

משני סטוק

תבניות סטוק למארות תכונות של איברים בתחום גיון נתון - U (universe)
 אם $P(x)$ תבנית בעלת U ו- $a \in U$, אז $P(a)$.
 חתוקה לתבניות על ידי הצבת a במקום x , הוא סטוק תבנית אמת
 בעלת ערך אמת. אם $P(a)$ אמת, אז a הוא בעל התכונה $P(x)$
 למארות, אחרת לא.
דבור קבוצת האנשים:

$P(x)$: 'x אוהב פירה'

$Q(y)$: 'אמא של y מתגבשת'

$R(z)$: 'ישנה אחות של z'

דבור קבוצת המספרים:

$P(x)$: 'מחזור מספר בין 1 ל-2'

$Q(x)$: $\frac{1}{x} < 4$ ← לא מוגדרת ב-0

$P(x, y)$: 'x מכיר את y' $\neq P(y, x)$

$R(x, y)$: 'x נשוי ל-y'

⚠ זה שחסר זה הדיקום ולא האות עצמה!

פרק 6 - פונקציות - הפרדיקטים

משני סטוק

הת-קבוצה של תחום הבין U , המורכב מכל הערכים של x עבורם (x, y) הוא זוג קבוצת האמת של (x, y) .

הקבוצה זאת מסומנת: $\{x \in U : P(x)\}$.

קרי: קבוצת x הי-איים ב- U , כך ש- $P(x)$.

$$P(x) : x^2 - 5x + 6 = 0$$

קבוצת האמת $\leftarrow \{x \in \mathbb{R} : P(x)\} = \{2, 3\}$

$$P(x) : x^2 - 5x + 6 < 0$$

תשובה לחתימה הבין:

פעמים הנסברים \mathbb{R} : ערך האמת של $P(x)$ הוא $(2, 3)$

פעמים הנסברים \mathbb{N} : ערך האמת של $P(x)$ הוא \emptyset

האמתיות \mathbb{Z} , \mathbb{Q} , \mathbb{R} אינן מצביעות על איברי מסוימים

פרק 6 - לוגיקה - הפרדיקטים

3-10 הבניה בעזרת קשרים

$$P(x): 'x \text{ טוב}'$$

$$Q(x): 'x \text{ יפה}'$$

$$R(x) = P(x) \wedge Q(x)$$

x טוב וגם יפה

פרק 6 - ערכים - פונקציות

כתיבה

הכתיבה

'ג' $x, f(x)$

הגדרת פונקציה: $f: X \rightarrow Y$ היא פונקציה אם לכל $x \in X$ קיים יחיד $y \in Y$ כזה ש- $f(x) = y$.

התחום X נקרא תחום ההגדרה והערכים Y נקראים ערכי הפונקציה.

התחום X הוא תחום המגדיר את הפונקציה, כלומר: $f: X \rightarrow Y$.

הערכים Y הם ערכי הפונקציה, כלומר: $f(x) \in Y$.

כאן נבדוק תכונות פונקציות

x זה המרחב המקור: $f(x)$ זה המרחב היעד: $f: X \rightarrow Y$

$f(x)$ זה המרחב היעד. כל $x \in X$ מקבל ערך יחיד $f(x) \in Y$.

פרק 6 - לוגיקה - פרדיקטים

כאנים

הנחת הייסי

יש א, כך ש $\neg \psi(x)$

נניח שיש א כך ש $\neg \psi(x)$ אז $\neg \forall x \psi(x)$ יספיק.

יש $\exists x \psi(x)$ ונניח שיש $\neg \exists x \psi(x)$.

אם $\exists x \psi(x)$ אז $\neg \forall x \neg \psi(x)$ יספיק.

הוכחה $\neg \forall x \neg \psi(x) \rightarrow \exists x \psi(x)$ יספיק.

יש חישוב...

כאן נניח ונניח שיש חישוב

$U = R$

$\psi(x) : 3x+3=0$

$\exists x \psi(x) \rightarrow \psi(x)$ כי $3x+3=0$ מתקן $(x=-1)$

פרק 6 - לוגיקה - הפרדיקטים

למס' 6.7 - עמוד 137

יהי $(x, \dots) = \varphi$ תפנית אשר x היא אחד הדגמים שלה, ואז בווקא עידי.

$$1. \forall x(\varphi) \equiv \neg \exists x(\neg \varphi)$$

$$2. \neg \forall x(\varphi) \equiv \exists x(\neg \varphi)$$

$$3. \exists x(\varphi) \equiv \neg \forall x(\neg \varphi)$$

$$4. \neg \exists x(\varphi) \equiv \forall x(\neg \varphi)$$

פרק 5 - לוגיקה – הפאוקים

כלי היסק וצורה אנכי

$\frac{\varphi \rightarrow \psi, \varphi}{\psi}$	MP	<u>מודוס פוננס</u>
$\frac{\varphi \rightarrow \psi, \neg\psi}{\neg\varphi}$	MT	<u>מודוס טולנס</u>
$\frac{\varphi \wedge \psi}{\varphi} \equiv_T \frac{\psi \wedge \varphi}{\psi}$	$\wedge E$	<u>השמטת \wedge</u>
$\frac{\varphi, \psi}{\varphi \wedge \psi}$	$\wedge I$	<u>הוספת \wedge</u>
$\frac{\varphi \vee \psi, \neg\psi}{\varphi}$	$\vee E$	<u>השמטת \vee</u>
$\frac{\varphi}{\varphi \vee \psi}$	$\vee I$	<u>הוספת \vee</u>
$\frac{\varphi \rightarrow \psi, \psi \rightarrow \eta}{\varphi \rightarrow \eta}$	TR	<u>טרנזיטיביות</u>

פרק 5 - לוגיקה - הפונקציות

סקיצות טאולוגיות

הערות חשובות	השקילות עצמה (נוסחאות)	סימון	שם השקילות
	$\neg(\neg\varphi) \equiv_T \varphi$	DN (double no)	<u>שלילה כפולה</u>
	$\varphi \wedge \psi \equiv_T \psi \wedge \varphi$ $\varphi \vee \psi \equiv_T \psi \vee \varphi$		<u>כללי החילוף</u>
	$\varphi \wedge (\psi \wedge \eta) \equiv_T (\varphi \wedge \psi) \wedge \eta$ $\varphi \vee (\psi \vee \eta) \equiv_T (\varphi \vee \psi) \vee \eta$		<u>כללי קיבוץ</u>
	$\varphi \wedge (\psi \vee \eta) \equiv_T (\varphi \wedge \psi) \vee (\varphi \wedge \eta)$ $\varphi \vee (\psi \wedge \eta) \equiv_T (\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \eta)$		<u>כללי פילוג</u>
	$\neg(\varphi \wedge \psi) \equiv_T \neg\varphi \vee \neg\psi$ $\neg(\varphi \vee \psi) \equiv_T \neg\varphi \wedge \neg\psi$		<u>כללי דה-מורגאן</u>
	$\varphi \rightarrow \psi \equiv_T \neg\varphi \vee \psi \equiv_T \neg(\varphi \wedge \neg\psi)$		<u>ויתור על \rightarrow</u>
	$\varphi \rightarrow \psi \equiv_T \neg\psi \rightarrow \neg\varphi$	CP	<u>היפוך</u>
	$\varphi \leftrightarrow \psi \equiv_T (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$		<u>ויתור על \leftrightarrow</u>
	$\neg(\varphi \rightarrow \psi) \equiv_T \varphi \wedge \neg\psi$		<u>שלילה של גרירה</u>

פרק 5 - לוגיקה - הפסקה

סוגי אמר וטאולוגיה

לוח אמת של הקוניונקציה

φ	ψ	$\varphi \wedge \psi$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	F

וְאם

לוח אמת של הדיסיונקציה

φ	ψ	$\varphi \vee \psi$
T	T	T
T	F	T
F	T	T
F	F	F

או

לוח אמת של השלילה

φ	$\neg \varphi$
T	F
F	T

דא

לוח אמת של ההתניה

φ	ψ	$\varphi \rightarrow \psi$
T	T	T
T	F	F
F	T	T
F	F	T

אם
אם

קשר ה-או המוציא (xor)

φ	ψ	$(\varphi \wedge \psi) \wedge \neg(\varphi \wedge \psi)$
T	T	F
T	F	T
F	T	T
F	F	F

אם ורק אם

לוח אמת של התניה הכפולה

φ	ψ	$\varphi \leftrightarrow \psi$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	T

לוח אמת של ההתניה הכפולה

φ	ψ	$(\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	T