

דפי נוסחאות בלוגיקה ותורת הקבוצות

תחשיב הפסוקים

(1). חק החלוף לגבי האווי : $\alpha \vee \beta \equiv \beta \vee \alpha$

(2). חק החלוף לגבי הגמום : $\alpha \wedge \beta \equiv \beta \wedge \alpha$

(3). חק הקבוץ לגבי האווי : $(\alpha \vee \beta) \vee \gamma \equiv \alpha \vee (\beta \vee \gamma)$

(4). חק הקבוץ לגבי הגמום : $(\alpha \wedge \beta) \wedge \gamma \equiv \alpha \wedge (\beta \wedge \gamma)$

(5). חק הפלוג של האווי מעל הגמום : $\alpha \wedge (\beta \vee \gamma) \equiv (\alpha \wedge \beta) \vee (\alpha \wedge \gamma)$

(6). חק הפלוג של הגמום מעל האווי : $\alpha \vee (\beta \wedge \gamma) \equiv (\alpha \vee \beta) \wedge (\alpha \vee \gamma)$

(7). **כללי דה-מורגן** : $\neg(\alpha \vee \beta) \equiv \neg\alpha \wedge \neg\beta, \neg(\alpha \wedge \beta) \equiv \neg\alpha \vee \neg\beta$

(8). $\alpha \rightarrow \beta \equiv \neg\alpha \vee \beta, \neg(\alpha \rightarrow \beta) \equiv \alpha \wedge \neg\beta$

(9). $\alpha \leftrightarrow \beta \equiv (\alpha \rightarrow \beta) \wedge (\beta \rightarrow \alpha) \equiv (\alpha \wedge \beta) \vee (\neg\alpha \wedge \neg\beta)$

(10) חקי האמת : $\alpha \wedge T \equiv \alpha, \alpha \vee T \equiv T, \alpha \wedge F \equiv F, \alpha \vee F \equiv \alpha$

(11) חקי הספיגה (הרוב קובע) : $\alpha \wedge (\alpha \vee \beta) \equiv \alpha, \alpha \vee (\alpha \wedge \beta) \equiv \alpha$

הגדרה: המבנה M הוא **תת מבנה** של המבנה N אם העולם של M מוכל בעולם של N, והסמנים שמופיעים באוצר המילים מתפרשים אותו דבר ב-N, M, כלומר:

א. לכל סמן יחס R n-מקומי ולכל n אברים a_1, a_2, \dots, a_n בעולם של M מתקיים :

$$R^M(a_1..a_n) \text{ אם } R^N(a_1..a_n)$$

ב. לכל סמן של פונקציה f n-מקומית ולכל n אברים a_1, a_2, \dots, a_n בעולם של M מתקיים :

$$f^M(a_1, a_2, \dots, a_n) = f^N(a_1, a_2, \dots, a_n)$$

ג. לכל סמן של קבוע אישי, c, מתקיים $c^M = c^N$

איזומורפיזם:

הגדרה: נתונים שני מבנים M_1, M_2 שמפרשים אותו אוצר מילים. איזומורפיזם בין המבנים M_1, M_2 הוא פונקציה $H: M_1 \rightarrow M_2$ שמקיימת את התכונות הבאות:

- א. H חח"ע ועל.
- ב. לכל סמן של יחס n -מקומי, R , באוצר המילים ולכל n אברים a_1, a_2, \dots, a_n מ- M_1 מתקיים: $R^{M_1}(a_1, a_2, \dots, a_n)$ אם ורק אם $R^{M_2}(H(a_1), H(a_2), \dots, H(a_n))$.
- ג. לכל סמן של פונקציה n -מקומית, f , ולכל n אברים a_1, a_2, \dots, a_n בעולם של M_1 מתקיים: $H(f^{M_1}(a_1, a_2, \dots, a_n)) = f^{M_2}(H(a_1), H(a_2), \dots, H(a_n))$.
- ד. לכל סמן של קבוע אישי, c , מתקיים $H(c^{M_1}) = c^{M_2}$.

הגדרה: המבנים M_1, M_2 איזומורפיים אם יש איזומורפיזם $H: M_1 \rightarrow M_2$.

משפט: אם $M_1 \cong M_2$ אז כל פסוק שנכון באחד מהם, נכון בשני.

שקילות לוגית

הגדרת שקילות לוגית: הפסוקים A, B שקולים לוגית פירושו שלכל מבנה M , אם A מתקיים, אז B מתקיים ואם B מתקיים אז A מתקיים.

החוקים האנלוגיים לחוקי דה-מורגן: (טפול בשלילה שמופיעה לפני סוגריים)

א. $\neg[\forall x(\alpha)] \equiv \exists x(\neg\alpha)$

ב. $\neg[\exists x(\alpha)] \equiv \forall x(\neg\alpha)$

החלפת שם של משתנה מכומת: בפסוק $\forall x(\alpha)$ נתן להחליף את x ב- y , בהנחה ש- x מופיע ב- α רק כמשתנה חופשי ו- y כלל לא מופיע ב- α (אין צורך לזכור את ההנחה, אלא רק להבין את הרעיון ולתרגל).

משפט הוצאת הכמתים מחוץ לסוגריים: אם x לא מופיע בפסוק β , אז
$$[\forall x(\alpha)] \wedge \beta \equiv \forall x[\alpha \wedge \beta]$$

$$[\exists x(\alpha)] \vee \beta \equiv \exists x[\alpha \vee \beta]$$
 במקום \wedge .

הרעיון של המשפט: אין קשר בין הכמות על x לבין הפסוק β . לכן זה לא משנה אם β יופיע בתוך הסוגריים או מחוץ להם.

משפט המחמיר והמקל:

$$[\forall x(\alpha)] \wedge [\forall x(\beta)] \equiv \forall x[\alpha \wedge \beta] \quad \text{א.}$$

$$[\exists x(\alpha)] \vee [\exists x(\beta)] \equiv \exists x[\alpha \vee \beta] \quad \text{ב.}$$

הרעיון: יש דמיון בין הכמת \forall ובין הקשר \wedge . שניהם "מחמירים", כלומר מקשים לקבל ערך אמת. הכמת \forall אומר שאפילו אם יש x אחד שלא מקיים, אז נקבל F . הקשר \wedge אומר שאפילו אם רק אחד משני הפסוקים שקרי, אז נקבל F . בחלק א של המשפט יש שלוב של הכמת המחמיר עם הקשר המחמיר. לכן אפשר להחליף סדר ביניהם. בחלק ב יש שלוב של הכמת המקל, \exists , עם הקשר המקל, \vee .

המשפטים היסודיים של תורת המודלים

תורה = קבוצה של פסוקים באוצר מילים מסוים.

תורה היא עקבית אם יש לה מודל, כלומר יש מבנה המקיים את כל הפסוקים בה.

משפט הקומפקטיות:

תורה היא עקבית אם ורק אם כל תת קבוצה סופית שלה היא עקבית.

תורת הקבוצות

$N=\{0,1,2,\dots\}$: המספרים הטבעיים, Z : המספרים השלמים, Q : המספרים הרציונלים

R : המספרים הממשיים.

תכונות של איחוד וחיתוך:

(1). האיחוד מקיים את חק החלוף: $A \cup B = B \cup A$.

(2). החיתוך מקיים את חק החלוף: $A \cap B = B \cap A$.

(3). האיחוד מקיים את חק הקבוץ:

$$A \cup B \cup C = (A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$$

(4). החיתוך מקיים את חק הקבוץ:

$$A \cap B \cap C = (A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$$

(5). חקי הפלוג: $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$, $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$

(6) כללי דה-מורגן: $(A \cup B)^c = A^c \cap B^c$, $(A \cap B)^c = A^c \cup B^c$

הגדרה: קבוצה A היא בת מניה אם היא ריקה או שקיימת פונקציה על $f: N \rightarrow A$.

משפט: אם קבוצה A היא אחד של אוסף בן מניה של קבוצות בנות מניה, אז A בת מניה.

הגדרה: קבוצות B, A תקראנה שוות עוצמה אם יש פונקציה חח"ע ועל מ- A ל- B .

הגדרה: עוצמת A גדולה או שווה לעוצמת B אם יש פונקציה חח"ע מ- B ל- A .

הגדרה: עוצמת A גדולה מעוצמת B אם עוצמת A גדולה או שווה לעוצמת B אבל A, B אינן שוות עוצמה.

משפט קנטור: לכל קבוצה A עוצמת קבוצת החזקה $P(A)$ של A גדולה מעוצמת A .

משפט: עוצמת המספרים הממשיים R שווה לעוצמת $P(N)$ ולכן גדולה

מעוצמת N .

משפט קנטור ברנשטיין: לכל שתי קבוצות B, A : אם עוצמת A גדולה או שווה לעוצמת B וכן עוצמת B גדולה או שווה לעוצמת A אז B, A שוות עוצמה.

משפט השוואת העוצמות: אם B, A קבוצות אז עוצמת A גדולה או שווה לעוצמת B או עוצמת B גדולה או שווה לעוצמת A .

דף נוסחאות מורחב (דף זה ימסר כתוספת רק לזכאים)

טבלת ההוכחות	הוכחת הפסוק	מסקנה מהפסוק
$\forall x(\alpha)$	יהי x בעולם הדיון. צ"ל α	$\alpha(t)$, כאשר t שם עצם כשר להצבה, כלומר שאין בו משתנה שיהיה מכומת אחרי ההצבה של t במקום x .
$\exists x(\alpha)$	נגדיר $x = ..$ (באגף ימין יופיע שם עצם הכשר להצבה ב- α במקום x). צ"ל α .	$\alpha(c)$ כאשר c הוא סמן של קבוע אישי חדש.
$\alpha \wedge \beta$	שלב א: צ"ל α . שלב ב: צ"ל β .	α (אפשר גם להסיק β , כמובן).
$\alpha \vee \beta$	מספיק להוכיח אחד מהם.	מקרה א: α . מקרה ב: β . מהפסוק מסיקים שבהכרח אחד המקרים יתקיים.
$\alpha \rightarrow \beta$	נניח α . צ"ל β .	אם כבר הוכחנו את α , אז נסיק את β .
$\alpha \leftrightarrow \beta$	שלב א: צ"ל $\alpha \rightarrow \beta$. שלב ב: צ"ל $\beta \rightarrow \alpha$.	$\alpha \rightarrow \beta$ (אפשר כמובן גם להסיק $\beta \rightarrow \alpha$).

דוגמאות לשימושים שגויים, כי השם לא כשר להצבה:

א. שמוש שגוי בשורה הראשונה בטבלה: מ- $\forall x[\exists y(y \neq x)]$ נסיק בטעות ש- $\exists y(y \neq y)$. הטעות נובעת מהצבת y במקום x בנוסחא $A = \exists y(y \neq x)$, שבה y מכומת.

ב. שמוש שגוי בשורה השניה בטבלה: על מנת להוכיח ש- $\exists x[\forall y(x=y)]$ נכתב בטעות כך: נגדיר $x=y$. צ"ל $\forall y(y=y)$. הטעות נובעת מהצבת y במקום x בנוסחא $A = \forall y(x=y)$ שבה y מכומת.

יחסים:

הגדרה: יהי S יחס דו-מקומי על הקבוצה A .

- א. S רפלקסיבי אם"ם לכל $x \in A$ מתקיים $\langle x, x \rangle \in S$.
- ב. סימטרי אם"ם לכל $x, y \in A$ אם $\langle x, y \rangle \in S$ אז $\langle y, x \rangle \in S$.
- ג. S אנטי-סימטרי אם"ם לכל $x, y \in A$ אם $\langle x, y \rangle \in S$ וגם $\langle y, x \rangle \in S$ אז $y=x$.
- ד. S תורשתי (=טרנזיטיבי) אם"ם לכל $x, y, z \in A$ אם $\langle x, y \rangle \in S$ וגם $\langle y, z \rangle \in S$ אז $\langle x, z \rangle \in S$.
- ה. יחס שקילות אם"ם S גם רפלקסיבי, גם סימטרי וגם טרנזיטיבי.
- ו. S יחס סדר חלקי אם"ם S גם רפלקסיבי, גם אנטי סימטרי וגם טרנזיטיבי.