

תוצאות

שימונה - קשרים  $\neg, \leftrightarrow, \rightarrow, \vee, \wedge$

$\neg(A \vee B) \equiv \neg A \wedge \neg B$  ,  $\neg(A \wedge B) \equiv \neg A \vee \neg B$  : זה-אומר

$(A \wedge B) \wedge C \equiv A \wedge (B \wedge C)$  אסוציאטיביות

$(A \vee B) \vee C \equiv A \vee (B \vee C)$

$A \wedge (B \vee C) \equiv (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$  דיסטריביוטיביות

$A \vee (B \wedge C) \equiv (A \vee B) \wedge (A \vee C)$

$\neg(\neg A) \equiv A$

משפט כל פסוק ניתן להביא ל"הקשרים  $\neg, \wedge$  (כלומר גם עבור  $\vee$  ו- $\rightarrow$ ).  
 משפט הפסוק  $A \rightarrow B$  ניתן לכתוב  $\neg A \vee B$ .

$A \Delta B = (A \wedge \neg B) \vee (\neg A \wedge B)$

תוצאה נגזרת קשר  $\Delta$  (הפרט סימטרי) בקי

A	B	A Δ B
T	F	T
T	T	F
F	T	F
F	F	T

כיוצא ש  $\Delta$  זהו יחיד, רק כאשר  $\neg$  ו- $\wedge$  בלבד.  
 אסוציאטיביות  $A \Delta B \wedge C$  : הקשרים  $\neg, \wedge$  בלבד.

$A \Delta B = (A \wedge \neg B) \vee (\neg A \wedge B) \equiv \neg((A \wedge \neg B) \wedge (\neg A \wedge B))$   
 $\downarrow$   
 $\neg(P) = P$

$\equiv \neg(\neg(A \wedge \neg B) \wedge \neg(\neg A \wedge B))$

$\neg(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n) \equiv \neg A_1 \vee \neg A_2 \vee \dots \vee \neg A_n$  , שם  $n \geq 2$

תוצאה תכונות (האינדיקציה), שמשמרת (כלומר עבור  $n=2$  כמו שציינו) זהו נכון.  
 נראה שהיחס  $\wedge$  (כלומר עבור  $P$  כלשהו) זהו גם  $\neg$  ו- $\vee$  מניחים.

$\neg(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_k) \equiv \neg A_1 \vee \neg A_2 \vee \dots \vee \neg A_k$

$\neg(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_k \wedge A_{k+1}) \equiv \neg((A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_k) \wedge A_{k+1})$

$\equiv \neg(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_k) \vee \neg A_{k+1} \equiv \neg A_1 \vee \neg A_2 \vee \dots \vee \neg A_k \vee \neg A_{k+1}$

הקשרים  $\neg, \vee, \wedge$

ע"ק מוחלט?

$\forall x \in \mathbb{R}. [(x \leq 3) \vee (\exists y \in \mathbb{R}. x = 1+y^2)]$

תוצאה (אין הפסוק)

(E) זהו הפסוק המוחלט? כן.  
 יחי  $x$  ממשי, אם  $x \leq 3$  אז  $\exists y \in \mathbb{R}. x = 1+y^2$  (כלומר  $x-1 = y^2$ )  
 השתמשו בקשר  $\vee$  (הוא אומרת) אם  $x > 3$  (כלומר  $x-1 > 2$ )  
 אז  $\exists y \in \mathbb{R}. x = 1+y^2$  (כלומר  $y = \sqrt{x-1}$ )  
 (כלומר  $x = 1+y^2$ )  
 תוצאה (E) זהו הפסוק המוחלט? כן.

31.10.07 ②

2 (ב) - 03132

7 (א) כלל הפונקציה

הוכחה, x (ב) כלל הפונקציה

$$\neg(\forall x.P(x)) \equiv \exists x.\neg P(x)$$

$$\neg(\exists x.P(x)) \equiv \forall x.\neg P(x)$$

$$\neg(\forall x \in \mathbb{R}. [(x \leq 3) \vee (\exists y \in \mathbb{R}. x = 1+y^2)]) \equiv \exists x \in \mathbb{R} \neg [(x \leq 3) \vee (\exists y \in \mathbb{R}. x = 1+y^2)]$$

$$\equiv \exists x \in \mathbb{R} [\neg(x \leq 3) \wedge \neg(\exists y \in \mathbb{R}. x = 1+y^2)] \equiv \exists x \in \mathbb{R} [(x > 3) \wedge (\forall y \in \mathbb{R}. \neg(x = 1+y^2))]$$

$$\equiv \exists x \in \mathbb{R} [(x > 3) \wedge (\forall y \in \mathbb{R}. x \neq 1+y^2)]$$

כלל הפונקציה

$$\neg(\alpha \rightarrow \beta) \equiv \neg(\neg\alpha \vee \beta) \equiv \alpha \wedge \neg\beta$$

הוכחה (א) כלל הפונקציה

כלל הפונקציה

$$\forall y \in \mathbb{R}. \exists x \in \mathbb{R}. x - x = y \quad (0)$$

$$\exists x \in \mathbb{R}. x - x = y$$

$$x - x = 2x = 2 \cdot \frac{1}{2}y = y$$

$$\forall y \in \mathbb{N}. \exists x \in \mathbb{N}. x + x = y$$

כלל הפונקציה

$$\neg(\forall y \in \mathbb{N}. \exists x \in \mathbb{N}. x + x = y) \equiv \exists y \in \mathbb{N}. \neg(\exists x \in \mathbb{N}. x + x = y)$$

$$\equiv \exists y \in \mathbb{N}. \forall x \in \mathbb{N}. x + x \neq y$$

הוכחה (א) כלל הפונקציה

$$\neg(\forall x.P(x) \wedge \forall x.Q(x)) \equiv \exists x.\neg(P(x) \wedge Q(x))$$

$$\exists x.P(x) \wedge Q(x) \quad \neg(\exists x.P(x) \wedge \exists x.Q(x))$$

כלל הפונקציה

$$\neg(\forall x.P(x) \wedge \forall x.Q(x)) \equiv \exists x.\neg(P(x) \wedge Q(x))$$

$$T = \neg(\forall x. P(x) \wedge Q(x)) \equiv \exists x. \neg(P(x) \wedge Q(x)) \equiv \exists x. \neg P(x) \vee \neg Q(x)$$

כל  $x_0$  מקיים  $\neg P(x_0) \vee \neg Q(x_0)$

לכן 2 מקרים:

(\*)  $\forall x. P(x) = T$  כל  $x$  מקיים  $P(x) = F \Leftrightarrow \neg P(x_0) = T$

(\*)  $\forall x. Q(x) = T$  כל  $x$  מקיים  $Q(x) = F \Leftrightarrow \neg Q(x_0) = T$

[הוכחה סגורה, ראו תרגילי הבית הקודמים]

(א) הוכחה ישירה של  $\exists x. (x < 0) \wedge (x > 0) = F$

$$\exists x. (x < 0) \wedge (x > 0) = F$$

$\mathbb{Z}$

$$\exists x. (x < 0) \wedge (x > 0) = T \wedge T = T$$

$$\forall x \in \mathbb{R}. \exists k \in \mathbb{Z}. [(k \leq x) \wedge (\forall l \in \mathbb{Z}. l > k \rightarrow x > l)]$$

הוכחה ישירה: נניח  $x \in \mathbb{R}$ . נבחר  $k = \lfloor x \rfloor$ . אז  $k \leq x < k+1$ . לכל  $l \in \mathbb{Z}$  כך ש- $l > k$ , נקבל  $l \geq k+1 > x$ , ולכן  $x > l$  אינו נכון. לכן  $\forall l \in \mathbb{Z}. l > k \rightarrow x > l$  נכון.

נניח  $l \geq k+1$ . אז  $l > x$  נכון. לכן  $(l > x) \rightarrow (x > l)$  נכון.

$$l > x \Leftrightarrow l \geq k+1 > x$$

(\*) כל משפחה מתחילים אין יותר מאלו.  
 (\*) אם מתחילי תרגיל 2, אם כן יש בהם קשר.