

# לוגיקה

הקדמה

בסוק: ביטוי לוגי אחר מבין שני ערכים: א/אשר -  $\tau/f$

א.  $1+2=3$  בסוק אמת  
 ב.  $1+7=4$  בסוק שקר

ג. לא יורד שלם  
 ד. היום יום שישי  
 ה. הילד רעב או צמא

ו. הילד גבוה ורזה  
 ז. אם תלמד תצליח בהבחן

ישם  
 בסוקים  
 של ציבור  
 בקונטרס  
 לוגיקה  
 בסוק ע

## קשרים לוגיים

כל סוק לוגי למסוקים בסיסיים הלחובות ע"י הקשרים לוגיים

א.  $p \vee q$  הילד רעב או הילד צמא  
 $q = \text{הילד רעב}$   
 $p = \text{הילד צמא}$

ב.  $p \wedge q$  הילד גבוה ורזה  
 $p = \text{הילד גבוה}$   
 $q = \text{הילד רזה}$

ג.  $\neg p$  לא יורד שלם  
 $p = \text{יורד שלם}$

ד.  $p \rightarrow q$  אם תלמד תצליח בהבחן  
 $p = \text{תלמד}$   
 $q = \text{תצליח בהבחן}$

ה.  $p \leftrightarrow q$  מספר סכסך הוא צוף אם ורק אם הריבוע שלו צוף  
 $p = \text{מספר סכסך צוף}$   
 $q = \text{הריבוע שלו צוף}$

עם האמת של כל סוק תלוי בערך האמת של כל הסוקים הבסיסיים שלו



$p$	$\neg p$
T	F
F	T

( $\neg$ ) "לא" - negation

$p$	$q$	$p \vee q$
T	T	T
T	F	T
F	T	T
F	F	F

( $\vee$ ) "או" - inclusive OR

$p$	$q$	$p \wedge q$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	F

( $\wedge$ ) "וגם" - AND

$p$	$q$	$p \leftrightarrow q$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	T

( $\leftrightarrow$ ) "אם ורק אם" - biconditional

$p$	$q$	$p \rightarrow q$
T	T	T
T	F	F
F	T	T
F	F	T

( $\rightarrow$ ) "אם" - implication

$p \leftrightarrow \neg(q \rightarrow \neg r)$  : תרגיל - Prove that  $p \leftrightarrow \neg(q \rightarrow \neg r)$  is a tautology

$p$	$q$	$r$	$\neg r$	$(q \rightarrow \neg r)$	$\neg(q \rightarrow \neg r)$	$p \leftrightarrow \neg(q \rightarrow \neg r)$
T	T	T	F	F	T	T
T	T	F	T	T	F	F
T	F	T	F	T	F	F
T	F	F	T	T	F	F
F	T	T	F	F	T	F
F	T	F	T	T	F	T
F	F	T	F	T	F	T
F	F	F	T	T	F	T



$$\neg(p \vee (q \wedge r)) \rightarrow ((p \vee q) \wedge (p \vee r))$$

: د جملے کی BC سچائی: دیکھو

p	q	r	$\neg p$	$q \wedge r$	$\neg(p \vee (q \wedge r))$	$p \vee q$	$p \vee r$	$(p \vee q) \wedge (p \vee r)$	$\neg(p \vee (q \wedge r)) \rightarrow ((p \vee q) \wedge (p \vee r))$
T	T	T	F	T	F	T	T	T	T
T	T	F	F	F	T	T	T	T	T
T	F	T	F	F	T	T	T	T	T
T	F	F	F	F	T	T	T	T	T
F	T	T	T	T	F	T	T	T	T
F	T	F	T	F	T	F	F	F	F
F	F	T	T	F	T	F	F	F	F
F	F	F	T	F	T	F	F	F	F



$(\neg p \vee (q \wedge r)) \rightarrow ((p \vee q) \wedge (p \vee r))$  : הוכחה בלוגיקה

p	q	r	$\neg p$	$q \wedge r$	$\neg p \vee (q \wedge r)$	$p \vee q$	$p \vee r$	$(p \vee q) \wedge (p \vee r)$	$(\neg p \vee (q \wedge r)) \rightarrow ((p \vee q) \wedge (p \vee r))$
T	T	T	F	T	T	T	T	T	T
T	T	F	F	F	F	T	T	T	T
T	F	T	F	F	F	T	T	T	T
T	F	F	F	F	F	T	T	T	T
F	T	T	T	T	T	T	T	T	T
F	T	F	T	F	T	F	F	F	F
F	F	T	T	F	T	F	T	F	F
F	F	F	T	F	T	F	F	F	F

הוכחה בלוגיקה

אם  $p$  נכונה, אז  $p \vee q$  ו- $p \vee r$  נכונות, ולכן  $(p \vee q) \wedge (p \vee r)$  נכונה.  
 אם  $p$  שגויה, אז  $\neg p$  נכונה, ולכן  $\neg p \vee (q \wedge r)$  נכונה, ולכן  $(\neg p \vee (q \wedge r)) \rightarrow ((p \vee q) \wedge (p \vee r))$  נכונה.

הוכחה בלוגיקה :  $p \vee \neg p$

הוכחה בלוגיקה :  $(p \vee q) \leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q)$  : הוכחה בלוגיקה

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg(p \wedge q) \vee q$
T	T	T	F	T
T	F	F	T	T
F	T	F	T	T
F	F	F	T	T

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$p \vee q$	$\neg p \wedge \neg q$	$(p \vee q) \leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q)$
T	T	F	F	T	F	F
T	F	F	T	T	F	F
F	T	T	F	T	F	F
F	F	T	T	F	T	F



הוכחה 5:

T	F	T
F	F	F
T	T	T
F	T	T

יש בנקודה הזו שגיאה.  $p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$  : הוכחה 1

p	q	$p \rightarrow q$	$\neg p$	$\neg p \vee q$
T	T	T	F	T
T	F	F	F	F
F	T	T	T	T
F	F	T	T	T

$p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$  : הוכחה 1

$(r \rightarrow p) \wedge (r \rightarrow q) \equiv r \rightarrow (p \wedge q)$  : הוכחה 2

p	q	r	$r \rightarrow p$	$r \rightarrow q$	$(r \rightarrow p) \wedge (r \rightarrow q)$	$p \wedge q$	$r \rightarrow (p \wedge q)$
T	T	T	T	T	T	T	T
T	T	F	T	T	T	T	T
T	F	T	T	F	F	F	F
T	F	F	T	T	T	F	T
F	T	T	F	F	F	F	F
F	T	F	T	T	T	F	T
F	F	T	F	F	F	F	F
F	F	F	T	T	T	F	T

$(r \rightarrow p) \wedge (r \rightarrow q) \equiv r \rightarrow (p \wedge q)$  : הוכחה 2

חוקי לוגיקה

חוק 6:

חוק 4:

$p \vee \neg p \equiv T$  1

$p \wedge (q \vee r) \equiv (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$

$p \vee q \equiv q \vee p$

$p \wedge \neg p \equiv F$

$p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r)$

$p \wedge q \equiv q \wedge p$

$p \vee T \equiv T$  2

חוק 7:

חוק 5:

$p \wedge F \equiv F$

$\neg(p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q$

$(p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r)$

$p \vee F \equiv p$

$\neg(p \vee q) \equiv \neg p \wedge \neg q$

$(p \vee q) \vee r \equiv p \vee (q \vee r)$

$p \wedge T \equiv p$

$p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$  : הוכחה 1

$p \leftrightarrow q \equiv (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$  : חוק 10

$\neg(\neg p) \equiv p$  : חוק 3

$p \rightarrow q \equiv \neg q \rightarrow \neg p$  : contrapositive



דוגמה 3:  $(r \rightarrow p) \wedge (r \rightarrow q) \equiv (r \rightarrow (p \wedge q))$  (לבידוק 3.13)

$$(r \rightarrow p) \wedge (r \rightarrow q) \equiv (\neg r \vee p) \wedge (\neg r \vee q) \quad \text{חוק 8}$$

$$\equiv \neg r \vee (p \wedge q) \quad \text{חוק 6}$$

$$\equiv r \rightarrow p \wedge q \quad \text{חוק 8}$$

לבידוק 3.13:  $(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \equiv (p \vee q) \rightarrow r$

$$(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \equiv (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \quad \text{חוק 8}$$

$$\equiv (\neg p \wedge \neg q) \vee r \quad \text{חוק 6}$$

$$\equiv \neg(p \vee q) \vee r \quad \text{חוק 7}$$

$$\equiv (p \vee q) \rightarrow r \quad \text{חוק 8}$$