

לוגיקה למדעי המחשב - תרגיל מס' 2

1. לגבי המילים הבאות, אם המילה היא נוסחה במשפט תחשיב הפסוקים, הראה עץ בניה וסדרת בניה. אחרת הוכיח שהמילה אינה נוסחה.

- (א) $\neg((p \wedge q) \rightarrow (r \rightarrow p))$
- (ב) $(p \rightarrow q) \wedge r$
- (ג) $(p \wedge \neg(q \rightarrow (p \vee q)))$
- (ד) $p \wedge q ($
- (ה) $)p \wedge$

2. (א) הוכיח שכל רישא ממשית של נוסחה A לא אטומית מילאה יותר סוגרים פותחות ('מארש סוגרות'). תזכורת: נסמן $|S|$ את אורך המחרוזת S . מחרוזת S_1 היא רישא ממשית של מחרוזת S_2 אם $|S_1| < |S_2|$ ולכל i

$$S_1[i] = S_2[i] : 1 \leq i \leq |S_1|$$

(ב) הוכיח שלכל שתי נוסחות A, B בתורת הפסוקים: A אינה רישא ממשית של B .

(ג) השתמש בסעיפים הקודמים להוכיח משפט קרייאות ייחודית שנוסח בכיתה.

3. אילו מהנוסחות הבאות ספיקות ואילו מהן טאוטולוגיות (r, p, q משתנים):

- (א) $\neg(p \rightarrow p)$
- (ב) $(p \rightarrow (q \rightarrow r))$
- (ג) $\neg(p \vee q) \leftrightarrow (\neg(\neg p \wedge \neg q))$
- (ד) $(\neg p \rightarrow \neg q) \rightarrow ((\neg p \rightarrow q) \rightarrow q)$

4. הוכיח או הפריך (א-ד - נוסחות):

- (א) $(A \wedge B) \rightarrow C, D \rightarrow A, D, \neg C \models \neg B$
- (ב) $(A \wedge B) \rightarrow C \models (A \rightarrow C) \vee (B \rightarrow C)$
- (ג) $A \rightarrow B, B \rightarrow C \models \neg(\neg C \wedge A)$
- (ד) $A \rightarrow B \models (C \wedge A) \rightarrow (C \wedge B)$
- (ה) כל טאוטולוגיה היא פסוק ספיק.
- (ו) מספיקות $A \rightarrow B$ ו- A נובעת ספיקות B .
 $A_1 \wedge A_2 \dots \wedge A_n \models B$ אם $A_1, \dots, A_n \models B$