



# לוגיקה ותיכנות לוגי - ביה"ס למדעי המחשב

פיתרון בחינת סוף סמסטר ב', תש"ס - 30.7.00 - מועד ב'

1. (10%) נגדיר את הקשרים הלוגיים  $\downarrow$ ,  $\sqcup$ , ע"י טבלאות האמת הבאות:

$p$	$q$	$p \sqcup q$
1	1	0
1	0	1
0	1	1
0	0	0

$p$	$q$	$p \uparrow q$
1	1	0
1	0	1
0	1	1
0	0	1

האם ניתן להגדיר את הקשר הלוגי  $\sqcup$  באמצעות הקשר  $\uparrow$ ?  
 אם תשובתך חיובית, רשום את ההגדרה בלבד.  
 אם תשובתך שלילית, תן נימוק קצר לכך  
 (אין צורך בהוכחה פורמלית מלאה).

### תשובה:

הקשר  $\uparrow$  (שנקרא גם NAND) מהווה מערכת שלמה של קשרים. כלומר, ניתן להגדיר באמצעותו כל קשר לוגי אחר. קיימות מספר דרכים להגדיר את הקשר  $\sqcup$ . הגדרה אחת היא:

$$p \sqcup q \Leftrightarrow (p \uparrow (q \uparrow q)) \uparrow ((p \uparrow p) \uparrow q)$$

ניתן להגיע אליה באמצעות השקילויות הברורות הבאות

$$p \uparrow q \Leftrightarrow \neg p \vee \neg q$$

$$\neg p \Leftrightarrow p \uparrow p$$

$$p \sqcup q \Leftrightarrow (p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$$

הוכחת ההגדרה תתבצע כדלהלן:

$$\begin{aligned} p \sqcup q &\Leftrightarrow (p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q) \\ &\Leftrightarrow \neg(\neg p \vee \neg \neg q) \vee \neg(\neg \neg p \vee \neg q) \\ &\Leftrightarrow \neg(p \uparrow \neg q) \vee \neg(\neg p \uparrow q) \\ &\Leftrightarrow (p \uparrow \neg q) \uparrow (\neg p \uparrow q) \\ &\Leftrightarrow (p \uparrow (q \uparrow q)) \uparrow ((p \uparrow p) \uparrow q) \end{aligned}$$

$$U = \{x \mid 0 \leq x \leq 1\}$$

$$P = \{x \in U \mid 0.5 < x \leq 1\}$$

$$Q = \{x \in U \mid 0 \leq x < 0.5\}$$

$$R = \{(x, y) \in U^2 \mid x + y \geq 0.5\}$$

2. נתון מבנה  $\mathcal{U}$  בשפת תושיב הפרדיקאטים

כאשר  $P$  ו- $Q$  פרדיקאטים חד-מקומיים,

$R$  הוא יחס בינארי.

לגבי כל אחד מהפסוקים הבאים,

קבע אם הוא אמיתי או שקרי במבנה  $\mathcal{U}$ .

תן נימוק קצר לקביעתך.

א.  $\forall x [P_x \rightarrow \exists y [\neg Q_y \wedge \neg R_{xy}]]$

ב.  $\forall x \forall y [(\neg P_x \wedge \neg Q_x) \rightarrow R_{xy}]$

ג.  $\exists x [R_{xx} \wedge \forall y \forall z [(R_{xy} \wedge R_{xz}) \rightarrow R_{yz}]]$

ד.  $\forall x \forall y \forall z [(\neg R_{xy} \wedge \neg R_{yz}) \rightarrow \neg R_{xz}]$

### תשובות:

א. לא נכון. למשל  $x = 0.51$  מקיים את הרישא  $P_x$ , אך לא קיים  $y$  המקיים  $\neg Q_y$  אשר עבורו יתקיים

$$\neg R_{xy}$$

ב. נכון. המספר היחיד  $x$  המקיים את הרישא  $\neg P_x \wedge \neg Q_x$  הוא  $x = 0.5$ ! ברור אז שלכל  $y$  יתקיים

$$R_{xy} \text{ בהכרח } x + y \geq 0.5 \text{ כלומר } R_{xy}$$

ג. נכון. קיים  $x$  המקיים את הטענה. הערך שלו הוא  $x = 0.25$ . ברור שהוא מקיים את הטענה  $R_{xx}$

(כי  $x + x = 0.5 \geq 0.5$ ). כל ערך  $y$  המקיים  $R_{xy}$  מקיים בהכרח  $y \geq 0.25$ . כנ"ל עבור  $z$ . לכן בהכרח

$$y + z \geq 0.5 \text{ כלומר } R_{xy}$$

ד. לא נכון. אם נקח למשל  $x = 0.3, y = 0.1, z = 0.3$ , אז הרישא  $\neg R_{xy} \wedge \neg R_{yz}$  מתקיימת, אך ברור

כי הסיפא  $R_{xz}$  אינה נכונה.

1.  $\forall x [P_x \rightarrow (\neg Q_x \wedge \neg R_x)]$  לפניך קבוצה של שלושה פסוקים בתחשיב הפרוזיקאטים. 3 (1)

2.  $\forall x [\neg S_x \rightarrow R_x]$  אם קבוצת הפסוקים היא עקבית, מצא מבנה מתאים הנוספק את כל הפסוקים בקבוצה.

3.  $\neg \forall x [P_x \rightarrow S_x]$  אם קבוצת הפסוקים אינה עקבית, הוכח סתירה לוגית מתוכה.

**תשובה:** קבוצת הפסוקים אינה עקבית. להלן הוכחת סתירה לוגית:

- |   |                       |
|---|-----------------------|
| 4. $\exists x \neg [P_x \rightarrow S_x]$       | 3, Q1                 |
| 5. $\exists x [P_x \wedge \neg S_x]$            | 4, PL                 |
| 6. $P_a \wedge \neg S_a$                        | 5, EP[x/a]            |
| 7. $P_a$  | 6, PL                 |
| 8. $P_a \rightarrow (\neg Q_a \wedge \neg R_a)$ | 1, US[x/a]            |
| 9. $\neg Q_a \wedge \neg R_a$                   | 7, 8, MP              |
| 10. $\neg S_a \rightarrow R_a$                  | 2, US[x/a]            |
| 11. $\neg S_a$                                  | 6, PL                 |
| 12. $R_a$                                       | 10, 11, MP            |
| 13. $\neg R_a$                                  | 9, PL                 |
| 14. $R_a \wedge \neg R_a$                       | 12, 13, Contradiction |

לפניך שלושה טיעונים בשפת תחשיב הפרדיקאטים. לגבי כל טיעון, אם הוא טיעון תקף, רשום הוכחה מלאה לתקפותו. אם אינו תקף, הוכח את אי-תקפותו על ידי מציאת מבנה מתאים.

- 1.  $\exists x P_x$  א.
  - 2.  $Q_a$
  - 3.  $\neg \exists x [P_x \wedge R_{xa}]$
  - 4.  $\forall x [P_x \rightarrow \forall y [(\neg S_y \wedge Q_y) \rightarrow R_{xy}]]$
- 
- $S_a$

**תשובה:** הטיעון תקף. להלן הוכחה:

- |  |             |
|--|-------------|
| 5. $P_b$   | 1, EP[x/b]  |
| 6. $\forall x \neg [P_x \wedge R_{xa}]$                                    | 3, Q2       |
| 7. $\forall x [\neg P_x \vee \neg R_{xa}]$                                 | 6, PL       |
| 8. $\neg P_b \vee \neg R_{ba}$   | 7, US[x/b]  |
| 9. $\neg R_{ba}$   | 5, 8, PL    |
| 10. $P_b \rightarrow \forall y [(\neg S_y \wedge Q_y) \rightarrow R_{by}]$ | 4, US[x/b]  |
| 11. $\forall y [(\neg S_y \wedge Q_y) \rightarrow R_{by}]$                 | 5, 10, MP   |
| 12. $(\neg S_a \wedge Q_a) \rightarrow R_{ba}$                             | 11, US[y/a] |
| 13. $\neg R_{ba} \rightarrow (S_a \vee \neg Q_a)$                          | 12, PL      |
| 14. $S_a \vee \neg Q_a$  | 9, 13, MP   |
| 15. $S_a$  | 2, 14, PL   |

$$1. \forall x \forall y [(B_x \wedge C_y) \rightarrow (R_{xy} \wedge \neg R_{yx})]$$

$$2. \forall x [\neg B_x \rightarrow \neg A_x]$$

$$3. \exists x [A_x]$$

---

$$\exists x [\neg C_x]$$

.ב

**תשובה:** הטיעון תקף. להלן הוכחה:

4. $\neg \exists x [\neg C_x]$	Proof By Contradiction
5. $\forall x [C_x]$	4, Q2
6. $A_a$	3, EP[x/a]
7. $C_a$	5, US[x/a]
8. $\neg B_a \rightarrow \neg A_a$	2, US[x/a]
9. $A_a \rightarrow B_a$	8, PL
10. $B_a$	6, 9, MP
11. $B_a \wedge C_a$	7, 10, PL
12. $(B_a \wedge C_a) \rightarrow (R_{aa} \wedge \neg R_{aa})$	1, US[x/a, y/a]
13. $R_{aa} \wedge \neg R_{aa}$	11, 12, Contradiction

---

$$1. \forall x \forall y [(A_x \wedge B_y) \rightarrow x = y]$$

$$2. \forall x \forall y [R_{xy} \rightarrow (\neg A_x \vee \neg B_y)]$$

$$3. \exists x [A_x]$$

---

$$\exists x [\neg R_{xx}]$$

.ג

**תשובה:**

הטיעון אינו תקף. להלן מבנה המקיים את ההנחות אך אינו מקיים את המסקנה:

$$U = \{1, 2\}$$

$$A = \{1\}$$

$$B = \{\}$$

$$R = \{(1, 1), (2, 2)\}$$

5. (1) בעיה בשפת PROLOG: כתוב את הפרדיקאט  $lmax(L,M)$  המקבל כקלט רשימת מספרים שלמים  $L$ , מספר שלם  $M$ , ומצליח רק אם  $M$  הוא מספר מקסימלי ברשימה  $L$ . לדוגמא:

```
?- lmax([3,5,3,8,-4,8,2],X).
```

```
X=8
```

**תשובה:** נציג שלושה פיתרונות שונים לבעיה.

```
%%%%%%%% Solution 1
```

```
last_member(L,M) :- append(_, [M], L).
```

```
lmax(L,M) :- sort(L,S), last_member(S,M).
```

```
%%%%%%%% Solution 2
```

```
lmax(L,M) :- member(M,L), integer(M), findall(X, (member(X,L), X=<M), L).
```

```
%%%%%%%% Solution 3
```

```
lmax([X],X) :- integer(X).
```

```
lmax([X,Y],M) :- integer(X), integer(Y), M is X, X>=Y.
```

```
lmax([X,Y],M) :- integer(X), integer(Y), M is Y, Y>=X.
```

```
lmax([H|T],M) :- integer(H), M is H, lmax(T,M).
```

```
lmax([H|T],M) :- integer(H), lmax(T,M), H=<M.
```

6. (10%) בעיה בשפת PROLOG: כתוב את הפרדיקאט  $count2(L,C)$  המקבל כקלט שתי רשימות  $L, C$ , ומצליח רק אם  $C$  היא רשימת כל העצמים המופיעים פעמיים בדיוק ברשימה  $L$ . דוגמא:

```
?- count2([1,avi,shuli,52,-9.12,avi,52,53],C).
```

```
C=[avi,52]
```

```
?- count2([a,b,c,a,d,a],C).
```

```
C=[]
```

**תשובה:**

```
% The predicate member2 succeeds only if M appears exactly 2 times in L:
```

```
member2(L,M) :- member(M,L), findall(X, (member(X,L), X==M), F), length(F,2).
```

```
% The solution is:
```

```
count2(L,C) :- setof(X, member2(L,X), C).
```