מבוא לבינה מלאכותית - תשפ"ד - תרגיל 2

324059856,207063108 : זו

2024 ביוני 8

שאלה מספר 1:

: סעיף א

: כדי להמיר לצרת הלוגיות נשתמש בחוקים התחביריים נשתמש לצרת CNF לצרת לצרת להמיר כדי להמיר ל

$$Q \to P \equiv \neg Q \vee P$$

: סעיף ב

$$: (P \to \neg Q) \Longleftrightarrow R$$

: אכן ,
$$(A \to B) \wedge (B \to A)$$
 אז $A \Longleftrightarrow B$.1

$$((P \to \neg Q) \to R) \land (R \to (P \to \neg Q))$$

: לכן , $A o B \equiv \neg A \lor B$ לכן .2

$$((P \to \neg Q) \to R) \equiv (\neg \, (P \to \neg Q) \lor R) \equiv (\neg \, (\neg P \lor \neg Q) \lor R)$$

$$(R \to (P \to \neg Q)) \equiv (\neg R \lor (P \to \neg Q)) \equiv (\neg R \lor (\neg P \lor \neg Q))$$

: לכן , $\neg \left(\neg A \lor \neg B
ight) \equiv A \land B$ לכן .3

$$(\neg (\neg P \lor \neg Q) \lor R) \equiv ((P \land Q) \lor R)$$

: גם ניתן להרחיב את זה , ונקבל

$$((P \land Q) \lor R) \equiv (P \lor R) \land (Q \lor R)$$

4. צורה סופית:

$$(P \vee R) \wedge (Q \vee R) \wedge (\neg R \vee \neg P \vee \neg Q)$$

: סעיף ג

$$: \neg (P \land \neg Q) \to (\neg R \lor \neg Q)$$

: לכן , $A o B \equiv \neg A \lor B$ לכן .1

$$\neg \left(P \land \neg Q\right) \to \left(\neg R \lor \neg Q\right) \equiv \neg \neg \left(P \land \neg Q\right) \lor \left(\neg R \lor \neg Q\right)$$

: נקבל , $\neg\neg\left(P\wedge\neg Q\right)$ ל double negation elimination .2

$$(P \land \neg Q) \lor (\neg R \lor \neg Q)$$

: לכך , $A \lor (B \land C) \equiv (A \lor B) \land (A \lor C)$, $Distributive \;\; Law \;\; .3$

$$(P \land \neg Q) \lor (\neg R \lor \neg Q) \equiv ((\neg R \lor \neg Q) \lor P) \land ((\neg R \lor \neg Q) \lor \neg Q) \equiv$$

$$(\neg R \lor \neg Q \lor P) \land (\neg R \lor \neg Q \lor \neg Q)$$

: שווה ל־ $Q \lor \neg Q$ שווה ל־שווה ל-קבל הצורה הסופית הבאה .4

$$(\neg R \vee \neg Q \vee P) \wedge (\neg R \vee \neg Q)$$

: סעיף ד

 $: \neg (P \Longleftrightarrow \neg Q) \rightarrow R$

 $: (P \Longleftrightarrow \neg Q)$ לכן מכיוון א
י , $(A \to B) \wedge (B \to A)$ אז $A \Longleftrightarrow B$.1

$$(P \to \neg Q) \land (\neg Q \to P)$$

: לכן נקבל $A o B \equiv \neg A \lor B$ לכן נקבל

$$\neg \left((\neg P \lor \neg Q) \land (Q \lor P) \right)$$

: หห , $\neg \left(A \wedge B
ight) \equiv \neg A \lor \neg B$.2

$$\neg (\neg P \lor \neg Q) \lor (Q \lor P)$$

 \Downarrow

$$(P \land Q) \lor (\neg Q \land \neg P)$$

3. נחזור לצורה המקורית:

$$\neg (P \Longleftrightarrow \neg Q) \to R \equiv (\neg (P \Longleftrightarrow \neg Q)) \lor R$$

נשים את הצורה שקיבלנו לעייל ונקבל :

$$((P \land Q) \lor (\neg Q \land \neg P)) \lor R$$

: נקבל $A \lor (B \land C) \equiv (A \lor B) \land (A \lor C)$ נקבל .4

$$((P \land Q) \lor R) \land ((\neg Q \land \neg P) \lor R)$$

: מכל צד ונקבל את מכל צד נוציא את 5.

$$((P \lor R) \land (Q \lor R)) \land ((\neg Q \lor R) \land (\neg P \lor R))$$

$$(P \lor R) \land (Q \lor R) \land (\neg Q \lor R) \land (\neg P \lor R)$$

: סעיף ה

$$: \neg (P \to (\neg R \lor \neg Q)) \to \neg R$$

:נקבל ,
$$A \rightarrow B \equiv \neg A \lor B$$
 נקבל.

$$P \to (\neg R \vee \neg Q) \equiv \neg P \vee \neg R \vee \neg Q$$

:¬ $(A \lor B \lor C) \equiv \neg A \land \neg B \land \neg C$ שלילת הביטוי הפנימי ע"י.2

$$\neg (\neg P \lor \neg R \lor \neg Q) \equiv \neg \neg P \land \neg \neg R \land \neg \neg Q \equiv P \land R \land Q$$

3. לכן קיבלנו:

$$\neg \left(P \wedge R \wedge Q \right) \rightarrow \neg R$$

: ומנקבל ב־ $A
ightarrow B \equiv \neg A \lor B$ ומנקבל.

$$\neg\neg (P \land R \land Q) \lor \neg R$$

 $: \neg (P \land R \land C)$ על $de\ morgan$ נשתמש ב־

$$(\neg P \vee \neg R \vee \neg Q) \vee \neg R$$

לכן נקבל הצורה הסופית:

$$\neg P \vee \neg R \vee \neg Q$$

: 2 שאלה מספר

: בעיה

• משתנים והצהרות:

Let R represent" It rains"

 $Let\ U\ represent\ "Nitay\ carries\ anumbrella."$

Let W represent "Nitaygetswet."

G is defined as "Nitay carries anumbrella", so $G \equiv U$.

- $: CNF\ Clauses$ •
- : If it rains, Nitay carries anumbrella .1

 $R \to U$

 $CNF: \neg R \vee U$

: If Nitay has an umbrella, he doesn't get wet. .2

 $U \to \neg W$

 $CNF: \neg U \vee \neg W$

: If it doesn't rain, Nitay doesn't get wet3	
πW	$\neg R \to \neg W$
$/ \neg W$	$CNF:R\lor \lnot W$
: Nitay is not wet4	
	eg W
. (G כלומר U נריכים להסיק: אנחנו צריכים להסיק:	
שלבי אלגוריתם הרזולוציה:	
: התחל עם מאגר הידע	
$\mathcal I$	$\neg R \lor U$
W	$\neg U \vee \neg W$
V	$R \lor \lnot W$
	eg W
נשתמש ב־ W כדי לפשט $:$ רזולוציה של של $U ee eg U ee eg U$ עם מחזיו	. (מכיוון ש־ $\neg W$ מחזיר $\neg U$ (מכיוון ש־
. R עם $\neg W$ עם א עבור R עבור צהעם אותו דבר עם אותו דבר עם א עבור ר	
. ($\neg R$ מוחק את $\neg R$ מכיוון ש־ $R \lor U$ נקבל את זור $R \lor U$ מ	
אמותה G אמותח הוכח U משפט G קיבלנו הוכח U	

: 2 בעיה

• משתנים והצהרות:

 $^{\circ}$ ט מייצגת 'לאמית יש כלב. D

`. יהי C מייצגת 'לאמית ש חתול. 2

`.סייצגת מייצגת לאמית ש עכברים M

'. יהי S מייצגת לאמית יש בעיות שינה.

כלומר (כברים, ' אם לאמית ש בעיות שינה, אז אין לו עכברים, כלומר ' מוגדרת G .5

 $G \equiv S \to \neg M$

 $: CNF\ Clauses$ •

. מכך. אמי לא נוצר סעיף ישיר מכך. לישינתו של שינתו של בלילה, וזה משפיע לישיר כל כל כל כל בחים בלילה, וזה משפיע ל

,

 $C \to \neg M$

 $CNF: \neg C \vee \neg M$

.3

$$S \to \neg D$$

כיוון שאמית לא יכול להחזיק בעלי חיים שעושים רעש בלילה

 $CNF: \neg S \lor \neg D$

4. אמית יש לו כלב או חתול:

 $C \vee D$

 $G \equiv S o
eg M$ להוכיח:

שלבי אלגוריתם הרזולוציה:

:CNF ל ל $G\equiv S
ightarrow \lnot M$ נפשט •

 $\neg S \vee \neg M$

- (אמית של כלב או חתול) $D \lor C$ נשתמש •
- (אם אין לאמית בעיות , אין אין כלב) אין כאשר Cמפשטת $\neg S \vee \neg D$ עם אין רזולוציה .1
 - . S עם עם התקבל תחת , נקבל עם התקבל עם עם ראשר כאשר .2

מסקנה לבעיה 2: אם לאמית יש בעיות שינה S הוא לא יכול להחזיק כלב, מה שמוביל לכך שיש לו חתול C שבתורו מוביל לכך שאין לו עכברים . $\neg M$

S מוכח תחת כאשר אוכח לכן התקיים כאשר התנאי G