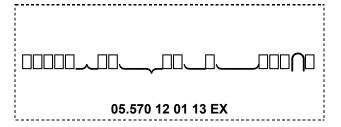


2012 1 05570 12011 3 1 E Solucio

Logica (Universitat Oberta de Catalunya)



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30



Enganxeu en aquest espai una etiqueta identificativa amb el vostre codi personal Examen

Fitxa tècnica de l'examen

- Comprova que el codi i el nom de l'assignatura corresponen a l'assignatura en la qual estàs matriculat.
- Només has d'enganxar una etiqueta d'estudiant a l'espai corresponent d'aquest full.
- No es poden adjuntar fulls addicionals.
- No es pot realitzar la prova en llapis ni en retolador gruixut.
- Temps total: 2 h.
- En cas que els estudiants puguin consultar algun material durant l'examen, quin o quins materials poden consultar?

No es pot consultar cap material

- Valor de cada pregunta: Problema 1: 30%; problema 2: 25%; problema 3: 25%; problema 4: 20%
- En cas que hi hagi preguntes tipus test: Descompten les respostes errònies? NO Quant?
- Indicacions específiques per a la realització d'aquest examen:

Enunciats



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30

Problema 1

- a) Formalitzeu utilitzant la lògica d'enunciats les frases següents. Utilitzeu els àtoms proposats.
 - T: prendre cafè a la tarda
 - D: dormir bé a la nit
 - C: sopar lleuger
 - 1) Si prenc cafè a la tarda no dormo bé a la nit

$$T \rightarrow \neg D$$

2) Si sopo lleuger llavors només dormo bé a la nit si no prenc cafè a la tarda

$$C \to (D \to \neg T)$$

3) Si no prenc cafè a la tarda llavors dormo bé a la nit o no sopo lleuger, però no ambdues coses

$$\neg \mathsf{T} \to (\mathsf{D} \vee \neg \mathsf{C}) \wedge \neg (\mathsf{D} \wedge \neg \mathsf{C})$$

b) Formalitzeu utilitzant la lògica de predicats les frases següents. Utilitzeu els predicats proposats.

Predicats

G(x): x és un graduat B(x): x és una beca

M(x): x és una menció honorífica

E(x): x és una empresa T(x,y): x té y (x ha tingut y)

C(x,y): x cobeja y

Domini: conjunt no buit qualsevol

- 1) Els graduats que han tingut una beca també han tingut una menció honorífica. $\forall x \{G(x) \land \exists y [B(y) \land T(x,y)] \rightarrow \exists y [M(y) \land T(x,y)]\}$
- 2) Als graduats els cal tenir una menció honorifica per a ser cobejats per totes les empreses.

$$\forall x \{G(x) \land \forall y [E(y) \rightarrow C(y,x)] \rightarrow \exists y [M(y) \land T(x,y)]\} - ||-||- \forall x \{G(x) \land \neg \exists y [M(y) \land T(x,y)] \rightarrow \neg \forall y [E(y) \rightarrow C(y,x)] \}$$

3) Si hi ha graduats sense menció honorífica, llavors no hi ha cap empresa que cobegi tots els graduats.

$$\exists x \{G(x) \land \neg \exists y [M(y) \land T(x,y)] \} \rightarrow \neg \exists x \{E(x) \land \forall y [G(y) \rightarrow C(x,y)]\}$$



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30

Problema 2

Demostreu la validesa del raonament següent utilitzant les 9 regles primitives de la deducció natural (no podeu utilitzar ni regles derivades ni equivalents deductius):

$$S \vee \neg Q \to \neg T \wedge R \;,\, T \wedge Q \;,\, R \to \neg T \wedge S \; \therefore \; \neg (Q \to R \vee S)$$

1.	$S \vee \neg Q \to \neg T \wedge R$			Р
2.	$T \wedge Q$			Р
3.	$R \rightarrow \neg T \wedge S$			Р
4.		$Q\toR\veeS$		Н
5.		Q		E∧ 2
6.		$R \vee S$		E→ 4,5
7.			R	Н
8.			$\neg T \wedge S$	$E \rightarrow 3,7$
9.			¬T	E∧ 8
10.			S	Н
11.			S∨¬Q	l∨ 10
12.			$\neg T \wedge R$	E→ 1,11
13.			¬T	E∧ 12
14.		¬T		Ev 6,9,13
15.		Т		E∧ 2
16.	$\neg(Q \to R \vee S)$			I¬ 4,14,15



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30

Problema 3

Demostreu la validesa del següent raonament utilitzant el mètode de resolució, fent ús de l'estratègia del conjunt de suport.

$$\neg P \to (Q \to R), \quad Q \vee R, \quad Q \to \neg R, \quad \neg Q \to P \quad \therefore \quad R \to (P \to \neg Q)$$

Quan hagueu obtingut el conjunt de clàusules necessari per aplicar el mètode de resolució, simplifiqueu-lo tot contestant les següents preguntes: Hi ha clàusules subsumides? Es pot utilitzar el criteri del literal pur?

$$\begin{split} & \mathsf{FNC} \; (\neg \mathsf{P} \to (\mathsf{Q} \to \mathsf{R})) = (\mathsf{P} \vee \neg \mathsf{Q} \vee \mathsf{R}) \; \textbf{(1 clàusula)} \\ & \mathsf{FNC} \; (\mathsf{Q} \vee \mathsf{R}) = (\mathsf{Q} \vee \mathsf{R}) \; \textbf{(1 clàusula)} \\ & \mathsf{FNC} \; (\mathsf{Q} \to \neg \mathsf{R}) = (\neg \mathsf{Q} \vee \neg \mathsf{R}) \; \textbf{(1 clàusula)} \\ & \mathsf{FNC} \; (\neg \mathsf{Q} \to \mathsf{P}) = (\mathsf{Q} \vee \mathsf{P}) \; \textbf{(1 clàusula)} \\ & \mathsf{FNC} \; (\neg (\mathsf{R} \to (\mathsf{P} \to \neg \mathsf{Q}))) = (\mathsf{R} \wedge \mathsf{P} \wedge \mathsf{Q}) \; \textbf{(3 clàusules)} \end{split}$$

El conjunt de clàusules procedent de les premisses és:

$$S = \{ P \lor \neg Q \lor R, Q \lor R, \neg Q \lor \neg R, Q \lor P \}$$

Conjunt de suport = {R, P, Q}

Reducció del conjunt de clàusules:

- Hi ha clàusules subsumides? Sí, la clàusula P subsumeix les clàusules
 - $P \lor \neg Q \lor R$ i $Q \lor P$. A més, la clàusula Q subsumeix la clàusula $Q \lor R$.
- Es pot utilitzar el criteri del literal pur? Sí, aplicant la regla del literal pur, podem eliminar la clàusula P.

D'aquesta manera, el conjunt de clàusules és:

$$S = {\neg Q \lor \neg R}$$

Conjunt de suport = {R, Q}

Resolució:

1	Q	$\neg Q \lor \neg R$
2	¬R	R
3		

Hem arribat a una contradicció i per tant el raonament és vàlid.



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30

Problema 4

Demostreu, utilitzant la deducció natural, que el següent raonament és correcte. Podeu utilitzar les regles bàsiques, i les regles derivades i els equivalents deductius vistos a l'assignatura.

```
  \forall x \ (P(x) \to Q(x)) \\ \forall x \ (\neg Q(x) \to \exists y \ (T(y) \land P(x))) \\ \therefore \ \neg \exists x (\neg Q(x) \land \forall y \ S(x,y))
```

```
1
          \forall x \; (P(x) \to Q(x))
                                                                                                                          Р
                                                                                                                          Р
2
          \forall x \ (\neg Q(x) \to \exists y \ (T(y) \land P(x)))
3
                                                                                                                          Н
                                                                  \exists x (\neg Q(x) \land \forall y \ S(x,y))
4
                                                                  \neg Q(a) \land \forall y \ S(a,y)
                                                                                                                          E∃ 3
5
                                                                                                                         \text{E}\forall\ \textbf{2}
                                                                  \neg Q(a) \rightarrow \exists y (T(y) \land P(a))
6
                                                                  \neg Q(a)
                                                                                                                          E∧ 4
7
                                                                 \exists y \ (T(y) \land P(a))
                                                                                                                          E \rightarrow 5,6
8
                                                                                                                          E∃ 7
                                                                  T(b) \wedge P(a)
9
                                                                  P(a)
                                                                                                                          E∧ 8
10
                                                                  P(a) \rightarrow Q(a)
                                                                                                                          E∀ 1
11
                                                                  Q(a)
                                                                                                                          E→ 9,10
12
                                                                                                                          I¬ 3,6,11
          \neg \exists x (\neg Q(x) \land \forall x \ S(x,y))
```



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	12/01/2013	15:30