

| Assignatura | Codi | Data | Hora inici |
|-------------|--------|------------|------------|
| Lògica | 05.570 | 22/06/2011 | 18:30 |



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: 10%; problema 5: 10%
- **En cas que hi hagi preguntes tipus test: Descompten les respostes errònies? NO Quant?**
- **Indicacions específiques per a la realització d'aquest examen:**

Pàgina 1 de 6

Examen 2010/11-2

| Assignatura | Codi | Data | Hora inici |
|-------------|--------|------------|------------|
| Lògica | 05.570 | 22/06/2011 | 18:30 |

Problema 1

a) Formalitzeu utilitzant la lògica d'enunciats les frases següents. Utilitzeu els àtoms proposats.

- A: Ser generós
- B: Tenir la consciència tranquil·la
- C: Robar
- D: La policia t'engarjola
- E: Ser caut

- 1) Quan has robat, és necessari que siguis generós per tenir la consciència tranquil·la.
 $C \rightarrow (B \rightarrow A)$
- 2) Si robes i la policia t'engarjola és que ni ets generós ni ets caut
 $C \wedge D \rightarrow \neg A \wedge \neg E$
- 3) Si per què la policia no t'engarjoli et cal ser caut, és que o tens la consciència tranquil·la o no robes.
 $(\neg D \rightarrow E) \rightarrow B \vee \neg C$

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

Domini: un conjunt no buit

- M(x): x és milionari
- A(x): x és altruista
- O(x): x és una ONG
- C(x,y): x ajuda a y

- 1) No tots els milionaris són altruistes, però alguns sí que ho són.
 $\neg \forall x (M(x) \rightarrow A(x)) \wedge \exists x (M(x) \wedge A(x))$
- 2) Alguns milionaris altruistes ajuden totes les ONGs
 $\exists x \{M(x) \wedge A(x) \wedge \forall y [O(y) \rightarrow C(x,y)]\}$
- 3) Les ONGs altruistes són ajudades per milionaris.
 $\forall x \{O(x) \wedge A(x) \rightarrow \exists y [M(y) \wedge C(y,x)]\}$

Examen 2010/11-2

| Assignatura | Codi | Data | Hora inici |
|-------------|--------|------------|------------|
| Lògica | 05.570 | 22/06/2011 | 18:30 |

Problema 2

Demostreu, utilitzant la deducció natural, que el següent raonament és correcte. Podeu utilitzar les 9 regles bàsiques i les regles derivades vistes a l'assignatura (és a dir, no podeu utilitzar equivalents deductius).

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

$$\neg S \rightarrow R$$

$$S \vee R \rightarrow \neg(Q \wedge S)$$

$$\therefore Q \rightarrow \neg P$$

Solució

| | | | | |
|----|---|----------|------------------------|----------------------|
| 1 | $S \vee Q \rightarrow (R \rightarrow \neg P)$ | | | P |
| 2 | $\neg S \rightarrow R$ | | | P |
| 3 | $S \vee R \rightarrow \neg(Q \wedge S)$ | | | P |
| 4 | | Q | | H |
| 5 | | | P | H |
| 6 | | | $S \vee Q$ | I \vee 4 |
| 7 | | | $R \rightarrow \neg P$ | E \rightarrow 1,6 |
| 8 | | | $\neg R$ | MT 5, 7 |
| 9 | | | $\neg \neg S$ | MT 2, 8 |
| 10 | | | S | E \neg 9 |
| 11 | | | $S \vee R$ | I \vee 10 |
| 12 | | | $\neg(Q \wedge S)$ | E \rightarrow 3,11 |
| 13 | | | $Q \wedge S$ | I \wedge 4, 10 |
| 14 | | $\neg P$ | | I \neg 5, 12,13 |
| 15 | $Q \rightarrow \neg P$ | | | I \rightarrow 4,14 |

Examen 2010/11-2

| Assignatura | Codi | Data | Hora inici |
|-------------|--------|------------|------------|
| Lògica | 05.570 | 22/06/2011 | 18:30 |

Problema 3

Indiqueu aplicant resolució si el següent raonament és vàlid, indiqueu també si les premisses són consistents.

$\neg (P \rightarrow (\neg Q \wedge \neg R))$
 $P \rightarrow S \wedge \neg T$
 $T \rightarrow \neg R$
 $\therefore S \wedge (T \rightarrow Q)$

Solució

$FNC(\neg (P \rightarrow (\neg Q \wedge \neg R))) = P \wedge (Q \vee R)$
 $FNC(P \rightarrow S \wedge \neg T) = (\neg P \vee S) \wedge (\neg P \vee \neg T)$
 $FNC(T \rightarrow \neg R) = \neg T \vee \neg R$
 $FNC(\neg (S \wedge (T \rightarrow Q))) = (\neg S \vee T) \wedge (\neg S \vee \neg Q)$

Conjunt de clàusules $= \{ P, Q \vee R, \neg P \vee S, \neg P \vee \neg T, \neg T \vee \neg R, \neg S \vee T, \neg S \vee \neg Q \}$

| Clàusules troncales | Clàusules laterals |
|----------------------|----------------------|
| $\neg S \vee T$ | $\neg T \vee \neg R$ |
| $\neg S \vee \neg R$ | $Q \vee R$ |
| $\neg S \vee Q$ | $\neg S \vee \neg Q$ |
| $\neg S$ | $\neg P \vee S$ |
| $\neg P$ | P |
| \square | |

Consistència de Premisses:

Conjunt de clàusules $= \{ P, Q \vee R, \neg P \vee S, \neg P \vee \neg T, \neg T \vee \neg R \}$
 Per la regla del literal pur ($\neg T$) podem eliminar $\neg P \vee \neg T, \neg T \vee \neg R$
 Conjunt de clàusules $= \{ P, Q \vee R, \neg P \vee S \}$
 Per la regla del literal pur (S) podem eliminar $\neg P \vee S$
 Conjunt de clàusules $= \{ P, Q \vee R \}$
 Per la regla del literal pur (Q) podem eliminar $Q \vee R$
 Conjunt de clàusules $= \{ P \}$
 Per la regla del literal pur podem eliminar P
 Conjunt de clàusules $= \{ \}$
 Raonament vàlid i premisses consistents

Examen 2010/11-2

| Assignatura | Codi | Data | Hora inici |
|-------------|--------|------------|------------|
| Lògica | 05.570 | 22/06/2011 | 18:30 |

Problema 4

Quina de les següents interpretacions:

I1: $\langle \{1,2\}, \{P(1)=P(2)=V, Q(1,1)=V, Q(1,2)=Q(2,1)=Q(2,2)=F, T(1)=T(2)=F\} \rangle$

I2: $\langle \{1,2\}, \{P(1)=P(2)=V, Q(1,1)=V, Q(1,2)=Q(2,1)=Q(2,2)=F, T(1)=F, T(2)=V\} \rangle$

I3: $\langle \{1,2\}, \{P(1)=P(2)=F, Q(1,1)=Q(1,2)=F, Q(2,1)=V, Q(2,2)=F, T(1)=V, T(2)=F\} \rangle$

és un contraexemple del raonament següent?:

$\forall x [\neg P(x) \rightarrow \exists y Q(x,y)]$

$\exists x P(x) \wedge \exists y T(y)$

$\exists x [T(x) \vee \forall y Q(y,x)]$

$\therefore \neg \forall x [P(x) \vee \exists y Q(y,x)]$

Solució

Passem les fórmules a enunciats:

$\forall x (\neg P(x) \rightarrow \exists y Q(x,y))$

$\forall x (\neg P(x) \rightarrow Q(x,1) \vee Q(x,2))$

$(\neg P(1) \rightarrow Q(1,1) \vee Q(1,2)) \wedge (\neg P(2) \rightarrow Q(2,1) \vee Q(2,2))$

$\exists x P(x) \wedge \exists y T(y)$

$(P(1) \vee P(2)) \wedge \exists y T(y)$

$(P(1) \vee P(2)) \wedge (T(1) \vee T(2))$

$\exists x (T(x) \vee \forall y Q(y,x))$

$\exists x (T(x) \vee (Q(1,x) \wedge Q(2,x)))$

$[T(1) \vee (Q(1,1) \wedge Q(2,1))] \vee [T(2) \vee (Q(1,2) \wedge Q(2,2))]$

$\neg \forall x (P(x) \vee \exists y Q(y,x))$

$\neg \forall x P(x) \vee (Q(1,x) \vee Q(2,x))$

$\neg [(P(1) \vee (Q(1,1) \vee Q(2,1))) \wedge (P(2) \vee (Q(1,2) \vee Q(2,2)))]$

I1: Fa falsa la conclusió:

$\neg [(P(1) \vee (Q(1,1) \vee Q(2,1))) \wedge (P(2) \vee (Q(1,2) \vee Q(2,2)))] =$

$\neg [(V \vee (V \vee F)) \wedge (V \vee (F \vee F))] = \neg [V \wedge V] = F$

Cal, doncs comprovar si totes les premisses són certes.

Com que $T(1)=T(2)=F$ tenim que la segona premissa és falsa i per tant no pot ser un contraexemple.

I2: Fa falsa la conclusió:

$\neg [(P(1) \vee (Q(1,1) \vee Q(2,1))) \wedge (P(2) \vee (Q(1,2) \vee Q(2,2)))] =$

$\neg [(V \vee (V \vee F)) \wedge (V \vee (F \vee F))] = \neg [V \wedge V] = F$

Cal, doncs comprovar si totes les premisses són certes.

Per la primera veiem que:

$(\neg V \rightarrow V \vee F) \wedge (\neg V \rightarrow F \vee F) = (F \rightarrow V \vee F) \wedge (F \rightarrow F \vee F) = (F \rightarrow V) \wedge (F \rightarrow F) = V \wedge V = V$

Examen 2010/11-2

| Assignatura | Codi | Data | Hora inici |
|-------------|--------|------------|------------|
| Lògica | 05.570 | 22/06/2011 | 18:30 |

Per la segona:

$$(V \vee V) \wedge (F \vee V) = V \wedge V = V$$

Per la tercera:

$$[F \vee (V \wedge F)] \vee [V \vee (F \wedge F)] = [F \vee F] \vee [V \vee F] = F \vee V = V$$

Per tant és un contraexemple ja que totes les premisses són certes i falsa la conclusió.

I3: La conclusió és certa

$$\neg [(F \vee (F \vee F)) \wedge (F \vee (V \vee F))] = \neg [F \wedge V] = \neg F = V$$

Per tant no pot ser un contraexemple.

Problema 5

a) Donats els conjunts $A = \{0,9\}$ i $B = \{7,8,9\}$ i l' univers $U = \{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\}$ digues si són vertaderes les afirmacions següents i justifica la resposta:

a.1) $B \cup \emptyset = B$

a.2) $A \subseteq B$

a.3) $A \cap B = \emptyset$

a.4) $(U-A) \cap (U-B) = U - (A \cup B)$

b) Digues si aquesta relació té les propietats simètrica, reflexiva, transitiva o antisimètrica i justifica les respostes

$$R = \{(1,1),(1,2),(2,1),(2,2),(3,3),(2,3)\} \text{ en } \{1,2,3\} \times \{1,2,3\}$$

Solució

a)

a.1) $B \cup \emptyset = B$ Cert. És cert per a qualsevol conjunt

a.2) $A \subseteq B$ Fals, 0 pertany a A però no pertany a B.

a.3) $A \cap B = \emptyset$ Fals, hi ha un element, el 9 que pertany a ambdós conjunts.

a.4) $(U-A) \cap (U-B) = U - (A \cup B)$ Cert. És sempre cert per a qualsevol parell de conjunts

b) R no és simètrica perquè (2,3) pertany a R però (3,2) no pertany a R.

R és reflexiva perquè sempre (x,x) pertany a R per a qualsevol x de {1,2,3}.

R no és transitiva perquè (1,2) \in R i (2,3) \in R però (1,3) no pertany a R.

R no és antisimètrica perquè (1,2) \in R i (2,1) també.