


Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/06/2011	15:30



**05.570 11 06 11 EX**

Enganxeu en aquest espai  
una etiqueta identificativa  
amb el vostre codi personal  
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	11/06/2011	15:30

### Problema 1

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

- A: "Lluitar molt"  
 B: "Poder assolir un bon lloc a la feina"  
 C: "Començar des de baix"  
 D: "Tenir contactes"  
 E: "Tenir paciència"

- 1) És necessari lluitar molt per a poder assolir un bon lloc a la feina, quan comences des de baix.  
 $C \rightarrow (B \rightarrow A)$
- 2) Si es tenen contactes, es pot assolir un bon lloc a la feina si es comença des de baix.  
 $D \rightarrow (C \rightarrow B)$
- 3) Si per assolir un bon lloc a la feina et cal tenir contactes, és que o lluites molt o tens paciència.  
 $(B \rightarrow D) \rightarrow (A \vee E)$

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

Domini: un conjunt no buit

- A(x): x és un aficionat al futbol  
 J(x): x és un jugador de futbol  
 C(x): x cobra un sou alt  
 R(x): x és radical  
 V(x,y): x vol ser com y

- 1) No tots els aficionats al futbol són radicals, però alguns sí.  
 $\neg \forall x (A(x) \rightarrow R(x)) \wedge \exists x (A(x) \wedge R(x))$
- 2) Hi ha jugadors de futbol que cap aficionat no vol ser com ells.  
 $\exists x \{ J(x) \wedge \forall y [A(y) \rightarrow \neg V(y,x)] \}$
- 3) Si un jugador de futbol cobra un sou alt llavors hi ha aficionats al futbol que voldríem ser com ell.  
 $\forall x [ J(x) \wedge C(x) \rightarrow \exists y (A(y) \wedge V(y,x)) ]$

## Examen 2010/11-2

Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/06/2011	15:30

### Problema 2

Demostreu, utilitzant la deducció natural, que el següent raonament és correcte. Utilitzeu només les 9 regles bàsiques (és a dir, no utilitzeu ni regles derivades ni equivalents deductius).

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

### Solució

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

## Examen 2010/11-2

Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/06/2011	15:30

### Problema 3

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

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

### Solució

$FNC(P \wedge Q \rightarrow \neg(R \rightarrow \neg S)) = (\neg P \vee \neg Q \vee S) \wedge (\neg P \vee \neg Q \vee R)$   
 $FNC(\neg(R \rightarrow Q \wedge S)) = R \wedge (\neg Q \vee \neg S)$   
 $FNC(\neg((S \rightarrow \neg R) \rightarrow (P \rightarrow \neg Q))) = (\neg S \vee \neg R) \wedge P \wedge Q$   
 Conjunt de clàusules  $= \{ \neg P \vee \neg Q \vee S, \neg P \vee \neg Q \vee R, R, \neg Q \vee \neg S, \neg S \vee \neg R, P, Q \}$   
 R subsumeix  $\neg P \vee \neg Q \vee R$   
 Conjunt de clàusules  $= \{ \neg P \vee \neg Q \vee S, R, \neg Q \vee \neg S, \neg S \vee \neg R, P, Q \}$

Clàusules troncats	Clàusules laterals
$\neg S \vee \neg R$	R
$\neg S$	$\neg P \vee \neg Q \vee S$
$\neg P \vee \neg Q$	Q
$\neg P$	P
$\square$	

### Consistència de premisses:

Conjunt de clàusules  $= \{ \neg P \vee \neg Q \vee S, \neg P \vee \neg Q \vee R, R, \neg Q \vee \neg S \}$   
 R subsumeix  $\neg P \vee \neg Q \vee R$   
 Conjunt de clàusules  $= \{ \neg P \vee \neg Q \vee S, R, \neg Q \vee \neg S \}$   
 Podem eliminar  $\neg P \vee \neg Q \vee S, \neg Q \vee \neg S$  per la regla del literal pur  $\neg Q$   
 Conjunt de clàusules  $= \{ R \}$   
 Podem eliminar R per la regla del literal pur  
 Conjunt de clàusules  $= \{ \}$

Per tant el raonament és vàlid i les premisses són consistents.

## Examen 2010/11-2

Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/06/2011	15:30

### Problema 4

Valideu o refuteu el següent raonament mitjançant el mètode de resolució:

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

### Solució

FNS( $\exists x \forall y [ Q(x,y) \vee (T(x) \wedge R(y)) ]$ )  
 $\forall y [ Q(a,y) \vee (T(a) \wedge R(y)) ]$   
 $\forall y [ (Q(a,y) \vee T(a)) \wedge (Q(a,y) \vee R(y)) ]$   
**Clàusules:  $Q(a,y) \vee T(a)$ ,  $Q(a,y) \vee R(y)$**

FNS( $\forall x \neg \forall y [ \neg Q(x,y) \rightarrow T(x) ]$ )  
 $\forall x \neg \forall y [ \neg \neg Q(x,y) \vee T(x) ]$   
 $\forall x \neg \forall y [ Q(x,y) \vee T(x) ]$   
 $\forall x \exists y \neg [ Q(x,y) \vee T(x) ]$   
 $\forall x \exists y [ \neg Q(x,y) \wedge \neg T(x) ]$   
 $\forall x [ \neg Q(x,f(x)) \wedge \neg T(x) ]$   
**Clàusules:  $\neg Q(x,f(x))$ ,  $\neg T(x)$**

FNS( $\forall x \forall y [ \neg T(x) \rightarrow P(x,y) ]$ )  
 $\forall x \forall y [ \neg \neg T(x) \vee P(x,y) ]$   
 $\forall x \forall y [ T(x) \vee P(x,y) ]$   
**Clàusules:  $T(x) \vee P(x,y)$**

FNS( $\neg \exists x [ \exists y P(x,y) \wedge T(x) ]$ )  
 $\forall x \neg [ \exists y P(x,y) \wedge T(x) ]$   
 $\forall x [ \neg \exists y \neg P(x,y) \vee \neg T(x) ]$   
 $\forall x [ \forall y \neg P(x,y) \vee \neg T(x) ]$   
 $\forall x \forall y [ \neg P(x,y) \vee \neg T(x) ]$   
**Clàusules:  $\neg P(x,y) \vee \neg T(x)$**

Conjunt de clàusules:  $\{ Q(a,y) \vee T(a), Q(a,y) \vee R(y), \neg Q(x,f(x)), \neg T(x), T(x) \vee P(x,y), \neg P(x,y) \vee \neg T(x) \}$

### Arbre de resolució

Clàusules troncales		Clàusules laterals	
$\neg P(x,y) \vee \neg T(x)$ $\neg P(a,y) \vee \neg T(a)$	Substituïm x per a	$Q(a,y) \vee T(a)$	
$\neg P(a,y) \vee Q(a,y)$ $\neg P(a,f(a)) \vee Q(a,f(a))$	Substituïm y per f(a)	$\neg Q(x,f(x))$ $\neg Q(a,f(a))$	Substituïm x per a
$\neg P(a,f(a))$		$T(x) \vee P(x,y)$ $T(a) \vee P(a,f(a))$	Substituïm x per a Substituïm y per f(a)
$T(a)$		$\neg T(x)$ $\neg T(a)$	Substituïm x per a
$\square$			

## Examen 2010/11-2

Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/06/2011	15:30

### Problema 5

Es vol dissenyar, usant únicament portes NOR, un circuit lògic que es correspongui amb la següent expressió:

$A \text{ XOR } B$

Nota: XOR es correspon amb l'operador OR exclusiu.

a) Reescriu la fórmula de manera justificada usant únicament l'operador  $\downarrow$ .

b) Comprova l'equivalència de les dues fórmules construint la seva taula de veritat.

### Solució

a) Expressem la fórmula inicial només amb les operacions  $+$ ,  $\cdot$  i  $\sim$ . Apliquem una doble negació davant de l'expressió resultant, que és una conjunció, per a convertir-la en la negació d'una disjunció (un NOR) mitjançant la llei de De Morgan. Per últim les negacions més internes es poden transformar també en expressions amb NOR fent servir l'equivalència  $\sim A = A \text{ NOR } A$ .

$$A \text{ XOR } B = (A + B) \cdot \sim(A \cdot B) = \sim\sim[(A + B) \cdot \sim(A \cdot B)] = \sim[\sim(A + B) + \sim\sim(A \cdot B)] = \sim[\sim(A + B) + \sim(\sim A + \sim B)] = \sim[\sim(A + B) + \sim(\sim(A + A) + \sim(B + B))] = (A \downarrow B) \downarrow ((A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B))$$

b)

A	B	$X=A \downarrow B$	$Y=A \downarrow A$	$Z=B \downarrow B$	$Y \downarrow Z$	$(X) \downarrow ((Y) \downarrow (Z))$	$A \text{ XOR } B$
0	0	1	1	1	0	0	0
0	1	0	1	0	0	1	1
1	0	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	0	1	0	0