

Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/6/2022	09:30

Fitxa tècnica de l'examen

- No és necessari que escriguis el teu nom. Un cop resolta la prova final, només s'accepten documents en format .doc, .docx (Word) i .pdf.
- Comprova que el codi i el nom de l'assignatura corresponen a l'assignatura de què t'has matriculat.
- Temps total: 2 hores
 Valor de cada pregunta: S'indica en cadascuna d'elles
- Es pot consultar cap material durant l'examen? **NO** Quins materials estan permesos?
- Es pot fer servir calculadora? NO De quin tipus? CAP
- Si hi ha preguntes tipus test, descompten les respostes errònies?
 NO Quant?
- Indicacions específiques per a la realització d'aquest examen:
 - No és necessari que t'identifiquis amb el nom o el número del carnet d'estudiant. L'autoria de la prova és detectada pel propi sistema.
 - A l'hora de lliurar, indiqueu clarament el nombre total de pàgines que esteu lliurant. Per exemple, numereu les pàgines tot indicant el total: (1 de 7, 2 de 7, ..., 7 de 7)
 - La prova es pot resoldre a mà o directament a l'ordinador en un document a part. Referencia clarament la pregunta que estàs responent. Recomanem la resolució a mà de la prova per agilitzar l'escriptura de les fórmules.
 - En cas de respondre la prova a mà:
 - o No cal imprimir l'enunciat, pots resoldre les preguntes en un full en blanc.
 - o Utilitza un bolígraf de tinta blava o negra.
 - o Digitalitza les teves respostes en un únic fitxer en format PDF o Word. Pots fer-ho amb un escàner o amb un dispositiu mòbil. Assegura't que el fitxer que lliures sigui llegible.
 - o Disposes de 10 minuts extres per a la digitalització i lliurament de la prova.
 - Aquesta prova s'ha de resoldre de manera individual. En cas que no sigui així, s'avaluarà amb un zero. Per altra banda, i sempre a criteri dels Estudis, l'incompliment d'aquest compromís, pot suposar l'obertura d'un expedient disciplinari amb possibles sancions.
 - No és obligatori resoldre els exercicis en ordre. Simplement indica clarament quin exercici estàs resolent a cada moment. RECOMANEM QUE ABANS DE POSAR-TE A



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/6/2022	09:30

RESOLDRE LA PROVA LLEGEIXI TOTS ELS ENUNCIATS DE LES ACTIVITATS PER PLANIFICAR EN QUIN ORDRE ET CONVÉ RESOLDRE'LS PER TREURE EL MÀXIM PARTIT AL TEMPS DEL QUE DISPOSES.



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/6/2022	09:30

Enunciats

Activitat 1 (1.5 punt + 1.5 punts)

[Criteri de valoració: Les formalitzacions han de ser correctes en tots els aspectes inclosa la parentització. Cada frase es valora independentment de les altres]

a) Utilitzant els següents àtoms, formalitzeu les frases que hi ha a continuació

S: superes l'assignatura

P: tens una bona preparació

C: controles l'estrès

L: Iliures un bon examen

1) O superes l'assignatura o lliures un bon examen (o fins i tot ambdues coses), sempre que no tens una bona preparació

$$\neg P \rightarrow (S \lor L)$$

2) Quan tens una bona preparació, només lliures un bon examen quan controles l'estrès

$$P \rightarrow (L \rightarrow C) - || - P \rightarrow (\neg C \rightarrow \neg L)$$

3) Si no controles l'estrès però tens una bona preparació, cal que lliuris un bon examen per a superar l'assignatura

$$\neg C \land P \rightarrow (S \rightarrow L) - || - \neg C \land P \rightarrow (\neg L \rightarrow \neg S)|$$

b) Fent ús dels següents predicats i constants, formalitzeu les frases que hi ha a continuació:

F(x): x és un film

P(x): x és un premi

G(x): x és una guionista

A(x): x és aclamat per la critica

D(x,y): x dirigeix y

R(x,y): x rep y

a: Mir Vezde

b: Bob the bouncer

1) Si tots els films fossin aclamats per la crítica, no hi hauria guionistes que rebessin premis.

$$\forall x[F(x) \rightarrow A(x)] \rightarrow \neg \exists x\{G(x) \land \exists y[P(y) \land R(x,y)]\}\$$

2) Mir Vezde ha estat aclamat per la crítica però no ha estat dirigit per cap guionista que hagi rebut el Bob the bouncer.

$$A(a) \land \neg \exists x [G(x) \land D(x,a) \land R(x,b)]$$

3) Els guionistes que reben premis dirigeixen films aclamats per la crítica.

$$\forall x \{G(x) \land \exists y [P(y) \land R(x,y)] \rightarrow \exists y [F(y) \land A(y) \land D(x,y)]\}$$



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/6/2022	09:30

Activitat 2 (2.5 punts / 1.5 punt)

[Criteri de valoració: serà invàlida (0 punts) qualsevol deducció que contingui l'aplicació incorrecta d'alguna regla]

Demostreu, utilitzant la deducció natural, que el següent raonament és correcte. Si la deducció és correcta i no utilitzeu regles derivades obtindreu el 2.5 punts. Si la deducció és correcta però utilitzeu regles derivades obtindreu el 1.5 punts de la puntuació total de la prova. En cap cas **no** podeu utilitzar equivalents deductius. Si feu més d'una demostració i alguna és incorrecta obtindreu 0 punts.

$$(P \to \neg S) \ \lor \ (\ T \to R), \ \neg Q \to R, \ \neg T \ \lor \ \neg S \to \neg Q \ , \ \ \neg T \to \neg P, \ \ \neg R \ \rlap{$:$} \quad \neg P$$

1	$(P \rightarrow \neg S) \lor (T \rightarrow R)$				P
2	$\neg Q \rightarrow R$				P
3	$\neg T \lor \neg S \to \neg Q$				Р
4	$(P \rightarrow \neg S) \lor (T \rightarrow R)$ $\neg Q \rightarrow R$ $\neg T \lor \neg S \rightarrow \neg Q$ $\neg T \rightarrow \neg P$				Р
5	¬R				P
6		Р			Н
7			$P \rightarrow \neg S$		Н
8			¬S		E →6,7
9			¬T∨ ¬S		IV 8
10			¬Q		E→3, 9 E→2, 10
11			R		E→2, 10
12			$T \rightarrow R$		Н
13				¬T	Н
14				¬P	E→4, 13
15			¬¬ T		I¬ 13, 6, 14
16			Т		E¬ 15
17			R		E→12,16
18		R			EV 1, 11, 17
19	¬P				I¬ 6, 5, 18



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/6/2022	09:30

Activitat 3 (1.5 punts)

[Criteri de valoració: La presencia d'errors en les FNCs es penalitzarà amb -0.75 punts. La presencia d'errors en l'aplicació de les regles de simplificació i/o en l'aplicació de la regla de resolució es penalitzarà amb -0.75 punts com a mínim]

El raonament següent és vàlid, Utilitzeu el mètode de resolució lineal amb l'estratègia del conjunt de suport per a demostrar-ho. Si podeu aplicar la regla de subsumpció o la regla del literal pur, apliqueu-les i indiqueu-ho.

$$\begin{split} (\mathsf{P} \to \neg \mathsf{S}) \vee (\mathsf{T} \to \mathsf{R}), \quad \neg \mathsf{Q} \to \mathsf{R}, \quad \neg \mathsf{T} \vee \neg \mathsf{S} \to \neg \mathsf{Q} \;, \quad \neg \mathsf{T} \to \neg \mathsf{P} \; \stackrel{.}{.} \; \; \mathsf{P} \to \mathsf{R} \\ & \mathsf{FNC}((\mathsf{P} \to \neg \mathsf{S}) \vee (\mathsf{T} \to \mathsf{R})) = \neg \mathsf{P} \vee \neg \mathsf{S} \vee \neg \mathsf{T} \vee \mathsf{R} \\ & \mathsf{FNC}(\neg \mathsf{Q} \to \mathsf{R}) = \mathsf{Q} \vee \mathsf{R} \\ & \mathsf{FNC}(\neg \mathsf{T} \vee \neg \mathsf{S} \to \neg \mathsf{Q}) = (\mathsf{T} \vee \neg \mathsf{Q}) \wedge (\mathsf{S} \vee \neg \mathsf{Q}) \\ & \mathsf{FNC}(\neg \mathsf{T} \vee \neg \mathsf{P}) = \mathsf{T} \vee \neg \mathsf{P} \\ & \mathsf{FNC}(\neg \mathsf{T} \to \neg \mathsf{P}) = \mathsf{T} \vee \neg \mathsf{P} \\ & \mathsf{FNC}(\neg (\mathsf{P} \to \mathsf{R})) = \mathsf{P} \wedge \neg \mathsf{R} \\ & \mathsf{S} = \{ \neg \mathsf{P} \vee \neg \mathsf{S} \vee \neg \mathsf{T} \vee \mathsf{R} \;, \; \mathsf{Q} \vee \mathsf{R}, \; \mathsf{T} \vee \neg \mathsf{Q}, \; \mathsf{S} \vee \neg \mathsf{Q}, \; \mathsf{T} \vee \neg \mathsf{P}, \; \mathsf{P}, \; \neg \mathsf{R} \; \} \end{split}$$

Aquest conjunt no es pot simplificar

Troncals	Laterals
P	$\neg P \lor \neg S \lor \neg T \lor R$
$\neg S \lor \neg T \lor R$	¬R
$\neg S \lor \neg T$	$T \vee \neg Q$
$\neg S \lor \neg Q$	Q∨R
¬S∨R	¬R
¬S	S∨¬Q
¬Q	Q∨R
R	¬R

Hem arribat a la clàusula buida de forma que queda demostrat que el raonament és correcte.



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/6/2022	09:30

Activitat 4 (1.5 punts)

[Criteri de valoració: La presencia d'errors en les FNSs es penalitzarà amb -0.75 punts. La presencia d'errors en l'aplicació de les regles de simplificació i/o en l'aplicació de la regla de resolució es penalitzarà amb -0.75 punts com a mínim]

El següent raonament és vàlid. Demostreu-ho utilitzant el mètode de RESOLUCIÓ.

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

$$\forall x \{ \forall y [P(y) \rightarrow \neg Q(x,y)] \rightarrow \neg [R(x) \land S(x)] \}$$

$$\therefore \neg \exists x [R(x) \land S(x)]$$

$$\text{La FNS de } \forall x \forall y [P(y) \rightarrow \neg Q(x,y)] \text{ és } \neg P(y) \lor \neg Q(x,y)$$

$$\text{La FNS de } \forall x \{ \forall y [P(y) \rightarrow \neg Q(x,y)] \rightarrow \neg [R(x) \land S(x)] \} \text{ és } (P(f(x)) \lor \neg R(x) \lor \neg S(x)) \land (Q(x,f(x)) \lor \neg R(x) \lor \neg S(x))$$

$$\text{La FNS de } \neg \neg \exists x [R(x) \land S(x)] \text{ és } R(a) \land S(a)$$

El conjunt de clàusules resultant és

$$S = \{\neg P(y) \lor \neg Q(x,y), \quad P(f(x)) \lor \neg R(x) \lor \neg S(x), \quad Q(x,f(x)) \lor \neg R(x) \lor \neg S(x), \quad \textbf{R(a)}, \quad \textbf{S(a)}\}$$

Troncals	Laterals	Substitucions
R(a)	$P(f(x)) \vee \neg R(x) \vee \neg S(x)$	x per a
	$P(f(a)) \lor \neg R(a) \lor \neg S(a)$	
$P(f(a)) \vee \neg S(a)$	S(a)	
P(f(a))	$\neg P(y) \lor \neg Q(x,y)$ $\neg P(f(a)) \lor \neg Q(x,f(a))$	y per f(a)
¬Q(x,f(a)) ¬Q(u,f(a))	$Q(u,f(u)) \vee \neg R(u) \vee \neg S(u)$	x per u u per a
¬Q(a,f(a))	$Q(a,f(a)) \vee \neg R(a) \vee \neg S(a)$	
¬R(a) ∨ ¬S(a)	S(a)	
¬R(a)	R(a)	

Hem arribat a la clàusula buida de forma que queda demostrat que el raonament és correcte.



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Lògica	05.570	11/6/2022	09:30

Activitat 5 (2.5 punts)

[Criteri de valoració: 5 respostes correctes: 1.5 punts; 4 respostes correctes: 1 punt; 3 respostes correctes: 0.75 punts; 2 respostes correctes: 0.5 punts; menys de dues respostes correctes: 0 punts]

- a) [Responeu CERT/FALS]. En explorar la taula de veritat d'un raonament s'observa que cap interpretació que fa certes les premisses fa falsa la conclusió. Llavors és SEGUR que en aplicar el mètode de resolució a aquest raonament serà impossible d'arribar a la clàusula buida.
 FALS
- Elesponeu CERT/FALS]. Les premisses d'un raonament donen lloc a un conjunt de clàusules que en ser simplificat queda buit. Llavors SEGUR que hi ha una demostració per deducció natural que permet anar des de les premisses a la conclusió.
 FALS
- c) [Responeu CERT/FALS]. Hom descobreix que el raonament E_1 , ... $E_n :_{\neg} (A \lor B) \land A$ és correcte. Llavors és SEGUR que no hi ha cap interpretació que faci tots els enunciats E_1 , ... E_n certs simultàniament. CERT
- d) Es pot resoldre la clàusula T(g(x), a) ∨ R(a,b) contra la clàusula ¬R(x, f(x)) ∨ P(x,c)? Si la resposta és afirmativa, doneu la clàusula resultant. Si és negativa digueu que no es poden resoldre i expliqueu amb una sola frase què és el que impedeix la unificació.

 No es poden resoldre perquè caldria substituir b per f(a) (o al revés) i cap dels dos no és una variable
- e) Es pot aplicar la regla $E \ni a$ la fórmula $\exists x \ \forall y [P(a,x) \to R(x,y)]$ en un context on només s'està utilitzant la constant a? Si la resposta és afirmativa indiqueu quina fórmula s'obtindria. Si és negativa responeu que la regla no és aplicable.

S'obtindria la fórmula $\forall y[P(a,b) \rightarrow R(b,y)]$