

### III appello ZOOM 15 giugno 2020

nome:

cognome:

- Scrivere in modo CHIARO. Elaborati illegibili non saranno considerati.
- NON si contano le BRUTTE copie.
- Si ricorda di ESPlicitARE l'uso della regola dello scambio sia a destra che a sinistra del sequente.
- Si ricorda di ETICHETTARE LE DERIVAZIONI CON LE REGOLE USATE (se non lo fate perdetevi punti!)
- Si esplicitino le eventuali regole derivate usate che non sono menzionate nel foglio allegato al compito.
- ATTENZIONE: se si risolvono correttamente TUTTI gli esercizi con il segno ++ si prende il voto 30 indipendentemente dall'avere o meno un bonus accumulato (previa convalida con orale).
- Mostrare se i seguenti elencati sotto sono tautologie, opinioni o paradossi in logica classica con uguaglianza motivando la risposta: nel caso di sequente proposizionale non valido si indichi la riga della tabella di verità in cui il sequente è falso e nel caso di sequente predicativo non valido si mostri un contromodello (nel caso di non validità i punti vanno aumentati della metà arrotondata per eccesso).
  - (2 punti)  
 $A \vdash \neg\neg( A \ \& \ B )$
  - (6 punti) (++)  
 $\exists y \ \forall z \ y = z \vdash \exists x \ ( \ a = x \ \rightarrow \ x = c \ )$
  - (5 punti)  
 $\exists x \ \neg M(x) \vdash \neg\forall x \ M(x) \ \vee \ \exists x \ \neg\neg M(x)$
- Formalizzare le seguenti asserzioni e stabilire se i sequenti ottenuti sono tautologie, opinioni o paradossi nella logica classica con uguaglianza motivando la risposta: nel caso di sequente predicativo non valido si mostri un contromodello (nel caso di non validità i punti vanno aumentati della metà arrotondata per eccesso).
  - (6 punti)  
$$\frac{\text{Chiunque non trova non cerca.}}{\text{Chiunque cerca trova.}}$$

si consiglia di usare:  
 $C(y) = \text{"y cerca"}$   
 $T(x) = \text{"x trova"}$
  - (5 punti)  
$$\frac{\text{Pippo cerca ma Toni non cerca.}}{\text{Non tutti cercano.}}$$

si consiglia di usare:  
 $C(y) = \text{"y cerca"}$   
 $p = \text{Pippo} \quad t = \text{Toni}$

- (++) (6 punti)

Se tutti cercano allora tutti trovano.  
 Nessuno trova e nessuno cerca.

si consiglia di usare:

$C(y) = \text{"y cerca"}$        $T(x) = \text{"x trova"}$

- (8 punti)

Abele ha una zia.  
 Abele ha un'unica zia.  
 Eva è diversa da Ruth.

---

Non si dà il caso che sia Eva che Ruth siano zie di Abele.

si consiglia di usare:

$Z(x, y) = x \text{ è zia di } y$   
 $a = \text{Abele}, \quad e = \text{Eva} \quad r = \text{Ruth}$

- (++) (14 punti)

‘Ciascuno giudica tutti eccetto se stesso e non esiste alcuno che se lui giudica tutti allora tutti giudicano tutti.’

si consiglia di usare:

$G(x, y) = x \text{ giudica } y$

- (++) Sia  $T_{in}$  la teoria ottenuta estendendo  $LC_{=}$  con la formalizzazione dei seguenti assiomi:

- (2 punti) Non si dà il caso che qualcuno ami se stesso.
- (1 punti) Felice ama Bianca.
- (2 punti) Non si dà il caso che esista qualcuno che non ami la principessa.
- (2 punti) Il re non ama nessuno.
- (4 punti) Chiunque ama un'altro diverso da lui, è amato da lui.
- (1 punto) Bianca è diversa da Felice.

si consiglia di usare:

$A(x, y) = x \text{ ama } y$   
 $r = \text{Il re}, \quad p = \text{la principessa}, \quad f = \text{Felice}, \quad b = \text{Bianca}$

Dopo aver formalizzato le frase seguenti mostrarne una derivazione nella teoria in  $T_{in}$ : (ciascuna conta 10 punti quando non indicato espressamente)

- (5 punti) Il re non ama la principessa.
- Bianca ama Felice oppure il re.
- (2 punti sola formalizzazione) Chiunque tranne la principessa stessa ama la principessa.
- Se Felice non è il re allora Felice non ama il re.

- Stabilire se la seguente regola e le sue inverse sono valide rispetto alla semantica classica (l'analisi delle inverse raddoppia il punteggio):

- (6 punti)

$$\frac{\neg\neg F \vdash C}{\neg\neg C \vdash F \vee \perp} 1$$

- (++) (*Esercizio facoltativo*)

In un gioco due amiche fanno un'affermazione, che è vera o falsa.

Un'affermazione è mancata e l'altra è riportata sotto:

**Morgana:** ....

**Celeste:** io affermo il falso solo se Morgana afferma il vero.

Si può dedurre, anche se non si conosce l'affermazione di Celeste, quante affermazioni sono vere?

- a) No
- b) Sì, sono vere tutte e due le affermazioni.
- c) Sì, è vera solo l'affermazione di Morgana.
- d) Sì, è vera solo l'affermazione di Celeste.
- e) Nessuna affermazione è vera.

Si analizzino le varie affermazioni (5 punti ciascuna) nella teoria proposizionale  $T_{Celeste}$  ottenuta estendendo  $\mathbf{LC}_p$  con la formalizzazione di ciò che dice Celeste tramite:

$M$  = l'affermazione di Morgana è vera

$C$  = l'affermazione di Celeste è vera

- (++) *Esercizio facoltativo*: Dall'affermazione

**Ip      In autunno non tutti vanno a lezione.**

si dica quali delle seguenti affermazioni si possono dedurre (la classificazione di ciascuna vale 7 punti se è deducibile e 12 punti se NON lo è):

- A    **Se è autunno qualcuno non va a lezione**
- B    **Se tutti vanno a lezione oppure non tutti vanno a lezione allora non è autunno.**
- C    **Se tutti non vanno a lezione allora non è autunno.**

Si giustifichi la risposta corretta producendo una sua derivazione nella teoria predicativa

$$\mathbf{T}_{Ip} = \mathbf{LC}_= + \mathbf{Ip}$$

dopo aver formalizzato ciascuna affermazione utilizzando:

**L(x)** = x va a lezione

**A** = è autunno

Inoltre si giustifichi le risposte "affermazione X" non corrette classificando in  $\mathbf{LC}_=$  il seguente  $\mathbf{Ip} \vdash$  "affermazione X" .

## Logica classica con uguaglianza- $\text{LC}_=$

$\frac{\text{ax-id}}{\Gamma, A, \Gamma' \vdash \Delta, A, \Delta'}$	$\frac{\text{ax-}\perp}{\Gamma, \perp, \Gamma' \vdash \nabla}$	$\frac{\text{ax-tt}}{\Gamma \vdash \nabla, \text{tt}, \nabla'}$
$\frac{\Sigma, \Gamma, \Theta, \Gamma', \Delta \vdash \Sigma'}{\Sigma, \Gamma', \Theta, \Gamma, \Delta \vdash \Sigma'} \text{sc}_{\text{sx}}$	$\frac{\Gamma \vdash \Sigma, \Delta, \Theta, \Delta', \nabla}{\Gamma \vdash \Sigma, \Delta', \Theta, \Delta, \nabla} \text{sc}_{\text{dx}}$	
$\frac{\Gamma, A, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \& B \vdash \Delta} \&\text{S}$	$\frac{\Gamma \vdash A, \Delta \quad \Gamma \vdash B, \Delta}{\Gamma \vdash A \& B, \Delta} \&-\text{D}$	
$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta \quad \Gamma, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \vee B \vdash \Delta} \vee-\text{S}$	$\frac{\Gamma \vdash A, B, \Delta}{\Gamma \vdash A \vee B, \Delta} \vee\text{D}$	
$\frac{\Gamma \vdash A, \Delta}{\Gamma, \neg A \vdash \Delta} \neg-\text{S}$	$\frac{\Gamma, A \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \neg A, \Delta} \neg-\text{D}$	
$\frac{\Gamma \vdash A, \Delta \quad \Gamma, B \vdash \Delta}{\Gamma, A \rightarrow B \vdash \Delta} \rightarrow-\text{S}$	$\frac{\Gamma, A \vdash B, \Delta}{\Gamma \vdash A \rightarrow B, \Delta} \rightarrow-\text{D}$	
$\frac{\Gamma, \forall x A(x), A(t) \vdash \nabla}{\Gamma, \forall x A(x) \vdash \nabla} \forall-\text{S}$	$\frac{\Gamma \vdash A(w), \nabla}{\Gamma \vdash \forall x A(x), \nabla} \forall-\text{D} \ (w \notin VL(\Gamma, \forall x A(x), \nabla))$	
$\frac{\Gamma, A(w) \vdash \nabla}{\Gamma, \exists x A(x) \vdash \nabla} \exists-\text{S} \ (w \notin VL(\Gamma, \exists x A(x), \nabla))$	$\frac{\Gamma \vdash A(t), \exists x A(x), \nabla}{\Gamma \vdash \exists x A(x), \nabla} \exists-\text{D}$	
$\frac{\Sigma, t_{ter} = s_{ter}, \Gamma(t_{ter}) \vdash \Delta(t_{ter}), \nabla}{\Sigma, \Gamma(s_{ter}), t_{ter} = s_{ter} \vdash \Delta(s_{ter}), \nabla} =-\text{S}$	$\frac{}{\Gamma \vdash t_{ter} = t_{ter}, \Delta} =-\text{ax}$	

## TAUTOLOGIE CLASSICHE

associatività $\vee$	$( A \vee B ) \vee C$	$\leftrightarrow$	$A \vee ( B \vee C )$
associatività $\&$	$( A \& B ) \& C$	$\leftrightarrow$	$A \& ( B \& C )$
commutatività $\vee$	$A \vee B$	$\leftrightarrow$	$B \vee A$
commutatività $\&$	$A \& B$	$\leftrightarrow$	$B \& A$
distributività $\vee$ su $\&$	$A \vee ( B \& C )$	$\leftrightarrow$	$( A \vee B ) \& ( A \vee C )$
distributività $\&$ su $\vee$	$A \& ( B \vee C )$	$\leftrightarrow$	$( A \& B ) \vee ( A \& C )$
idempotenza $\vee$	$A \vee A$	$\leftrightarrow$	$A$
idempotenza $\&$	$A \& A$	$\leftrightarrow$	$A$
leggi di De Morgan	$\neg( B \vee C )$	$\leftrightarrow$	$\neg B \& \neg C$
	$\neg( B \& C )$	$\leftrightarrow$	$\neg B \vee \neg C$
legge della doppia negazione	$\neg \neg A$	$\leftrightarrow$	$A$
implicazione classica	$( A \rightarrow C )$	$\leftrightarrow$	$\neg A \vee C$
disgiunzione come antecedente	$( A \vee B \rightarrow C )$	$\leftrightarrow$	$( A \rightarrow C ) \& ( B \rightarrow C )$
congiunzione come antecedente	$( A \& B \rightarrow C )$	$\leftrightarrow$	$( A \rightarrow ( B \rightarrow C ) )$
legge della contrapposizione	$( A \rightarrow C )$	$\leftrightarrow$	$( \neg C \rightarrow \neg A )$
legge del modus ponens	$A \& ( A \rightarrow C )$	$\rightarrow$	$C$
legge della NON contraddizione	$\neg( A \& \neg A )$		
legge del terzo escluso	$A \vee \neg A$		
leggi di De Morgan	$\neg( \exists x A(x) )$	$\leftrightarrow$	$\forall x \neg A(x)$
	$\neg( \forall x A(x) )$	$\leftrightarrow$	$\exists x \neg A(x)$

## Regola di composizione

$$\frac{\vdash \mathbf{fr} \quad \Gamma, \mathbf{fr}, \Gamma' \vdash \nabla}{\Gamma, \Gamma' \vdash \nabla} \text{comp}$$

## Regole derivate o ammissibili per $\mathbf{LC}_=$

si ricorda che  $t \neq s \equiv \neg t = s$

$$\begin{array}{ll} \frac{\neg\neg\mathbf{ax}_{sx1}}{\Gamma, A, \Gamma', \neg A, \Gamma'' \vdash C} & \frac{\neg\neg\mathbf{ax}_{sx2}}{\Gamma, \neg A, \Gamma', A, \Gamma'' \vdash C} \\ \\ \frac{\neg\neg\mathbf{ax}_{dx1}}{\Gamma \vdash \Sigma, A, \Sigma', \neg A, \Sigma''} & \frac{\neg\neg\mathbf{ax}_{dx2}}{\Gamma \vdash \Sigma, \neg A, \Sigma', A, \Sigma''} \\ \\ \frac{\Gamma, A \vdash \Delta}{\Gamma, \neg\neg A \vdash \Delta} \neg\neg\text{-S} & \frac{\Gamma \vdash A, \Delta}{\Gamma \vdash \neg\neg A, \Delta} \neg\neg\text{-D} \\ \\ \frac{\Gamma, \Gamma'' \vdash \Sigma}{\Gamma, \Gamma', \Gamma'' \vdash \Sigma} \text{in}_{\text{sx}} & \frac{\Gamma \vdash \Sigma, \Sigma''}{\Gamma \vdash \Sigma, \Sigma', \Sigma''} \text{in}_{\text{dx}} \\ \\ \frac{\Gamma, A(t) \vdash \Delta}{\Gamma, \forall x A(x) \vdash \Delta} \forall\text{-S}_v & \frac{\Gamma \vdash A(t), \Delta}{\Gamma \vdash \exists x A(x), \Delta} \exists\text{-D}_v \end{array}$$