### IV appello ZOOM 29 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 perdete 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 independentemente dall'avere o meno un bonus accumulato (previa convalida con orale).

La dicitura **OB** indica un esercizio che deve essere svolto obbligatoriamente per il superamento dell'appello.

- Mostrare se i sequenti 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) **OB** ¬ ⊥⊢ ¬¬( A ∨ B )
     (6 punti) (++)
     ∀z z = a ⊢ ∀x ∃y x = y & c = d
  - (5 punti) **OB**  $\exists x A(x) \vdash \neg \forall z \ (A(z) \rightarrow \neg A(z))$
- 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).
  - (5 punti **OB**)

    Vania parla e Pippo ascolta.

    Qualcuno parla e qualcuno ascolta.

    si consiglia di usare: P(y) = ``y parla'' A(x) = ``x ascolta'' p = Pippo v = Vania

- (7 punti)

Chi ascolta impara.

Tutti ascoltano.

Quelli che non ascoltano non sono contenti o non imparano.

si consiglia di usare:

A(y) = "y ascolta"

I(x) = "x impara"

C(x)='x è contento"

- (++) (6 punti)

Se qualcuno cerca allora qualcuno trova.

Nessuno cerca ma non trova.

si consiglia di usare:

C(y) = "y cerca"

T(x) ="x trova"

- (8 punti)

Abele non ha una zia.

Non si dà il caso che Abele abbia un'unica zia.

si consiglia di usare:

Z(x,y)=xè zia di y

a=Abele

- (++) (14 punti)

'Ciascuno ama tutti quelli che lo amano e soltanto loro."

si consiglia di usare:

A(x,y)=x ama y

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

$$\frac{F \vdash C \lor \perp}{C \vdash \neg \neg F} \xrightarrow{F \vdash M \ \lor \ F} 1$$

### • (++)

Sia  $T_{dan}$  la teoria ottenuta estendendo LC= con la formalizzazione dei seguenti assiomi:

- (2 punti) Nessuno danza con Noemi.
- (2 punti) Se uno danza con un altro, quest'altro danza con il primo.
- (1 punto) Elton danza con Monica.
- (2 punti) Elton danza soltanto con Monica.
- (1 punto) Monica non è Anna.

```
noindent Si consiglia di usare: D(x,y)=x danza con y n="Noemi" a="Anna" m="Monica" e="Elton"
```

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

- (3 punti) Elton danza con qualcuno.
- (6 punti) Monica danza con Elton.
- (3 punti) Monica danza con qualcuno.
- Noemi non danza con nessuno.
- Elton non danza con Anna.
- Qualcuno e soltanto lui danza con Elton.

### • (++) (Esercizio facoltativo)

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

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

Morgana: ....

Celeste: io affermo il vero 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

ullet (++) Esercizio facoltativo: Dall'affermazione

### Ip In estate nessuno sta sempre a casa.

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 estate o uno sta sempre in casa o non ci sta sempre.
- B Se qualcuno sta sempre in casa allora non è estate.
- C Se non è estate qualcuno sta sempre in casa.

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:

R(x)=x sta sempre in casa

E=è estate

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

## Logica classica con uguaglianza- LC<sub>=</sub>

### TAUTOLOGIE CLASSICHE

```
(A \lor B) \lor C
associatività \vee
                                                                          A \vee (B \vee C)
                                                 ( A\&B )&C
associatività &
                                                                          A\&(B\&C)
commutatività ∨
                                                        A \vee B
                                                                          B \vee A
                                                                   \leftrightarrow
commutatività &
                                                         A\&B
                                                                          B\&A
distributività \vee su &
                                                                          (A \lor B) \& (A \lor C)
                                                A \vee (B\&C)
                                                                   \leftrightarrow
distributività & su \vee
                                                A\&(B\lor C)
                                                                   \leftrightarrow
                                                                          (A\&B)\lor(A\&C)
idempotenza \vee
                                                         A \vee A
                                                                          A
idempotenza &
                                                          A\&A
                                                                          A
                                                   \neg (B \lor C)
                                                                          \neg B \& \neg C
leggi di De Morgan
                                                                         \neg B \vee \neg C
                                                   \neg (B\&C)
legge della doppia negazione
                                                          \neg \neg A
                                                                          A
                                                 (A \rightarrow C)
                                                                          \neg A \lor C
implicazione classica
                                                                    \leftrightarrow
                                                                         (A \rightarrow C) \& (B \rightarrow C)
disgiunzione come antecendente
                                            (A \lor B \to C)
                                                                         (A \rightarrow (B \rightarrow C))
                                             (A\&B \rightarrow C)
congiunzione come antecendente
                                                                   \leftrightarrow (\neg C \rightarrow \neg A)
legge della contrapposizione
                                                  (A \rightarrow C)
                                            A \& (A \rightarrow C)
legge del modus ponens
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) ) \longleftrightarrow
                                                                         \exists x \ \neg A(x)
```

### Regola di composizione

$$\frac{\vdash \mathtt{fr} \qquad \qquad \Gamma, \mathtt{fr}, \Gamma' \vdash \nabla}{\Gamma, \Gamma' \vdash \nabla} \ \mathrm{comp}$$

# Regole derivate o ammissibili per $LC_{=}$

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

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