

# I-Compitino LOGICA 21 novembre 2015

nome:

cognome:

- Scrivete in modo CHIARO. Elaborati illegibili non saranno considerati.
- NON si considerano le BRUTTE copie.
- Ricordatevi di ESPLICITARE l'uso della regola dello scambio sia a destra che a sinistra del sequente (se non lo fate perdete punti!).
- Ricordatevi di ETICHETTARE LE DERIVAZIONI CON LE REGOLE USATE (se non lo fate perdete punti!).
- Specificate le regole derivate che usate e che non sono menzionate nel foglio allegato al compito.
- Se il punteggio  $x$  ottenuto in questo I compitino è superiore o uguale a 18 allora tale punteggio sarà SOMMATO al punteggio del primo appello di logica dell'anno 2015/2016 in cui il candidato riporterà un punteggio superiore a sua volta a 18 e sulla somma di tale punteggio sarà conteggiato il voto finale di superamento dell'esame di logica.
- Se il punteggio  $x$  ottenuto in questo I compitino è inferiore strettamente a 18 allora il candidato potrà superare uno dei primi due appelli invernali SOLO SE avrà riportato un punteggio superiore a

$$(18 - x)/5$$

nella tipologia di esercizi già affrontati nel I compitino.

- Mostrare se i sequenti di seguito sono tautologie o opinioni o paradossi in logica classica, in altri termini si mostri se sono validi o non validi e se sono soddisfacibili o insoddisfacibili in logica classica. Nel caso il sequente non sia valido esibire una riga della tabella di verità in cui il sequente è falso e poi in caso di soddisfacibilità una riga in cui il sequente è vero.

Nel caso di paradossi o opinioni i punti vengono raddoppiati.

3 punti

①  $\neg((A \rightarrow C \& B) \rightarrow \neg(B \& C)) \vdash \neg(A \vee \perp)$

3 punti

②  $\vdash \neg((\neg A \& \neg B \rightarrow \neg(A \vee B)) \vee A)$

- Formalizzare in sequente le argomentazioni di seguito. Si provi se il sequente ottenuto è tautologia, opinione o paradosso, ovvero se è valido o meno e soddisfacibile o meno rispetto alla semantica della logica classica motivando la risposta. Nel caso il sequente non sia valido esibire una riga della tabella di verità in cui il sequente è falso e poi in caso di soddisfacibilità una riga in cui il sequente è vero (nel caso di opinioni o paradossi i punti vengono raddoppiati):

– (4 punti)

3

Non si dà il caso che piova se splende il sole.

$\neg P \rightarrow N$

Solo se non piove nevica.

Non si dà il caso che (nè piova e nè splenda il sole e nè nevichi.)

si consiglia di usare:

P=piove

S=splende il sole

N=nevica

– (4 punti)

4

Non si dà il caso che (la casa sia antisismica e non sia isolata termicamente.)

La casa non è antisismica ed è a rischio di crollo, se non è isolata termicamente.

si consiglia di usare:

A =la casa è antisismica

I =la casa è isolata termicamente

R=la casa è a rischio di crollo

- Si formalizzino le seguenti affermazioni, che chiamiamo *premesse*:

5

1. Solo se Ludovico e Nico sono al parco allora è domenica.

2. Non si dà il caso che (non sia nè sabato e neanche domenica.)

3. Nico non è al parco se Gaia o Beatrice sono al parco.

4. Gaia non è al parco solo se Beatrice vi è.

5. Nico è al parco se Gaia non vi è.

6. Se Fausto è al parco, non si dà il caso che Nico non sia al parco oppure Gaia non sia al parco oppure Beatrice non sia al parco .

7. Se Beatrice non è al parco allora è sabato.

Si consiglia di usare:

N=Nico è al parco

F=Fausto è al parco

G=Gaia è al parco

B=Beatrice è al parco

L=Ludovico è al parco

S=È sabato

D=È domenica

Formalizzare le seguenti affermazioni, che chiamiamo *conclusioni*, e dimostrare che ciascuna conclusione è conseguenza logica in  $LC_p$  di una o più affermazioni della lista delle premesse eventualmente unite a una o più conclusioni che precedono la conclusione considerata nella lista delle conclusioni:



1. (3 punti) Se Nico non è al parco non si dà il caso che Gaia non sia al parco.
2. (3 punti) Se Nico è al parco non vi è Gaia.
3. (3 punti) Beatrice non è al parco se Nico è al parco.
4. (3 punti) Gaia è al parco.
5. (3 punti) Nico non è al parco.
6. (3 punti) Fausto non è al parco.
7. (3 punti) Non è domenica ma è sabato.

• Negli esercizi che seguono il punteggio è riferito all'analisi della validità di ciascuna regola:

- (10 punti) la regola

$$\frac{\Gamma \vdash C \quad \Gamma \vdash E, A}{\Gamma \vdash (A \vee B) \vee C} \textcircled{1}$$

è valida? Sono valide le sue inverse? È regola sicura?

- (10 punti) la regola

$$\frac{A, B \vdash E \quad M, E, N \vdash K, P}{M, A, B, N \vdash K, P} \textcircled{2}$$

è valida? Sono valide le sue inverse? È regola sicura?

- (11 punti) Formalizzare la regola seguente

$$\frac{\text{È inverno e nevica in città} \vdash \text{Nevica in montagna.}}{\text{È inverno.} \vdash \text{Non nevica in città oppure nevica in montagna, oppure piove.}} 2$$

ove

$I = \text{È inverno}$

$M = \text{Nevica in montagna}$

$C = \text{Nevica in città}$

$P = \text{Piove}$

La regola ottenuta è valida? È valida la sua inversa? È regola sicura?

Quindi il sequente  
iniziale è in  
paradosso

⇒ negazione del precedente iniziale

②

1ª sequente radice é uma tautologia

6

3



PRETASSE

- ⑤
- $P_1 \quad D \rightarrow L \wedge N$
- $P_2 \quad \neg(\neg S \wedge \neg D)$
- $P_3 \quad G \vee B \rightarrow \neg N$
- $P_4 \quad \neg G \rightarrow B$  ~~(P4)~~
- $P_5 \quad \neg G \rightarrow N$
- $P_6 \quad F \rightarrow \neg((\neg N \vee \neg G) \vee \neg B)$
- $P_7 \quad \neg B \rightarrow S$

- CONCLUSION:
- $C_1 \quad \neg N \rightarrow \neg \neg G$
- $C_2 \quad N \rightarrow \neg G$
- $C_3 \quad N \rightarrow \neg B$
- $C_4 \quad G$
- $C_5 \quad \neg N$
- $C_6 \quad \neg F$
- $C_7 \quad \neg D \wedge S$

✓ OK

10

|  |                      |                  |
|--|----------------------|------------------|
| ax-id  | ax-id                |                  |
| $\neg G \vdash \neg G, N$                                    | $\neg G, N \vdash N$ | $\rightarrow -S$ |
| <hr/>  |                      |                  |
| $\neg G, \neg G \rightarrow N \vdash N$                      |                      |                  |
| <hr/>  |                      |                  |
| $\neg G, \neg G \rightarrow N, \neg N \vdash$                | $\neg -S$            |                  |
| <hr/>  |                      |                  |
| $\neg G \rightarrow N, \neg N, \neg G \vdash$                | scsx                 |                  |
| <hr/>  |                      |                  |
| $\neg G \rightarrow N, \neg N \vdash \neg \neg G$            | $\neg -D$            |                  |
| <hr/>  |                      |                  |
| $\neg G \rightarrow N \vdash \neg N \rightarrow \neg \neg G$ | $\rightarrow -D$     |                  |

$P_5 \vdash C_1$

3

|   |                       |                  |
|---|-----------------------|------------------|
| ax-id   | ax-id                 |                  |
| $N, G \vdash G, B$  | $N, G \vdash N$       | $\neg -S$        |
| <hr/>   |                       |                  |
| $N, G \vdash G \vee B$                                    | $N, G, \neg N \vdash$ | $\rightarrow -S$ |
| <hr/>   |                       |                  |
| $N, G, G \vee B \rightarrow \neg N \vdash$                |                       |                  |
| <hr/>   |                       |                  |
| $G \vee B \rightarrow \neg N, N, G \vdash$                | scsx                  |                  |
| <hr/>   |                       |                  |
| $G \vee B \rightarrow \neg N, N \vdash \neg G$            | $\neg -D$             |                  |
| <hr/>   |                       |                  |
| $G \vee B \rightarrow \neg N \vdash N \rightarrow \neg G$ | $\rightarrow -D$      |                  |

7

$P_3 \vdash C_2$



$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline N, B \vdash G, B, \neg G \quad \text{V-D} \\
 \hline N, B \vdash GVB, \neg G \quad \text{N, B, } \neg N \vdash \neg G \quad \rightarrow \text{-S} \\
 \hline N, B, GVB \rightarrow \neg N \vdash \neg G \quad \rightarrow \text{-S} \\
 \hline N, B, GVB \rightarrow \neg N, \neg G \rightarrow N \vdash \quad \text{SCsx} \\
 \hline GVB \rightarrow \neg N, \neg G \rightarrow N, N, B \vdash \quad \rightarrow \text{-D} \\
 \hline GVB \rightarrow \neg N, \neg G \rightarrow N, N \vdash \neg B \quad \rightarrow \text{-D} \\
 \hline GVB \rightarrow \neg N, \neg G \rightarrow N \vdash N \rightarrow \neg B \\
 \hline P_3, P_5 \vdash \textcircled{C_3}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline N, G \vdash B, G \quad \rightarrow \text{-D} \\
 \hline N \vdash \neg G, B, G \quad \text{ax-id} \\
 \hline N, B \vdash B, G \quad \rightarrow \text{-S}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline \neg G \rightarrow B, N \rightarrow \neg B, G \vdash G \quad \rightarrow \text{-D} \\
 \hline \neg G \rightarrow B, N \rightarrow \neg B \vdash \neg G, G \quad \rightarrow \text{-S} \\
 \hline \neg G \rightarrow B, N \rightarrow \neg B, \neg G \rightarrow N \vdash G \quad \text{SCsx} \\
 \hline \neg G \rightarrow B, \neg G \rightarrow N, N \rightarrow \neg B \vdash G \quad \rightarrow \text{-S}
 \end{array}$$

$$P_4, P_5, C_3 \vdash \textcircled{C_4}$$

$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline G \vdash G, B, \neg N \quad \text{ax-id} \\
 \hline G \vdash GVB, \neg N \quad \rightarrow \text{-D} \\
 \hline G, GVB \rightarrow \neg N \vdash \neg N \quad \rightarrow \text{-S} \\
 \hline GVB \rightarrow \neg N, G \vdash \neg N \quad \text{SCsx}
 \end{array}$$

$$\cancel{GVB \rightarrow \neg N, \neg G \rightarrow B,}$$

$$\cancel{P_3, P_4, C_2} \vdash \textcircled{C_5}$$

$$P_3, C_4 \vdash \textcircled{C_5}$$



$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline
 \neg N, F \vdash F \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg F, F \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash F, \neg F \quad \text{scdx} \\
 \hline
 \neg N \vdash F, \neg F
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg N, \neg G, \neg B, \neg F \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg N \vee \neg G, \neg B, \neg F \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash (\neg N \vee \neg G) \vee \neg B, \neg F \\
 \hline
 \neg N, \neg ((\neg N \vee \neg G) \vee \neg B) \vdash \neg F \quad \neg\text{-S} \\
 \hline
 \neg N, \neg ((\neg N \vee \neg G) \vee \neg B) \vdash \neg F \quad \rightarrow\text{-S}
 \end{array}$$

$$\neg N, F \rightarrow \neg ((\neg N \vee \neg G) \vee \neg B) \vdash \neg F$$

$$C_5, P_6 \vdash (C_6)$$

$$\begin{array}{l}
 * \text{ (sotto)} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash D, \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S \\
 \hline
 \neg N, D \rightarrow L \vee N \vdash \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S \quad \neg\text{-S} \\
 \hline
 \neg N, D \rightarrow L \vee N, \neg (\neg S \vee \neg D) \vdash \neg D \vee S
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline
 L, N \vdash N, \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 L, N, \neg N \vdash \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S \\
 \hline
 \neg N, L, N \vdash \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S \quad \neg\text{-S} \\
 \hline
 \neg N, L \vee N \vdash \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S \quad \neg\text{-S} \\
 \hline
 \neg N, L \vee N \vdash \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S \quad \rightarrow\text{-S}
 \end{array}$$

$$\neg N, D \rightarrow L \vee N, \neg (\neg S \vee \neg D) \vdash \neg D \vee S$$

$$C_5, P_1, P_2 \vdash (C_7)$$

$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline
 \neg N, D \vdash \neg S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg D, \neg S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg D, \neg S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg D \vee S, \neg S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg D \vee S, \neg S, D \quad \neg\text{-D}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 \text{ax-id} \\
 \hline
 \neg N, D \vdash \neg D \vee S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg D, \neg D \vee S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg D \vee S, \neg D \vee S, D \quad \neg\text{-D} \\
 \hline
 \neg N \vdash \neg S \vee \neg D, \neg D \vee S, D \quad \neg\text{-D}
 \end{array}$$

\*  
(da sopra)



# REGOLA (1)

$$\frac{\Gamma \vdash C \quad \Gamma \vdash E, A}{\Gamma \vdash (A \vee B) \vee C} 1$$

Per i lemmi visti a lezione, per controllare la validità basta controllare se sulla riga  $\pi$  in cui

(IPOTESI) 1.  $\Gamma^E \rightarrow C \equiv_{\pi} 1$

2.  $\Gamma^E \rightarrow E \vee A \equiv_{\pi} 1$

3.  $\Gamma^E \equiv_{\pi} 1$

allora (TESI)  $(A \vee B) \vee C \equiv_{\pi} 1$

Dall'ipotesi 3 e 1, deduco che deve essere  $C \equiv_{\pi} 1$ , quindi

$(A \vee B) \vee C \equiv_{\pi} 1$ , ed ho verificato la tesi.

Quindi la regola 1 è valida

Analizzo le sue inverse:

$$\frac{\Gamma \vdash (A \vee B) \vee C}{\Gamma \vdash C} \text{ inv1-1}$$

Per i lemmi visti a lezione, per controllare la validità di inv1-1 basta controllare che sulla riga  $\pi$  in cui

(IPOTESI) 1.  $\Gamma^E \rightarrow (A \vee B) \vee C \equiv_{\pi} 1$

2.  $\Gamma^E \equiv_{\pi} 1$

allora (TESI)  $C \equiv_{\pi} 1$

20

Però osservo che, ponendo  $\Gamma \equiv F$ , la regola inv1-1 è

$$\frac{F \vdash (A \vee B) \vee C}{F \vdash C}$$

e osservo che sulla riga  $\pi$  in cui  $F \equiv_{\pi} 1$ ,  $A \equiv_{\pi} 1$ ,  $B \equiv_{\pi} 1$ ,  $C \equiv_{\pi} 0$ ,

ho che  $F \rightarrow (A \vee B) \vee C \equiv_{\pi} 1$  ma  $F \rightarrow C \equiv_{\pi} 0$

di conseguenza la regola inv1-1 non è valida.



$$\frac{\Gamma \vdash (A \vee B) \vee C}{\Gamma \vdash E, A} \text{ inv}_2 - 1$$



Potremmo osservare che, ponendo  $\Gamma \equiv F$ , la regola  $\text{inv}_2 - 1$  diventa 
$$\frac{F \vdash (A \vee B) \vee C}{F \vdash E, A}$$

e osservo che nelle righe in cui  $F \equiv 1, A \equiv 0, E \equiv 0, B \equiv 1, C \equiv 1$

ho che  $F \rightarrow (A \vee B) \vee C \equiv 1$  ma  $F \rightarrow E \vee A \equiv 0$

di conseguenza la regola  $\text{inv}_2 - 1$  non è valida.

Poiché le inverse delle regole 1 non sono valide, la regola 1 non è sicura.

REGOLA ②

$$\frac{A, B \vdash E \quad M, E, N \vdash K, P}{M, A, B, N \vdash K, P} 2$$

Per i lemmi visti a lezione basta controllare, per vedere se è valido, se sulle righe in cui

(IPOTESI) 1.  $A \& B \rightarrow E \equiv 1$

allora  $K \vee P \equiv 1$   
(TESI)

2.  $(M \& E) \& N \Rightarrow K \vee P \equiv 1$

3.  $((M \& A) \& B) \& N \equiv 1$

Dall'ipotesi 3 deduco che  $N \equiv 1, B \equiv 1, A \equiv 1$  e  $M \equiv 1$ .

Poiché, quindi,  $A \equiv 1$  e  $B \equiv 1$  ho che  $A \& B \equiv 1$  e dall'ipotesi 1 deduco che  $E \equiv 1$ .

Quindi, poiché  $E \equiv 1, M \equiv 1, N \equiv 1$ , dall'ipotesi 2 deduco che  $K \vee P \equiv 1$ , cioè la tesi.

La regola 2 è quindi valida.