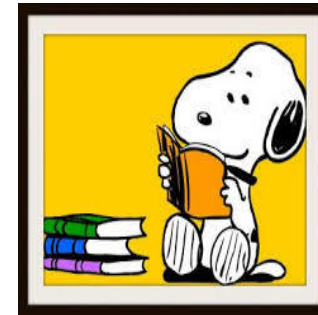


Chi non studia non passa gli esami



Chi non passa gli esami studia



Dunque tutti studiano!!!



9 Lezione Corso di Logica 2020/2021

29 ottobre 2020

Maria Emilia Maietti



Prova Parziale

SABATO 14 novembre 2020

ore 12

solo in presenza

in P300 via Luzzati 10

iscrizione obbligatoria via uniweb



SIMULAZIONE prova parziale

venerdi' 30 ottobre 2020

ore 11.30-12.30



CORREZIONE SIMULAZIONE

giovedì 5 novembre 10.30-12.30

venerdì 6 novembre 10.30-12.30



Perchè la **procedura decisione** 9.8 dispensa (lezione 8) funziona ??

1. le **regole** di LC_p **DIMINUISCONO** in **COMPLESSITÀ** strettamente
dal BASSO verso ALTO \uparrow



2. le **regole** di LC_p rappresentano **EQUIVALENZE tautologiche**



nel gergo sono regole **INVERTIBILI=SICURE**

studiamo regole **sicure**

Per capire bene **PERCHÈ funziona** la [procedura di decisione](#) in [sez.9.8 dispensa](#) (o [lezione 8](#))
e per (eventualmente!) modificarla in meglio



o produrne altre....

introduciamo il concetto di **regola valida**



e poi quello di **regola sicura**

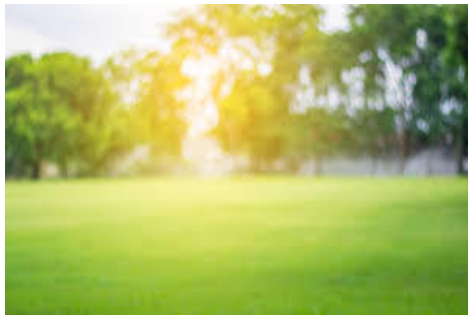
validità di un SEQUENTE su **una riga** della sua tabella

$\Gamma \vdash \Delta$ è *vero* su una data riga

(contenente le variabili proposizioni del sequente)

sse

$\Gamma^{\&} \rightarrow \Delta^{\vee}$ vale **1** su quella riga



idea generale di regola valida

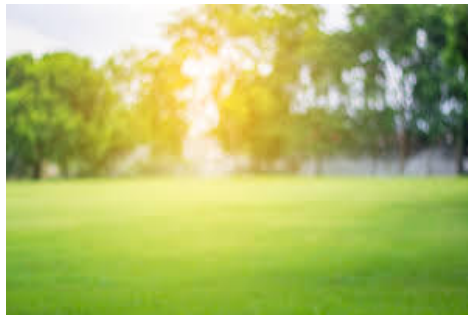
una regola del calcolo dei sequenti è **valida**

se **TRASFORMA** sequenti premessa veri su una riga chiamata **r**

in un sequente conclusione vero sulla **STESSA** riga **r**

dall'**ALTO** verso il **BASSO**.

la **VERITÀ SCENDE** ↓ da **OGNI** premessa



Def. regola **valida** ad una premessa

Una regola del calcolo dei sequenti ad una premessa del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1}{\Gamma_2 \vdash \Delta_2}$$



si dice **valida**

se il sequente **premessa** $\Gamma_1 \vdash \Delta_1$ **è vero su una riga** r

(contenente tutte le variabili proposizionali che compaiono in qualche sequente nella regola)



il sequente **conclusione** $\Gamma_2 \vdash \Delta_2$ **è vero sulla stessa riga** r

Def. regola valida a due premesse

Una regola a due premesse del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1 \quad \Gamma_2 \vdash \Delta_2}{\Gamma_3 \vdash \Delta_3}$$



si dice **valida**

se i sequenti premessa

$\Gamma_1 \vdash \Delta_1$ e $\Gamma_2 \vdash \Delta_2$ sono **ENTRAMBI** veri su una riga r

(contenente tutte le variabili proposizionali che compaiono in qualche sequente nella regola)



il sequente **conclusione** $\Gamma_3 \vdash \Delta_3$ è vero sulla stessa riga r .

ogni regola valida è un IMPLICAZIONE!!

regole dei sequenti valide

=

IMPLICAZIONI (di implicazioni)!!



ogni **regola** è un' **IMPLICAZIONE!!**

Una regola del calcolo dei sequenti ad una premessa del tipo

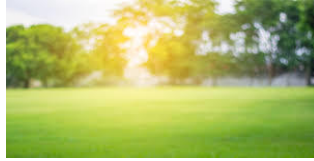
$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1}{\Gamma_2 \vdash \Delta_2}$$

è **valida**



sse

$(\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}) \rightarrow (\Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee})$ è una tautologia.



$\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}$	$\Gamma_2^{\&}$	Δ_2^{\vee}	$(\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}) \rightarrow (\Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee})$
0	-	-	1
-	0	-	1
1	1	1??	1???
1	1	0??	0???

Una regola di inferenza di sequenti ad una premessa del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1}{\Gamma_2 \vdash \Delta_2} \quad \text{è valida}$$



se e solo se

vale la seguente [condizione scorciatoia](#) 1:

su OGNI riga r

$$\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee} = 1 \quad \text{e} \quad \Gamma_2^{\&} = 1 \quad \Rightarrow \quad \Delta_2^{\vee} = 1$$

Una regola di inferenza di sequenti ad una premessa del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1}{\Gamma_2 \vdash \Delta_2}$$

NON è valida



se e solo se

vale la seguente **condizione scorciatoia** 1bis:

ESISTE una riga r tale che

$$\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee} = 1 \quad \text{e} \quad \Gamma_2^{\&} = 1 \quad \text{e} \quad \Delta_2^{\vee} = 0$$

anche solo per **particolari liste di proposizioni messe al posto di**

Γ_1, Γ_2 e Δ_1, Δ_2

ogni **regola** è un' **IMPLICAZIONE!!**

Una regola del calcolo dei sequenti a due premesse del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1 \quad \Gamma_2 \vdash \Delta_2}{\Gamma_3 \vdash \Delta_3}$$

è **valida**



sse

$(\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}) \& (\Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee}) \rightarrow (\Gamma_3^{\&} \rightarrow \Delta_3^{\vee})$ è una tautologia.



$\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}$	$\Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee}$	$\Gamma_3^{\&}$	Δ_3^{\vee}	$(\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}) \& (\Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee}) \rightarrow (\Gamma_3^{\&} \rightarrow \Delta_3^{\vee})$
0	-	-	-	1
-	0	-	-	1
-	-	0	-	1
1	1	1	1??	1???
1	1	1	0??	0???

Una regola di inferenza di sequenti a due premesse del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1 \quad \Gamma_2 \vdash \Delta_2}{\Gamma_3 \vdash \Delta_3}$$

è **valida**



se e solo se

vale la seguente **condizione scorciatoia**:

su **OGNI** riga r

$$\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee} = 1 \quad \text{e} \quad \Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee} = 1 \quad \text{e} \quad \Gamma_3^{\&} = 1 \quad \Rightarrow \quad \Delta_3^{\vee} = 1$$

Una regola di inferenza di sequenti a due premesse del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1 \quad \Gamma_2 \vdash \Delta_2}{\Gamma_3 \vdash \Delta_3}$$

NON è valida



se e solo se

vale la seguente **condizione scorciatoia2bis**:

ESISTE una riga r su cui

$$\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee} = 1 \quad \text{e} \quad \Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee} = 1 \quad \text{e} \quad \Gamma_3^{\&} = 1 \quad \text{e} \quad \Delta_3^{\vee} = 0$$

anche solo per **particolari liste di proposizioni messe al posto di**

$\Gamma_1, \Gamma_2, \Gamma_3$ e $\Delta_1, \Delta_2, \Delta_3$

regola SICURA

una regola si dice SICURA

= se è valida + le sue INVERSE sono pure valide



ovvero nella regola

la VERITÀ SCENDE \Downarrow ^{*ogniPremessa*} da OGNI premessa

la VERITÀ SALE \Uparrow ^{*ogniPremessa*} verso OGNI premessa

Inversa di una regola ad una premessa



la regola *inversa*

di una regola del tipo

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta}{\Gamma' \vdash \Delta'} *$$

$$\text{è } \frac{\Gamma' \vdash \Delta'}{\Gamma \vdash \Delta} * - inv$$



Inverse di una regola a due premesse

le regole *inverse*



di una regola del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1 \quad \Gamma_2 \vdash \Delta_2}{\Gamma' \vdash \Delta'} *$$

sono DUE

$$\frac{\Gamma' \vdash \Delta'}{\Gamma_1 \vdash \Delta_1} * -inv1$$

$$\frac{\Gamma' \vdash \Delta'}{\Gamma_2 \vdash \Delta_2} * -inv2$$



regola **SICURA** ad una premessa è un' **equivalenza** !!

Una regola del calcolo dei sequenti ad una premessa del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1}{\Gamma_2 \vdash \Delta_2} \quad \text{è **sicura**}$$



sse

$$(\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}) \leftrightarrow (\Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee}) \text{ è una tautologia.}$$

regola **sicura** a due premesse è un'**equivalenza**!!

Una regola del calcolo dei sequenti a due premesse del tipo

$$\frac{\Gamma_1 \vdash \Delta_1 \quad \Gamma_2 \vdash \Delta_2}{\Gamma_3 \vdash \Delta_3}$$

è **sicura**



sse

$(\Gamma_1^{\&} \rightarrow \Delta_1^{\vee}) \& (\Gamma_2^{\&} \rightarrow \Delta_2^{\vee}) \leftrightarrow (\Gamma_3^{\&} \rightarrow \Delta_3^{\vee})$ è una tautologia.

ogni regola è un' **IMPLICAZIONE!!**

le regole del calcolo dei sequenti LC_p

sono TUTTE **sicure**

=

EQUIVALENZE di implicazioni!!



Esempio: questa regola è *sicura*?

$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} \vee\text{-rel}$$



Controlliamo se la regola è **valida**

$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} \vee\text{-re1} \quad \text{è valida}$$

se vale la **condizione scorciatoia1**

quindi verifichiamo:

Ipotesi

sia r una riga **fissata** della *tabella di verità dei sequenti* nella regola

$$(1) \quad \Gamma \& \rightarrow A = 1 \text{ su } r$$

$$(2) \quad \Gamma \& = 1 \text{ su } r$$

Tesi

$$A \vee B = 1 \text{ su } r.$$



Verifichiamo condizione scorciatoia1

Ipotesi

sia r una riga fissata della *tabella di verità dei sequenti* nella regola

$$(1) \quad \Gamma^{\&} \rightarrow A = 1 \text{ su } r$$

$$(2) \quad \Gamma^{\&} = 1 \text{ su } r$$

Tesi

$$A \vee B = 1 \text{ su } r.$$

dim.

Dall'ipotesi (2) applicata ad (1) sappiamo che su r vale $A = 1$

quindi pure $A \vee B = 1$ su r

e quindi la tesi è **OK**

$$\Rightarrow \text{la regola} \quad \frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} \vee\text{-rel1}$$

è **valida**



Controlliamo se la regola è pure sicura...

per verificare che
$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} \vee\text{-rel}$$
 è sicura oltrechè valida

controlliamo che sia valida pure la sua inversa:

$$\frac{\Gamma \vdash A \vee B}{\Gamma \vdash A} \text{inv} - \vee\text{-rel}$$



Controlliamo se l'inversa è pure **valida**...

$$\frac{\Gamma \vdash A \vee B}{\Gamma \vdash A} \text{ inv } - \vee - \text{rel} \quad \text{è } \text{valida}$$

se vale la **condizione scorciatoia1**

quindi verifichiamo:



Ipotesi

sia r una riga fissata della tabella di verità dei sequenti coinvolti nella regola per cui valgono

(1) $\Gamma^{\&} \rightarrow A \vee B = 1$ su r

(2) $\Gamma^{\&} = 1$ su r

Tesi

$A = 1$ su r .

condizione scorciatoia1 non funziona ...

Ipotesi

sia r una riga fissata della tabella di verità dei sequenti coinvolti nella regola per cui valgono

$$(1) \quad \Gamma \& \rightarrow A \vee B = 1 \text{ su } r$$

$$(2) \quad \Gamma \& = 1 \text{ su } r$$

Tesi

$$A = 1 \text{ su } r.$$

dim.

Dall'ipotesi (2) applicata ad (1) sappiamo che su r vale $A \vee B = 1$

ma NON sappiamo se vale proprio $A = 1$!!!

anzi al contrario una riga in cui $A = 0$ e $B=1$ e $\Gamma \& = 1$

verifica la condizione **scorciatoia1bis**!!!!



Controlliamo condizione scorciatoia1bis per l'inversa

verifichiamo che vale la **condizione scorciatoia1bis** per il caso particolare della regola inversa

con la variabile D al posto di Γ

$$\frac{D \vdash A \vee B}{D \vdash A} \text{ inv} - \vee\text{-rel}$$



e si vede che

sulla riga r definita da $D = B = 1$ e $A = 0$ valgono

(1) $D \rightarrow A \vee B = 1$ perchè $A \vee B = 1$

(2) $D = 1$ su r

(3) $A = 0$ su r

ovvero la condizione **scorciatoia1bis** è verificata!

\Rightarrow la regola $\frac{\Gamma \vdash A \vee B}{\Gamma \vdash A} \text{ inv} - \vee\text{-rel}$

NON è **valida** (perchè **NON** **valida** nel caso particolare)

\Rightarrow la regola $\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} \vee\text{-rel}$

NON è **sicura** anche se **valida**

IMPORTANTE conclusione!!!

data la riga r con definita da $D = B = 1$ e $A = 0$ valgono

$$\frac{\text{falso su riga } r \quad D \vdash A}{\text{vero su } r \quad D \vdash A \vee B} \vee\text{-rel}$$

la **falsità** **NON** scende dall'ALTO verso il BASSO

\Rightarrow **NON** vale la **procedura di decisione** con regole **NON** sicure!!!

