

CALCOLO PROPOSIZIONALE: CENNI

Francesca Levi

Dipartimento di Informatica

May 11, 2018

La Logica

- ▶ La **logica** è la disciplina che studia le condizioni di **correttezza del ragionamento**

*“Occorre dire, anzitutto, quale oggetto riguardi ed a quale disciplina spetti la presente indagine, che essa cioè riguarda la dimostrazione e spetta alla scienza dimostrativa: in seguito, bisogna precisare cosa sia la premessa, cosa sia il termine, cosa sia il **sillogismo**...”* Aristotele

- ▶ Esempio di *sillogismo*
 - ▶ Tutti gli **uomini** sono **mortali**
 - ▶ Socrate è un **uomo**
 - ▶ Socrate è **mortale**

La Logica

Non tutti i sillogismi sono validi:

- ▶ Tutti gli animali sono mortali
 - ▶ Pippo è mortale
 - ▶ Pippo è un animale
-
- ▶ Tutti gli dei sono immortali
 - ▶ Gli uomini non sono dei
 - ▶ Gli uomini sono mortali

Logica Matematica e Informatica

- ▶ La logica matematica ha profondi legami con l'informatica:
 - ▶ l'informatica ha dato nuovo impulso allo studio della LM
 - ▶ la LM è parte integrante dei fondamenti teorici dell'informatica
- ▶ Usi della Logica Matematica in Informatica:
 - ▶ formalizzazione di requisiti
 - ▶ dimostrazione di proprietà di programmi (es: logica di Hoare)
 - ▶ fondamenti di programmazione dichiarativa (PROLOG)
 - ▶ fondamenti di strumenti di analisi e di verifica di sistemi
 - ▶ Model checking
 - ▶ Theorem proving

Calcolo Proposizionale: Cenni

- ▶ **Calcolo Proposizionale**
 - ▶ Connettivi logici e loro proprietà
 - ▶ Tautologie, deduzione corretta

Un Problema di Deduzione Logica

- ▶ Per ognuna delle seguenti deduzioni dire (motivando la risposta) se si tratta di una inferenza logicamente corretta.
 1. “Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io sono colpevole. Quindi devo essere punito.*”
 2. “Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io non sono colpevole. Quindi non devo essere punito.*”
 3. “Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io non devo essere punito. Quindi non sono colpevole.*”
 4. “Se Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io devo essere punito. Quindi io sono colpevole.*”
- ▶ Come si formalizza? Come si può usare una dimostrazione per rispondere alla domanda?

Il Calcolo Proporzionale

- ▶ È il nucleo di (quasi) tutte le logiche. Limitato potere espressivo, ma sufficiente per introdurre il concetto di deduzione
- ▶ Le *proposizioni (enunciati dichiarativi)* sono asserzioni a cui sia assegnabile in modo univoco un valore di verità in accordo ad una interpretazione del mondo a cui si riferiscono.
- ▶ *“dichiarativi sono non già tutti i discorsi, ma quelli in cui sussiste una enunciazione vera oppure falsa”* Aristotele

Esempi di Proposizioni “Atomiche”

1. Roma è la capitale d'Italia
2. La Francia è uno stato del continente asiatico
3. $1+1 = 2$
4. $2+2 = 3$

Esempi di Non Proposizioni

1. Che ora è?
2. Leggete queste note con attenzione
3. $x+1 = 2$

Connettivi Logici

Connettivo	Forma simbolica	Operazione corrispondente
<i>not</i>	$\neg p$	<i>negazione</i>
<i>and, e</i>	$p \wedge q$	<i>congiunzione</i>
<i>or, o</i>	$p \vee q$	<i>disgiunzione</i>
<i>se p allora q</i>	$p \Rightarrow q$	<i>implicazione</i>
<i>p se e solo se q</i>	$p \equiv q$	<i>equivalenza</i>

Calcolo Proposizionale

- ▶ **Sintassi**: definisce in modo formale le asserzioni (**formule**) del calcolo proposizionale
- ▶ **Semantica**: definisce in modo formale il significato delle (**formule**) del calcolo proposizionale

Simboli dell'alfabeto

- ▶ simboli proposizionali \mathcal{P} (indichiamo con p o P)
- ▶ connettivi $\wedge, \vee, \neg, \Rightarrow, \equiv$
- ▶ parentesi (e)

Sintassi del Calcolo Proposizionale: le Formule

- ▶ si può definire **induttivamente** diamo le regole che consentono di costruire le formule sintatticamente corrette (atomiche e composte)
- ▶ Tutte e solo generate con le seguenti regole
 - ▶ Se $P \in \mathcal{P}$ è un **simbolo proposizionale** allora P è una formula detta formula atomica
 - ▶ **T** e **F** sono **formule**
 - ▶ Se P è una **formula** allora $(\neg P)$ è una **formula**
 - ▶ Se P e Q sono **formule** allora $(P \wedge Q)$, $(P \vee Q)$, $(P \Rightarrow Q)$ e $(P \equiv Q)$ sono **formule**

Semantica (significato) delle Proposizioni

Tabelle di verità dei connettivi logici:

P	Q	$\neg P$	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \Rightarrow Q$	$P \equiv Q$
T	T	F	T	T	T	T
T	F	F	F	T	F	F
F	T	T	F	T	T	F
F	F	T	F	F	T	T

Si osservi in particolare il valore di verità di un'implicazione

Interpretazione di una Formula Proporzionale

- ▶ Come si determina il valore di verità di una formula?
- ▶ Il valore di verità si stabilisce in base ad un' **interpretazione** che fissa il significato dei simboli proposizionali
- ▶ Formalmente: una **interpretazione** è una funzione da variabili proposizionali a $\{T, F\}$
- ▶ Un' **interpretazione** determina il valore di verità di una formula
- ▶ Tale valore si calcola usando le tabelle di verità (**induttivamente sulla sintassi della formula**)
- ▶ Analogamente, si può costruire una tabella raccogliendo i valori per tutte le possibili interpretazioni (**Tabella di Verità della Formula**)

Un Esempio

- ▶ Formula

$$(P \wedge Q) \vee \neg R$$

- ▶ Interpretazione

$$\{P \mapsto T, Q \mapsto F, R \mapsto F\}$$

- ▶ Valore di verità usando una tabella:

P	Q	R		$P \wedge Q$		$\neg R$		$(P \wedge Q) \vee \neg R$
T	F	F		F		T		T

- ▶ Il valore si calcola sfruttando la tabella dei connettivi logici (induttivamente sulla sintassi della formula)
- ▶ In alternativa si usa una rappresentazione compatta

Valore di verità usando una tabella

- ▶ Formula

$$(P \wedge Q) \vee \neg R$$

- ▶ Interpretazione

$$\{P \mapsto T, Q \mapsto F, R \mapsto F\}$$

- ▶ Rappresentazione Compatta:

P	Q	R		$((P$	\wedge	$Q)$	\vee	\neg	$R)$
T	F	F		T	F	F	T	T	F
				(1)	(2)	(1)	(3)	(2)	(1)

Tabella di Verità di una Formula: raccoglie tutte le Interpretazioni

P	Q	R	$((P \wedge Q) \vee \neg R)$					
T	T	T	T	T	T	T	F	T
T	T	F	T	T	T	T	T	F
T	F	T	T	F	F	F	F	T
T	F	F	T	F	F	T	T	F
F	T	T	F	F	T	F	F	T
F	T	F	F	F	T	T	T	F
F	F	T	F	F	F	F	F	T
F	F	F	F	F	F	T	T	F
			(1)	(2)	(1)	(3)	(2)	(1)

Tautologie e Contraddizioni

- ▶ Una **tautologia** è una formula del calcolo proposizionale che vale **T** per qualunque interpretazione
- ▶ Una formula è **soddisfacibile** se esiste almeno una interpretazione che la rende **T**
- ▶ Una **contraddizione** è una formula che vale **F** per qualunque per qualunque interpretazione

Come si vede che una Formula non è una Tautologia?

- ▶ Mostrare che la seguente formula **non è una tautologia**:

$$((A \Rightarrow B) \wedge \neg A) \Rightarrow B$$

- ▶ Basta trovare un'interpretazione che la rende falsa
- ▶ Evitare di costruire l'intera tabella di verità!!!
- ▶ Determiniamo valori di verità per A e B che rendano falsa la formula
 - ▶ Poiché è un'implicazione, è falsa solo quando la **premessa** è vera e la **conseguenza** è falsa
 - ▶ Quindi $\{B \mapsto \mathbf{F}\}$
 - ▶ La **premessa è una congiunzione**: per essere vera entrambi gli argomenti devono essere veri
 - ▶ $\neg A$ è vera solo se $\{A \mapsto \mathbf{F}\}$
 - ▶ Quindi abbiamo trovato l'**interpretazione** $\{A \mapsto \mathbf{F}, B \mapsto \mathbf{F}\}$
 - ▶ Resta da controllare che renda la formula falsa

Esercizi: Formalizzazione di Enunciati

Formalizzare i seguenti asserti (introducendo opportune variabili proposizionali):

- ▶ **Piove** e fa **freddo**
- ▶ Fa **freddo** ma non **piove**
- ▶ Se **ci sono le nuvole** e non **c'è vento**, allora **piove**
- ▶ **Piove** solo se **ci sono le nuvole** e non **c'è vento**
- ▶ **Piove** se **ci sono le nuvole** e non **c'è vento**
- ▶ Se **piove** e non **hai l'ombrello**, **ti bagni**
- ▶ Se **piove** allora **hai l'ombrello** oppure **ti bagni**

Un Problema di Deduzione Logica

1. Per ognuna delle seguenti deduzioni dire (motivando la risposta) se si tratta di una inferenza logicamente corretta.
 - 1.1 “Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io sono colpevole. Quindi devo essere punito.*”
 - 1.2 “Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io non sono colpevole. Quindi non devo essere punito.*”
 - 1.3 “Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io non devo essere punito. Quindi non sono colpevole.*”
 - 1.4 “Se Se io sono colpevole allora devo essere punito. *Io devo essere punito. Quindi io sono colpevole.*”
2. *Come si formalizza? Come si può usare una dimostrazione per rispondere alla domanda?*

Formalizzazione del Problema di Deduzione Logica

- ▶ Per determinare se le inferenze sono logicamente corrette dobbiamo formalizzare la deduzione e quindi verificare se la formula ottenuta è una **tautologia**.
- ▶ Usare il simbolo proposizionale C per esprimere “io sono colpevole” ed il simbolo proposizionale P per esprimere “io devo essere punito”.
- ▶ In ogni caso l’asserzione “ “Se io sono colpevole allora devo essere punito” può essere formalizzata come

$$(C \Rightarrow P)$$

Problema di Deduzione Logica:(1)

1. Una possibile formalizzazione è

$$((C \Rightarrow P) \wedge C) \Rightarrow P$$

Questa formula corrisponde ad una ben nota legge logica *Modus Ponens* che è una tautologia. Quindi in questo caso la deduzione è corretta.

2. Una possibile formalizzazione è

$$(C \Rightarrow P) \wedge (\neg C) \Rightarrow (\neg P)$$

Questa formula non è una tautologia infatti è possibile trovare una interpretazione che la rende falsa (**F**), ovvero $\{P \mapsto \mathbf{T}, C \mapsto \mathbf{F}\}$.

Quindi in questo caso la deduzione non è corretta.

Problema di Deduzione Logica:(2)

1. Una possibile formalizzazione è

$$((C \Rightarrow P) \wedge (\neg P)) \Rightarrow (\neg C)$$

Anche questa formula corrisponde alla legge *Modus Tollens* che è una tautologia. Quindi in questo caso la deduzione è corretta.

2. Una possibile formalizzazione è

$$((C \Rightarrow P) \wedge P) \Rightarrow C$$

Questa formula non è una tautologia infatti è possibile trovare una interpretazione che la rende falsa ovvero $\{P \mapsto \mathbf{T}, C \mapsto \mathbf{F}\}$. Quindi in questo caso la deduzione non è corretta.