

Prima Parte

# **Logica Proposizionale**

# Lezione 2

- Introduzione alla Logica Proposizionale
- La logica delle Proposizioni Atomiche
- L'identità e le sue regole.

# Introduzione alla Logica Proposizionale

# Una precisazione

- Tradizionalmente, per **logica proposizionale** si intende la logica dei **connettivi** e delle lettere proposizionali:  $P, Q, R, \dots$
- A ogni lettera proposizionale si associa un valore di verità: **T** o **F**
- In questo corso, e nel libro di testo, intendiamo per **logica proposizionale**, sia la logica delle lettere proposizionali, sia la logica dei **predicati** (enunciati semplici, atomici) **completamente istanziati** (senza variabili).
- Chiameremo inoltre **logica delle proposizioni atomiche**, la logica degli enunciati semplici insieme alla relazione di **identità** (anche se, tecnicamente, questa logica è *già un frammento della logica del primo ordine*, e non proposizionale).

# Logica degli enunciativ e dei connettivi

- **Enunciato:** frase interpretata come vera o falsa in una data circostanza: **piove, Mario corre, Pippo ama Anna, piove e Mario corre, Pippo non ama Anna, ...**
- **Enunciato semplice:** che non è composto da altri enunciativ usando i connettivi: **piove, Mario corre, Pippo ama Anna.**
- Formalizzazione degli **enunciativ semplici:**
  - Lettere proposizionali: P,Q,R (astrazione)
  - Proposizioni atomiche (di FOL), *completamente istanziate*:  
Piove, Corre(mario), Ama(pippo,anna).

Riprendiamo un esempio

**Se piove prendo l'ombrello**

Formalizzazione con lettere proposizionali:

$$P \rightarrow Q$$

Formalizzazione con proposizioni atomiche:

$$\text{Piove} \rightarrow \text{Ombrello}$$

# Le proposizioni atomiche: sintassi e semantica

- Le **proposizioni atomiche** sono le più semplici «frasi con senso compiuto» interpretabili come **vere o false** in una data **circostanza di un contesto**. Un contesto sottende:
  - Un **linguaggio**, caratterizzato da
    - vocabolario, in informatica detto spesso **segnatura**.
    - **sintassi**.
  - Una **semantica**, caratterizzata da
    - **circostanze possibili**.
    - **interpretazione**, procedimento attraverso il quale attribuiamo un **valore di verità** **T** (True) o **F** (False) alla proposizione **in una data circostanza**.

# Le proposizioni atomiche nel linguaggio naturale e in FOL

Esempi nel caso più semplice:

- **Piove**

- affermazione (0-aria, ha 0 *posti*).

- **Ugo è alto**

- «    <sub>1</sub> **è alto**» *predicato nominale*, stabilisce una proprietà del soggetto (è 1-aria, 1 solo posto).

- **Ugo vede Gigi**

- «    <sub>1</sub> **vede**     <sub>2</sub>» *predicato verbale*; stabilisce una *relazione binaria* fra soggetto (posto 1) e complemento oggetto (posto 2).



# Le proposizioni atomiche nel linguaggio naturale e in FOL

«Mario **ha ottenuto** 28 **nel** primo appello»

«\_\_\_\_<sub>1</sub> **ha ottenuto** \_\_\_\_<sub>2</sub> **nel** \_\_\_\_<sub>3</sub>»  
(tre posti).

stabilisce una relazione *ternaria*

Vi hanno insegnato:

\_\_\_\_<sub>1</sub> è il **soggetto**,

\_\_\_\_<sub>2</sub> è il **complemento oggetto**,

\_\_\_\_<sub>3</sub> è un **complemento indiretto**.

Qui non facciamo analisi grammaticale ma è fondamentale osservare che i ruoli non possono (in genere) scambiarsi senza stravolgere il senso: «28 **ha ottenuto** il primo appello **in** Mario» ?!

# Le proposizioni atomiche nel linguaggio naturale e in FOL

- **Sintassi:** le **proposizioni atomiche** si ottengono riempiendo i posti dei predicati del linguaggio con dei nomi o più in generale dei sintagmi nominali, ad es.:

1. «*Fido è un cane*»
2. «*Fido rincorre il gatto di Piero*»
3. «*Gigi ha regalato un bel libro al padre di Carla*»

I sintagmi nominali possono essere dei semplici nomi (*Fido, Gigi, Carla*) o gruppi complessi con funzione di nome (*il gatto di Piero, un bel libro, padre di Carla*).

# Linguaggio del primo ordine (di un contesto)

In FOL, il linguaggio di un contesto comprende

- **costanti** = nomi per indicare oggetti ad es. «luigi», «45», «pluto», ecc.
- **predicati (n-ari)** per definire proprietà o mettere in relazione oggetti. Esempi:
  - «**Cane**(  <sub>1</sub>)» **predicato unario**, 1 'posto';  
corrisponde a frasi del tipo «   è un cane», «il cane   », ...; esprime una **proprietà** degli individui.
  - «**Rincorre**(  <sub>1</sub>,   <sub>2</sub>)» **predicato binario**, 2 'posti' \_\_\_\_\_;  
corrisponde a frasi del tipo «   rincorre   », esprime una **relazione** fra **chi** **rincorre**, nel posto 1, e **chi è rincorso**, nel posto 2.
  - «**Regalato**(  <sub>1</sub>,   <sub>2</sub>,   <sub>3</sub>)» **predicato ternario**, 3 'posti' \_\_\_\_\_;  
corrisponde a frasi come «   ha regalato    a   », esprime una **relazione** fra **chi ha regalato** (posto 1) **qualcosa** (posto 2) a **chi** (posto 3).
  - ... (ci possono essere predicati di ogni arità).
- **funzioni (n-arie)** per indicare oggetti indirettamente (lo vedremo). Es: **padre di**

# Sintassi delle proposizioni atomiche in un linguaggio

- **Sintassi delle proposizioni atomiche in FOL:**

si ottengono **riempiendo i posti** dei predicati **del linguaggio**,  
**con delle costanti**, ad esempio:

«Gatto(felix)», «Rincorre(fido, felix)», «Regalato(gigi,fuffi, maria)», «Piove»

- «Rincorre(fido,felix)» ha, in genere, lo stesso significato di «Rincorre(felix,fido)?
- **Esercizio:** «Rincorre(fido, Gatto(felix))» **non** è sintatticamente corretta in FOL. Spiegare perché.

# La logica delle proposizioni atomiche

# L'importanza del CONTESTO

Un **contesto** è un **insieme di circostanze**.

Esempio:  $\text{Cube}(a) \rightarrow \text{Dodec}(a)$

**Se  $a$  è un cubo è anche un dodecaedro**  
è falsa nel *contesto* dei blocchi in ogni circostanza in cui  
 $a$  è un cubo.

C'è una lingua papuasica dove sia **cube** sia **dodec** significano:  
**pangolino**.

In questo *contesto* la formula risulta vera  
(è vera in ogni circostanza del contesto).

## L'importanza del CONTESTO

In genere è difficile stabilire completamente un *contesto* (ma non è responsabilità della logica farlo):

Esempio: **I dinosauri sono tutti estinti.**

Vera nel *contesto della paleontologia* fino a 100 anni fa (abbondiamo)

Falsa nel *contesto della paleontologia* oggi (è assodato: gli uccelli sono dinosauri).

I due contesti sono distinti, anche se potrebbero sembrare lo stesso.

# Logica «pura» e FOL

- IMPORTANTE: fissare un contesto (il mondo dei blocchi, la paleontologia oggi, etc...) è una operazione *extra-logica*.
- Noi dobbiamo solo assumere che un contesto fissi un insieme di circostanze (nel mondo dei blocchi un cubo non può essere un tetraedro, etc...), a noi ben noto.
- IMPORTANTE: quando si lavora nella logica «pura» (FOL), si devono considerare *tutte* le circostanze (di ogni possibile contesto)
- vale a dire, tutti i modi matematicamente validi di interpretare i simboli del linguaggio. Non vi è alcuna informazione di contesto.
- Se **nessun contesto** è specificato (o sottointeso) si intende che si sta ragionando nella **logica pura (FOL)**.



# Il linguaggio dei BLOCCHI [sintassi]: i predicati di forma

- **Costanti:**
  - per nominare i blocchi si usano le lettere {a, b, c, d, e, f} o un sottoinsieme di esse.
- **Predicati di forma**
  - Tet(\_)
  - Cube(\_)
  - Dodec(\_)
  - SameShape(\_\_, \_\_)
- **Proposizioni atomiche.** Al solito, si ottengono riempiendo i posti dei predicati con costanti.

# Il linguaggio dei BLOCCHI [sintassi]: i predicati di forma

Con 3 costanti a,b,c e i predicati di forma abbiamo 18 possibili proposizioni atomiche:

1. Tet(a)
2. Tet(b)
3. Tet(c)
4. Cube(a)
5. Cube(b)
6. Cube(c)
7. Dodec(a)
8. Dodec(b)
9. Dodec(c)

10. SameShape(a,a)
11. SameShape(a,b)
12. SameShape(a,c)
13. SameShape(b,a)
14. SameShape(b,b)
15. SameShape(b,c)
16. SameShape(c,a)
17. SameShape(c,b)
18. SameShape(c,c)

# Semantica delle proposizioni atomiche = interpretazione

*Ricordiamo che le proposizioni atomiche si ottengono riempiendo con delle costanti i posti dei predicati, che esprimono proprietà o relazioni.*

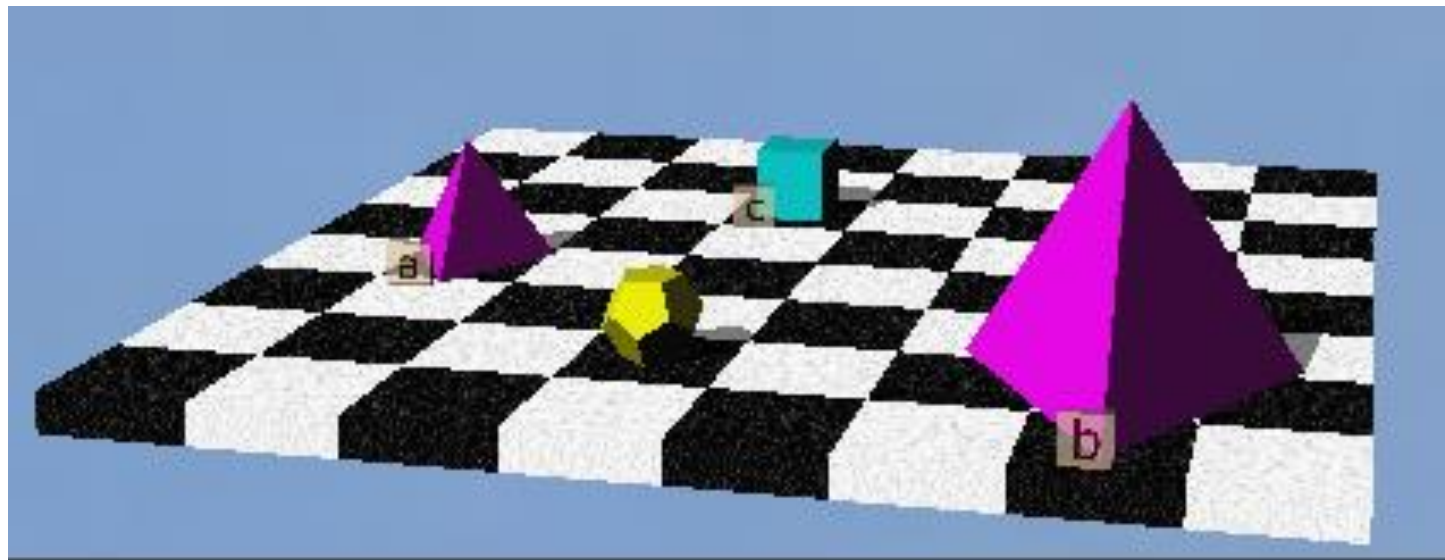
- **Semantica:** le circostanze possibili dipendono dal contesto.

*In una circostanza:*

- una costante **denota un unico** oggetto.
- una proposizione atomica è **vera** se la proprietà o relazione espressa dal predicato vale per gli oggetti indicati dalle costanti, altrimenti è **falsa**.

# Semantica e interpretazioni nel contesto dei blocchi

- Significato dei simboli della segnatura
  - $a, b, \dots, f$  : nomi di blocchi
  - $\text{Tet}(a)$ : «a ha la forma di tetraedro»
  - $\text{Cube}(a)$ : «a ha la forma cubo»
  - $\text{Dodec}(a)$ : «a ha la forma di dodecaedro»
  - $\text{SameShape}(a, b)$ : «a e b hanno la stessa forma»
- Le **circostanze** sono le griglie che riusciamo a costruire e sono chiamate **mondi** (*worlds*).
- Il procedimento interpretativo è implementato in **Tarski's World**: l'applicazione segna con **T** le proposizioni vere e con **F** quelle false nel mondo considerato.



Un mondo  
NB. Il dodecaedro  
non ha nome

<b>T</b>	1. Tet(a)
<b>T</b>	2. Tet(b)
<b>F</b>	3. Tet(c)
<b>F</b>	4. Cube(a)
<b>F</b>	5. Cube(b)
<b>T</b>	6. Cube(c)
<b>F</b>	7. Dodec(a)
<b>F</b>	8. Dodec(b)
<b>F</b>	9. Dodec(c)

<b>T</b>	10. SameShape(a,a)
<b>T</b>	11. SameShape(a,b)
<b>F</b>	12. SameShape(a,c)
<b>T</b>	13. SameShape(b,a)
<b>T</b>	14. SameShape(b,b)
<b>F</b>	15. SameShape(b,c)
<b>F</b>	16. SameShape(c,a)
<b>F</b>	17. SameShape(c,b)
<b>T</b>	18. SameShape(c,c)

L'interpretazione corrispondente

# Il linguaggio completo del contesto dei blocchi

Per brevità ci siamo limitati ai predicati di forma.

Nel seguito useremo il linguaggio completo, che comprende anche:

## Predicati di dimensione

Small( $a$ )	$a$ è piccolo
Medium( $a$ )	$a$ è medio
Large( $a$ )	$a$ è grande
SameSize( $a, b$ )	$a$ ha la stessa dimensione di $b$
Larger( $a, b$ )	$a$ è più grande di $b$
Smaller( $a, b$ )	$a$ è più piccolo di $b$

## Predicati di posizione

SameCol( $a, b$ )	$a$ e $b$ sulla stessa colonna
SameRow( $a, b$ )	$a$ e $b$ sulla stessa riga
Adjoins( $a, b$ )	$a$ e $b$ su quadrati adiacenti (ma non in diagonale)
LeftOf( $a, b$ )	$a$ più vicino di $b$ al lato sinistro della griglia
RightOf( $a, b$ )	$a$ più vicino di $b$ al lato destro della griglia
FrontOf( $a, b$ )	$a$ più vicino di $b$ al lato frontale della griglia
BackOf( $a, b$ )	$a$ più vicino di $b$ al lato posteriore della griglia
Between( $a, b, c$ )	$a, b$ e $c$ sulla stessa riga, colonna o diagonale e $a$ è fra $b$ e $c$

## Fissiamo le idee:

- **Contesto**: insieme di circostanze. Gli si associa un **Linguaggio** (NB: contesti diversi possono essere associati allo stesso linguaggio).
- **Linguaggio**: dato da **costanti + predicati** (n-ari) + funzioni (n-arie).
- **Proposizioni atomiche**: predicati completamente istanziati (in ogni posto) con costanti.
- **Interpretazione** (in una circostanza): fissato l'**universo** del discorso **A**:
  - **Costanti**: elementi dell'**universo** del discorso:  $I(c) \in A$ .
  - **Predicati** (n-ari): relazioni (n-arie) sull'**universo** del discorso:  
 $I(P) \subseteq A^n$ .
  - **Proposizione atomica**:  $P(c_1, \dots, c_n)$ : è vera (nella data circostanza = nella data interpretazione) sse  $(I(c_1), \dots, I(c_n)) \in I(P)$ .

# La logica si occupa delle leggi del ragionamento

**Ragionamento:** serie di frasi riferite ad un contesto, in cui una, detto **conseguente**, segue dalle altre, dette **premesse**.

- Un ragionamento si dice **logicamente valido** *in un contesto sse il conseguente è vero in **tutte** le circostanze del contesto in cui sono vere le premesse; si dice anche che*
  - *il conseguente è **conseguenza logica** delle premesse.*
- Un ragionamento è **fondato in una circostanza** sse è valido e le premesse sono vere in essa.



# Metodi per analizzare la validità di un ragionamento: il metodo dei **controesempi**

- Per dimostrare che un ragionamento ***non è valido*** si mostra un ***controesempio***, cioè una circostanza in cui ***il conseguente è falso pur essendo vere le premesse***.
- Il metodo dei controesempi si può usare anche per ***dimostrare la validità*** di un ragionamento dimostrando che ***non ci sono controesempi***.
  - Infatti, se non ci sono controesempi, in tutte le circostanze in cui le premesse sono vere il conseguente non è falso (altrimenti fornirebbe un controesempio) e quindi è vero.
- NB: negli esempi seguenti si usano ragionamenti «informali». Esercizio: introducete un linguaggio associato al contesto e formalizzate le frasi usate con proposizioni atomiche.

## Esempio: consideriamo le proposizioni

1. *Ugo e Ada non sono parenti*
2. *Gigi è il padre di Ada*
3. *Gigi non è il padre di Ugo*

- Qual è il contesto inteso e quali le circostanze possibili?
- 1 segue logicamente da 2, 3 (in FOL? Nel contesto inteso?)
  - **No, controesempio:** Gigi è padre di Ada e il nonno di Ugo e Ada è la madre di Ugo; in questa circostanza le premesse 2, 3 sono vere, ma la conseguenza 1 è falsa (madre e figlio sono parenti)
  - NB: il fatto che madre e figlio siano parenti è una informazione contestuale.

## Esempio (prosegue)

1. *Ugo e Ada non sono parenti*
2. *Gigi è il padre di Ada*
3. *Gigi non è il padre di Ugo*

- 3 segue logicamente da 1,2 (nel contesto inteso?)
- **Sì, dimostriamo che non ci sono controesempi.** Se ce ne fosse uno, dovremmo avere le premesse 1, 2 vere e la conseguenza 3 falsa;  
ma se 3 è falsa, Gigi è il padre di Ugo e quindi le premesse 1 e 2 non possono essere entrambe vere.
  - O la 2 è falsa, oppure, se vera, Gigi è il padre di Ada e di Ugo e quindi Ugo e Ada sono fratello e sorella ed è falsa la 1.
- 3 segue logicamente da 1,2 (in FOL)?  
(suggerimento: interpretate «essere parenti» come «avere la stessa altezza»)

# Metodi per analizzare la validità di un ragionamento:

## Prove

- *Una prova dimostra la conseguenza a partire dalle premesse attraverso una **successione di passaggi la cui validità logica è evidente**;*
- *un **passaggio (o inferenza)** introduce una nuova conseguenza logica delle premesse, utilizzabile in passaggi successivi.*
- *l'ultimo passaggio introduce la conseguenza desiderata.*
- *Si hanno **diversi stili di prova**:*

## Stili di prova

**Prove informali:** *linguaggio naturale o gergo specialistico; passaggi (o **inferenze**) rigorosi, giustificati informalmente ma rigorosamente.*

**Prove formali:** *avvengono in un **sistema formale** costituito da*

- ***linguaggio formale** per le formule,*
- ***regole di inferenza** formali; sono le regole che governano i passaggi.*

*NOTA. In una prova informale la correttezza dei singoli passaggi deve essere giudicabile dal «pubblico a cui è destinata» in modo inequivocabile.*

*In un sistema formale la correttezza dei singoli passaggi deve essere giudicabile da un umano e deve essere definita alitmicamente (e quindi automatizzabile).*

## Esempio di prova informale (nel contesto: parentele)

**Premesse:** (i) Ugo e Ada non sono parenti  
(ii) Gigi è il padre di Ada

**Conseguenza:** Gigi non è il padre di Ugo

**Dim.**

Supponiamo *per assurdo* che ***Gigi sia il padre di Ugo.***

Siccome sappiamo (da (ii)) che Gigi è il padre di Ada, ***Gigi è il padre di Ugo e di Ada.*** Dunque ***Ugo e Ada sono fratello e sorella.*** Ma ciò è *assurdo* poiché sappiamo (da (i)) che Ugo e Ada non sono parenti.

Quindi ***Gigi non è il padre di Ugo.*** CVD

# WARNING!

Abbiamo introdotto la nozione, di origine **extra-logica** di **CONTESTO** per essere immediatamente operativi con esercizi nel contesto del mondo dei blocchi.

Ma, in genere la logica lavora **a prescindere da contesti specificati** (si considerano tutte le circostanze possibili: tutte le interpretazioni possibili dei predicati, delle costanti, delle funzioni).

NEGLI ESERCIZI: a meno che il testo non **richieda esplicitamente di prendere in considerazione un contesto** (nel qual caso è di solito il contesto del mondo dei blocchi), non si richiede quasi mai di ragionare relativamente a un contesto, per cui, prima di dare risposte tipo «dipende dal contesto» pensateci molte volte: quasi sempre è la risposta sbagliata!

# L'identità e le sue regole di inferenza



# Linguaggi con identità

In FOL il predicato binario  $\_ = \_$  ha una interpretazione prefissata:

***$a = b$  è vero in una circostanza se e solo se in quella circostanza  $a, b$  sono nomi dello stesso individuo/oggetto.***

Valgono le seguenti regole di inferenza:

**(= Intro)** la proposizione  $n = n$  è vera per qualsiasi costante  $n$  in qualsiasi contesto e circostanza, per cui la posso inferire in qualunque punto della prova.

**(= Elim)** se nelle premesse o in passaggi precedenti ho ottenuto  $n = m$ , allora posso **sostituire**  $m$  al posto di **qualche occorrenza** di  $n$  in una proposizione  $P(n)$  già dimostrata, **inferendo una nuova proposizione**  $P(m)$ .

# Regole Formali per l'identità (= Intro) e (= Elim) in Fitch

Identity Introduction (= Intro):

▷ |  $n = n$

Riflessività dell'identità

Identity Elimination (= Elim):

▷ |  $\begin{array}{l} P(n) \\ \vdots \\ n = m \\ \vdots \\ P(m) \end{array}$

Identità degli indiscernibili  
(indiscernibilità degli identici)

# ESEMPIO di dimostrazioni: dimostriamo che l'identità è una relazione di equivalenza.

**riflessiva** (a arbitraria costante):

$$a = a \quad (= \text{intro})$$

**simmetrica** (a,b arbitrarie costanti):

<b>da</b>	1.	$a = b$
<b>segue</b>	2.	$b = a$

**transitiva** (a,b,c arbitrarie costanti)

<b>da</b>	1.	$a = b$
	2.	$b = c$
<b>segue</b>	3.	$a = c$

File Edit Proof Goal Window Help

**B**


*I*

$\wedge$


**A**




$\wedge$	$\vee$	$\neg$	$\rightarrow$	$\leftrightarrow$	$\perp$	Blocks	Pets	Set	Arith					
a	b	c	d	e	f	Tet	Small	LeftOf	SameCol	Smaller				
$\forall$	$\exists$	=	$\neq$	(	)	Cube	Medium	RightOf	SameRow	Larger				
x	y	z	u	v	w	Dodec	Large	FrontOf	Between	Likes				
						SameShape	SameSize	BackOf	Adjoins	Happy				






 **a = a**






**= Intro**

Goals

 **a = a**



**B***I* $\wedge$ **A**

$\wedge$	$\vee$	$\neg$	$\rightarrow$	$\leftrightarrow$	$\perp$	Blocks	Pets	Set	Arith					
a	b	c	d	e	f	Tet	Small		LeftOf	SameCol		Smaller		
						Cube	Medium		RightOf	SameRow		Larger		
$\forall$	$\exists$	=	$\neq$	(	)	Dodec	Large		FrontOf	Between		Likes		
x	y	z	u	v	w	SameShape	SameSize		BackOf	Adjoins		Happy		

 **a = b** **a = a**

✓ ▼ = Intro

  **b = a**

✓ ▼ = Elim


<  >

Goals

 $\neq$  **b = a**

**B***I* $\wedge$ **A**

$\wedge$	$\vee$	$\neg$	$\rightarrow$	$\leftrightarrow$	$\perp$	Blocks	Pets	Set	Arith	
a	b	c	d	e	f	Tet	Small	LeftOf	SameCol	Smaller
						Cube	Medium	RightOf	SameRow	Larger
$\forall$	$\exists$	=	$\neq$	(	)	Dodec	Large	FrontOf	Between	Likes
x	y	z	u	v	w	SameShape	SameSize	BackOf	Adjoins	Happy

  $a = b$

  $b = c$

   $a = c$

  = Elim

&lt; &gt;

Goals

$\neq a = c$



# Identità e logica delle proposizioni atomiche

**a è un cubo, e a e b sono due nomi dello stesso oggetto.  
Dunque anche b è un cubo.**



● Cube(a)

● a = b

➤ ● Cube(b) | ✓ ▼ = Elim

Dunque, questo ragionamento è valido in ogni contesto.

# Identità e logica delle proposizioni atomiche

**a giace a sinistra di b, b e c sono due nomi dello stesso oggetto.  
Dunque c giace a destra di a.**

●	LeftOf(a,b)		
●	b =c		
●	RightOf(b,a)	✓	▼ Ana Con
➤ ●	RightOf(c,a)	✓	▼ = Elim

Questo ragionamento è valido nel contesto dei blocchi, ma vi sono contesti in cui non è valido.



# Riferimenti al libro di testo

- Chapter 1: fino a sec. 1.5 inclusa
- Chapter 2: fino a sec. 2.2 inclusa e sec 2.5
- Le regole del calcolo Fitch sull'identità, che faremo nella prossima lezione, ma di cui avete già le slide in coda a quelli della lezione odierna, le trovate nella Sec. 2.3.