

Lezione 4

Linguaggio formale

Semantica

Semantica

Lettere enunciative

- Lettere enunciative;

→ Stanno per enunciati dichiarativi.

→ Ma per la validita`, a noi interessa solo se sono veri o falsi!

- Quindi il significato di una lettera enunciativa sarà essere vero o falso.

Vero e falso sono **valori di verità**.

$\{1,0\}$ o $\{T, F\}$

- Siccome le lettere enunciative non stanno per enunciati fissati,
- E siccome per la validita` dobbiamo considerare tutte le situazioni possibili, in cui un enunciato potrebbe essere vero o falso.
- Le lettere enunciative possono quindi avere, indifferentemente, valore 1 o 0.

- Un'**interpretazione** semantica, cioè una **valutazione** di una lettera enunciativa e` quindi un'attribuzione di valore di verita' a quella lettera.

- P e' vera in un caso e' equivalente a vero in una valutazione.

→ Simile per falso.

- In altre parole:

v e` una funzione dall'insieme di lettere enunciative all'insieme di valori di verita'.

Cioe` $v: At \rightarrow \{1,0\}$

- Indichiamo la funzione v anche usando simbolo $|=$
- In particolare,
se $v(A) = 1$, scriviamo $v \mid=1A$

Se $v(A) = 0$, scriviamo $v \mid=0A$

- In generale una valutazione v , e` una assegnazione di valori di verita` ad ogni lettera enunciativa.
- Cioe` v associa ad **ogni lettera uno ed un solo** valore tra 1 e 0.

NB:

- Abbiamo **due assunzioni** importanti e implicite:

che un enunciato possa essere solo **vero o falso, mai tutte e due** (v e` una funzione) e che sia **definita per ogni lettera**, ovvero che ogni lettera ne abbia almeno una delle due (la funzione e` totale).

- L'assunzione e` anche riflessa nel insieme $\{1,0\}$

- Che nessuna formula sia sia vera che falsa e' (vicina a) il principio di **non contraddizione**.
 - Logiche paraconsistenti
- Che nessuna formula sia ne' vera ne' falso e` il principio di **bivalenza**.
 - Logiche paracomplete.

Per rendere esplicito possiamo dire che:

- Una valutazione v è **completa** sse per ogni fbf A di L , $v \models 1 A$ oppure $v \models 0 A$.
- Una valutazione v è **consistente** sse per nessuna fbf A di L , $v \models 1 A$ e $v \models 0 A$.

- Si potrebbe ammettere che questa e' una limitazione e ammettere vero-e-falso o ne' vero ne' falso.

- E' ragionevole assumere consistenza e completezza?

- Consente semplicita'

- Sembra ragionevole in matematica.

(Cambiare questo cambia la matematica! Si ha una matematica non classica)

- Vi sono moltissimi studi logici su queste alternative:

logiche non classiche, a piu` valori.

Operatori logici

- Il significato degli operatori logici è dato precisando in che modo ciascun operatore contribuisce alla verità o alla falsità delle fbf in cui compare.

Tavole di Verita`

- I connettivi logici sono **vero-funzionali**,
ovvero la loro semantica è data da funzioni che hanno come argomento i valori di verità delle immediate sottoformule, e come valore un valore di verità.

- Quindi la loro semantica si potrebbe esprimere di nuovo in termini di funzioni.

- Gli operatori, sappiamo, possono essere unari (-) o binari ($\vee, \&, \rightarrow, \leftrightarrow$).
- Se sono binari la loro funzione di valutazione ha 2 argomenti
(oppure argomento dato dalla coppia ordinata (che è **un** argomento), dato dai valori delle immediate sottoformule).

 \rightarrow L'ordine solo per \rightarrow , non per $\vee, \&$, dove l'ordine non fa differenza.

- Estensione della funzione v a v^* .

v e` definita solo su At .

v^* e` definita su tutto L . (cioe' su tutte le fbf di L).

$$v^*: L \rightarrow \{0,1\}$$

- V^* puo' essere definita estendendo v per **recursione.**

- La semantica di ogni connettivo (ovvero la funzione semantica associata ad ogni connettivo)

puo' essere data come tavola di verita`.

Negazione

(Commento sulle tavola di verita`)

ϕ	$\sim\phi$
V	F
F	V

- O anche:

se $v|=1$ A, allora $v|=0$ -A

se $v|=0$ A, allora $v|=1$ -A

Congiunzione

ϕ	ψ	$\phi \& \psi$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

$v \models 1 \text{ A \& B}$ sse $v \models 1 \text{ A e } v \models 1 \text{ B}$

$v \models 0 \text{ A \& B}$ sse $v \models 0 \text{ A oppure } v \models 0 \text{ B}$

Disgiunzione

- Possiamo distinguere due tipi di disgiunzione:
inclusiva (vel)

“puo’ partecipare chi ha una laurea in fisica o in chimica.”

esclusiva (aut)

“per 5 euro, si puo’ ordinare un primo o un secondo”

Disgiunzione (inclusiva)

ϕ	ψ	$\phi \vee \psi$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

Funzione $Vv = \{(1,1,1), (0,1,1), (1,0,1), (0,0,0)\}$

$v \models 1 A \vee B$ sse $v \models 1 A$ oppure $v \models 1 B$

$v \models 0 A \vee B$ sse $v \models 0 A$ e $v \models 0 B$

Disgiunzione (esclusiva) (non necessaria)

ϕ	ψ	$\phi \vee^e \psi$
V	V	F
V	F	V
F	V	V
F	F	F

$$(M \vee P) \& \sim (M \& P)$$

Condizionale

Nella lingua naturale ci sono molti tipi di condizionale.

In logica classica si usa un condizionale chiamato **condizionale materiale**.

Da` l'idea per cui l'*antecedente* fornisce una condizione **sufficiente**, ma **non necessaria** per il *conseguente*.

- Provate a dare voi la tavola di verita`.

ϕ	ψ	$\phi \rightarrow \psi$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

Funzione $V \rightarrow = \{(1,1,1), (0,1,1), (1,0,0), (0,0,1)\}$

$v \models 1 A \rightarrow B$ sse $v \models 0 A$ oppure $v \models 1 B$

$v \models 0 A \rightarrow B$ sse $v \models 1 A$ e $v \models 0 B$

- Nota che un condizionale materiale risulta vero ogni qualvolta il suo antecedente è falso,
- Così come risulta vero ogni qualvolta è vero il suo conseguente.

- *Se sei vivo, allora stai leggendo questa frase.*
- *Se sei morto, allora puoi viaggiare alla velocità della luce.*

Risultano veri nel caso in cui 'se ... allora' sia inteso in senso materiale:

il primo perché l'antecedente e il conseguente sono entrambi veri,
il secondo perché sono entrambi falsi.

- Questo ha esiti strani.

I paradossi del condizionale materiale.

Se $2=2=5$, allora la luna e` fatta di formaggio.

Se la luna e' fatta di formaggio, allora $2+2=4$.

(nota questi sono esempi "non" logici, ma basta usare tautologie e contraddizioni. Che introdurremo piu` avanti)

(Per accettare questi paradossi e` utile avere in mente la matematica)

Bicondizionale

ϕ	ψ	$\phi \leftrightarrow \psi$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

- Il bicondizionale non è necessario. Si può esprimere con congiunzione e disgiunzione (simile alla disgiunzione esclusiva).

→ Noi per lo più lo tratteremo così'.

- Anzi, e` sufficiente avere la negazione e uno dei connettivi binari per esprimere tutte le possibili funzioni di verita'!

- E` possibile anche ridurre tutto ad un connettivo unico.

Ad esempio lo Sheffer stroke (non entrambe, nand).

- O anche il suo duale (Nor).

- Questo indica una proprietà importante dei nostri connettivi: ne abbiamo abbastanza per esprimere tutte le funzioni di verità. Tutte le combinazioni possibili.
- Cioè il nostro linguaggio logico è espressivamente adeguato.
- La lista di connettivi è **completa**.
(Post completezza. Completezza vero-funzionale.)

Tavole di verità per formule

- Abbiamo visto le tavole per connettivi (danno la semantica).
- Tramite esse possiamo avere tavole per formule, che ci consentono una valutazione semantica di formule qualsiasi.

- Per costruire la tavola di una fbf qualsivoglia, si trovano innanzitutto i valori di verità delle sue sotto fbf più piccole, e poi si usano le tavole degli operatori logici allo scopo di calcolare i valori delle sfbf di dimensioni di volta in volta maggiori, fino a ottenere i valori dell'intera fbf.

- Esempio:

$(M \vee P) \& \neg(M \& P)$

(identificare sottoformule in ordine di complessità e operatore principale)

M	P	$(M \vee P) \ \& \ \sim (M \ \& \ P)$			
V	V	V	V	V	V
V	F	V	F	V	F
F	V	F	V	F	V
F	F	F	F	F	F

M	P	$(M \vee P) \ \& \ \sim (M \ \& \ P)$							
V	V	V	V	V	F	V	V	V	V
V	F	V	V	F	V	V	F	F	F
F	V	F	V	V	V	F	F	V	V
F	F	F	F	F	V	F	F	F	F

M	P	$(M \vee P) \& \sim (M \& P)$							
V	V	V	V	V	F	F	V	V	V
V	F	V	V	F	V	V	V	F	F
F	V	F	V	V	V	V	F	F	V
F	F	F	F	F	F	V	F	F	F

- La colonna di ciascuna sub-fbf va sempre scritta sotto il suo operatore principale.
- Alla fine si evidenzia la colonna sotto l'**operatore principale** dell'intera fbf.

- Si noti che Il numero di righe in una tavola di verità è determinato dal numero delle lettere enunciative.

(Muovendosi verso sinistra, si raddoppia l'intervallo di alternanza)

<i>P</i>	<i>Q</i>	<i>R</i>
V	V	V
V	V	F
V	F	V
V	F	F
F	V	V
F	V	F
F	F	V
F	F	F

- Esercizi.

Esercizio 8, pag.28; es.10 pag. 36.

Nozioni semantiche

Tautologie e altro

- 3 casi sono possibili:

1. Una fbf e` vera in ogni caso (in ogni riga. Per ogni valutazione delle atomiche).

Tautologie

(Sempre molecolari!)

→ Verita' stabilite solo in virtu' della logica!

2. Una fbf e` sempre falsa.

Contraddizione.

(Sempre molecolari!)

(A volte si introducono costanti logiche atomiche a valore fisso, vero e assurdo o top e bottom)

3. una fbf assume a volte il valore vero, a volte il valore falso.

Contingenza.

(Sia atomiche che molecolari).

Df. tautologia me fbt molecolare ϕ di \mathcal{L} t.c. qualunque sia la valutazione σ assegnata alle parti atomiche delle fbt ϕ , ϕ avrà sempre $\sigma \vDash_1 \phi$.

Df. contautologizzante di \mathcal{L} è me fbt molecolare ϕ di \mathcal{L} t.c. qualunque

sia la valutazione σ assegnata alle parti atomiche di ϕ , ϕ avrà sempre $\sigma \vDash_0 \phi$.

Df. contingente è fbt molecolare di \mathcal{L} che non è né tautologia né contautologizzante.

- Nota:

ad essere precisi queste sono tautologie
(contraddizioni, contingenze) **vero-funzionali**.

Ve ne sono altre non vero-funzionali.

(ad es. *nessuno scapolo e` sposato*).

Fine semantica