

3. Logica

3.1 Logica delle proposizioni

Una **proposizione** è una espressione matematica o verbale che può assumere i valori di verità vero (V) o falso (F).

Esempio: “3 è un numero primo” è una proposizione vera.

Esempio: “3-2=5” è una proposizione falsa.

Esempio: “7 è un bel numero” non è una proposizione in senso matematico, in quanto non si può stabilire se è vera o falsa.

L'**OR inclusivo** o *vel*, in simboli \vee , di due proposizioni p e q è la proposizione $p \vee q$, che risulta essere falsa quando p e q sono contemporaneamente false e vera negli altri casi.

p	q	$p \vee q$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

L'**OR esclusivo** o *aut*, in simbolo \veebar , di due proposizioni p e q è la proposizione $p \veebar q$ che è vera se le due proposizioni hanno valori logici diversi, falsa se le due proposizioni hanno valori logici uguali.

p	q	$p \veebar q$
V	V	F
V	F	V
F	V	V
F	F	F

La **coniunzione logica**, o *and logico*, in simboli \wedge di due proposizioni p e q è la proposizione $p \wedge q$ che risulta essere vera se le due proposizioni sono vere, risulta falsa se almeno una delle due è falsa.

p	q	$p \wedge q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

La **negazione logica**, o *not*, di una proposizione p è il predicato $\neg p$ (si usano anche i simboli $\neg p$ oppure \bar{p} o anche $!p$) che è vera quanto p è falso, è falsa quando p è vero.

p	$\neg p$
V	F
F	V

L'**implicazione** tra due proposizioni p e q , che si indica con il simbolo $p \Rightarrow q$, è una proposizione sempre vera ad eccezione del caso in cui p è vera e q è falsa, quindi ad eccezione del caso in cui una proposizione vera ne implica una falsa.

p	q	$p \Rightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

Si dice anche che p è **condizione sufficiente** per q , cioè è sufficiente che si realizzi p affinché si realizzi anche q .

Si dice che q è **condizione necessaria** per p , cioè se q non si realizza non si realizza nemmeno p .

La **coimplicazione** o **doppia implicazione** tra due proposizioni p e q , che si indica con il simbolo $p \Leftrightarrow q$ è una proposizione vera se p e q hanno valori logici uguali, falsa altrimenti. La coimplicazione è equivale a $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

p	q	$p \Leftrightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

Si dice che p è **condizione necessaria e sufficiente** per q .

3.2 Logica dei predicati

Predicati. Un predicato è una proprietà che si riferisce a una classe di individui.

La **logica dei predicati** del primo ordine è quella in cui si introducono nomi per individui e per predicati e le variabili sono solo individuali.

Il **quantificatore universale** si indica con il simbolo \forall e si legge “per ogni”. La scrittura $\forall x \in A$ si legge “per ogni x appartenente all'insieme A ”. Se $p(x)$ è una proposizione logica, l'enunciato $\forall x \in A \quad p(x)$ è vero se e soltanto se $p(x)$ assume valore vero per ogni x appartenente all'insieme A .

Il **quantificatore esistenziale** si indica con il simbolo \exists e si legge “esiste”. La scrittura $\exists x \in A$ si legge “esiste x appartenente all'insieme A ”. Se $p(x)$ è una proposizione logica, l'enunciato $\exists x \in A \quad p(x)$ è vero se e soltanto se $p(x)$ assume valore vero per qualche (almeno uno) x appartenente all'insieme A .

Scambio tra quantificatori

$\forall x A(x) \Leftrightarrow \neg \exists x \neg A(x)$ “Per ogni x vale la proprietà A ” equivale a dire “Non esiste un x per il quale non vale la proprietà A ”.

$\exists x A(x) \Leftrightarrow \neg \forall x \neg A(x)$ “Esiste almeno un x che verifica la proprietà A ” equivale a dire che “Non è vero che per ogni x non vale la proprietà A ”.

$\exists x \neg A(x) \Leftrightarrow \neg \forall x A(x)$ “Esiste almeno un x per il quale non vale la proprietà A ” equivale a dire che “Non è vero che per ogni x vale la proprietà A ”.

$\neg \exists x A(x) \Leftrightarrow \forall x \neg A(x)$ “Non esiste un x che verifica la proprietà A ” equivale a “Per ogni x non vale la proprietà A ”.

3.3 Sillogismi

Un **sillogismo** è un'inferenza costituita da due premesse e una conclusione, le due premesse devono avere una proprietà in comune e nella conclusione ci sono le altre due proprietà presenti nelle premesse.

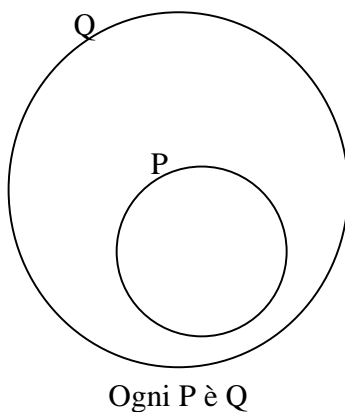
Esempio: Mario è un Italiano. Ogni italiano è un europeo. Quindi Mario è un europeo.

I sillogismi sono di questi quattro tipi:

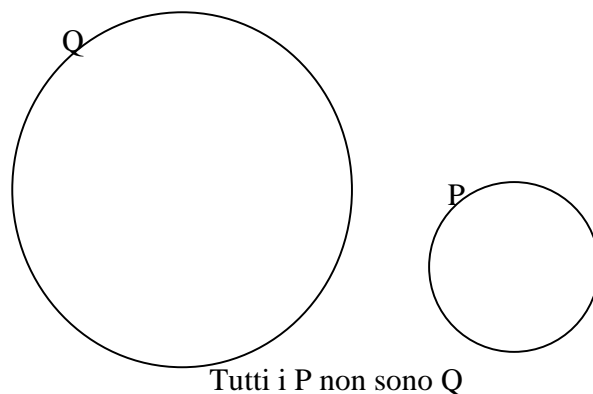
- Universale affermativa: “Tutti i P sono Q” (“Ogni P è Q”)
- Universale negativa: “Tutti i P non sono Q” (“Nessun P è Q”)
- Particolare affermativa: “Qualche P è Q” (“Esiste un P che è Q”)
- Particolare negativa: “Qualche P non è Q” (“Esiste un P che non è Q”)

Possono essere rappresentati con dei diagrammi di Eulero-Venn

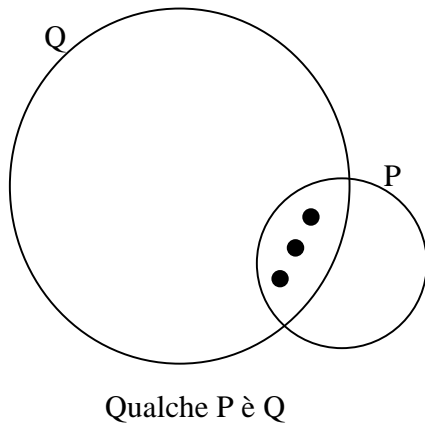
Universale affermativa



Universale negativa



Particolare affermativa



Particolare negativa

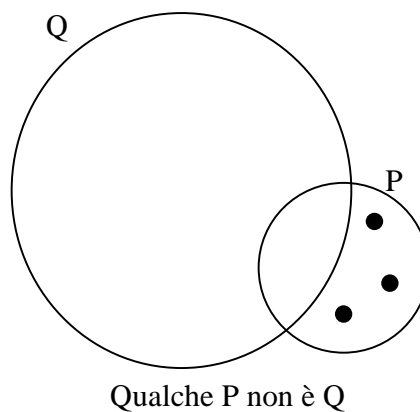


Figura 1. I quattro tipi di sillogismo rappresentati con diagrammi di Eulero-Venn

Modus tollens è una proposizione composta del tipo $(p \Rightarrow q) \wedge \neg q \Rightarrow \neg p$, cioè se la proposizione p implica la proposizione q e se q è falsa, allora è falsa anche p.

Modus ponens è una proposizione composta del tipo $(p \Rightarrow q) \wedge p \Rightarrow q$, cioè se la proposizione p implica la proposizione q e se p è vera allora necessariamente anche q è vera.

Una **tautologia** è una proposizione logica che assume sempre il valore di verità, indipendentemente dall'assegnazione di verità delle variabili logiche.

Esempio: $p \vee \neg p$ è una tautologia, in quanto è vera sia se p è vera sia se p è falsa.

3.4 Algebra di Boole

L'algebra di Boole è una struttura algebrica che descrive l'essenza del calcolo proposizionale. Su un insieme B , formato da almeno due elementi, si danno le operazioni AND \wedge , OR \vee , NOT \neg e due elementi particolari 0, 1; il primo corrisponde a falso, il secondo a vero.

Degli operatori AND e OR si hanno i corrispondenti termini negativi NAND (not and) e NOR (not or), e il termine esclusivo XOR (or esclusivo).

Regole di calcolo

$$x \vee 1 = 1$$

$$x \wedge 1 = x$$

$$x \wedge 0 = 0$$

$$x \vee 0 = x$$

$$x \wedge (\neg x) = 0$$

$$x \vee (\neg x) = 1$$

$$x \vee x = x$$

$$x \wedge x = x$$

$$\neg(\neg x) = x$$

$$x \vee y = y \vee x$$

$$x \wedge y = y \wedge x$$

$$x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$$

$$x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$$

$$x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$$

$$x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$$

$$x \vee (x \wedge y) = x$$

$$x \wedge (x \vee y) = x$$

$$(x \wedge y) \vee ((\neg x) \wedge z) \vee (y \wedge z) = (x \wedge y) \vee ((\neg x) \wedge z)$$

$$(x \vee y) \wedge ((\neg x) \vee z) \wedge (y \vee z) = (x \vee y) \wedge ((\neg x) \vee z)$$

V è l'elemento assorbente di \vee

V è l'elemento neutro di \wedge

F è l'elemento assorbente di \wedge

F è l'elemento neutro di \vee

teorema della complementazione

teorema della complementazione

teorema di idempotenza

teorema di idempotenza

teorema di involuzione

proprietà commutativa

proprietà commutativa

proprietà associativa

proprietà associativa

proprietà distributiva di \wedge rispetto a \vee

proprietà distributiva di \vee rispetto a \wedge

proprietà di assorbimento

proprietà di assorbimento

proprietà del consenso

proprietà del consenso

Leggi di De Morgan. Nell'algebra di Boole valgono due importanti leggi, duali l'una dell'altra, il cui enunciato è il seguente:

$$\neg(x_1 \vee x_2 \vee \dots \vee x_n) = (\neg x_1) \wedge (\neg x_2) \wedge \dots \wedge (\neg x_n)$$

$$\neg(x_1 \wedge x_2 \wedge \dots \wedge x_n) = (\neg x_1) \vee (\neg x_2) \vee \dots \vee (\neg x_n)$$

Queste due leggi affermano che il complemento dell'OR (inclusivo) di n variabili logiche equivale all'AND logico dei complementi delle singole variabili e che il complemento dell'AND logico di n variabili logiche equivale all'OR (inclusivo) dei complementi delle singole variabili. Pertanto l'OR inclusivo può essere espresso facendo uso degli operatori NOT e AND logico e viceversa per l'AND logico. Quindi gli operatori AND, OR inclusivo, NOT formano un insieme ridondante.