

Esempi di logica predicativa...

Traduciamo dal linguaggio naturale

$R(m, d)$ unari - (s, c) binari

$m(x)$ x è malato

$d(x)$ x è un dottore

$c(x, y)$ x cura y

$s(x, y)$ x stima y

Ogni malato non stima se stesso.

$$\forall x (m(x) \Rightarrow \neg s(x, x))$$

Ci sono dottori che curano se stessi.

$$\exists x (d(x) \wedge c(x, x))$$

Qualche malato stima tutti i dottori che lo curano.

$$\exists x (m(x) \wedge \forall y (d(y) \wedge c(y, x) \Rightarrow s(x, y)))$$

Tutti i malati stimano almeno un dottore che li cura.

$$\forall x (m(x) \Rightarrow \exists y (d(y) \wedge c(y, x) \wedge s(x, y)))$$

Logica (21/03/2018)

Andrea vive a Roma e Pavona a Bari.

$C: (a, r, b)$

$vive(a, r) \wedge Pavona(a, b)$

$R: vive(x, y)$ - Pavona (binaria)

C (c) Claudio

F (p) unaria \rightarrow indica la funzione di padre

R (r, s) binari: r(x, y) x è parente di y - s(x, y) x stima y.

Tutti i parenti di Claudio stimati da Claudio, sono stimati anche dal padre di Claudio. POSSIAMO TRADURLA: Se un parente di Claudio è stimato da Claudio allora implica che sia stimato anche dal padre di C.

$$\forall x (r(x, c) \wedge s(c, x) \Rightarrow s(p(c), x))$$

Claudio stima se stesso \odot tutti quelli che stimano suo padre, ma non stima suo padre.

$$s(c, c) \wedge \forall x (s(x, p(c)) \Rightarrow s(c, x) \wedge \neg s(c, p(c)))$$

Claudio stima solo quelli che stimano solo il loro nonno paterno.

Che si può tradurre: Per tutti quelli stimati da Claudio allora ci sono persone che stimano il proprio nonno.

$$\forall x (s(c, x) \Rightarrow s(x, p(p(x))))$$

F: p(x) il padrone di x

R: c(x) x è un cane; g(x) x è un gatto; a(x, y) x ama y.

Tutti i cani e i gatti amano i loro padroni.

$$\forall x (c(x) \Rightarrow a(x, p(x)) \wedge \forall y (g(y) \Rightarrow a(y, p(y))))$$

$$\forall x (c(x) \vee g(x) \Rightarrow a(x, p(x)))$$

Tutti i cani non amano i padroni di un gatto.

$$\textcircled{i} \forall x c(x) \Rightarrow \forall y (\neg a(x, p(y)) \wedge g(y))$$

Può essere scritta = Non esiste un cane che ami il padrone di un gatto.

$$\textcircled{ii} \neg \exists x (c(x) \wedge \exists y (g(y) \wedge a(x, p(y))))$$

Queste 2 formule sono equivalenti...

Se ogni sorella di Gianni litiga con almeno una sorella di Fabio, il miglior amico di Gianni litiga con il miglior amico di Fabio.

C: g (Gianni); f (Fabio)

F: s (sorella) $\rightarrow s(x)$ / $m(x)$ miglior amico di Gianni e $m(x, y)$

R: $l(x, y)$ x litiga con y .

$$\forall x (s(x, g) \Rightarrow \exists y (s(y, f) \wedge l(x, y)) \Rightarrow l(m(g), m(f)))$$

Se tutti gli uomini sono montali e Socrate è un uomo, allora Socrate è montale.

$$\forall x (u(x) \Rightarrow m(x)) \wedge u(s) \Rightarrow m(s)$$

C: $s(x)$ Socrate

F: —

R: $u(x)$ x è un uomo; $m(x)$ x è montale.

Logica (22/03/2018)

Se ogni amico di Mario è amico di Luca e Pietro non è amico di Mario, allora Pietro non è amico di Luca.

C: m (Mario); p (Pietro); l (Luca).

F: —

R: $a(x, y)$ x è amico di y .

$$\forall x (a(x, m) \Rightarrow a(x, l) \wedge \neg a(p, m) \Rightarrow \neg a(p, l))$$

SI PUÒ SCRIVERE: Non esiste un amico di Mario che non sia un amico di Luca.

$$\neg \exists x (a(x, m) \wedge \neg a(x, l))$$

Ⓘ Nessun padre è onesto — Ⓘ Non esiste un padre onesto — Ⓙ Tutti i padri sono non onesti — Ⓙ Ogni padre è non onesto.

C: —

F: —

R: $p(x)$ x è un padre;

$o(x)$ x è onesto.

Ⓘ $\neg \exists x (p(x) \wedge o(x))$

Ⓙ $\forall x (p(x) \Rightarrow \neg o(x))$

Se tutti i filosofi intelligenti sono curiosi e solo i tedeschi sono filosofi intelligenti, allora, se ci sono filosofi intelligenti, qualche tedesco è curioso.

$R: c(x) x \text{ è curioso};$
 $i(x) x \text{ è intelligente};$
 $f(x) x \text{ è filosofo};$
 $t(x) x \text{ è tedesco}.$

$\left. \begin{array}{l} \forall x (f(x) \wedge i(x) \Rightarrow c(x)) \wedge \forall x (f(x) \wedge i(x) \Rightarrow t(x)) \Rightarrow \exists x (f(x) \wedge i(x)) \Rightarrow \\ \Rightarrow \exists x (t(x) \wedge c(x)) \end{array} \right\}$

Oppure = Non esiste un non tedesco che sia filosofo e intelligente.
 $\neg \exists (t(x) \wedge f(x) \wedge i(x))$

Il cervello di un delfino è più grande di quello di un topo;
 / Ogni delfino ha il cervello più grande di quello di un topo.

- (I) Non esiste un topo che abbia il cervello più grande di quello di un delfino.
- (II) tutti i delfini hanno il cervello più grande di quello di tutti i topi.

(I) $\neg \exists x (d(x) \wedge \neg \exists y (t(y) \wedge g(c(x), c(y))))$
 (II) $\forall x (d(x) \Rightarrow \forall y (t(y) \Rightarrow g(c(x), c(y))))$