11. Formalizzazione in linguaggio predicativo

Il linguaggio predicativo è ottenuto estendendo il linguaggio proposizionale (quello con $\neg, \lor, \&, \rightarrow, \bot$) con predicati A(x), B(x,y), C(x,y,z..) dipendenti da un numero arbitrario di variabili e quantificatori $\forall x \ A(x)$ e $\exists x \ A(x)$ su un qualsiasi predicato A(x) contenente x come variabile libera.

In tale linguaggio formalizzate le seguenti argomentazioni o enunciati:

Tutti gli uomini sono mortali 1. Socrate è un uomo Socrate è mortale usando M(x) = "x è mortale" U(x)= "x è un uomo" s="Socrate" 2. "Chi non mangia non sta in piedi" usando M(x) = "x mangia" P(x) = "x sta in piedi" 3. "esiste un numero x tale che x è minore o uguale a sei" $x \le y =$ "x è minore o uguale a y" 6 = sei4. "Qualche antenato di Mario è nobile." A(x,y) = "x è antenato di y" N(x) = "x è nobile" 5. "Solo quelli che hanno il biglietto salgono sull'aereo." B(x) =" x ha il biglietto" S(x) = "x sale sull'aereo" 6. "Non si dà il caso che nessun programma termini." usando P(x) = "x è programma" T(x) = "x termina" 7. "Nessun programma con un ciclo infinito termina." P(x) ="xè programma" T(x) = "x termina" C(x,y)= "y è ciclo infinito di x" 8. "Un programma che non ha cicli termina." usando: P(x) ="xè programma"

T(x)= "x termina" C(x,y)= "y è ciclo di x "

11.bis Come mettere le parentesi

 \neg, \forall, \exists lega più di $\vee, \&$ lega più di

Come si scrivono:

- 1. "(tutti gli \mathbf{x} tale che $\mathbf{A}(\mathbf{x})$) o \mathbf{B} "
- 2. "tutti gli \mathbf{x} tale che ($\mathbf{A}(\mathbf{x})$ o \mathbf{B})"
- 3. " (esiste un x tale che A(x)) implica ($B \circ C$)"
- 4. "(esiste un x tale che (A(x) implica B)) o C "

Come tradurre i quantificatori

 $\forall \mathbf{x} (\mathbf{P}(\mathbf{x}) \to \mathbf{Q}(\mathbf{x})) \text{ traduce}$

Chi è P(x) è pure Q(x)

Quelli che sono P(x)... sono Q(x)

I P(x) sono Q(x)

Chiunque è P(x), è pure Q(x)

Ogni P(x)è Q(x)

Soltanto i Q(x) sono P(x)

Se uno è P(x) allora è pure Q(x)

Solo se uno è Q(x) allora è pure P(x)

 $\exists \mathbf{x} (\mathbf{P}(\mathbf{x}) \& \mathbf{Q}(\mathbf{x})) \text{ traduce}$

C'è un P(x) che è Q(x)esiste un P(x) che è Q(x)

qualche $P(x) \in Q(x)$

 $\neg \exists \mathbf{x} (\mathbf{P}(\mathbf{x}) \& \mathbf{Q}(\mathbf{x})) \text{ traduce}$

nessun P(x) è un Q(x)

non esiste un P(x) che è Q(x)

Trucco per tradurre il soltanto quelli, solo quelli che

- riscrivere la frase togliendo il "soltanto", o "solo"
- tradurre la frase ottenuta usando la quantificazione universale e l'implicazione
- se la frase ottenuta è $\forall x$ ($\mathbf{fr_1}(x) \to \mathbf{fr_2}(x)$) la traduzione della frase iniziale è ottenuta SCAMBIANDO antecedente con conseguente, ovvero scrivendo $\forall x$ ($\mathbf{fr_2}(x) \to \mathbf{fr_1}(x)$)

Esercizi

Formalizzare le seguenti argomentazioni in sequente:

Non tutti i programmi sono utili e corretti.

Esiste un programma non utile.

usando

P(x)="x è un programma"

U(x)="x è utile"

C(x)="x è corretto"

Non tutti i programmi sono utili e corretti.

Esiste un programma non utile o esiste un programma non corretto.

usando

P(x)="x è un programma"

U(x)="x è utile"

C(x)="x è corretto"

Solo i buoni sono stimati da tutti.

3. Alberto è buono.

Alberto è stimato da tutti.

usando

S(x,y)="x stima y"

B(x) = "x è buono"

a="Alberto"

I buoni e soltanto loro sono stimati da tutti.

4. Alberto è buono.

Alberto è stimato da tutti.

usando

S(x,y)="x stima y"

B(x) = "x è buono"

a="Alberto"

Ciascuno possiede ciò che non ha perduto.

5. Alberto non ha perduto la Ferrari testa rossa.

Alberto possiede la Ferrari testa rossa.

usando

P(x,y)="x possiede y"

E(x,y)= "x ha perduto y"

f="Ferrari testa rossa"

Solo i buoni sono stimati da tutti.

6. Alberto è stimato da tutti.

Alberto è buono.

usando

S(x,y)="x stima y"

B(x) = "x è buono"

```
a="Alberto"
```

Nessuno è buono e cattivo.

Ogni buono non è cattivo.

usando

C(x)= "x è cattivo"

B(x) = "x è buono"

a="Alberto"

Non tutti i programmi hanno un ciclo.

8. Se un programma non ha un ciclo termina.

Qualche programma non termina.

usando

P(x)= "x è programma"

T(x) = "x termina"

C(x)= "x ha un ciclo"

Tutti, se piove, si riparano.

9. Tutti si riparano se piove.

usando

P = "Piove"

0(x) = "x si ripara"

Non si dà il caso che qualcuno sia più alto di Piero.

C'è qualcuno di cui nessuno è più alto.

usando

 \overline{p} ="Piero"

A(x,y)="x è più alto di y"

Non si dà il caso che qualcuno sia più alto di Piero.

Nessuno è più alto di Piero.

usando

 \overline{p} ="Piero"

A(x,y)="x è più alto di y"

Solo se uno è italiano o francese può partecipare al programma di scambio culturale Italia-Francia.

Marc non è italiano. 12.

Marc può partecipare al programma di scambio culturale Italia-Francia.

Marc è francese.

usando

 \overline{m} ="Marc"

I(x)="x è italiano"

F(x)="x è francese"

P(x)=" x può partecipare al programma di scambio culturale Italia-Francia"

Se uno è italiano o francese può partecipare al programma di scambio culturale Italia-Francia. Marc non è italiano.

13. Marc non e italiano.

Marc può partecipare al programma di scambio culturale Italia-Francia.

Marc è francese.

usando

 \overline{m} ="Marc"

I(x)="x è italiano"

F(x)="x è francese"

P(x)=" x può partecipare al programma di scambio culturale Italia-Francia"