

**Soluzione dell'esercizio 16 del paragrafo 2.3.9,  
mediante ragionamento semantico**

È possibile formalizzare il problema utilizzando un linguaggio con i simboli di predicato  $b^1$  (essere un botanico),  $e^1$  (essere eccentrico) e  $a^2$  (amare). Il ragionamento è corretto se e solo se:

$$\begin{aligned} & \exists x(b(x) \wedge e(x)), \\ & \exists x(b(x) \wedge \forall y(e(y) \rightarrow \neg a(x, y))) \\ & \models \exists x(b(x) \wedge \neg \forall y(b(y) \rightarrow a(y, x))) \end{aligned}$$

Quindi il ragionamento non è corretto se e solo se esistono un'interpretazione  $\mathcal{M}$  e un'assegnazione  $s$  su  $\mathcal{M}$  tali che:

1.  $(\mathcal{M}, s) \models \exists x(b(x) \wedge e(x))$
2.  $(\mathcal{M}, s) \models \exists x(b(x) \wedge \forall y(e(y) \rightarrow \neg a(x, y)))$
3.  $(\mathcal{M}, s) \not\models \exists x(b(x) \wedge \neg \forall y(b(y) \rightarrow a(y, x)))$

Assumiamo che ciò sia vero. Si ha che:

1.  $(\mathcal{M}, s) \models \exists x(b(x) \wedge e(x))$  se e solo se esiste un oggetto  $d_0$  nel dominio  $D$  di  $\mathcal{M}$  tale che:  $(\mathcal{M}, s[d_0/x]) \models b(x) \wedge e(x)$ , cioè tale che:

$$(1a) \quad d_0 \in \mathcal{M}(b), \text{ e}$$

$$(1b) \quad d_0 \in \mathcal{M}(e).$$

2.  $(\mathcal{M}, s) \models \exists x(b(x) \wedge \forall y(e(y) \rightarrow \neg a(x, y)))$  se e solo se esiste  $d_1 \in D$  tale che

$$(2a) \quad d_1 \in \mathcal{M}(b)$$

e per ogni  $d \in D$ ,  $d \notin \mathcal{M}(e)$  oppure  $\langle d_1, d \rangle \notin \mathcal{M}(a)$ . Quest'ultima affermazione vale anche per  $d = d_0$ , dunque, per (1b), si ha che

$$(2b) \quad \langle d_1, d_0 \rangle \notin \mathcal{M}(a)$$

3.  $(\mathcal{M}, s) \not\models \exists x(b(x) \wedge \neg \forall y(b(y) \rightarrow a(y, x)))$  se e solo se per ogni oggetto  $d \in D$ ,  $(\mathcal{M}, s[d/x]) \not\models b(x) \wedge \neg \forall y(b(y) \rightarrow a(y, x))$ . In particolare, questo vale anche per  $d = d_0$ , quindi  $(\mathcal{M}, s[d_0/x]) \not\models b(x) \wedge \neg \forall y(b(y) \rightarrow a(y, x))$ , cioè  $d_0 \notin \mathcal{M}(b)$  oppure  $(\mathcal{M}, s[d_0/x]) \not\models \neg \forall y(b(y) \rightarrow a(y, x))$ .

Il primo caso è impossibile, per (1a), quindi si ha che

$$(\mathcal{M}, s[d_0/x]) \models \forall y(b(y) \rightarrow a(y, x)). \text{ Cioè, per ogni } d' \in D:$$

$(\mathcal{M}, s[d_0/x][d'/y]) \models b(y) \rightarrow a(y, x)$ . Questo vale anche, in particolare, per  $d' = d_1$ , quindi  $(\mathcal{M}, s[d_0/x][d_1/y]) \models b(y) \rightarrow a(y, x)$ . Ciò significa che o  $d_1 \notin \mathcal{M}(b)$  oppure  $\langle d_1, d_0 \rangle \in \mathcal{M}(a)$ . Ma entrambi i casi sono impossibili: il primo contraddice (2a) e il secondo contraddice (2b).

Di conseguenza, l'ipotesi che esistano un'interpretazione  $\mathcal{M}$  e un'assegnazione  $s$  su  $\mathcal{M}$  che soddisfano tutte le premesse e non soddisfano la conclusione è assurda, dunque il ragionamento è corretto.

Se la conclusione fosse interpretata diversamente e fosse rappresentata dalla formula:

$$\exists x(b(x) \wedge \forall y(b(y) \rightarrow \neg a(y, x)))$$

(che è più forte della conclusione considerata sopra), allora il ragionamento non sarebbe corretto. Infatti:

1.  $(\mathcal{M}, s) \models \exists x(b(x) \wedge e(x))$  se e solo se esiste  $d_0 \in D$  tale che:
  - (1a)  $d_0 \in \mathcal{M}(b)$ , e
  - (1b)  $d_0 \in \mathcal{M}(e)$ .
2.  $(\mathcal{M}, s) \models \exists x(b(x) \wedge \forall y(e(y) \rightarrow \neg a(x, y)))$  se e solo se esiste  $d_1 \in D$  tale che
  - (2a)  $d_1 \in \mathcal{M}(b)$ , e
  - (2b) per ogni  $d \in D$ ,  $d \notin \mathcal{M}(e)$  oppure  $\langle d_1, d \rangle \notin \mathcal{M}(a)$ .
3.  $(\mathcal{M}, s) \not\models \exists x(b(x) \wedge \forall y(b(y) \rightarrow \neg a(y, x)))$  se e solo se per ogni  $d \in D$ , vale uno dei casi seguenti:
  - (3a)  $d \notin \mathcal{M}(b)$ ,
 oppure  $(\mathcal{M}, s[d/x]) \not\models \forall y(b(y) \rightarrow \neg a(y, x))$ , cioè esiste  $d_2 \in D$ , tale che:  $(\mathcal{M}, s[d/x][d_2/y]) \not\models b(y) \rightarrow \neg a(y, x)$ . In altri termini, esiste  $d_2 \in D$ , tale che  $(\mathcal{M}, s[d/x][d_2/y]) \models b(y)$  e  $(\mathcal{M}, s[d/x][d_2/y]) \not\models \neg a(y, x)$ , cioè:
  - (3b) esiste  $d_2 \in D$ , tale che  $d_2 \in \mathcal{M}(b)$  e  $\langle d_2, d \rangle \in \mathcal{M}(a)$ .

Consideriamo ora l'interpretazione  $\mathcal{M}$  con dominio  $D = \{0, 1\}$ , tale che  $\mathcal{M}(b) = \{0, 1\}$ ,  $\mathcal{M}(e) = \{0\}$  e  $\mathcal{M}(a) = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle\}$ , e verifichiamo che  $\mathcal{M}$  verifica le due premesse e falsifica la conclusione.

Se si considera  $d_0 = 0$ , si ha che (1a) e (1b) sono vere. Se si considera  $d_1 = 1$ , (2a) è vera. Inoltre,  $\langle 1, 0 \rangle \notin \mathcal{M}(a)$  e  $1 \notin \mathcal{M}(e)$ , quindi anche (2b) è vera.

Per dimostrare che la conclusione è falsa in  $\mathcal{M}$  mostriamo che (3b) è vera per ogni  $d \in D$ . Per ogni  $d \in D$  si ha infatti che  $d \in \mathcal{M}(b)$  e  $\langle d, d \rangle \in \mathcal{M}(a)$ .

Il ragionamento, dunque, non è corretto.