

Soluzione esercizio sul mondo dei Wumpus tramite Risoluzione

Si vuole mostrare che: $KB \wedge \text{osservazioni} \models (W_{13} \wedge P_{22})$

Utilizzeremo la Risoluzione, che lo prova per contraddizione, ovvero prova che $(KB \wedge \text{osservazioni}) \wedge \neg (W_{13} \wedge P_{22})$ è insoddisfacibile.

Le osservazioni/percezioni sono:

$$\begin{aligned} &(\neg P_{11}) \wedge (\neg W_{11}) \wedge (\neg B_{11}) \wedge (\neg S_{11}) \wedge \\ &(\neg P_{12}) \wedge (\neg W_{12}) \wedge (B_{12}) \wedge (S_{12}) \wedge \\ &(\neg P_{21}) \wedge (\neg W_{21}) \wedge (B_{21}) \wedge (\neg S_{21}) \end{aligned}$$

e si trovano già in forma normale congiuntiva

Per usare la Risoluzione è necessario che anche le regole in KB siano in CNF:

$$\begin{aligned} &(\neg B_{ij} \vee P_{(i-1)j} \vee P_{(i+1)j} \vee P_{i(j-1)} \vee P_{i(j+1)}) \wedge \\ &(B_{ij} \vee \neg P_{(i-1)j}) \wedge (B_{ij} \vee \neg P_{(i+1)j}) \wedge (B_{ij} \vee \neg P_{i(j-1)}) \wedge (B_{ij} \vee \neg P_{i(j+1)}) \\ &(\neg S_{ij} \vee W_{(i-1)j} \vee W_{(i+1)j} \vee W_{i(j-1)} \vee W_{i(j+1)}) \wedge \\ &(S_{ij} \vee \neg W_{(i-1)j}) \wedge (S_{ij} \vee \neg W_{(i+1)j}) \wedge (S_{ij} \vee \neg W_{i(j-1)}) \wedge (S_{ij} \vee \neg W_{i(j+1)}) \\ &\neg W_{ij} \vee \neg P_{ij} \end{aligned}$$

ed è necessario che anche $\neg (W_{13} \wedge P_{22})$ sia in CNF:

$$\neg W_{13} \vee \neg P_{22}$$

Possiamo applicare le regole della KB all'esplorazione che l'agente ha fatto, ottenendo le seguenti congiunzioni di clausole:

$$\begin{aligned} &(\neg B_{12} \vee P_{22} \vee P_{11} \vee P_{13}) \wedge (B_{12} \vee \neg P_{22}) \wedge (B_{12} \vee \neg P_{11}) \wedge (B_{12} \vee \neg P_{13}) \\ &(\neg B_{21} \vee P_{11} \vee P_{31} \vee P_{22}) \wedge (B_{21} \vee \neg P_{11}) \wedge (B_{21} \vee \neg P_{31}) \wedge (B_{21} \vee \neg P_{22}) \\ &(\neg S_{12} \vee W_{22} \vee W_{11} \vee W_{13}) \wedge (S_{12} \vee \neg W_{22}) \wedge (S_{12} \vee \neg W_{11}) \wedge (S_{12} \vee \neg W_{13}) \end{aligned}$$

Inoltre, utilizzando la terza regola otteniamo:

$$(\neg W_{13} \vee \neg P_{13}) \wedge (\neg W_{22} \vee \neg P_{22}) \wedge (\neg W_{31} \vee \neg P_{31})$$

In sintesi, l'insieme delle clausole che ci interessa è:

$$\begin{aligned} &(\neg P_{11}) \wedge (\neg W_{11}) \wedge (\neg B_{11}) \wedge (\neg S_{11}) \wedge \\ &(\neg P_{12}) \wedge (\neg W_{12}) \wedge (B_{12}) \wedge (S_{12}) \wedge \\ &(\neg P_{21}) \wedge (\neg W_{21}) \wedge (B_{21}) \wedge (\neg S_{21}) \wedge \\ &(\neg B_{12} \vee P_{22} \vee P_{11} \vee P_{13}) \wedge (B_{12} \vee \neg P_{22}) \wedge (B_{12} \vee \neg P_{11}) \wedge (B_{12} \vee \neg P_{13}) \wedge \\ &(\neg B_{21} \vee P_{11} \vee P_{31} \vee P_{22}) \wedge (B_{21} \vee \neg P_{11}) \wedge (B_{21} \vee \neg P_{31}) \wedge (B_{21} \vee \neg P_{22}) \wedge \\ &(\neg S_{12} \vee W_{22} \vee W_{11} \vee W_{13}) \wedge (S_{12} \vee \neg W_{22}) \wedge (S_{12} \vee \neg W_{11}) \wedge (S_{12} \vee \neg W_{13}) \wedge \\ &(\neg W_{13} \vee \neg P_{13}) \wedge (\neg W_{22} \vee \neg P_{22}) \wedge (\neg W_{31} \vee \neg P_{31}) \end{aligned}$$

Per ottenere facilmente la clausola vuota abbiamo bisogno anche della clausola

$$(S_{21} \vee \neg W_{22})$$

che si ottiene dalla "regola"

$$(\neg S_{21} \vee W_{22} \vee W_{11} \vee W_{31}) \wedge (S_{21} \vee \neg W_{22}) \wedge (S_{21} \vee \neg W_{11}) \wedge (S_{21} \vee \neg W_{31})$$

Mostriamo ora che attraverso una sequenza di passi di risoluzione otteniamo la clausola vuota. Deriviamo prima $(\neg W_{13})$:

$$(\neg B_{12} \vee P_{22} \vee P_{11} \vee P_{13}) \quad (\neg P_{11})$$

$$\begin{array}{c}
 (\neg B_{12} \vee P_{22} \vee P_{13}) \quad (B_{12}) \\
 \hline
 (P_{13} \vee P_{22}) \quad (\neg W_{13} \vee \neg P_{13}) \\
 \hline
 (\neg W_{13} \vee P_{22}) \quad (\neg W_{13} \vee \neg P_{22}) \\
 \hline
 (\neg W_{13})
 \end{array}$$

e poi (W_{13}) :

$$\begin{array}{c}
 (\neg S_{12} \vee W_{22} \vee W_{11} \vee W_{13}) \quad (\neg W_{11}) \\
 \hline
 (\neg S_{12} \vee W_{22} \vee W_{13}) \quad (S_{12}) \\
 \hline
 (W_{13} \vee W_{22}) \quad (S_{21} \vee \neg W_{22}) \\
 \hline
 (W_{13} \vee S_{21}) \quad (\neg S_{21}) \\
 \hline
 (W_{13})
 \end{array}$$

e quindi:

$$\begin{array}{c}
 (W_{13}) \quad (\neg W_{13}) \\
 \hline
 \square
 \end{array}$$

□