Constraint Programming – Tempo: 1 ora

Prof. Marco Gavanelli

20 dicembre 2017

Esercizio 1 (4 punti)

Si consideri il seguente CSP:

```
A :: [3,6,7],
B :: [1,2,3,6,7],
C :: [3,7],
D :: [6,7],
E :: [1,2,3,6],
F :: [1,2,3,4,5,6],
alldifferent([A,B,C,D,E,F]),
F #< B.</pre>
```

Si mostri la propagazione ottenuta dai vincoli con la generalized arc-consistency.

Esercizio 2 (4 punti)

Si consideri il seguente CSP:

$$A :: 1..3, B :: 1..3, C :: 0..3, A \neq B, A > C, B + C \ge 3$$

Si codifichi il problema in SAT usando il *Direct Encoding*. Si mostri poi la propagazione effettuata dalla Unit Propagation.

Soluzione 1

Le 3 variabili $\{A, C, D\}$ hanno come unione dei domini l'insieme $\{3, 6, 7\}$, che ha cardinalità 3, quindi questi valori possono essere rimossi dal dominio di tutte le altre variabili:

$$A:: 3, 6, 7 B:: 1, 2 C:: 3, 7 D:: 6, 7 E:: 1, 2 F:: 1, 2, 4, 5$$

A questo punto, $\{B,E\}$ hanno come unione dei domini $\{1,2\}$, quindi si possono rimuovere questi valori dal dominio di F:

$$A:: 3, 6, 7 B:: 1, 2 C:: 3, 7 D:: 6, 7 E:: 1, 2 F:: 4, 5$$

A questo punto il vincolo alldifferent è generalized-arc consistent.

Il vincolo F < B è inconsistente, per cui si ha fallimento.

Soluzione 2

Codifica di variabili e domini: Per ogni variabile CSP e valore nel corrispondente dominio è presente una variabile SAT. Abbiamo quindi le variabili $a_1, a_2, a_3, b_1, b_2, b_3, c_0, c_1, c_2, c_3$.

Clausole At Least One:

$$a_1 \lor a_2 \lor a_3$$

$$b_1 \lor b_2 \lor b_3$$

$$c_0 \lor c_1 \lor c_2 \lor c_3$$

Clausole At Most One:

Vincoli: $A \neq B$:

$$B+C\geq 3$$

$$\neg b_1 \lor \neg c_0
\neg b_1 \lor \neg c_1
\neg b_2 \lor \neg c_0$$

La Unit Propagation non effettua alcuna propagazione, come si vede dal fatto che tutte le clausole hanno almeno 2 letterali.