## E.A.6.6 (Edge Colouring)

## 1.1 Modellazione

Dato un grafo non diretto G = (V, E) siano

$$- \mathcal{C} = \{1, 2, 3\}$$

- $X = \{X_{u,v}^c \mid \{u,v\} \in E \land c \in \mathcal{C}\}$  l'insieme di variabili t.c.  $X_{u,v}^c$  è vera se l'arco  $\{u,v\} \in E$  ha colore c

$$\begin{split} \phi &= \phi_{\rm almeno\_un\_colore\_per\_arco} \wedge \\ \phi_{\rm al\_più\_un\_colore\_per\_arco} \wedge \\ \phi_{\rm triangoli} \end{split}$$

$$\begin{split} \phi_{\text{almeno\_un\_colore\_per\_arco}} &= \bigwedge_{\{u,v\} \in E} \left(\bigvee_{c \in \mathcal{C}} X_{u,v}^c\right) \\ \phi_{\text{al\_più\_un\_colore\_per\_arco}} &= \bigwedge_{\{u,v\} \in E} \left(X_{u,v}^{c_1} \to \neg X_{u,v}^{c_2}\right) \\ & \stackrel{c_1 \in \mathcal{C}}{c_2 \in \mathcal{C}} \\ & \stackrel{c_2 \in \mathcal{C}}{c_1 < c_2} \\ \phi_{\text{triangoli}} &= \bigwedge_{\substack{t \in V \\ u \in V \\ v \in V \\ \{t,u\} \in E \\ \{u,v\} \in E \\ \{v,t\} \in E}} \left(X_{u,v}^c \to \neg X_{u,v}^c\right) \end{split}$$

## 1.2 Istanziazione

- 1.3 Codifica
- $1.3.1~{\tt EdgeColouringToSAT}$
- ${\bf 1.3.2~SATToEdgeColouring}$