## Types de contraintes pouvant être utilisés pour plusieurs CSPs

<u>Note</u>: Il peut y avoir plusieurs manières de modéliser un CSP, et selon ces différentes modélisations possibles, les solutions données ne sont pas toujours les mêmes

## Coloration de graphe

1ère manière possible de modéliser un problème de coloration de graphe

Soient  $S = \{1, ..., n\}$  un ensemble d'entiers naturels représentant des sommets.

Soient  $X = \{X_i : i \text{ dans } S\}$  un ensemble d'entiers naturels entre 1 et n représentant des couleurs de sommets.

Soient  $Y = \{Yij : (i,j)\}$  un ensemble d'entiers binaires (0 ou 1). Pour tout i,j dans S, si les sommets i et j sont égaux ou s'il y a a une arête entre les sommets i et j, alors Yij = 1.

Contraintes d'égalité

Pour tout i dans S, Yii = 1. Pour tout (i,j) dans S<sup>2</sup>, Yij =  $1 \le Y$ ji = 1.

Contrainte alldiff

Pour tout (i,j) dans S<sup>2</sup>, (i  $\neq$  j et Yij = 1) <=> Xi  $\neq$  Xj

## n-reines

Note : Il y a forcément une reine par ligne, donc on va se concentrer sur les colonnes.

1ère manière possible de modéliser un problème de n-reines

Soient  $R = \{1, ..., n\}$  un ensemble d'entiers naturels représentant le nombre de reines (et aussi le nombre de lignes et de colonnes).

Soient  $X = \{X_{ij} : (i,j) \text{ dans } R^2\}$  un ensemble d'entiers binaires (0 ou 1) représentant la présence de la reine n°i dans la colonne n°j (et la ligne n°i)

Contrainte diff

Pour tout (i,j,k) dans  $R^3$ , (j  $\neq$  k et Xij = 1)  $\leq$  Xik  $\neq$  1

## Sudoku

1ère manière possible de modéliser un sudoku

Soient  $S = \{1, ..., 9\}$  un ensemble d'entiers.

Soient  $X = \{X_{ij} : (i,j) \text{ dans } S^2\}$  un ensemble d'entiers naturels entre 1 et 9 représentant le numéro de la case à la ligne i et la colonne j.

Contraintes alldiff

Pour tout (i,j,k) dans  $S^3$ : 1)  $j \neq k \le Xij \neq Xik$ 

2)  $i \neq j \leq Xik \neq Xjk$ 

- Pour tout (i,j,k) dans  $S^3$  et tout (p,q) dans  $\{0,1,2\}^2$ : 1) ((3p  $\leq$  i < 3(p + 1)) et (3q  $\leq$  j,k < (3(q+ 1)) et (j  $\neq$  k)) <=> Xij  $\neq$  Xik 2) ((3p  $\leq$  i,j < 3(p + 1)) et (3q  $\leq$  k < (3(q + 1)) et (i  $\neq$  j)) <=> Xik  $\neq$  Xjk