

Algorithme générique de résolution d'un CSP

Il s'agit d'une exploration arborescente de l'espace des configurations : à chaque étape, on choisit une variable, puis on tente de trouver la valeur qui va permettre d'aboutir à une solution.

Il y a 3 cas d'arrêt :

1. le domaine d'une variable devient vide,
2. une contrainte devient vide,
3. toutes les contraintes sont satisfaites.

Appel initial sur un CSP $(\mathcal{X}, \mathcal{D}, \mathcal{C})$: Résoudre_CSP($\mathcal{X}, \mathcal{D}, \mathcal{C}, \emptyset$)

Algorithme Résoudre_CSP($\mathcal{X}, \mathcal{D}, \mathcal{C}, A$)

Données : un CSP $(\mathcal{X}, \mathcal{D}, \mathcal{C})$, une affectation de variables A
--

Résultat(s) : une affectation des variables de $\mathcal{X} \cup A$ consistante avec \mathcal{C} s'il en existe, \emptyset sinon

début

```
    si l'un des domaines est vide alors retourner  $\emptyset$ ;  
    si l'une des contraintes est vide alors retourner  $\emptyset$ ;  
    si  $\mathcal{C} = \emptyset$  alors retourner  $A$ ;  
     $X \leftarrow$  Choix_variable( $\mathcal{X}, \mathcal{D}, \mathcal{C}$ );  
    tant que non vide  $D_X$  faire  
         $v \leftarrow$  Choix_valeur( $D_X, \mathcal{C}$ );  
         $D_X \leftarrow D_X - \{v\}$ ;  
        Propager( $v, \mathcal{C}, \mathcal{C}', \mathcal{D}, \mathcal{D}'$ );  
         $S \leftarrow$  Résoudre_CSP( $\mathcal{X} - \{X\}, \mathcal{D}', \mathcal{C}', A \cup \{X = v\}$ );  
        si non vide( $S$ ) alors  
            retourner  $S$ ;
```

```
    retourner  $\emptyset$ ;
```

fin