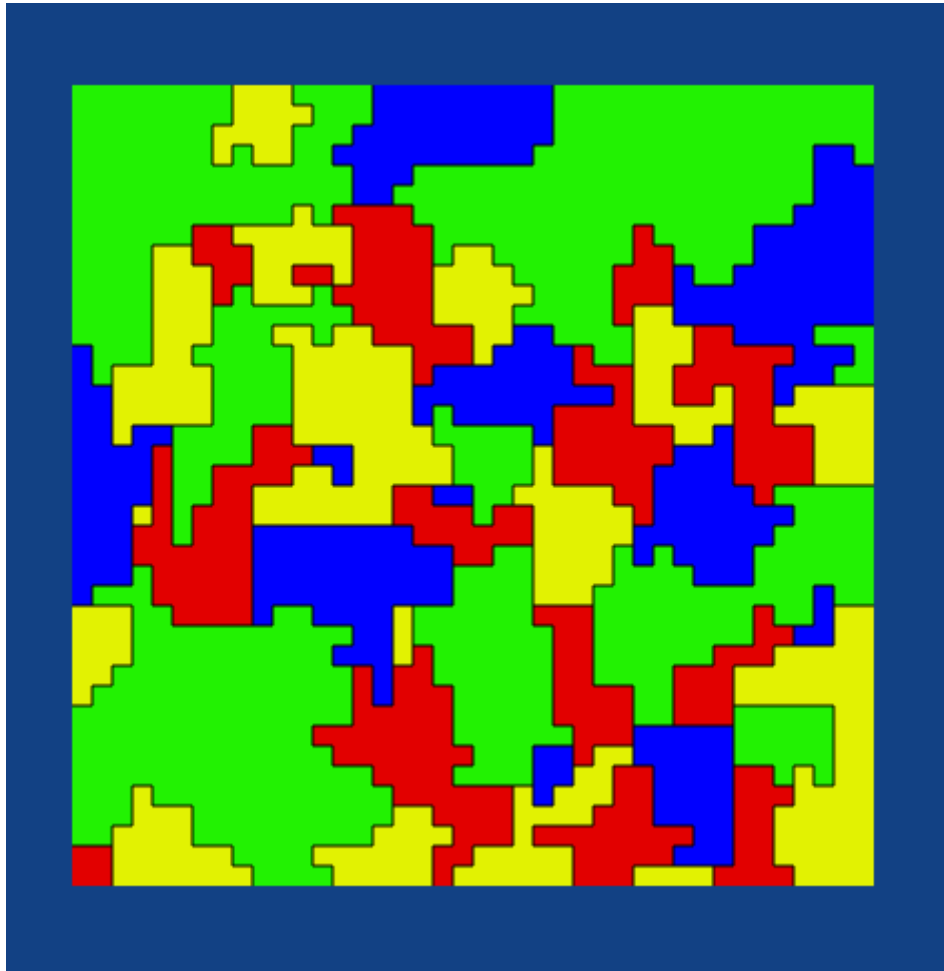


Projet Logique : problème des 4 couleurs :



Problème :

Une carte possède n régions, on souhaite :

- colorier chaque région
- colorier avec seulement 4 couleurs
- les régions voisines n'aient pas la même couleur

Modélisation en logique du premier ordre

Le prédicat $C(r,c)$ représente le fait que la région r est coloriée de la couleur c . Le prédicat $V(r, r1)$ représente le fait que la région r est voisine de la région $r1$.

Chaque région à une couleur : $\forall r, \exists c, C(r,c)$

Toutes les régions voisine a une couleur ne sont pas de la même couleur

$\forall r, \forall r1, \forall (r, r1). C(r, c) \wedge C(r1, c1) \Rightarrow c \text{ différent de } c1$

Modélisation en forme normale conjonctive

La variable booléenne X_{ij} signifie le fait que la région i est de couleur j

Les régions r et $r1$ ont une couleur

$$(X_{rr} + X_{rv} + X_{rb} + X_{rj})$$

$$(X_{r1r} + X_{r1v} + X_{r1b} + X_{r1j})$$

Si la région r est voisine à la région $r1$, alors

$$(\neg X_{rr} + \neg X_{r1r})$$

$$(\neg X_{rv} + \neg X_{r1v})$$

$$(\neg X_{rb} + \neg X_{r1b})$$

$$(\neg X_{rj} + \neg X_{r1j})$$

Transformation en 3SAT

Pour la transformation en 3SAT, nous avons suivis la formule donnée sur Wikipédia

$l_1 + l_2 + \dots + l_n$ avec $n > 3$ en $(l_1 + l_2 + u_1) \wedge (l_3 + \neg u_1 + u_2) \wedge \dots \wedge (l_{n-2} + \neg u_{n-4} + u_{n-3}) \wedge (l_{n-1} + l_n + \neg u_{n-3})$

Source : https://fr.wikipedia.org/wiki/Probl%C3%A8me_SAT

Le SAT-solveur retourne donc pour le choix des couleurs $c_1, c_2, u_1, c_3, u_2, c_4$ pour le choix des 4 couleurs de départ. Pour colorier la carte, il faut donc vérifier seulement c_1, c_2, c_3 et c_4 .

Pour les conditions des régions voisines il n'y a pas de transformation à faire, car il n'y a que 2 conditions à chaque fois.