

Compte Rendu du TP 2 - Complexité

Exercice 1.

- (a) Le fichier exo1a.cnf est en pièce jointe.
- (b) la satisfaisabilité de la formule avec Minisat :

```
edouane@redouane-350V5C-351V5C-3540VC-3440VC:~/Master1/Complexite/TP2$ minisat exo1a.cnf
Number of variables:
  Number of clauses:
                             3
  Parse time:
                          0.00
                          0.00 Mb
  Eliminated clauses:
  Simplification time:
                          0.00
  ORIGINAL
                                         LEARNT
                                    Limit Clauses Lit/Cl |
             Vars Clauses Literals |
restarts
conflicts
                 : 0
                               (-nan /sec)
(0.00 % random) (inf /sec)
decisions
                 : 1
                               (-nan /sec)
(-nan % deleted)
propagations
                  : 0
conflict literals
                 : 0
Memory used
CPU time
                   22.00 MB
SATISFIABLE
```

- (c) La formule : $\varphi = (\neg t \rightarrow \neg s) \rightarrow (((b \lor t) \rightarrow s) \land ((r \land m) \rightarrow (b \lor a)) \land \neg r)$ i. FNC : $\varphi = (\neg t \lor s) \land (\neg t \lor \neg r) \land (\neg b \lor s) \land (\neg r \lor s)$
 - ii. Le fichier **exo1c.cnf** est en pièce jointe.
 - iii. la satisfaisabilité de la formule avec Minisat :

```
edouane@redouane-350V5C-351V5C-3540VC-3440VC:~/Master1/Complexite/TP2$ minisat exo1c.cnf
WARNING: for repeatability, setting FPU to use double precision
  Number of variables:
Number of clauses:
                               4
  Parse time:
                            0.00 s
                            0.00 Mb
  Eliminated clauses:
  Simplification time:
                            0.00 s
  ORIGINAL
                                            LEARNT
              Vars Clauses Literals
                                       Limit Clauses Lit/Cl
restarts
conflicts
decisions
                   : 0
                                  (-nan /sec)
(0.00 % random) (inf /sec)
                   : 1
                                  (-nan /sec)
propagations
                   : 0
conflict literals
                    0
                                  (-nan % deleted)
Memory used
CPU time
                   : 22.00 MB
SATISFIABLE
```

En ajoutant une clause unitaire positive (qui était négative dans le premier résultat), on confirme qu'il existe au moins deux valuations satisfaisantes.



(d) Algorithme en pseudo Code pour vérifier si une formule est une tautologie :

```
 \begin{split} & \text{isTautologie}(\phi) \\ & \{ & n = \text{CalculerNbrVariables}(\phi) \\ & m = \text{CalculerNbrClauses}(\phi) \\ & \text{Pour } i = 1 \text{ à } 2^n \\ & | \text{Création de la table de vérité de la formule } \phi \\ & | \text{Pour } j = 1 \text{ à } n + m \\ & | \text{M[i,j]} = \text{CalculerValeurClauses}(\text{M[i,j]}) \\ & | \text{FinPour} \\ & \text{FinPour} \\ & \text{tauto} = \text{VRAI} \\ & \text{Pour } i = 1 \text{ à } 2^n \\ & | \text{Si}(\text{M[i,n+m]} == \text{FAUX}) \\ & | \text{Alors tauto} = \text{FAUX} \\ & \text{FinPour} \\ \end{aligned}
```

- (e) Le problème des tiroirs :
 - i. La formule propositionnelle :
 - i : le nombre de chaussettes (1 ..n+1)
 - j: le nombre de tiroir (1..n)
 - C_{ii}: la chaussette i dans le tiroir j

$$\varphi_n = \bigwedge_{j=1..n} \left(\bigvee_{i=1..n+1} (C_{ij}) \right) \wedge \bigwedge_{j=1..n} \left(\bigwedge_{1 \leq i \neq i' \leq n+1} (\neg C_{ij} \vee \neg C_{i'j}) \right)$$

ii. Pour tester le principe des tiroirs avec plusieurs valeur de n, on a créé un fichier .c (tiroirs.c) qui va à son tour créer un fichier .cnf (nom_du_fichier.cnf).

Test avec **Nombre_Tiroirs** = 2 et **Nom_fichier.cnf** = tiroirs.cnf

```
| The complex of the
```



iii. Le résultat pour des valeurs croissantes de **n** est décrit dans le tableau suivant :

n Nombre tiroirs	Nombre chaussettes	Nombre Variables	Nombre Clauses	Temps d'Exécution "Solveur Minisat"
2	3	6	9	0 sec
5	6	30	81	0 sec
8	9	72	297	0.368 sec
9	10	90	415	2.712 sec
10	11	110	561	166.54 sec (3 min)
11	12	132	738	2866.33 sec (48 min)

On remarque que dès que le nombre de tiroirs dépasse 9, le temps d'exécution du solveur minisat augmente considérablement.

Exercice 2.

- 1. La réduction polynomiale de 3-COLOR au problème SAT :
 - i. Soit r une application tel que $r: 3\text{-COLOR} \to \mathsf{SAT}$, r associe une formule propositionnelle au graphe. Nous donnant la formule comme suit :

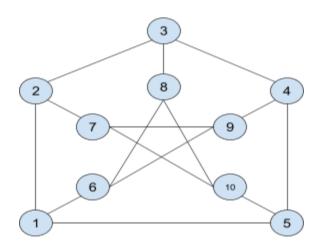
$$\varphi_n = \bigwedge_{i=1..n} (C_i^I \vee C_i^2 \vee C_i^3) \wedge \bigwedge_{ii' \in E} ((\neg C_i^I \vee \neg C_{i'}^I) \wedge (\neg C_i^2 \vee \neg C_{i'}^2) \wedge (\neg C_i^3 \vee \neg C_{i'}^3))$$

ii. si la formule est satisfaisable alors le graphe est 3-COLOR c-a-d :

$$x \in I^{+}(3 - COLOR)$$
 si et seulement si $r(x) \in I^{+}(SAT)$

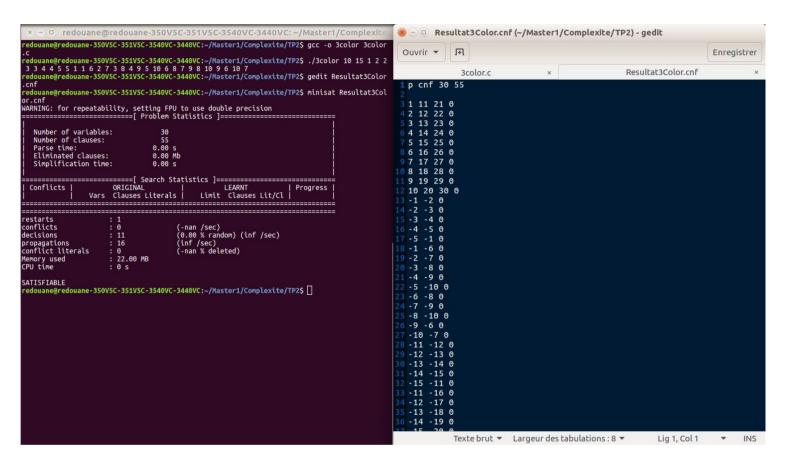
- iii. L'application "r" se calcule en un temps polynomial.
- 2. Le graphe de la séquence suivante :

10 15 1 2 2 3 3 4 4 5 5 1 1 6 2 7 3 8 4 9 5 10 6 8 7 9 8 10 9 6 10 7





- 3. L'implémentation de la procédure qui étant donné un graphe construit un fichier .cnf (Resultat3Color.cnf) est décrite dans le fichier joint nommé **3color.c**
- 4. En exécutant le fichier **3color.c** avec le graphe donné dans l'énoncé on obtient un fichier **Resultat3Color.cnf** et en utilisant le solveur minisat on obtiendra le résultat suivant :

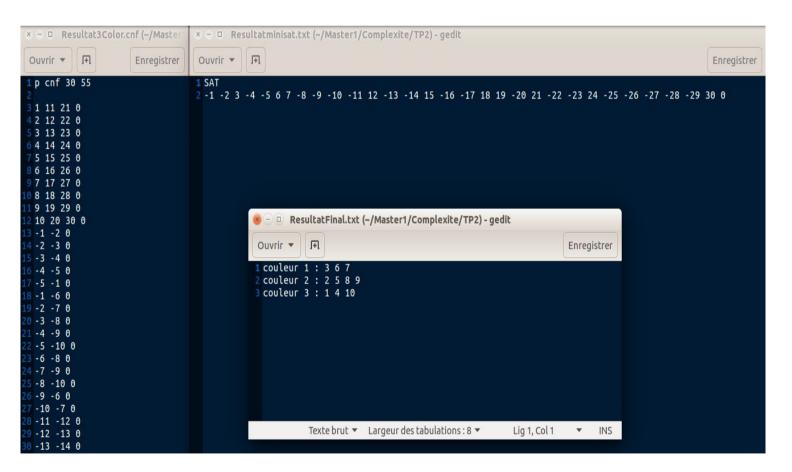


5. Pour mieux voir le résultat et pour optimiser le temps des testes, nous avons mis en place un script qui lance l'exécution de la procédure qui construit le graphe dans un fichier .cnf et la deuxieme procedure qui recupere le resultat du solveur minisat pour en déduire la distribution des 3 couleurs sur le graphes si il 3 coloriable.

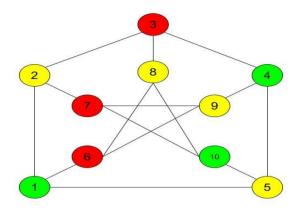
Les trois fichiers sont joints et nomme **3color.c** , **coloriage.c** et **script.sh** . Ainsi nos résultats de test avec le graphe de l'énoncé sont décrit comme suit :



```
redouane@redouane-350V5C-351V5C-3540VC-3440VC:~/Master1/Complexite/TP2$ gcc -o 3color 3color.c
redouane@redouane-350V5C-351V5C-3540VC-3440VC:~/Master1/Complexite/TP2$ gcc -o coloriage coloriage.c
redouane@redouane-350V5C-351V5C-3540VC-3440VC:-/Master1/Complexite/TP2$ sh script.sh 10 15 1 2 2 3 3 4 4 5 5 1 1 6 2 7 3 8 4 9 5 10 6 8 7 9 8 10
9 6 10 7
WARNING: for repeatability, setting FPU to use double precision
Number of variables:
                           30
  Number of clauses:
                           55
  Parse time:
                         0.00 s
  Eliminated clauses:
                         0.00 Mb
  Simplification time:
                         0.00 s
ORIGINAL
                                        LEARNT
 Conflicts |
                                                    | Progress |
             Vars Clauses Literals
                                   Limit Clauses Lit/Cl |
______
restarts
                 : 1
conflicts
                 : 0
                              (-nan /sec)
                              (0.00 % random) (inf /sec)
decisions
                 : 11
                              (inf /sec)
propagations
                 : 16
conflict literals
                              (-nan % deleted)
                 : 0
                 : 22.00 MB
Memory used
CPU time
                 : 0 s
SATISFIABLE
```







6. Pour tester notre solution sur des graphes aléatoires on a créé un nouveau fichier **construireGraphe.c** qui retourne un graphe généré aléatoirement dans un fichier **grapheRand**, ainsi on récupère le graphe généré et on le teste avec le script.