

DM3: Conception et utilisation d'un SAT-solver

1 Conception du SAT-solver

Q10.

Soit n le nombre d'opérateur.

Dans la configuration $(\dots((a_0|a_1)|a_2)|\dots)|a_n$, il y a bien n opérateur.

De plus, la complexité de l'algorithme dans cette configuration est

$$\begin{aligned}C_n &= C_{n-1} + C_0 + \Theta(n) \\&\geq C_{n-1} + nA \\&\geq C_0 + \sum_{i=0}^{n-1} (n-i)A \\C_n &= \boxed{\Omega(n^2)}\end{aligned}$$

Donc dans le pire cas, la complexité est au moins en $\Omega(n^2)$.

Pour améliorer la fonction il faut passer par une variable intermédiaire puis trier la liste.

Q11.(Bonus)

Dans la nouvelle fonction, on a

$$\begin{aligned}C_n &= \Theta(n) + \Theta(n \log(n)) \\C_n &= \boxed{\Theta(n \log(n))}\end{aligned}$$

Q19.

Dans la configuration $\sim (\dots(\sim T)\dots)$, la complexité de l'algorithme dans cette configuration est

$$\begin{aligned}C_n &= C_{n-2} + \Theta(n) \\C_n &= \boxed{\Theta(n^2)}\end{aligned}$$

Q20.(Bonus)

Dans la nouvelle fonction, on simplifie les enfants avant le noeud.

La complexité est

$$\begin{aligned}C_n &= C_i + C_{n-1-i} + \Theta(1), \quad i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket \\C_n &= \boxed{\Theta(n)}\end{aligned}$$

Q25.

Q26.(Bonus)

Le satsolver spécialisé en FNC a été implémenter dans "fnc_solver.ml". De plus, la propagation unitaire a été rajouter.

En terme d'efficacité, le satsolver en FNC est meilleur que le simple. En effet, dans la résolution du problème a n dames (voir 2nd partie), le satsolver en FNC permet de résoudre plus de dames et en moins de temps.

2 Résolution de problèmes

Q31.

La formule $\bigwedge_{1 \leq i < j \leq n} (\neg a_i \vee \neg a_j)$ est sous FNC.

Pour n variables différentes, la formule contient $\frac{n(n-1)}{2}$ variables.

Q38.

La taille de la formule de "gen_formule_n_dames" est

$$\begin{aligned} C_n &= C_{\text{ligne}}(n) + C_{\text{col}}(n) + C_{\text{diag}}(n) + \Theta(1) \\ &= nE_x(n) + nE_p(n) + 2 \sum_{i=-n+2}^{n-2} E_p(|n-i|) + \Theta(n) \end{aligned}$$

Avec E_x la fonction "exactement_une" et E_p "au_plus_une".

Or $nE_x(n) = \Theta(n^3)$, $nE_p(n) = \Theta(n^3)$ et $2 \sum_{i=-n+2}^{n-2} E_p(|n-i|) \leq 4nE_p(n) = O(n^3)$,

$$\begin{aligned} C_n &= \Theta(n^3) + \Theta(n^3) + O(n^3) + \Theta(n) \\ C_n &= \boxed{O(n^3)} \end{aligned}$$

Q40.

Pour le problème a 5 dames, on obtient

```
1 ~/DM3$ problemes/n_dames 5
2 Fichier '5_dames.txt' généré.
3 Taille du fichier : 3471 octets.
4 ~/DM3$ satsolver/fnc_solver 5_dames.txt
5 La formule est sous FNC.
6 La formule est satisfiable en assignant 1 aux variables suivantes et 0 aux autres :
7 X_0_4
8 X_1_2
9 X_2_0
10 X_3_3
11 X_4_1
12 Temps d'exécution : 0.001377 s
```

Soit encore

	0	1	2	3	4
0			X		
1					X
2		X			
3				X	
4	X				

Pour le problème a 8 dames, on obtient

```

1 ~/DM3$ satsolver/fnc_solver 8_dames.txt
2 La formule est sous FNC.
3 La formule est satisfiable en assignant 1 aux variables suivantes et 0 aux autres :
4 X_0_7
5 X_1_3
6 X_2_0
7 X_3_2
8 X_6_6
9 X_5_1
10 X_4_5
11 X_7_4
12 Temps d'exécution : 0.005287 s

```

Soit encore

	0	1	2	3	4	5	6	7
0			X					
1						X		
2				X				
3		X						
4								X
5					X			
6							X	
7	X							

Et pour le problème a 3 dames, on obtient

```

1 ~/DM3$ satsolver/fnc_solver 3_dames.txt
2 La formule est sous FNC.
3 La formule est insatisfiable.
4 Temps d'exécution : 0.000985 s

```

3 Problème du calendrier

Description

Pour la résolution du problème du calendrier, il faut respecter ces deux règles :

1. Chaque case a une pièce (voir 0 pour certaine case).
2. Chaque pièce n'est utiliser qu'une seul fois.

Pour représenter le problème, chaque case aura 10 variables, indiquant si la pièce correspondante est dessus.

Elle seront de la forme "X_0_0" avec X le nom de la pièces, (0,0) les coordonnées de la cases. Exemples : "I_4_5", "T_2_7"

(le nom des pièces sont : I, L, S, b, C, l, s, Z, T et V)

Pour optimiser, les cases qui doivent avoir 0 pièce ne seront pas crée et utiliser.

1. Contrainte d'une case

Pour $p_{i,j}$ les variables "p est en (i,j)" et \mathbb{P} l'ensembles des pièces, la contrainte sur la case (i,j) est

$$F_{i,j} = \left(\bigvee_{p \in \mathbb{P}} p_{i,j} \right) \wedge \bigwedge_{\substack{(p,p') \in \mathbb{P}^2 \\ p < p'}} (\neg p_{i,j} \vee \neg p'_{i,j})$$

Cette formule est sous FNC.

2. Contrainte de toutes les cases

Pour $C \subset \llbracket 0, 7 \rrbracket^2$ l'ensemble des cases qui doivent être remplies, la contrainte de toutes les cases est

$$F = \bigwedge_{(i,j) \in C} \left(\left(\bigvee_{p \in \mathbb{P}} p_{i,j} \right) \wedge \bigwedge_{\substack{(p,p') \in \mathbb{P}^2 \\ p < p'}} (\neg p_{i,j} \vee \neg p'_{i,j}) \right)$$

Cette formule est sous FNC.

3. Contrainte d'une pièce

Pour \mathbb{V}_p l'ensemble des positions valides de la pièce p , et

$$N_v(p_{i,j}) = \begin{cases} p_{i,j} & \text{si } p \text{ dans la position } v \text{ est sur la case } (i,j) \\ \neg p_{i,j} & \text{sinon} \end{cases}$$

Exemple pour la pièce T de position $v = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

On a $N_v(T_{1,2}) = T_{1,2}$ et $N_v(T_{3,1}) = \neg T_{3,1}$

La contrainte d'une pièce p est

$$F_p = \bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} \left(\bigwedge_{(i,j) \in C} N_v(p_{i,j}) \right)$$

Mais cette formule n'est pas sous FNC, on doit passer par des variables intermédiaire que l'on nomme $Z_{p,v}$.

$$\begin{aligned} F_p &= \bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} \left(\bigwedge_{(i,j) \in C} N_v(p_{i,j}) \right) \\ &= \left(\bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} Z_{p,v} \right) \wedge \bigwedge_{v \in \mathbb{V}_p} \left(Z_{p,v} \leftrightarrow \bigwedge_{(i,j) \in C} N_v(p_{i,j}) \right) \\ &= \left(\bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} Z_{p,v} \right) \wedge \bigwedge_{v \in \mathbb{V}_p} \left(Z_{p,v} \rightarrow \bigwedge_{(i,j) \in C} N_v(p_{i,j}) \right) \wedge \bigwedge_{v \in \mathbb{V}_p} \left(\neg Z_{p,v} \rightarrow \neg \bigwedge_{(i,j) \in C} N_v(p_{i,j}) \right) \end{aligned}$$

Que l'on peut simplifié par

$$\begin{aligned} F_p &= \left(\bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} Z_{p,v} \right) \wedge \bigwedge_{v \in \mathbb{V}_p} \left(Z_{p,v} \rightarrow \bigwedge_{(i,j) \in C} N_v(p_{i,j}) \right) \\ &= \left(\bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} Z_{p,v} \right) \wedge \bigwedge_{v \in \mathbb{V}_p} \left(\neg Z_{p,v} \vee \bigwedge_{(i,j) \in C} N_v(p_{i,j}) \right) \\ &= \left(\bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} Z_{p,v} \right) \wedge \bigwedge_{\substack{(i,j) \in C \\ v \in \mathbb{V}_p}} (\neg Z_{p,v} \vee N_v(p_{i,j})) \end{aligned}$$

qui est sous FNC.

4. Contrainte de toutes les pièces

La contrainte de toutes les pièces est

$$F = \bigwedge_{p \in \mathbb{P}} \left(\left(\bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} Z_{p,v} \right) \wedge \bigwedge_{\substack{(i,j) \in C \\ v \in \mathbb{V}_p}} (\neg Z_{p,v} \vee N_v(p_{i,j})) \right)$$

Cette formule est sous FNC.

5. Formule générale

La formule générale est donc

$$F = \bigwedge_{(i,j) \in C} \left(\left(\bigvee_{p \in \mathbb{P}} p_{i,j} \right) \wedge \bigwedge_{\substack{(p,p') \in \mathbb{P}^2 \\ p < p'}} (\neg p_{i,j} \vee \neg p'_{i,j}) \right) \wedge \bigwedge_{p \in \mathbb{P}} \left(\left(\bigvee_{v \in \mathbb{V}_p} Z_{p,v} \right) \wedge \bigwedge_{\substack{(i,j) \in C \\ v \in \mathbb{V}_p}} (\neg Z_{p,v} \vee N_v(p_{i,j})) \right)$$

Implémentation