

### Exercice 37:

1. Soit  $C_k = \text{Card}(\text{clauses de taille } 3 \text{ à partir clause de taille } k)$ .

Soit  $V_k = \text{Card}(\text{variables ajoutées pour transformer une clause de taille } k \text{ en un ensemble de clauses de taille } 3)$ .

Conjecturons  $V_k = k - 3$  et

$$C_k = k - 2.$$

Preuve par récurrence:

Initialisation :  $k = 3$

$$V_3 = 0, \quad C_3 = 1 \quad \text{OK}$$

Supposons vrai  $\forall k' < k$ ,

Montrons le pour  $k$ :

$$l_1 \vee l_2 \vee \dots \vee l_k \Rightarrow \begin{cases} l_1 \vee l_2 \vee \dots \vee l_{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor} \vee \bar{y} \\ l_{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor + 1} \vee \dots \vee l_k \vee \bar{y} \end{cases}$$

$$\text{Donc, } v_k = 1 + v_{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor + 1} + v_{\lceil \frac{k}{2} \rceil + 1}$$

$$\text{Pour } k > 3 \quad \lceil \frac{k}{2} \rceil + 1 < k$$

On obtient :

$$v_k = 1 + \lfloor \frac{k}{2} \rfloor + 1 - 3 + \lceil \frac{k}{2} \rceil + 1 - 3$$

par hypothèse de récurrence.

$$v_k = \lfloor \frac{k}{2} \rfloor + \lceil \frac{k}{2} \rceil - 3 = 2k - 3$$

Continuons avec  $C_k$  :

$$C_k = C_{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor + 1} + C_{\lceil \frac{k}{2} \rceil + 1}$$

$$\lceil \frac{k}{2} \rceil + 1 < k \quad \text{Donc:}$$

$$C_k = \lfloor \frac{k}{2} \rfloor + 1 - 2 + \lceil \frac{k}{2} \rceil + 1 - 2$$

$$= k - 2 \quad \blacksquare$$

On ajoute donc  $\mathcal{O}(k)$  variables pour obtenir  $\mathcal{O}(k)$  clauses de taille 3.

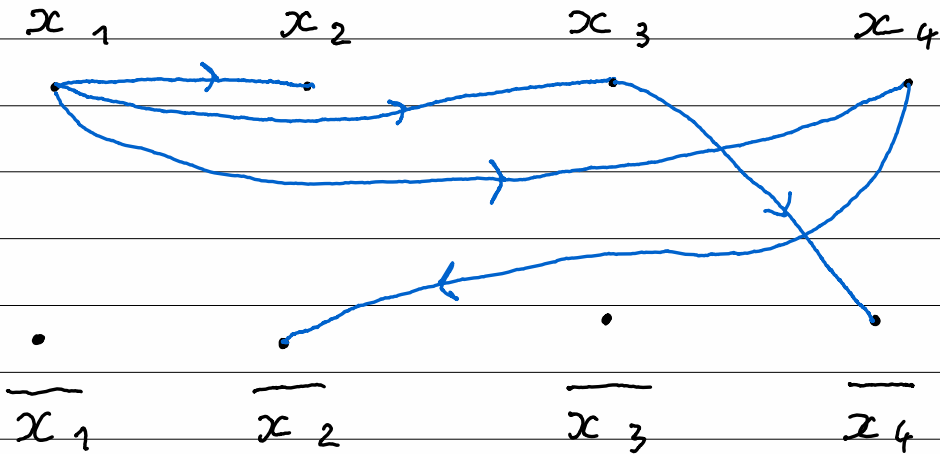
Posons  $n$  le nombre de clauses initiale,

On obtient une réduction en  $n \times \mathcal{O}(k)$   
 $= \mathcal{O}(nk)$ . La réduction est donc polynomiale.

2.

$$\Phi = (x_1 \vee x_2) \wedge (x_3 \vee \overline{x_4}) \wedge (x_1 \vee x_4) \\ \wedge (x_1 \vee x_3) \wedge (x_4 \vee \overline{x_2})$$

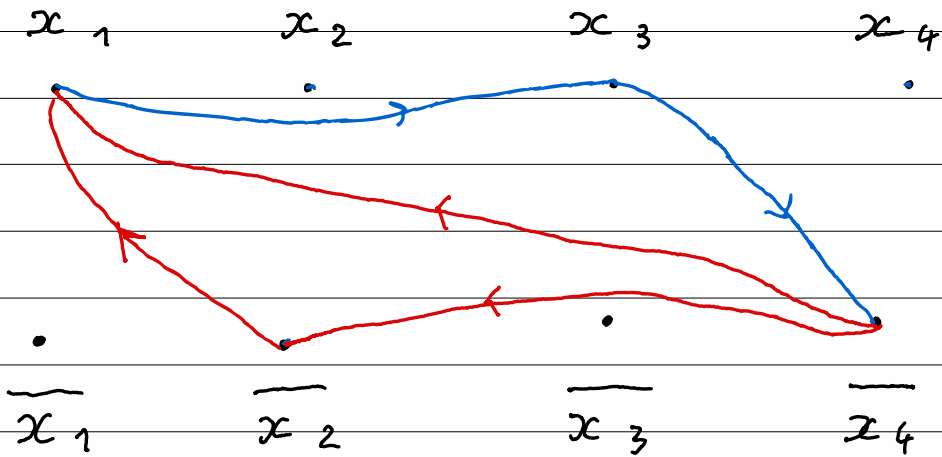
Ci-dessous le graphe bi-partie qui rend vrai  
tous les littéraux de notre ensemble de clauses.



On supprime les incohérences du type

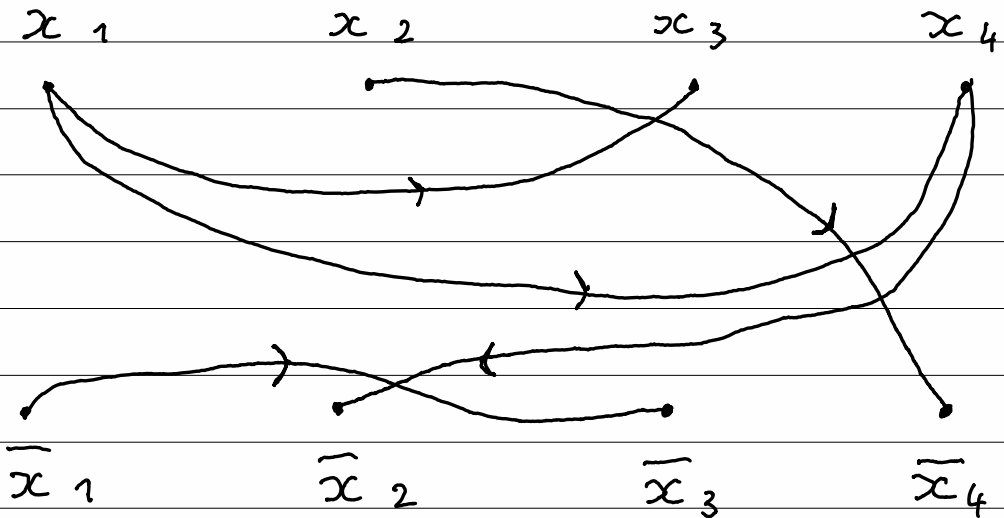
$\overline{x_i} \wedge x_i$ , et on ajoute les nouveaux

liens:



$$\Phi = (x_1 \vee x_3) \wedge (x_2 \vee \overline{x_4}) \wedge (x_1 \vee x_4) \wedge (x_1 \vee x_3) \wedge (x_4 \vee \overline{x_2}) \wedge (\overline{x_1} \vee \overline{x_3})$$

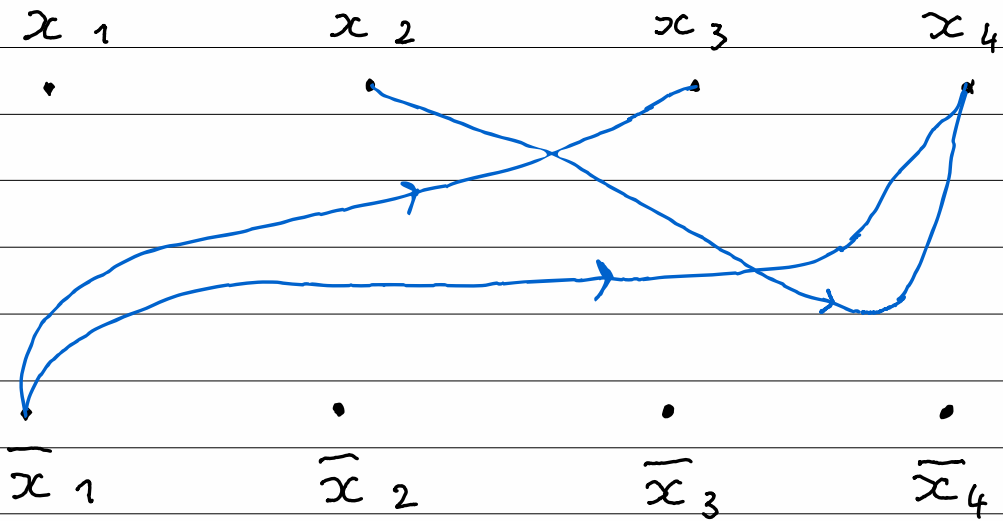
Ci-dessous le graphe bi-partie qui rend vrai tous les littéraux de notre ensemble de clauses.



On supprime les incohérences du type

$\bar{x}_i \wedge x_i$ , et on ajoute les nouveaux

liens:



⚠ Il faut parfois supprimer des liens

sans en créer

