Optimisation de circuits logiques

Alexandre JANNIAUX

Circuits logiques et fonctions combinatoires

Méthode de Quine-McCluskey

Généralisation à tout circuit

Circuits logiques et fonctions combinatoires

Des intérêts industriels et scientifique.

► Circuit = Fonction logique

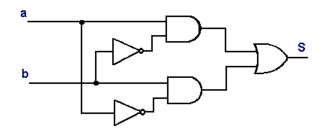


FIGURE: Exemple de circuit logique

▶ Fonction canonique associée au circuit :

$$f(a,b) = a\bar{b} + \bar{a}b$$

▶ Problème de minimisation : trouver la forme de la fonction avec le moins de terme possible.

Les tests sont effectués sur un circuit de reconnaissance de nombre premier.

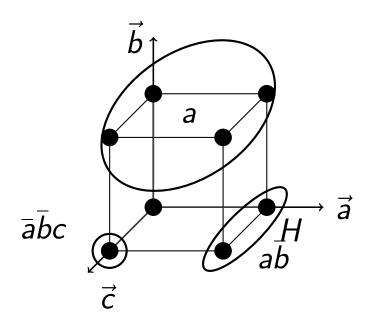
Représentation de la fonction

Théorèmes:

L'ensemble des fonctions booléennes $f(x_1, \dots, x_n)$ est une $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ -algèbre de fonctions générée par les fonctions "littéraux" $X_i(x_1, \dots, x_n) = x_1$.

 $\left\{\prod X_i^{\alpha_i} \mid \alpha_i \in \{-1,1\}\right\}$, où $X_i^{-1} = \bar{X}_i$, est aussi cette algèbre. Donc

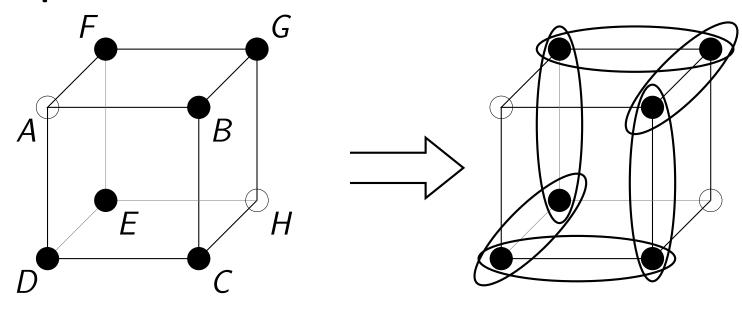
$$f(x_1, \cdots, x_n) = \sum_{i=1}^n X_i^{\alpha_i}$$



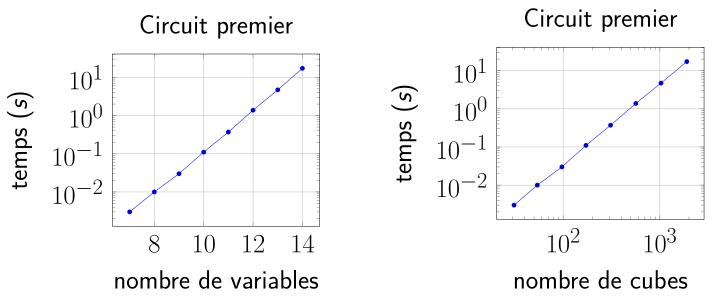
$$a\bar{b} = X_1 X_2 X_3 + X_1 X_2 \bar{X}_3$$

Méthode de Quine-McCluskey

Expansion des cubes:



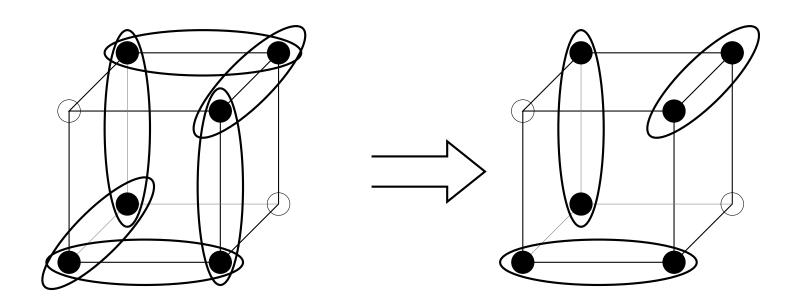
Performances:



Conclusion : Croissance exponentielle en le nombre de variables.

Méthode de Quine-McCluskey

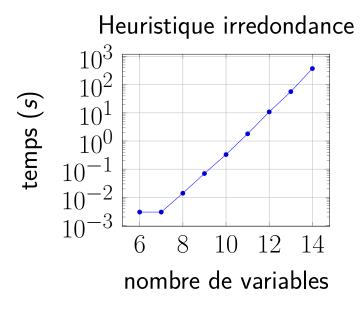
Suppression des redondances inutiles :

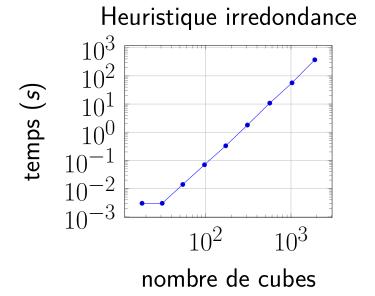


Méthodes:

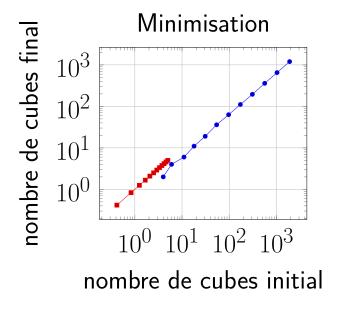
- ▶ Développement naïf : débordement pour $n \ge 5$
- ▶ Backtracking : t > 20600s pour $n \ge 7$
- ▶ Algorithme de couverture minimale glouton

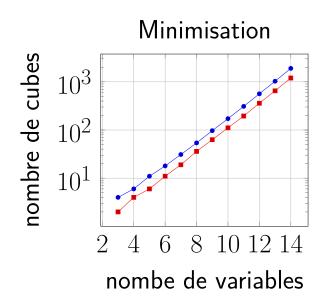
Performances

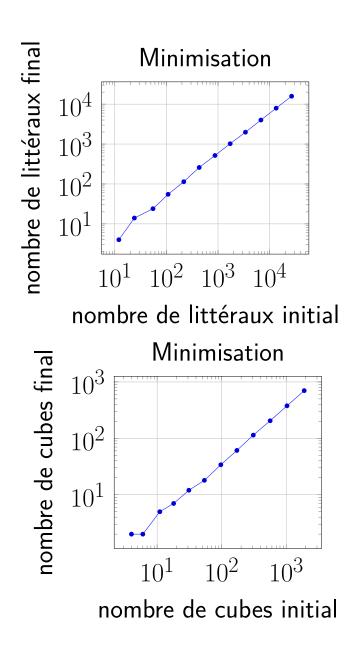


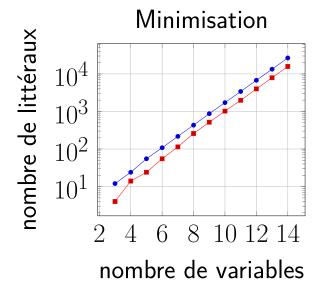


Résultats









Fonctions multivaluées

Définition:

$$f: \mathcal{P}_1 \times \cdots \times \mathcal{P}_n \longrightarrow \mathbb{B}^m$$

Littéraux :

$$X_i^{S_i} = \begin{cases} 1 \text{ si } X_i \in S_i \\ 0 \text{ sinon} \end{cases} \quad \text{où } X_i \in \mathcal{P}_i \text{ et } S_i \subset \mathcal{P}_i$$

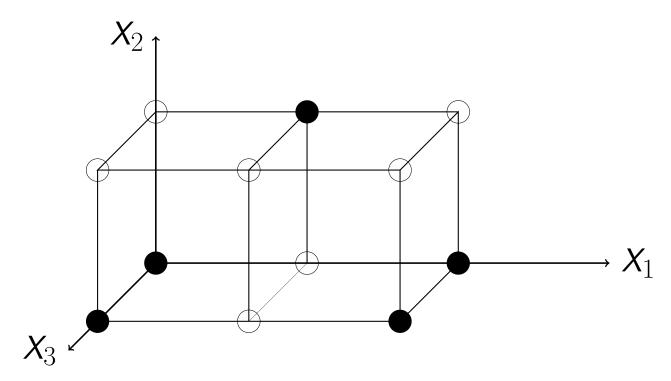


FIGURE : Représentation de $f = X_1^{\{0,2\}}X_2^{\{0\}} + X_1^{\{1\}}X_2^{\{1\}}X_3^{\{0\}}$

Décomposition de Shannon :

$$\bigcup_{i=1}^{n} c_i = 1 \implies f \equiv \bigcup_{i=1}^{n} c_i \cap f|_{c_i}$$

Espresso

$$\bigcup_{i=1}^{n} c_i = 1 \implies f \equiv \bigcup_{i=1}^{n} c_i \cap f|_{c_i}$$

Atout : Paradigme diviser pour régner Chaque étape est divisée en plus petites.

Opérations:

- ► Expansion améliorée.
- ▶ Élimination des redondances.
- Réduction des cubes.

Conclusion

- ▶ Problème difficile à résoudre de façon naïve.
- Intéressant : tourne autour de plusieurs grands problèmes.
- ► Très bien maitrisé aujourd'hui.
- D'autres applications : Arbre de décision multivalué, etc.