

Simplification logique par l'algorithme de Quine-MacCluskey

B. Miramond

Polytech Nice Sophia Antipolis

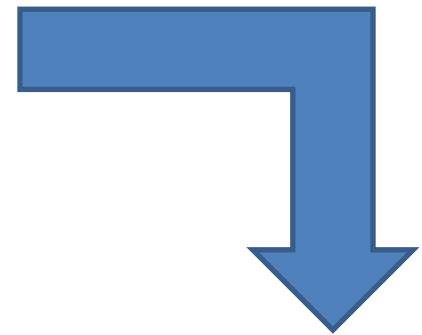
Exemple de fonction booléenne

| a | b | c | s |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

Ecriture de la fonction booléenne

| a | b | c | s |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

$\bar{a}bc$
 $a\bar{b}c$
 $ab\bar{c}$
 abc



Forme somme de produits : $s = \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab\bar{c} + abc$

Implantation matérielle de

$$s = \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab\bar{c} + abc$$



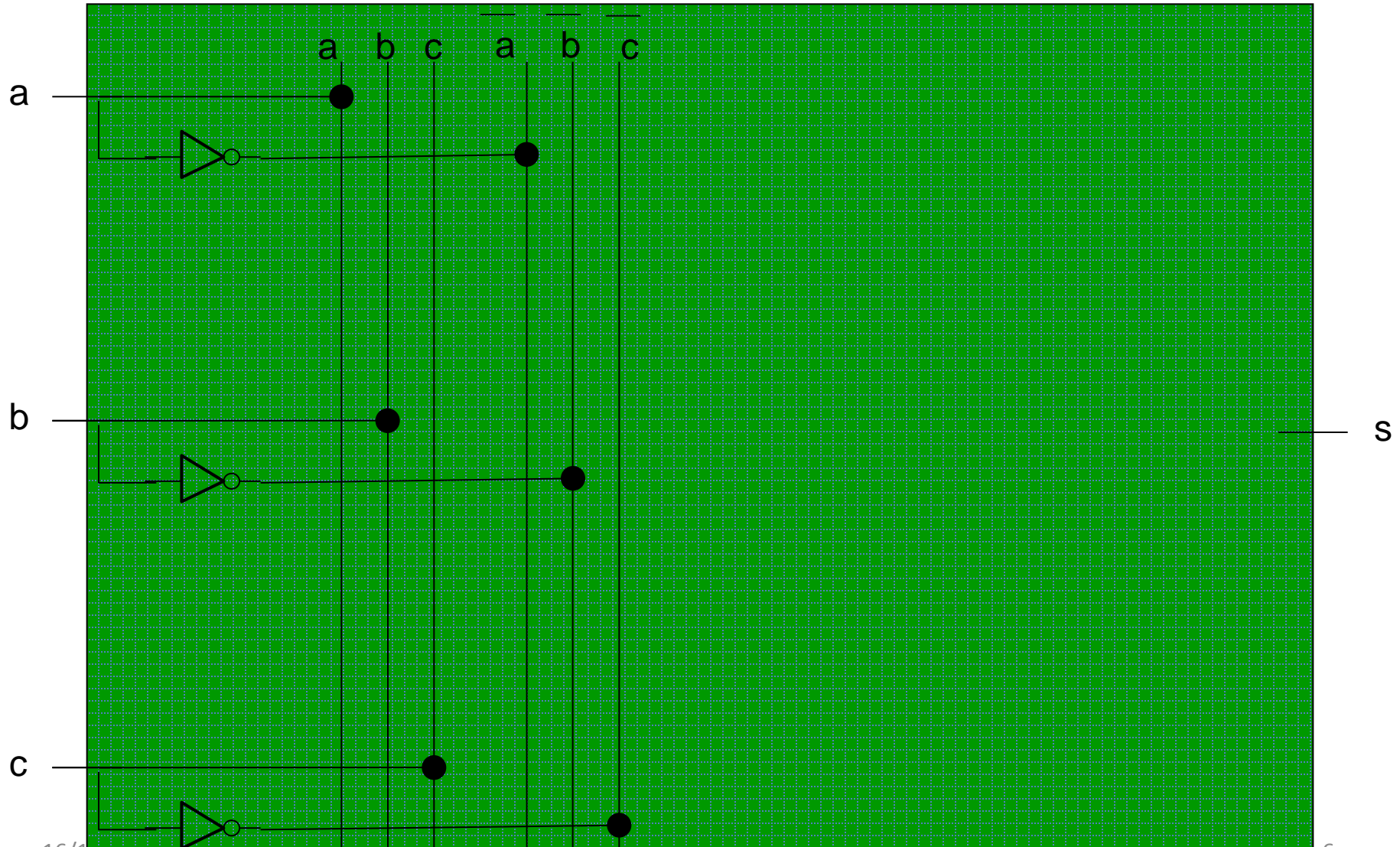
Implantation matérielle de

$$s = \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab\bar{c} + abc$$



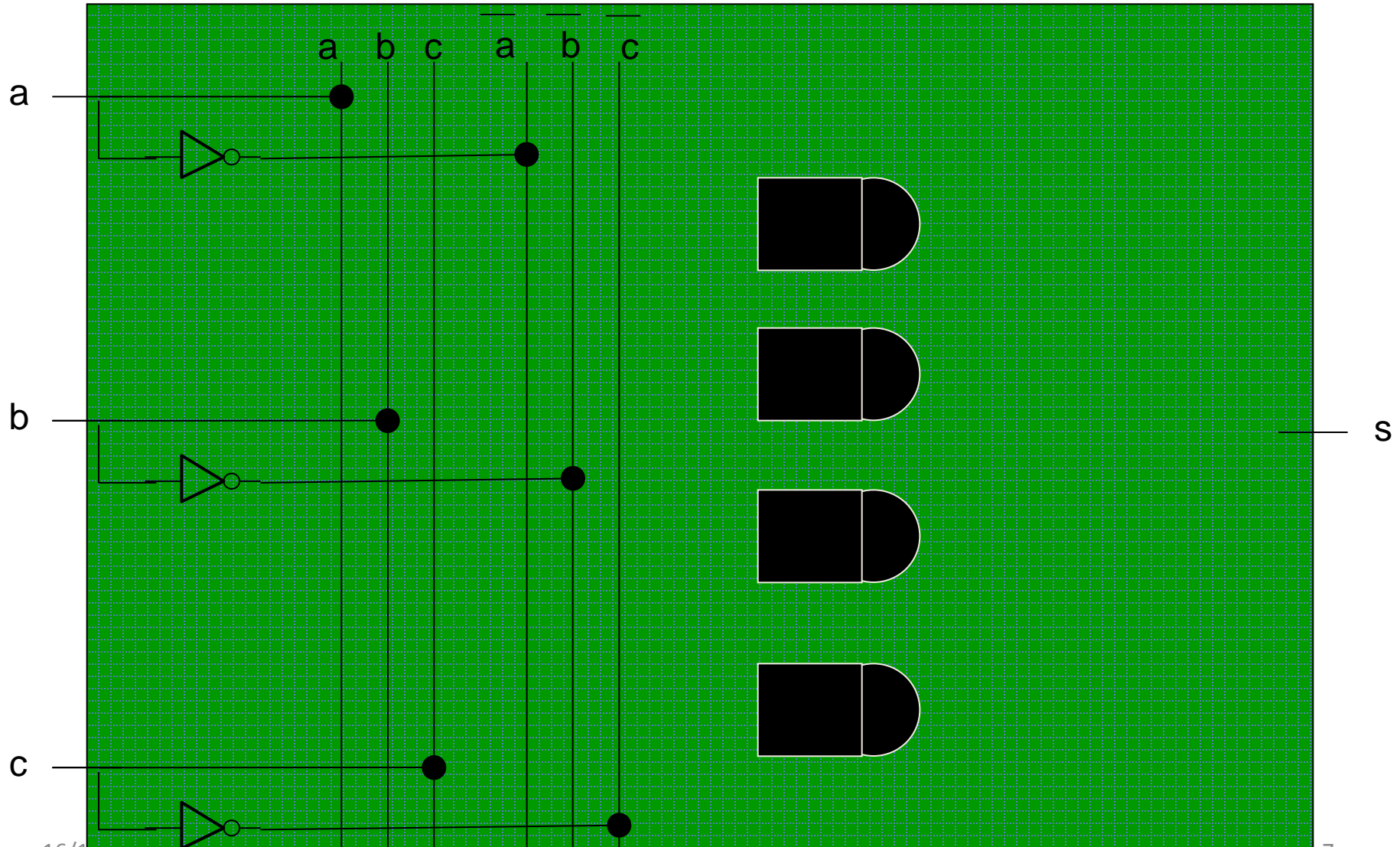
Implantation matérielle de

$$s = \overline{a}bc + a\overline{b}c + ab\overline{c} + abc$$



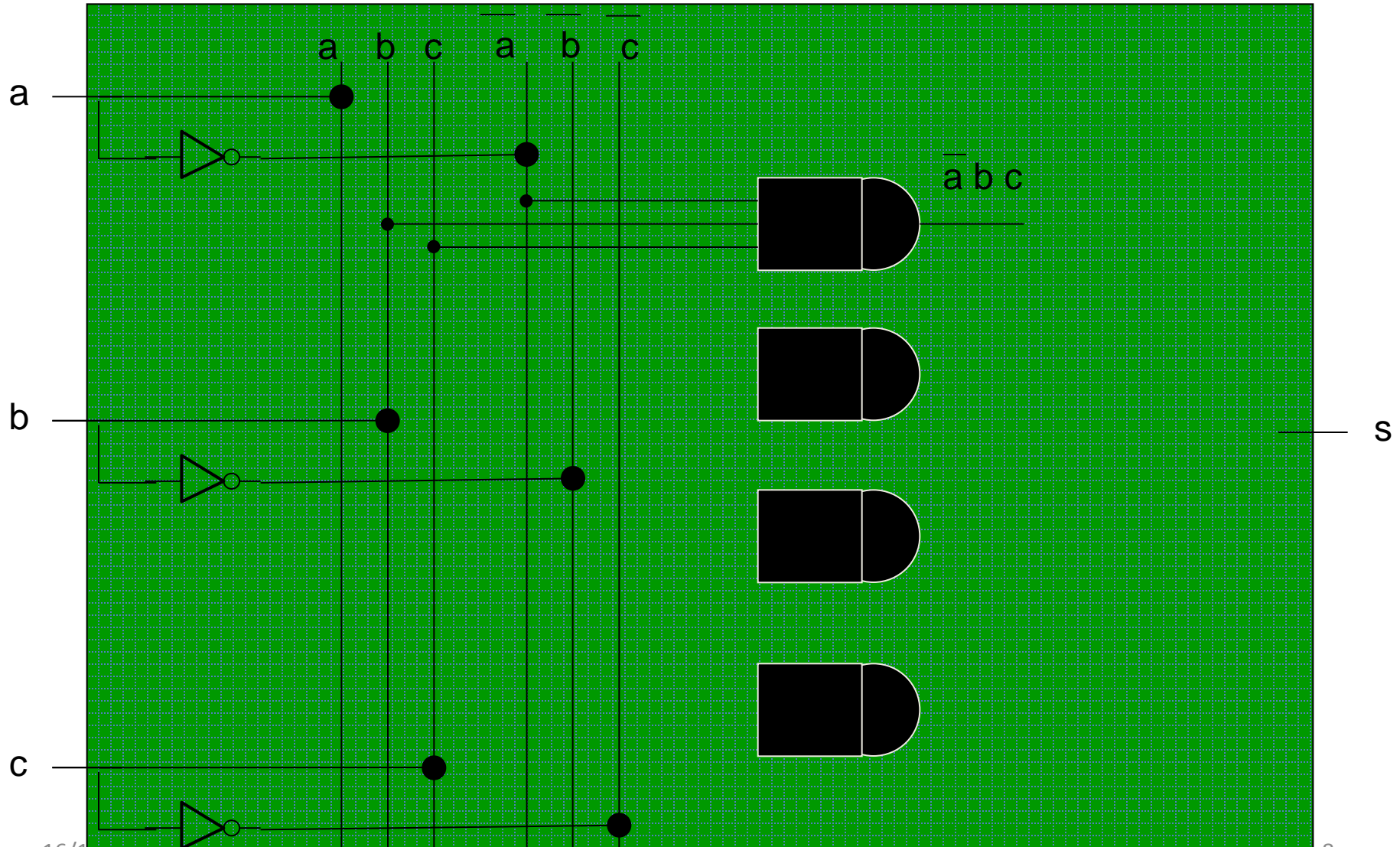
Implantation matérielle de

$$s = \overline{a}bc + a\overline{b}c + ab\overline{c} + abc$$



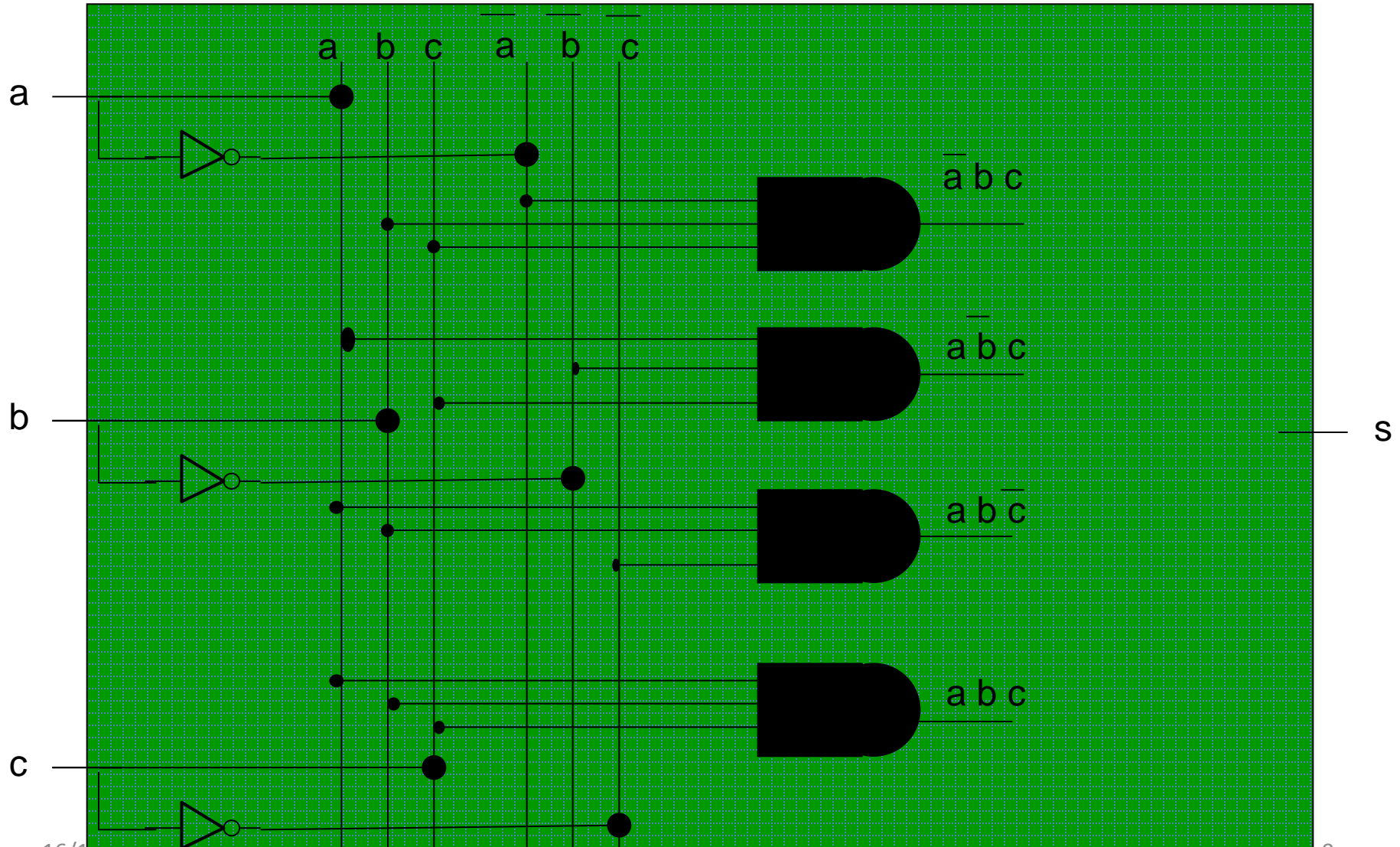
Implantation matérielle de

$$s = \overline{a}bc + a\overline{b}c + ab\overline{c} + abc$$



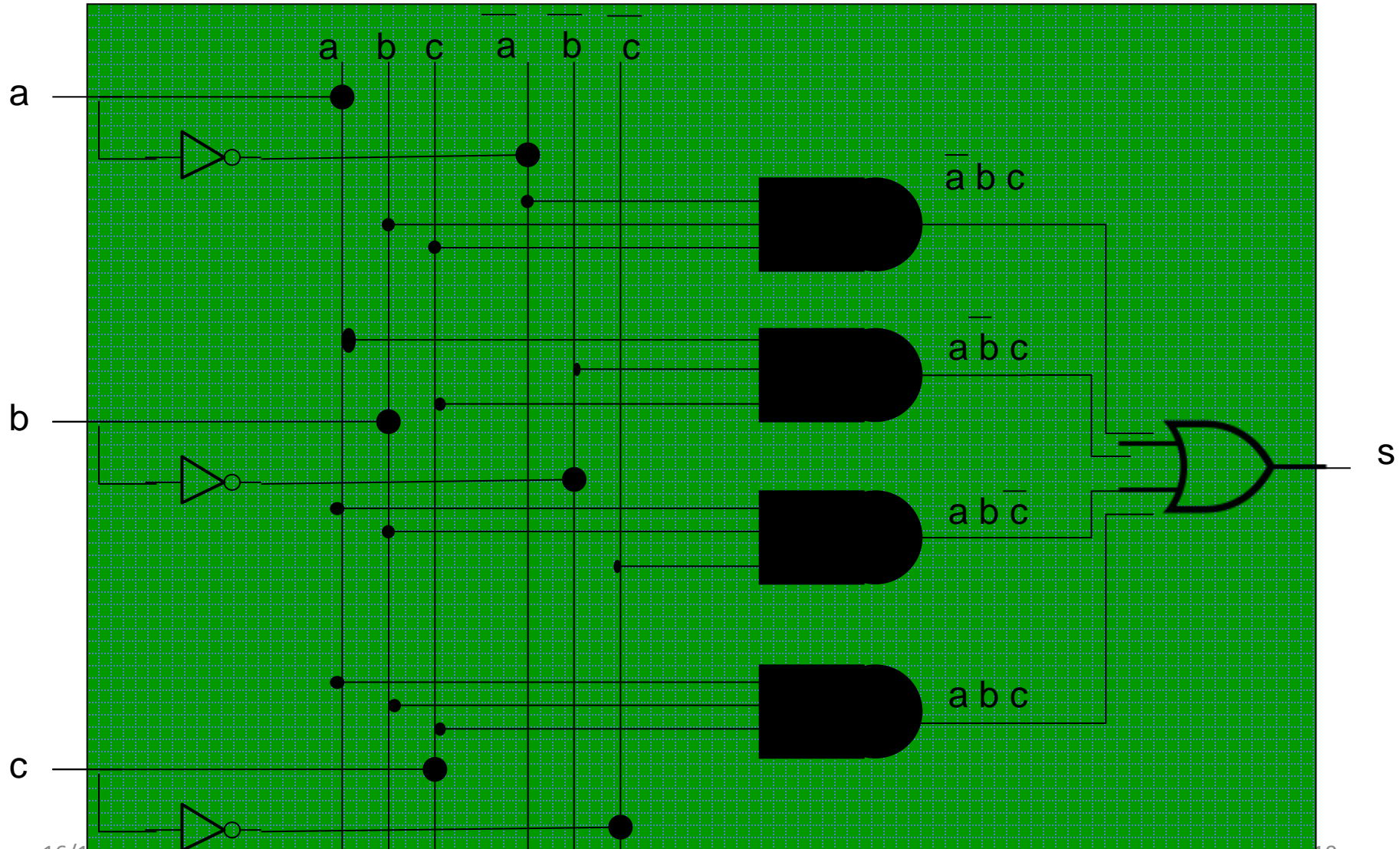
Implantation matérielle de

$$s = \overline{a}bc + a\overline{b}c + ab\overline{c} + abc$$



Implantation matérielle de

$$s = \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab\bar{c} + abc$$



Implantation d'une fonction booléenne

1. Ecrire l'équation de la fonction à partir de sa table de vérité
2. Réaliser l'inversion de toutes les variables d'entrées pour disposer de leur complément
3. Construire une porte ET pour chacun des termes égal à 1 dans la colonne de sortie
4. Etablir le câblage des portes ET avec les entrées
5. Réunir l'ensemble des portes ET vers une porte OU dont la sortie est le résultat de la fonction

Simplification d'expressions logiques

- L'algorithme de Quine-Mac Cluskey est une méthode
 - systématique fonctionnant quelque soit le nombre de variables logiques
 - et pouvant être programmée

Vocabulaire

- **Mintermes, termes ou impliquant** : ce sont les produits logiques d'une expression F
- $F = X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ + \bar{X}Y\bar{Z}$
- Un terme que l'on ne peut simplifier en supprimant une de ses variables et qui implique la fonction logique considérée est dit **impliquant premier**

$$F = X + Y\bar{Z}$$

Principe de la méthode de QMC

- Démarrer par l'expansion en mintermes de la fonction F à minimiser (écrire la fonction en forme normale disjonctive)
- Trouver la liste des impliquants premiers
- Sélectionner un ensemble minimal d'impliquants premiers

Algorithme

1. Lister tous les minterms de f dans une table
 - Les grouper par poids (le nombre de 1 dans chaque minterm)
2. Comparer les termes d'un groupe avec le groupe adjacent pour essayer de les combiner
 - Créer une nouvelle table avec les combinaisons trouvées : $0100 + 0101 = 010-$
 - Rayer chaque terme utilisé pour la combinaison et passer à la table suivante
3. Répéter la procédure dans la nouvelle colonne jusqu'à ce qu'il n'y ai plus de simplification possible
4. Les **impliquants premiers** correspondent aux termes non rayés
5. Sélectionner les impliquants premiers essentiels
6. Choisir les impliquants restant formant l'ensemble minimal

Exemple d'exécution

$$F(A,B,C)=A\bar{B}+\bar{A}B+\bar{A}C + BC$$

Mise sous forme canonique disjonctive

$$F(A,B,C)=A\bar{B}C+A\bar{B}\bar{C} + \bar{A}BC + \bar{A}B\bar{C}+\bar{A}\bar{B}C + ABC$$

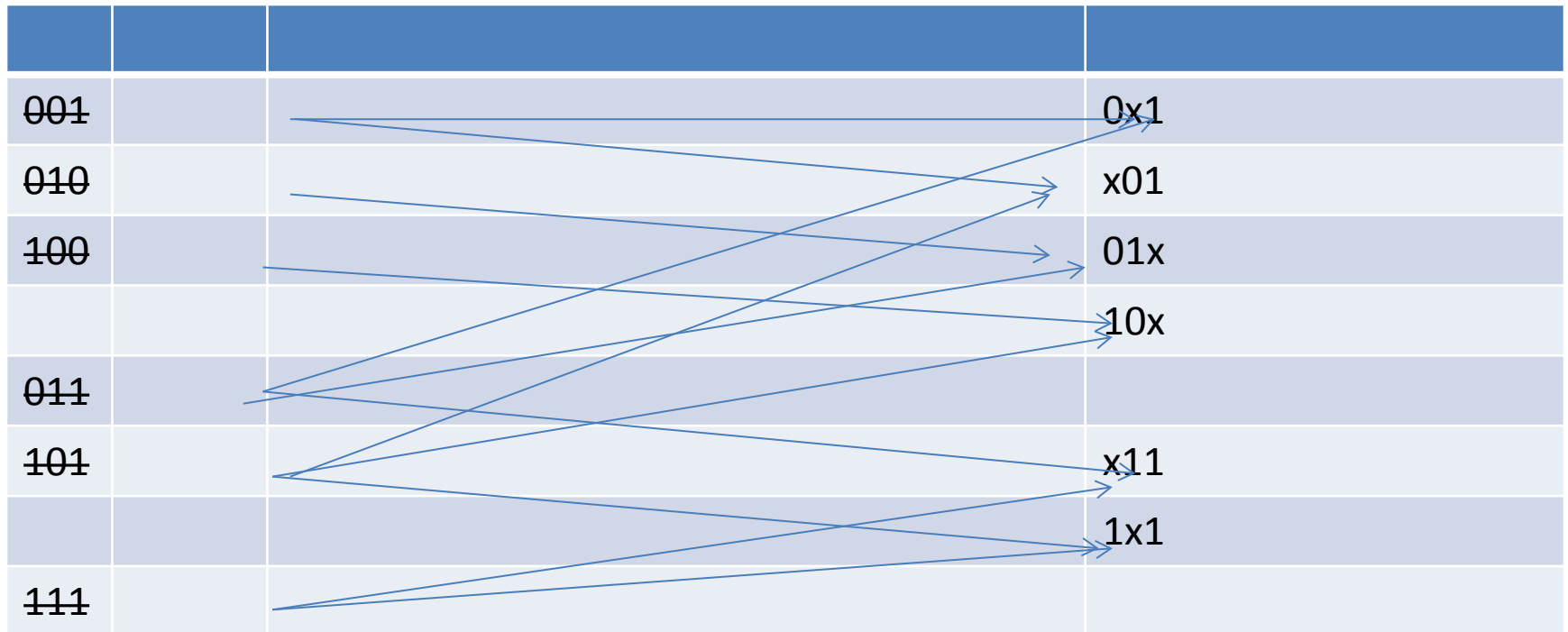
Mise sous forme binaire

$$F(A,B,C)=101+100+011+010+001+111$$

Grouper les termes selon leur poids

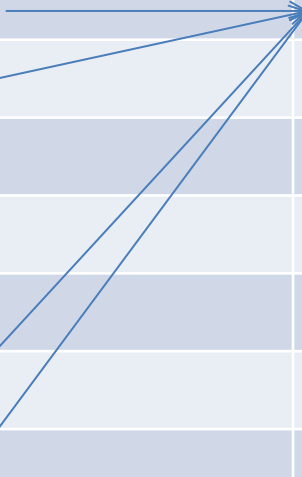
| Poids 1 | Poids2 | Poids 3 |
|---------|--------|---------|
| 001 | 011 | 111 |
| 010 | 101 | |
| 100 | | |

Unir les termes deux à deux



Recommencer

| 001 | 0x1 | xx1 | |
|----------------|-----|-----|--|
| 010 | x01 | | |
| 100 | 01x | | |
| | 10x | | |
| 011 | | | |
| 101 | x11 | | |
| | 1x1 | | |
| 111 | | | |



Identifier les impliquants premiers

- On ne peut plus unir d'impliquants
- Les impliquants premiers sont les impliquants non rayés : 01x, 10x et xx1

Identifier les impliquants essentiels

| | 001 | 010 | 100 | 011 | 101 | 111 |
|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| 01x | | (x) | | x | | |
| 10x | | | (x) | | x | |
| xx1 | (x) | | | x | x | (x) |

Les trois impliquants premiers sont des impliquants essentiels.
La fonction est donc entièrement exprimée par ses impliquants essentiels

On a donc simplifié F en $\bar{A}B + A\bar{B} + C$

Un exemple plus complet:

| A | B | C | D | |
|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

| A | B | C | D | |
|---|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |

0010+0100+0101+0110+0111+1001+1101

Classement par poids

- $0010+0100+0101+0110+0111+1001+1101$
- Poids 1:
 - 0010
 - 0100
- Poids 2
 - 0101
 - 0110
 - 1001
- Poids 3
 - 0111
 - 1101

Unir les termes 2 à 2


| 0010 | | |
|-------|--|--|
| 0100 | | |
| ----- | | |
| 0101 | | |
| 0110 | | |
| 1001 | | |
| ----- | | |
| 0111 | | |
| 1101 | | |

Unir les termes 2 à 2

| 0010 | | 0x10 |
|-----------------|--|------|
| 0100 | | |
| ----- | | |
| 0101 | | |
| 0110 | | |
| 1001 | | |
| ----- | | |
| 0111 | | |
| 1101 | | |

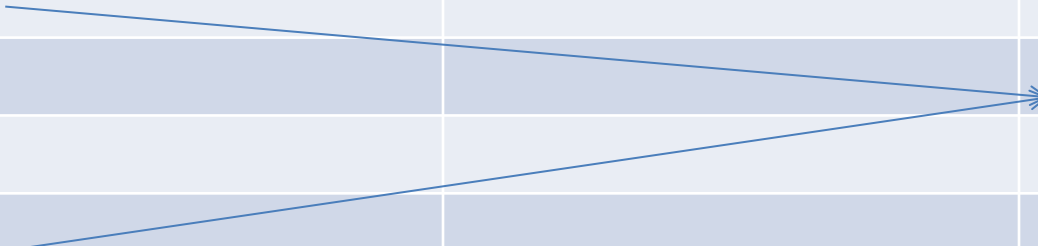
The diagram illustrates the process of grouping terms in a Karnaugh map. A blue arrow originates from the term ~~0010~~ in the first column and points to the term ~~0110~~ in the same column. Another blue arrow originates from the term ~~0110~~ and points to the term 0x10 in the third column. This indicates that the terms 0010 and 0110 are grouped together to form the term 0x10.

Unir les termes 2 à 2

| 0010 | | 0x10 |
|-------|------------------------------------------------------------------------------------|------|
| 0100 |  | 010x |
| ----- | | |
| 0101 | | |
| 0110 | | |
| 1001 | | |
| ----- | | |
| 0111 | | |
| 1101 | | |

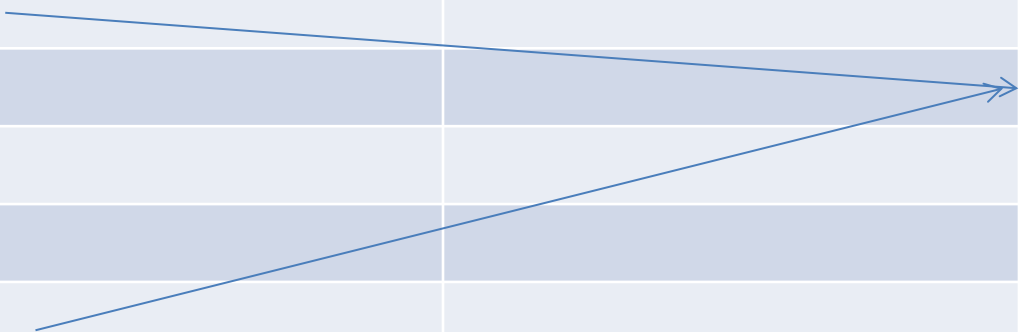
Unir les termes 2 à 2

| 0010 | | 0x10 |
|-------|--|------|
| 0100 | | 010x |
| ----- | | 01x0 |
| 0101 | | |
| 0110 | | |
| 1001 | | |
| ----- | | |
| 0111 | | |
| 1101 | | |



Unir les termes 2 à 2

| 0010 | | 0x10 |
|-------|--|------|
| 0100 | | 010x |
| ----- | | 01x0 |
| 0101 | | |
| 0110 | | 01x1 |
| 1001 | | |
| ----- | | |
| 0111 | | |
| 1101 | | |



Unir les termes 2 à 2

| 0010 | | 0x10 |
|-------|--|------|
| 0100 | | 010x |
| ----- | | 01x0 |
| 0101 | | |
| 0110 | | 01x1 |
| 1001 | | x101 |
| ----- | | |
| 0111 | | |
| 1101 | | |

The diagram illustrates the process of combining terms in a Karnaugh map. Two blue arrows originate from the terms '0101' and '1101' in the first column. These arrows converge towards the term 'x101' in the third column, indicating that these two terms are grouped together to form the simplified term 'x101'.

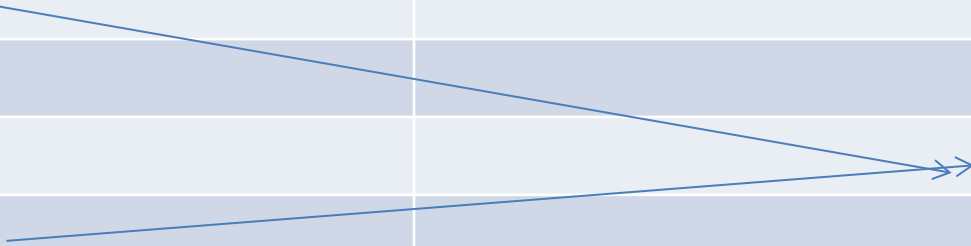
Unir les termes 2 à 2

| 0010 | | 0x10 |
|-------|--|------|
| 0100 | | 010x |
| ----- | | 01x0 |
| 0101 | | |
| 0110 | | 01x1 |
| 1001 | | x101 |
| ----- | | 011x |
| 0111 | | |
| 1101 | | |

The diagram illustrates the process of combining terms in a Karnaugh map. Two blue arrows originate from the terms '0110' and '0111' in the first column. Both arrows point towards the term '011x' in the third column, indicating that these two terms are grouped together to form a new term where the last bit is a don't-care (x).

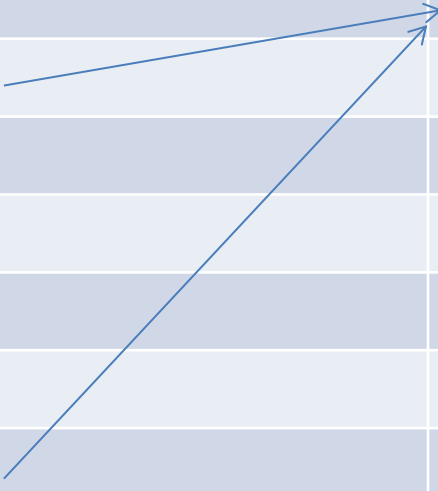
Unir les termes 2 à 2

| 0010 | | 0x10 |
|-------|--|------|
| 0100 | | 010x |
| ----- | | 01x0 |
| 0101 | | |
| 0110 | | 01x1 |
| 1001 | | x101 |
| ----- | | 011x |
| 0111 | | 1x01 |
| 1101 | | |




Recommencer à Unir les termes 2 à 2

| 0010 | 0x10 | 01xx |
|-----------------|-----------------|------|
| 0100 | 010x | |
| ----- | 01x0 | |
| 0101 | | |
| 0110 | 01x1 | |
| 1001 | x101 | |
| ----- | 011x | |
| 0111 | 1x01 | |
| 1101 | | |



Recommencer à Unir les termes 2 à 2

| 0010 | 0x10 | 01xx |
|-------|------|------|
| 0100 | 010x | |
| ----- | 01x0 | |
| 0101 | | |
| 0110 | 01x1 | |
| 1001 | x101 | |
| ----- | 011x | |
| 0111 | 1x01 | |
| 1101 | | |



Trouver les impliquants premiers

| 0010 | 0x10 | 01xx |
|-------|------|------|
| 0100 | 010x | |
| ----- | 01x0 | |
| 0101 | | |
| 0110 | 01x1 | |
| 1001 | x101 | |
| ----- | 011x | |
| 0111 | 1x01 | |
| 1101 | | |

$$0x10 + x101 + 1x01 + 01xx$$

Trouver les impliquants essentiels

| | 0010 | 0100 | 0101 | 0110 | 0111 | 1001 | 1101 |
|------|------|------|------|------|------|------|------|
| 0x10 | (x) | | | x | | | |
| x101 | | | x | | | | x |
| 1x01 | | | | | | (x) | x |
| 01xx | | (x) | x | x | (x) | | |

3 des 4 impliquants sont des impliquants essentiels

Vérifier si les impliquants essentiels suffisent

| | 0010 | 0100 | 0101 | 0110 | 0111 | 1001 | 1101 |
|------|------|------|------|------|------|------|------|
| 0x10 | (x) | | | x | | | |
| 1x01 | | | | | | (x) | x |
| 01xx | | (x) | x | x | (x) | | |

Ici les impliquants essentiels suffisent !

Rappel de l'algorithme

1. Lister tous les minterms de f dans une table
 - Les grouper par le nombre de 1 dans chaque minterm
2. Comparer les termes d'un groupe avec le groupe adjacent pour essayer de les combiner
 - Créer une nouvelle table avec les combinaisons trouvées : $0100 + 0101 = 010-$
 - Rayer chaque terme utilisé pour la combinaison et passer à la table suivante
3. Répéter la procédure dans la nouvelle colonne jusqu'à ce qu'il n'y ai plus de simplification possible
4. Les **impliquants premiers** correspondent aux termes non rayés
5. Sélectionner les impliquants premiers essentiels
6. Si nécessaire choisir dans les impliquants restant un ensemble minimal