

23.- Fonctions et circuits booléens en architecture des ordinateurs

Niveau : L2

Prérequis : Notions d'architecture + représentation des nombres en binaire

Motivation : Comprendre la théorie derrière les circuits électroniques permettant de créer des composants essentiels à la conception des ordinateurs.

I) Fonctions booléennes :

1.) Algèbre de Boole

Définition 1: Une **algèbre de Boole** est un quadruplet $(B, +, \cdot, \bar{\cdot})$ vérifiant les propriétés suivantes :

- B est un ensemble avec, au moins, deux éléments distincts, usuellement notés 0 et 1
- $\bar{\cdot}$ est une loi unaire de B , et $+$ et $\cdot$ sont des lois binaires de $B \times B$ dans B .
- 0 est l'élément neutre pour $+$: $\forall x \in B, 0 + x = x + 0 = x$
- 1 est l'élément neutre pour $\cdot$: $\forall x \in B, 1 \cdot x = x \cdot 1 = x$
- $+$ et $\cdot$ sont commutatives l'une par rapport à l'autre.
- $\forall x \in B, x + \bar{x} = 1$ et $x \cdot \bar{x} = 0$.

Propriété 2: Soit $(B, +, \cdot, \bar{\cdot})$ une algèbre de Boole. Alors, $+$ et $\cdot$ sont associatives. De plus, 0 est absorbant pour $\cdot$, et 1 pour $+$.

Propriété 3: Soit $(B, +, \cdot, \bar{\cdot})$ une algèbre de Boole. Alors, on a :

- $\forall (x_1, \dots, x_n) \in B^n, \overline{x_1 + \dots + x_n} = \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot \dots \cdot \bar{x}_n$
 - $\forall (x_1, \dots, x_n) \in B^n, \overline{x_1 \cdot \dots \cdot x_n} = \bar{x}_1 + \dots + \bar{x}_n$
- Ces égalités sont appelées les **lois de De Morgan**.

Remarque 4: Il existe plusieurs algèbres de Boole, mais on travaille usuellement avec l'algèbre à deux éléments, où $B = \{0, 1\} = \{\text{vrai}, \text{faux}\} = \{1, \bar{1}\}$ et où $+$ représente le "ou" logique, $\cdot$ le "et" et $-$ le "non".

Définition 5: On appelle **fonction booléenne** à n variable toute application de B^n dans B .

Exemple 6: $\text{xor} : B^2 \rightarrow B$
 $(x, y) \mapsto x \cdot \bar{y} + \bar{x} \cdot y$
 $\text{nand} : B^2 \rightarrow B$
 $(x, y) \mapsto \overline{x + y}$

2.) Représentations

Proposition 7: On peut résumer l'ensemble des valeurs de vérité prises par une fonction booléenne dans une table. On appelle alors cette table une **table de vérité**.

Exemples 8:

x	y	$\text{xor}(x, y)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Table de vérité du xor

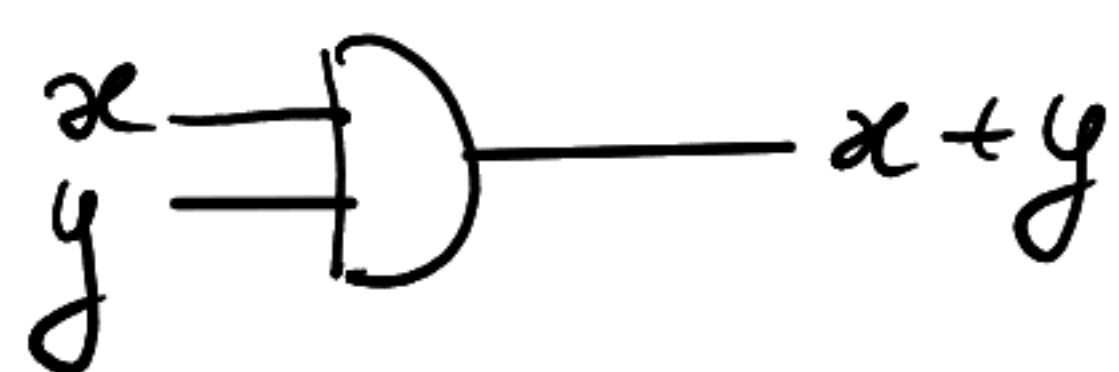
x	y	nand
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Table de vérité du nand

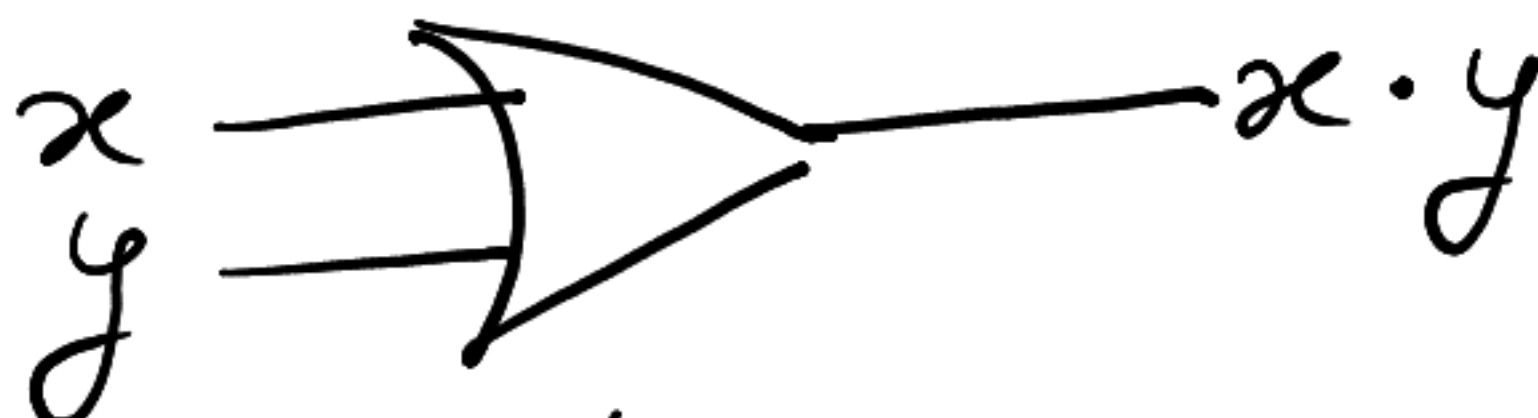
Proposition 9: On peut représenter les fonctions booléennes usuelles par des symboles conventionnels sur des diagrammes électriques.

Définition 10: On appelle **porte logique** le symbole d'une fonction booléenne, et **circuit logique** un diagramme composé de plusieurs portes logiques.

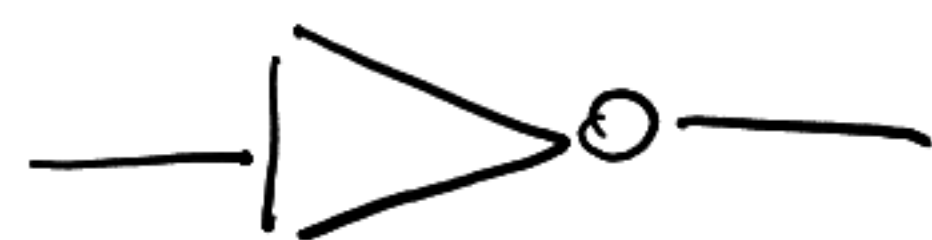
Exemples 11:



Porte logique ET



Porte logique OU



Porte logique Non

Exercice 12: Donner la table de vérité et un circuit logique pour la fonction booléenne $f(x, y, z) = x\bar{y} \cdot z + y \cdot \bar{z}$.

3.) Groupes logiques complets

Définition 13: Un **groupe logique complet** est un ensemble de fonctions booléennes avec lesquelles on peut exprimer toute fonction booléenne, peu importe le nombre de variables.

Propriété 15: $\{ \text{et}, \text{ou}, \text{non} \}$ est un groupe logique complet.

Exercice 16: Montrer que $\{ \text{nand} \}$ est un groupe logique complet.

II) Circuits logiques en architecture

Définition 14: On distingue deux types de circuits logiques:

- les **circuits combinatoires** dont la sortie ne dépend que de l'état actuel des entrées
- les **circuits séquentiels** (ou **bascules**) dont la sortie dépend des entrées et des données traitées précédemment.

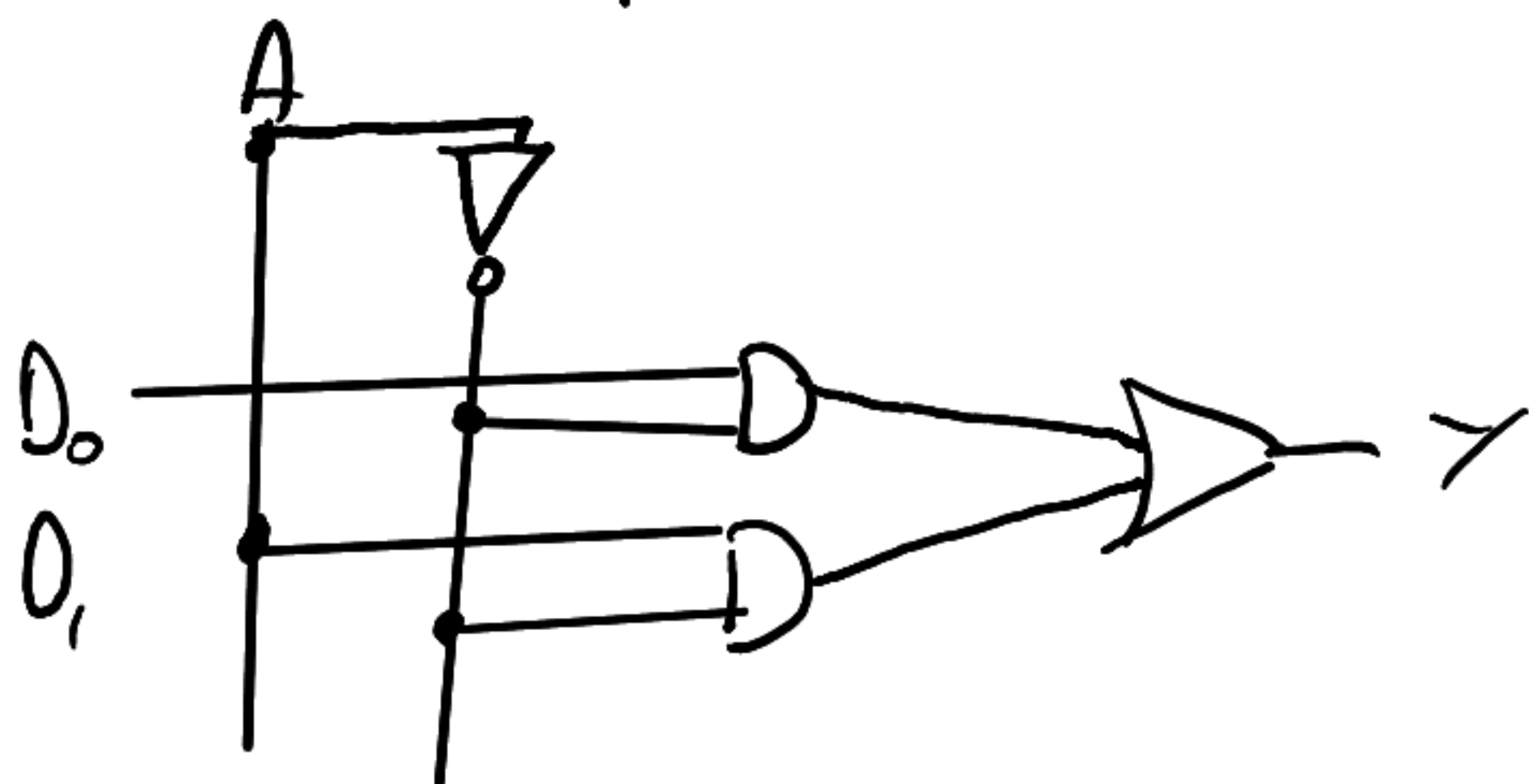
1.) Circuits combinatoires

Remarque 15 : De nombreux circuits combinatoires sont présent au sein d'un ordinateur. On verra ici les exemples du multiplexeur et de l'additionneur complet.

a.- Multiplexeurs

Définition 16 : Un **multiplexeur** est un circuit logique combinatoire avec plusieurs entrées et une sortie tel que la sortie est égale à l'une des entrées choisie par un signal de contrôle.

Schéma 17 : Multiplexeur à 2 entrées



Pour $D = 10$, on a :

A	Y
0	1
1	0

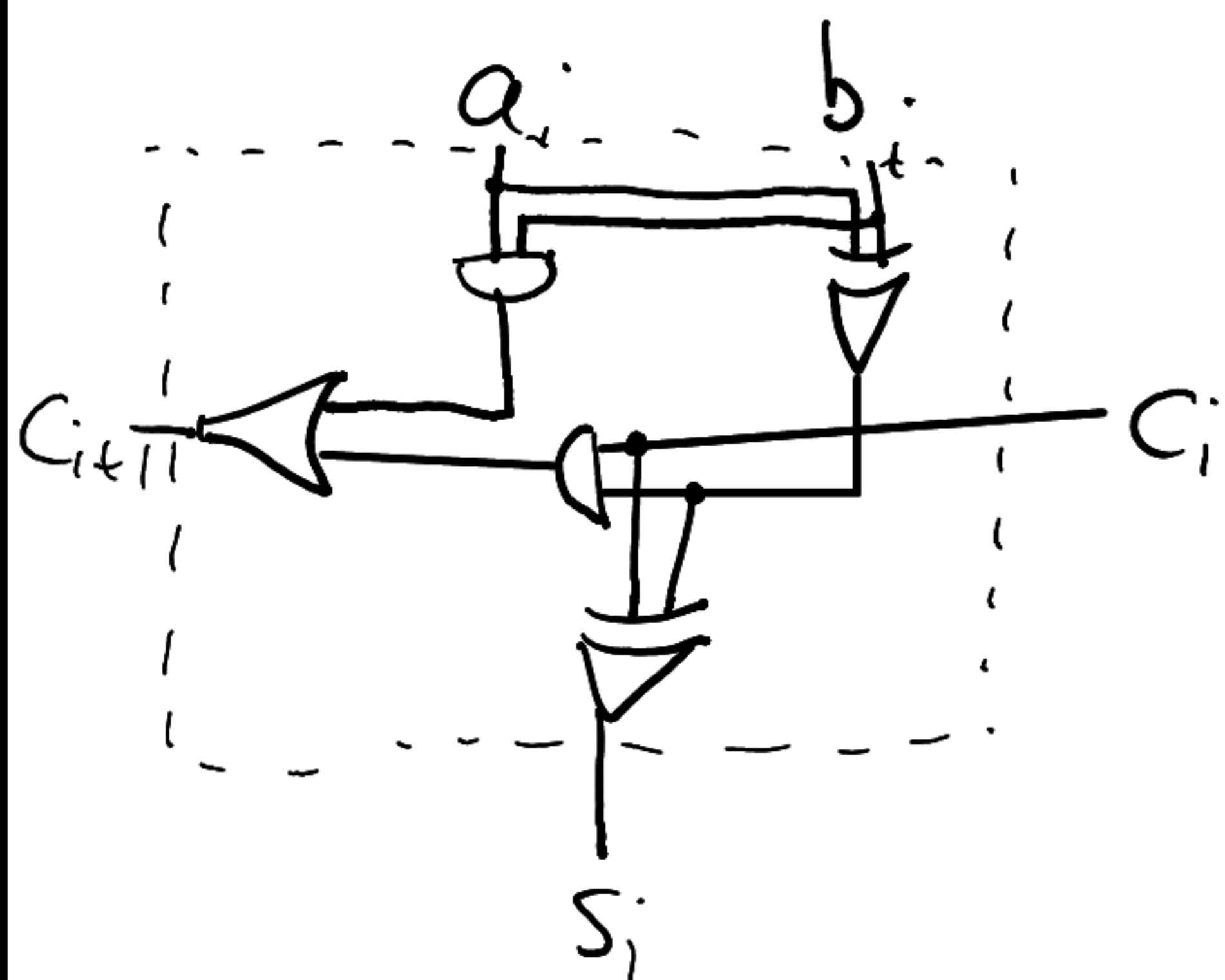
} on retrouve D

Proposition 18 : On peut généraliser les multiplexeurs à plusieurs entrées de plusieurs bits et une sortie du même nombre de bits.

b.- Additionneurs

Définition 19 : Un **additionneur simple** est un circuit logique pouvant additionner deux bits en entrée et ayant pour sortie la somme et la retenue. Un **additionneur complet** est un circuit logique pouvant additionner trois bits en entrée et ayant deux sorties : la somme et la retenue.

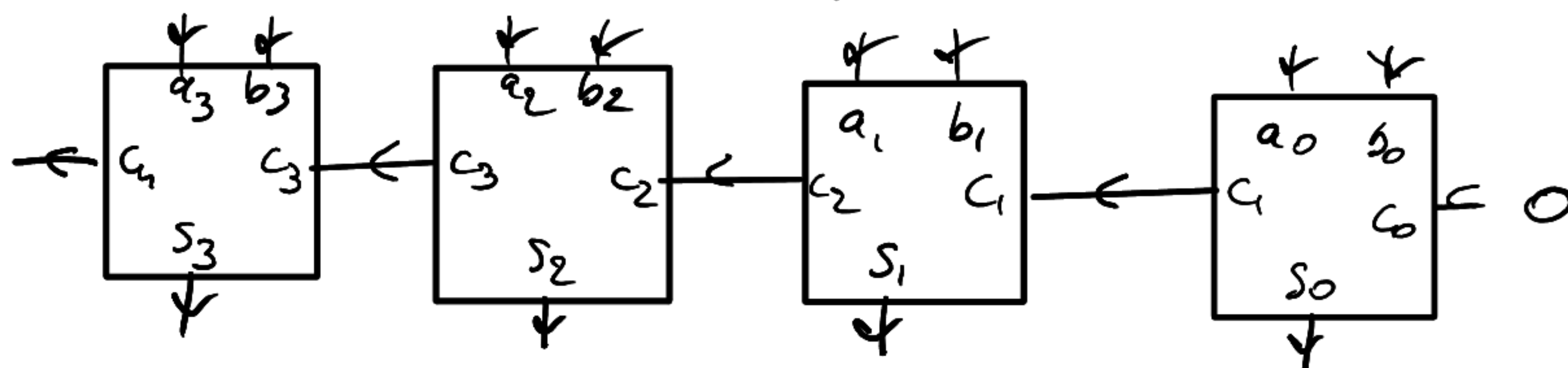
Schéma 20 : Additionneur complet



$$\begin{cases} S_i = A_i \oplus B_i \oplus C_i \\ C_{i+1} = A_i B_i + (A_i \oplus B_i) C_i \end{cases}$$

A	B	C_i	S_i	C_{i+1}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

Schéma 21 : Additionneur sur plusieurs bits



Définition 22 : Le **temps de propagation** d'un circuit logique correspond au temps nécessaire à la stabilisation des sorties après modification des entrées.

Propriété 23 : Pour cet additionneur binaire, le temps de propagation est linéaire en fonction du nombre de bits des entrées.

DEV : Additionneur CLA

2.) Circuits séquentiels

Proposition 24 : Le fait d'autoriser des cycles dans des circuits logiques permet de créer des circuits séquentiels.

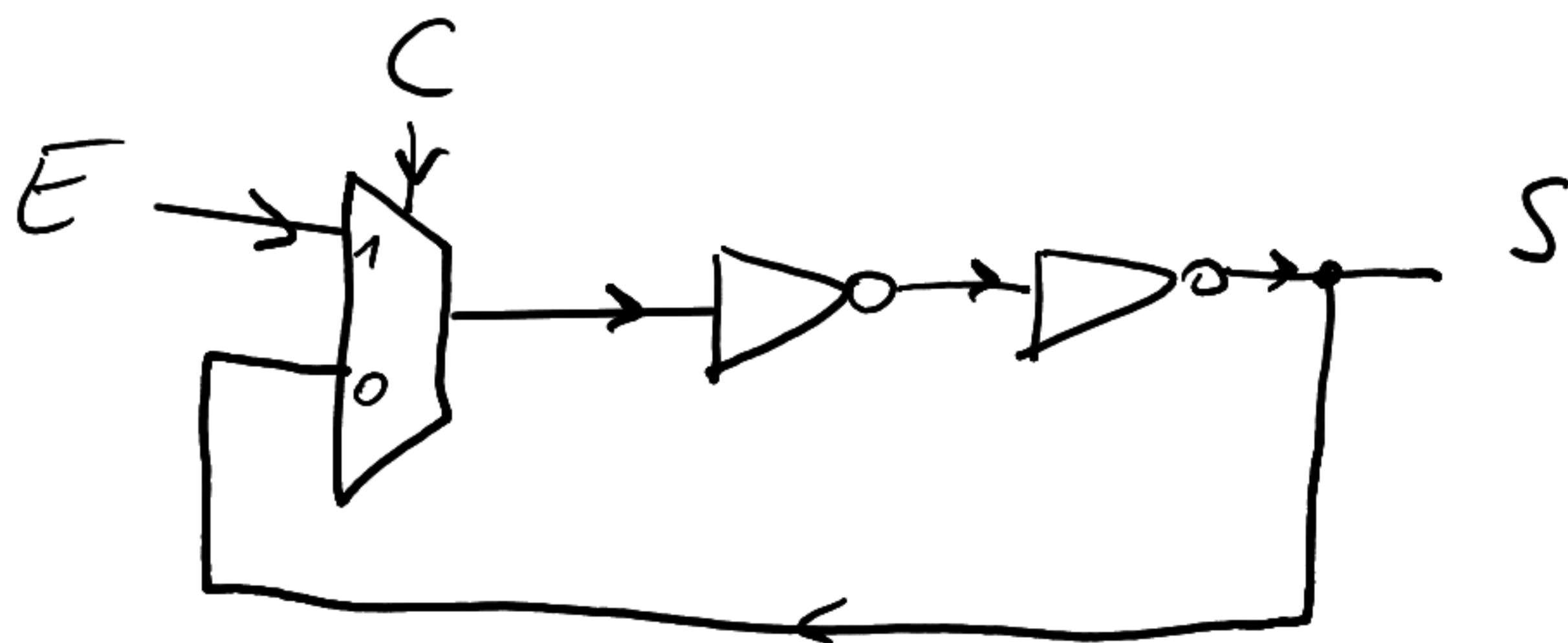
Definitions 25 : On distingue deux types de circuits logiques séquentiels :

- les circuits séquentiels **asynchrones** dont les sorties peuvent changer à tout moment quand les entrées changent
- les circuits séquentiels **synchrones** dont les sorties ne peuvent changer qu'à un signal d'horloge.

Proposition 26 : Les circuits séquentiels synchrones peuvent réagir à un niveau d'horloge ou à un front d'horloge.

a.- Mémorisation élémentaire

Schéma 27 : Élément de mémorisation élémentaire



Proposition 28 : Dans ce circuit séquentiel, le multiplexeur permet de modifier l'information stockée (S) :

- si $C = 0$, alors le cycle conserve son état
- si $C = 1$, alors S va prendre la valeur de E

b.- Basculer et verrous

DEV : Basable D