

# Cours 2 : Boole, portes logiques...


En ce cours, on apprendra six choses :

- Tables de vérité
- Portes logiques
- Algèbre de Boole
- PdS, SdP
- Diagrammes temporelles
- Bascule et Bistable

N'inquietez-vous pas. Seulement l'algèbre est un peu compliqué.

# Tables de vérité

On utilise des tables de vérité pour décrire des fonctions logiques :



a	b	a·b	a+b
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	1

Ça marche bien jusqu'à 3 ou 4 variables. Plus que ça, une page est vite remplie !

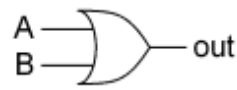
# Portes logiques (positives)

On vient juste de voir ET et OU. L'autre est OU-EXCLUSIF :

a	b	$a \cdot b$	$a + b$	$a \oplus b$
0	0	0	0	0
0	1	0	1	1
1	0	0	1	1
1	1	1	1	0



ET



OU

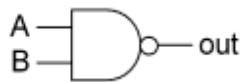


OUI

# Portes logiques (négatives)

Maintenant, les mêmes portes à l'inverse :

a	b	$\overline{a \cdot b}$	$\overline{a + b}$	$\overline{a \oplus b}$
0	0	1	1	1
0	1	1	0	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	1



NET



NOU



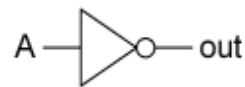
NOUX

(La boule indique inversion)

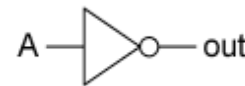
# Oops, on a oublié une porte !

a	b	$\bar{a}$	$\bar{b}$
0	0	1	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	1	0	0

(OOPS = Inverseur)



OOPS



OOPS

Mais Jeff, on a vu seulement 6 portes à deux entrées, mais il-y-a  $2^4 = 16$  combinaisons possibles :

Quelles combinaisons ne sont pas couverts ?

# Algèbre de (George) Boole

Bon, on connaît toutes les portes, mais quoi faire avec ? On a besoin d'un système formel de logique binaire : c'est l'algèbre de Boole. Voilà les axiomes :

$$0 \cdot 0 = 0$$

$$1 \cdot 1 = 1$$

$$0 + 0 = 0$$

$$1 + 1 = 1$$

$$0 \cdot 1 = 1 \cdot 0 = 0$$

$$1 + 0 = 0 + 1 = 1$$

$$\text{Si } x = 0, \text{ d'abord } !x = 1$$

$$\text{Si } x = 1, \text{ d'abord } !x = 0$$

Ces axiomes sont simples, on vient de les voir !

# Théorèmes (équations à une variable)

OK, il faut penser un peu pour ces théorèmes, mais ils ne sont pas difficiles non plus :

$$x \cdot 0 = 0$$

$$x \cdot 1 = x$$

$$x + 0 = x$$

$$x + 1 = 1$$

$$x \cdot x = x$$

$$x + x = x$$

$$x \cdot !x = 0$$

$$x + !x = 1$$

$$!(!x) = x$$

(N.B. : x est une variable)

Il faut être capable de faire ces simplifications sans penser...

# Propriétés (avec leurs propres titres)

Réveillez-vous ! Il faut penser un peu :

$$x \cdot y = y \cdot x$$

$$x + y = y + x$$

$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$$

$$x + (y + z) = (x + y) + z$$

$$x \cdot (y + z) = x \cdot y + x \cdot z$$

$$x + y \cdot z = (x + y) \cdot (x + z)$$

$$x + x \cdot y = x$$

$$x \cdot (x + y) = x$$

$$x \cdot y + x \cdot !y = x$$

$$(x + y) \cdot (x + !y) = x$$

$$x + !x \cdot y = x + y$$

$$x \cdot (!x + y) = x \cdot y$$

→ *Commutativité*

→ *Associativité*

→ *Distributivité*

→ *Absorption*

→ *Combinaison*

→ *Yada, yada, yada*

(N.B. : ET a précedence sur OU)



# Théorème DeMorgan

Réveillez-vous ! ÇA C'EST TOUJOURS SUR L'EXAMEN !!!

$$\overline{X \cdot Y} = \overline{X} + \overline{Y}$$

$$\overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$$

Ça nous laisse changer facilement entre PdS et SdP (à venir).

# Minterms n'Maxterms

a = Jeff boit de l'Alcool,

b = Jeff mange de la Bouffe

c = Jeff fume une Cigarette

a	b	c	Minterm	Maxterm
0	0	0	$m_0 = !a \cdot !b \cdot !c$	$M_0 = a + b + c$
0	0	1	$m_1 = !a \cdot !b \cdot c$	$M_1 = a + b + !c$
0	1	0	$m_2 = !a \cdot b \cdot !c$	$M_2 = a + !b + c$
0	1	1	$m_3 = !a \cdot b \cdot c$	$M_3 = a + !b + !c$
1	0	0	$m_4 = a \cdot !b \cdot !c$	$M_4 = !a + b + c$
1	0	1	$m_5 = a \cdot !b \cdot c$	$M_5 = !a + b + !c$
1	1	0	$m_6 = a \cdot b \cdot !c$	$M_6 = !a + !b + c$
1	1	1	$m_7 = a \cdot b \cdot c$	$M_7 = !a + !b + !c$

Étonnant !?! Ça sert à quelque chose ?

->

# Somme de Produits

a = Jeff boit de l'Alcool,      b = Jeff mange de la Bouffe  
c = Jeff fume une Cigarette, M = Jeff devient Malade :-)

a	b	c	M	Minterm
0	0	0	<b>1</b>	$m_0 = !a \cdot !b \cdot !c$
0	0	1	<b>1</b>	$m_1 = !a \cdot !b \cdot c$
0	1	0	0	<del><math>m_2 = !a \cdot b \cdot !c</math></del>
0	1	1	<b>1</b>	$m_3 = !a \cdot b \cdot c$
1	0	0	0	<del><math>m_4 = a \cdot !b \cdot !c</math></del>
1	0	1	0	<del><math>m_5 = a \cdot !b \cdot c</math></del>
1	1	0	0	<del><math>m_6 = a \cdot b \cdot !c</math></del>
1	1	1	<b>1</b>	$m_7 = a \cdot b \cdot c$

$$\text{Jeff devient Malade} = m_0 + m_1 + m_3 + m_7$$

(N.B. Les valeurs de la colonne M ont été choisies par Jeff)

# Produit de Sommes

$a$  = Jeff boit de l'Alcool,       $b$  = Jeff mange de la Bouffe  
 $c$  = Jeff fume une Cigarette,  $M$  = Jeff devient Malade

$a$	$b$	$c$	$M$	Maxterm
0	0	0	1	<del><math>M_0 = a + b + c</math></del>
0	0	1	1	<del><math>M_1 = a + b + !c</math></del>
0	1	0	<b>0</b>	$M_2 = a + !b + c$
0	1	1	1	<del><math>M_3 = a + !b + !c</math></del>
1	0	0	<b>0</b>	$M_4 = !a + b + c$
1	0	1	<b>0</b>	$M_5 = !a + b + !c$
1	1	0	<b>0</b>	$M_6 = !a + !b + c$
1	1	1	1	<del><math>M_7 = !a + !b + !c</math></del>

$$\text{Jeff devient Malade} = M_2 \cdot M_4 \cdot M_5 \cdot M_6$$

# Un exemple qui vous concerne

a = \_\_\_\_\_,      b = \_\_\_\_\_  
c = \_\_\_\_\_,      R = \_\_\_\_\_

a	b	c	R
0	0	0	
0	0	1	
0	1	0	
0	1	1	
1	0	0	
1	0	1	
1	1	0	
1	1	1	

R =

Circuit :

# De Morgan : PdS <-> SdP

On utilise le théorème De Morgan pour changer de forme :

Théorèmes :

$$x \cdot y = \overline{\overline{x} + \overline{y}}$$

$$x + y = \overline{\overline{x} \cdot \overline{y}}$$

Exemples :

$$\begin{aligned} M_0 \cdot M_2 \cdot M_4 \cdot M_6 &= \overline{\overline{M_0} + \overline{M_2} + \overline{M_4} + \overline{M_6}} \\ &= \overline{m_0 + m_2 + m_4 + m_6} \\ &= m_1 + m_3 + m_5 + m_7 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} m_1 + m_3 + m_5 + m_7 &= \overline{\overline{m_1} \cdot \overline{m_3} \cdot \overline{m_5} \cdot \overline{m_7}} \\ &= \overline{M_1 \cdot M_3 \cdot M_5 \cdot M_7} \\ &= M_0 \cdot M_2 \cdot M_4 \cdot M_6 \end{aligned}$$

Voyez-vous le pattern ?

# Je me souviens

Certain que vous êtes maintenant super-excités puisque vous pouvez concevoir des circuits logiques combinatoires. :-)

Mais qu'est-ce-qui se passe quand vous aurez besoin de s'en souvenir des valeurs intermédiaires ou des valeurs anciens des entrées ? :-|

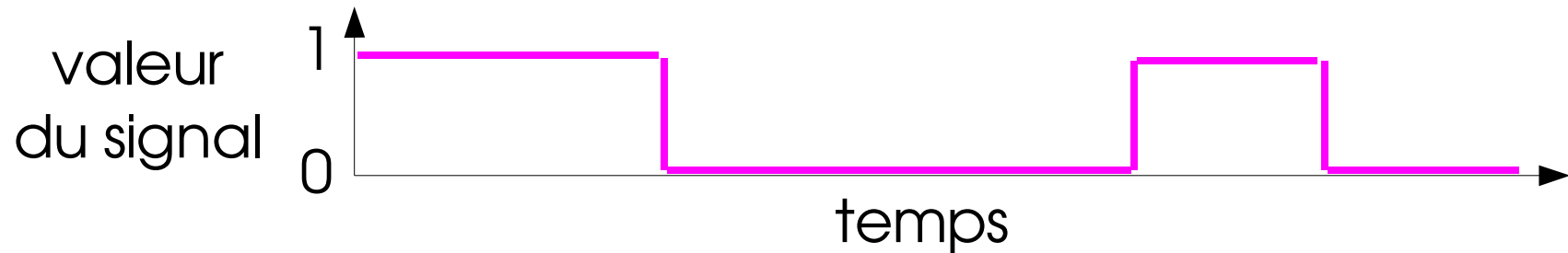
On vous présente alors les deux mémoires de base, les bascules et les bistables...

(Une très bonne référence pour ces deux derniers est : <http://www.play-hookey.com/digital/> . C'est super-cool !)

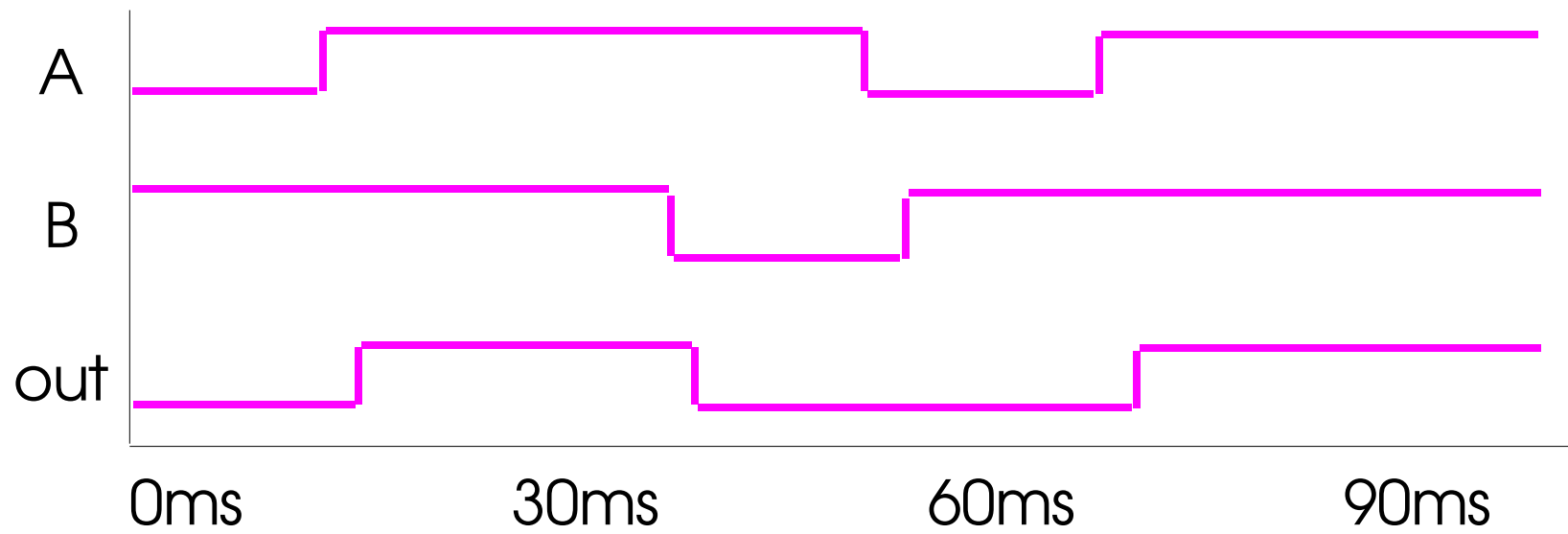
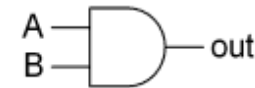
...mais en premier on introduit les diagrammes temporelles.

# Diagrammes temporelles

L'axe X représente le temps, l'axe Y représente le valeur :



Exemple : Porte ET à deux entrées.



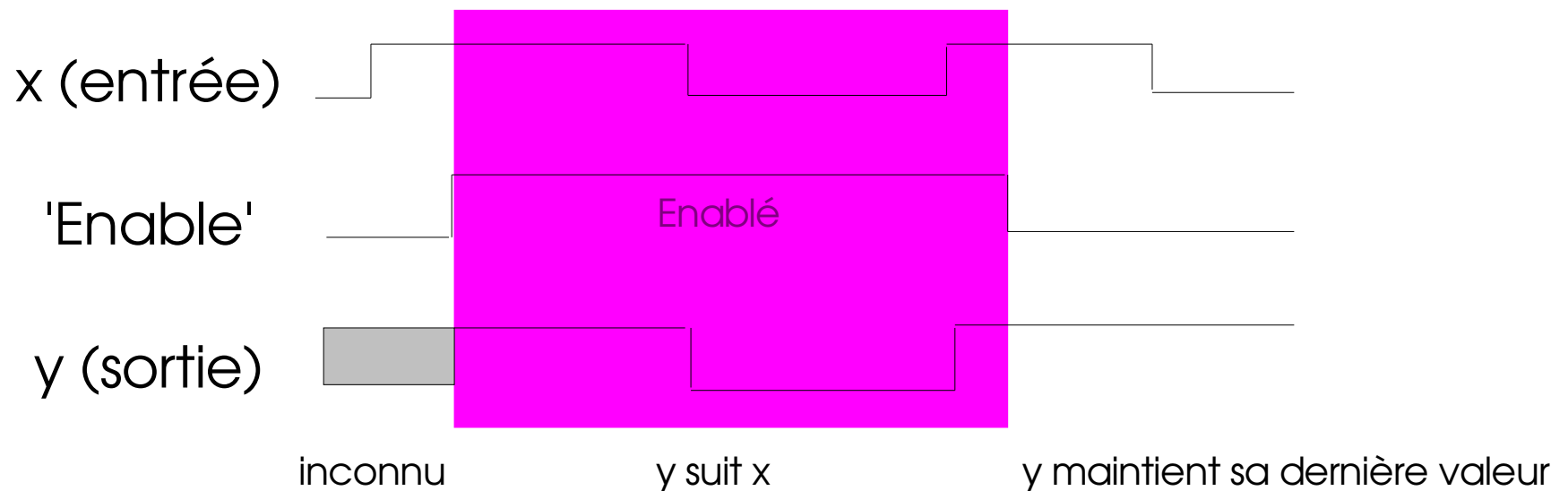


# Bistable

In English: Latch

Mémoire asynchrone (ne réagit pas selon une horloge)

Suit son entrée quand c'est enable :



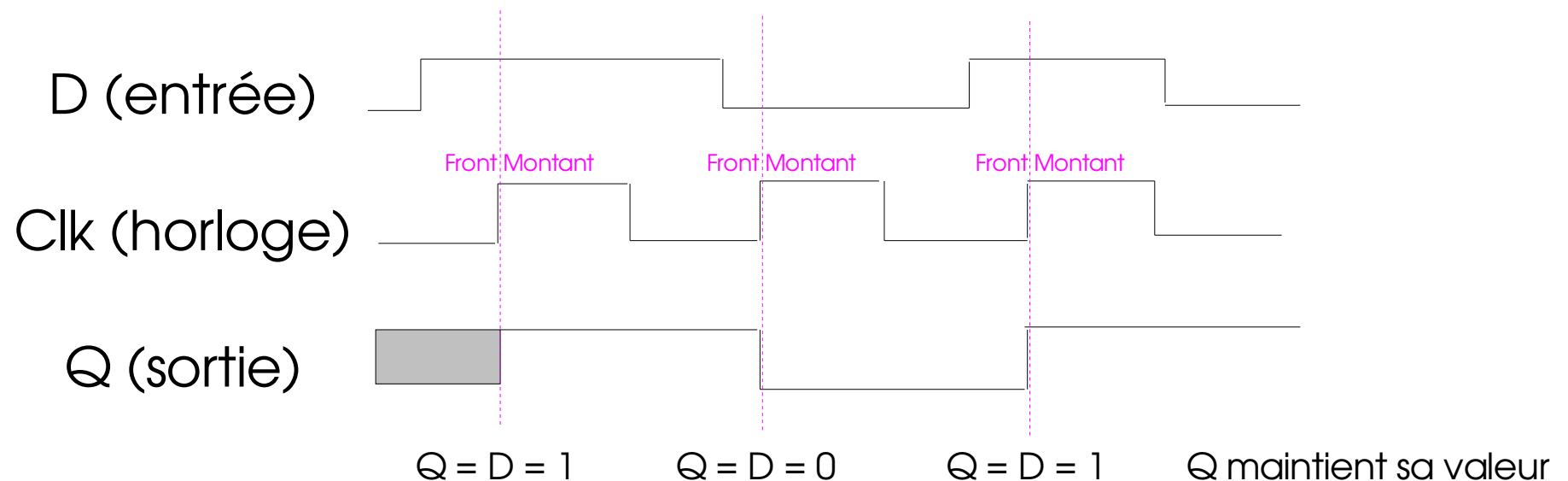
(N.B. Regardez [http://www.play-hookey.com/digital/d\\_nand\\_latch.html](http://www.play-hookey.com/digital/d_nand_latch.html))

# Bascule

In English: Flip-flop

Mémoire synchrone (réagit selon une horloge)

Capture son entrée lorsqu'un front montant de l'horloge :



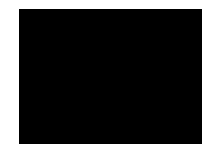
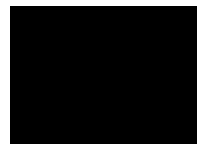
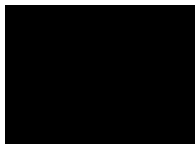
(N.B. Regardez [http://www.play-hookey.com/digital/d\\_nand\\_flip-flop.html](http://www.play-hookey.com/digital/d_nand_flip-flop.html))

# Plus sur les mémoires plus tard...

On verra plus sur les bistables et bascules plus tard. On ne les présente maintenant que pour introduire les diagrammes temporelles.

Quand-même, souvenez-vous bien de leur comportement temporel. C'est une question populaire d'intra. ;-)

Les bascules nous serviront pour la conception de circuits séquentiels, ce qui est présenté dans la deuxième partie du cours.



# Sommaire (par Monsieur T)

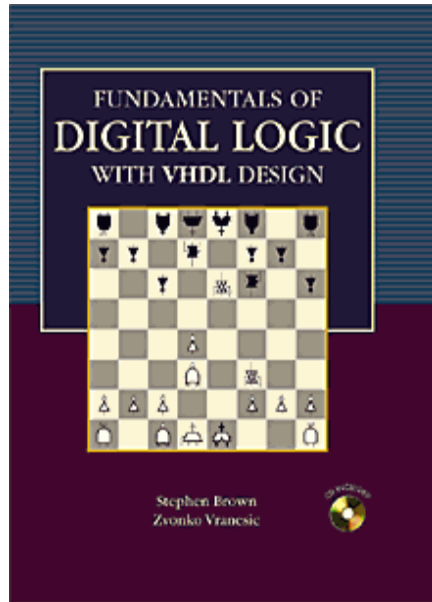


Faut maîtriser les tables de vérité et les diagrammes temporelles.

Faut connaître l'algèbre de Boole comme George Boole lui même !

Faut connaître les portes logiques et être capable de faire des circuits combinatoires avec.

# On s'amuse bien à faire les devoirs



Lecture courant : 2.1 – 2.6, 7.1 – 7.9

Lecture à venir : 3.1 – 3.5, 3.8

Exercices : Chapitre 2, site web

(réponses sur le site web du cours)

Lecture optionnelle : Polycopié '99 2.1 – 2.3

*Monsieur T sait si vous avez fait vos devoirs !!!*

# Concours

a	b	c	f
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

- 1) Écrivez  $f$  comme la somme de ses minterms.
- 2) Utilisez 1) pour écrire  $f$  en termes de  $a$ ,  $b$  et  $c$ .
- 3) Simplifiez 2) en se servant de l'algèbre de Boole.
- 4) Dessinez le circuit en utilisant des portes logiques. (Vous pouvez utiliser des portes ET et OU à plus que deux entrées)

Le design (correct) utilisant le moindre portes logiques gagnera. Bonne chance !