

Chapitre 01 : Logique Booléenne

"Au commencement était le NAND."

Où en sommes-nous ?

Stack des couches d'abstraction

Les 8 couches d'abstraction — nous sommes à la couche 1

Nous posons les **fondations** de tout l'édifice !

Pourquoi le Binaire ?

Question : Pourquoi 0 et 1, pas 0-9 ?

Réponses :

1. **Fiabilité** : Distinguer 2 états est plus robuste que 10
2. **Simplicité** : Un transistor = un interrupteur (on/off)
3. **Universalité** : George Boole (1854) : toute logique = Vrai/Faux



Concept Clé

Moins d'états = plus de tolérance au bruit électrique

Du Voltage au Bit

Tension	Signification
0V - 0.8V	0 (Faux)
2.4V - 3.3V	1 (Vrai)

La zone 0.8V-2.4V est **interdite** — c'est cette séparation nette qui rend le binaire robuste.



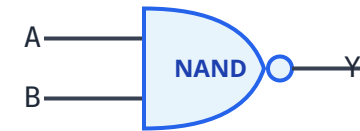
VHDL

On retrouve '0' et '1' comme valeurs de type `std_logic` .

La Porte NAND : Notre Axiome

Pourquoi partir du NAND ?

1. **Complétude fonctionnelle** : TOUTES les portes peuvent être construites à partir de NAND
2. **Réalité physique** : En CMOS, NAND = seulement 4 transistors
3. **Pédagogie** : Une seule brique → comprendre l'abstraction



Symbole de la porte NAND

Table de Vérité NAND

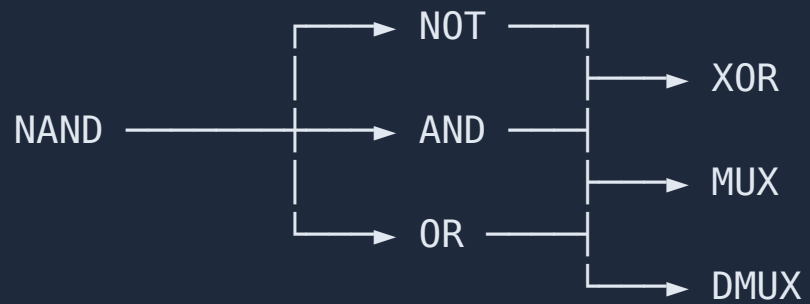
A	B	NAND (A, B)
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Règle NAND

Le résultat est 0 *seulement si* A **et** B sont à 1 .

NAND = "Not-AND" = inverse d'un AND

Universalité du NAND

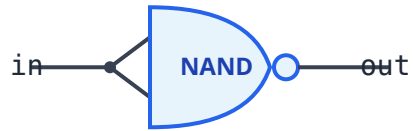


Théorème de complétude

Toute fonction booléenne peut être exprimée uniquement avec des portes NAND.

Construction : NOT (Inverseur)

Astuce : Connecter le même signal aux deux entrées !



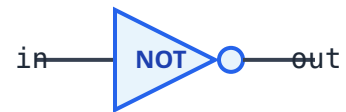
$$\text{NOT} = \text{NAND}(a, a)$$

Vérification :

- Si $\text{in} = 0$: $\text{NAND}(0, 0) = 1$ ✓
- Si $\text{in} = 1$: $\text{NAND}(1, 1) = 0$ ✓

in	NOT(in)
0	1
1	0

Symbole de la porte NOT



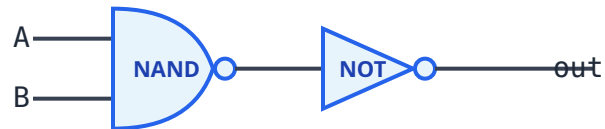
Symbole standard de l'inverseur

VHDL

En VHDL : `y <= not a;`

Construction : AND

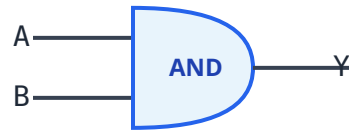
Insight : $\text{NOT}(\text{NAND}(A, B)) = \text{AND}(A, B)$



$$\text{AND} = \text{NOT}(\text{NAND}(a, b))$$

A	B	AND
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Symbole de la porte AND



Symbole standard de la porte AND

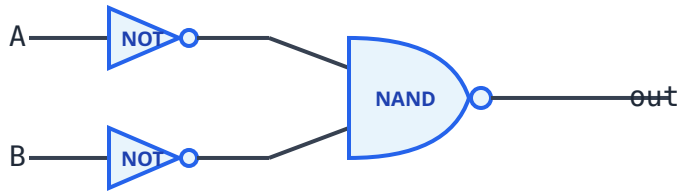
VHDL

En VHDL : `y <= a and b;`

Construction : OR

Théorème de De Morgan :

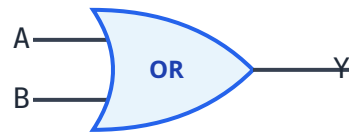
$$\begin{aligned} A \text{ OR } B &= \text{NOT} ((\text{NOT } A) \text{ AND } (\text{NOT } B)) \\ &= (\text{NOT } A) \text{ NAND } (\text{NOT } B) \end{aligned}$$



OR avec 3 portes NAND

A	B	OR
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Symbole de la porte OR



Symbole standard de la porte OR

VHDL

En VHDL : `y <= a or b;`

Construction : XOR (Ou Exclusif)

Rôles cruciaux du XOR :

- Addition binaire (somme sans retenue)
- Comparaison (bits différents ?)
- Cryptage (chiffrement par flux)
- Calcul de parité

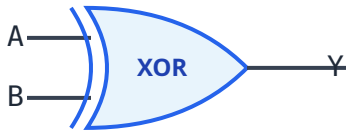
A	B	XOR
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Règle XOR

Sortie = 1 si et seulement si les entrées sont **différentes**

XOR : Détail de Construction

Formule : $A \text{ XOR } B = (A \text{ AND NOT } B) \text{ OR } (\text{NOT } A \text{ AND } B)$



Symbole de la porte XOR

Autre formule équivalente :

$A \text{ XOR } B = (A \text{ OR } B) \text{ AND NOT}(A \text{ AND } B)$



VHDL

En VHDL : `y <= a xor b;`

XOR : Propriétés Utiles

Propriété	Expression	Usage
Identité	$A \text{ XOR } 0 = A$	Masquage sélectif
Inversion	$A \text{ XOR } 1 = \text{NOT } A$	Inversion conditionnelle
Auto-inverse	$A \text{ XOR } A = 0$	Mise à zéro rapide
Commutativité	$A \text{ XOR } B = B \text{ XOR } A$	Simplification
Associativité	$(A \text{ XOR } B) \text{ XOR } C = A \text{ XOR } (B \text{ XOR } C)$	Parité

ARM

En ARM, l'instruction EOR (Exclusive OR) utilise ces propriétés : `EOR R0, R0, R0` met R0 à zéro en 1 cycle.

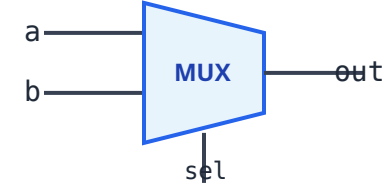
Le Multiplexeur (Mux) — L'Aiguilleur

Le composant le plus important !

- Si `sel == 0` → `out = a`
- Si `sel == 1` → `out = b`

Formule :

`out = (a AND NOT sel) OR (b AND sel)`



Mux 2:1

Pourquoi le Mux est Crucial ?

Dans un CPU, à chaque cycle il faut choisir :

- **D'où vient l'opérande ?**
 - Mémoire ou registre ?
- **Où va le résultat ?**
 - Mémoire ou registre ?
- **Quelle instruction ?**
 - ADD, SUB, AND... ?

Chaque choix = un Mux !

ARM

Le CPU ARM utilise des Mux pour sélectionner parmi les registres R0-R15. Le champ de registre (4 bits) commande un Mux 16:1.

Mux Étendu : Mux4Way, Mux8Way

Pour sélectionner parmi N entrées, il faut $\log_2(N)$ bits de sélection :

Mux	Entrées	Bits sel
Mux2	2	1
Mux4	4	2
Mux8	8	3
Mux16	16	4

Construction hiérarchique

Un Mux4Way = 3 Mux2Way en arbre

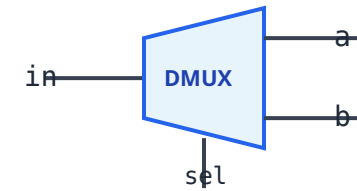
Le Démultiplexeur (DMux)

L'inverse du Mux : 1 entrée → N sorties

- Si `sel == 0` → `a = in, b = 0`
- Si `sel == 1` → `a = 0, b = in`

Usages :

- Adressage mémoire
- Routage des signaux
- Décodage d'instructions



DMux 1:2

Portes Multi-Bits (Bus)

Pour traiter des mots de 32 bits en parallèle :

```
entity And32 is
  port(
    a : in bits(31 downto 0);
    b : in bits(31 downto 0);
    y : out bits(31 downto 0)
  );
end entity;
```

```
architecture rtl of And32 is
begin
  gen: for i in 0 to 31 generate
    u: And2 port map (
      a => a(i),
      b => b(i),
      y => y(i)
    );
  end generate;
end architecture;
```

Notion de Bus

Bus

Groupe de fils transportant des données multi-bits en parallèle. Notation : `bits(31 downto 0)` = 32 fils.

Avantages :

- Transfert parallèle (32 bits/cycle)
- Notation compacte
- Opérations vectorielles

Exemples de bus :

- Bus de données : 32 bits
- Bus d'adresse : 32 bits
- Bus de contrôle : 8-16 bits

Portes Multi-Entrées

Or8Way : Teste si au moins 1 bit parmi 8 est à 1

```
Or8Way(a[0..7]) = a[0] OR a[1] OR ... OR a[7]
```

Construction en arbre (3 niveaux au lieu de 7) :

```
Niveau 1: Or2(a[0],a[1])→t0 Or2(a[2],a[3])→t1 ...  
Niveau 2: Or2(t0, t1) → t4 Or2(t2, t3) → t5  
Niveau 3: Or2(t4, t5) → sortie
```

Pourquoi l'arbre ?

Profondeur $\log_2(N)$ au lieu de $N-1$ → moins de délai de propagation

HDL : Description Matérielle

```
entity And2 is
  port(
    a : in bit;
    b : in bit;
    y : out bit
  );
end entity;

architecture rtl of And2 is
  component Nand port(a,b: in bit; y: out bit); end component;
  component Inv port(a: in bit; y: out bit); end component;
  signal w : bit;
begin
  u1: Nand port map (a => a, b => b, y => w);
  u2: Inv port map (a => w, y => y);
end architecture;
```


Pont avec VHDL Professionnel

VHDL

nand2c HDL	VHDL standard
bit	std_logic
bits(31 downto 0)	std_logic_vector(31 downto 0)
port map	Identique !
for generate	Identique !

Vous apprenez la vraie syntaxe VHDL !

Exemple Tracé : Calcul AND

Traçons $\text{AND}(1, 0)$ pas à pas :

1 Entrées

$A = 1, B = 0$

2 NAND(A, B)

$\text{NAND}(1, 0) = 1$

3 NOT du résultat

$\text{NOT}(1) = 0 \rightarrow \text{AND}(1, 0) = 0 \checkmark$

Exemple Tracé : Calcul Mux

Traçons `Mux(a=1, b=0, sel=1)` :

1 $\text{NOT}(\text{sel}) = \text{NOT}(1) = 0$

2 $a \text{ AND } \text{NOT}(\text{sel}) = 1 \text{ AND } 0 = 0$

3 $b \text{ AND } \text{sel} = 0 \text{ AND } 1 = 0$

4 $0 \text{ OR } 0 = 0$

Résultat : `out = b = 0` quand `sel = 1` ✓

Du NAND au CPU : La Feuille de Route

Roadmap NAND vers CPU

Progression à travers les chapitres

Rôle de Chaque Porte dans le CPU

Porte	Rôle dans le CPU
NOT	Soustraction (complément à 2), inversion de condition
AND	Masquage de bits, conditions ET, extraction de champs
OR	Combinaison de signaux, conditions OU
XOR	Addition bit à bit, comparaison, parité
Mux	Tous les choix du datapath
DMux	Adressage mémoire, décodage instruction

Questions de Réflexion

1. Pourquoi le NAND est-il préféré au NOR en CMOS ?
2. Combien de portes NAND faut-il pour un XOR ?
3. Quel est l'avantage d'un Mux large (16:1) vs plusieurs petits ?
4. Comment faire un Mux 4:1 avec des Mux 2:1 ?
5. Quelle est la profondeur d'un Or16Way en arbre ?

Synthèse des Portes

A	B	NAND	AND	OR	XOR
0	0	1	0	0	0
0	1	1	0	1	1
1	0	1	0	1	1
1	1	0	1	1	0

Mnémotechnique

AND = tous à 1 | **OR** = au moins un à 1 | **XOR** = nombre impair de 1

Ce qu'il faut retenir

1. **Le binaire simplifie** : 2 états plus fiables que 10
2. **NAND est universel** : Toutes les portes en découlent
3. **L'abstraction est puissante** : Couches les unes sur les autres
4. **Mux = choix, DMux = routage**
5. **XOR = addition, comparaison, parité**
6. **Bus = traitement parallèle de plusieurs bits**

Questions ?



Référence : Livre Seed, Chapitre 01 - Logique Booléenne



Exercices : TD et TP disponibles

Prochain chapitre : Arithmétique (ALU)