



# ELECINF 102 : Processeurs et Architectures Numériques

Automates finis: Réalisation matérielle de séquenceurs

Sumanta Chaudhuri, Jean-Luc Danger, Guillaume Duc,  
Tarik Graba, Ulrich Kühne, Yves Mathieu  
Alexis Polti, Laurent Sauvage





## Plan

Automates matériels

Méthodologie

Mise en œuvre en SystemVerilog

Encodage des états

Temps de réaction

## Vocabulaire

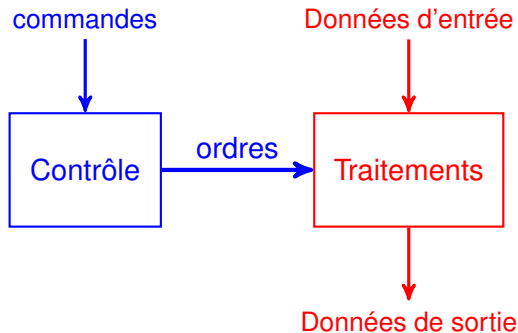
- Automates finis
- Machines à états finis (MAE)
- Finite-State Machines (FSM)
- Ce qui est fini, c'est le nombre d'états

# Automates finis

## Pourquoi ?

Dans une architecture, on distingue traditionnellement :

- le **traitement** des données,
- le **contrôle** de ce traitement.



## Automates finis

Les automates sont une solution à la réalisation des blocs de **contrôle**.

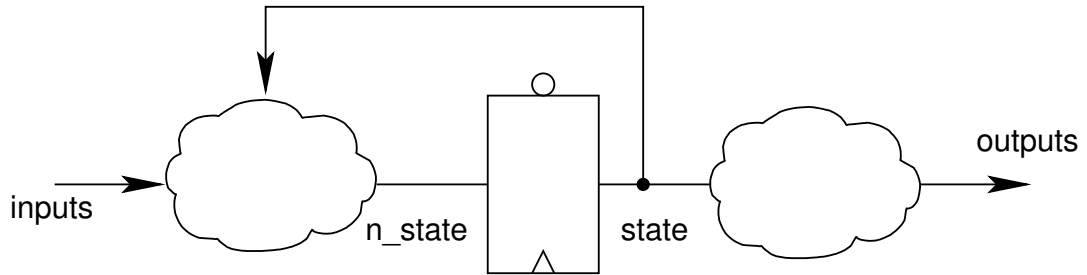
■ Dans un automate fini on définit :

- l'**état** d'un système,
- les actions effectuées dans un état déterminé,
- le passage d'un état à l'autre (les **transitions**).

## Automates finis en matériel

- Mémoriser l'état → **logique synchrone** :
  - un **registre** pour mémoriser l'état :
    - La taille du registre est liée au **nombre** d'états.
    - La réinitialisation du registre (**reset**) permet de maîtriser l'état de départ.
- En fonction de l'**état courant** calculer combinatoirement les sorties (les **ordres**)
- En fonction de l'**état courant** et des entrées (les **commandes**) calculer combinatoirement l'**état futur**

## Automates finis en matériel



- La sortie du registre représente l'état courant.
- L'entrée du registre représente l'état futur.
- Au front d'horloge, l'état courant est mis à jour.

Cette architecture est appelée **machine à états de Moore**



## Plan

Automates matériels

**Méthodologie**

Mise en œuvre en SystemVerilog

Encodage des états

Temps de réaction





## Avant de coder...

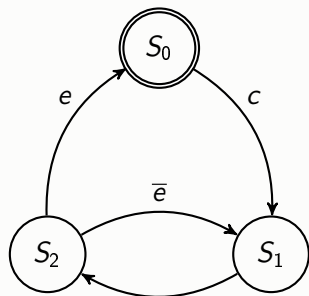
### Une méthode générique de conception

- On trace un graphe :
  - On construit un graphe orienté.
  - Chaque état est représenté par un cercle.
  - On précise l'état initial par un double cercle (après un reset).
  - On précise pour chaque état la valeur des sorties.
  - Les états sont liés par des flèches qui représentent les transitions.
  - La condition de chaque transition doit être précisée.
  - Ces conditions dépendent des entrées.

# Automates finis

## Une méthode générique de conception

### Exemple



- L'état initial est  $S_0$
- Le passage de  $S_0$  à  $S_1$  ne se fait que si la condition  $c$  est vraie
- Le transition de  $S_1$  à  $S_2$  est inconditionnelle (toujours vraie)
- À partir de  $S_2$  on passe à  $S_0$  ou  $S_1$  en fonction de  $e$
- Si un transition n'est pas prise, on reste dans l'état courant.

**REMARQUE** : Pour ne pas encombrer le schéma, nous ne représentons pas le fait de rester dans l'état si aucune transition n'est prise.

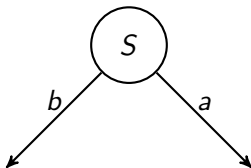
Le style de codage en SystemVerilog que nous utiliserons garantira cela.

# Automates finis

## Règles de construction

### Grphe non contradictoire

Deux transitions avec des conditions contradictoires ne doivent pas partir du même état.

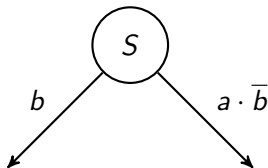


# Automates finis

## Règles de construction

### Grphe non contradictoire

Deux transitions avec des conditions contradictoires ne doivent pas partir du même état.





## Plan

Automates matériels

Méthodologie

Mise en œuvre en SystemVerilog

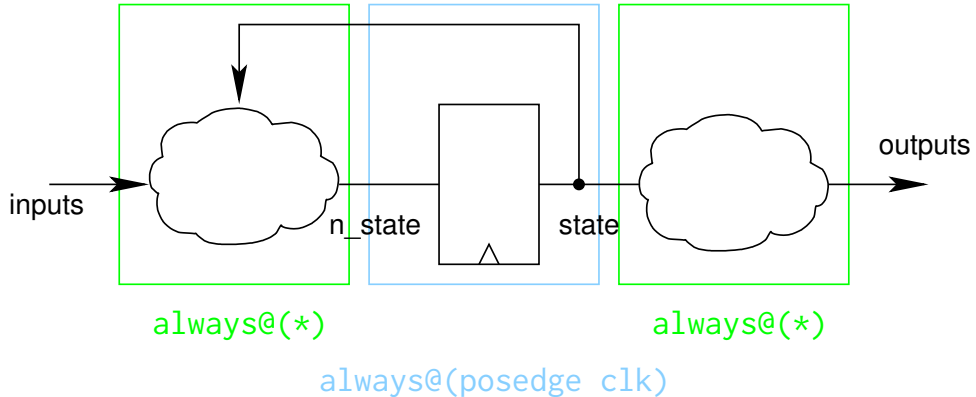
Encodage des états

Temps de réaction

# Codage en SystemVerilog

## Trois blocs

- Un bloc séquentiel pour sauvegarder l'état.
- Deux blocs combinatoires : calcul de l'état futur ; calcul des sorties.



# Représentation en SystemVerilog

## Style de codage des 3 blocs

Déclaration des signaux du registre d'états

```
enum logic[1:0] {INIT, S0, S1} state, n_state ;
```

Calcul de l'état futur

```
always @(*)
begin
    // par défaut on reste
    // dans l'état courant
    n_state <= state ;
    case (state)
        INIT: if (cond0)
            n_state <= S0;
        S0  : if (cond1)
            n_state <= S1;
        S1  : if (cond2)
            n_state <= INIT;
    endcase
end
```

Stockage de l'état courant

```
always @(posedge clk)
if (reset)
    state <= INIT ;
else
    state <= n_state ;
```

Calcul des sorties

```
always @(*)
    output1 <= f(state);

always @(*)
    output2 <= g(state);

always @(*)
    output3 <= ...

...
```

# Représentation en SystemVerilog

## Déclaration des signaux du registre d'états

```
enum logic[1:0] {INIT, S0, S1} state, n_state ;
```

- Pour la lisibilité utilisation d'un type énuméré
  - mot clé **enum**
  - permet de nommer les états
- on précise la taille du registre
- on déclare en même temps les signaux représentant l'état et l'état futur



# Représentation en SystemVerilog

## Le registre d'état

```
always @(posedge clk)
if (reset)
    state <= INIT ;
else
    state <= n_state ;
```

- Le reset met l'automate dans son état initial
- À chaque front d'horloge on change l'état
  - l'état futur remplace l'état actuel

# Représentation en SystemVerilog

## Transitions d'états

```
always @(*)
begin
    // par défaut on reste
    // dans l'état courant
    n_state <= state ;
    case (state)
    INIT: if (cond0)
        n_state <= S0;
    S0  : if (cond1)
        n_state <= S1;
    S1  : if (cond2)
        n_state <= INIT;
    endcase
end
```

- Par défaut l'état ne change pas
  - l'état futur reste à l'état courant
- Pour chaque état
  - n'exprimer que ce qui entraîne un changement d'état
- Le case peut être incomplet car il y a un cas par défaut

# Représentation en SystemVerilog

## Calcul des sorties

- Les sorties sont calculées combinatoirement
  - elles ne dépendent que de l'état courant
- Un style de codage, dans lequel on part de la sortie est conseillé.

```
always @(*)  
    output1 <= f(state);  
  
always @(*)  
    output2 <= g(state);  
  
always @(*)  
    output3 <= ...  
  
...
```



## Plan

Automates matériels

Méthodologie

Mise en œuvre en SystemVerilog

**Encodage des états**

Temps de réaction

## Encodage binaire naturel

- Chaque état est représenté par une valeur du registre d'état
- La taille du registre évolue en  $\log_2$  du nombre d'états
- C'est comme ça que fonctionnent les `enum` de SystemVerilog

Dans notre exemple :

```
enum logic[1:0] {INIT, S0, S1} state, n_state ;
```

- 3 états  $\rightarrow$  2 bits.
  - INIT  $\rightarrow$  2'b00
  - S0  $\rightarrow$  2'b01
  - S1  $\rightarrow$  2'b10

## Encodage OneHot

- Chaque état est représenté par un bit du registre d'états
  - Il y a systématiquement qu'un seul bit à 1
- La taille du registre est égale au nombre d'états

Dans notre exemple :

- 3 états  $\rightarrow$  3 bits.
  - INIT  $\rightarrow$  2'b001
  - S0  $\rightarrow$  2'b010
  - S1  $\rightarrow$  2'b100



## Encodage OneHot

### Avantages/Inconvénients

- Le décodage des états est simplifié au maximum
  - Pour déterminer si on est dans un état particulier, il suffit de regarder la valeur du bit correspondant.
- Simplification de la logique combinatoire.

Par contre :

- On augmente la taille du registre d'état.

Il y a donc un compromis entre la taille de la logique combinatoire et la taille de la logique séquentielle.



## Encodage OneHot Et en SystemVerilog ?

Sauf cas particuliers, il faut **laisser les outils informatiques décider si le passage en encodage OneHot est opportun.**

- On garde le style de codage précédemment présenté
  - avec une taille de registre compatible avec l'encodage binaire naturel

Les outils de synthèse détectent les registres d'états et peuvent changer l'encodage





## Plan

Automates matériels

Méthodologie

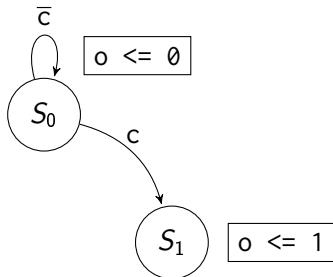
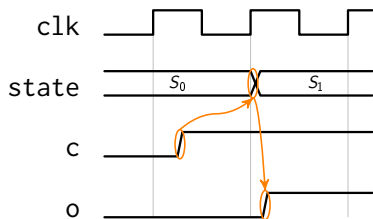
Mise en œuvre en SystemVerilog

Encodage des états

Temps de réaction

## Latence de réaction pour une machine de Moore

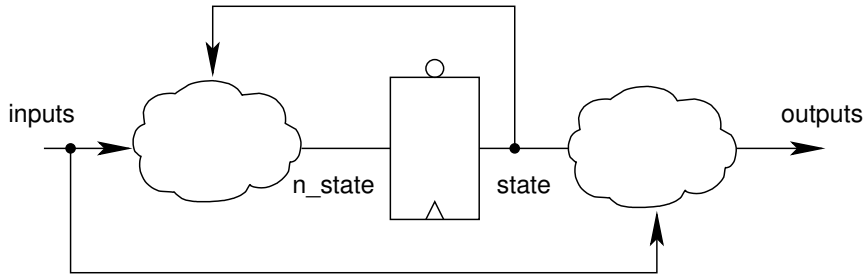
Le changement de la valeur d'une sortie nécessite un changement d'état et donc au moins un cycle de latence.



# Une variante de la Machine de Moore

## La machine de Mealy

- La sortie dépend de l'état mais aussi directement des entrées

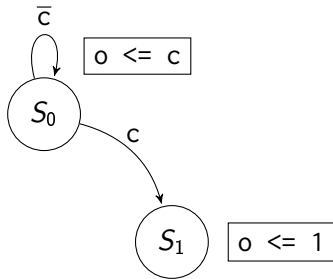
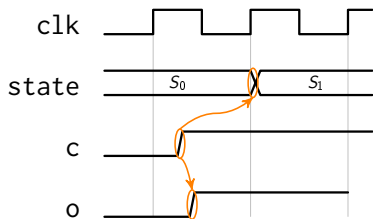


Ceci permet de :

- changer la sortie sans changer d'état,
- changer la sortie en même temps qu'on change d'état.

## Latence de réaction pour une machine de Mealy

Un changement d'entrée peut être propagé immédiatement sur une sortie.





## Moore vs Mealy

### Faut-il faire du Mealy systématiquement ?

- Avec une machine de Mealy on peut réagir plus vite.
- Mais on a créé un chemin combinatoire entre l'entrée et la sortie
  - la maîtrise du chemin critique plus complexe.