

# Diagnostic incrémental et décentralisé (entre autres choses)

Marie-Odile Cordier, Christine Largouët

Alban Grastien

15 Juin 2006



Australian Government  
Department of Communications,  
Information Technology and the Arts  
Australian Research Council

#### NICTA Members



#### NICTA Partners

# Diagnostic

- Principe

- Repérer les comportements fautifs dans un système
- ⇒ Trouver tous les comportements qui correspondent aux observations

- Quelque chose d'un peu plus formel

- Étant donné le modèle complet du système, les observations sur le système, une requête
- Déterminer si les comportements décrits par le modèle et consistants avec les observations satisfont ou non la requête

# Plan

- 1 Du diagnostic
- 2 Du diagnostic décentralisé

# Plan

- 1 Du diagnostic
  - Systèmes à événements discrets
  - Observations
  - Diagnostic
- 2 Du diagnostic décentralisé

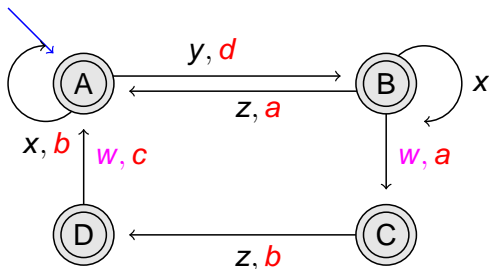
# Système à événements discrets

- États décrits par un ensemble fini de variables prenant des valeurs dans un domaine fini
- Évolution modélisée par l'occurrence d'événements discrets

Modèle :

$Mod = (Q, E, T, I, F)$

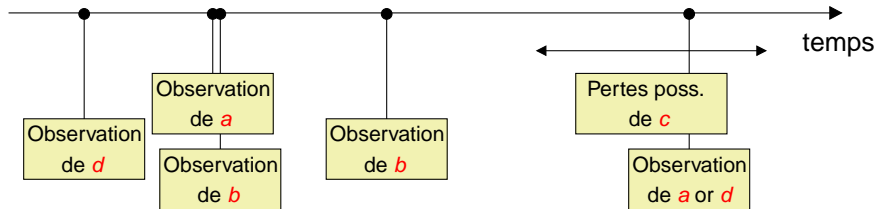
- $Q$ : states
- $E$ : events
- $T$ : transitions
- $I$ : initial states
- $F$ : final states



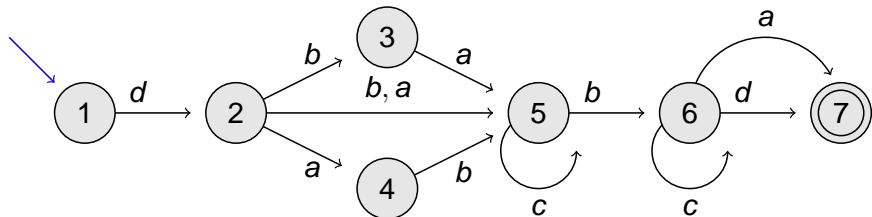
# Observations

- Problème :
  - Événement observable  $\leftrightarrow$  observation émise
  - Observation émise  $\overset{?}{\leftrightarrow}$  observation reçue
  
  - Les observations reçues peuvent être différentes des observations émises
  - À partir de la séquence d'observations reçues, on peut inférer un ensemble de séquences d'observations émises
  
- Solution :
  - Représentation des observations par un *automate des observations*

# Observations – exemple



- Automate des observations :



# Diagnostic

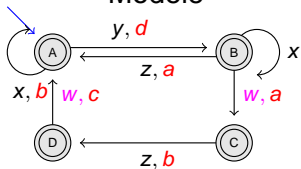
- Trouver les trajectoires sur le modèle qui sont consistantes avec les observations émises
- Synchroniser le modèle et les observations émises

$$\Delta = Mod \otimes Obs \quad (1)$$

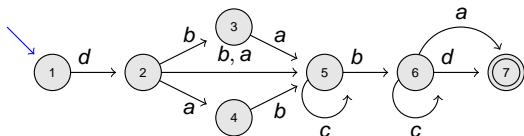


# Diagnostic – exemple

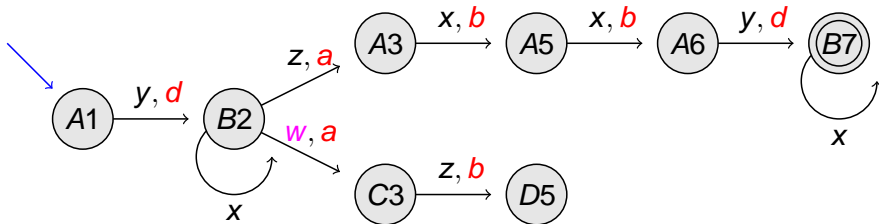
Modèle



Observations



Diagnostic



# Plan

- 1 Du diagnostic
- 2 Du diagnostic décentralisé
  - Du diagnostic décentralisé...
  - ... et de son application au diagnostic incrémental

## Pourquoi une approche décentralisée

- La taille du modèle est exponentielle par rapport au nombre de composants dans le système.
- ⇒ Il est impossible de construire le modèle global du système.

# Modélisation décentralisée

- $d\text{-Mod} = (Mod_1, \dots, Mod_m)$ 
  - $Mod_i$  est le modèle du composant  $C_i$
- $Mod = Mod_1 \otimes \dots \otimes Mod_m$ 
  - $\otimes$  : opération (classique) de synchronisation des automates
  - on ne calcule pas  $Mod$
- Hypothèse implicite : indépendance des états initiaux des modèles
  - généralement, un seul état initial par composant

# Calcul décentralisé du diagnostic

- [Pencolé et Cordier, 2000–2005]
- Décomposition du calcul :
$$\Delta = Mod \otimes Obs$$
$$= (Mod_1 \otimes \dots \otimes Mod_m) \otimes (Obs_1 \otimes \dots \otimes Obs_m)$$
$$= (Mod_1 \otimes Obs_1) \otimes \dots \otimes (Mod_m \otimes Obs_m)$$
$$= \Delta_1 \otimes \dots \otimes \Delta_m \text{ (opération de fusion)}$$
  - $\Delta_i$  est le *diagnostic local* du composant  $\mathcal{C}_i$
  - La fusion de  $\Delta_i$  et  $\Delta_j$  permet de supprimer des trajectoires de  $\Delta_i$  et de  $\Delta_j$
- Avantages :
  - On peut fusionner les diagnostics locaux deux par deux de manière incrémentale. Avec une *stratégie* intelligente, on peut espérer que l'opération de fusion soit efficace
  - Grâce aux contraintes données par les observations, on peut espérer  $\Delta$  petit par rapport à  $Mod$

# Transition-indépendance

- Transition-indépendance :
  - $A_1$  et  $A_2$  deux automates
  - Pas d'événements de synchronisation entre  $A_1$  et  $A_2$
- Propriétés de la transition-indépendance
  - La synchronisation de  $A_1$  et  $A_2$  ne supprime aucune trajectoire de  $A_1$  ou de  $A_2$
  - $A_1 \otimes A_2$  est le produit cartésien de  $A_1$  et  $A_2$
- Indépendance de diagnostics locaux :
  - Ne pas synchroniser les diagnostics transition-independants

# Représentation décentralisée du diagnostic

- $d-\Delta = \{\Delta_{s_1}, \dots, \Delta_{s_k}\}$ 
  - $\Delta_{s_i}$  est le diagnostic du sous-système  $s_i$
  - $\{s_1, \dots, s_k\}$  est une partition du système
  - $\forall s_i, s_j, \Delta_{s_i}$  et  $\Delta_{s_j}$  sont transition-indépendants
  
- $d-\Delta$  est une représentation *sûre*<sup>1</sup> de  $\Delta$

---

<sup>1</sup>à défaut d'un meilleur terme

# Algorithmes

Calcul de la représentation décentralisée du diagnostic

**entrée** : diagnostics locaux  $\{\Delta_{s_1}, \dots, \Delta_{s_m}\}$

$d-\Delta = \{\Delta_{s_1}, \dots, \Delta_{s_m}\}$

**tant que**  $\exists s_i, s_j : \Delta_{s_i}$  et  $\Delta_{s_j}$  sont transition-dépendants

$d-\Delta = d-\Delta \setminus \{\Delta_{s_i}, \Delta_{s_j}\}$

$s = s_i \uplus s_j$

$\Delta_s = \Delta_{s_i} \otimes \Delta_{s_j}$

$d-\Delta = d-\Delta \cup \{\Delta_s\}$

**fin tant que**

**renvoie** :  $d-\Delta$



# Plan

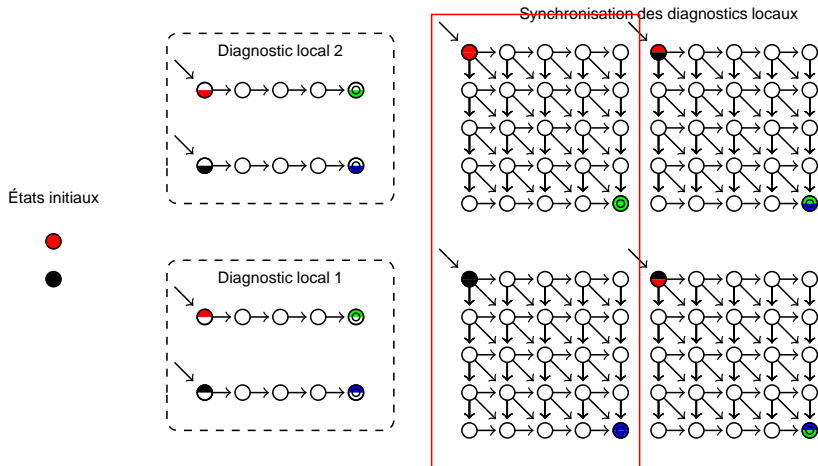
- 1 Du diagnostic
- 2 Du diagnostic décentralisé
  - Du diagnostic décentralisé...
  - ... et de son application au diagnostic incrémental

# Principe du diagnostic incrémental

- Soit le diagnostic  $\Delta_i$  de la période  $[t_0, t_j]$ 
  - $F_i$  est l'ensemble des états finaux de  $\Delta_i$
- Soit  $Obs^{j+1}$  les observations émises pendant  $[t_j, t_{j+1}]$
- Calcul du diagnostic  $\Delta_{j+1}$  de  $[t_0, t_{j+1}]$
  
- En pratique :
  - Calcul du diagnostic  $\Delta^{j+1}$  de  $[t_j, t_{j+1}]$
  - Trajectoire de  $\Delta_{j+1}$  : concaténation d'une trajectoire de  $\Delta_j$  et d'une trajectoire de  $\Delta^{j+1}$
  
- $\Delta^{j+1} = (Mod^- \otimes Obs^{j+1})[F_j]$ 
  - On part des états finaux de  $\Delta_j : [F_j]$
  - Propriété : les états finaux de  $\Delta^{j+1}$  sont les états finaux de  $\Delta_{j+1}$

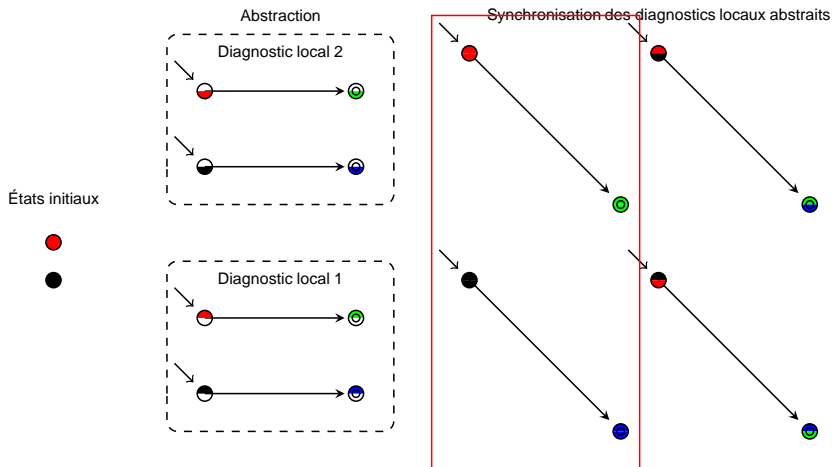
# Problème

Les automates  $\Delta_{S_i}$  ne sont pas forcément états-indépendants



# Problème

Les automates  $\Delta_{S_i}$  ne sont pas forcément états-indépendants



## Plus formellement

- Abstraction de  $A$  : conserve les états initiaux et les états finaux + inclue une transition entre  $q_I$  et  $q_F$  s'il existe une trajectoire entre ces états sur  $A$
- Propriétés
  - $Abst(A_1 \otimes A_2) = Abst(A_1) \otimes Abst(A_2)$
  - $(Abst(A_1 \otimes A_2))[I] = Abst((A_1 \otimes A_2)[I])$

# Représentation du diagnostic

- Pour une fenêtre :
  - Diagnostic *étendu* :  $(d-\Delta, ad-\Delta)$ 
    - $d-\Delta$  : diagnostics transition-indépendants
    - $ad-\Delta$  : abstraction des diagnostics état- et transition-indépendants
  
- Pour  $[t_0, t_n]$  :
  - $((d-\Delta^1, ad-\Delta^1), \dots, (d-\Delta^n, ad-\Delta^n))$

# Algorithmme

Calcul des diagnostics abstraits état- et transition-indépendants

**entrée** : diagnostics transition-indépendants

$$d-\Delta = \{\Delta_{s_1}, \dots, \Delta_{s_k}\}$$

$$ad-\Delta = \{a\Delta \mid \exists s_i : \Delta_{s_i} \in d-\Delta \wedge a\Delta = Abst(\Delta_{s_i})\}$$

**tant que**  $\exists s_i, s_j : a\Delta_{s_i}$  et  $a\Delta_{s_j}$  sont état-dépendants

$$ad-\Delta = ad-\Delta \setminus \{a\Delta_{s_i}, a\Delta_{s_j}\}$$

$$s = s_i \uplus s_j$$

$$a\Delta_s = a\Delta_{s_i} \otimes a\Delta_{s_j}$$

$$ad-\Delta = ad-\Delta \cup \{a\Delta_s\}$$

**fin tant que**

**renvoie** :  $ad-\Delta$

# Expérimentations

	nb états	nb trans	nb auto	temps
sans découpage	9 088	557 836	4	26mn 55s
1er découpage	479	4 038	39	< 1s
2e découpage	589	5 382	51	10s
3e découpage	3 375	142 517	26	3mn 5s

Importance du découpage



# Conclusion

- Gestion de sous-systèmes indépendants différents (dynamiques) sur plusieurs fenêtres
  - Permet de tirer partie de l'indépendance sur de courtes périodes

# Perspectives

- Meilleur découpage
  - Comment le définir ?
  - Comment le calculer ?
    - Hors-ligne
    - En-ligne
  
- État-indépendance
  - Comment la calculer de manière efficace ?

# État-indépendance

- Soit  $A_1$  et  $A_2$  deux automates (possiblement abstraits) et  $I$  un ensemble d'états,  $A_1 \otimes A_2 \stackrel{?}{=} (A_1 \otimes A_2)[I]$ 
  - But : si  $A_1$  et  $A_2$  sont états-indépendants, on ne calcule pas  $(A_1 \otimes A_2)[I]$
- Dans le pire des cas : raisonnement *a posteriori*
  - Calcul de  $(A_1 \otimes A_2)[I]$  (coût non négligeable)
  - Vérification de la propriété (extrêmement facile)
- Si possible : raisonnement *a priori*
- Problème : trouver des heuristiques peu coûteuses permettant de prouver la plupart du temps l'état-indépendance