

Sémantique formelle et synthèse de client pour services Web

Séminaire « *Services Web* »
24 Janvier 2006

Sylvain Rampacek
sylvain.rampacek@univ-reims.fr
CReSTIC – LAMSADE

Plan

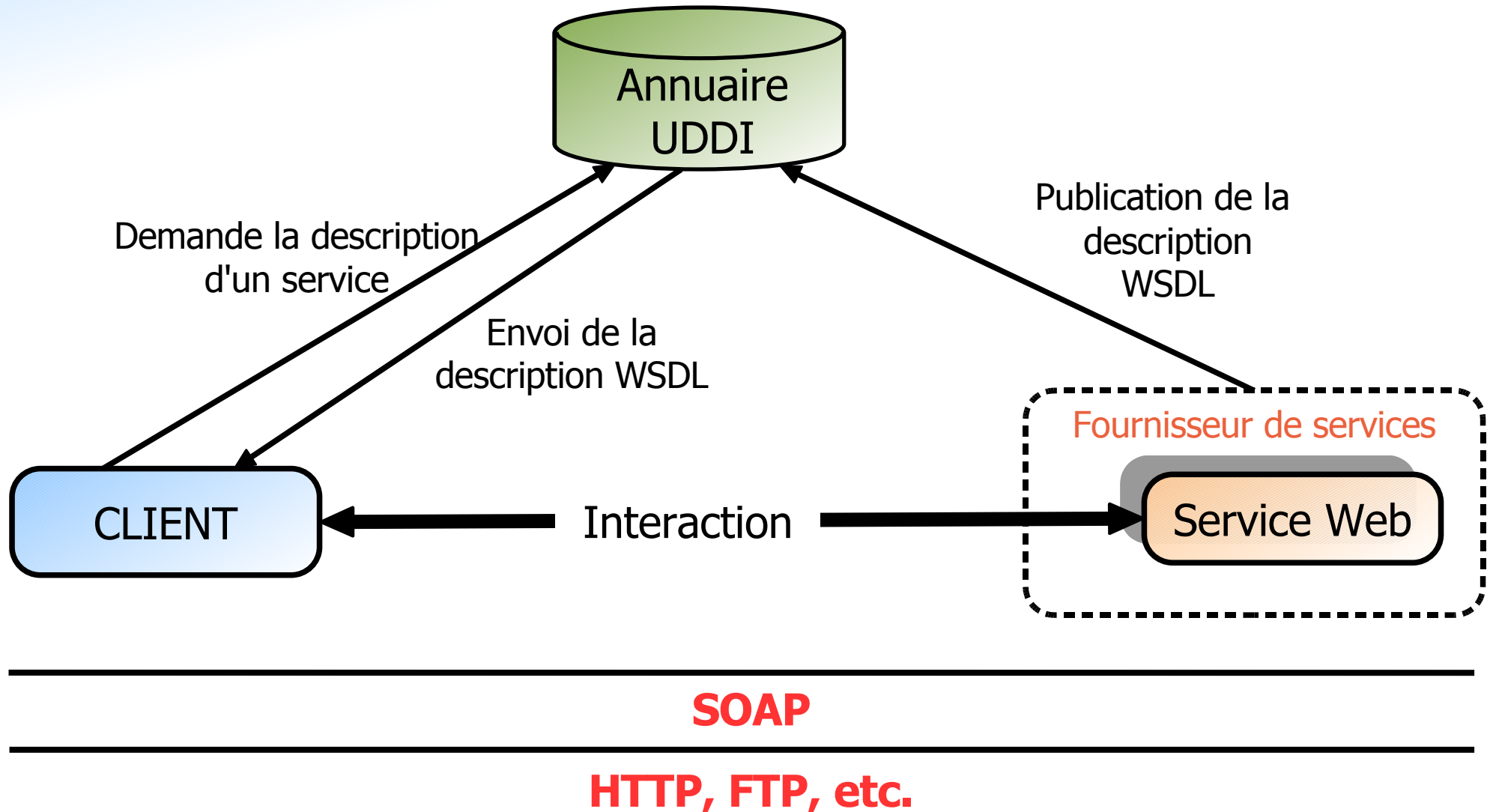
- ◆ Introduction
 - ◆ Services Web
 - ◆ Description de la plate-forme
- ◆ Sémantique formelle
 - ◆ Une sémantique formelle pour les services Web
 - ◆ Les automates temporisés
- ◆ Relation d'interaction
 - ◆ Ambiguïté
 - ◆ Génération d'un client
- ◆ Conclusion

Introduction

Contexte des Services Web

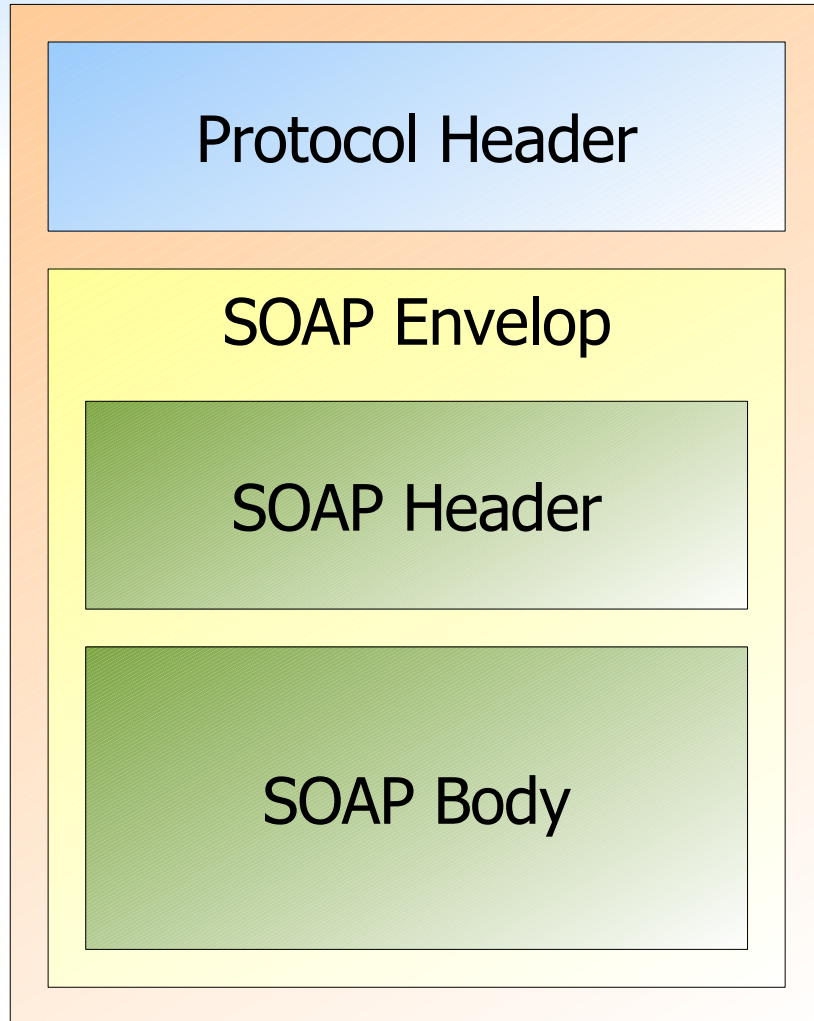
- ◆ Systèmes distribués (un service \neq un serveur)
- ◆ Interopérabilité (XML, SOAP, WSDL, ...)
- ◆ Gestion de l'hétérogénéité :
 - ◆ Niveau/Couche supplémentaire (conserve la couche métier)
 - ◆ Évolution des systèmes distribués à objets
 - ◆ *Service Oriented Architecture (SOA)*

Architecture des Services Web



SOAP

- *Simple Object Access Protocol* -

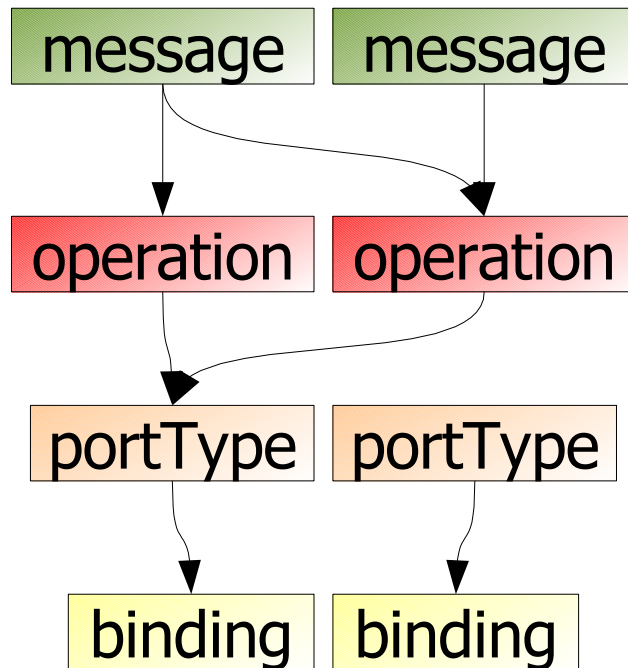


- ◆ basé sur XML
- ◆ représente les données lors des échanges
- ◆ *protocol header* : pour le niveau transport
- ◆ **SOAP Envelop** :
 - ◆ **SOAP Header** : information à propos des noeuds intermédiaires
 - ◆ **SOAP Body** : « données » dans un langage spécifique

WSDL

- *Web Services Description Language* -

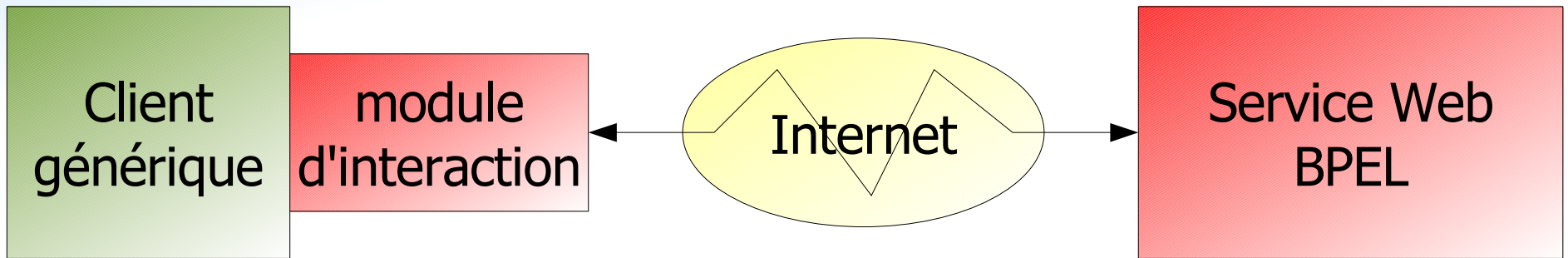
- ◆ Interface du service (sens C++/JAVA)
- ◆ basé sur XML
- ◆ Décrit :
 - ◆ les espaces de noms
 - ◆ les messages
 - ◆ les opérations (composition de messages en entrée et en sortie)
 - ◆ portType (port de communication)
 - ◆ liaison (lien entre les opérations WSDL et les opérations SOAP)



BPEL

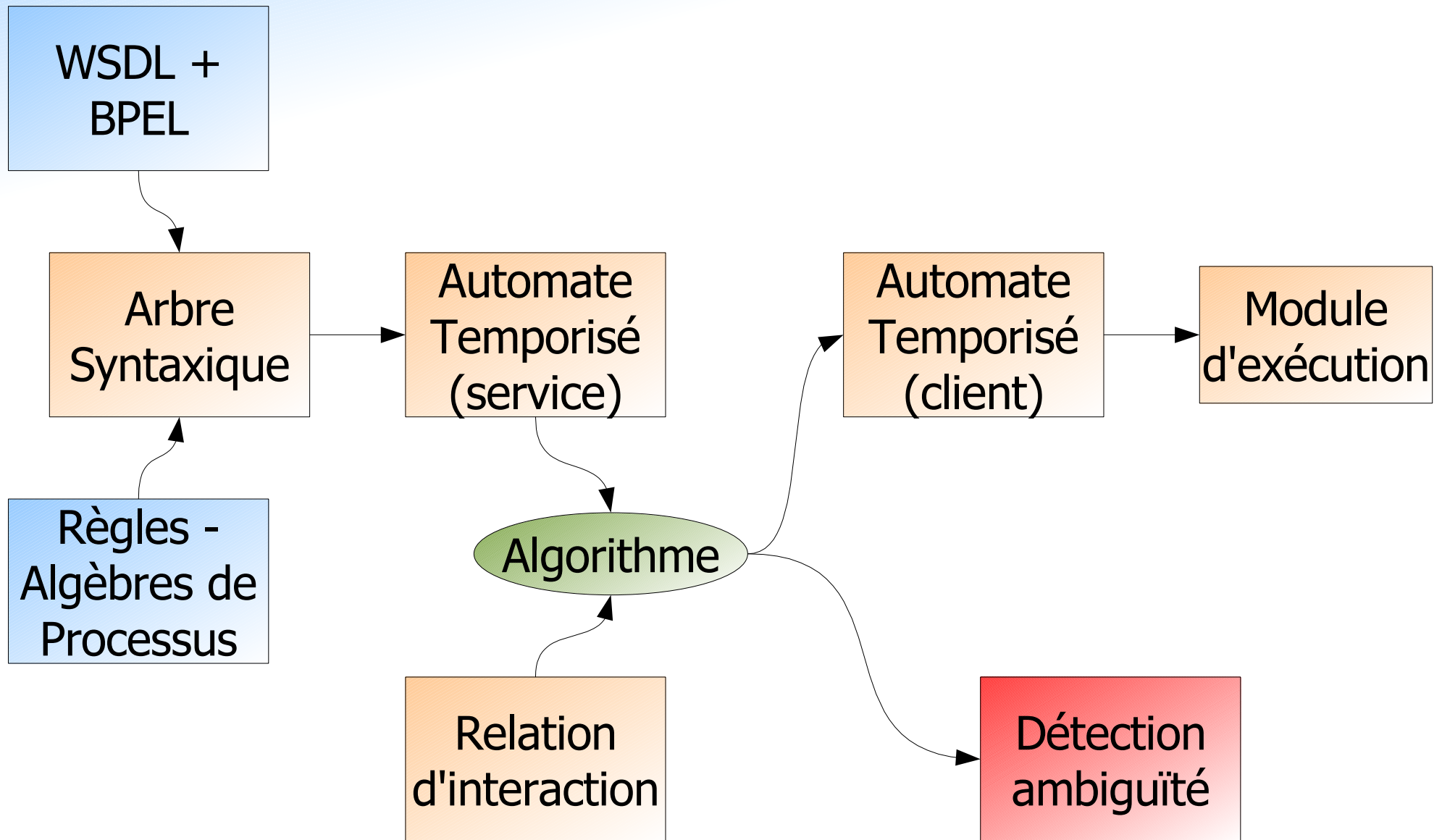
- ◆ Langage de description comportementale
 - ◆ en complément de la description WSDL
- ◆ Historique :
 - ◆ **Version 1.0** (Juillet 2002) – BPEL4WS
 - ◆ IBM, BEA, Microsoft
 - ◆ fusion/évolution de XLANG, BPML, ...
 - ◆ actions élémentaires (*while, switch, scope, flow, etc.*)
 - ◆ mécanisme de compensation (transactions longues)
 - ◆ **Version 1.1** (Mai 2003) – BPEL4WS
 - ◆ **Version 2.0** (2006 ?) – WS-BPEL ou BPEL
 - ◆ standard Oasis

Contexte du client générique



- ◆ Développement d'un client générique
 - ◆ Invocation de services Web BPEL
- ◆ Problème
 - ◆ Interaction possible ?

Étapes de la génération



Une sémantique formelle pour les processus BPEL abstraits

Introduction

Les Automates Temporisés

Les règles sémantiques

Sémantique formelle

- ◆ Nécessaire pour la construction d'un client approprié et son exécution
 - ◆ Relation d'interaction
 - ◆ Génération contrôlée du client
 - ◆ Composition formelle (par la suite)
- ◆ Deux sémantiques temporelles
 - ◆ Un service vu comme une algèbre de processus temporisés
 - ◆ Sémantiques associées :
 - ◆ TIOTS (temps discret)
 - ◆ Automates Temporisés (temps dense)

BPEL et sémantique formelle

- ◆ BPEL fournit un ensemble de constructeurs décrivant de façon modulaire le comportement observable d'un processus abstrait
- ◆ Le temps est présent dans de nombreux constructeurs BPEL.
- ◆ Processus similaires à ceux des algèbres de processus
 - ◆ temps dense ?
- ◆ Notre approche
 - ◆ association d'un processus abstrait à un automate temporisé

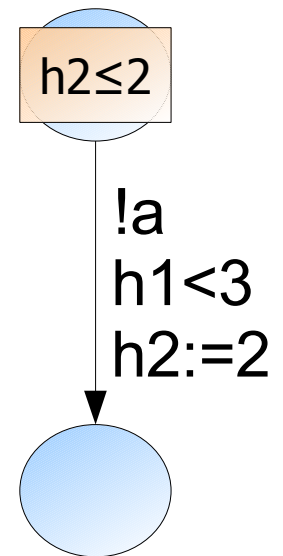
Une sémantique formelle pour les processus BPEL abstraits

Introduction
Les Automates Temporisés
Les règles sémantiques

Les automates temporisés

Définition

- ◆ Automate Temporisé (AT) de Alur et Dill (1994)
 - ◆ « automate avec des horloges »
- ◆ Les horloges mesurent le temps écoulé depuis leur dernière ré-initialisation
 - ◆ une horloge est active après son initialisation
- ◆ Un arc liant deux états comporte :
 - ◆ une action a
 - ◆ une garde g
 - ◆ un ensemble d'horloges à réinitialiser r



L'alphabet pour BPEL

- ◆ envoi/réception de messages $!o[m] / ?o[m]$
- ◆ expiration de *timeout* to
- ◆ action interne (et immédiate) τ
- ◆ action de terminaison \surd

L'automate temporisé d'un processus BPEL *(les états)*

- ◆ Chaque état de l'AT est associé avec un processus abstrait BPEL
- ◆ Les arcs symbolisent alors les différentes actions qu'un processus peut réaliser.
 - ◆ en exécutant une action, un processus devient un nouveau processus, associé à un nouvel état
- ◆ L'ensemble des états est obtenu par transformation successive du processus initial
- ◆ L'état initial correspond au processus métier dans sa globalité

Une sémantique formelle pour les processus BPEL abstraits

Introduction
Les Automates Temporisés
Les règles sémantiques

Format d'une règle de sémantique formelle

$$[op_x] := \frac{B_{\text{exp}}(\{P_{o(i)} \xrightarrow{\alpha_i} P'_{o(i)}\})}{P \xrightarrow{L_{\text{exp}}(\{\alpha_i\})} N_{\text{exp}}(P, \{P'_{o(i)}\})} \text{ avec garde } (\{\alpha_i\})$$

Sémantique formelle

processus élémentaires

processus *empty*

$$\begin{array}{c} \checkmark \\ \text{empty} \rightarrow 0 \end{array}$$

processus *operation*

$$\begin{array}{c} *m \\ *o[m] \rightarrow \text{empty} \end{array}$$

processus *throw*

$$\begin{array}{c} e \\ \text{throw}[e] \rightarrow 0 \end{array}$$

Sémantique formelle

constructeurs « séquentiels »

processus sequence

$$\forall a \neq \surd \frac{a}{P \rightarrow P'}$$

$$\frac{a}{P; Q \rightarrow P'; Q}$$

$$\forall a \frac{\surd \quad a}{P \rightarrow \quad \wedge \quad Q \rightarrow Q'}$$

$$\frac{a}{P; Q \rightarrow Q'}$$

processus switch

$$\text{switch}[\{P_i\}] \xrightarrow{\tau} P_i$$

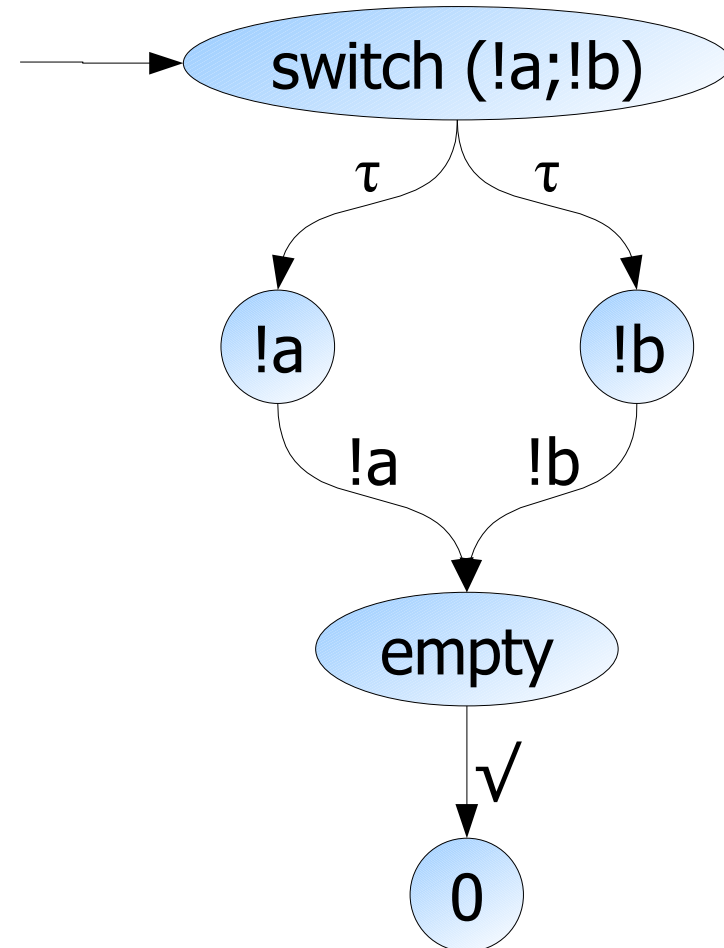
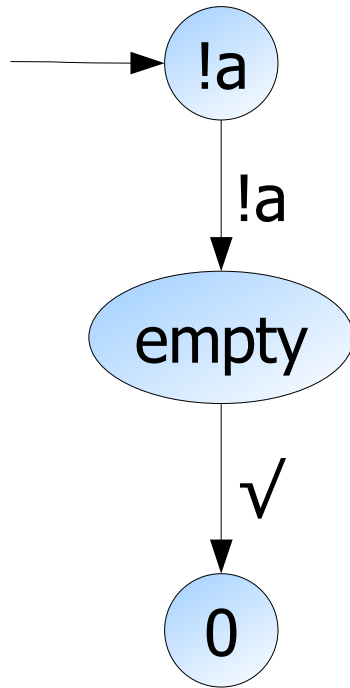
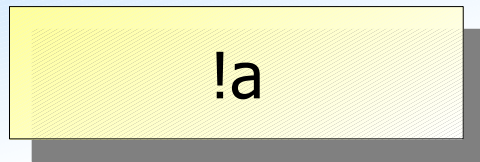
processus while

$$\text{while}[P] \xrightarrow{\tau} \text{empty}$$

$$\text{while}[P] \xrightarrow{\tau} P; \text{while}[P]$$

Construction de l'AT du service

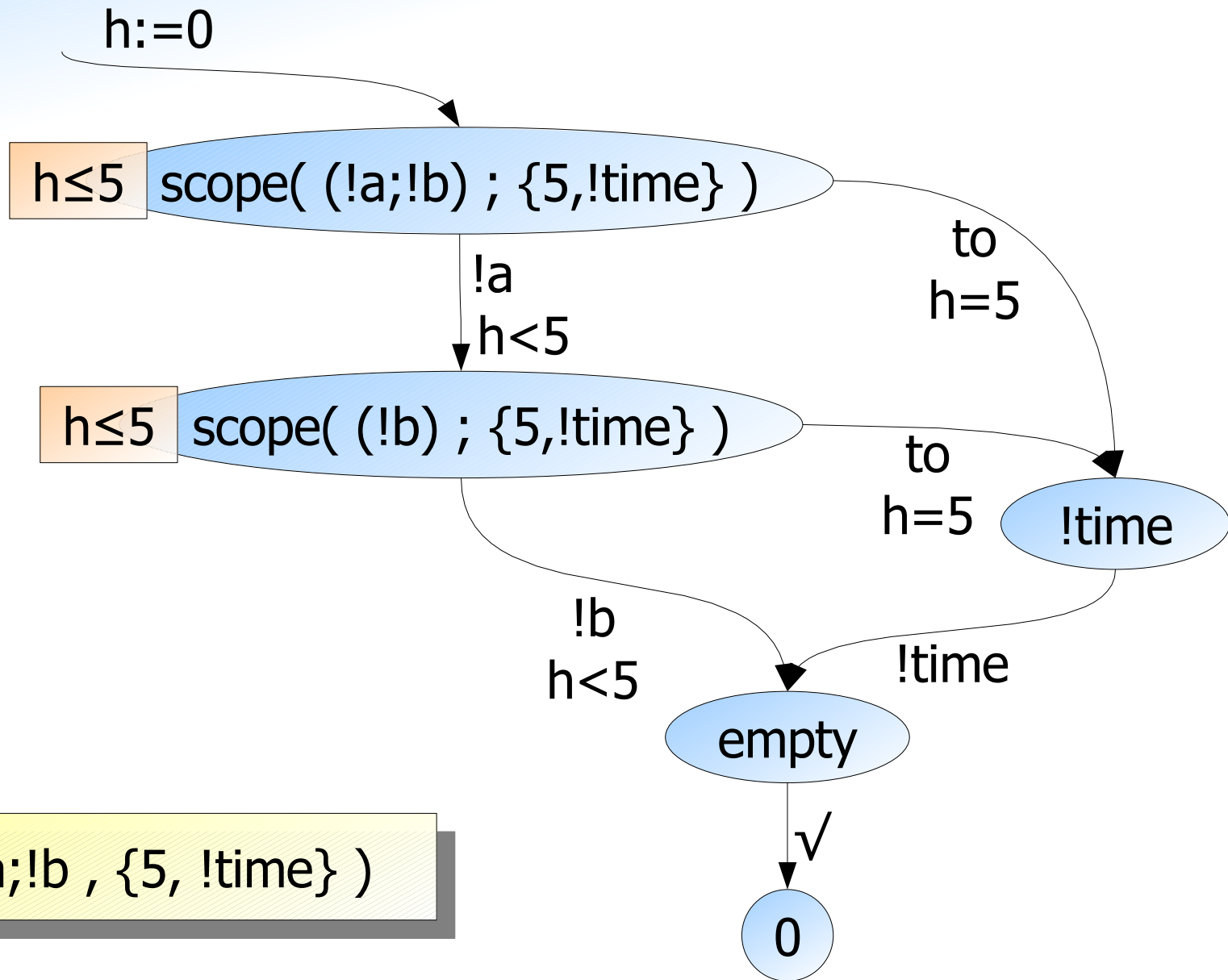
(sans horloge)



construction de l'AT :
application récursive des
règles

Construction de l'AT du service

(avec des horloges)



scope(!a;!b , {5, !time})

Relation d'interaction et Génération du client

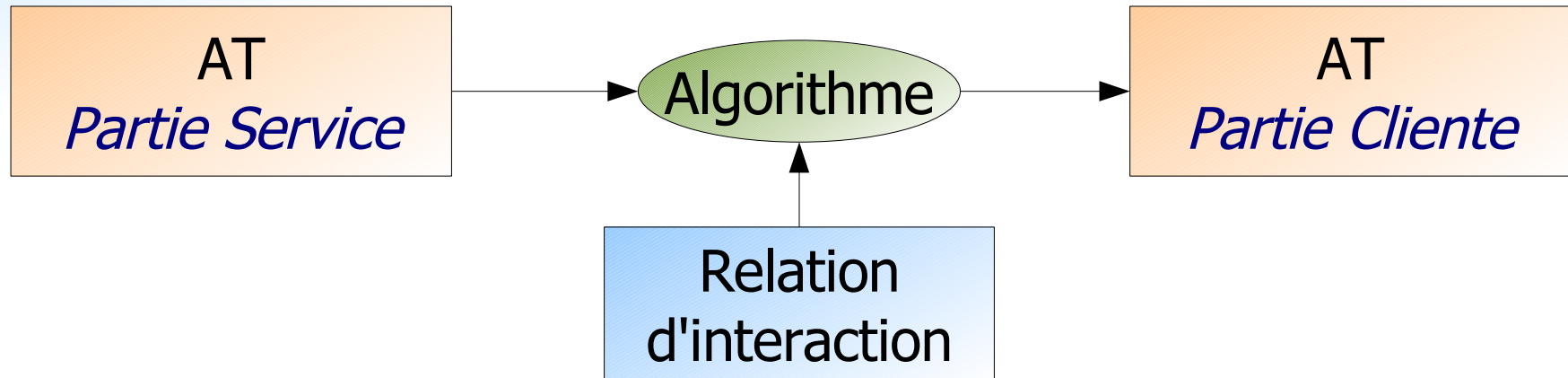
Relation d'interaction

Quel client pour un service ?

- ◆ Le client doit être un programme :
 - ◆ qui communique par envoi et réception de messages,
 - ◆ qui gère le temps,
- ◆ donc : représentation par un automate temporisé.
- ◆ A tout instant de l'interaction :
 - ◆ l'ensemble des messages que le client est susceptible d'envoyer est l'ensemble des messages attendus par le service.
 - ◆ tout message attendu par le client correspond à un message susceptible au vu des messages échangés d'être envoyé par le serveur.
- ◆ Le client est capable de détecter la terminaison de l'interaction.

Il y a ambiguïté si un tel client n'existe pas

Génération du client



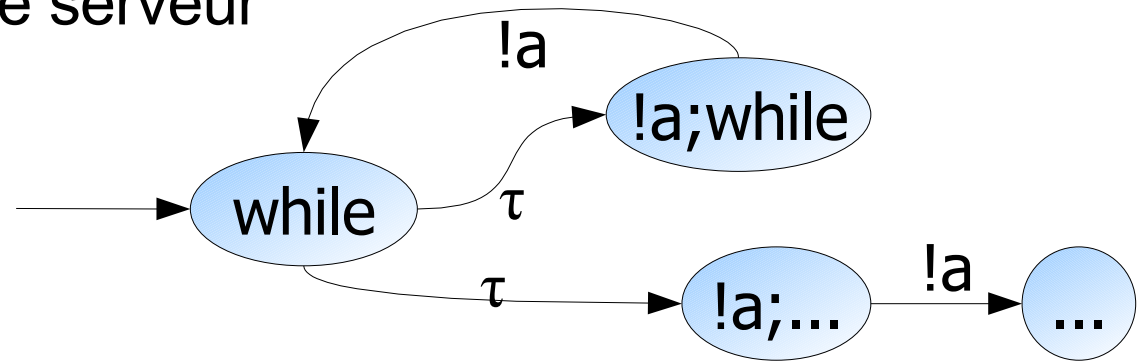
- ◆ Le client doit être implémentable : donc il doit s'exécuter de façon déterministe
- ◆ Le client doit avoir les mêmes horloges que le service
- ◆ L'algorithme de génération du client doit produire un AT qui est en *relation d'interaction* avec le service (échanges de messages et horloges).

Ambiguïté d'un service

exemple (1)

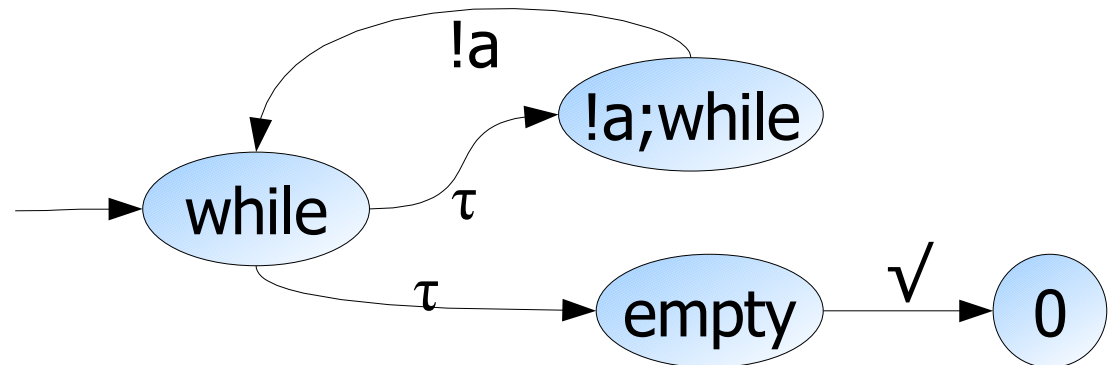
```
while { !a } ; !a ; ...
```

- ♦ **(sans doute) ambigu** : car après réception du message, le client ne sait pas dans quel état est le serveur



```
while { !a }
```

- ♦ **ambigu** : car le client ne sait pas combien il recevra de messages avant la fin de l'exécution

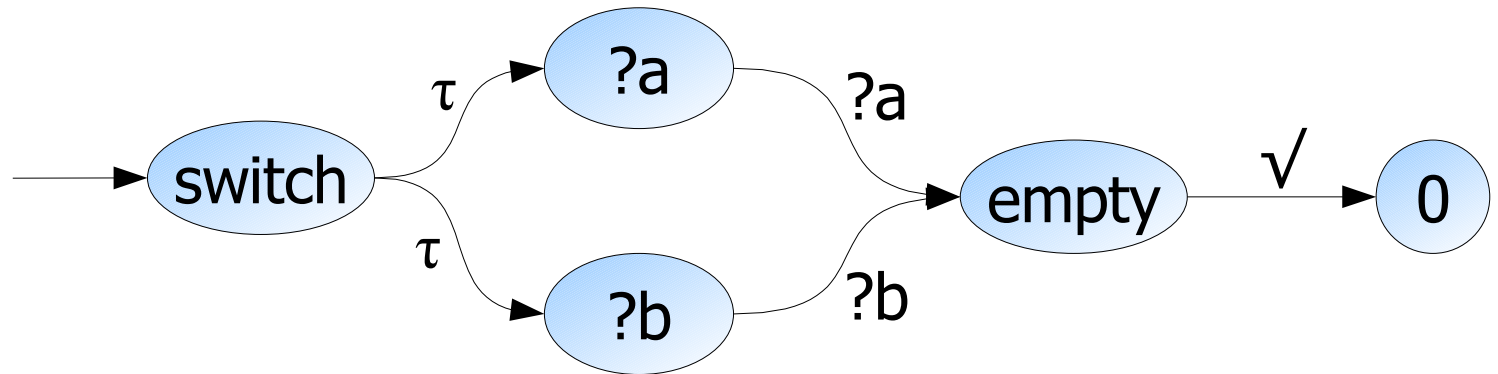


Ambiguïté d'un service

exemple (2)

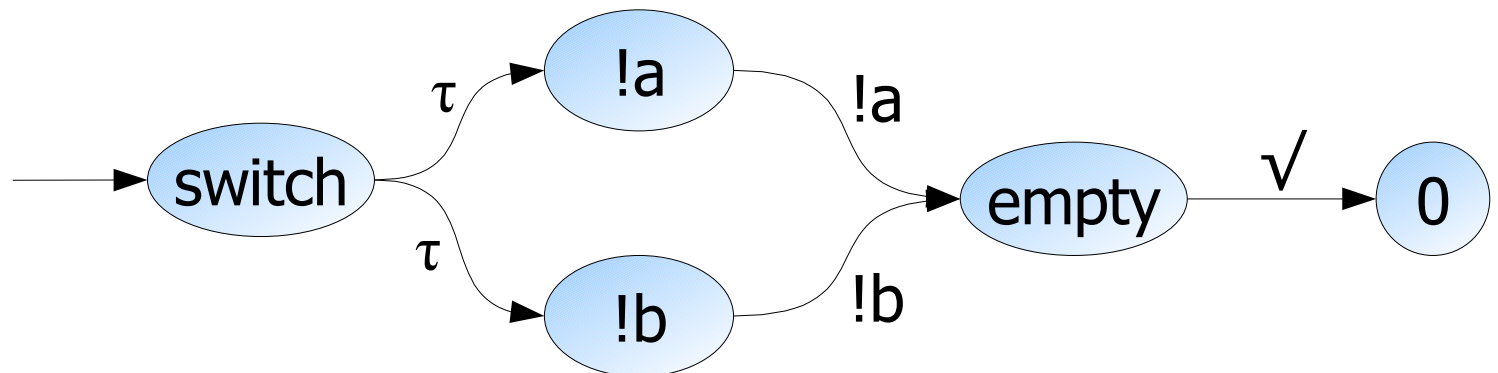
```
switch { ?a , ?b }
```

- ♦ **ambigu** : car le client ne sait pas quel message envoyer



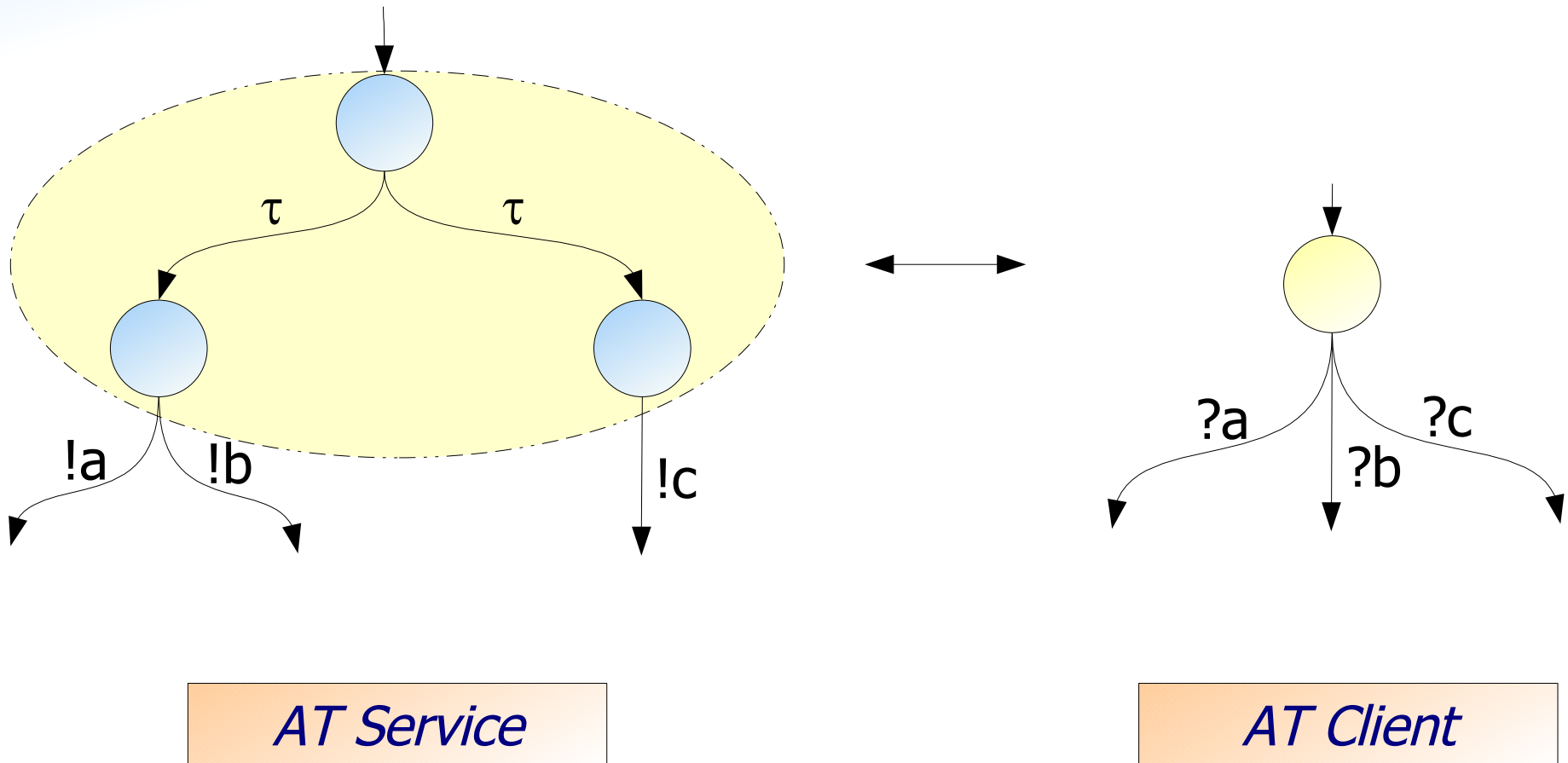
```
switch { !a , !b }
```

- ♦ **non ambigu** : car le client attendra l'un ou l'autre des messages



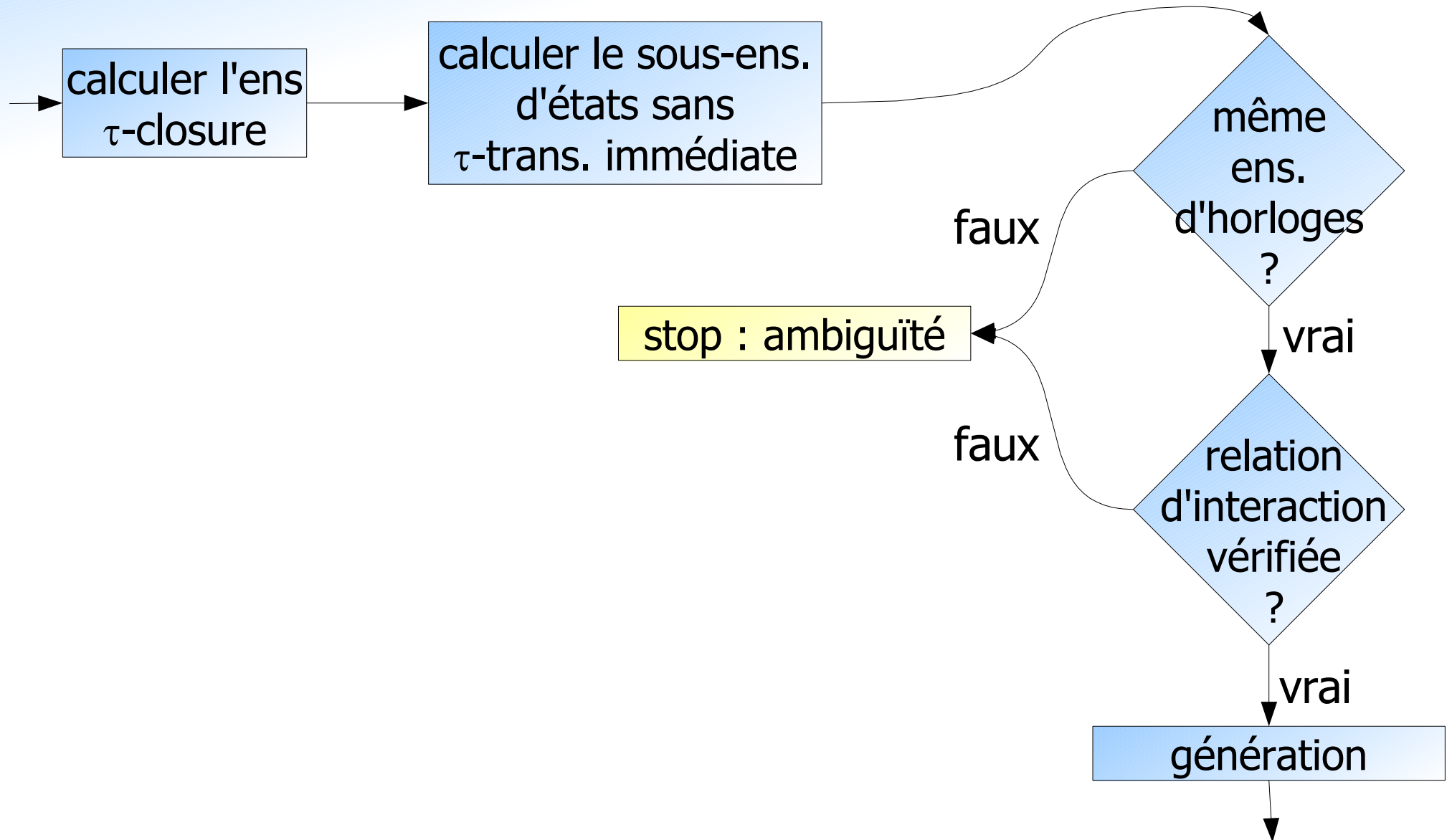
Algorithme de génération

agrégation d'états (τ -closure)

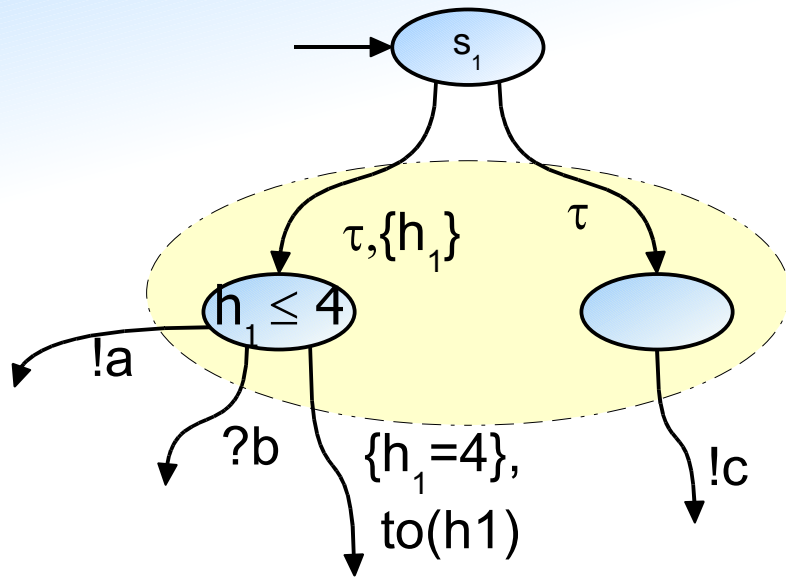


Algorithme de génération

les étapes



L'algorithm est « incomplet »

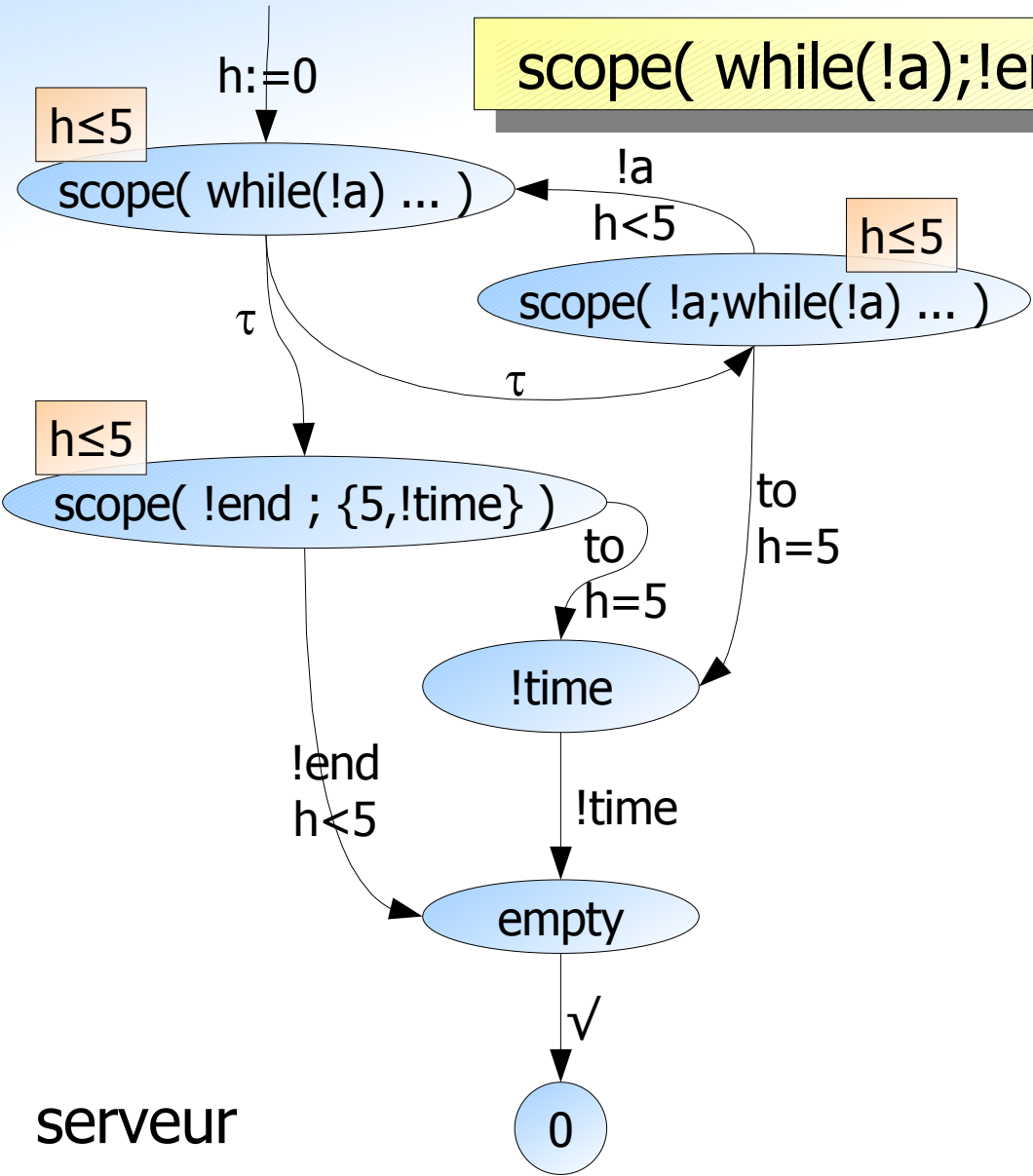


```
switch (  
  !c,  
  scope( !a,  
         {?b, empty},  
         {4, empty} )  
)
```

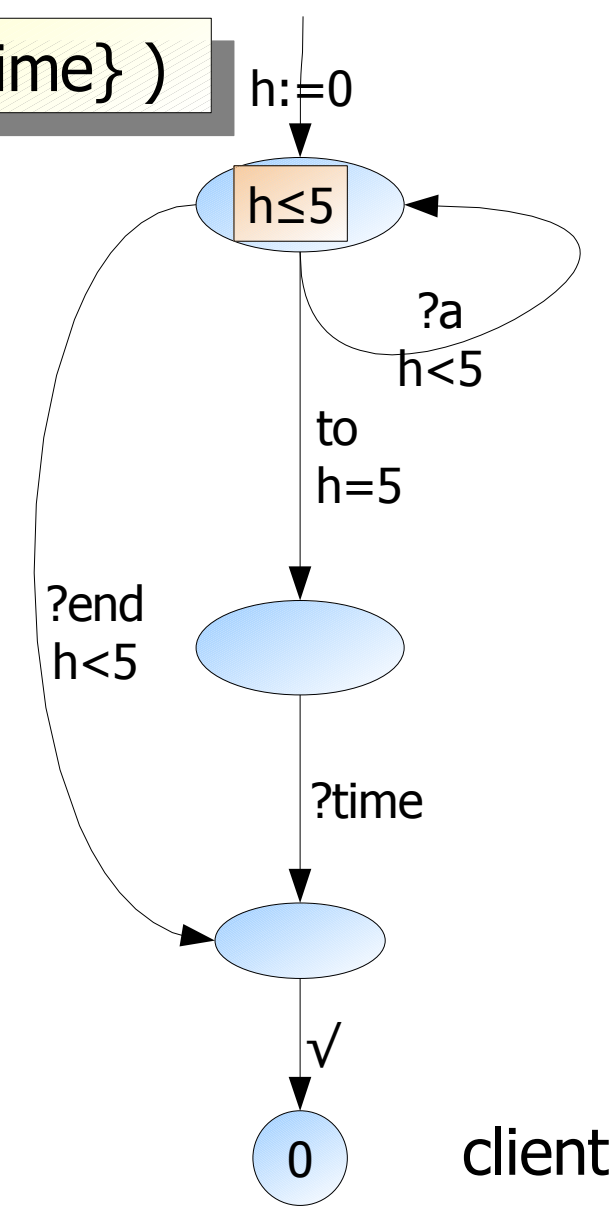
- ◆ La branche *scope* nécessite l'activation d'une horloge. L'autre branche non.
- ◆ Le client ne peut savoir s'il doit déclencher l'horloge ou non ! (et à quel moment)
- ◆ Conclusion de l'algorithm : Ambiguïté temporelle !
- ◆ *En temps discret, ce problème avait une solution...*

Exemples d'automates du service et du client

```
scope( while(!a);!end , {5, !time} )
```



serveur



client

L'exécution du client

(encore en développement)

- ◆ Suivre l'exécution indiquée par l'AT client (obtenu par les algorithmes et à partir d'un fichier de description BPEL quelconque)
- ◆ Fonctionnalités :
 - ◆ Déclencher les horloges lors d'une transition
 - ◆ Vérifier en permanence les transitions encore franchissables (en cas de gardes)
 - ◆ Proposer à l'utilisateur un formulaire pour remplir les champs des messages à envoyer au serveur
 - ◆ Masquer les formulaires que l'utilisateur n'a pas rempli en temps voulu
 - ◆ Gérer l'arrivée et l'envoi des messages

Conclusion et Perspectives

Conclusion

- ◆ En temps discret et en temps dense : modélisation de la partie service, puis de la partie cliente.
- ◆ Relation d'interaction qui permet de détecter si le service est ambigu
- ◆ Génération d'un client générique

- ◆ Technologies mouvantes
 - ◆ développement d'outils génériques (langages : XLANG/BPEL, règles sémantiques)

Perspectives

- ◆ Partie client générique : exécution du client
- ◆ Ajout des caractéristiques du canal de communication dans les différents algorithmes
- ◆ Intégration à la plate-forme du projet « Services Web » au LAMSADE

Bibliographie

- [HMMR04a] *A Dense Time Semantics for Web Services Specifications Languages* S. Haddad, T. Melliti, P. Moreaux, and S. Rampacek (ICTTA'04)
- [HMMR04b] *Modelling Web Services Interoperability* S. Haddad, T. Melliti, P. Moreaux, and S. Rampacek (ICEIS04)
- [HMR06] *Client synthesis for Web Services by way of a timed semantics* S. Haddad, P. Moreaux, and S. Rampacek (ICEIS06)