Formalisations pour les compositions de services

Aurélie Hurault

6 Juillet 2018

IRIT - Équipe ACADIE
Toulouse INP - ENSEEIHT

Soutenance en vue de l'obtention de l'Habilitation à Diriger les Recherches

JURY

Bernadette Charron-Bost

Directrice de recherche - CNRS LIX

CATHERINE DUBOIS

Professeur des universités - ENSIIE

Pascal Poizat

Professeur des universités - Université Paris Nanterre

SANDRINE BLAZY

Professeur des universités - Université Rennes 1

Bertrand Meyer

Professeur - Politecnico di Milano et Innopolis University

Marc Shapiro

Directeur de recherche - INRIA

Philippe Quéinnec

Professeur des universités - Université de Toulouse

Rapporteur

Rapporteur

Rapporteur

Examinatrice

Examinateur

Examinateur

Correspondant

Correspondani

Positionnement

Positionnement : informatique omniprésente

Il est 10h00 et ce matin certains :

- se sont réveillés (de bonne heure) grâce à leur smartphone;
- ont consulté la météo toulousaine sur leur téléphone;
- ont ouvert et démarré leur voiture grâce à une carte;
- ont suivi le GPS jusqu'à l'aéroport;
- ont eu leurs plaques d'immatriculation scannées pour entrer sur le parking de l'aéroport;
- ont consulté les panneaux d'affichage pour connaître la porte d'embarquement;
- ont payé leur petit-déjeuner à une caisse automatique;
- ont fait valider leur carte d'embarquement sur leur téléphone;
- ont pris un avion;
- ont consulté le compteur du taxi;
- sont passés à l'accueil chercher un badge d'accès pour les tourniquets;
- ont les yeux rivés sur ces transparents projetés grâce au système multimédia.

Positionnement : informatique omniprésente

Il est 10h00 et ce matin certains :

- se sont réveillés (de bonne heure) grâce à leur smartphone;
- ont consulté la météo toulousaine sur leur téléphone ;
- ont ouvert et démarré leur voiture grâce à une carte;
- ont suivi le GPS jusqu'à l'aéroport;
- ont eu leurs plaques d'immatriculation scannées pour entrer sur le parking de l'aéroport;
- ont consulté les panneaux d'affichage pour connaître la porte d'embarquement;
- ont payé leur petit-déjeuner à une caisse automatique;
- ont fait valider leur carte d'embarquement sur leur téléphone;
- ont pris un avion;
- ont consulté le compteur du taxi;
- sont passés à l'accueil chercher un badge d'accès pour les tourniquets;
- ont les yeux rivés sur ces transparents projetés grâce au système multimédia.

Domaine critique : normes de certification

Positionnement : informatique omniprésente

Il est 10h00 et ce matin certains :

- se sont réveillés (de bonne heure) grâce à leur smartphone;
- ont consulté la météo toulousaine sur leur téléphone;
- ont ouvert et démarré leur voiture grâce à une carte;
- ont suivi le GPS jusqu'à l'aéroport;
- ont eu leurs plaques d'immatriculation scannées pour entrer sur le parking de l'aéroport;
- ont consulté les panneaux d'affichage pour connaître la porte d'embarquement;
- ont payé leur petit-déjeuner à une caisse automatique;
- ont fait valider leur carte d'embarquement sur leur téléphone;
- ont pris un avion;
- ont consulté le compteur du taxi;
- sont passés à l'accueil chercher un badge d'accès pour les tourniquets ;
- ont les yeux rivés sur ces transparents projetés grâce au système multimédia.

Domaine non critique : aucune garantie

Positionnement : Méthodologie

Besoin de garantie quelle que soit la criticité de l'application.

Modélisation formelle

- Des éléments manipulés
- Du problème à résoudre

Outils et méthodes prouvés

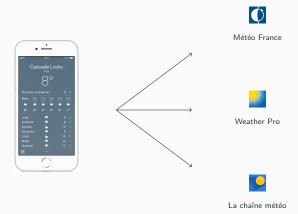
Fournir à l'utilisateur non expert des méthodes formelles des outils

- Faciles d'utilisation
- Automatisés
- Prouvés

Domaine d'application

Composition de services

Les "services"



Diversité des services météorologiques

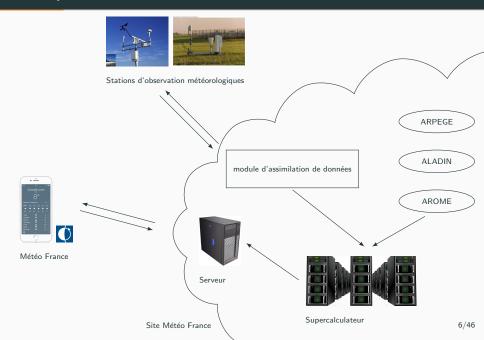
- Même fonctionnalité
- Probablement une API et différentes interactions avec l'environnement
- Qualités de service différentes

Les "services"

Modélisation des services

- Signature : nom et types des entrées et des sorties
- Sémantique : fonctionnalité réalisée par le service
- Comportement : interaction avec l'environnement
- Qualité de service

La composition de services



La composition de services

Problématiques liées à la composition de services

- Découverte avec ou sans plan
- Sélection
- Validation
- Adaptation

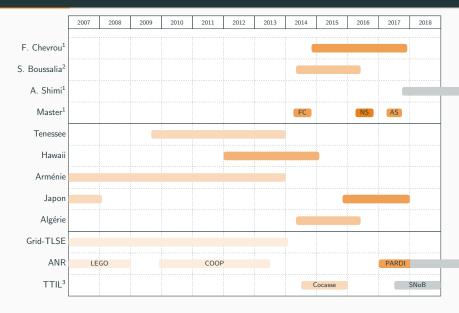
	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte	Grid-	TLSE		
	Сои	rtier	n guidée QoS	
Sélection			Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones Priorités applicatives
Adaptation				Filonies applicatives

	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte		TLSE rtier Construction	n guidée QoS	
Sélection			Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones
Adaptation				Priorités applicatives

	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte		TLSE		
Sélection		Construction	Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones Priorités applicatives
Adaptation				Thoracs applicatives

	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte	Grid- Cou	rtier	n guidée QoS	
Sélection			Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones Priorités applicatives
Adaptation				r nontes applicatives

Encadrements, collaborations et projets



Co-encadrement Philippe Quéinnec

² Co-encadrement Allaoua Chaoui

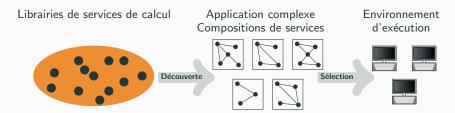
	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte		TLSE Construction	n guidée QoS	
Sélection			Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones Priorités applicatives
Adaptation				Thoracs applicatives

Découverte et sélection des

Modélisation formelle :

compositions

Contexte



Problèmes

- Comment construire la/les composition(s) de services à partir des services?
- Comment choisir la meilleure composition pour un environnement donné?

Particularité

• Domaine d'application : algèbre linéaire

Découverte : Courtier - Contexte

Objectif

 Découverte d'une composition, sans plan connu, pour obtenir une fonctionnalité souhaitée

Contraintes

- Description des services et de la fonctionnalité rendue réalisable par les experts en algèbre linéaire
- Automatisation
- Correction et complétude

La bonne idée

• Tirer profit des particularités de l'algèbre linéaire

Découverte : Courtier - Solution

Solution

- Domaine d'application
 - Signature hétérogène avec sous-typage
 - Équations donnant la sémantique des opérateurs (TAA)
- Services et requête : termes sur une signature hétérogène avec sous-typage
- Algorithme : unification équationnelle
 - Trouver σ tel que : $\sigma(t_1) =_E \sigma(t_2)$

Exemple

Domaine

$$\begin{split} \Sigma &= \{0, I : \rightarrow \textit{Matrix} \quad, \quad +, * : \textit{Matrix} \times \textit{Matrix} \rightarrow \textit{Matrix} \} \\ \mathcal{E} &= \{x, y, z : \textit{Matrix} : x * I = x \quad, \quad x * 0 = 0 \quad, \quad x + 0 = x \quad, \quad x + y = y + x \quad, \\ x + (y + z) &= (x + y) + z \quad, \quad x * (y * z) = (x * y) * z \quad, \quad \ldots \} \end{split}$$

- Services dgemm(x, y, z : Matrix) = x * y + z : Matrix , daxpy(x, y : Matrix) = x + y : Matrix
- Requête $r = \{a, b, c, d : Matrix\} : a * b + c * d$
- Compositions solutions daxpy(dgemm(a, b, 0), dgemm(c, d, 0)) , dgemm(a, b, dgemm(c, d, 0)) , ...

+

- S'étend à tout domaine applicatif pouvant être décrit par une signature hétérogène avec sous-typage
- Opérationnel : intégration dans des intergiciels de grilles ([J. Grid Comput'13, J. Supercomp'13, VECPAR'10, VECPAR'08])

-

- Domaines applicatifs restreints
- Non efficace

Sélection: Contexte

Objectif

Sélectionner la meilleure (temps d'exécution) composition parmi celles proposées par le courtier

Contraintes

- Automatisation
- Prise en compte de toute architecture matérielle (multicœur, parallèle,...)
- Solution proche de l'optimale

La bonne idée

- Ne pas construire à la main un modèle du temps d'exécution (modèle de la composition de service et de l'environnement d'exécution),
- mais laisser à l'apprentissage automatique le soin de le faire.

Sélection : Modélisation et méthodologie

Modélisation

- Composition de service : espace de caractéristiques composé de
 - nombre d'appels aux services
 - tailles des matrices
 - complexité théorique des services
- Environnement d'exécution : données d'entraînement
- Algorithme : apprentissage automatique

Méthodologie

- Tests de plusieurs espaces caractéristiques
- Tests d'une grande variété d'algorithmes d'apprentissage automatique
- Tests de plusieurs librairies d'algèbre linéaire (ATLAS et OpenBlas)
- Comparaison avec l'existant : composition sélectionnée meilleure ou équivalente à la solution choisie par Octave

+

- Donne de bons résultats (régression linéaire)
- Apprentissage réalisé sur matrices de petites tailles
- S'adapte à toute architecture (sous réserve de rejouer la phase d'entraînement)

-

- Vérification empirique, pas de garantie formelle
- Spécifique au domaine d'application

Modélisations

Modélisations des services / composition de services

- Découverte : Termes sur une signature hétérogène avec sous-typage
- Sélection : Agrégat de valeurs numériques

Algorithmes

- Découverte : Unification équationnelle
- Sélection : Apprentissage automatique

Outils et méthodes prouvés : Vérification des compositions



Domaine d'application

- Système réparti communiquant par messages
- Communication asynchrone

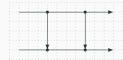
Objectifs

- Outil automatique et prouvé pour la vérification d'une propriété sur une composition de services
- Formalisation des interactions asynchrones

Communication asynchrone

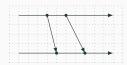
Communication synchrone

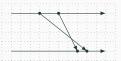
• Rendez-vous entre émission et réception



Communication asynchrone

• Pas de synchronisation entre émission et réception





Communication asynchrone

Modèles de communication

• Contraintes sur l'ordre des délivrances

Objectifs

- Recensement de la diversité des modèles
- Formalisations avec différents niveaux d'abstraction
- Comparaisons

Diversité des multiplicités

Point-à-point

• Multicast : 1 vers N

• Mergecast : N vers 1

Diversité des contraintes de délivrance

- Contraintes de délivrance applicatives
- Contraintes de délivrance génériques

Diversité des multiplicités

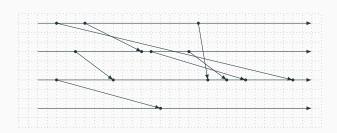
Point-à-point

• Multicast : 1 vers N

• Mergecast : N vers 1

Diversité des contraintes de délivrance

- Contraintes de délivrance applicatives
- Contraintes de délivrance génériques

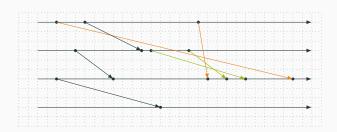


Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur √
 FIFO_{n-1}
- FIFO₁₋₁
- Causal

- FIFO_{1-n}
 - FIFO_{n-n}

RSC

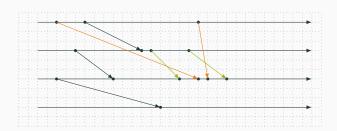


Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur
 - ✓ $FIFO_{n-1}$
- FIFO₁₋₁

- \times FIFO_{1-n}
- Causal

• FIFO_{n-n}



Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur
- ✓ FIFO_{n-1}

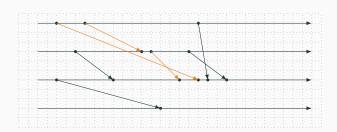
• FIFO₁₋₁

✓ • FIFO_{1-n}

Causal

• FIFO_{n-n}

RSC



RSC

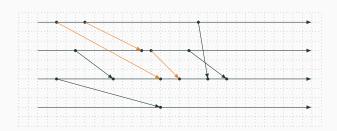
Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur
- ✓ FIFO_{n-1}

• FIFO₁₋₁

- \checkmark FIFO_{1-n}
- Causal

- \times FIFO_{n-n}



Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur
- ✓ FIFO_{n-1}

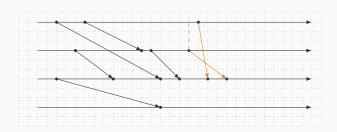
• FIFO₁₋₁

- \checkmark FIFO_{1-n}

Causal

- ✓ FIFO_{n-n}

RSC



Contraintes de délivrance génériques

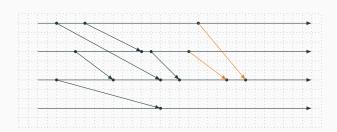
- Asynchrone pur
- \checkmark FIFO_{n-1}

RSC

• FIFO₁₋₁

- ✓ FIFO_{1-n}
- Causal

- ✓ FIFO_{n-n}



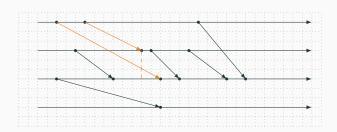
Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur v
- \checkmark FIFO_{n-1}

✓ • RSC

- FIFO₁₋₁
- \checkmark FIFO_{1-n}
- Causal

✓ • FIFO_{n-n}



Contraintes de délivrance génériques

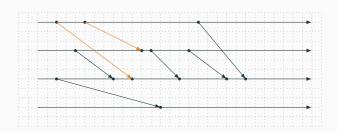
- Asynchrone pur
 - \checkmark FIFO_{n-1}

RSC

• FIFO₁₋₁

- \checkmark FIFO_{1-n}

- ✓ FIFO_{n-n}



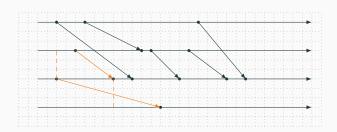
Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur
 - \checkmark FIFO_{n-1}

RSC

- FIFO₁₋₁
- \checkmark FIFO_{1-n}

- ✓ FIFO_{n-n}



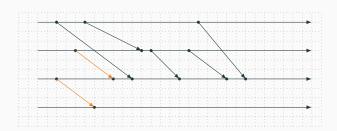
Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur v
- ✓ $FIFO_{n-1}$

RSC

- FIFO₁₋₁
- \checkmark FIFO_{1-n}
- \checkmark

- \checkmark FIFO_{n-n}
- ×



Contraintes de délivrance génériques

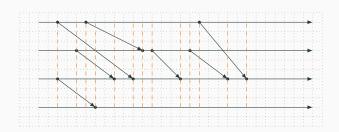
- Asynchrone pur
- ✓ $FIFO_{n-1}$

RSC

• FIFO₁₋₁

- \checkmark FIFO_{1-n}

- √ FIFO_{n-n}



Contraintes de délivrance génériques

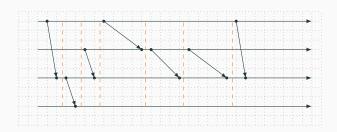
- Asynchrone pur
 - \checkmark FIFO_{n-1}

RSC

- FIFO₁₋₁
- √ FIFO_{1-n}

 \checkmark

- √ FIFO_{n-n}
- \checkmark



Contraintes de délivrance génériques

- Asynchrone pur
 - ✓ FIFO_{n-1}

RSC

• FIFO₁₋₁

- \checkmark FIFO_{1-n}

- ✓ FIFO_{n-n}

Formalisation axiomatique

- Exécutions et calculs distribués formalisés comme séquences d'événements
 - Réception sur un pair p d'un message $m: r_p(m)$
 - Émission sur un pair p d'un message $m: s_p(m)$
 - Événement interne : τ
- Formalisation des modèles : contraintes sur l'ordre des événements
 - Trois ordres : local, causal, global
 - $\mathsf{FIFO}_{1-1} : s_{p_a}(m_1) \prec s_{p_a}(m_2) \Rightarrow \neg (r_{p_b}(m_2) \prec r_{p_b}(m_1))$
- Formalisation similaire en multicast

Formalisations des modèles de communication asynchrone

Formalisations opérationnelles

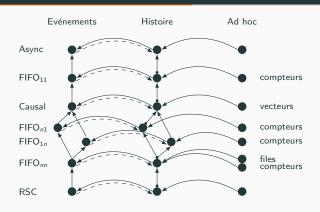
- Utilisées dans le cadre du framework de vérification
- Modélisation des pairs et des modèles de communication : systèmes de transition

Formalisation opérationnelle unifiée basée histoire

- Formalisation reposant sur :
 - Histoires locales, causales et globales
 - Ensemble de messages en transit
- Formalisation des modèles :
 - Transition d'envoi : contraintes sur la capacité du réseau
 - Transition de réception : contrainte sur les histoires des messages
- Correspondance histoires / ordres

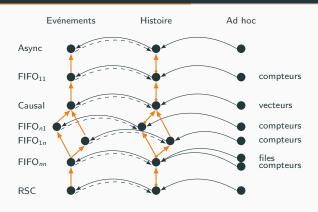
Formalisations opérationnelles avec structures ad hoc

• Ensemble, file, vecteur d'horloge, compteur, ...



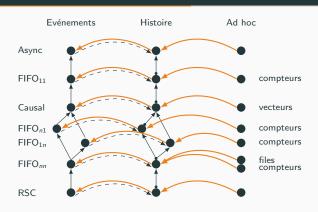
spécification (Event-B et/ou TLA⁺)
 → raffine (preuve Event-B)
 → raffine (preuve Event-B, TLA⁺ et Why3)

- Liens verticaux : hiérarchie des modèles
- Liens horizontaux : correction et complétude des modèles



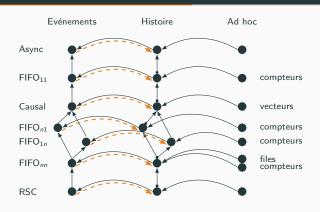
spécification (Event-B et/ou TLA⁺)
 → raffine (preuve Event-B)
 → raffine (preuve papier)
 → raffine (preuve Event-B, TLA⁺ et Why3)

- Liens verticaux : hiérarchie des modèles
- Liens horizontaux : correction et complétude des modèles



spécification (Event-B et/ou TLA⁺)
 → raffine (preuve Event-B)
 → raffine (preuve papier)
 → raffine (preuve Event-B, TLA⁺ et Why3)

- Liens verticaux : hiérarchie des modèles
- Liens horizontaux : correction et complétude des modèles



spécification (Event-B et/ou TLA⁺)
 → raffine (preuve Event-B)
 → raffine (preuve papier)
 → raffine (preuve Event-B, TLA⁺ et Why3)

- Liens verticaux : hiérarchie des modèles
- Liens horizontaux : correction et complétude des modèles

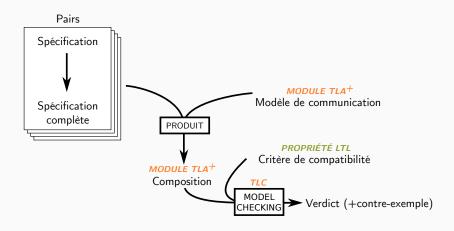
Correction et complétude des modèles de communication

Correction

- Validité des traces
- Pas de faux négatif

Complétude

- Exhaustivité des traces
- Pas de faux positif



http://vacs.enseeiht.fr/

Outil et méthode prouvés

Framework de vérification

+

- Formalisation axiomatique
 - Uniforme
 - Hiérarchie étendue
 - Diffusion
- Formalisation opérationnelle
 - Uniforme
 - Outil automatique et fiable
 - Correction et complétude
- Cartographie des modèles
 - Vue globale
 - Preuve des liens

_

- Mécanisation de la preuve de complétude
- Complétude des modèles ad hoc
- Non prise en compte des défaillances

Autres travaux

Autres travaux

	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte		TLSE	n guidée QoS	
Sélection			Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones Priorités applicatives
Adaptation				Filonites applicatives

Problématique

- Découverte d'une composition de services avec plan connu
 - Découverte des services répondant au contraintes du scénario (plan) et des paramètres d'entrées (matrices).

Modélisation

- Composition de services : workflow mélangeant opérateurs d'exécution (services) et opérateurs de transformation de flux
- Service (solveur linéaire) : métadonnées

Financements

Projet LEGO (ANR-CICG05-11), Projet FP3C (ANR-JST FP3C), Projet COOP (ANR-09-COSI-001), ...

Collaborations

- Partenaires académiques : CERFACS, IRIT, LaBRI et LIP-ENS Lyon
- Partenaires industriels : CEA, CNES, EDF et IFP

Autres travaux

	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte	Grid-	TLSE		
	Courtier Construction guidée QoS			
Sélection			Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones
Adaptation				Priorités applicatives

Problématique

 Découverte et sélection d'une composition de services dans le but d'optimiser la qualité de service

Modélisation

- Services / Composition de services : types des entrées et des sorties
- Qualité de service : valeurs numériques agrégées ou non
- Algorithme : algorithme d'optimisation, méthode approchée basée sur l'intelligence en essaim

Encadrement de thèse

- Sériel Boussalia (thèse soutenue en mai 2016)
- Co-encadrement avec Allaoua Chaoui, université de Constantine II

Autres travaux

	Sémantique	Signature	Qualité de service	Comportement
Découverte	Grid-	TLSE		
	Cou	rtier Construction	n guidée QoS	
Sélection			Temps d'exécution	
Validation				Interactions asynchrones
Adaptation				Priorités applicatives

Problématique

- Vérifier qu'une composition de services valide une propriété lorsque la communication est asynchrone
- Adapter une composition de services pour qu'une propriété soit validée (inférence d'un modèle de communication garantissant la propriété)

Extension du framework et des modèles axiomatiques

- Priorité relative des messages
- Utilisation de canaux pour marquer les messages et exprimer les propriétés
- Inférence des contraintes

Encadrement

- Nathanaël Sensfelder
 - master soutenu en septembre 2016



Perspectives à long terme

Modélisation formelle

• Aider à la généralisation des modélisations formelles.

Outils et méthodes prouvés

- Fournir des outils et méthodes prouvés.
- Aider à la généralisation des preuves (mécanisées) formelles.

Méthodologie

- L'enseignement
- L'exemple
- L'interaction avec les développeurs d'assistants de preuve, de vérificateurs de modèles, . . .

Perspectives à court terme

Trois domaines d'applications

- Systèmes répartis avec défaillances
 - Projet ANR PARDI (verification of PARameterized DIstributed systems)
 - Thèse Adam Shimi
- Systèmes non bloquants
 - Projet Toulouse Tech InterLabs SNOB (Systèmes NOn Bloquants)
 - Collaborations :
 - LAAS
 - Instituto de Matematicas, UNAM, Mexico City
- Systèmes interactifs
 - Collaboration : ENAC

Zoom sur ...

- Modélisation des systèmes répartis avec défaillances
- Vérification des systèmes non bloquants

Perspectives : modélisation des systèmes répartis avec défaillances

Défaillances dans les systèmes répartis

- Inévitables
- De natures diverses : arrêt définitif d'un site, perte de messages, . . .

Objectif

- Raisonner sur des systèmes distribués asynchrones défaillants paramétrés
 - Résultats génériques sur l'abstraction des défaillances
 - Résultats génériques sur la réduction de l'asynchronie
 - Résultats génériques sur la paramétrisation (nombre de processus, modèle de communication, modèle de défaillance,...)

Pistes

- Se concentrer sur les modèles par tour
- Abstraire les défaillances

Perspectives : modélisation des systèmes répartis avec défaillances

Modèle par tour synchrone

- A chaque tour, les pairs diffusent un message; reçoivent des messages; calculent leur nouvel état; passent au tour suivant.
- Plus facile pour raisonner que sans structure générale
- Couvre une grande partie des algorithmes tolérants aux fautes

Abstraction des types de défaillance : le modèle Heard-Of

- Prédicat HO(p, r) représentant l'ensemble des expéditeurs des messages reçus par le pair p au tour r.
- Modélise
 - Les différents types de défaillances
 - La dynamicité du réseau de communication
- Peut être forcé ou observé

Version asynchrone?

Perspectives : modélisation des systèmes répartis avec défaillances

Modèle par tour asynchrone

- Quand le processus décide-t-il de passer au tour suivant ?
 - Synchrone : borne de temps calcul + transfert message
 - Asynchrone : nombre de messages reçus vs risque de blocage
- Modélisation par jeux
 - Environnement : maître du jeu
 - Processus : stratégie de changement de tour
 - Stratégie gagnante : aucun pair n'est bloqué
- Différents types de stratégies
 - Que le présent (sans mémoire)
 - Tout le passé et le présent
 - Un aperçu du futur

Comment construire une stratégie pour un modèle de défaillances? Optimale?

Domaine d'application

Systèmes concurrents à mémoire partagée

Intérêts des systèmes non bloquants

- Résistance à l'arrêt (crash) d'un processus
- Vitesse de progression indépendante de celle des autres activités
- Gain de performance : augmentation du parallélisme

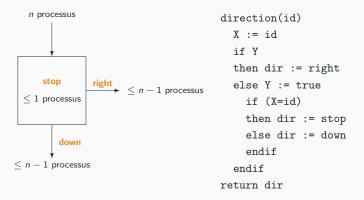
Problématiques des systèmes non bloquants

- Difficiles à écrire même si concis
- Complexes à analyser même si concis

Objectif

• Preuve mécanisée des algorithmes non bloquants

Spécification et implantation du splitter



Objectif du splitter

• Partitionner les processus

Preuve du splitter

- Réalisé avec Why3 et TLAPS
- · Invariant inductif

```
Prop1 == (pc[0]="spl1" \/ pc[0]="spl0") => (\neg Y)
Prop2 == X=0
Prop3 == pc[0]="spl1" \/ pc[0]="spl0" \/ pc[0]="spl3" \/ pc[0]="spl4" \/ pc[0]="spl5" \/ pc[0]="Done"
Prop4 == rval[0]=None \/ rval[0]=Stop
Prop5 == \A i \in ProcSet : rval[i] # None <=> pc[i]="Done"
Prop6 == (\E i \in ProcSet : (pc[i]="spl4") \/ (pc[i]="spl5") ) => Y
Prop7 ==(\E i \in ProcSet : rval[i]=Stop) => Y
Prop8 == \A i \in ProcSet : (pc[i]="spl5" => (X=i \/ pc[X]="spl1" \/ pc[X]="spl2" \/ (pc[X]="Done" /\ rval[X]=Right)))
Prop9 == \A i \in ProcSet : ((pc[i]="Done" /\ rval[i]=Stop) =>
    (X=i \ \ pc[X]="spl1" \ \ pc[X]="spl2" \ \ (pc[X]="Done" \ \ rval[X]=Right)))
Prop10 == \A i,j \in ProcSet :((pc[i]="spl5" /\ pc[j]="spl5") => i=j)
Prop11 == "(\E i, j \in ProcSet : pc[i]="spl5" /\ pc[j]="Done" /\ rval[j]=Stop)
Prop12 == \A i,j \in ProcSet : (rval[i]=Stop /\ rval[j]=Stop) => i=j
Prop13 == (\E i \in ProcSet : pc[i]="sp12" \/ rval[i]=Right) => Y
Prop14 == Y =>
    ((\E i \in ProcSet : pc[i]="spl4" /\ rval[i]=None) \/ (\E i \in ProcSet : pc[i]="spl5" /\ rval[i]=None)
    \/ (\E i \in ProcSet : pc[i]="spl6" /\ rval[i]=None) \/ (\E i \in ProcSet : pc[i]="Done" /\ rval[i]=Down)
    \/ (\E i \in ProcSet : pc[i]="Done" /\ rval[i]=Stop))
Prop15 == (\E i \in ProcSet : rval[i]#Right)
Prop16 == (pc[X]="sp10" /\ rval[X]=None) \/ (pc[X]="sp11" /\ rval[X]=None) \/ (pc[X]="sp12" /\ rval[X]=None)
     \/ (pc[X]="sp13" /\ rval[X]=None) \/ (pc[X]="sp14" /\ rval[X]=None) \/ (pc[X]="sp15" /\ rval[X]=None)
    \/ (pc[X]="Done" /\ rval[X]=Right) \/ (pc[X]="Done" /\ rval[X]=Stop)
Prop17 == \E i \in ProcSet : rval[i]#Down
```

Exemple du renommage

```
4
                                   rename(id)
                                     while (d+r < NP-1 / !stop ) do
                                       X[d][r] := id;
0
                                       if Y[d][r]
                                       then r := r + 1 \* right
1
                                       else
                                        Y[d][r] := TRUE
                                         if (X[d][r] = id)
           10
                                        then stop := TRUE \* stop
                                         else d := d + 1 \* down
3
                                         endif
                                       endif
                                     end while
4
                                   return (NP*d) + r - (d*(d-1)) \setminus div 2
```

Spécification du renommage

Chaque processus obtient une valeur de retour (nouveau nom) distincte.

Preuve du renommage

- Preuve papier par Moir et Anderson
 - Invariant inductif sur le modèle de celui du splitter
- Début de preuve TLAPS
- Problème : n'utilise pas les propriétés prouvées sur le Splitter, car les splitters ne sont pas des boîtes fonctionnelles à cause des entrelacements

Preuve des algorithmes non bloquants

- Comment faire réapparaître des "modules" pour pouvoir utiliser leur propriété?
- Possibilité de mécaniser cette réduction modulaire?

Conclusion et Perspectives

Besoin de garantie quelle que soit la criticité de l'application.

Méthodologie

- Modélisation formelle
- Outils et méthodes prouvés

Composition de services

- Passé : services de calculs ; systèmes répartis sans défaillance
- Futur : systèmes interactifs; systèmes répartis avec défaillances; systèmes non bloquants