

## **ACI Sécurité ALIDECS:**

**Langages et Atelier Intégrés pour le Développement de  
Composants Embarqués Sûrs**

**Réunion de démarrage  
LIP6, 21 et 22 octobre 2004**

**Marc Pouzet**

## Page web

- <http://www-verimag.imag.fr/SYNCHRONE/alidecs/>

## Partenaires du projet

- thème SPI, LIP6 (Marc Pouzet)
- Equipe Synchrone, VERIMAG (Florence Maraninchi)
- Projet Pop-Art, INRIA Rhône-Alpes (Pascal Fradet)
- Projet Mimosa, INRIA Sophia (Frédéric Boussinot)
- Equipe CMOS, Université Evry (Jean-Marc Delosme)

# Présentation générale

## Contexte

- systèmes embarqués critiques
- systèmes *dynamiques* et *concurrents* par nature
- la sûreté du logiciel est importante
- méthodes de description *et* de programmation formels
- avoir des *garanties* sur le comportement à l'exécution

## Comment traiter:

- systèmes embarqués de grande taille
- la réutilisation de code devient un pb. crucial

# Alidecs

## Proposer un atelier de développement intégré

- fondé sur un modèle sémantique solide (temps, concurrence)
- construction modulaire de systèmes de grande taille
- spécifier, programmer, réutiliser des *composants*
- mécanisme de composition/encapsulation des programmes *et* des spécifications
- outils de validation statique (e.g., typage, causalité)
- outils de simulation des programmes *et* des spécifications
- outils de compilation

# Notre approche

## Une approche “langage”

- Domain Specific Language (DSL)
- offrir les bonnes constructions de programmation
- adapté au domaine (temps + concurrence)
- limiter le pouvoir expressif (obtenir quelque chose en échange)
- analyse et compilation dédiés

## Basée sur la notion de “composant”

- du code + une interface + une opération de composition
- définir formellement

# Quoi de neuf sous le soleil?

## Conception orientée “composant”

- approche Middleware (CORBA, Fractal, etc.)
- mécanisme d'exécution peu adaptés à l'embarqué critique
- pas de sémantique formelle, pas de garantie *avant* l'exécution

## Langages d'usage général

- mécanismes d'encapsulation (modules, objets, etc.)
- formellement définis
- ne permettent pas de décrire des prop/prog. dynamiques et concurrents
- mécanismes de compilation inadaptés aux systèmes embarqués critiques (e.g., GC)

## Outils formels spécialisés

- spécifier des prop. temporelles, outils de composition (e.g., “Reactive Modules”)
- on ne peut écrire ni compiler des programmes
- on ne peut pas simuler

## Outils formels généralistes

- Méthode B, Larch Prover, Coq, etc.
- mélanger programmes et propriétés
- prouver formellement
- mais pas de modèle natif du temps et de la concurrence
- donc pas d’outils d’analyse, de compilation, de simulation dédiés

## Outils de l'ingénieur

- UML, (Mathlab) Simulink/StateFlow
- outils de simulation, modélisation *vs* programmation
- pas (ou trop?) de sémantique formelle
- pas de compilation
- peu d'analyses statiques

## Programmation Sychrone

- Domain Specific Languages: Lustre, etc.
- sémantique du temps et de la concurrence
- outils de compilation, de test, de simulation
- mécanismes d'abstraction/encapsulation limités
- pas de spécification de composants

## Difficultés (verrous technologiques)

Concevoir un environnement intégré, fondé sur un modèle synchrone de la concurrence et du temps pour la construction modulaire de systèmes embarqués sûrs de grande taille

- spécifier un composant
- validation statique et modulaire
- exécution précoce et simulation
- techniques de compilation

## Spécifier un composant

- définir précisément ce qu'est un *composant réactif*
- du code + une interface (propriétés) + une opération de composition
- décrire des signatures complexes de manière uniforme
  - propriétés statiques: types, causalité, etc.
  - propriétés dynamiques: horloges, etc.
  - propriétés calculatoires (combinatoires ou temporelles)
- pouvoir décrire *en même temps* le contrôleur (un programme) et le contrôlé (un programme non déterministe)
- quelle est la bonne opération de composition?
- notion de *contrat temporel logique*?
- quid des formalismes fondés sur la théorie des types?

## Validation statique et modulaire

- donner des *garanties* à la compilation
- exécution en temps et mémoire bornés
- absence de certaines erreurs (e.g., typage, dead-lock)
- programmation par aspect: instrumenter (tisser) le code automatiquement pour assurer une propriété à l'exécution

## Exécution précoce et simulation

- exécuter les programmes incomplets, les programmes, les spécifications
- simuler une propriété dès le début (au début, un composant peut n'être défini que par une propriété)
- composition de composants (mécanisme d'*interprétation* à la Boussinot?)

## Techniques de compilation

- compilation de programmes de grande taille
- compilation pour le software (*vs* hardware)
- compilation modulaire
- quid de la causalité?

## Objectif du projet

- une notion de *composant réactif* pour l'embarqué
- prenant en compte le *temps* et la concurrence
- un composant = un corps et une spécification
- constructions de langage adaptés permettant de les décrire (e.g., objets, modules?)
- définition et implantation d'analyses statiques et modulaires
- définition et implantation de techniques de génération de code

## Notre expérience

- Domain-Specific Languages: bon choix des constructions de programme, techniques de compilation, création dynamique...
- techniques de vérification (model-checking, Abstract Int., Automatic Testing)
- simulation et outils de mise au point (debugging)
- programmation par aspects (e.g., garantir des propriétés non fonctionnelles)
- run-time asynchrones (GALS)
- notion de contrats temporels logiques
- une notion de composant de haut niveau
- outils fondés sur la théorie des types