

Geccoo

Génération de code certifié pour des applications orientées objet

Spécification, raffinement, preuve et détection d'erreurs

Julien Gros Lambert¹ Christine Paulin-Mohring²

¹Université de Franche-Comté

²Université Paris Sud & INRIA Futurs

Novembre 2005 - PaRI-STIC - Bordeaux

Présentation
générale

Description
Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécurité

L'approche de
Geccoo

1 Présentation générale

Description

Quelques résultats

2 Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo

Présentation générale

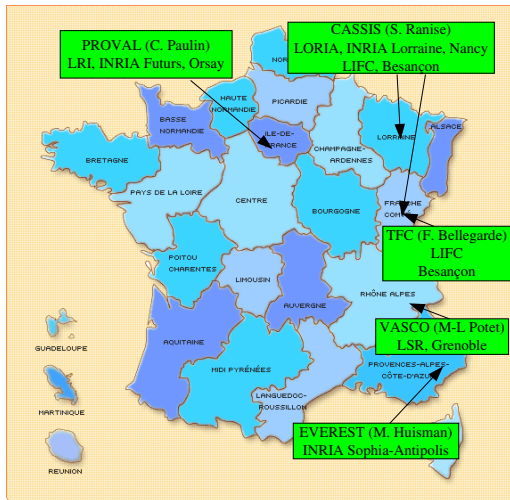
Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo

Les équipes



Objectifs

*Outils de développement de **code orienté objet certifié***

- Code critique
- Cartes à puce (JavaCard)/Terminaux

*Couvrir la **chaîne de développement***

- Spécification des propriétés de sécurité;
- Traduction en terme de propriétés logiques;
- Développement modulaire : raffinement et composition;
- Génération et résolution automatique des obligations de preuve;
- Détection d'erreurs : simulation et test.

Objectifs

*Outils de développement de **code orienté objet certifié***

- Code critique
- Cartes à puce (JavaCard)/Terminaux

*Couvrir la **chaîne de développement***

- Spécification des propriétés de sécurité;
- Traduction en terme de propriétés logiques;
- Développement modulaire : raffinement et composition;
- Génération et résolution automatique des obligations de preuve;
- Détection d'erreurs : simulation et test.

Approche

Une approche formelle accessible aux programmeurs :

- Programmes **JAVA** annotés en **JML**.
- Automatisation des preuves.

Des modèles rigoureux de haut niveau pour raisonner :

- Systèmes d'évènements, méthode **B**.
- Assistant de preuve **Coq**.

Approche

Une approche formelle accessible aux programmeurs :

- Programmes **JAVA** annotés en **JML**.
- Automatisation des preuves.

Des modèles rigoureux de haut niveau pour raisonner :

- Systèmes d'évènements, méthode **B**.
- Assistant de preuve **Coq**.

Exemple de programme JAVA annoté en JML

Présentation

générale

Description

Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécuritéL'approche de
Geccoo

```

class Purse {
    int balance;

    //@ public invariant balance >= 0;
    /*@ public behavior
        @ requires s >= 0;
        @ modifiable balance;
        @ ensures s <= \old(balance)
        @           && balance == \old(balance) - s;
        @ signals (NoCreditException)
        @           s > balance && balance == \old(balance);
    @*/

    public void withdraw(int s) throws NoCreditException {
        if (balance >= s) { balance -= s; }
        else { throw new NoCreditException(); }
    }
}

```


Exemple de programme JAVA annoté en JML

Présentation
générale

Description

Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécuritéL'approche de
Geccoo

```

class Purse {
    int balance;

    //@ public invariant balance >= 0;
    /*@ public behavior
        @ requires s >= 0;
        @ modifiable balance;
        @ ensures s<=\old(balance)
        @      && balance==\old(balance)-s;
        @ signals (NoCreditException)
        @      s > balance && balance == \old(balance);
    @*/

    public void withdraw(int s) throws NoCreditException {
        if (balance >= s) { balance -= s; }
        else { throw new NoCreditException(); }
    }
}

```

Exemple de programme JAVA annoté en JML

```

class Purse {
    int balance;

    //@ public invariant balance >= 0;
    /*@ public behavior
        @ requires s >= 0;
        @ modifiable balance;
        @ ensures s <= \old(balance)
        @      && balance == \old(balance) - s;
        @ signals (NoCreditException)
        @      s > balance && balance == \old(balance);
    @*/

    public void withdraw(int s) throws NoCreditException {
        if (balance >= s) { balance -= s; }
        else { throw new NoCreditException(); }
    }
}

```

Exemple de programme JAVA annoté en JML

```

class Purse {
    int balance;

    //@ public invariant balance >= 0;
    /*@ public behavior
        @ requires s >= 0;
        @ modifiable balance;
        @ ensures s <= \old(balance)
        @           && balance == \old(balance) - s;
        @ signals (NoCreditException)
        @           s > balance && balance == \old(balance);
    @*/

    public void withdraw(int s) throws NoCreditException {
        if (balance >= s) { balance -= s; }
        else { throw new NoCreditException(); }
    }
}

```

Exemple de programme JAVA annoté en JML

```

class Purse {
    int balance;

    //@ public invariant balance >= 0;
    /*@ public behavior
        @ requires s >= 0;
        @ modifiable balance;
        @ ensures s <= \old(balance)
        @           && balance == \old(balance) - s;
        @ signals (NoCreditException)
        @           s > balance && balance == \old(balance);
    @*/

    public void withdraw(int s) throws NoCreditException {
        if (balance >= s) { balance -= s; }
        else { throw new NoCreditException(); }
    }
}

```

Une application test Demoney

Porte-monnaie électronique

(Trusted Logic, projet Secsafe)

Analyse des propriétés de sécurité :

- Absence d'**erreurs d'exécution** : division par zéro, déréréférencement du pointeur nul, accès en dehors des bornes d'un tableau. . .
- **Authentication** : différents niveaux d'identification requis pour chaque opération.
- **Enchaînement des opérations** : l'opération d'initialisation d'une transaction doit être immédiatement suivie de l'opération de complétion de la transaction; interruption par arrachage . . .

Une application test **Demoney**

Porte-monnaie électronique

(Trusted Logic, projet Secsafe)

Analyse des propriétés de sécurité :

- Absence d'**erreurs d'exécution** : division par zéro, déréréférencement du pointeur nul, accès en dehors des bornes d'un tableau. . .
- **Authentication** : différents niveaux d'identification requis pour chaque opération.
- **Enchaînement des opérations** : l'opération d'initialisation d'une transaction doit être immédiatement suivie de l'opération de complétion de la transaction; interruption par arrachage . . .

Une application test Demoney

Porte-monnaie électronique

Présentation
générale

Description
Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécurité

L'approche de
Geccoo

(Trusted Logic, projet Secsafe)

Analyse des propriétés de sécurité :

- Absence d'**erreurs d'exécution** : division par zéro, déréréférencement du pointeur nul, accès en dehors des bornes d'un tableau. . .
- **Authentication** : différents niveaux d'identification requis pour chaque opération.
- **Enchaînement des opérations** : l'opération d'initialisation d'une transaction doit être immédiatement suivie de l'opération de complétion de la transaction; interruption par arrachage . . .

Une application test **Demoney**

Porte-monnaie électronique

Présentation
générale

Description
Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécurité

L'approche de
Geccoo

(Trusted Logic, projet Secsafe)

Analyse des propriétés de sécurité :

- Absence d'**erreurs d'exécution** : division par zéro, déréréférencement du pointeur nul, accès en dehors des bornes d'un tableau. . .
- **Authentication** : différents niveaux d'identification requis pour chaque opération.
- **Enchaînement des opérations** : l'opération d'initialisation d'une transaction doit être immédiatement suivie de l'opération de complétion de la transaction; interruption par arrachage . . .

Une application test Demoney

Porte-monnaie électronique

Présentation
générale

Description
Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécurité

L'approche de
Gecco

(Trusted Logic, projet Secsafe)

Analyse des propriétés de sécurité :

- Absence d'**erreurs d'exécution** : division par zéro, déréréférencement du pointeur nul, accès en dehors des bornes d'un tableau. . .
- **Authentication** : différents niveaux d'identification requis pour chaque opération.
- **Enchaînement des opérations** : l'opération d'initialisation d'une transaction doit être immédiatement suivie de l'opération de complétion de la transaction; interruption par arrachage . . .

Principales difficultés

- Établir les modèles et raisonner dessus.
- Propager les contraintes de sécurité jusqu'au code.
- Résoudre les obligations.

Modélisation (1)

Génésyst : Analyse du comportement d'un système B événementiel

N. Stouls, D. Bert, S. Hamdan, H. Mohamed, X. Morselli.
Vasco, LSR, IMAG, Grenoble

L'initialisation de la transaction doit être immédiatement suivie de sa complétion.

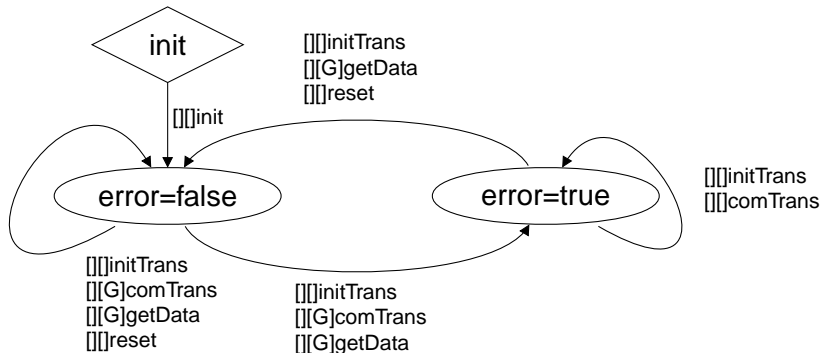
```

init      error,engaged := false,false
reset    error,engaged := false,false
getData  if engaged then error,engaged := true,false else error := false
initTrans if engaged then error,engaged := true,false
          else error,engaged := false,true + error,engaged := true,false
comTrans if engaged then error,engaged := false,false else error := true
  
```

Modélisation (1)

Génésyst : Analyse du comportement d'un système B événementiel

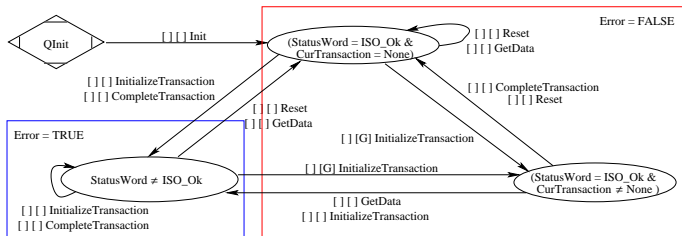
N. Stouls, D. Bert, S. Hamdan, H. Mohamed, X. Morselli.
Vasco, LSR, IMAG, Grenoble



Modélisation (1)

Génésyst : Analyse du comportement d'un système B événementiel

N. Stouls, D. Bert, S. Hamdan, H. Mohamed, X. Morselli.
Vasco, LSR, IMAG, Grenoble



Modélisation (2)

JML Testing-Tools Animation et test de spécifications JML

F. Dadeau, F. Bouquet, B. Legeard
TFC, LIFC, Besançon.

Présentation

générale

Description

Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécuritéL'approche de
Geccoo

Java Environment

- Package explorer
 - java.lang
 - Object
 - purse
 - Purse
 - add0
 - short balance = _?
 - add1
 - short balance = _?
 - add10
 - short balance = 400
 - LimitedPurse
 - short max = 10000
 - add11
 - short balance = 400

Java execution sequence

```
Purse p1 = new Purse((short) 500);
p1.withdraw((short) ?);
short bal = p1.getBalance();
Purse p2 = new Purse((short) bal);
p1.credit((short) 100);
Purse p3 = new Purse((short) 400);
short bal2 = p3.getBalance();
LimitedPurse lp1 = new LimitedPurse((short) bal2);
```

User-defined variables

Objects			Built-in types		
Type	UserName	Value	Type	UserName	Value
purse.Purse	p1	add0	short	bal	?
purse.Purse	p2	add1	short	bal2	400
purse.Purse	p3	add10			
purse.LimitedPurse	lp1	add11			

Properties checking results

All invariant predicates are valid.

Génération d'obligations de preuve

Présentation générale

Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo

Jack : L. Burdy, J. Charles, J-L Lanet, M. Pavlova.
Gemplus-Everest, INRIA Sophia-Antipolis.
Krakatoa : C. Marché, C. Paulin, (X. Urbain).
ProVal, LRI, INRIA Futurs.

Entrée : Programme Java annoté en JML

Génération automatique : Modélisation (B ou Coq) du programme (classes, mémoire...)

Analyse statique : Interprétation du programme et de sa spécification comme un programme impératif avec assertions

Génération d'obligations de preuve à prouver interactivement ou automatiquement Coq, B, SIMPLIFY, haRVey...

Génération d'obligations de preuve

Présentation générale

Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo

Jack : L. Burdy, J. Charles, J-L Lanet, M. Pavlova.
Gemplus-Everest, INRIA Sophia-Antipolis.

Krakatoa : C. Marché, C. Paulin, (X. Urbain).
ProVal, LRI, INRIA Futurs.

Entrée : Programme Java annoté en JML

Génération automatique : Modélisation (**B** ou **Coq**) du programme (classes, mémoire...)

Analyse statique : Interprétation du programme et de sa spécification comme un programme impératif avec assertions

Génération d'obligations de preuve à prouver interactivement ou automatiquement **Coq**, **B**, **SIMPLIFY**, **haRVey**...

Génération d'obligations de preuve

Présentation générale

Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo

Jack : L. Burdy, J. Charles, J-L Lanet, M. Pavlova.
Gemplus-Everest, INRIA Sophia-Antipolis.

Krakatoa : C. Marché, C. Paulin, (X. Urbain).
ProVal, LRI, INRIA Futurs.

Entrée : Programme Java annoté en JML

Génération automatique : Modélisation (**B** ou **Coq**) du programme (classes, mémoire...)

Analyse statique : Interprétation du programme et de sa spécification comme un programme impératif avec assertions

Génération d'obligations de preuve à prouver interactivement ou automatiquement **Coq**, **B**, **SIMPLIFY**, **haRVey**...

Génération d'obligations de preuve

Présentation générale

Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo

Jack : L. Burdy, J. Charles, J-L Lanet, M. Pavlova.
Gemplus-Everest, INRIA Sophia-Antipolis.

Krakatoa : C. Marché, C. Paulin, (X. Urbain).
ProVal, LRI, INRIA Futurs.

Entrée : Programme Java annoté en JML

Génération automatique : Modélisation (**B** ou **Coq**) du programme (classes, mémoire...)

Analyse statique : Interprétation du programme et de sa spécification comme un programme impératif avec assertions

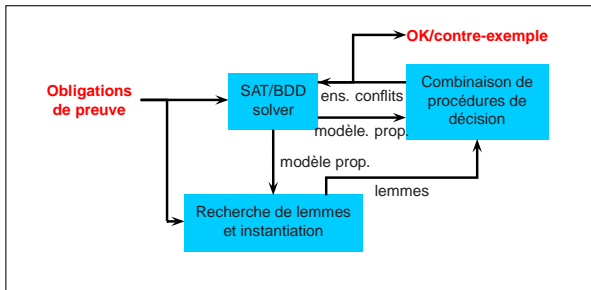
Génération d'obligations de preuve à prouver interactivement ou automatiquement **Coq**, **B**, **SIMPLIFY**, **haRVey**...

Résolution des obligations de preuve

haRVey : D. Déharbe, P. Fontaine, S. Ranise.

Cassis, LORIA, INRIA Lorraine.

haRVey vérifie la **satisfiabilité** de formules de la logique du premier ordre par **combinaison** de raisonnement propositionnel et de **procédures de décision** pour des types de données.



Résumé

- Adaptation, enrichissement de techniques existantes au cas **JAVA/JML**.
- Importance de l'automatisation des annotations, des preuves.
- La confrontation à l'étude de cas **Demoney** est un challenge pour les outils.

1 Présentation générale
Description
Quelques résultats

2 Vérification de propriétés de sécurité
L'approche de Geccoo

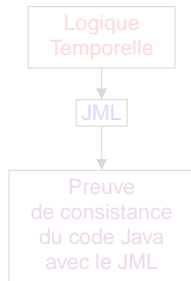
Problématique

Vérification formelle de la **conformité** entre:

- Cahier des charges.
- Code source de l'implémentation.

L'approche proposée dans GECCOO.

- **Exprimer** des **propriétés sécurité** à partir du cahier des charges
- **Traduire** les propriétés dans un **format permettant la vérification formelle** sur le code Java.
- **Vérifier** les propriétés sur le **code Java**.



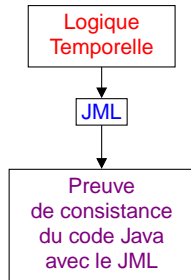
Problématique

Vérification formelle de la **conformité** entre:

- Cahier des charges.
- Code source de l'implémentation.

L'approche proposée dans GECCOO.

- **Exprimer** des **propriétés sécurité** à partir du cahier des charges
- **Traduire** les propriétés dans un **format permettant la vérification formelle** sur le code Java.
- **Vérifier** les propriétés sur le **code Java**.



Exprimer des propriétés de sécurité (1/2)

Présentation générale

Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo

Langage de logique temporelle.

- Proposé par Huisman and Trentelman (AMAST'02).
- **Sémantique de traces** adaptée à Java/JML
- Prise en compte **terminaisons exceptionnelles**, appel de méthode..
- Expression de **sûretés** et de **vivacités**.

Exemple de propriétés temporelles(2/2)

Extraite de la specification **Demoney** (Trusted Logic).

after storeData() **normal** **always** storeData() **not** enabled;



after initializeTransaction() **called**
always initializeTransaction() **not** enabled
unless completeTransaction() **called**;



Exemple de propriétés temporelles(2/2)

Extraite de la specification **Demoney** (Trusted Logic).

after storeData() **normal** **always** storeData() **not** enabled;



after initializeTransaction() **called**
always initializeTransaction() **not** enabled
unless completeTransaction() **called**;



Traduction des propriétés

Présentation
générale

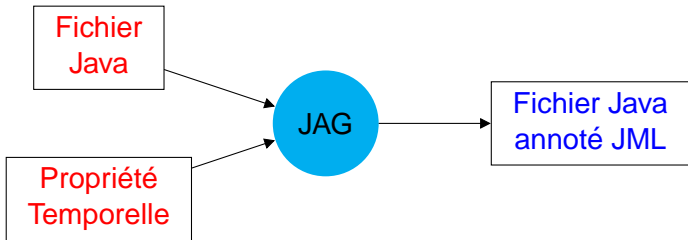
Description
Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécurité

L'approche de
Geccoo

Traduction automatique en annotations JML standard.

- **Equivalence** sémantique entre les formules temporelles et les annotations générées.
- **Implantation** dans l'outil JAG.
- **Traçabilité** des annotations générées.



Traduction des propriétés - exemple (1/2)

Système de transactions - trois méthodes

- beginTransaction()
- commitTransaction()
- abortTransaction()

Propriété: *Lorsqu'une transaction est en cours, un verrou doit être en place.*

after beginTransaction **called**

always {lock == true}

unless commitTransaction **called**, abortTransaction **called**.



Traduction des propriétés - exemple (2/2)

Présentation
générale

Description

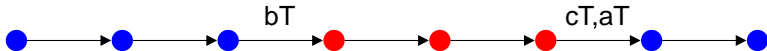
Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécurité

L'approche de
Geccoo

JAG génère le fichier Java/JML suivant

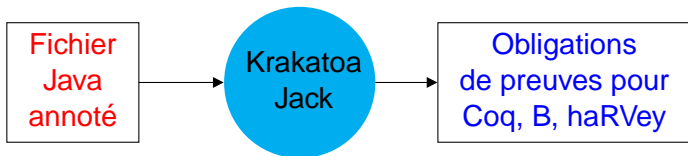
```
//@ ghost boolean bt =false;  
//@ invariant bt ==> lock == true;  
void beginTransaction(){  
  //@ set bt = true;  
  ...}  
void commitTransaction(){  
  //@ set bt = false;  
  ...}  
void abortTransaction(){  
  //@ set bt = false;  
  ...}
```



Vérification des propriétés

Vérification de la **conformité** des annotations JML générées avec le **code Java** de l'implémentation.

- Outils de génération d'obligations de preuve
 - Krakatoa (LRI)
 - Jack (Everest - INRIA Sophia)
- Sortie vers prouveurs automatiques et interactifs.



Problématiques actuelles

Présentation
générale

Description
Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécurité

L'approche de
Geccoo

1 Difficulté d'exprimer les propriétés temporelles directement sur l'implantation

- Propriétés temporelles de haut niveau
- Implantation de bas niveau.
- **Proposition:** Raffinement.

2 Echec des obligations de preuve

- Soit erreur d'implantation.
- Soit implantation correcte mais échec des heuristiques.
- **Proposition:** Génération automatique de tests pour valider ou invalider l'implantation.

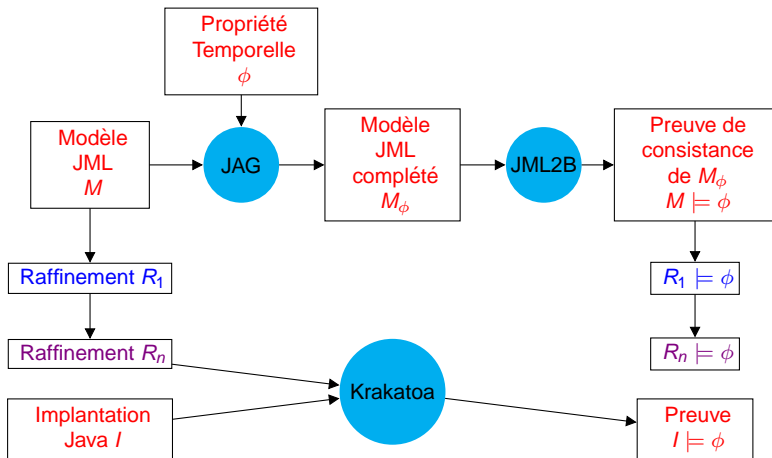
Raffinement

Présentation générale

Description
Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo



Génération automatique de tests

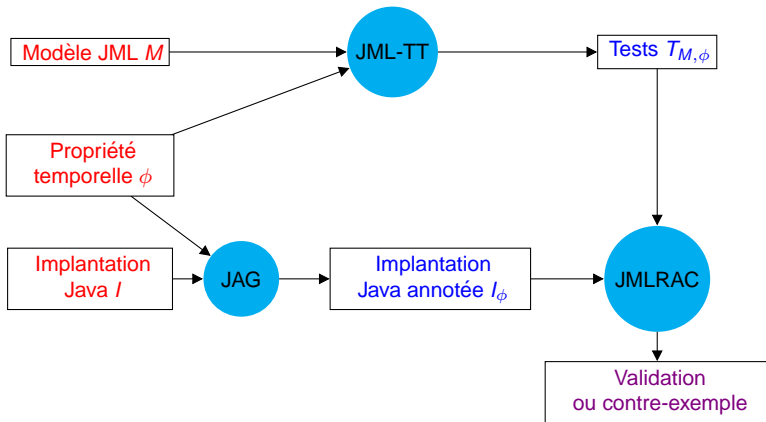
Présentation générale

Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Geccoo



Présentation
générale

Description

Quelques résultats

Vérification de
propriétés de
sécuritéL'approche de
Geccoo

Résumé de la méthode

Propriété ϕ **Implantation I** **$I \models \phi$**

Résumé de la méthode

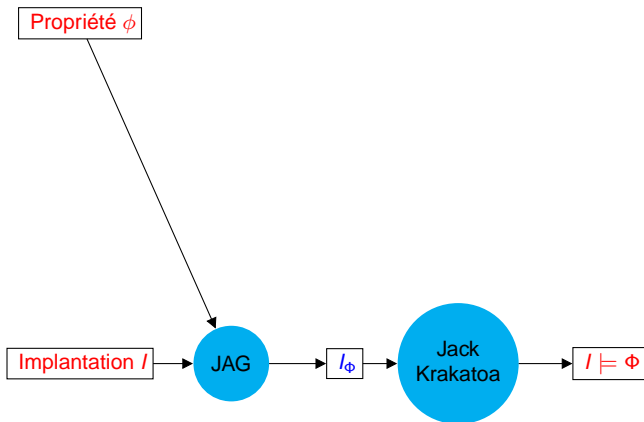
Présentation générale

Description

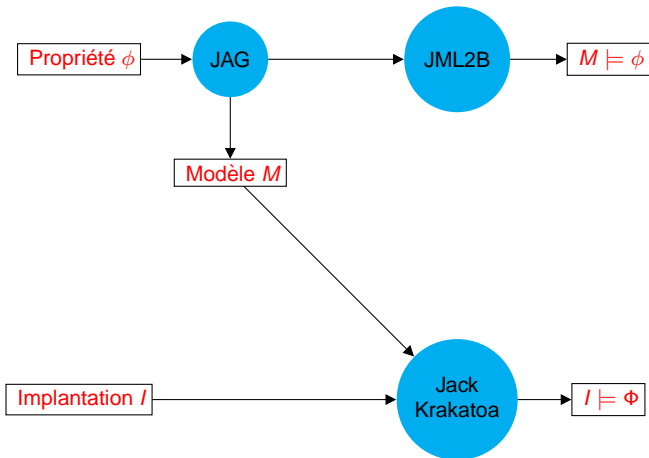
Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

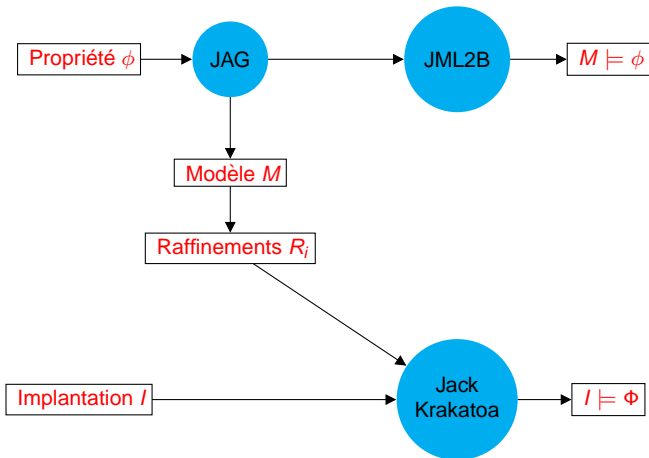
L'approche de Geccoo



Résumé de la méthode



Résumé de la méthode



Présentation générale

Description

Quelques résultats

Vérification de propriétés de sécurité

L'approche de Gecco