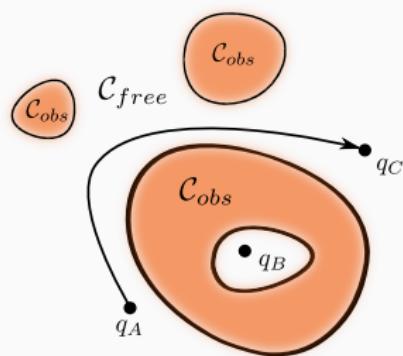
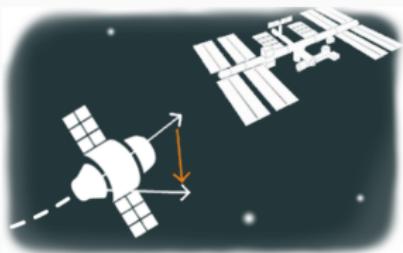


# Rémi Prébet

## Équipe-projet : AriC



```
1  @real:  $i, s, n;$ 
2  @pre:  $n \geq 1;$ 
3   $i = 0; s = 0;$ 
4  @invariant:  $\llbracket \{(i,s), 2\} \rrbracket \geq 0 \wedge \llbracket \{(i,s), 2\} \rrbracket \geq 0$ 
5  while(  $\llbracket \{(i,n), 1\} \rrbracket$  )
6  {
7       $i = i + 1;$ 
8       $s = \llbracket \{(i,s), 1\} \rrbracket;$ 
9  }
10 @post:  $(n - 1) \cdot n/2 \leq s \leq n \cdot (n + 1)/2;$ 
```



# Positionnement scientifique : le calcul formel

## Chaîne de résolution du **calcul formel**



Modélisation

Problèmes mathématiques

Expertise

Algorithmes

Logiciel

Solutions exactes



### Systèmes polynomiaux

cryptologie, robotique

### Systèmes différentiels

physique, preuves math.

### Algorithmique socle

algèbre linéaire, arithmétique

Vision par ordinateur

Conjecture de Kepler

Produit entier en  $O(n \log n)$

### Numérique



Efficacité



Approximations



Temps réel

### Symbolique

Réponses exactes



Coût intrinsèque



Hors-ligne

## Ensembles semi-algébriques

Solutions réelles de systèmes d'équations et d'inégalités polynomiales

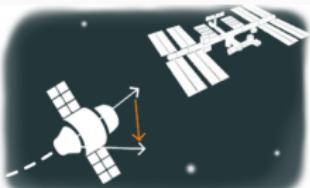
$$\begin{cases} 4y + x^3 - 4x^2 - 2x - 8 = 0 \\ -2 \leq x \leq 0 \end{cases}$$



$$\frac{x^2}{4} + y^2 - 1 = 0$$



$$(x - 1)^2 + \frac{(y - 1)^2}{9} - 1 = 0$$



Calcul numérique  
certifié

```
1  @real: i, s, n;
2  @pre: n ≥ 1;
3  i = 0; s = 0;
4  @invariant:  $\llbracket (i, s), 2 \rrbracket \geq 0 \wedge \llbracket (i, s), 2 \rrbracket \geq 0$ 
5  while(  $\llbracket (i, n), 1 \rrbracket$  )
6  {
7      i = i + 1;
8      s =  $\llbracket (i, s), 1 \rrbracket$ ;
9  }
10 @post:  $(n - 1) \cdot n/2 \leq s \leq n \cdot (n + 1)/2;$ 
```

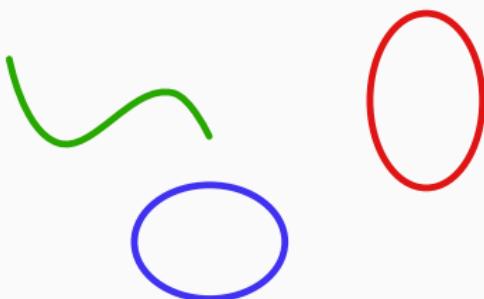
Vérification de  
programmes



Robotique

## Ensembles semi-algébriques

Solutions réelles de systèmes d'équations et d'inégalités polynomiales



## Problèmes algorithmiques fondamentaux

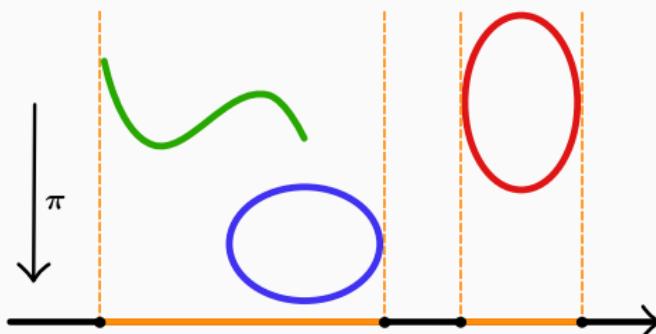
Projeter : quel est l'ensemble des valeurs possibles ?

Échantillonner : existe-t-il des solutions ?

Connecter : deux points sont-ils connectés ?

## Ensembles semi-algébriques

Solutions réelles de systèmes d'équations et d'inégalités polynomiales

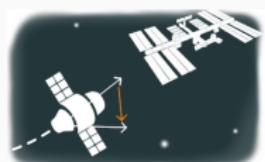


## Problèmes algorithmiques fondamentaux

Projeter : quel est l'ensemble des valeurs possibles ?

Échantillonner : existe-t-il des solutions ?

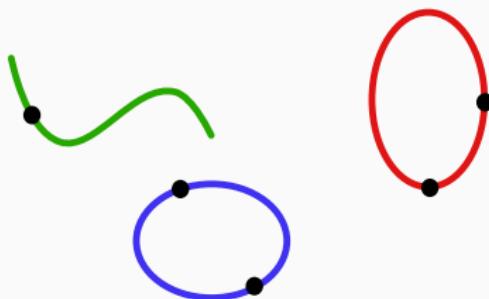
Connecter : deux points sont-ils connectés ?



Calcul numérique  
certifié

## Ensembles semi-algébriques

Solutions réelles de systèmes d'équations et d'inégalités polynomiales



## Problèmes algorithmiques fondamentaux

Projeter : quel est l'ensemble des valeurs possibles ?

Échantillonner : existe-t-il des solutions ?

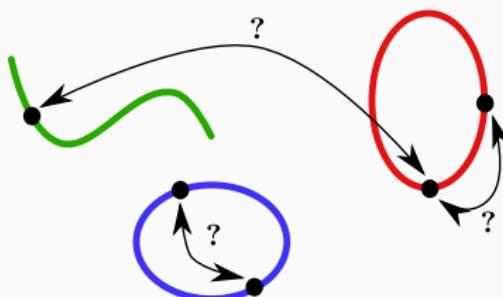
Connecter : deux points sont-ils connectés ?

```
1  @real: i, s, n;
2  @pre: n ≥ 1;
3  i = 0; s = 0;
4  @invariant: [[{i,s},2]] ≥ 0  $\wedge$  [[{{i,s},2}]] ≥ 0
5  while( [[{i,n},1]] )
6  {
7      i = i + 1;
8      s = [[{i,s},1]];
9  }
10 @post: (n - 1) · n/2 ≤ s ≤ n · (n + 1)/2;
```

Vérification de programmes

## Ensembles semi-algébriques

Solutions réelles de systèmes d'équations et d'inégalités polynomiales



## Problèmes algorithmiques fondamentaux

Projeter : quel est l'ensemble des valeurs possibles ?

Échantillonner : existe-t-il des solutions ?

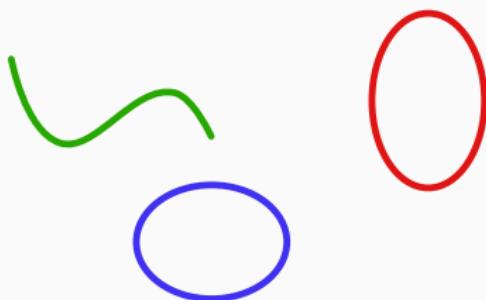
Connecter : deux points sont-ils connectés ?



Robotique

## Ensembles semi-algébriques

Solutions réelles de systèmes d'équations et d'inégalités polynomiales



## Problèmes algorithmiques fondamentaux

Projeter : quel est l'ensemble des valeurs possibles ?

Échantillonner : existe-t-il des solutions ?

Connecter : deux points sont-ils connectés ?



Robotique

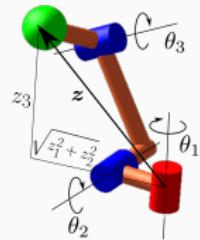
## I. Contributions

---

# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

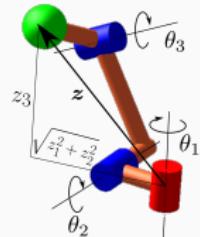
$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



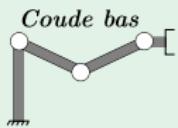
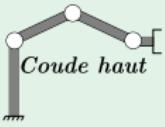
# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



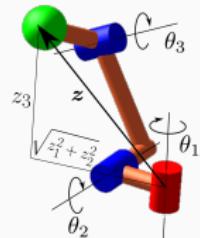
Non-cuspidal : posture contrôlée



# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



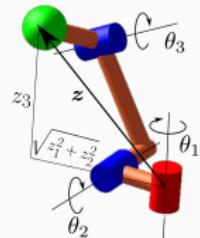
Non-cuspidal : posture contrôlée



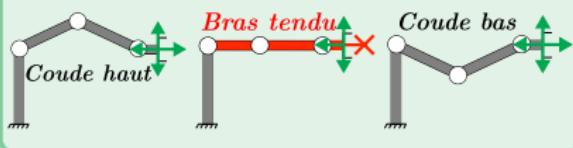
# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



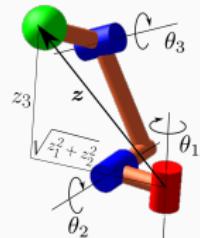
Non-cuspidal : posture contrôlée



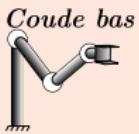
# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



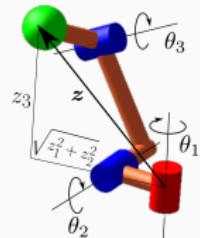
Cuspidal : posture non-contrôlée



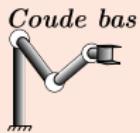
# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



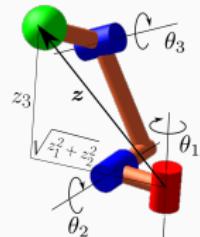
Cuspidal : posture non-contrôlée



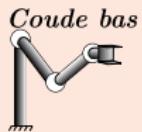
# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



Cuspidal : posture non-contrôlée

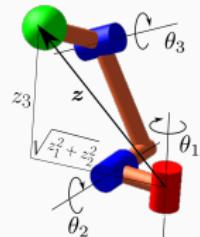


Pb ouvert (1983→2022) : test de cuspidalité

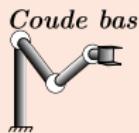
# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



Cuspidal : posture non-contrôlée



Pb ouvert (1983→2022) : test de cuspidalité



Premier algorithme général

**NEW!**

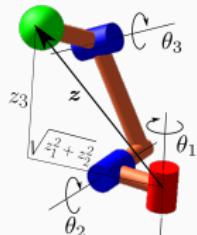


Publi. ISSAC'22 (1<sup>ère</sup> conf. calcul formel)

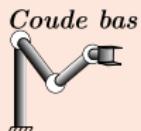
# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



## Cuspidal : posture non-contrôlée



## Pb ouvert (1983→2022) : test de cuspidalité



Premier algorithme général

**NEW!**



Publi. ISSAC'22 (1<sup>ère</sup> conf. calcul formel)

## Logiciel

Implantation prototype



## Impact

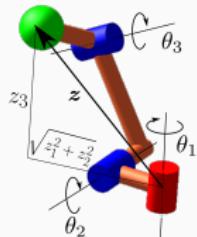
Citation ICRA & IROS (1<sup>ères</sup> confs. robotique)



# Contribution 1 - Robotique et cuspidalité

## Application cinématique

$$\begin{aligned}\mathcal{R}: \quad \mathbb{R}^d &\rightarrow \mathbb{R}^d \\ (\ell, \theta) &\mapsto (z_1(\ell, \theta), \dots, z_d(\ell, \theta))\end{aligned}$$



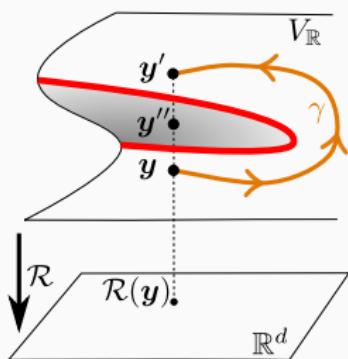
## Cuspidal : posture non-contrôlée



## Pb ouvert (1983→2022) : test de cuspidalité

Premier algorithme général

Publi. ISSAC'22 (1<sup>ère</sup> conf. calcul formel)



## Logiciel

Implantation prototype



## Impact

Citation ICRA & IROS (1<sup>ères</sup> confs. robotique)



## Goulot d'étranglement

Tests de connexité

# Complexités de l'algorithmique des ensembles semi-algébriques

## Ensemble semi-algébrique $S$

Défini par  $s$  polynômes (équations+inégalités) à  $n$  variables de  $\deg \leq D$

Algorithme généraliste [Collins; '75]

Complexité :  $(sD)^{2^{O(n)}}$

$$\begin{cases} 4y + x^3 - 4x^2 - 2x - 8 = 0 \\ -2 \leq x \leq 0 \end{cases}$$

$$(x - 1)^2 + \frac{(y - 1)^2}{9} - 1 = 0$$

$$\frac{x^2}{4} + y^2 - 1 = 0$$


## Problèmes algorithmiques fondamentaux

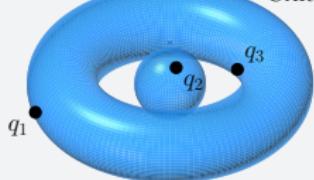
Projeter $S$ sur $t$ coordonnées	$\rightsquigarrow (sD)^{O(nt)}$ [Renegar, '92]	Optimal !
Échantillonner des points de $S$	$\rightsquigarrow (sD)^{O(n)}$ [Basu-Pollack-Roy, '98]	Optimal !
Connecter deux points dans $S$	$\rightsquigarrow (sD)^{O(n^2)}$ [Canny, '88]	Pas optimal !

## Contribution 2 - Requêtes de connexité, cartes routières

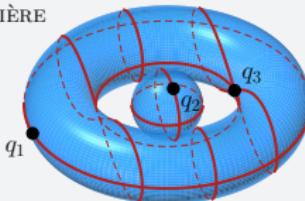
💡 [Canny, 1988] Carte routière : courbe capturant la connexité de l'ensemble

### Chaîne de réduction

Dimension arbitraire  $\implies$  CARTE ROUTIÈRE



Dimension 1

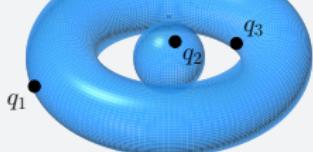


## Contribution 2 - Requêtes de connexité, cartes routières

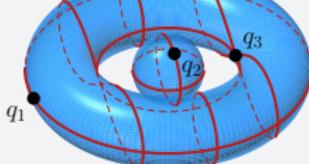
[Canny, 1988] Carte routière : courbe capturant la connexité de l'ensemble

### Chaîne de réduction

Dimension arbitraire  $\implies$   
CARTE ROUTIÈRE



Dimension 1



### Vers l'optimalité

1982  $D^{2O(n)}$



1988  $(nD)^{O(n^2)}$



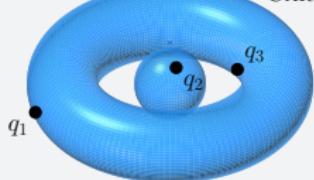
  $(nD)^{O(n)}$

## Contribution 2 - Requêtes de connexité, cartes routières

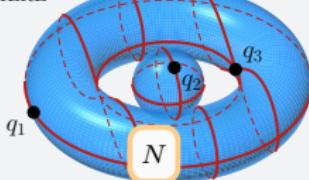
[Canny, 1988] Carte routière : courbe capturant la connexité de l'ensemble

### Chaîne de réduction

Dimension arbitraire  $\implies$   
CARTE ROUTIÈRE



Dimension 1



### Vers l'optimalité

1982  $D^{2O(n)}$



1988  $(nD)^{O(n^2)}$



$(nD)^{O(n)}$

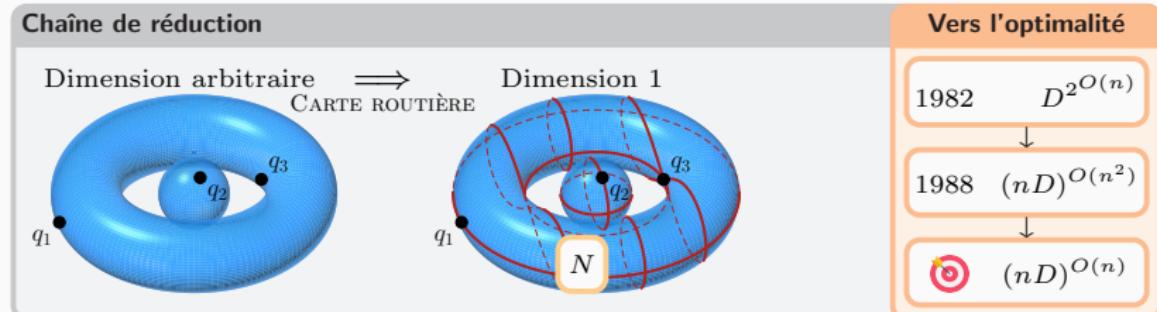
Résultat de complexité (2024)

(cas lisse et **non-borné**)

On peut calculer une carte routière de taille  $N = (n^2 D)^{4n \log_2 n + O(n)}$  en  $O(N^{1.5})$  ops

## Contribution 2 - Requêtes de connexité, cartes routières

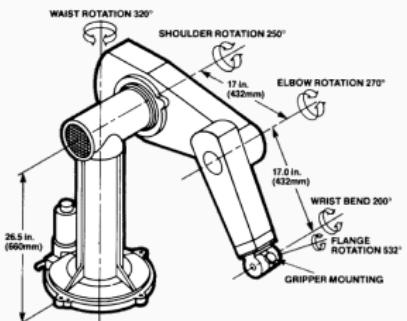
[Canny, 1988] Carte routière : courbe capturant la connexité de l'ensemble



Résultat de complexité (2024) NEWS!

(cas lisse et **non-borné**)

On peut calculer une carte routière de taille  $N = (n^2 D)^{4n \log_2 n + O(n)}$  en  $O(N^{1.5})$  ops



PUMA 560 [Unimation, 1984]



1 Publication (2024) + 1 Soumission (2024)

JSC (1<sup>er</sup> journal calcul formel)

Calcul d'une carte routière NEWS!

Sortie : polynômes de deg max **200**

1 polynôme  $\approx 20\,000$  coeffs

1 coeff  $\approx 3000$  chiffres



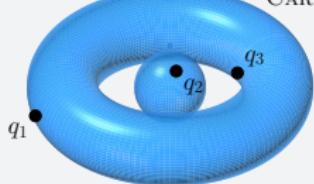
Temps : **4h10**

## Contribution 3 - Requêtes de connexité, courbes algébriques

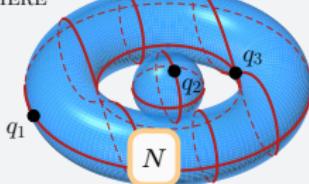
💡 Graphe de connexité : graphe capturant la connexité de la carte routière

### Chaîne de réduction

Dimension arbitraire  $\implies$   
CARTE ROUTIÈRE

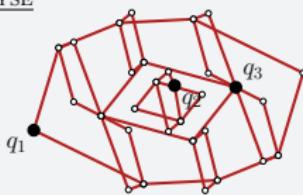


Dimension 1



$\implies$   
ANALYSE

Graphe

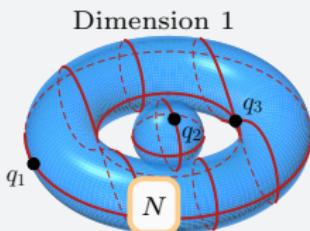


# Contribution 3 - Requêtes de connexité, courbes algébriques

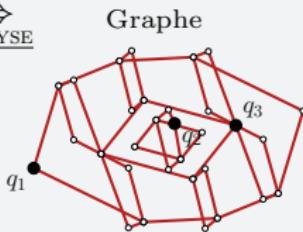
💡 Graphe de connexité : graphe capturant la connexité de la carte routière

## État de l'art : géométrie

Espace	Complexité
$\mathbb{R}^2$	$O^\sim(N^3)$
$\mathbb{R}^3$	$O^\sim(N^9)$
$\mathbb{R}^n$	$N^{O(1)}$



$\xrightarrow{\text{ANALYSE}}$

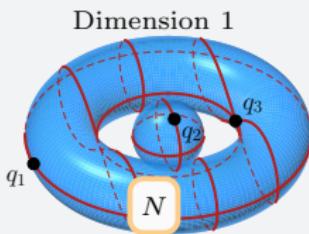


## Contribution 3 - Requêtes de connexité, courbes algébriques

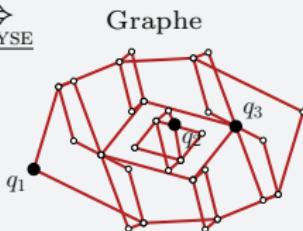
💡 Graphe de connexité : graphe capturant la connexité de la carte routière

### État de l'art : géométrie

Espace	Complexité
$\mathbb{R}^2$	$O^\sim(N^3)$
$\mathbb{R}^3$	$O^\sim(N^9)$
$\mathbb{R}^n$	$N^{O(1)}$



ANALYSE



Problème ouvert (1988 → 2023) : éviter le calcul exhaustif de la géométrie

NEW!

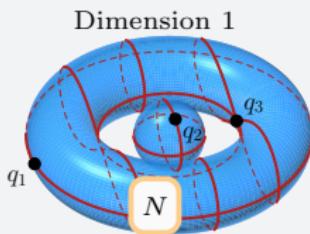
On peut calculer un graphe de connexité d'une courbe de taille  $N$  en  $O^\sim(N^3)$  opérations

# Contribution 3 - Requêtes de connexité, courbes algébriques

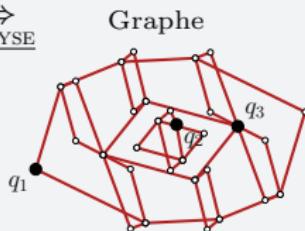
💡 Graphe de connexité : graphe capturant la connexité de la carte routière

## État de l'art : géométrie

Espace	Complexité
$\mathbb{R}^2$	$O^\sim(N^3)$
$\mathbb{R}^3$	$O^\sim(N^9)$
$\mathbb{R}^n$	$N^{O(1)}$

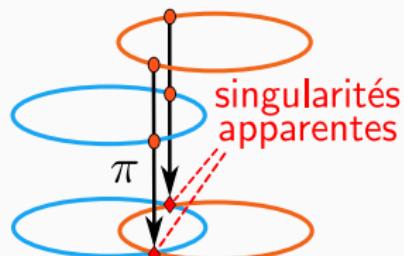


⇒ ANALYSE



Problème ouvert (1988 → 2023) : éviter le calcul exhaustif de la géométrie NEW!

On peut calculer un graphe de connexité d'une courbe de taille  $N$  en  $O^\sim(N^3)$  opérations



## Publication (2023)

ISSAC (1<sup>ère</sup> conférence calcul formel)



## Logiciel (auparavant deg≈20) NEW!

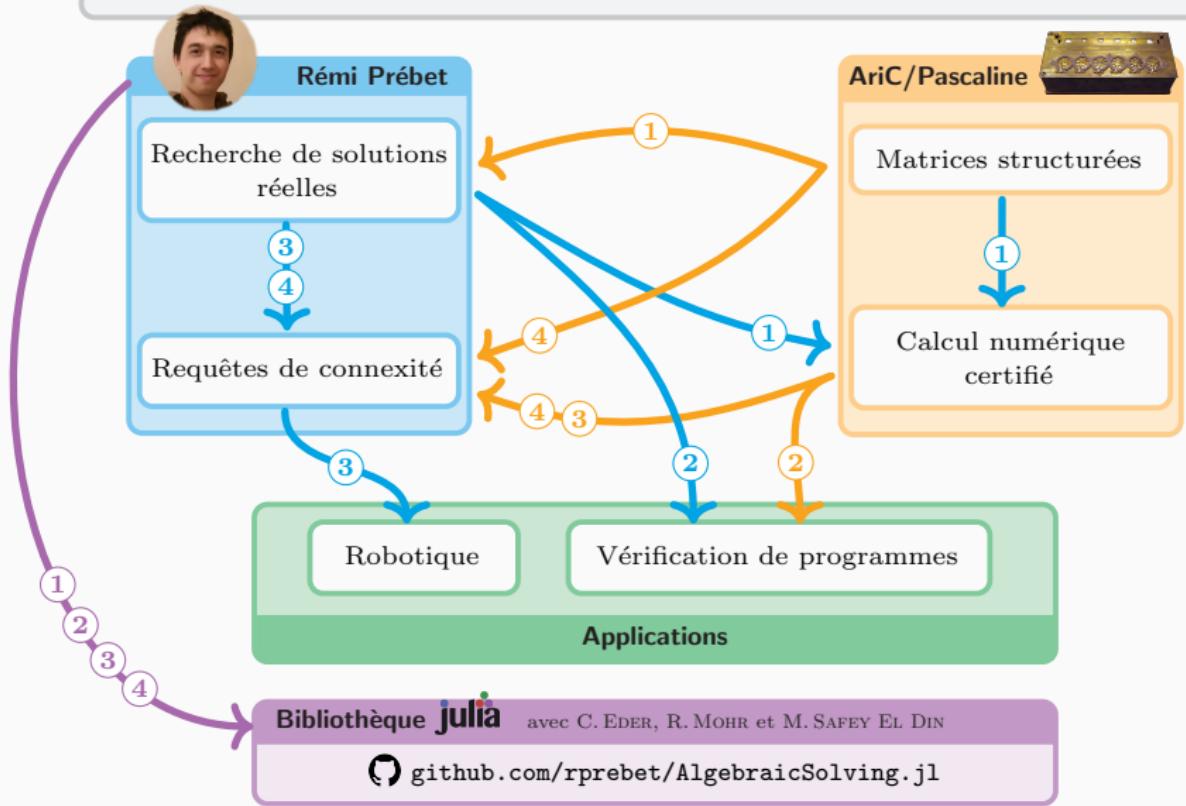
Degré 100 → Degré 200

[rpribet/AlgebraicSolving.jl](#)

## **II. Programme de recherche**

---

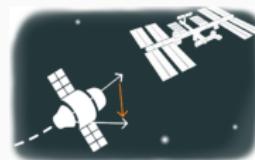
# Calcul numérique certifié et robotique par la géométrie et l'algorithmique des systèmes structurés



# Axe 1 - Analyse d'erreur flottante par l'optimisation polynomiale

## Évaluation de fonction par un programme

Borne fine sur l'erreur pire-cas en fonction de la précision  $p$



Garanties pour applications critiques

Choix éclairé : précision, programme

Preuves mathématiques (conjecture de Kepler)

$+, -, \times, \div, \sqrt{\cdot}$



$\exp, \sqrt{x^2 + y^2}, \dots$



# Axe 1 - Analyse d'erreur flottante par l'optimisation polynomiale

## Évaluation de fonction par un programme

Borne fine sur l'erreur pire-cas en fonction de la précision  $p$



Garanties pour applications critiques

Choix éclairé : précision, programme

Preuves mathématiques (conjecture de Kepler)

+, -, ×, ÷,  $\sqrt{\cdot}$

$\exp, \sqrt{x^2 + y^2}, \dots$

## Prog. d'évaluation de $\sqrt{x^2 + y^2}$

```
1: sx = x*x;  
2: sy = y*y;  
3: sigma = sx + sy;  
4: rho = sqrt(sigma);
```

# Axe 1 - Analyse d'erreur flottante par l'optimisation polynomiale

## Évaluation de fonction par un programme

Borne fine sur l'erreur pire-cas en fonction de la précision  $p$



Garanties pour applications critiques

Choix éclairé : précision, programme

Preuves mathématiques (conjecture de Kepler)

$+, -, \times, \div, \sqrt{\cdot}$



$\exp, \sqrt{x^2 + y^2}, \dots$



### Prog. d'évaluation de $\sqrt{x^2 + y^2}$

```
1: sx = x*x;  
2: sy = y*y;  
3: sigma = sx + sy;  
4: rho = sqrt(sigma);
```

### Modélisation algébrique de l'erreur d'arrondi

$$\begin{aligned} 1: s_x &= x^2(1 + u\varepsilon_{s_x}) & |\varepsilon_{s_x}| &\leq b_x \\ 2: s_y &= y^2(1 + u\varepsilon_{s_y}) & |\varepsilon_{s_y}| &\leq b_x \\ 3: \sigma &= (s_x + s_y)(1 + u\varepsilon_\sigma) & |\varepsilon_{s\sigma}| &\leq b_+ \\ 4: \rho^2 &= \sigma(1 + u\varepsilon_\rho)^2 & \rho \geq 0, |\varepsilon_\rho| &\leq b_\sqrt{\cdot} \end{aligned}$$



# Axe 1 - Analyse d'erreur flottante par l'optimisation polynomiale

## Évaluation de fonction par un programme

Borne fine sur l'erreur pire-cas en fonction de la précision  $p$



Garanties pour applications critiques

Choix éclairé : précision, programme

Preuves mathématiques (conjecture de Kepler)

$+, -, \times, \div, \sqrt{\cdot}$



$\exp, \sqrt{x^2 + y^2}, \dots$



## Prog. d'évaluation de $\sqrt{x^2 + y^2}$

```
1: sx = x*x;  
2: sy = y*y;  
3: sigma = sx + sy;  
4: rho = sqrt(sigma);
```

## Modélisation algébrique de l'erreur d'arrondi

$$\begin{aligned} 1: s_x &= x^2(1 + u\varepsilon_{s_x}) & |\varepsilon_{s_x}| &\leq b_x \\ 2: s_y &= y^2(1 + u\varepsilon_{s_y}) & |\varepsilon_{s_y}| &\leq b_x \\ 3: \sigma &= (s_x + s_y)(1 + u\varepsilon_\sigma) & |\varepsilon_{s\sigma}| &\leq b_+ \\ 4: \rho^2 &= \sigma(1 + u\varepsilon_\rho)^2 & \rho \geq 0, |\varepsilon_\rho| &\leq b_\sqrt{} \end{aligned}$$

## Optimisation polynomiale structurée

[Muller & Salvy, 2024]

$$(a, b) \in \mathbb{R}^2 \text{ t.q. } \left| \frac{\rho}{\sqrt{x^2 + y^2}} \right| \leq au + bu^2 \quad (u = 2^{-p})$$

# Axe 1 - Analyse d'erreur flottante par l'optimisation polynomiale

## Évaluation de fonction par un programme

Borne fine sur l'erreur pire-cas en fonction de la précision  $p$



Garanties pour applications critiques

Choix éclairé : précision, programme

Preuves mathématiques (conjecture de Kepler)

+, -, ×, ÷, √



exp,  $\sqrt{x^2 + y^2}$ , ...



## Prog. d'évaluation de $\sqrt{x^2 + y^2}$

```
1: sx = x*x;  
2: sy = y*y;  
3: sigma = sx + sy;  
4: rho = sqrt(sigma);
```

## Modélisation algébrique de l'erreur d'arrondi

$$\begin{aligned} 1: s_x &= x^2(1 + u\varepsilon_{sx}) & |\varepsilon_{sx}| &\leq b_x \\ 2: s_y &= y^2(1 + u\varepsilon_{sy}) & |\varepsilon_{sy}| &\leq b_x \\ 3: \sigma &= (s_x + s_y)(1 + u\varepsilon_\sigma) & |\varepsilon_{\sigma}| &\leq b_+ \\ 4: \rho^2 &= \sigma(1 + u\varepsilon_\rho)^2 & \rho \geq 0, |\varepsilon_\rho| &\leq b_\sqrt{} \end{aligned}$$

## Optimisation polynomiale structurée

[Muller & Salvy, 2024]

$$(a, b) \in \mathbb{R}^2 \text{ t.q. } \left| \frac{\rho}{\sqrt{x^2 + y^2}} \right| \leq au + bu^2 \quad (u = 2^{-p})$$



## Projection : comptage de racines réelles

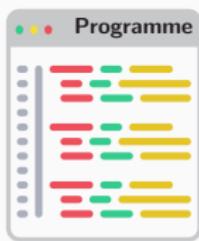


## Matrices polynomiales structurées

Jeannerod & Villard



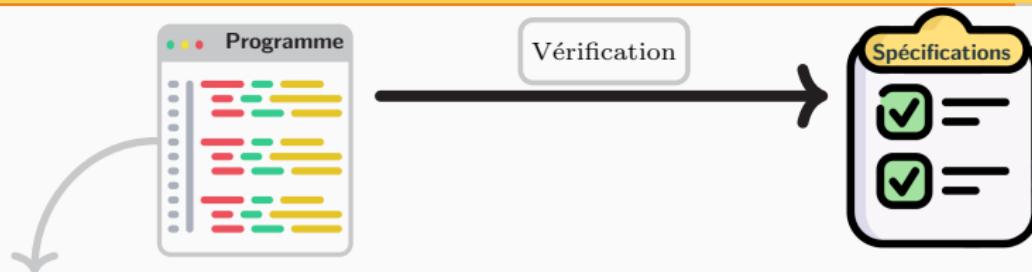
## Axe 2 - Vérification de programmes et systèmes structurés



## Axe 2 - Vérification de programmes et systèmes structurés



## Axe 2 - Vérification de programmes et systèmes structurés



Terminaison de boucle ?

```
(y1,y0,n) = (y1,y0,0);
while y1 ≥ 0 do
    y1, y0 = n * y1 - y0, y1;
    n++;
end while
```

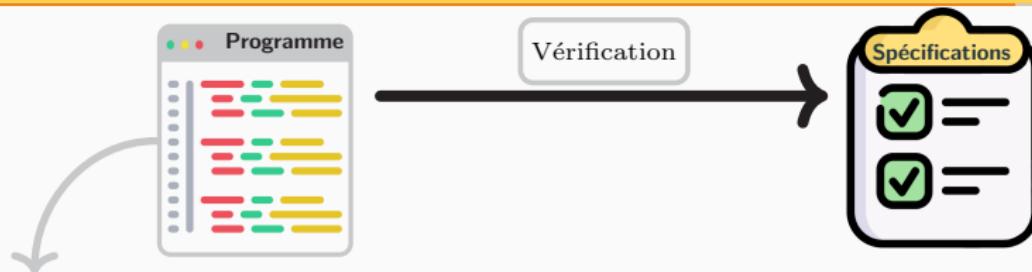
Suite récurrente positive ?

$$y_{n+2} = n \cdot y_{n+1} - y_n$$

A.Ibrahim & B.Salvy

2024

## Axe 2 - Vérification de programmes et systèmes structurés



Terminaison de boucle ?

```
(y1,y0,n) = (y1,y0,0);  
while y1 ≥ 0 do  
    y1, y0 = n * y1 - y0, y1;  
    n++;  
end while
```

Suite récurrente positive ?

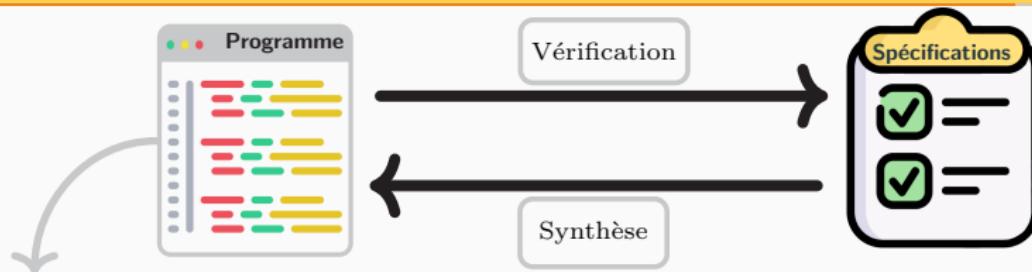
$$y_{n+2} = n \cdot y_{n+1} - y_n$$

A.Ibrahim & B.Salvy

2024

Résoudre un système polynomial structuré

## Axe 2 - Vérification de programmes et systèmes structurés



Terminaison de boucle ?

```
(y1, y0, n) = (y1, y0, 0);  
while y1 ≥ 0 do  
    y1, y0 = n * y1 - y0, y1;  
    n++;  
end while
```

Suite récurrente positive ?

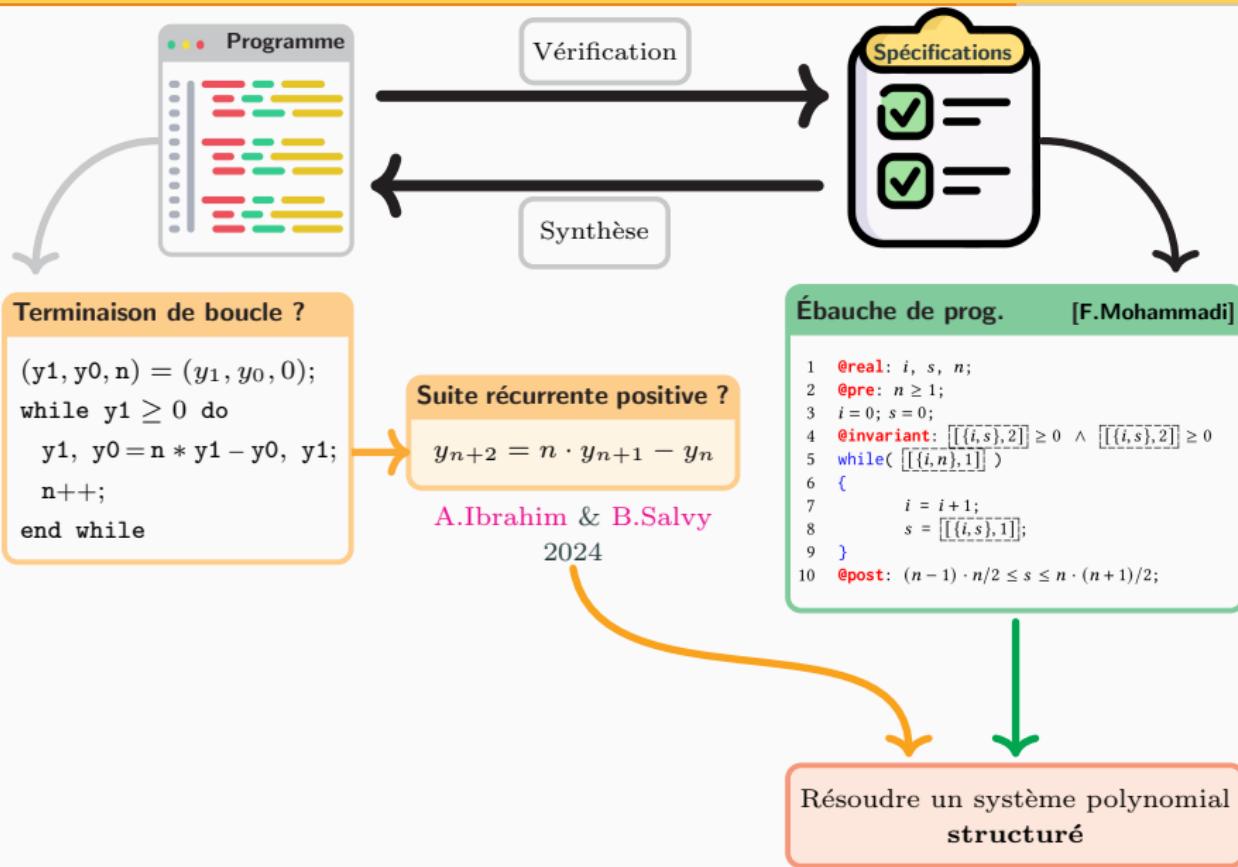
$$y_{n+2} = n \cdot y_{n+1} - y_n$$

A.Ibrahim & B.Salvy

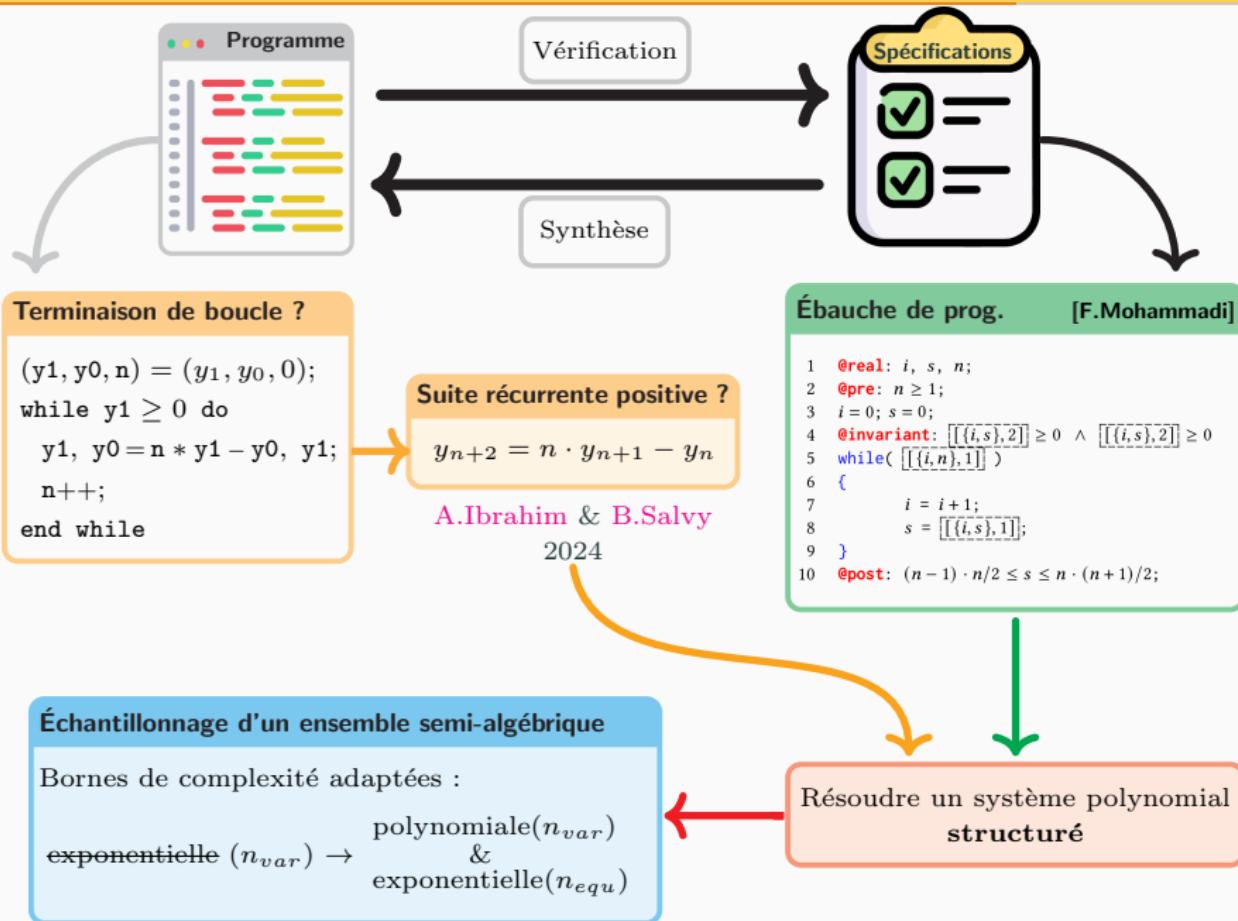
2024

Résoudre un système polynomial structuré

## Axe 2 - Vérification de programmes et systèmes structurés

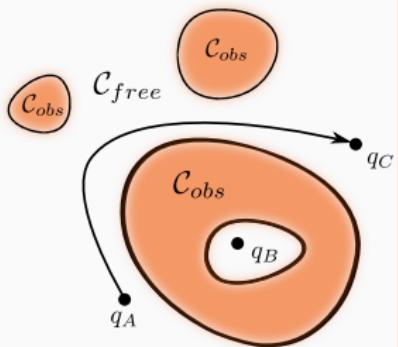


## Axe 2 - Vérification de programmes et systèmes structurés



## Axe 3 - Planification de mouvement de robot à paramètres avec obstacles

### Obstacles/Auto intersections

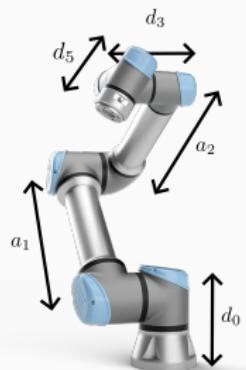


Inégalités  $\Rightarrow$  semi-algébriques

### Cuspidalité

Classification paramétrique  
↔ directives de conception

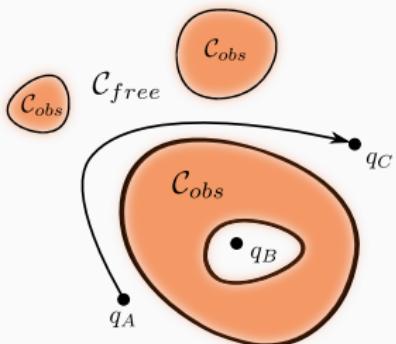
### Famille de robots



Systèmes paramétrés

## Axe 3 - Planification de mouvement de robot à paramètres avec obstacles

### Obstacles/Auto intersections



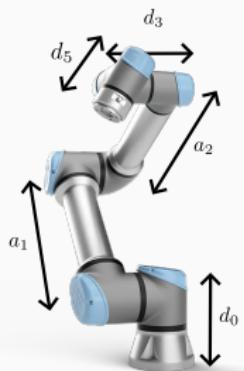
Inégalités  $\Rightarrow$  semi-algébriques

### Cuspidalité

Classification paramétrique  
↔ directives de conception

Sous-routines  
**efficaces en pratique**

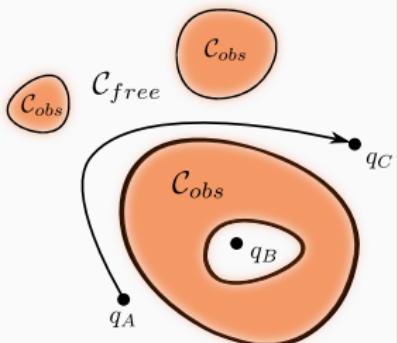
### Famille de robots



Systèmes paramétrés

## Axe 3 - Planification de mouvement de robot à paramètres avec obstacles

### Obstacles/Auto intersections



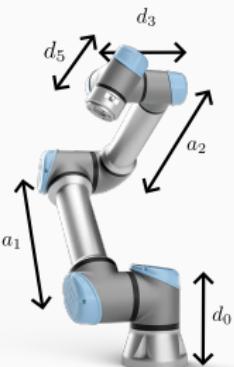
Inégalités  $\Rightarrow$  semi-algébriques

### Cuspidalité

Classification paramétrique  
↔ directives de conception

Sous-routines  
**efficaces en pratique**

### Famille de robots



Systèmes paramétrés

### Cartes routières : cas semi-algébrique structuré

$$f_1 = \dots = f_p = 0, \quad g_1 > 0, \dots, g_s > 0$$

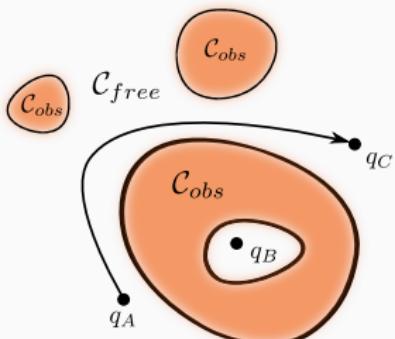
Structure des systèmes  $\rightarrow$  Axe précédent

État de l'art :  $s^n(nD)^{O(n^2)}$  [Basu, Pollack, Roy ; 2000]

Objectif :  $\textcolor{red}{s}^{\textcolor{red}{n}}(n^2 D)^{4n \log_2 n + O(n)}$

## Axe 3 - Planification de mouvement de robot à paramètres avec obstacles

### Obstacles/Auto intersections



Inégalités  $\Rightarrow$  semi-algébriques

### Cuspidalité

Classification paramétrique  
↔ directives de conception

Sous-routines  
**efficaces en pratique**

### Cartes routières : cas semi-algébrique structuré

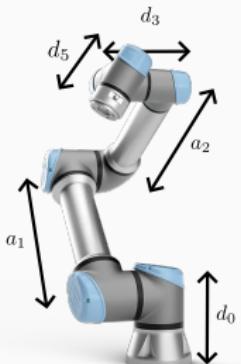
$$f_1 = \dots = f_p = 0, \quad g_1 > 0, \dots, g_s > 0$$

Structure des systèmes  $\rightarrow$  Axe précédent

État de l'art :  $s^n(nD)^{O(n^2)}$  [Basu, Pollack, Roy ; 2000]

Objectif :  $s^{\textcolor{red}{n}}(n^2 D)^{4n \log_2 n + O(n)}$

### Famille de robots



Systèmes paramétrés

### Implantations efficaces

AlgebraicSolving.jl

↓ msolve ↓

Isolation  $\mathbb{R}$

Élimination



### Hybride symbolique-numérique

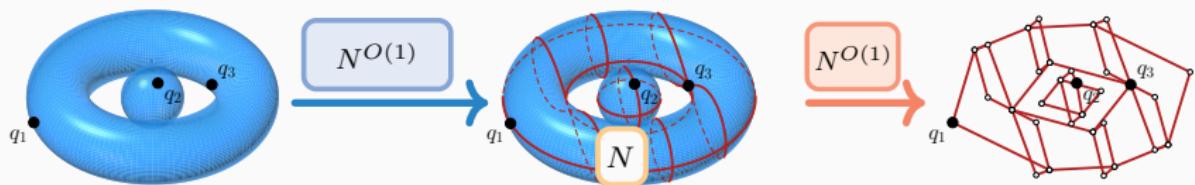


Routines numériques certifiées

### Nouvelle situation

L'analyse de la carte routière devient l'étape la plus coûteuse

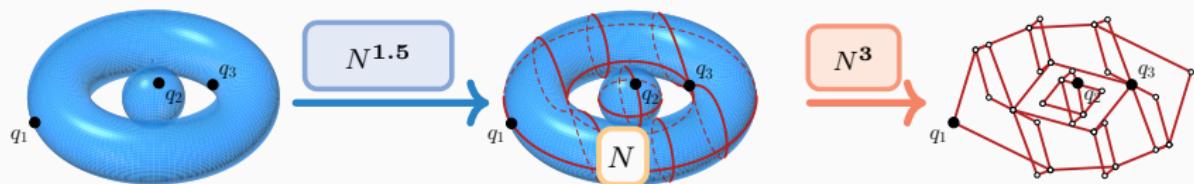
### Réduction de dimension



### Nouvelle situation

L'analyse de la carte routière devient l'étape la plus coûteuse

### Réduction de dimension

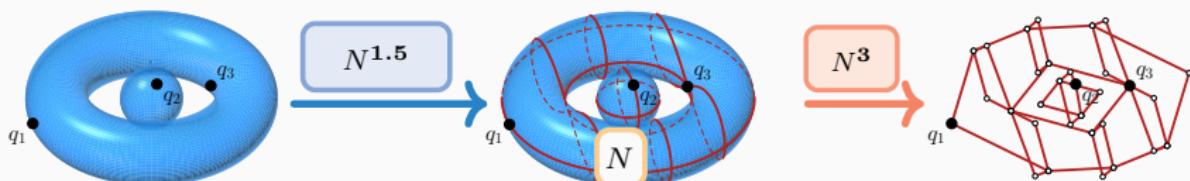


# Axe 4 - Géométrie des courbes

## Nouvelle situation

L'analyse de la carte routière devient l'étape la plus coûteuse

## Réduction de dimension



## Goulot d'étranglement

Élimination algébrique  
(résultant)



Expertise mondiale  
Villard

## Structures des cartes routières

### Algébrique

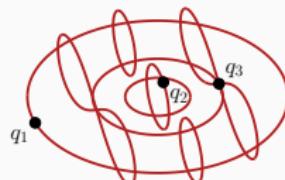
Éviter un changement de variables :



avec BRÉHARD, POTEAUX



### Géométrique



# Rémi Prébet



🇧🇪 Postdoc (2024) : Vérification de programmes par les systèmes polynomiaux

🎓 Thèse (2023) : Connexité dans les ensembles algébriques réels

🎓 ÉNS Cachan/Paris-Saclay (2015-2020)

🇨🇦 Mobilité de 3 mois, U. Waterloo, Canada

🇫🇷 Qualifié CNU 25, 26, 27 ; Agrégation math.

🌱 Encadrement (post-doc) : M1, M2, **Thèse**



## Contributions et publications

- Algorithmes efficaces en théorie & pratique pour les requêtes de connexité
- Résultats expérimentaux, prototypes
- Applications : robotique (LS2N), vérification de programme (post-doc)

2 journaux : JSC, TGRS\*

4 confs : ISSAC $\times$ (2+1<sup>†</sup>), IGARSS\*

1 soumission journal : JSC

### Publication sujet post-doc (Jul. '24)

\*Contributions en traitement du signal (LISTIC)

## Projet de recherche

Axe 1-2 Calcul **numérique** certifié par la résolution de systèmes structurés

Axe 3 Certificats pour la planification de mouvement de **robots** réalistes

Axe 3-4 Développement de l'**algorithmique** de la géométrie algébrique réelle :

- (*théorie*) amélioration des complexités : généralisations, structures
- (*pratique*) calcul numérique certifié, librairie Julia `AlgebraicSolving.jl`