

# Pseudozéros de polynômes théorie et applications

Stef GRAILLAT  
Université de Perpignan

graillat@univ-perp.fr  
<http://gala.univ-perp.fr/~graillat>

École Jeunes Chercheurs en Algorithmique et Calcul Formel, Grenoble,  
29 mars - 2 avril 2004



# Introduction et motivations

## But :

Travailler avec des polynômes ayant des données (coefficients ou racines) connues avec une incertitude : recherche de racines, primalité, calcul de PGCD, stabilité, etc.

## Raisons :

- Résultats provenant d'expériences.
- Représentation des nombres en machine.

## Applications :

- Traitement du signal et d'images.
- Robotique.
- Biologie moléculaire.
- Automatique.

# Plan de l'exposé

## I - Les pseudozéros

- Définition et algorithme de calcul

## II - Application des pseudozéros en théorie du contrôle

- Stabilité au sens de Hurwith et de Schur
- Calcul du rayon de stabilité

# Les pseudozéros : définition, calcul

# Pseudozéros : définition

## Perturbation :

Voisinage du polynôme  $p$

$$N_\varepsilon(p) = \{\hat{p} \in \mathbf{C}_n[z] : \|p - \hat{p}\| \leq \varepsilon\}.$$

## Définition de l'ensemble des $\varepsilon$ -pseudozéros :

$$Z_\varepsilon(p) = \{z \in \mathbb{C} : \hat{p}(z) = 0 \text{ pour } \hat{p} \in N_\varepsilon(p)\}.$$

$\|\cdot\|$ , norme sur le vecteur des coefficients de  $p$

# Les pseudozéros sont facilement calculables

## Théorème :

L'ensemble des  $\varepsilon$ -pseudozéros vérifie

$$Z_\varepsilon(p) = \left\{ z \in \mathbb{C} : |g(z)| := \frac{|p(z)|}{\|z\|_*} \leq \varepsilon \right\},$$

où  $\underline{z} = (1, z, \dots, z^n)$  et  $\|\cdot\|_*$  est la norme duale de  $\|\cdot\|$ .

$$\|y\|_* = \sup_{x \neq 0} \frac{|y^* x|}{\|x\|}$$

# Algorithme de calcul des pseudozéros

## Tracé de $\varepsilon$ -pseudozéros :

1. On maille un carré contenant toutes les racines de  $p$  (commande MATLAB : `meshgrid`).
2. On calcule  $g(z) := \frac{|p(z)|}{\|z\|}$  pour tous les points  $z$  de la grille.
3. On affiche la ligne de niveau  $|g(z)| = \varepsilon$  (commande MATLAB : `contour`).

## Problèmes :

- Localisation : trouver un carré contenant toutes les racines de  $p$  et tous les pseudozéros.
- Séparation : trouver un pas de grille qui sépare toutes les racines.

# Simulation numérique

Ensemble des pseudozéros du polynôme « de Wilkinson »

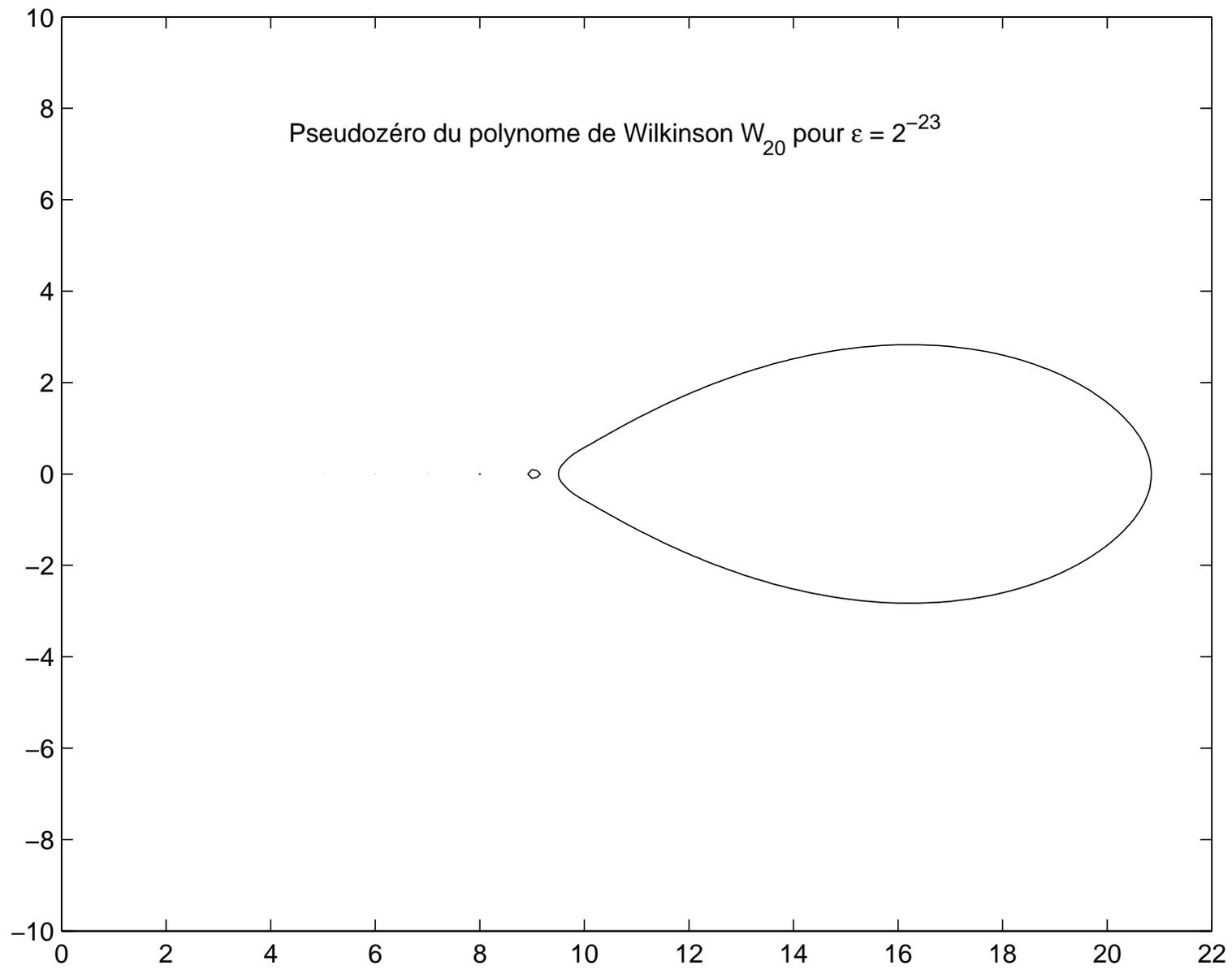
$$\begin{aligned}W_{20} &= (z - 1)(z - 2) \cdots (z - 20), \\ &= z^{20} - 210z^{19} + \cdots + 20!,\end{aligned}$$

en ne perturbant que le coefficient de  $z^{19}$  avec une perturbation inférieure à  $\varepsilon = 2^{-23}$ .

On utilise une norme  $\|\cdot\|_\infty$  pondérée :

$$\|p\|_\infty = \max_i \frac{|p_i|}{m_i} \text{ avec } m_i \text{ réels positifs}$$

et la convention  $m/0 = \infty$  si  $m > 0$  et  $0/0 = 0$ .

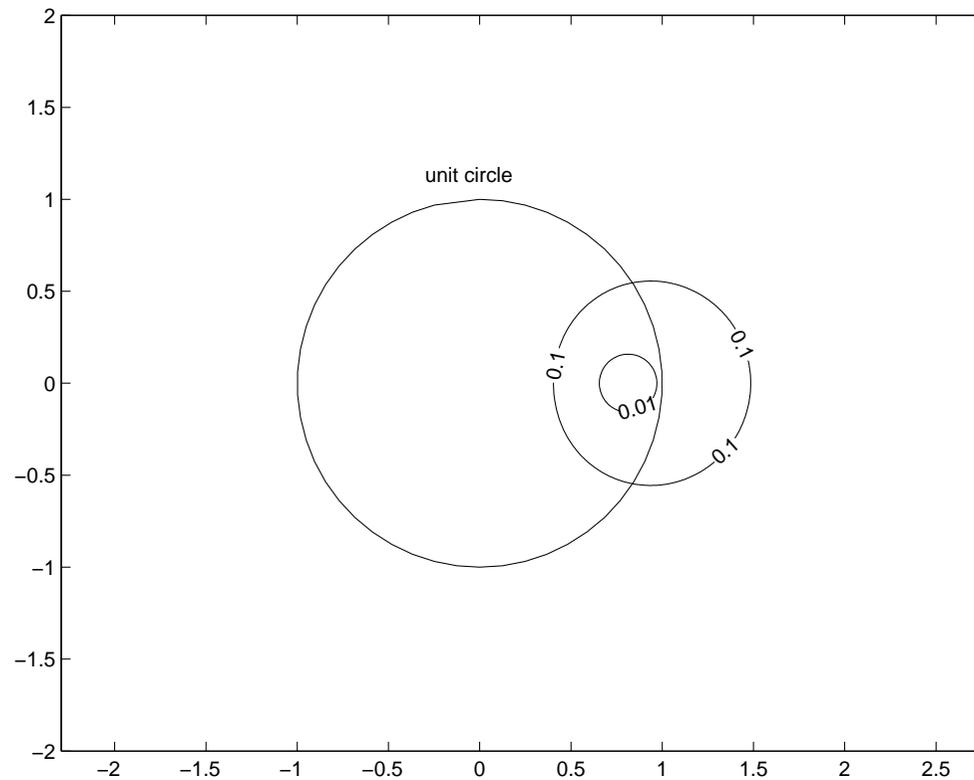


# Application des pseudozéros en théorie du contrôle

# La stabilité robuste de Schur en théorie du contrôle

Stabilité de Schur :  $|\text{racines de } p| < 1$ .

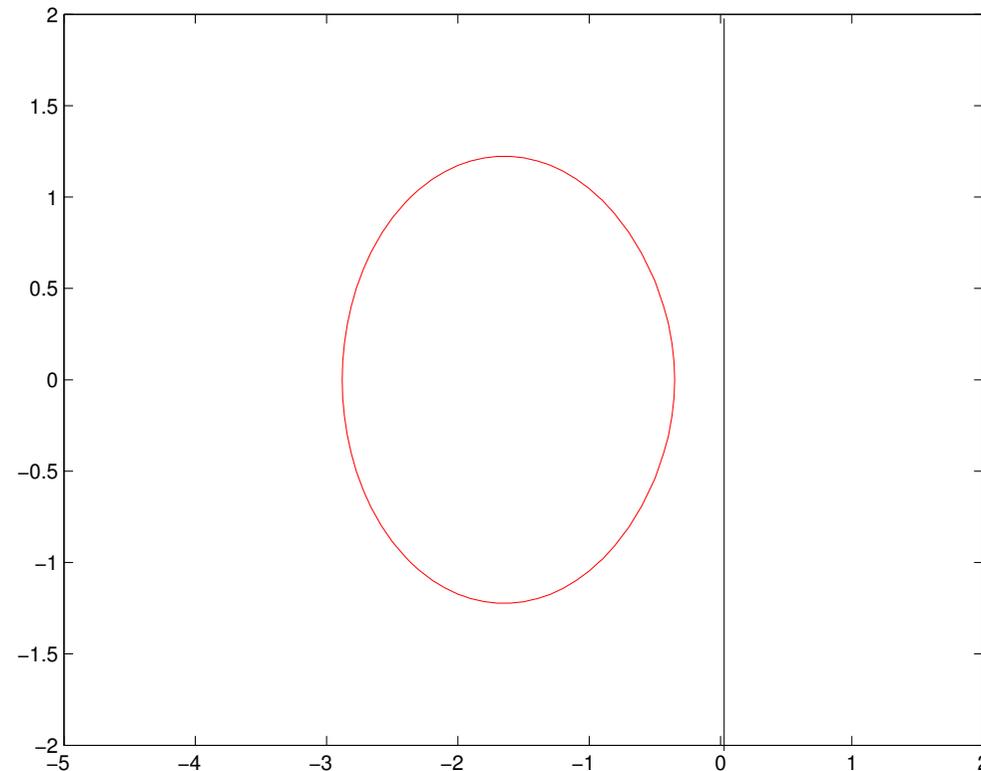
$\varepsilon$ -pseudozero de  $p(z) = (z - 0.8)^2$  pour  $\varepsilon = 0.1$  and  $\varepsilon = 0.01$ .



# La stabilité robuste de Hurwitz en théorie du contrôle

La stabilité de Hurwitz : la partie réelle des racines de  $p < 0$ .

$\varepsilon$ -pseudozero de  $p(z) = (z + 1)^2$  pour  $\varepsilon = 0.4$ .



# Stabilité d'un polynôme

$\mathcal{P} : \mathbf{C}[X]$  muni de la norme 2,  $\| \cdot \|$

$\mathcal{P}_n$  : éléments de  $\mathcal{P}$  de degré inférieur ou égal à  $n$

$\mathcal{M}_n$  : éléments de  $\mathcal{P}_n$  unitaires

**Définition.** *Un polynôme est dit stable si toutes ses racines ont une partie réelle strictement négative et instable sinon.*

La fonction *abscisse*  $a : \mathcal{P} \rightarrow \mathbf{R}$  est définie par

$$a(p) = \max\{\operatorname{Re}(z) : p(z) = 0\}.$$

Un polynôme  $p$  est stable  $\iff a(p) < 0$

# Motivation

En théorie du contrôle, une fonction de transfert s'écrit souvent sous la forme  $H(p) = \frac{N(p)}{D(p)}$  ou  $N$  et  $D$  sont des polynômes.

Le système est stable si  $D$  est un polynôme stable.

Question : si  $D$  est stable, est-on loin d'un système instable ?

Problème : Trouver la distance au système instable le plus proche.

(on se restreindra au cas où  $D$  est unitaire)

# Énoncé du problème

Rayon de stabilité  $\beta(p)$  : distance du polynôme  $p \in \mathcal{M}_n$  à l'ensemble des polynômes unitaires instables.

$$\beta(p) = \min\{\|p - q\| : q \in \mathcal{M}_n \text{ et } a(q) \geq 0\}.$$

**Énoncé du problème :**

Étant donné un polynôme  $p \in \mathcal{M}_n$ , calculer  $\beta(p)$ .

# Solution proposée

## Outils utilisés

- la formule explicite donnant les **pseudozéros**
- la **dépendance continue** des racines par rapport aux **coefficients** des polynômes
- les **suites de Sturm** pour compter les racines réelles

## Les résultats

- un **algorithme** calculant  $\beta(p)$  avec une tolérance arbitraire  $\tau$
- un **graphique** montrant les pseudozéros à la distance  $\beta(p)$ 
  - permet une **analyse qualitative** du résultat
  - **visualisation** du résultat

## Une autre caractérisation de $Z_\varepsilon(p)$

Notons  $h_{p,\varepsilon} : \mathbf{R}^2 \rightarrow \mathbf{R}$  la fonction définie par

$$h_{p,\varepsilon}(x, y) = |p(x + iy)|^2 - \varepsilon^2 \sum_{j=0}^{n-1} (x^2 + y^2)^j.$$

On a alors

$$Z_\varepsilon(p) = \{(x, y) \in \mathbf{R}^2 : h_{p,\varepsilon}(x, y) \leq 0\}$$

$\implies h_\varepsilon(\cdot, y)$  et  $h_\varepsilon(x, \cdot)$  sont des polynômes de degré  $2n$ .

## Résultats théoriques utilisés

**Proposition.** *La fonction abscisse*

$$a : \mathcal{P}_n \rightarrow \mathbf{R}$$

*définie par  $a(p) = \max\{\operatorname{Re}(z) : p(z) = 0\}$  est continue sur  $\mathcal{M}_n$ .*

**Proposition.** *On a la relation suivante*

$$\beta(p) = \min\{\|p - q\| : q \in \mathcal{M}_n \text{ et } a(q) = 0\}.$$

**Théorème.** *L'équation  $h_{p,\varepsilon}(0, y) = 0$  a une solution  $y$  réelle si et seulement si  $\beta(p) \leq \varepsilon$ .*

# Algorithme (dichotomie)

**Entrée :** un polynôme stable  $p$  et une tolérance  $\tau$  sur la précision de  $\beta(p)$  calculé

**Sortie :** un nombre  $\alpha$  tel que  $|\alpha - \beta(p)| \leq \tau$

- 1:  $\gamma := 0, \quad \delta := \|p - z^n\|$
- 2: **tant que**  $|\gamma - \delta| > \tau$  **faire**
- 3:      $\varepsilon := \frac{\gamma + \delta}{2}$
- 4:     **si** l'équation  $h_{p,\varepsilon}(0, y) = 0$  a une solution  $y$  réelle **alors**
- 5:          $\delta := \varepsilon$
- 6:     **autrement**
- 7:          $\gamma := \varepsilon$
- 8:     **fin si**
- 9: **fin tant que**
- 10: **retourne**  $\alpha = \frac{\gamma + \delta}{2}$

# Simulations numériques

Pour le polynôme  $p(z) = z + 1$ , l'algorithme donne  $\beta(p) \approx 0.999996$

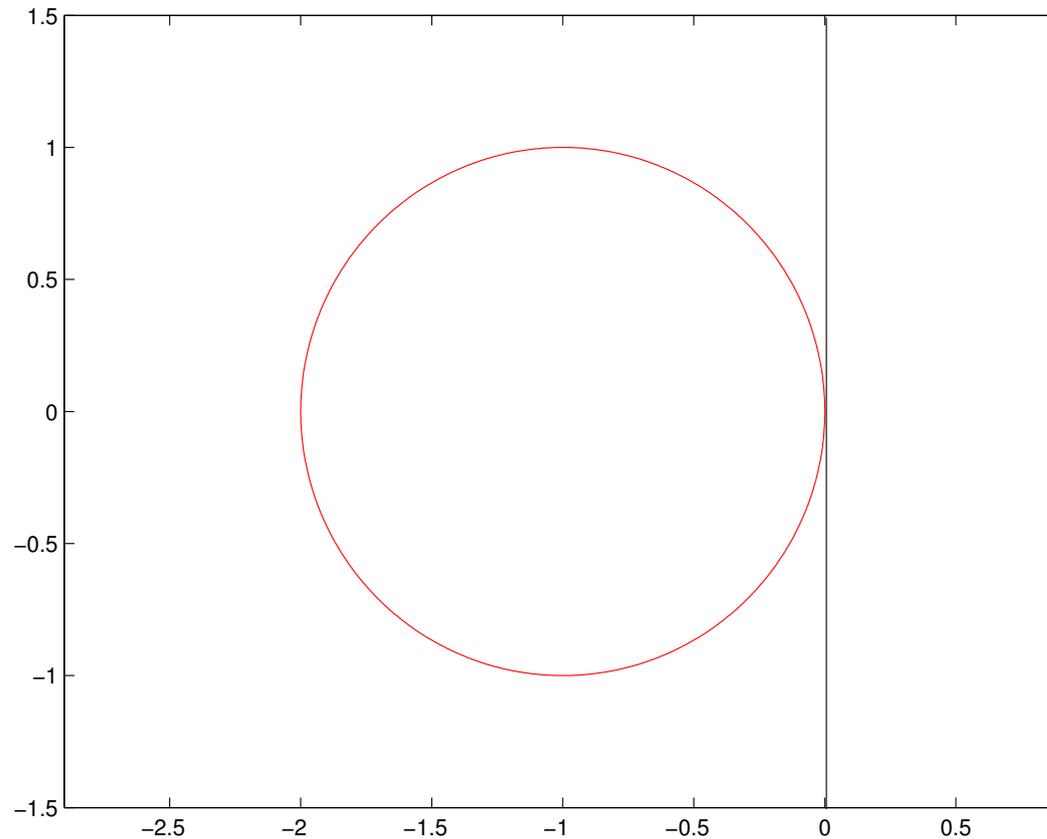


FIG. 1:  $\beta(p)$ -pseudozéros de  $p(z) = z + 1$

## Simulations numériques (suite)

Pour le polynôme  $p(z) = z^3 + 4z^2 + 6z + 4$ , l'algorithme donne  $\beta(p) \approx 2.610226$

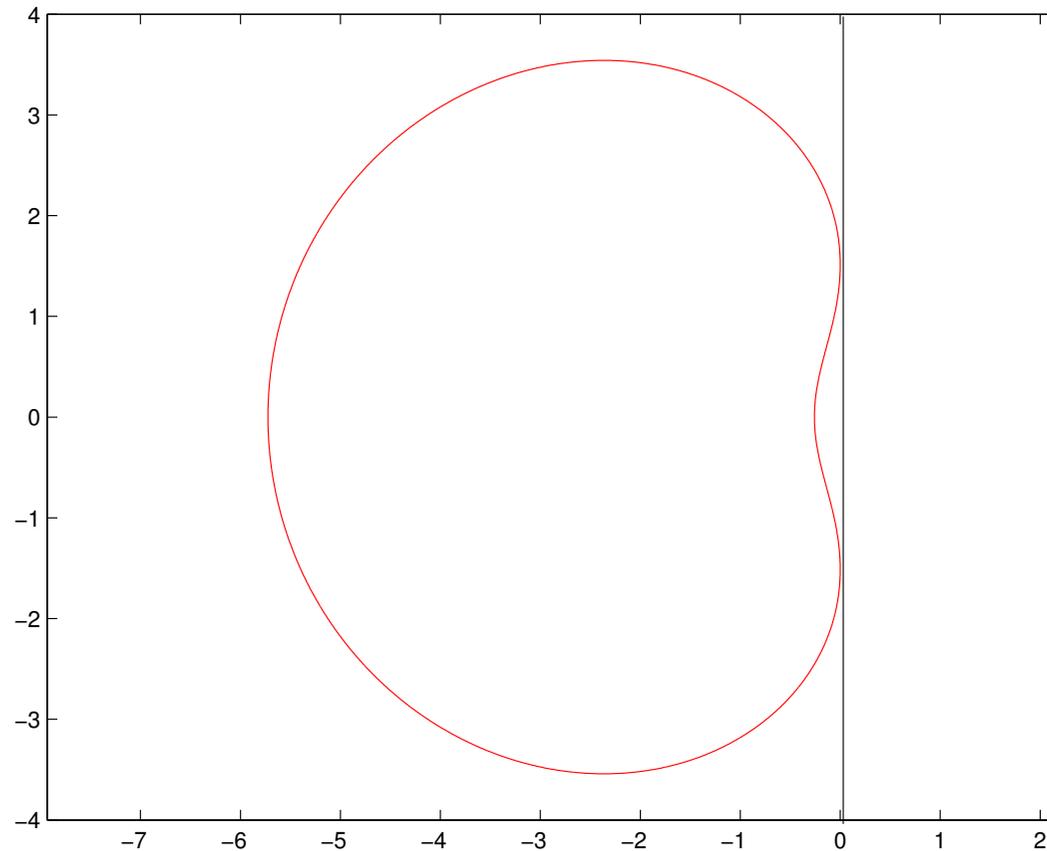


FIG. 2:  $\beta(p)$ -pseudozéros de  $p(z) = z^3 + 4z^2 + 6z + 4$

# Conclusion

Nous avons un outil qui a

- des applications en calcul formel
- des applications pour le calcul en précision finie
- des applications en **théorie du contrôle**