

# Exemple de théories décidables.

Dans ce chapitre, on traite de l'élimination des quantificateurs dans les corps réels clos (et les corps algébriquement clos).

## 1 De quoi on parle ?

### 1.1 L'élimination des quantificateurs.

**Définition 1.** Une théorie  $T$  (de la logique du 1er ordre) admet *l'élimination des quantificateurs* si pour toute formule  $\varphi(\bar{y})$ , il existe une formule sans quantificateurs  $\psi(\bar{y})$  telle que  $T \vdash \forall \bar{y} (\varphi(\bar{y}) \leftrightarrow \psi(\bar{y}))$ .

**Lemme 1.** Une théorie  $T$  élimine les quantificateurs ssi pour toute formule  $\varphi(x, \bar{y})$  sans quantificateurs, il existe une formule  $\psi(\bar{y})$  sans quantificateurs et  $T \vdash \forall \bar{y} (\exists x \varphi(x, \bar{y}) \leftrightarrow \psi(\bar{y}))$ .

**Preuve.** Idée de la preuve :

- ▷ «  $\implies$  ». C'est un cas particulier.
- ▷ «  $\impliedby$  ». Toute formule est équivalente à une formule pré-nexe, c'est-à-dire une formule où les quantificateurs sont à la racine :

$$\mathbf{Q}_1 x_1 \mathbf{Q}_2 x_2 \dots \mathbf{Q}_n x_n \varphi(x_1, \dots, x_n),$$

où  $\varphi(\dots)$  est sans quantificateurs. Pour démontrer que

toute formule est équivalente à une formule prénex, on procède par induction sur la formule, et on doit potentiellement procéder à des cas d' $\alpha$ -renommage au besoin.

Pour toute formule sous forme prénex, le lemme est vrai.  $\square$

**Exemple 1.** La théorie des booléens est la théorie

$$T_{\text{bool}} := \{\forall x x = 0 \vee x = 1, 0 \neq 1\},$$

sur le langage  $\mathcal{L} = \{0, 1\}$ . Cette théorie admet l'élimination des quantificateurs. En effet, par exemple, une formule

$$F := \exists x_1 \cdots \exists x_n (x_1 = 1 \vee x_2 = 0 \vee x_4 = 1) \wedge \cdots),$$

est équivalente à  $\top$  ou  $\perp$ .

**Exemple 2.** Sur le langage  $\mathcal{L}_{\text{co}} = \{0, 1, +, \times, \leq\}$ , la théorie  $T := \mathbf{Th}(\mathbb{R})$  admet l'élimination des quantificateurs. En effet, par exemple, la formule

$$\varphi(a, b, c) := \exists x (a \times x \times x + b \times x + c = 0)$$

est équivalente à la formule sans quantificateurs

$$\psi(a, b, c) := (a \neq 0 \wedge b^2 - 4ac \geq 0) \vee (a = 0 \wedge b \neq 0) \vee (a = 0 \wedge b = 0 \wedge c = 0).$$

## 1.2 Les corps réels clos et le théorème de Tarski.

**Définition 2.** Un *corps réel clos* est un corps commutatif ordonné dans lequel on a le théorème des valeurs intermédiaires pour les polynômes à 1 variable.

La théorie  $T_{\text{CRC}}$  est la théorie du 1er ordre et ses axiomes sont :

- ▷ axiomes de corps commutatifs ;

- ▷ axiomes de relation d'ordre total ;
- ▷  $1 > 0$  ;
- ▷ axiomes de corps ordonné (compatibilité de  $+$  et  $\times$  avec  $\leq$ ) :

$$\forall x \forall y \forall z \left( \begin{array}{c} x \leq y \rightarrow x + z \leq y + z \\ \wedge \\ (z \geq 0 \wedge x \leq y) \rightarrow x \times y \leq y \times z \\ \wedge \\ (z \leq 0 \wedge x \leq y) \rightarrow x \times y \geq y \times z \end{array} \right) ;$$

- ▷ schéma d'axiomes pour le théorème des valeurs intermédiaires : pour  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$\begin{array}{c} \forall a_0 \dots a_n \forall x \forall y \\ a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \geq 0 \wedge a_0 + a_1y + \dots + a_ny^n \leq 0 \\ \downarrow \\ \exists z (x \leq z \leq y \vee y \leq z \leq x) \wedge a_0 + a_1z + \dots + a_nz^n = 0. \end{array}$$

**Exemple 3.** Exemples de corps réels clos :  $\mathbb{R}$  les réels,  $\bar{\mathbb{Q}} \cap \mathbb{R}$  les nombres réels algébriquement clos.

Qu'en est-il de  $\mathbb{C}$ ? Si on a  $i \geq 0$  et on a  $1 \leq 2$  donc  $i \leq 2i$  et par multiplication par  $i$  on a  $-1 \leq -2$ , absurde! Le même procédé fonctionne si l'on suppose  $i \leq 0$ . Il n'y a pas de manière d'ordonner  $\mathbb{C}$  de telle sorte à ce qu'il soit un corps réel clos.

- Proposition 1.**
1. Un corps réel clos est de caractéristique 0.
  2. Dans un corps réel clos, on a le théorème de Rolle (entre deux racines d'un polynôme, la dérivée s'annule).

**Preuve.** Idée de la preuve :

1. On a  $1 > 0$  donc  $2 > 1 > 0$  donc  $3 > 0$ , etc. On montre, par récurrence, pour tout  $n$  que  $n > 0$  et donc  $n \neq 0$ .
2. On montre que si la dérivée est de signe constant alors le

polynôme est monotone d'où le théorème de Rolle.

□

À quoi ressemblent les formules dans  $\mathcal{L}_{co}$  ?

- ▷ Les termes représentent des polynômes à plusieurs variables et à coefficients dans  $\mathbb{N}$ .
- ▷ Les formules atomiques représentent des équations et inéquations entre polynômes :

$$P(X) \leq Q(X) \text{ ou } P(X) = Q(X),$$

et même  $P(X) \geq 0$  ou  $P(X) = 0$  avec  $P$  à coefficient dans  $\mathbb{Z}$ .

- ▷ Les formules sans quantificateur sont équivalentes à des formules de la forme

$$\bigvee_i \bigwedge_j (P_{i,j} \Delta_{i,j} 0),$$

où  $\Delta_{i,j} \in \{<, >, =\}$ .

- ▷ Les formules sont équivalentes à des formules sous forme prénexe de la forme

$$Q_1 x_1 \dots Q_n x_n \bigvee_i \bigwedge_j (P_{i,j} \Delta_{i,j} 0),$$

avec  $Q_i \in \{\forall, \exists\}$ .

**Théorème 1 (Tarski).** La théorie des corps réels clos admet l'élimination des quantificateurs. Elle est axiome-complète et décidable.

**Preuve.** En supposant que  $T_{CRC}$  admet l'élimination des quantificateurs, alors on a une théorie axiome-réursive ~~qui contient les entiers donc indécidable par Gödel.~~ Non ! On ne contient pas  $\mathcal{P}_0$  ! En effet, l'axiome A1 n'est pas vérifié : on n'a pas  $\textcircled{S}x \neq 0$  !

Soit  $F$  une formule close de  $\mathcal{L}_{co}$ . Montrer que  $T_{CRC} \vdash F$  ou  $T_{CRC} \vdash \neg F$ . Il existe une formule sans quantificateurs  $G$  et  $T_{CRC} \vdash F \leftrightarrow G$  et  $G$  n'a pas de variable. Ainsi  $G$  est équivalent à une conjonction

de disjonction de formules équivalentes à

$$\textcircled{n} > \textcircled{m} \text{ ou } \textcircled{n} = \textcircled{m}.$$

La valeur de vérité ne dépend pas du modèle, d'où  $T_{\text{CRC}} \vdash G$  ou  $T_{\text{CRC}} \vdash \neg G$ , donc  $T_{\text{CRC}} \vdash F$  ou  $T_{\text{CRC}} \vdash \neg F$ , et donc  $T_{\text{CRC}}$  est axiome-complète.

Comme  $T_{\text{CRC}}$  est axiome-réursive, pour décider si  $T_{\text{CRC}} \vdash F$ , il suffit d'énumérer toutes les preuves jusqu'à en trouver une de  $F$  ou de  $\neg F$ .  $\square$

## 2 La méthode d'élimination.

### 2.1 Rappels et exemples.

Il suffit de montrer le lemme ci-dessous.

**Lemme 2.** Si pour toute formule  $F$  de la forme  $\exists x \forall_i \wedge_k P_{i,j} \Delta_{i,j} 0$  avec  $P_{i,j}$  des polynômes et  $\Delta_{i,j} \in \{<, >, =\}$ , il existe une formule sans quantificateurs  $G$  telle que

$$T_{\text{CRC}} \vdash \forall \bar{y} G(\bar{y}) \leftrightarrow F(\bar{y})$$

alors  $T_{\text{CRC}}$  admet l'élimination des quantificateurs.

Idée de la méthode :

- ▷ On part d'un polynôme, par exemple  $ax^2 + bx + 1$ .
- ▷ On calcule des « quantités importantes » (des polynômes de degré 0 en  $x$ ), ici  $a$  et  $a^2 - 4a$ .
- ▷ On trouve des « conditions de signe » qui permettent de satisfaire la formule, ici  $a \neq 0 \wedge a^2 - 4a \geq 0$ .

**Définition 3.** Avec  $P \in \mathbb{Z}[\bar{Y}][X] = \mathbb{Z}[Y_1, \dots, Y_n][X]$ , les poly-

nômes s'écrivent comme

$$P(X) = a_n X^n + \dots + a_0 \text{ où } n \geq 1, a_n \neq 0 \text{ et } a_i \in \mathbb{Z}[\bar{Y}],$$

et on définit les opérations :

- ▷ *dérivée*  $D(P) := \frac{\partial P(X)}{\partial X}$  ;
- ▷ *extraction du coefficient dominant*  $E(P) := a_n$  ;
- ▷ *omission du terme dominant*  $O(P) := a_{n-1} X^{n-1} + \dots + a_0$  ;
- ▷ *reste modifié*  $MR(P, Q)$  :  
 si  $P = a_n X^n + \dots + a_0$  et  $Q = b_n X^n + \dots + b_0$  où

$$n = \deg P \geq m = \deg Q \geq 1$$

et  $P \neq Q$  alors  $MR(P, Q)$  est l'unique polynôme de  $\mathbb{Z}[\bar{Y}][X]$  de degré  $r < m$  tel qu'il existe  $L \in \mathbb{Z}[\bar{Y}][X]$  et

$$(b_n)^{nm+1} \times P = Q \times L + R.$$

**Exemple 4.** Si  $P = X^4$  et  $Q = 3X^2 + X + 1$  alors

$$\begin{array}{r} X^4 \\ - X^4 - \frac{1}{3}X^3 - \frac{1}{3}X^2 \\ \hline -\frac{1}{3}X^3 - \frac{1}{3}X^2 \\ \quad \frac{1}{3}X^3 + \frac{1}{9}X^2 + \frac{1}{9}X \\ \quad \hline \quad -\frac{2}{9}X^2 + \frac{1}{9}X \\ \quad \quad \frac{2}{9}X^2 + \frac{2}{27}X + \frac{2}{27} \\ \quad \quad \hline \quad \quad \frac{5}{27}X + \frac{2}{27} \end{array} \quad \left| \begin{array}{l} 3X^2 + X + 1 \\ \frac{1}{3}X^2 - \frac{1}{9}X - \frac{2}{27} \end{array} \right.$$

et le reste modifié est  $MR(P, Q) = 3^3 \left( \frac{5}{27}X + \frac{2}{27} \right) = 5X + 2$ .

## 2.2 Énoncé comme lemme clé.

**Lemme 3 (Informel).** À partir d'un ensemble de polynômes  $S$ , on obtient en temps fini un ensemble fini de polynômes BCS de degré 0 en appliquant les quatre opérations D, E, O et MR. <sup>1</sup>

**Exemple 5.** À partir de  $S = \overbrace{\{aX^2 + bX + 1\}}^{p_0}$ , on a

- ▷ on commence par ajouter  $p_0$  ;
- ▷ d'abord les dérivées, omissions et extractions : on ajoute les polynômes  $2aX + a$ ,  $a$  et  $aX + 1$ ,  $2a$ ,  $1$  et  $0$  ;
- ▷ ensuite on calcule le reste modifié

$$\text{MR}(aX^2 + aX + 1, 2aX + a) = 4a^2 - a^3,$$

et on l'ajoute ;

- ▷ on calcule le reste modifié

$$\text{MR}(aX^2 + aX + 1, aX + 1) = a,$$

et on l'ajoute (il y est déjà) ;

- ▷ on calcule le reste modifié

$$\text{MR}(3aX + a, aX + 1) = a^2 - 2a,$$

et on l'ajoute ;

- ▷ on ne conserve que les polynômes de degré 0.

Dans l'exemple on obtient (après suppression des termes inutiles pour les comparaisons à 0),

$$\text{BCS} = \{a, 4a^2 - a^3, a^2 - 2a\}.$$

On a, en théorie, 27 conditions de signe possibles ( $3^{|\text{BCS}|}$ ) :

- ▷  $a > 0$  et  $4a^2 - a^3 > 0$  et  $A^2 - 2a < 0$ ,
- ▷  $a > 0$  et  $4a^2 - a^3 < 0$  et  $a^2 - 2a < 0$ ,
- ▷  $a = 0$  et  $a^2 - a^3 > 0$  et  $a^2 - 2a > 0$ ,
- ▷ *etc* pour les 24 autres cas.

On traite deux cas :  $a > 0$  et  $4a^2 - a^3$  et  $a^2 - 2a$ .

$X$	$-\infty$	$\gamma_2$		$\gamma_1$	$+\infty$
$a$	$>$	$>$	$>$	$>$	$>$
$4a^2 - a^3$	$>$	$>$	$>$	$>$	$>$
$a^2 - 2a$	$<$	$<$	$<$	$<$	$<$
$aX + 1$	$-\infty <$	$<$	$<$	$0$	$> +\infty$
$2aX + a$	$-\infty <$	$0$	$>$	$>$	$> +\infty$
$aX^2 + aX + 1$	$+\infty >$	$>$	$>$	$>$	$> +\infty$

### 3 Corps algébriquement clos.

**Définition 4.** Un *corps algébriquement clos* est un corps commutatif dans lequel tout polynôme a une racine.

**Exemple 6.** Le corps  $\mathbb{C}$  est algébriquement clos. En effet, il s'agit du *théorème fondamental de l'algèbre*, i.e. un polynôme de degré  $n$  a  $n$  racines comptées avec multiplicité.

Tout polynôme est ainsi un produit de polynômes de degré 1.

**Définition 5.** La *théorie des corps algébriquement clos* est la théorie formée des :

- ▷ axiomes de corps ;
- ▷ du schémas d'axiomes, noté  $\text{Clos}_n$ , pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$\forall a_0 \dots \forall a_n (a_1 \neq 0 \vee \dots \vee a_n \neq 0 \rightarrow \exists b a_0 + a_1 b + \dots + a_n b^n = 0).$$

**Définition 6.** Un corps est de *caractéristique*  $p \in \mathbb{N}^*$  s'il est modèle de l'ensemble  $\text{Car}_p$  définie par

$$\{(1 \neq 0) \wedge (1+1 \neq 0) \wedge \dots \wedge (\underbrace{1+\dots+1}_{p-1} \neq 0) \wedge (\underbrace{1+\dots+1}_p = 0)\}.$$

Un corps est de *caractéristique* 0 s'il est modèle de l'ensemble  $\text{Car}_0$  définie par

$$\{1 \neq 0, 1 + 1 \neq 0, 1 + 1 + 1 \neq 0, \dots\}.$$

La *théorie des corps algébriquement clos de caractéristique*  $p \in \mathbb{N}$  est :

$$\text{ACF}_p := \{\text{Axiomes des corps}\} \cup \{\text{Clos}_n \mid n \in \mathbb{N}\} \cup \text{Car}_p.$$

**Exemple 7.** Les corps  $\mathbb{C}$  et  $\bar{\mathbb{Q}}$  sont modèles de cette théorie. **Attention**,  $\mathbb{F}_p$  ne l'est pas (et  $\mathbb{F}_{p^n}$  non plus), il faut prendre sa clôture algébrique  $\bar{\mathbb{F}}_p$  et  $\bar{\mathbb{F}}_{p^n}$ .

**Remarque 1.**  $\triangleright$  Tous les corps finis sont de la forme  $\mathbb{F}_{p^n}$  avec  $p$  premier.

- $\triangleright$  Un élément  $a$  est dit *algébrique* sur le corps  $\mathbb{k}$  si c'est la racine d'un polynôme à coefficient dans  $\mathbb{k}$ . On dit que  $a$  est *algébrique de degré*  $q$  si le polynôme minimal dont  $a$  est racine est de degré  $q$ .

**Exemple 8.**  $\triangleright$  Le nombre  $\sqrt{3}$  est algébrique sur  $\mathbb{Q}$  de degré 2.

- $\triangleright$  Le nombre  $i$  est algébrique sur  $\mathbb{Q}$  de degré 2.
- $\triangleright$  Le nombre  $\sqrt[3]{2}$  est algébrique sur  $\mathbb{Q}$  de degré 3.
- $\triangleright$  Le nombre  $\pi$  n'est pas algébrique sur  $\mathbb{Q}$ .

**Remarque 2.** Si  $a$  est algébrique de degré  $q$  sur  $\mathbb{k}$  alors  $\mathbb{k}(a)$  est le corps engendré par  $\mathbb{k}$  et  $a$ . C'est l'ensemble des polynômes de degré  $\leq q-1$  sur  $\mathbb{k}$ , et on définit le produit modulo un polynôme minimal de  $a$ .

**Exemple 9.** On a  $\mathbb{R}(i) = \mathbb{R}[X]/(X^2 - 1) \cong \mathbb{C}$ . Le produit est :

$$\begin{aligned}(aX + b)(cX + d) &= acX^2 + X(ad + bc) + bd \\ &= (ad + bc)X + bd - ac.\end{aligned}$$

En particulier, si  $a$  est de degré  $q$  sur  $\mathbb{F}_{p^n}$  alors  $\mathbb{F}_{p^n}(a) = \mathbb{F}_{p^{qn}}$ .

**Théorème 2 (Tarski–bis).** Pour tout  $p$ , la théorie des corps algébriquement clos de caractéristique  $p$  admet l'élimination des quantificateurs. Elle est complète et décidable.

**Preuve.** Comme la dernière fois, il suffit de montrer pour toute formule de la forme

$$\exists x (P_1(x) = 0 \wedge \cdots \wedge P_n(x) = 0 \wedge Q(x) \neq 0),$$

il existe une formule sans quantificateurs équivalente dans  $\text{ACF}_p$ .  
On continue la preuve sur un exemple.  $\square$

**Exemple 10.** On élimine les quantificateurs sur

$$\exists x (ax^2 + ax + 1 = 0 \wedge ax + 1 \neq 0),$$

avec la caractéristique  $p = 0$ . On a les polynômes suivants :

- ▷  $p_0(X) = aX^2 + aX + 1$
- ▷  $p_1(X) = Dp_0(X) = 2aX + a$
- ▷  $p_2(X) = Ep_0 = a$
- ▷  $p_3(X) = aX + 1$
- ▷  $p_4(X) = \text{MR}(p_0, p_1) = 4a^2 - a^3$
- ▷  $p_2(X) = \text{MR}(p_0, p_3) = a$
- ▷  $p_5(X) = \text{MR}(p_1, p_3) = a^2 - 2a$ .

Les « conditions de signe » sont  $= 0$  ou  $\neq 0$  (notés  $0$  et  $\neq$ ).

On se place dans un cas exemple :

	autres	$\gamma_1$	$\gamma_2$	$\gamma_3$	$\gamma_4$
$a$	$\neq$	$\neq$	$\neq$	$\neq$	$\neq$
$4a^2 + a^3$	$\neq$	$\neq$	$\neq$	$\neq$	$\neq$
$a^2 - 2a$	$\neq$	$\neq$	$\neq$	$\neq$	$\neq$
$aX + 1$	$\neq$	0	$\neq$	$\neq$	$\neq$
$2aX + a$	$\neq$	$\neq$	0	$\neq$	$\neq$
$aX^2 + aX + 1$	$\neq$	$\neq$	$\neq$	0	0

Ainsi, pour  $a \neq 0$ ,  $4a^2 - a^3 \neq 0$ ,  $a^2 - 2a \neq 0$  alors on a

$$\exists x (ax^2 + ax + 1 = 0 \wedge ax + 1 \neq 0).$$

Avec les autres cas, on peut en déduire que

$$\exists x (ax^2 + ax + 1 = 0 \wedge ax + 1 \neq 0)$$

est équivalente à

$$\bigvee_{\substack{\text{tableau de la condition de signe} \\ \text{a une colonne qui convient}}} \text{(conditions de signe)}.$$

**Exercice 1.** En déduire que  $\text{ACF}_p$  est complète et décidable.

**Remarque 3.** En 2010, une preuve ~~Cox~~ **Rocq** de l'élimination des quantificateurs de cette théorie a été publiée par Cyril Cohen et Assia Mahboubi.

### 3.1 Applications aux mathématiques.

#### Théorème d'Ax–Grothendieck.

**Théorème 3 (Ax–Grothendieck).** Si  $P$  est un polynôme de  $\mathbb{C}^n$  dans  $\mathbb{C}^n$  injectif alors il est bijectif (et son inverse est un polynôme!).

On va prouver ce théorème en trois lemmes.

**Lemme 4.** Si  $\varphi$  est une formule qui admet comme modèle un corps algébriquement clos de caractéristique arbitrairement grande, alors  $\varphi$  admet comme modèle un corps algébriquement clos de caractéristique 0.

**Preuve.** On utilise le théorème de compacité de la logique du 1er ordre. Soit  $T := \text{ACF}_0 \cup \{\varphi\}$ . Montrons que  $T$  a un modèle. Pour cela, on montre que  $T$  est finiment satisfiable. Soit  $T' \subseteq_{\text{fini}} T$ . Soit  $n$  le plus grand entier tel que

$$\underbrace{(1 + 1 + \cdots + 1)}_n \neq 0) \in T'.$$

Soit  $p > n$  un nombre premier tel que  $\varphi$  admet comme modèle un corps algébriquement clos  $\mathbb{k}$  de caractéristique  $p$  (qui existe par hypothèse). D'où  $\mathbb{k} \models \varphi$ , et

$$\mathbb{k} \models \{\text{Axiomes des corps}\} \cup \{\text{Clos}_n \mid n \in \mathbb{N}\}.$$

D'où,  $\mathbb{k} \models \text{ACF}_p$ , et donc  $\mathbb{k} \models T'$ . Ainsi  $T$  finiment satisfiable donc  $T$  satisfiable. On en déduit que  $\varphi$  admet un modèle de caractéristique 0.  $\square$

**Lemme 5.** Soit  $\mathbb{k}$  un corps fini et soient  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $P : \mathbb{k}^n \rightarrow \mathbb{k}^n$  un polynôme injectif. Alors  $P$  est bijectif.

**Preuve.** Comme  $\mathbb{k}^n$  est fini alors  $P$  est bijectif.  $\square$

**Lemme 6.** Soit  $\mathbb{k}$  un corps fini et soient  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $\bar{\mathbb{k}}$  la clôture

algébrique de  $\mathbb{k}$ . Soit  $P : \bar{\mathbb{k}}^n \rightarrow \bar{\mathbb{k}}^n$  un polynôme injectif. Alors  $P$  est bijectif.

**Preuve.** On suppose  $P$  non surjectif, il existe donc  $\bar{b} = (b_1, \dots, b_n) \in \bar{\mathbb{k}}^n \setminus P(\bar{\mathbb{k}}^n)$  des nombres algébriques dans  $\mathbb{k}$ . Ils sont racines de polynômes minimaux à coefficients dans  $\mathbb{k}$ . Soient  $\bar{a} = (a_1, \dots, a_m)$  les coefficients de ces polynômes, ce sont des éléments de  $\bar{\mathbb{k}}$ . Soient  $\bar{c}$  les coefficients de  $P$ .

Soit  $\mathbb{k}' := \mathbb{k}(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c})$ , c'est un corps fini. On a  $P : \mathbb{k}'^n \rightarrow \mathbb{k}'^n$  injectif pas surjectif, qui est impossible d'après le lemme précédent.  $\square$

On peut donc montrer le théorème d'Ax–Grothendieck.

Pour un degré  $d$  fini et un entier  $n$  fixé, on va construire la formule  $\phi_{n,d}$  qui exprime qu'un polynôme de degré  $\leq d$  de  $\mathbb{k}^n$  dans  $\mathbb{k}^n$  qui est injectif et surjectif. Soit  $M(n, d)$  l'ensemble fini des monômes unitaires de degré  $\leq d$  avec  $n$  variables  $x_1, \dots, x_n$  :

$$M(n, d) := \{1, x_1, x_2, x_1x_2, \dots, x_1^d, x_1^{d-1}x_2, \dots\}.$$

On pose la formule, notée  $\varphi_{n,d}$ .

$$\begin{aligned} & \forall (a_{m,i})_{m \in M(n,d), i \in [1,n]} \\ & \left( \forall x_1 \dots x_n \forall y_1 \dots y_n \bigwedge_{i=1}^n \sum_{m \in M(n,d)} a_{m,i} m(x_i) = \sum_{m \in M(n,d)} a_{m,i} m(y_i) \rightarrow \bigwedge_{i=1}^n x_i = y_i \right) \\ & \quad \downarrow \\ & \forall y_1 \dots y_n \exists x_1 \dots x_n \bigwedge_{i=1}^n y_i = \sum_{m \in M(n,d)} a_{m,i} m(x_i). \end{aligned}$$

Par le troisième lemme, pour tout corps fini  $\mathbb{k}$ , on a  $\bar{\mathbb{k}} \models \varphi_{n,d}$  donc pour tout  $p$  premier, on a  $\bar{\mathbb{F}}_p \models \varphi_{n,d}$ . Par le premier lemme, il existe donc  $\mathbb{k}$  de caractéristique 0 telle que  $\mathbb{k} \models \varphi_{n,d}$ . Par la complétude de la théorie des corps algébriquement clos, on a que  $\mathbb{C} \models \varphi_{n,d}$ .

## Conjecture de la Jacobienne (1939).

C'est une question encore ouverte. On reçoit plein de preuves fausses.

**Définition 7.** Soit  $P : \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^n$  un polynôme. Son *jacobien* est le déterminant de la matrice jacobienne

$$\text{Jac } P = \left| \left( \frac{\partial P_i}{\partial x_j} \right)_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq n} \right|.$$

C'est un polynôme.

**Proposition 2.** Si  $P$  est injectif sur  $\mathbb{C}^n$  alors  $P$  est localement injectif. Et donc, pour tout  $x$  (théorème des fonctions implicites),  $\text{Jac}(P)$  n'est jamais nul, d'où  $\text{Jac } P$  est un polynôme constant non nul.

**Remarque 4** (Conjecture (problème 16 de la liste de Steve Smale)). En caractéristique 0, on a  $\text{Jac } P$  non nul implique  $P$  injectif.

**Remarque 5.** En caractéristique  $p$ , c'est faux :  $P(x) := x - x^p$  est non-inversible et  $P'(x) = 1 - px = 1$ .

**Exemple 11.** ▷ Avec  $n = 1$  et  $d = 1$ , on considère

$$\begin{aligned} P : \mathbb{C} &\longrightarrow \mathbb{C} \\ x &\longmapsto P(x) := ax + b. \end{aligned}$$

On a  $\text{Jac } P = a$  et,  $a \neq 0$  implique  $P$  injectif.

- ▷ Avec  $n = 1$  et  $d = 2$ , on considère

$$P : \mathbb{C} \longrightarrow \mathbb{C}$$

$$x \longmapsto P(x) := ax^2 + bx + c.$$

On a, si  $\text{Jac } P = 2ax + b$  non nul, alors  $a = 0$  et  $b \neq 0$ .  
C'est le cas précédent !

- ▷ Avec  $n = 2$  et  $d = 1$ , on considère

$$P : \mathbb{C}^2 \longrightarrow \mathbb{C}^2$$

$$x \longmapsto P(x, y) := (ax + by + c, dx + ey + f).$$

On a  $\text{Jac } P = \begin{vmatrix} a & b \\ d & e \end{vmatrix} = ae - bd$ . On a  $\text{Jac } P$  non nul implique  
 $ae - bd \neq 0$  ce qui implique que le système

$$\begin{cases} ax + by + c = 0 \\ dx + ey + f = 0 \end{cases}$$

est inversible, donc la conjecture est vrai.

On a montré quelques résultats partiels :

- ▷ pour  $d \leq 2$  en 1980 ;
- ▷ pour  $d \leq 3$  dans le cas général.