

PAIRES DE SIMILITUDES

$$Z \rightarrow SZ + 1, Z \rightarrow SZ - 1$$

par Thierry Bousch

JANVIER 1988

PROBLEME: On considère les similitudes $s_1(z)=sz+1$ et $s_2(z)=sz-1$, où s vérifie $|s|<1$. Alors il existe un unique compact non vide $A(s)$, appelé attracteur, vérifiant:

$$A(s) = s_1 [A(s)] \cup s_2[A(s)]$$

Ou bien $A(s)$ est connexe, ou bien il est totalement discontinu. Le but de cet article est de montrer que le lieu M des s pour lesquels $A(s)$ est connexe est lui-même connexe.

1. INTRODUCTION

Soient $\text{Com}(\mathbb{C})$ l'ensemble des compacts non vides de \mathbb{C} , muni de la distance de Hausdorff, $K \in \text{Com}(\mathbb{C})$, $s \in \mathbb{C}$ tel que $|s| < 1$, et considérons l'application

$$\begin{array}{ccc} \varphi: \text{Com}(\mathbb{C}) & \longrightarrow & \text{Com}(\mathbb{C}) \\ A & \longrightarrow & sA + K \end{array}$$

Alors il est facile de voir que φ est $|s|$ -lipschitzienne, donc contractante, et comme $\text{Com}(\mathbb{C})$ est complet, ceci entraîne que φ a un unique point fixe, c'est-à-dire qu'il existe un unique compact non vide A vérifiant $A = sA + K$. Ce compact est appelé attracteur. On peut l'obtenir par approximations successives: on obtient ainsi :

$$A = K + sK + s^2K + s^3K + \dots$$

C'est-à-dire que A est l'ensemble des nombres de la forme

$$\sum_{i=0}^{\infty} a_i s^i, \text{ où } a_i \in K$$

On s'intéressera seulement ici au cas où $K = \{+1, -1\}$; dans ce cas l'attracteur vérifie

$$A = A^+ \cup A^-, \text{ où } A^+ = sA + 1, A^- = sA - 1.$$

$$A = -A.$$

Proposition 1: pour $s \neq 0$, les propriétés suivantes sont équivalentes :

(a) A est connexe

(b) $A^+ \cap A^- \neq \emptyset$

(c) L'application $\eta: \{-1, +1\}^{\mathbb{N}} \longrightarrow \mathbb{C}$
 $(a_i)_{i \in \mathbb{N}} \rightarrow \sum_{i \in \mathbb{N}} a_i s^i$

est non injective.

(d) Il existe une suite $(b_i)_{i \in \mathbb{N}}$ telle que $b_0 = 1$, $\forall i, b_i \in \{-1, 0, 1\}$ et $\sum b_i s^i = 0$

(e) Il existe une suite $(b_i)_{i \in \mathbb{N}}$ non identiquement nulle telle que $\forall i, b_i \in \{-1, 0, 1\}$ et $\sum b_i s^i = 0$

Il est évident que (a) \Rightarrow (b) \Rightarrow (c). On va prouver que (b) \Leftrightarrow (d), (c) \Leftrightarrow (e), puis (e) \Rightarrow (d) et enfin (b) \Rightarrow (a).

* (b) \Leftrightarrow (d). Supposons que $A^+ \cap A^- \neq \emptyset$. Mais A^+ est l'ensemble des nombres complexes de la forme $\sum a_i s^i$ avec $a_0 = 1$ et $a_i \in \{-1, +1\}$. Pour A^- , idem mais avec $a_0 = -1$. Il existe donc deux suites (a_i) et (a'_i) telles que $a_0 = 1$, $a'_0 = -1$, $\forall i, a_i, a'_i \in \{-1, +1\}$ et $\sum a_i s^i = \sum a'_i s^i$. En faisant la demi-différence, il vient $\sum b_i s^i = 0$, avec $b_i = (a_i - a'_i)/2$. Par conséquent $b_i \in \{-1, 0, 1\}$ et $b_0 = 1$. Inversement, si on a une telle suite (b_i) , alors on peut construire deux suites (a_i) et (a'_i) vérifiant les propriétés ci-dessus, avec $a_i - a'_i = 2b_i$, et donc $A^+ \cap A^- \neq \emptyset$. On démontre de la même manière que (c) \Leftrightarrow (e).

* (e) \Rightarrow (d). Supposons

$$\sum_{i \geq 0} b_i s^i = 0$$

et soit k le plus petit indice tel que $b_k \neq 0$. Alors on peut diviser l'équation par s^k , ce qui donne:

$$\sum_{i \geq 0} b_{i+k} s^i = 0$$

la suite (b_{i+k}) prend aussi ses valeurs dans $\{-1, 0, +1\}$ mais cette fois-ci son premier terme est 1 ou -1. Quitte à changer tous les b_i de signe on peut supposer $b_0 = +1$. D'où (d).

* (b) => (a). Supposons que $A^+ \cap A^- \neq \emptyset$. Supposons que A soit connexe par t-chaînes pour un certain $t > 0$. Alors, comme A^+ et A^- sont des images de A "réduites" par un facteur $|s|$, ils sont connexes par $|s|t$ - chaînes. Comme ils ont un point commun, leur réunion, à savoir A, est également connexe par $|s|t$ - chaînes. A étant borné, il est connexe par t-chaînes pour $t = \text{diam}(A)$. Il est donc, par récurrence, connexe par $|s|^n t$ - chaînes, pour tout n. Donc A est bien enchaîné, et il est compact, donc il est connexe.

Corollaire: si $A(s)$ n'est pas connexe et $s \neq 0$, alors A est homéomorphe à $\{-1, +1\}^{\mathbb{N}}$.

En effet, l'application η du (c) de la proposition 1 est injective et donne l'homéomorphisme cherché.

NOTATIONS:

$\mathcal{D} = \{s \in D(0,1) \mid A(s) \text{ est totalement discontinu}\}$

$M = \{s \in D(0,1) \mid A(s) \text{ est connexe}\}$

$M_1 = \{s \in D(0,1) \mid 0 \in A(s)\}$

\mathcal{D} et M sont complémentaires dans le disque unité, et $M \supset M_1$. En effet, A^+ et A^- sont symétriques l'un l'autre par rapport à zéro, donc $0 \in A \Leftrightarrow 0 \in A^+ \cap A^-$. Comme $A(s)$ dépend continûment de s, et comme la connexité est une propriété fermée, \mathcal{D} est ouvert, M et M_1 sont fermés. Quant à l'inclusion $M_1 \subset M$, elle est stricte: ainsi pour $s = 0.1 + 0.7i$, $A(s)$ est connexe mais ne contient pas 0. La situation n'a donc que peu de rapport avec les ensembles de Julia pour $z^2 + c$. Quand l'attracteur est connexe mais ne contient pas 0, du fait qu'il admet 0 comme centre de symétrie, il est obligé de faire le tour de 0, c'est-à-dire que 0 est dans une composante connexe bornée de $\mathbb{C} - A$: le ventre de A. En particulier A n'est pas plein, et il y a exactement deux composantes connexes de $\mathbb{C} - A$ qui contiennent deux points opposés: ce sont celles de zéro et de l'infini.

Proposition 2:

(i) $D(0, 1/2) \subset \mathcal{D} \subset D(0, \sqrt{2}/2)$

(ii) $|s| \geq 2^{-1/4} \Rightarrow s \in M_1$

Dem du (i):

En utilisant le d) de la proposition 1, on prouve sans peine que A ne peut pas être connexe si $|s| \leq 1/2$. Maintenant, supposons $|s| > \sqrt{2}/2$. On doit prouver que A est connexe. Soit donc $\epsilon > 0$ et A_ϵ l' ϵ -voisinage de A (ie $A_\epsilon = \{z \in \mathbb{C} \mid d(z, A) \leq \epsilon\}$). On voit que A_ϵ est stable par $s1(z) = sz + 1$ et $s2(z) = sz - 1$. Donc $A_\epsilon \supset s1(A_\epsilon) \cup s2(A_\epsilon)$. Mais A_ϵ a une mesure non nulle: soit $S = \mu(A_\epsilon)$. On a $\mu(s1(A_\epsilon)) = \mu(s2(A_\epsilon)) = |s|^2 S$, donc

$$\mu[s1(A_\epsilon)] + \mu[s2(A_\epsilon)] > \mu[A_\epsilon]$$

Par conséquent, $s1(A_\epsilon)$ et $s2(A_\epsilon)$ se recouvrent. En passant à la limite quand $\epsilon \rightarrow 0$, on trouve que

$$A^+ \cap A^- \neq \emptyset$$

donc A est connexe. Donc $|s| > \sqrt{2}/2 \Rightarrow s \in M$. Mais M est fermé, d'où: $|s| \geq \sqrt{2}/2 \Rightarrow s \in M$.

Dem du (ii):

On va démontrer un résultat un peu plus précis, à savoir:

$$s^2 \in M \Rightarrow s \in M_1$$

Alors $|s| \geq 2^{-1/4} \Rightarrow |s^2| \geq \sqrt{2}/2 \Rightarrow s^2 \in M \Rightarrow s \in M_1$.

Notons d'abord que

$$\begin{aligned} A(s) &= K + sK + s^2K + s^3K + \dots \\ &= (K + s^2K + s^4K + \dots) + (sK + s^3K + s^5K + \dots) \\ &= A(s^2) + sA(s^2) \end{aligned}$$

Supposons que $A(s^2)$ soit connexe et que $0 \notin A(s) = A(s^2) + sA(s^2)$. Ceci entraîne bien sûr que $0 \notin A(s^2)$ et que $A(s^2) \cap sA(s^2) = \emptyset$. Donc $sA(s^2)$ est dans une composante connexe B de $\mathbb{C} - A(s^2)$ qui contient deux points opposés. La seule possibilité est que $sA(s^2)$ soit dans la composante connexe de 0 (le "ventre" de $A(s^2)$). Par similitude, $s^2A(s^2)$ est aussi dans le ventre de $sA(s^2)$. Donc $s^2A(s^2) \cap A(s^2) = \emptyset$. Cependant, ceci est absurde à cause du lemme "de coinçage" suivant (prendre $L = s^2A(s^2)$, alors $A(s^2) = (L+1) \cup (L-1)$):

Lemme 1:

Soit L un compact connexe. On suppose que $(L+1) \cap (L-1) \neq \emptyset$. Alors L intersecte $(L+1) \cup (L-1)$.

Dem: supposons d'abord L connexe par arcs. Soient

$$a = \min_{l \in L} y(l), \quad b = \max_{l \in L} y(l)$$

Alors $B = \{ p = x+iy \mid a \leq y \leq b \}$ est la plus petite bande horizontale contenant L . Elle contient donc L , $L+1$ et $L-1$. Soient U et V des points de contact de L avec le bas et le haut de la bande B . Alors $U-1$ et $V+1$ sont dans $M = (L+1) \cup (L-1)$, qui est connexe par arcs: soit donc γ un arc reliant $U-1$ et $V+1$ inclus dans M - donc dans B . De même soit γ' reliant U et V dans L . Sur un dessin on voit bien que γ et γ' s'intersectent nécessairement. Donc $L \cap M \neq \emptyset$.

Dans le cas général (L connexe tout court), on approxime d'abord L par des ε -voisinages L_ε , qui sont connexes par arcs pour appliquer le résultat précédent, puis on fait $\varepsilon \rightarrow 0$.

2. ENONCE DES THEOREMES

Théorèmes: M et M_1 sont connexes.

En fait, on va démontrer que pour tout $\varepsilon > 0$ et tout $s \in M$ (resp. $s \in M_1$), il existe une ε -chaîne reliant s à un point de module $\geq \sqrt{2}/2$ et restant dans M (resp. de module $\geq 2^{-1/4}$ et restant dans M_1). En utilisant la proposition 2, ainsi que le fait que M et M_1 sont fermés dans D , on voit que ceci entraîne la connexité de M et M_1 .

Le critère de connexité utilisé sera le (d) de la proposition 1.

On aura besoin de quelques sous-ensembles compacts de $\mathcal{O}(D)$ (pour la topologie de la convergence sur tout compact):

$$\begin{aligned} W &= \{ f(z) = \sum b_i z^i, b_0 = 1, \forall i \mid |b_i| \leq 2 \} \\ H &= \{ f(z) = \sum b_i z^i, b_0 = 1, \forall i \mid b_i \in \{-1, 0, 1\} \} \\ H_1 &= \{ f(z) = \sum b_i z^i, b_0 = 1, \forall i \mid b_i \in \{-1, 1\} \} \end{aligned}$$

Démontrons d'abord le

Lemme 2: Soit $R \in]0, 1[$ et $\varepsilon > 0$ tels que $R + \varepsilon < 1$. Alors il existe $n_0 \in \mathbb{N}$ tel que:

$\forall f \in W, \forall s \in \bar{D}(0, R)$ tels que $f(s) = 0$,

$\forall g \in W$ telle que $\text{Val}_z(f-g) \geq n_0$, il existe $s' \in D(s, \varepsilon)$ tel que $g(s') = 0$.

Ce lemme permet de "suivre" une racine d'une $f \in W$ si on fait légèrement varier f .

Démonstration du lemme:

Soit $F = \{ (f, s) \in W \times \bar{D}(0, R) \mid f(s) = 0 \}$. F est une partie fermée de $W \times \bar{D}(0, R)$, qui est compact, donc F est lui-même compact. Notons d'abord que si $f, g \in W$ et $\text{Val}_z(f-g) \geq n_0$, alors

$$|f(s) - g(s)| \leq \frac{4|s|^{n_0}}{1 - |s|} \leq \frac{4(R+\varepsilon)^{n_0}}{1 - R - \varepsilon} = \xi(R, \varepsilon, n_0) \quad \text{si } |s| \leq R + \varepsilon.$$

Soit donc $(f,s) \in F$. Alors il existe un cercle $\Delta = S(s, \delta)$ de rayon $\delta \leq \varepsilon/2$ qui ne passe par aucune racine de f . Soit n_0 un entier tel que

$$\xi(R, \varepsilon, n_0) < \eta/2, \quad \text{où } \eta = \inf_{z \in \Delta} |f(z)|$$

Alors (f,s) admet (dans F) le voisinage

$$V = \{ (f',s') \in F \text{ tels que } \left(\max_{|z| \leq R+\varepsilon} |f'(z) - f(z)| \right) < \eta/2 \text{ et } |s' - s| < \varepsilon/2 \}$$

qui possède la propriété suivante:

$\forall (f',s') \in V, \forall g \in W$ tels que $\text{Val}_z [f' - g] \geq n_0, \exists s'' \in D(s', \varepsilon)$ tq $g(s'') = 0$. (*)

En effet, pour tout $z \in \Delta$, on a $|f(z) - f'(z)| < \eta/2$ et $|f'(z) - g(z)| \leq \xi(R, \varepsilon, n_0) < \eta/2$, donc $|f(z) - g(z)| < \eta$. D'après le théorème de Rouché, ceci entraîne que f et g ont autant de racines dans $D(s, \varepsilon/2)$. Donc g a au moins une racine $s'' \in D(s, \varepsilon/2)$. Donc $|s' - s''| < \varepsilon$, c.q.f.d.

On a donc montré que tout point de F admet un voisinage V et un entier n_0 vérifiant la propriété (*). Comme F est compact, on peut prendre un recouvrement fini, puis prendre le plus grand des n_0 et ainsi le lemme 2 est démontré.

Enfin, s'il n'y a pas d'ambiguïté sur la valeur de n_0 , on définit **trunc** comme la projection:

$$\sum_{i \in \mathbb{N}} b_i z^i \rightarrow \sum_{i < n_0} b_i z^i$$

On définit $H_{,n_0} = \{ \sum_{i < n_0} b_i s^i, b_0 = 1, b_i \in (-1, 0, 1) \}$ et de même H_{1,n_0} .

3. CONNEXITE DE M ET M_1

Lemme 3:

Soit $n_0 \in \mathbb{N}^*$ et $A, B \in H_{,n_0}$. Alors il existe une suite $P_0, Q_0, P_1, Q_1, \dots, P_{s-1}, Q_{s-1}, P_s$ vérifiant les propriétés suivantes:

- $\forall i, P_i$ et Q_i sont dans W
- $\forall i, P_i$ est dans H
- $\forall i, P_i$ divise Q_i
- $\forall i, P_{i+1} = \text{trunc}(Q_i)$
- $P_0 = A$ et $P_s = B$.

Le même résultat est vrai en remplaçant $H_{,n_0}$ par H_{1,n_0} et H par H_1 . Cependant la démonstration présente quelques différences.

Admettons ce lemme et montrons qu'il entraîne la connexité de M . Prenons $R = \sqrt{2}/2$, un ε assez petit ($\varepsilon < 1 - R$) et le n_0 qui nous est donné par le lemme 2. Soit $s \in M$. On veut relier s à un point de module $\geq R$ par une ε -chaîne en restant dans M . Si $|s| \geq R$, c'est déjà fait. Sinon, soit $f \in H$ telle que $f(s) = 0$. On peut appliquer alors le lemme 2 aux fonctions f et $A = \text{trunc}(f)$; donc A a une racine s_0 . On prend $B(z) = 1$. L'idée est de construire une suite s_0, s_1, s_2, \dots de manière à ce que s_i soit une racine de P_i et que $|s_i - s_{i+1}| < \varepsilon$. On arrête la construction dès que $|s_i| \geq R$.

C'est très simple: supposons $|s_1| < R$. s_1 étant racine de P_1 , il est aussi racine de Q_1 . Comme Q_1 et P_{i+1} diffèrent par des termes de degré $\geq n_0$, P_{i+1} admet une racine s_{i+1} qui diffère de s_i de moins de ε . Cette construction $s_i \rightarrow s_{i+1}$ doit s'arrêter avant la fin puisque $P_s = B = 1$ n'a pas de racine. Donc il existe un indice k tel que $|s_k| \geq R$. c.q.f.d.

La démonstration de la connexité de M_1 se fait de la même manière, en remplaçant H par H_1 et $H_{,n_0}$ par H_{1,n_0} dans l'énoncé du lemme et en prenant $B(z) = \sum_{i < n_0} z^i = (1 - z^{n_0}) / (1 - z)$.

Maintenant démontrons le lemme 3. Pour abrégé, un polynôme

$$R(z) = \sum_{i=0}^{n_0} r_i z^i$$

sera représenté par la suite de ses coefficients : $(r_0, r_1, \dots, r_{n_0-1})$.

Pour A, B on pose $\text{err}(A, B) = \inf(n_0, \text{Val}_z(A-B))$ et on démontre le lemme par récurrence sur $\text{err}(A, B)$. Si $\text{err}(A, B) = n_0$, alors cela veut dire que $A=B$ et donc le lemme est trivial. Supposons le lemme vrai pour $\text{err}(A, B) > k$, où k est un entier $< n_0$.

Supposons $\text{err}(A, B) = k$, c'est-à-dire que le terme de plus petit degré qui diffère entre A et B est le coefficient de z^k . Ecrivons:

$$A(z) = 1 + \dots + az^k + \dots$$

$$B(z) = 1 + \dots + bz^k + \dots$$

Ou, en notations abrégées :

$$A = (1 \ ? \ \dots \ ? \ a \ * \ * \ *)$$

$$B = (1 \ ? \ \dots \ ? \ b \ * \ * \ *)$$

On introduit le polynôme intermédiaire:

$$S = (1 \ ? \ \dots \ ? \ a \ 0 \ 0 \ 0)$$

Alors on peut passer de A à S par une suite (P_i, Q_i) vérifiant les hypothèses du lemme, à cause de l'hypothèse de récurrence, puisque $\text{err}(A, S) > k$.

On voudrait passer de S à un polynôme du type

$$T = (1 \ ? \ \dots \ ? \ b \ * \ * \ *)$$

La situation n'est pas la même selon que $|a-b|=1$ ou 2. Dans le premier cas, il suffit de prendre

$$T = \text{trunc}(S \times [1 + (b-a)z^k])$$

Alors on peut passer de S à T en un coup; mais le point essentiel est que $T \in H_{n_0}$! A priori le fait de multiplier par $1 + (b-a)z^k$ (ie par $1+z^k$ ou $1-z^k$) pourrait faire apparaître des coefficients égaux à +2 ou -2. En fait cela ne peut pas se produire parce que S n'a pas de termes de degré $> k$: la même opération n'aurait pas été possible avec A, à priori, d'où l'utilité de cette étape intermédiaire. Enfin, on peut passer de T à B d'après l'hypothèse de récurrence.

Dans le second cas, c'est plus compliqué car il faut deux étapes. On doit faire passer le coefficient de z^k de a à 0, puis de 0 à b. Pour le faire, on passe d'abord de A à S:

$$S = (1 \ ? \ \dots \ ? \ a \ 0 \ 0 \ 0)$$

Puis on passe de S à $T = \text{trunc}(S \times [1 + (0-a)z^k])$:

$$T = (1 \ ? \ \dots \ ? \ 0 \ * \ * \ *)$$

Puis on passe de T à U:

$$U = (1 \ ? \ \dots \ ? \ 0 \ 0 \ 0 \ 0)$$

Puis on passe de U à $V = \text{trunc}(U \times [1 + (b-0)z^k])$:

$$V = (1 \ ? \ \dots \ ? \ b \ * \ * \ *)$$

Et enfin on peut passer de V à B.

Le lemme 3 est donc démontré.

Il reste encore à prouver, pour la connexité de M_1 , le lemme 3 bis, obtenu en remplaçant partout H par H_1 dans l'énoncé. Comme dans la démonstration du lemme 3, on va faire des transformations du type $T = \text{trunc}(S \times [1 + (b-a)z^k])$ pour transformer le coefficient de z^k de a à b. Et ici encore, il faut s'arranger pour que T ne contienne pas de coefficients égaux à +3 ou -3 (puisque $|b-a|=2$).

Supposons le lemme 3 bis vrai pour $\text{err}(A, B) > k$.

Supposons $\text{err}(A,B)=k$. On a donc

$$A = (1 \ ? \ \dots \ ? \ a \ * \ * \ *)$$

$$B = (1 \ ? \ \dots \ ? \ b \ * \ * \ *)$$

avec $a \neq b$. Donc $|a-b|=2$, cependant on va passer directement de a à b , et non pas en deux étapes comme pour le lemme 3. Et puis la situation est différente selon que $a=1$ ou $a=-1$.

Premier cas: $a=1$. Soit S le polynôme dont les coefficients vérifient

$$s_l = a_l \text{ pour } l \in [0, k]$$

$$s_{k+l} = s_l \text{ pour } l \in [0, n_0 - k - 1]$$

Ces conditions sont compatibles parce que $a_k = a_0$.

Alors $\text{err}(A,S) > k$, donc on peut passer de A à S . L'intérêt d'être arrivé sur un polynôme S dont les coefficients sont k -périodiques est que $T = \text{trunc}(S \times [1-2z^k]) \in H_{1,n_0}$. On peut passer de S à T en un coup, et puis on peut passer de T à B puisque $\text{err}(T,B) > k$.

Second cas: $a=-1$. Cette fois, on définit S par:

$$s_l = a_l \text{ pour } l \in [0, k]$$

$$s_{k+l} = -s_l \text{ pour } l \in [0, n_0 - k - 1]$$

Ici encore, ces conditions sont compatibles. Comme les coefficients de S sont k -antipériodiques, le polynôme $T = \text{trunc}(S \times [1+2z^k])$ est dans H_{1,n_0} . On peut passer de A à S , de S à T en un coup et de T à B , donc on peut passer de A à B .

Le lemme 3 bis est démontré.