

Chaos

Marc Lorenzi

9 mars 2023

1 Qu'est-ce que le chaos ?

1.1 Systèmes dynamiques discrets

Soit I un intervalle de \mathbb{R} . Soit $f : I \rightarrow I$. Le *système dynamique engendré par f* est l'ensemble

$$\mathcal{S}_f = \{f^n : n \in \mathbb{N}\}$$

où $f^0 = id_I$ et pour tout $n \in \mathbb{N}$, $f^{n+1} = f^n \circ f$. Pour tout $a \in I$, l'*orbite de a* pour le système \mathcal{S}_f est l'ensemble

$$\mathcal{O}_{\mathcal{S}_f}(a) = \{f^n(a) : n \in \mathbb{N}\}$$

Étudier le système dynamique \mathcal{S}_f c'est, entre autres, étudier le comportement des orbites. Dans cet article, nous nous intéresserons aux *propriétés* des systèmes dynamiques, plus qu'à leur *étude*. Plus précisément, nous allons détailler les propriétés qui font qu'un système dynamique est compliqué.

Dans toute cette section, I désigne un intervalle de \mathbb{R} et f est une application de I vers I . Nous noterons \mathcal{S} le système dynamique engendré par f .

1.2 Sensibilité aux conditions initiales

Pour tout réel $a \in I$, nous noterons

$$\mathcal{V}_I(a) = \{[a - \alpha, a + \alpha] \cap I : \alpha > 0\}$$

Un élément de $\mathcal{V}_I(a)$ est un *voisinage* de a dans I .

Définition 1. Soit $\delta > 0$. Soit $a \in I$. \mathcal{S} est δ -*sensible aux conditions initiales* au point a lorsqu'il existe un réel $\delta > 0$ tel que

$$\forall V \in \mathcal{V}_I(a), \exists x \in V, \exists k \in \mathbb{N}, |f^k(x) - f^k(a)| \geq \delta$$

\mathcal{S} est sensible aux conditions initiales en a lorsqu'il existe $\delta > 0$ tel que \mathcal{S} soit δ -sensible aux conditions initiales en a .

Enfin, \mathcal{S} est sensible aux conditions initiales lorsqu'il existe $\delta > 0$ tel que pour tout $a \in I$, \mathcal{S} soit δ -sensible aux conditions initiales en a .

De façon informelle, le réel δ mesure l'imprévisibilité du système \mathcal{S} . Si je connais a de façon approchée, aussi bonne que soit l'approximation, je ne pourrai connaître l'orbite de a qu'à δ près. Une conséquence en est qu'il est *impossible* de faire des simulations numériques fiables sur un système sensible aux conditions initiales.

1.3 Transitivité topologique

Définition 2. \mathcal{S} est *topologiquement transitif* lorsque pour tous $a, a' \in I$, pour tous $U \in \mathcal{V}_I(a)$ et $U' \in \mathcal{V}_I(a')$,

$$\exists k \in \mathbb{N}, f^k(U) \cap U' \neq \emptyset$$

La transitivité topologique traduit le fait que le système dynamique \mathcal{S} possède la capacité de *mélange*. En choisissant convenablement un point $x \in U$, l'orbite de x contient toujours un point de U' , et ceci quel que soit U' .

1.4 Points périodiques

Définition 3. Soit $a \in I$. Soit $n \in \mathbb{N}$. On appelle *période* de a tout entier $n \in \mathbb{N}$ tel que $f^n(a) = a$.

Nous noterons $\mathcal{T}(a)$ l'ensemble des périodes de a .

Définition 4. Soit $a \in I$. a est un *point périodique* de \mathcal{S} lorsque a possède une période non nulle. La plus petite période non nulle de a est sa *période primitive*.

Proposition 1. Soit $a \in I$. Il existe unique un entier $n_0 \in \mathbb{N}$ tel que

$$\mathcal{T}(a) = n_0\mathbb{N}$$

On a $n_0 \neq 0$ si et seulement si a est périodique. Dans ce cas, n_0 est la période primitive de a .

Démonstration. Si a n'est pas périodique, le résultat est évident puisque $\mathcal{T}(a) = \{0\} = 0\mathbb{N}$. Supposons donc a périodique. Soit n_0 la période primitive de a .

Montrons par récurrence sur k que pour tout $k \in \mathbb{N}$, kn_0 est encore une période de a . C'est évident si $k = 0$. Soit $k \in \mathbb{N}$. Supposons que kn_0 est une période de a . On a alors

$$\begin{aligned} f^{(k+1)n_0}(a) &= f^{n_0}(f^{kn_0}(a)) \\ &= f^{n_0}(a) \\ &= a \end{aligned}$$

Ainsi, $(k + 1)n_0$ est une période de a .

Inversement, soit n une période de a . Effectuons la division euclidienne de n par n_0 . On a $n = kn_0 + r$ où $k \in \mathbb{N}$ et $0 \leq r < n_0$. On a

$$\begin{aligned} a &= f^n(a) \\ &= f^r(f^{kn_0}(a)) \\ &= f^r(a) \end{aligned}$$

Ainsi, r est une période de a . Mais $r < n_0$ et n_0 est la plus petite période non nulle de a . On en déduit que $r = 0$ et donc $n = kn_0 \in n_0\mathbb{N}$.

L'unicité est évidente, car si $n_0\mathbb{N} = n'_0\mathbb{N}$ alors, n_0 divise n'_0 et n'_0 divise n_0 . De là, $n_0 = n'_0$. \square

1.5 Systèmes chaotiques

Définition 5. Le système dynamique \mathcal{S} est *chaotique* lorsqu'il est sensible aux conditions initiales, topologiquement transitif et que l'ensemble des points périodiques de \mathcal{S} est dense dans I .

Il n'est pas évident du tout qu'il existe des systèmes chaotiques. Dans la section suivante, nous allons en voir un exemple. La route est longue, mais elle est droite : se donner une fonction f judicieuse, puis montrer que \mathcal{S} satisfait aux trois conditions du chaos.

2 Un exemple de système chaotique

Nous considérons dans cette section la fonction *tente* étudiée dans l'article précédent. Rappelons qu'il s'agit de la fonction $f : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ définie par

- $f(x) = 2x$ si $x \in [0, \frac{1}{2}]$.
- $f(x) = 2(1 - x)$ si $x \in [\frac{1}{2}, 1]$.

Nous notons \mathcal{S} le système dynamique engendré par f .

2.1 Points périodiques denses

Proposition 2. L'ensemble des points périodiques de \mathcal{S} est dense dans $[0, 1]$.

Démonstration. Soit $a \in [0, 1]$. Soit $n \geq 1$. Soient a_1, \dots, a_n les n premiers chiffres d'un développement dyadique de a . Soit

$$x = 0.\overline{a_1 \dots a_n b_1 \dots b_n}$$

où $b_i = a_i \oplus a_n$. Le point x est périodique, n est une période de x , et

$$|x - a| \leq \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{1}{2^k} = \frac{1}{2^n}$$

Il existe donc des points périodiques de \mathcal{S} aussi proches de a que l'on désire. \square

2.2 Sensibilité aux conditions initiales

Proposition 3. *Le système dynamique \mathcal{S} est sensible aux conditions initiales.*

Démonstration. Soit $x \in [0, 1]$. Supposons tout d'abord $x \neq 1$. Soit $n \geq 1$ assez grand pour que l'on ait

$$y = x + \frac{1}{2^{n+1}} \leq 1$$

En choisissant, dans le cas où $x \in \mathbb{D}$ (et donc, y aussi) le « bon » développement dyadique de x et y , on a $y_n = x_n$ et $y_{n+1} = x_{n+1} \oplus 1$. On a alors

$$(f^n(y))_1 = y_{1+n} \oplus y_n = x_{n+1} \oplus 1 \oplus x_n = (f^n(x))_1 \oplus 1$$

Ainsi, les premiers chiffres des développements dyadiques de $f^n(x)$ et $f^n(y)$ sont différents. De là,

$$|f^n(y) - f^n(x)| \geq \frac{1}{2}$$

Le cas où $x = 1$ se traite par exemple en remarquant que $f(1) = 0$. On est alors ramenés au cas où $x = 0$. \square

2.3 Transitivité topologique

Proposition 4. *Le système dynamique \mathcal{S} est topologiquement transitif.*

Démonstration. Soient $a, b \in [0, 1]$. Supposons $a, b \neq 0, 1$. Soit $n \geq 1$. Soit

$$x = 0.a_1 \dots a_n 0 b_1 b_2 \dots$$

Remarquons que $x_{n+1} = 0$. On a donc

$$f^{n+1}(x) = [x_{k+n+1}]_{k \geq 1} = [b_k]_{k \geq 1} = b$$

On peut donc trouver des réels x aussi proches de a qu'on le désire et tels qu'une puissance judicieuse de f appliquée à x soit égale à b , et donc, appartienne à tout voisinage de b . \square

2.4 Conclusion

Proposition 5. *Le système dynamique \mathcal{S} est chaotique.*

3 Systèmes dynamiques isomorphes

3.1 Introduction

Soient $f : I \rightarrow I$ et $g : J \rightarrow J$. Imaginons que nous sachions que le système dynamique \mathcal{S}_f est chaotique. Peut-on en déduire que le système \mathcal{S}_g est aussi chaotique? Définissons le concept d'isomorphisme de systèmes.

Définition 6. Soient I et J deux intervalles de \mathbb{R} . Soient $f : I \rightarrow I$ et $g : J \rightarrow J$. Soit $\varphi : I \rightarrow J$ une bijection continue. La fonction φ est un *isomorphisme* de \mathcal{S}_f sur \mathcal{S}_g si

$$g = \varphi \circ f \circ \varphi^{-1}$$

Les systèmes \mathcal{S}_f et \mathcal{S}_g sont *isomorphes* s'il existe un isomorphisme de \mathcal{S}_f sur \mathcal{S}_g .

Remarque. Par un résultat classique d'analyse, la bijection φ de la définition est strictement monotone, et sa réciproque est aussi continue, et strictement monotone, de même sens de variation que φ .

Remarquons que la relation entre f et g se transporte à leurs puissances.

Proposition 6. *Avec les notations de la définition, on a pour tout $n \in \mathbb{N}$,*

$$g^n = \varphi \circ f^n \circ \varphi^{-1}$$

Démonstration. Faisons une récurrence sur n . Tout d'abord,

$$\varphi \circ f^0 \circ \varphi^{-1} = \varphi \circ id_I \circ \varphi^{-1} = id_J = g^0$$

Soit $n \in \mathbb{N}$. Supposons que $g^n = \varphi \circ f^n \circ \varphi^{-1}$. On a alors

$$g^{n+1} = g^n \circ g = \varphi \circ f^n \circ \varphi^{-1} \circ \varphi \circ f \circ \varphi^{-1} = \varphi \circ f^{n+1} \circ \varphi^{-1}$$

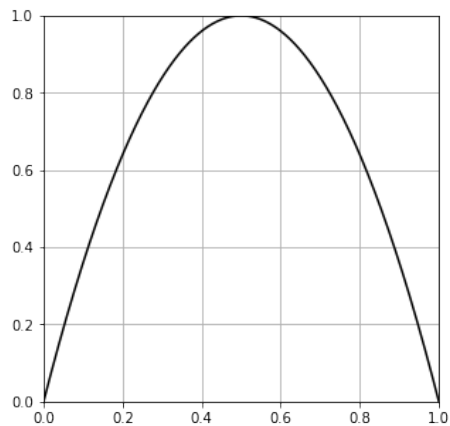
□

3.2 Un exemple

Reprenons la tente $f : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ de la section précédente. Soit $g : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ définie par

$$g(x) = 4x(1 - x)$$

La fonction g est appelée dans la littérature la *fonction logistique*. La courbe de g est un morceau de parabole.

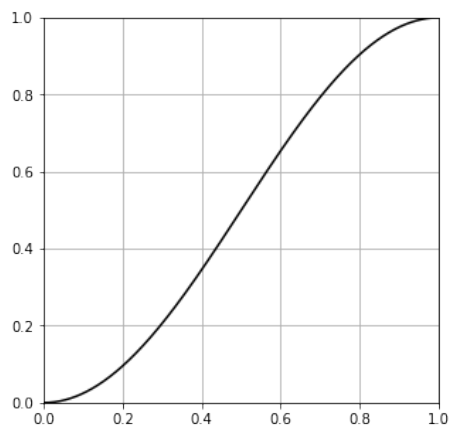


Proposition 7. *Les systèmes \mathcal{S}_f et \mathcal{S}_g sont isomorphes.*

Démonstration. Soit $\varphi : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ définie par

$$\varphi(x) = \sin^2 \frac{\pi x}{2}$$

La fonction φ est continue et bijective. Voici son graphe.



Sa réciproque vérifie pour tout $x \in [0, 1]$,

$$\varphi^{-1}(x) = \frac{2}{\pi} \arcsin \sqrt{x}$$

Soit $x \in [0, 1]$. On a

$$\begin{aligned} g(\varphi(x)) &= 4 \sin^2 \frac{\pi x}{2} \left(1 - \sin^2 \frac{\pi x}{2} \right) \\ &= 4 \sin^2 \frac{\pi x}{2} \cos^2 \frac{\pi x}{2} \\ &= \sin^2 \pi x \end{aligned}$$

Calculons maintenant $\varphi(f(x))$.

- Si $0 \leq x \leq \frac{1}{2}$, on a

$$\varphi(f(x)) = \varphi(2x)$$

- Si $\frac{1}{2} \leq x \leq 1$, on a

$$\varphi(f(x)) = \varphi(2(1-x)) = \sin^2(\pi - \pi x) = \sin^2 \pi x$$

Ainsi,

$$g \circ \varphi = \varphi \circ f$$

et donc

$$g = \varphi \circ f \circ \varphi^{-1}$$

□

3.3 Le théorème

Venons-en au théorème central de cette section. Nous pourrions rêver à la proposition suivante.

Proposition 8. *Soient \mathcal{S} et \mathcal{S}' deux systèmes dynamiques isomorphes. Alors*

$$\mathcal{S} \text{ est chaotique} \iff \mathcal{S}' \text{ est chaotique}$$

Nous allons occuper le reste de cette section à la preuve de ce théorème. Nous verrons toutefois que nous aurons besoin pour la sensibilité aux conditions initiales de supposer que I et J sont des *segments*.

Dans toute la suite, I et J sont deux intervalles de \mathbb{R} . On suppose données deux fonctions $f : I \rightarrow I$ et $g : J \rightarrow J$, ainsi qu'une bijection continue $\varphi : I \rightarrow J$ telle que

$$g = \varphi \circ f \circ \varphi^{-1}$$

3.4 Conservation des points périodiques

Proposition 9. *Soit $x \in I$. Soit $n \in \mathbb{N}$. n est une période de x pour le système \mathcal{S}_f si et seulement si n est une période de $\varphi(x)$ pour le système \mathcal{S}_g .*

Démonstration. Supposons $f^n(x) = x$. Soit $y = \varphi(x)$. On a

$$g^n(y) = \varphi(f^n(\varphi^{-1}(\varphi(x)))) = \varphi(f^n(x)) = \varphi(x) = x$$

La preuve de la réciproque est identique. □

Remarquons comme conséquence immédiate de ce résultat que pour tout $x \in I$,

$$\mathcal{T}(x) = \mathcal{T}(\varphi(x))$$

La fonction φ établit donc une bijection entre les points périodiques de \mathcal{S}_f et les points périodiques de \mathcal{S}_g . Mieux, elle envoie un point de période primitive donnée sur un point de même période primitive.

Proposition 10. *Si l'ensemble des points périodiques de \mathcal{S}_f est dense dans I , alors l'ensemble des points périodiques de \mathcal{S}_g est dense dans J .*

Démonstration. Soient \mathcal{P}_f et \mathcal{P}_g les ensembles des points périodiques de \mathcal{S}_f et \mathcal{S}_g . Supposons \mathcal{P}_f dense dans I . Soit $y \in J$. Soit $x = \varphi^{-1}(y)$. Par la densité de \mathcal{P}_f dans I , x est la limite d'une suite $(x_n)_{n \geq 0}$ de points de \mathcal{P}_f . De là, par la continuité de φ en x , $y = \varphi(x)$ est la limite de la suite $(\varphi(x_n))_{n \geq 0}$, qui est une suite de points de $\varphi(\mathcal{P}_f)$. Mais nous avons vu que $\varphi(\mathcal{P}_f) = \mathcal{P}_g$. Ainsi, \mathcal{P}_g est dense dans J . \square

3.5 Sensibilité aux conditions initiales

Proposition 11. *On suppose que I est un segment. Soit $a \in I$. Soit $b = \varphi(a)$. Si \mathcal{S}_f est sensible aux conditions initiales en a , alors \mathcal{S}_g est sensible aux conditions initiales en b .*

Démonstration. Remarquons tout d'abord que La fonction φ étant continue et injective, elle est strictement monotone. Nous allons traiter le cas où φ est strictement croissante (le cas où φ décroît se traite de façon analogue). Remarquons également que l'image d'un segment par une fonction continue étant un segment, J est aussi un segment.

Soit $\delta > 0$ tel que

$$\forall U \in \mathcal{V}_I(a), \exists x \in U, \exists k \in \mathbb{N}, |f^k(x) - f^k(a)| \geq \delta$$

Soit $V \in \mathcal{V}_J(b)$. Par la continuité de φ en a , il existe $U \in \mathcal{V}_I(a)$ tel que $\varphi(U) \subset V$. Soient $x \in U$ et $k \in \mathbb{N}$ tels que $|f^k(x) - f^k(a)| \geq \delta$. Supposons par exemple $f^k(x) \geq f^k(a) + \delta$, (le cas où $f^k(x) \leq f^k(a) - \delta$ se traite de façon analogue). Posons $y = \varphi(x)$. Remarquons que $y \in V$.

On a

$$f^k(a) \leq f^k(a) + \delta \leq f^k(x)$$

Comme $f^k(a)$ et $f^k(x)$ appartiennent à I et que I est un intervalle, il en résulte que $f^k(a) + \delta$ appartient aussi à I . De là, par la croissance de φ ,

$$\varphi(f^k(x)) \geq \varphi(f^k(a) + \delta)$$

c'est à dire

$$g^k(y) \geq \varphi(f^k(a) + \delta)$$

et donc

$$g^k(y) - g^k(b) \geq \varphi(f^k(a) + \delta) - \varphi(f^k(a))$$

Rappelons que I est un segment. Posons $I = [m, M]$ où $m < M$. Considérons la fonction $\psi : [m, M - \delta] \rightarrow \mathbb{R}$ définie par $\psi(t) = \varphi(t + \delta) - \varphi(t)$. La fonction ψ ,

continue sur un segment, possède un minimum ε . Par la croissance stricte de φ , ψ prend des valeurs strictement positives. Ainsi, $\varepsilon > 0$. Le réel ε ne dépend ni de y ni de k , et on a

$$g^k(y) - g^k(b) \geq \varepsilon$$

Le système \mathcal{S}_g est donc sensible aux conditions initiales en b . \square

3.6 Transitivité topologique

Proposition 12. *Si \mathcal{S}_f est topologiquement transitif, alors \mathcal{S}_g est topologiquement transitif.*

Démonstration. Soient $b, b' \in J$. Posons $a = \varphi^{-1}(b)$ et $a' = \varphi^{-1}(b')$. Soient $V \in \mathcal{V}_J(b)$ et $V' \in \mathcal{V}_J(b')$. Comme la fonction φ est continue en b , il existe $U \in \mathcal{V}_I(a)$ tel que $\varphi(U) \subset V$. De même, il existe $U' \in \mathcal{V}_I(a')$ tel que $\varphi(U') \subset V'$. Le système \mathcal{S}_f est topologiquement transitif. Il existe donc $k \in \mathbb{N}$ tel que $f^k(U) \cap U' \neq \emptyset$. De là,

$$\begin{aligned} g^k(V) \cap V' &= \varphi(f^k(\varphi^{-1}(V))) \cap V' \\ &\supset \varphi(f^k(U)) \cap \varphi(U') \\ &\supset (f^k(U) \cap U') \\ &\neq \emptyset \end{aligned}$$

\square

3.7 Conclusion

Théorème 13. *Soient I et J deux segments de \mathbb{R} . Soient $f : I \rightarrow I$ et $g : J \rightarrow J$. On suppose que \mathcal{S}_f et \mathcal{S}_g sont isomorphes. Alors,*

$$\mathcal{S}_f \text{ est chaotique} \iff \mathcal{S}_g \text{ est chaotique}$$