

باناخ ومجهره لإيجاد النقاط الصامدة Banach

بقلم : كريستيان روسو Christiane Rousseau

ترجمة : أسماء لكحل



في هذه المقالة القصيرة، سنكتشف اعتماداً على لعبة صغيرة، إحدى أقوى نظريات الرياضيات، وهي نظرية النقطة الصامدة لباناخ Banach. لهذه النظرية تطبيقات رائعة سواء في الرياضيات أو في ميادين أخرى. سنقدم في الجزء الثالث من هذه المقالة تطبيقاً رائعاً مقتبساً من موضوع ضغط الصورة. لكن دعنا نبدأ بـ **لعبة البقرة**، ولننظر عن كثب لغطاء علبة من الجبن المعروف باسم "البقرة الصاحكة".

نلاحظ أن قرط الأذن اليمنى للبقرة هو أيضاً علبة من جبن "البقرة الصاحكة". نستطيع أن نصل كل نقطة من الغطاء بالنقطة الموافقة لها على قرط الأذن اليمنى. وبذلك نحصل بصفة واضحة على تطبيق، نرمز إليه بـ F ، من الغطاء نحو الغطاء نفسه. فعلى سبيل المثال، يمكننا وصل طرف ذقن البقرة بطرف ذقن البقرة الصغيرة المرسومة على القرط. كما يمكننا وصل مركز العين اليمنى للبقرة بمركز العين اليمنى للبقرة الصغيرة المرسومة على القرط، إلخ. وهذا هو السؤال الذي نطرحه الآن : هل توجد بهذه الكيفية نقطة تكون صورة نفسها عبر هذا التطبيق؟ تسمى نقطة كهذه إن وجدت - نقطة صامدة. إذا وجدت نقطة صامدة فلن تكون مطابقة لإحدى النقطتين اللتين ورد ذكرهما آنفاً. وفضلاً عن ذلك، إذا وجدت نقطة صامدة فيجب أن تكون في قرط الأذن اليمنى. غير أن هذا القرط للأذن اليمنى له صورة على قرط أذن البقرة الصغيرة، إلخ. بالعين، يمكن أن نتوقع بأن هذه الأقراط المتداخلة للأذن اليمنى ستبدو متقاربة نحو نقطة، نرمز إليها بـ A . هذه النقطة مرشحة لتكون النقطة الصامدة التي نسعى إليها.

فلننطلق الآن من نقطة كيفية، مثلاً طرف ذقن البقرة، ولنرمز إليه بـ P_0 . نرمز بـ P_1 لصورة P_0 ، أي $(P_0) = P_1$. تقع النقطة P_1 في طرف ذقن البقرة الصغيرة على قرط الأذن اليمنى.

ثم نرمز بـ P_2 لصورة P_1 عبر التطبيق F ، أي $P_2 = F(P_1)$. تمثل P_2 طرف ذقن بقرة قرف الأذن اليمنى للبقرة الصغيرة، إلخ. نلاحظ هنا ثلاثة أمور :

1. نستطيع تكرار هذه العملية لانهائياً وبذلك ننشئ متتالية $\{P_n\}$ حيث نضع : $P_{n+1} = F(P_n)$.
2. بالعين، يمكن أن ندرك في عناصر هذه المتتالية أن هناك عدداً متهماً من النقاط تبدو مختلفة مثني مثني. أما باقي النقاط فلا يمكن التمييز بينها. وبطبيعة الحال يمكن تكبير الصورة ورؤيتها نقاط أكثر، ولكن مهما بلغت قوة التكبير فلن نميز إلا بين عدد متهماً من النقاط، وستكون نقاط المتتالية المتبقية كأنها مترابكة فوق بعضها البعض.
3. تبدو هذه المتتالية أنها تتقارب نحو النقطة A المعرفة أعلاه.

لو اعتبرنا نقطة أخرى Q_0 بدل P_0 وأنشأنا المتتالية $\{Q_n\}$ ، بوضع $Q_{n+1} = F(Q_n)$ ، لبّدت لنا هذه المتتالية أنها تتقارب أيضاً نحو النقطة A . الواقع أنها نستطيع رؤيتها أن ذلك يرجع إلى كون المجموعة الوحيدة العنصر $\{A\}$ تمثل تقاطع جميع أفراط الآذان المتدخلة، والتي قطرها يقول إلى الصفر.

ماذا ستقول لنا نظرية النقطة الصامدة لباناخ؟ ستقول : إن \overline{F} نقطة صامدة وحيدة، بمعنى أنه توجد نقطة وحيدة A في المستوى تحقق $A = F(A)$. وزيادة على ذلك، ستتصس النظرية على أنه إذا اعتبرنا نقطة كافية P_0 وأنشأنا متتالية $\{P_n\}$ ، بوضع $P_{n+1} = F(P_n)$ فإن المتتالية ستتقارب نحو A . لماذا؟ هل يمكن أن يحدث ذلك مهما كان التطبيق (الدالة) F ? بطبيعة الحال، الجواب : لا. فعلى سبيل المثال، نلاحظ أن الانسحاب في المستوى لا يقبل نقطة صامدة. كما أن للدالة $G(x, y) = (x + (x^2 - 1), y)$ نقطتين صامدتين، هما $(\pm 1, 0)$. إن التطبيق F الذي اعتبرناه في لعبتنا يتمتع بخاصية متميزة. هي "التقلص". بمعنى أن صورة التطبيق F أصغر من مجموعة تعريفها : إذا كانت هناك مسافة تفصل نقطتين P و Q فإن المسافة التي تفصل صورتيهما (P) و (Q) ستكون أصغر من المسافة بين P و Q . لهذا الكلام معنى لأننا نستطيع حساب المسافة بين نقطتين من \mathbb{R}^2 إذ أن \mathbb{R}^2 فضاء مترى. أما تقلص F فهو يضمن لنا، عند إنشاء متتالية كافية $\{P_n\}$ ، أن تكون عناصرها انطلاقاً من رتبة معينة N كأنها نقطة واحدة من أجل $n \leq N$ ، وهذا مهما كانت الخلفية التي ننظر من خلالها لهذه المتتالية (أي النظر عن بعد، أو عن قرب، أو عبر مجهر، أو حتى عبر مجهر إلكتروني). يكون عنصران متمايزان إذا كانت المسافة التي تفصلهما أكبر من عتبة معينة. سنرى في البند المولى أن المتتالية التي تتمتع بهذه الخاصية تسمى متتالية كوشية Cauchy. في \mathbb{R}^2 كل متتالية كوشية متتالية متقاربة. لذا نقول إن \mathbb{R}^2 فضاء مترى تام.

1. نظرية النقطة الصامدة لباناخ

لدينا الآن كل المستلزمات التي تتطلبها الحالة العامة، وبإمكاننا تقديم النظرية.
نظرية (النقطة الصامدة لبناء). ليكن K فضاء مترى تماما نرمز فيه للمسافة بين نقطتين P و Q بـ $d(P, Q)$. ولتكن $F: K \rightarrow K$ تقلصا، أي أنه يوجد $c \in [0, 1]$ بحيث تتحقق المتباينة التالية من أجل كل عنصرين P و Q :

$$d(F(P), F(Q)) \leq c d(P, Q).$$

عندئذ تكون F نقطة صامدة وحيدة، أي أنه توجد نقطة وحيدة $A \in K$ بحيث $F(A) = A$ بحيث

سوف نقوم بتعريف كل مصطلح يظهر في هذا النص. يعتبر هذا الجزء نظريا ولذا يمكنكم المرور عليه مرور الكرام إذا كنتم تفضلون التركيز على التطبيقات الخالبة لهذه النظرية.
 نحن نعلم ما هي المسافة بين نقطتين P و Q في \mathbb{R}^2 . كيف يمكننا أن نعممها على مجموعة $?K$

تعريف : المسافة على مجموعة K هي تطبيق معرف بـ $d: K \times K \rightarrow \mathbb{R}^2$ يحقق:

$$1. \text{ من أجل كل } P \text{ و } Q \text{ من } K: d(P, Q) \geq 0;$$

$$2. \text{ إذا وفقط إذا } d(P, Q) = 0 \text{؛}$$

$$3. \text{ من أجل كل } P \text{ و } Q \text{ و } R \text{ من } K: d(P, Q) \leq d(P, R) + d(R, Q) \quad (\text{المتباينة المثلثية}).$$

نعلم أن هذه الخصائص تتحققها المسافة الإقليدية العاديّة في \mathbb{R}^2 .
 نقوم الآن بتعريف متالية كوشية، والتي تعبر عن مفهوم متالية تتوفّر فيها الخاصية التالية :
 مهما بلغت عتبة الدقة التي نختارها، وبعد عدد منته من العناصر، فإن كل العناصر الموالية غير متمايزة. لذكر أيضا بتعريف المتالية المتقاربة.

تعريف : تكون متالية $\{P_n\}$ متالية كوشية في فضاء مترى K إذا تحقّق ما يلي
 من أجل كل $\varepsilon \geq 0$ ، يوجد $N \in \mathbb{N}$ بحيث مهما يكن $n, m \geq N$ فإن

$$d(P_n, P_m) \leq \varepsilon.$$

تقارب متالية $\{P_n\}$ في فضاء مترى K نحو نهاية $A \in K$ إذا كان : من أجل كل $\varepsilon \geq 0$ ، يوجد
 $N \in \mathbb{N}$ بحيث مهما يكن $n \geq N$ فإن

$$d(P_n, A) \leq \varepsilon.$$

تعريف : يكون فضاء مترى K تماما إذا كانت كل متالية كوشية $\{P_n\}$ لعناصر من الفضاء K متقاربة نحو عنصر A ينتمي إلى K .

كيف نستطيع إثبات نظرية النقطة الصامدة لبناء؟ برهان وحدانية النقطة الصامدة بسيط. لرؤية ذلك نفرض أن A و B نقطتان صامدتان. إذن $F(A) = A$ و $F(B) = B$. زيادة على ذلك فإن $d(F(A), F(B)) \leq cd(A, B)$. نقص، أي

$$d(F(A), F(B)) \leq cd(A, B).$$

ومن ثم $d(A, B) \leq cd(A, B)$. ومنه نجد في الأخير أن الحل الوحيد هو $A = B$.

كما أن فكرة البرهان على الوجود بسيطة أيضاً : لقد صادفناها سابقاً في لعبتنا مع البقرة الضاحكة! لتكن $P_0 \in K$ نقطة كيفية، ولنشئ (كما في السابق) المتتالية $\{P_n\}$ حيث $P_{n+1} = F(P_n)$. بهذا الشكل تكون هذه المتتالية متتالية كوشية ونهايتها تكون نقطة صامدة. (بطبيعة الحال فإن إثبات هاتين القضيتين يتطلب جهداً، ولكننا سنهمل التفاصيل التقنية. والمهم هنا هو أن البرهان يظل نفسه في الحالة العامة لفضاء مترى تام معقد أو في حالة $K = \mathbb{R}$.)

إن فكرة البرهان ليست بسيطة وحدسية فحسب بل هي أيضاً قوية جداً. ذلك لأنها توفر لنا طريقة لإنشاء النقطة الصامدة A إنشاءً عددياً. هذا ما يبيّن أن العديد من التطبيقات لهذه النظرية يمكن أن نجدها في الجانب النظري كما في الجانب التطبيقي.

2. التطبيقات في التحليل

إن أحد أهم التطبيقات المجردة لنظرية النقطة الصامدة لبناء هي البرهان على وجود ووحدانية حلول معادلات تفاضلية مصقوله بكفاية. في هذا التطبيق، يكون الفضاء التام K هو مجموعة من الدوال، والدالة F تحول دالة إلى أخرى (نقول غالباً إن F مؤثر). والحيلة تكمن في إثبات أن حل المعادلة التفاضلية، إن وجد، هو حتماً النقطة الصامدة للمؤثر F .

ربما درست معادلات تفاضلية بسيطة، وتعلمت بعض الحيل لإيجاد صيغ حلولها. تمثل تلك المعادلات التفاضلية استثناءً، إذ أن جل المعادلات التفاضلية لا تتوفر فيها صيغ لحلولها. وهنا تكمن أهمية توفر نظرية تؤكد وجود ووحدانية الحل. لا ينبغي أن نتفاجأ باستحالة توفير صيغ لكل حلول معظم المعادلات التفاضلية. لتوضيح ذلك دعنا نعتبر المعادلة البسيطة التالية:

$$Y' = e^{-x^2}.$$

إن حلها معطى بـ :

$$Y = \int e^{-x^2} dx.$$

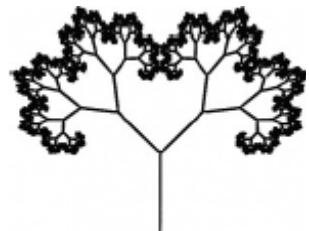
قد تذكرون دروسكم في الاحتمالات والإحصاء، إذ تعلمتم أنه لا توجد دالة أصلية (صريحة العbara) للدالة e^{-x^2} . وهذا ما يؤدي بنا إلى استعمال جداول عندما ندرس قانون غاوس Gauss (أو التوزيع الطبيعي).

3. تطبيق لضغط الصور

أحسن وسيلة لحفظ صورة هو تسجيل لون كل عنصر (بيكسل pixel). هناك مشكلتان في هذه الطريقة :

- أولاً : تتوجب كمية هائلة من الذاكرة.
 - ثانياً : إذا حاولنا تكبير الصورة، مثلاً باستعمال ملصقة كبيرة تصبح هذه العنصورات مربعات كبيرة، ولن تكون لدينا معلومات كافية لاستكمال تفاصيل هذه المربعات.
- ما هو مبدأ ضغط الصور؟ هو تشفير كمية معلومات أقل مما هو موجود في الصورة الأصلية. ولكن ذلك ينبغي أن يتم بطريقة ذكية بحيث لا تشعر العين بأن الصورة التي تشاهدتها صورة مشوّهة. وقد زادت الإنترن트 في حاجتنا إلى إيجاد سبل جيدة لضغط الصور. ذلك لأن الصور تخضع كثيراً سرعة التصفح في شبكة الإنترن트.

وهكذا فإن الإ Bhar على الشبكة يُوجب وجود صور مشفرة في ملفات صغيرة بقدر الإمكان. عندما تشاهدون هذه الصورة على شاشة حاسوبكم لا يمكنكم ملاحظة أنها قد شوّهت. ولكن إذا حاولتم تكبيرها أو طبعها على ملصقات فستلاحظون بسرعة أنها ذات نوعية سيئة.



هناك عدة كيفيات لضغط الصور، وأشهرها والتي صارت أكثر استعمالاً في الصور الرقمية هي تلك المعروفة باسم JPEG. يعتبر تشفير صورة بشكل JPEG أيضاً خوارزمية رياضية.

في هذه المقالة القصيرة سوف نركز على طريقة أخرى، والتي ظلت تجريبية أكثر من سواها. سميت هذه الكيفية، المكتشفة من قبل بارنسلி Barnsley، "نظام الدوال المتكررة". وال فكرة التي تعتمد عليها هذه الطريقة هي الاقتراب من الصورة من خلال أشكال هندسية. وحتى تتوفر لدينا أشكال بعدد كافٍ فلن نقتصر على الكائنات الهندسية المعتادة، كال المستقيمات والمنحنies، بل سنستعمل أيضاً أشكالاً أخرى مثل السرخس (fern) أو بساط سيربينسكي Sierpiński (انظر الشكل على اليمين).



سوف نشرح الفكرة التي تستند إليها كيفية ضغط الصور باعتبار بساط سيربينسكي (انظر الشكل على اليمين)، يظهر لأول وهلة معقداً. كيف نخزنه في ذاكرة الحاسوب بطريقة اقتصادية؟ الأفضل تثبيت برنامج يعيد تركيبه عندما يحتاجه.



ولإنشاء هذا البرنامج ينبغي أن ندرك ما يميز هذا الشكل الهندسي. نلاحظ أن بساط سيربينسكي إتحاد لثلاثة أبسطة سيربينسكية (أي ثلاثة نسخ من ذات البساط)، وهي أصغر منه بمرتين (في الطول والإرتفاع). لرؤية ذلك، ننطلق من بساط سيربينسكي وعندئذ نستطيع أن نشكل بساطا آخر بالطريقة التالية:

- نختار بساط سيربينسكي إلى النصف إنطلاقاً من الرأس الأسفل الأيسر.
 - نصنع صورة طبق الأصل لهذا النصف من بساط سيربينسكي، ثم نلصقه على يمين البساط الأول.
 - نصنع صورة ثالثة لهذا النصف من بساط سيربينسكي وللصقه فوق البساطين الآخرين.
- الشكل الثاني المصنوع مطابق لبساط سيربينسكي الذي انطلقا منه في البداية. وبالتالي فبساط سيربينسكي نقطة صامدة لهذه الكيفية.

لنعبر عن ذلك بالألفاظ رياضية. نلاحظ أن قاعدة بساط سيربينسكي تساوي ارتفاعه. لذا يمكننا أن نرسم معلماً مركزه في الرأس الأسفل الأيسر لبساط سيربينسكي، نختار وحدتي محوريه بحيث يكون طول كل من الارتفاع والقاعدة يساوي 1. ثم ننشئ أيضا التحويلات التالية المعرفة على

\mathbb{R}^2 :

$$\begin{aligned} T_1(x, y) &= \left(\frac{x}{2}, \frac{y}{2} \right), \\ T_2(x, y) &= \left(\frac{x}{2} + \frac{1}{2}, \frac{y}{2} \right), \\ T_3(x, y) &= \left(\frac{x}{2} + \frac{1}{4}, \frac{y}{2} + \frac{1}{2} \right). \end{aligned}$$

إذا كان S هو البساط سيربينسكي فإن

$$S = T_1(S) \cup T_2(S) \cup T_3(S).$$

هل توجد مجموعات جزئية أخرى B من المستوى تتمتع بنفس الخاصية، أي
(1) $B = T_1(B) \cup T_2(B) \cup T_3(B)$ ؟

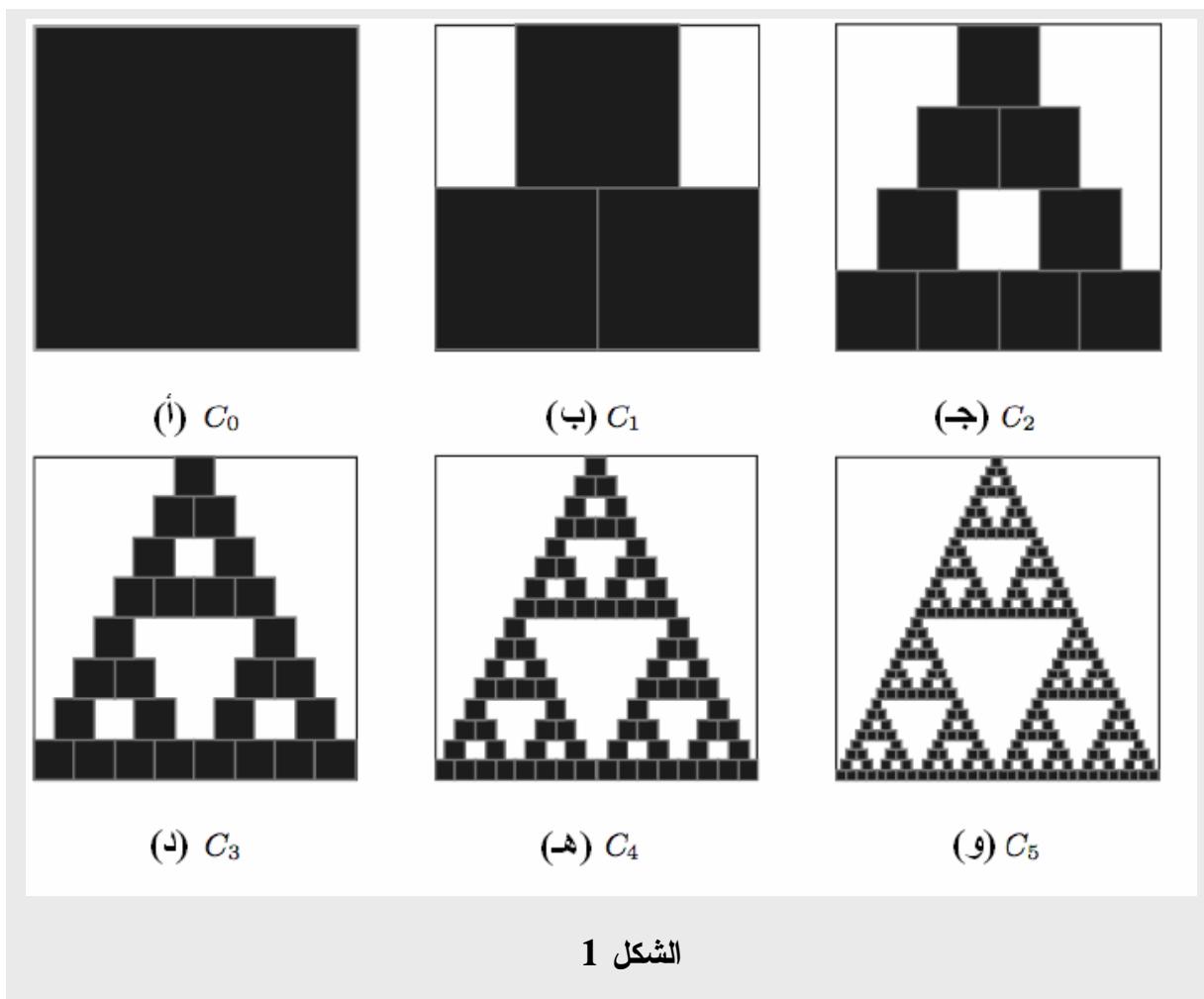
سنقوم بإجراء تجربة وندرك أن الجواب سيكون بالنفي! وبذلك تكون عندئذ قد ميزنا بساطنا السيربينسكي بكونه يمثل المجموعة الجزئية الوحيدة B من المستوى التي تحقق العلاقة (1). مازا

فعلاً؟ لقد أنشأنا دالة ترافق بمجموعة جزئية B من المستوى المجموعة الجزئية $T_1(B) \cup T_2(B) \cup T_3(B)$ من المستوى. نسمى هذه الدالة W . إنها معرفة كما يلي :

$$(2) \quad B \mapsto W(B) = T_1(B) \cup T_2(B) \cup T_3(B).$$

ونحن نعلم أن $S = W(S)$ ، بمعنى أن S نقطة صامدة لهذه الدالة.

لقد قلنا إننا سنقوم بتجربة لثبت أن بساط سيرينسكي هو النقطة الصامدة الوحيدة للدالة. دعنا نجرب ذلك بربع C_0 كما في الشكل 1 (أ). صورة هذا المربع هو C_1 (الشكل 1 (ب)). نطبق نفس الطريقة على C_1 فنحصل على C_2 ، $C_3 - C_5$ (الشكل 1 (ج)-(و)).

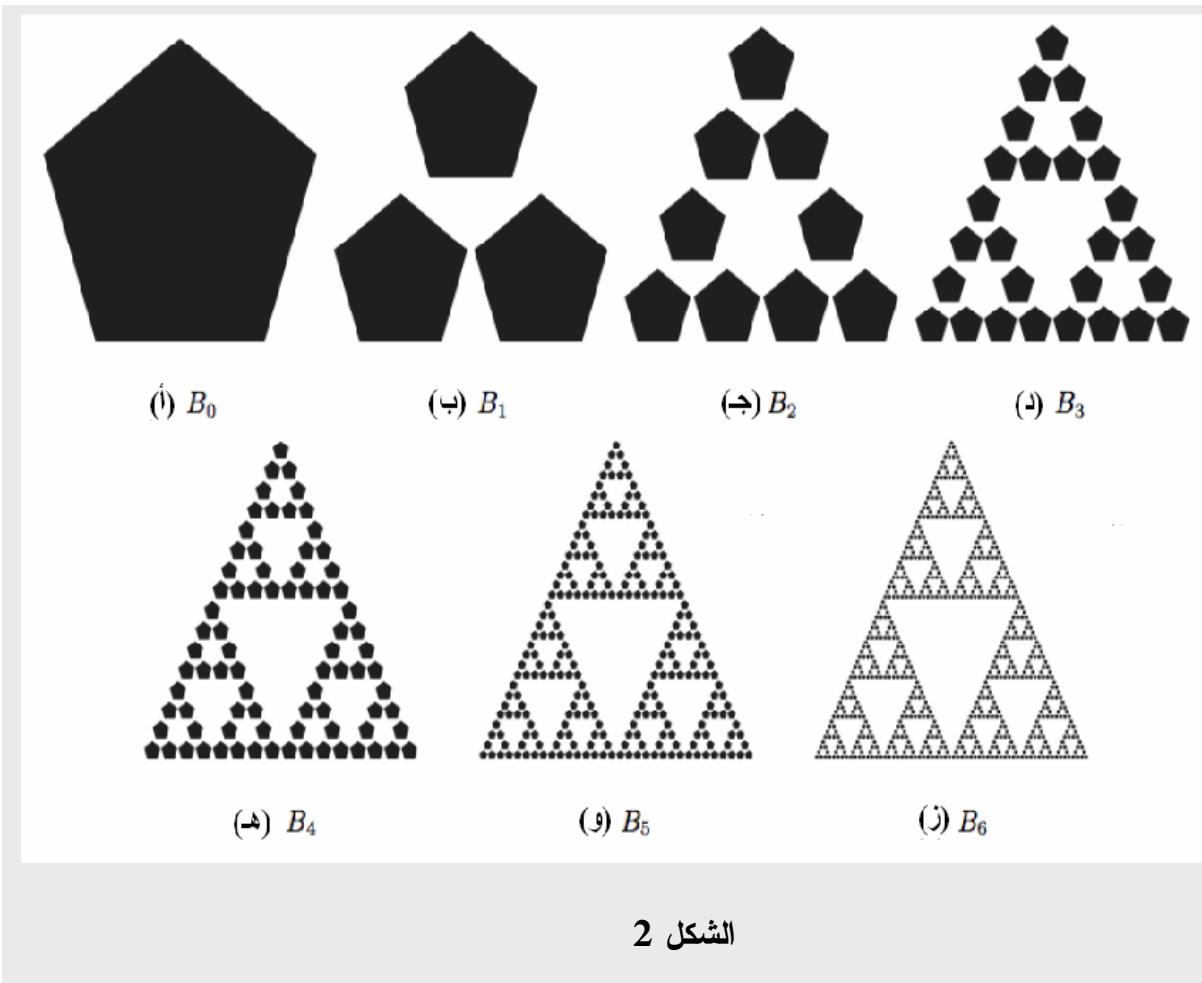


نلاحظ هنا ثلاثة أمور :

1. ليس هناك من الأشكال C_0, C_1, \dots, C_5 ما يمثل نقطة صامدة للدالة W .
2. نستطيع مواصلة العمل بهذه الكيفية لانهائيًا، والحصول عندئذ على متتالية غير منتهية من المجموعات $\{C_n\}$ ، حيث $C_{n+1} = W(C_n)$.
3. يظهر أن المتتالية $\{C_n\}$ تقارب بسرعة نحو بساط سيرينسكي. بالفعل، لا يمكن لأعيننا أن تميّز C_{10} من S . إذن، في مكان S على صورتنا، يمكن لبرنامج إعادة الإنشاء أن ينشئ

بكل بساطة C_{10} . وإذا كان من الضروري اختيار ميّز آخر فسوف نستعمل نفس البرنامج ونطلب منه أن يتوقف عند C_{20} أو C_{30} . وهكذا نفس البرنامج الصغير يستطيع إعادة إنشاء S بأية دقة نريد!

إضافة إلى ذلك نستطيع إعادة القيام بهذه التجربة والتأكد من أن الطريقة صالحة مهما كان الشكل الذي ننطق منه! هناك مثال ثان لمضلع خماسي موضح في الشكل 2. بنفس الملاحظات 1، 2 و 3 الواردة أعلاه تظل قائمة أيضا في هذا المثال.



الشكل 2

لقد رأينا أن نظرية النقطة الصامدة لبناء تطبق على التقلصات في الفضاءات المترية التامة. في العنوان 2 السابق عرفنا الدالة W على الفضاءات الجزئية للمستوي. بالنسبة للفضاء المترى سوف نختار K مجموعة المجموعات الجزئية (المغلقة) المحدودة للمستوي. وسندخل مسافة على K ونسميها مسافة هوسدورف Hausdorff. إن تعريف مسافة هوسدورف $d_H(B_1, B_2)$ بين مجموعتين جزئيتين B_1 و B_2 يعطي بصيغة غامضة ومعقدة. دعنا نشرح هذا المفهوم بطريقة مختلفة. نبدأ بشرح ما يعني بـ

$$d_H(B_1, B_2) \leq \varepsilon$$

حتى ولو لم نعرف ما نعنيه بـ $d_H(B_1, B_2)$. هذا يعني أنه إذا كان مقدار دقة نظرنا يعادل ε ، فإننا لا نستطيع أن نميز B_1 عن B_2 . وباستخدام المصطلحات الرياضية فإن العلاقة $\varepsilon \leq d_H(B_1, B_2)$ تعني

$$(3) \quad \begin{aligned} \forall P \in B_1, \exists Q \in B_2, d(P, Q) &\leq \varepsilon \\ \forall P' \in B_2, \exists Q' \in B_1, d(P', Q') &\leq \varepsilon \end{aligned}$$

(هنا d هي المسافة الإقليدية العاديّة على \mathbb{R}^2). هذا يسمح لنا بإعطاء التعريف غير المباشر التالي.

تعريف. مسافة هوسدورف بين مجموعتين مغلقتين ومحدودتين B_1 و B_2 هي أصغر القيم $\varepsilon \leq 0$ من بين تلك التي تتحقق العلاقة (3).

نستطيع الآن التسليم بأن الدالة W تقلص. بالفعل، نفرض أن $d_H(B_1, B_2) \leq \varepsilon$. عندئذ يمكن إثبات العلاقة $d_H(W(B_1), W(B_2)) \leq \frac{\varepsilon}{2}$.

ليكن $P \in W(B_1)$. يوجد $P = T_i(P_1)$ حيث $i \in \{1, 2, 3\}$ و $P_1 \in B_1$ بما أن $\varepsilon \leq d_H(B_1, B_2)$. ليكن $Q \in W(B_2)$ حيث $Q = T_i(Q_1)$ و $Q_1 \in B_2$. نستنتج أن $d(P, Q) < \varepsilon$. يوجد $Q_1 \in B_2$ حيث $d(P_1, Q_1) = \frac{1}{2}d(T_1(p_1), T_1(Q)) \leq \frac{\varepsilon}{2}$.

نصل إلى نفس النتيجة إن بدأنا بـ $P' \in W(B_2)$. إذن يوجد $P' = T_i(P_1)$ حيث $P_1 \in B_1$.

لقد طبقت هذه الطريقة على ضغط صور حقيقية (أنظر المرجع [K] أو [RS]). وهي تنتج صوراً عالية الجودة عندما تكون الصورة الأصلية ذات طابع كسري. ولكن، درجة الضغط ليست مرنة وفعالة كما هو الحال في الشكل JPEG. وفضلاً عن ذلك فكيفية التشفير (التي تحول الصورة إلى برنامج من المفروض أنه يعيد تكوينها) تبقى في كل الأحوال باللغة التعقيد وهو ما يحول دون أن تكون لها فائدة عملية. ورغم ذلك فإن بساطة هذه الفكرة، بالنظر إلى قوتها، تظل رائعة ومغرية.

4. تطبيق مثير للخوارزمية: خوارزمية رتبة صفحة

إن نجاح غوغل Google كمحرك بحث يأتي من خوارزميته: خوارزمية "رتبة الصفحة". في هذه الخوارزمية، نحسب نقطة صامدة لمؤثر خطي على \mathbb{R} يمثل تقليضاً، وهذه النقطة الصامدة (والتي هي شعاع) تولد ترتيب الصفحات. من الناحية العملية، فالنقطة الصامدة (التي هي شعاع ذاتي لقيمة الذاتية 1) تحسب بطريقة تقريبية بـ P_n من أجل n كبير بكافية. ندعو القارئ المهتم بهذا الموضوع الاطلاع على تفاصيل مقالة كلain القصيرة المعروفة "كيف يشتغل غوغل".

5. خلاصة

رأينا في هذه المقالة كيف تمكننا، انطلاقاً من لعبة بسيطة، إكتشاف أفكار قوية جداً والتي يمكن أن تؤودنا إلى تطورات كبيرة في الرياضيات والتكنولوجيا. من الآن فصاعداً، عندما نبحث عن حلٍّ وحيد لمسألة معينة في جميع الميادين الرياضية، فمن الطبيعي أن نحاول رؤية ما إذا كان حل هذه المسألة يتميز بكونه النقطة الصامدة الوحيدة لمؤثر مبني خصيصاً لهذا الهدف.

لقد لاحظنا أن ميزة هذه المقاربة هي أن النظرية تعطي طريقة فعالة وملموعة لبناء حلٍّ كنهائي متتالية لأن التقارب سريع.

إن التحليل هو دراسة الدوال. والدوال غالباً ما تُعرَف على الأعداد. في التحليل المتعدد المتغيرات نعم مفهوم الدالة إلى الأشعة التي هي عناصر من \mathbb{R}^n . ولكن لماذا يتوقف عند عناصر من \mathbb{R}^n ? لقد رأينا أيضاً أن الرياضيات يحبون تعليم مفهوم الدوال، ويسمحون لأنفسهم بتعريفها، مثلاً، على مجموعات مكونة من مجموعات، كمجموعة الدوال، إلخ. وفيما يلي، صار التحليل الخاص بتناول مجموعات الدوال محوراً مهماً في التحليل المعاصر، المسمى التحليل الدالي (أو التابعي) الذي يعتبر موضوعاً متداولاً في الدراسات على مستوى الماستر.

ندعوكم إلى ربط هذا الموضوع بالكيفيات التكرارية التي صادقتموها. على سبيل المثال يتم الربط بالكيفيات المتكررة وحيدة البعد ذات الصلة بمتاليات هيرون Heron للحصول على الجذور التربيعية. كما أن التقارب السريع للمتاليات الهندسية يمكن أيضاً أن يُفهم من وجهة النظر الموضحة في هذه المقالة.

6. المراجع

[B] M. F. Barnsley, *Fractals everywhere*, San Diego, Academic Press, 1988.

[K] J. Kominek, Advances in fractal compression for multimedia applications, *Multimedia Systems Journal*, vol. 5, n° 4, 1997, 255–270.

[R] C. Rousseau, Point fixe de Banach, *Accromath* 5, hiver-printemps 2010 (www.accromath.ca).

[R2] C. Rousseau, Comment Google fonctionne: chaînes de Markov et valeurs propres, Klein vignette (www.kleinproject.org).

[RS] C. Rousseau et Y. Saint-Aubin, *Mathématiques et technologie*, SUMAT Series, Springer-Verlag, 2008 .

تقاسم هذا على:

[Email](#) •

[طباعة](#) •

[Facebook](#) •

[Twitter](#)

هذا المقال متوفّر أيضًا بـ: [الإنجليزية](#), [الفرنسية](#), [الإسبانية](#), [البرتغالية](#) ([البرازيلية](#)).

ابعث

أدخل عنوان البريد الإلكتروني

[PDF](#)



اترك تعقيبًا

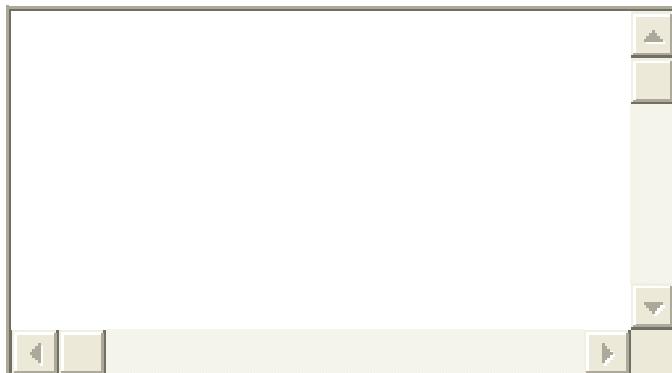
بريدك الإلكتروني لن ينشر. الحقول المطلوبة مسجلة

*الاسم

[البريد الإلكتروني](#)

[الموقع الإلكتروني](#)

التعليق



You may use these HTML tags and attributes: <abbr title=""> <acronym title=""> <blockquote cite=""> <cite> <code> <del datetime=""> <i> <q cite=""> <strike>

أرسل التعقيب

أشعروني بجديد التعقيبات على البريد الإلكتروني.

أشعروني بالمقالات الجديدة عبر البريد الإلكتروني.