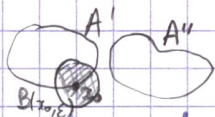


Cas des parties ouvertes ou fermées.

A ouverte. (resp. fermée)

Théorème : A connexe par arcs \Rightarrow on ne peut partitionner $A = A' \cup A''$
 A', A'' ouverts disjoints (resp. A', A'' fermés disjoints).

Démonstration :



On suppose par l'absurde qu'on peut partitionner $A = A' + A''$.

$$f: A \rightarrow \mathbb{R}$$

$$A' \rightarrow \{0\}$$

$$A'' \rightarrow \{1\}$$

Cas ouvert : f constante au voisinage de tout point donc continue.

Cas fermé : $x_0 \in A$ par exemple $x_0 \in A'$.

$$x_0 \in \overline{A''} \text{ ouvert} \Rightarrow \exists B(x_0, \epsilon) \subset \overline{A''}$$

$$\Rightarrow A \cap B(x_0, \epsilon) \subset A'$$

$\Rightarrow f$ constante au voisinage de x_0 , donc continue.

$f(A) = \{0, 1\}$ pas un intervalle! \blacktriangleleft ■

Propriété de connexité :

A ouvert (resp. fermé) est dit connexe si on ne peut le partitionner en ouverts (resp. fermés) disjoints non vides.

III. Composantes connexes par arcs.

Soit (X, \mathcal{G}) un espace topologique et A une partie de X.

Définition : $\forall x, y \in A$, x est en relation avec y ($x R y$) \Leftrightarrow on peut joindre x et y par un chemin continu $\sigma: [0, 1] \rightarrow A$ $\sigma(0) = x$, $\sigma(1) = y$.

Rem : R est une relation d'équivalence :

• réflexivité : $x R x$: $\sigma(t) = x$ constant.

• symétrie : $x R y \Rightarrow y R x$: $\sigma \rightsquigarrow \tilde{\sigma}(t) = \sigma(1-t)$

• transitivité : $x R y$ et $y R z \Rightarrow x R z$

Définition: Des classes d'équivalence de \mathcal{R} sont appelées les composantes connexes par arcs de la partie A . On obtient une partition $A = \bigsqcup_{i \in I} A_i$.

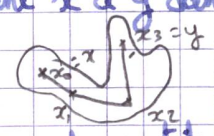
Cas important: $X = E$, $\|\cdot\|$ eu normé, $A = U$ ouvert.

Théorème: Soit U un ouvert d'un espace vectoriel normé $(E, \|\cdot\|)$.

Il y a équivalence entre: (i) U est connexe par arcs.

(ii) $\forall x, y \in U, \exists$ "ligne brisée" reliant x à y dans U

$x = x_0, x_1, \dots, x_n = y, [x_i, x_{i+1}] \subset U$ pour $i = 0, \dots, n-1$.



(iii) U est connexe, c'est-à-dire n'admet pas de partition $U = U' \cup U''$

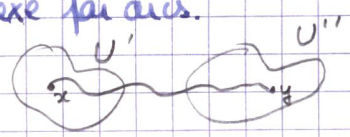
en ouverts disjoints non vides.

Démonstration:

• (ii) \Rightarrow (i) clair: une ligne brisée donne un chemin continu.

• (i) \Rightarrow (iii)

Supposons $U = U' \cup U''$ partition $U', U'' \neq \emptyset$ et néanmoins U connexe par arcs.

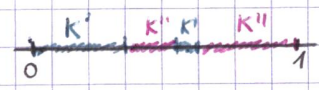


$\exists \gamma: [0, 1] \rightarrow U$ continue, avec $\gamma(0) = x$ et $\gamma(1) = y$.

$[0, 1] = \gamma^{-1}(U) = \underbrace{\gamma^{-1}(U') \cup \gamma^{-1}(U'')}_{\text{parties ouvertes disjointes de } [0, 1]}$

(attention: $[0, \epsilon[$ est bien un ouvert de $[0, 1]$).

$\gamma^{-1}(U') = \gamma^{-1}(]0, 1])$ est un fermé de $[0, 1]$.



$\gamma^{-1}(U'') = \gamma^{-1}(]0, 1])$ " " " de $[0, 1]$.

$\Rightarrow \gamma^{-1}(U')$ et $\gamma^{-1}(U'')$ sont des compacts disjoints.

$\delta = d(K', K'') = \inf_{\substack{t' \in K' \\ t'' \in K''}} |t' - t''| > 0$ (atteint).

$0 \in K', 1 \in K''$

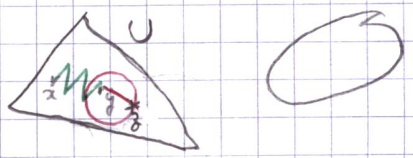
$m = \sup K' \leq 1 - \delta$ et $]m, m + \delta[$ non couvert par K' et K'' . contradiction.

• (iii) \Rightarrow (ii) $x, y \in U$

$x \tilde{\mathcal{R}} y \Leftrightarrow x$ et y peuvent être reliés par une ligne brisée.

C'est une relation d'équivalence.

Les classes d'équivalence sont des ouverts.



$C = \tilde{x}$ ouvert ?

$y \in \tilde{x} \exists$ ligne brisée reliant x à y .

$\exists B(y, r) \subset U$ avec $r > 0$ (puisque que U est ouvert).

$\forall z \in B(y, r), [y, z] \subset B(y, r) \subset U$

donc $z \in C = \tilde{x}$

donc $B(y, r) \subset C = \tilde{x}$

donc C ouvert.

$U = \bigcup_{i \in I} C_i$ partition par des ouverts.

hyp (iii) \Rightarrow une seule classe \Rightarrow (ii). ■

ÉLÉMENTS D'ANALYSE FONCTIONNELLE

I. Théorème du point fixe.

Soit (E, d) un espace métrique complet. Soit A une partie fermée de E .

Rappel: ceci entraîne que A est complète.

Théorème: Soit $\varphi: A \rightarrow A$ une application contractante, c'est-à-dire ^{par} définition lipschitzienne de rapport $\lambda < 1$. Alors la suite itérée $x_{n+1} = \varphi(x_n)$ avec un point initial quelconque $x_0 \in A$, converge vers un point fixe $a \in A$, c'est-à-dire $\varphi(a) = a$. De plus, ce point fixe est unique.

Démonstration:

Hypothèse: $d(\varphi(x), \varphi(y)) \leq \lambda d(x, y)$. "contraction".

unicité du point fixe.

$a, b \in A$ tels que $\varphi(a) = a$, $\varphi(b) = b$.

$$d(a, b) = d(\varphi(a), \varphi(b)) \leq \lambda d(a, b) \Rightarrow d(a, b) = 0$$

séparation
 $\Rightarrow a = b$.

• Montrons que toute suite itérée (x_n) est de Cauchy.

$$d(x_n, x_{n+1}) = d(\varphi(x_{n-1}), \varphi(x_n)) \leq \lambda d(x_{n-1}, x_n) \quad (\text{à chq fois multiplié par } \lambda)$$

Par récurrence, $d(x_n, x_{n+1}) \leq \lambda^n d(x_0, x_1)$.

Prendons $q > p$, $d(x_p, x_q) \leq d(x_p, x_{p+1}) + \dots + d(x_{q-1}, x_q)$

$$\leq (\lambda^p + \lambda^{p+1} + \dots + \lambda^{q-1}) d(x_0, x_1)$$

série géométrique $\lambda^p + \lambda^{p+1} + \dots + \lambda^{q-1} = \lambda^p (1 + \lambda + \dots + \lambda^{q-p-1}) = \lambda^p \frac{1 - \lambda^{q-p}}{1 - \lambda}$

$$\leq \frac{\lambda^p}{1 - \lambda}$$

Pour $q > p$, $d(x_p, x_q) \leq \frac{\lambda^p}{1 - \lambda} d(x_0, x_1)$. (*)

$\forall \varepsilon > 0$, $\exists N$ tq $\frac{\lambda^p}{1 - \lambda} d(x_0, x_1) \leq \varepsilon$ pour $p \geq N$, donc $q > p \geq N \Rightarrow d(x_p, x_q) \leq \varepsilon$.

A est complet $\Rightarrow (x_n)$ converge vers un point $a \in A$.

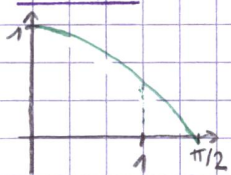
$x_{n+1} = \varphi(x_n) \rightarrow \varphi(a)$ car φ est continue.

Donc $a = \varphi(a)$. CQFD! \square

Complément 1: vitesse de convergence.

Faisons $q \rightarrow +\infty$ dans (*): $d(x_p, a) \leq \frac{\lambda^p}{1-\lambda} d(x_0, x_1) \leq C \lambda^p$.

exemple: $\cos: [0, 1] \rightarrow [0, 1]$.



$$\cos(x) - \cos(y) = (x-y)(-\sin c)$$

ac. finis

$$|\cos x - \cos y| \leq \lambda |x-y|$$

$$\lambda = \sup_{c \in (0, 1)} |\cos c| = \sin 1 \approx 0,84 < 1$$

$$x_0 = 0, x_1 = \cos 0 = 1$$

$$\varepsilon \sim 10^{-5} \Leftrightarrow S = -\log_{10} \varepsilon.$$

Nombre de décimales exactes $\sim -\log_{10}(\text{erreur})$

$$-\log_{10}(x_p, a) \geq -\log_{10}(C \lambda^p)$$

$$\geq C' + p |\log_{10} \lambda|$$

\Rightarrow le nombre de décimales exactes croît linéairement avec le nombre d'itérations.

Complément 2: ce théorème est encore vrai si on suppose seulement:

(i) $\varphi: A \rightarrow A$ continue.

(ii) $\exists m \in \mathbb{N}^* \varphi^m = \varphi \circ \dots \circ \varphi$ (m fois) est contractante.

Alors φ admet un unique point fixe a qui est aussi le point fixe de φ^m

et $\forall x_0 \in A$ la suite itérée $x_{n+1} = \varphi(x_n)$ converge vers a .

Démonstration:

Le résultat précédent appliqué à $\psi = \varphi^m$ donne un point fixe unique $\psi(a) = a$

$$\varphi^m(a) = a \Rightarrow \varphi(\varphi^m(a)) = \varphi^{m+1}(a) = \varphi^m(\varphi(a)) = \psi(\varphi(a))$$

$\stackrel{''(a)}{=}$

$$\Rightarrow \varphi(a) \text{ point fixe de } \psi.$$

$$\Rightarrow \varphi(a) = a.$$

$$x_n = \varphi^n(x_0) \stackrel{\text{unicité pour } \psi}{=} \varphi^{mq+r}(x_0) = (\varphi^m)^q(\varphi^r(x_0)) = \psi^q(\varphi^r(x_0))$$

$\begin{cases} m = mq + r \\ 0 \leq r < m-1 \end{cases}$

Quand $m \rightarrow \infty$, $q \rightarrow +\infty$ $\varphi^r(x_0) \in \{x_0, x_1, \dots, x_{m-1}\}$.

$\psi^q(p_0) \rightarrow a \forall p_0$ en particulier pour $p_0 = \varphi^r(x_0)$.

Exercice: majorer explicitement $d(x_n, a)$ en fonction de $\max_{0 \leq i < j \leq m-1} d(x_i, x_j)$
et de $\lambda =$ facteur de contraction de $\Psi = \varphi^m$. ■

Autre démonstration de complément 2:

Hyp: $\Psi = \varphi^m$ vérifie $d(\varphi^m(x), \varphi^m(y)) \leq \lambda d(x, y)$.

Nouvelle distance $\tilde{d}(x, y) = \max_{0 \leq i \leq m-1} \alpha^i d(\varphi^i(x), \varphi^i(y))$ avec $\alpha > 0$ bien choisi.

$\tilde{d}(x, y) \geq d(x, y)$ ($i=0$ $\varphi^0 = \text{Id}$ convention).

$$\begin{aligned} \tilde{d}(\varphi(x), \varphi(y)) &= \max_{0 \leq i \leq m-1} \alpha^i d(\varphi^{i+1}(x), \varphi^{i+1}(y)) \\ &= \max_{\substack{1 \leq j \leq m \\ (j=i+1)}} \alpha^{j-1} d(\varphi^j(x), \varphi^j(y)) \\ &\leq \max(\alpha^{-1} \tilde{d}(x, y), \alpha^{m-1} d(\varphi^m(x), \varphi^m(y))) \\ &\leq \max(\alpha^{-1}, \alpha^{m-1} \lambda) \tilde{d}(x, y). \end{aligned}$$

Choisissons α tel que $\alpha^{-1} = \alpha^{m-1} \lambda \Leftrightarrow \alpha^{-m} = \lambda \Leftrightarrow \alpha = \lambda^{-\frac{1}{m}}$.
(supposons $\lambda > 0$)

$$\tilde{d}(\varphi(x), \varphi(y)) \leq \lambda^{\frac{1}{m}} \tilde{d}(x, y).$$

\Rightarrow suite itérée (x_n) cv pour la distance $\tilde{d} \geq d$.

\Rightarrow " " " " " " " " d . ■