

ESPAIS ON TOTS

ELS CAMINS

PORTEN A RONA

Natàlia Castellana

En aquest episodi introduïrem una noció de connexitat que fa servir que els intervals són connexos com hem vist.

Què és un camí? Un camí en un espai topològic X és una aplicació contínua

$$\alpha: [0,1] \longrightarrow X$$

L'origen d' α és $\alpha(0)$ i el destí/final/arribada és $\alpha(1)$. Diem que α és un camí de x a y si $\alpha(0) = x$ i $\alpha(1) = y$.

Si $\alpha(0) = \alpha(1)$ diem que α és un llac.

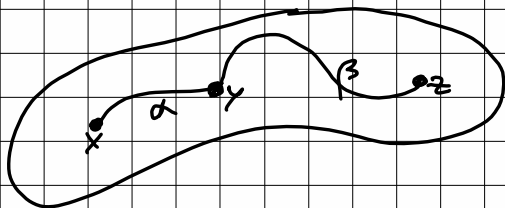
Propietats / cosetes que val la pena saber:

- (1) Si $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ és un camí aleshores la seva imatge $\alpha([0,1]) \subset X$ és un subconjunt connex que conté $\alpha(0)$ i $\alpha(1)$ en X .
Per tant $\alpha(0)$ i $\alpha(1)$ estan a la mateixa component connexa.
- (2) Si $A \subset X$ i $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ és un camí amb $\alpha(0) \in A$ i $\alpha(1) \notin A$, aleshores existeix $t \in [0,1]$ amb $\alpha(t) \in \partial A$.
- (3) Si $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ és un camí amb $\alpha(0) = x$ i $\alpha(1) = y$, aleshores $\bar{\alpha}: [0,1] \rightarrow X$ amb $\bar{\alpha}(t) = \alpha(1-t)$ és un camí de y a x .

(4) Si $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ i $\beta: [0,1] \rightarrow X$ amb $\alpha(1) = \beta(0)$ aleshores definim

$$(\alpha * \beta)(t) = \begin{cases} \alpha(2t) & 0 \leq t \leq 1/2 \\ \beta(2t-1) & 1/2 \leq t \leq 1, \end{cases}$$

és un aplicació contínua que va de $\alpha(0)$ a $\beta(1)$



DEFINICIÓ Diem que un espai X és connex per camins (o arc-connex) si per tota parella $x, y \in X$ existeix un camí $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ tal que $\alpha(0) = x$ i $\alpha(1) = y$.

Fixeu-vos que moltes propietats vistes per connexos són ara certes per connexos per camins.

PROPIETATS

(1) Si $f: X \rightarrow Y$ és contínua i X connex per camins aleshores $f(X)$ és connex per camins.

Suprim $y_1, y_2 \in f(X)$, aleshores $y_1 = f(x_1), y_2 = f(x_2)$ per $x_1, x_2 \in X$.

Com que X és connex per camins, aleshores existeix $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ contínua tal que $\alpha(0) = x_1, \alpha(1) = x_2$

Alleshores $f \circ \alpha: [0,1] \rightarrow Y$ és contínua i
 $f \circ \alpha(0) = f(x_1) = y_1$
 $f \circ \alpha(1) = f(x_2) = y_2$, és un camí de
 y_1 a y_2 .

(2) Direm que un subconjunt $A \subset X$ és connex
 per camins si ho és amb la topologia subespai.

Per tant $A \subset X$ connex per camins si donats
 $a_1, a_2 \in A$ existeix una aplicació contínua
 $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ amb $\alpha([0,1]) \subset A$ i
 $\alpha(0) = a_1$, $\alpha(1) = a_2$.

(3) Sigui $\{C_i\}_{i \in I}$ una col·lecció de conjunts
 connexos per camins, $C_i \subset X$ $i \in I$, amb
 $\bigcap_{i \in I} C_i \neq \emptyset$ alleshores $\bigcup_{i \in I} C_i$ és connex per camins

Hem de veure que si $a \in C_i$, $b \in C_j$ amb $i \neq j$,
 he de trobar un camí que els uneixi. Prenem
 $c \in \bigcap_{i \in I} C_i$. Alleshores existeixen camins

$$\alpha_a: [0,1] \rightarrow C_i \quad \alpha_a(0) = a, \alpha_a(1) = c$$

$$\alpha_b: [0,1] \rightarrow C_j \quad \alpha_b(0) = c, \alpha_b(1) = b$$

$$\text{Alleshores } \alpha_a * \alpha_b: [0,1] \rightarrow \bigcup_{i \in I} C_i \text{ amb}$$

$$(\alpha_a * \alpha_b)(0) = \alpha_a(0) = a$$

$$(\alpha_a * \alpha_b)(1) = \alpha_b(1) = b.$$

(4) Si X i Y són connexos per camins aleshores $X \times Y$ són connexos per camins.

Suposem $(x_1, y_1), (x_2, y_2) \in X \times Y$. Tenim camins
 $\alpha: [0, 1] \rightarrow X$ amb $\alpha(0) = x_1, \alpha(1) = x_2$
 $\beta: [0, 1] \rightarrow Y$ amb $\beta(0) = y_1, \beta(1) = y_2$.

$$\begin{array}{ccccc} \alpha \times \beta: [0, 1] & \longrightarrow & [0, 1] \times [0, 1] & \longrightarrow & X \times Y \\ t & \longmapsto & (t, t) & \longrightarrow & (\alpha(t), \beta(t)) \end{array}$$

és contínua i $(\alpha \times \beta)(0) = (x_1, y_1)$
 $(\alpha \times \beta)(1) = (x_2, y_2)$.

Ara bé no és cert que si A és connex per camins, aleshores $\mathcal{C}(A)$ també ho és. Més endavant veurem exemples (cogació, anus del trièdric, pirata i la pirata, ...)

Quina relació hi ha entre els dos conceptes de connexitat que hem vist?

TEOREMA: Si X és connex per camins, aleshores X és connex.

Veurem tres demostracions!

Demostració 1: Mostrem que X només té una component connexa. Prenem $x \in X$ qualsevol, i sigui C una component $C \subset X$. Ara prenem $y \in X$ qualsevol. Com que X és connex per camins, existeix $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ amb $\alpha(0) = x$, $\alpha(1) = y$. Alhora, $x, y \in \alpha([0,1]) \subset X$, com que $\alpha([0,1])$ connex, x, y pertanyen a la mateixa component C . Per tant, $X = C$.

Demostració 2: Suposem que X no és connex, alhora existiran $U, V \subset X$ oberts amb $U \cap V = \emptyset$ i $X = U \cup V$. Prenem $x \in U$, $y \in V$. Com que X és connex per camins, existeix $\alpha: [0,1] \rightarrow X$ contínua amb $\alpha(0) = x$ i $\alpha(1) = y$. Ara bé, $\alpha^{-1}(U) =: U'$, $\alpha^{-1}(V) =: V'$ són oberts disjunts tals que $U' \cup V' = [0,1]$, i no burla ja que $0 \in U'$ i $1 \in V'$. Però $[0,1]$ és connex!

Demostració 3: Fixem $x \in X$. Per cada $y \in X$ hi ha un camí $\alpha_y: [0,1] \rightarrow X$ amb $\alpha_y(0) = y$, $\alpha_y(1) = x$. Alhora

$$X = \bigcup_{y \in X} \alpha_y([0,1]) \quad \text{on} \quad \alpha_y([0,1]) \supset \{x, y\} \text{ és connex.}$$

Com que $x \in \bigcap_{y \in X} \alpha_y([0,1])$, tenim que la unió és connexa i X és connex.

#

Ara bé, la implicació contrària no és certa.
Hi ha espais connexos que no són connexos
per camins i de fet, ja ens els han presentat.

Ahans fem un petit lemma que ens serà útil.

Lemma $X = \{0\} \cup \{\frac{1}{n} \mid n \in \mathbb{Z}^+\} \subset \mathbb{R}$ és totalment disconnex.

Demostració: Primer tenim que $\{\frac{1}{n}\} \subset X$ és obert
i tancat, ja que

$$\{\frac{1}{n}\} = X \cap [\frac{1}{n} - \varepsilon, \frac{1}{n} + \varepsilon]$$

$$\{\frac{1}{n}\} = X \cap (\frac{1}{n} - \varepsilon, \frac{1}{n} + \varepsilon)$$

$$\text{on } \varepsilon < \frac{1}{2} \min \left(\left| \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1} \right|, \left| \frac{1}{n} - \frac{1}{n-1} \right| \right).$$

Suposem $C \subset X$ un subconjunt connex. Si $\frac{1}{n} \in C$ per
algun n , tenim que C no és connex, ja
que $C = \{\frac{1}{n}\} \cup (C \setminus \{\frac{1}{n}\})$. Per tant,

$\frac{1}{n} \notin C$ per cap n . Aleshores $C = \{0\}$. Així els
subconjunts connexos estan formats per un sol
punt.

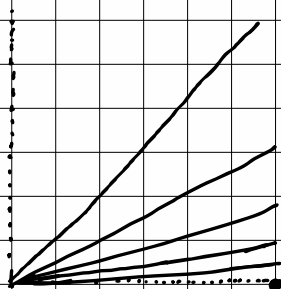
\neq

Anem a veure que el càlcul no és connex per
camins.

$$L_n = \left\{ \left(x, \frac{x}{n} \right) \mid x \in [0, 1] \right\}$$

$$A = \bigcup_{n \geq 1} L_n, \quad B = \{(1, 0)\}$$

$$X = A \cup B$$



TEOREMA X no é connex per camins.

Demostració Fixeu-vos que A é connex per camins ja que cada L_n ho é i $\bigcap_{n \geq 1} L_n \neq \emptyset$.

Per tant, hem de provar que no hi ha cap camí $\alpha: [0, 1] \rightarrow X$ amb $\alpha(0) = (1, 0)$ i $\alpha(1) \in A$.

De fet veurem que α é constant, é a dir, un camí que comença a $(1, 0)$ no es mou mai!

Sigui $C = \{t \in [0, 1] \mid \alpha(t) = (1, 0)\} \subset [0, 1]$. Sabem que $C \neq \emptyset$ ja que $0 \in C$, a més $[0, 1]$ é connex.

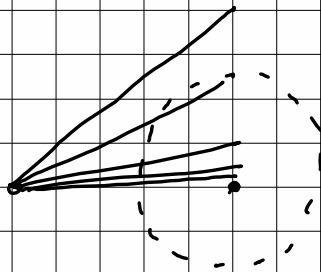
Si provem que C é obert i tancat allora, com que $C \neq \emptyset$ i $[0, 1]$ connex tindrem $C = [0, 1]$ i per tant α é constant.

- C és tancat: fixeu-vos que $C = \tilde{\alpha}^{-1}((1,0]) = \{t \in [0,1] \mid \alpha(t) = (1,0)\}$ és tancat ja que α és contínua
- C és obert: sigui $t_0 \in C$, volem trobar $\delta > 0$ amb $(t_0 - \delta, t_0 + \delta) \subset C$.

Com que α és contínua en $t_0 \in [0,1]$, donat $\varepsilon = 1/2 > 0$ existeix $\delta > 0$ tal que

$$\alpha((t_0 - \delta, t_0 + \delta)) \subset B((1,0), 1/2)$$

És important que $(0,0) \notin B((1,0), 1/2)$, així $\alpha(t) \neq (0,0)$ per tot $t \in (t_0 - \delta, t_0 + \delta)$.



Ara prenem la funció pendent

$$m : \{(x,y) \in \mathbb{R}^2 \mid x > 0\} \longrightarrow \mathbb{R}$$

$$m(x,y) = y/x$$

i mesurem la pendent en els punts de $\alpha((t_0 - \delta, t_0 + \delta))$

$$(t_0 - \delta, t_0 + \delta) \xrightarrow{\alpha} X \xrightarrow{m} \mathbb{R}, \text{ aleshores}$$

$$m(\alpha((t_0 - \delta, t_0 + \delta))) \subset \{0\} \cup \{1/n, n \in \mathbb{Z}^+\}$$

Ara bé, $m(\alpha(t_0-\delta, t_0+\delta))$ és connex,
i $\{0\} \cup \{1/n \mid n \in \mathbb{Z}^+\}$ és totalment desconex,
així

$m(\alpha(t_0-\delta, t_0+\delta))$ és constant,

com que $m(\alpha(t_0)) = \frac{0}{1} = 0$, tenim

$$m(\alpha(t_0-\delta, t_0+\delta)) = \{0\}.$$

Ara bé, a X només hi ha un punt (x, y)
amb $y/x = 0$, és a dir, $(1, 0)$. Per tant
 $\alpha(t_0-\delta, t_0+\delta) = (1, 0)$.

Per tant, $(t_0-\delta, t_0+\delta) \subset C$ i C és obert.

#

Observació Una adaptació d'aquest argument
funciona igual amb la pista del topòleg,
enlloc de la funció pendent, prenem la
coordenada x .

Ara bé, fixeu-vos que el "problema" ve d'agafar
un punt de la clausura, però si prenem
tota la clausura α són connexos per canviar

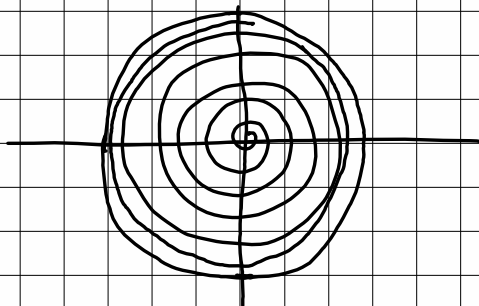
$$\mathcal{U}(X) = \bigcup_{n \geq 1} L_n \cup ([0, 1] \times \{0\}) \text{ en el casatió}$$

$$\mathcal{U}(X) = ([0, 1] \times \{0\}) \cup (\{0\} \times [0, 1]) \cup \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n \text{ on}$$

$$A_n = \{(1/n, y) \mid y \in [0, 1]\}.$$

Ara bé el remolí del topòleg ens donà
un exemple de connex per camins tal que la
clausura deixa de ser-ho.

$$A = \left\{ \left(\frac{\theta}{\theta+1}, \theta \right) \text{ en coordenades polars} \mid \theta \in (0, +\infty) \right\} \cap \mathbb{R}^2$$



La clausura és $\text{cl}(A) = A \cup S^1$. Veuem que no
és connex per camins. Prenem un camí
 $\alpha: [0,1] \rightarrow \text{cl}(A)$ amb $\alpha(0) \in S^1$. Provarem
que no pot sortir de S^1 , és a dir, si
 $\|\alpha(0)\| = 1$ aleshores $\|\alpha(t)\| = 1$ per tot $t \in [0,1]$.

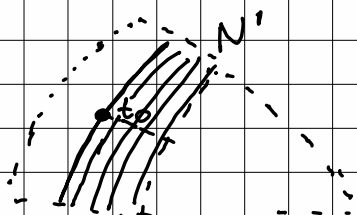
Prenem $C = \alpha^{-1}(S^1) \subset [0,1]$. $C \neq \emptyset$ ja que
 $\alpha(0) \in S^1$. Si provem que C és obert i tancat
aleshores $C = [0,1]$ ja que $[0,1]$ és connex i
 $\alpha(t) \in S^1$ per tot $t \in [0,1]$.

• $C = \alpha^{-1}(S^1)$ és tancat ja que $S^1 \subset \text{cl}(A)$ és tancat.

$$\begin{aligned} S^1 &= \text{cl}(A) \cap S^1 \text{ o} \\ &= \text{cl}(A) \cap \{(x,y) \in \mathbb{R}^2 \mid \|(x,y)\| \geq 1\}. \end{aligned}$$

• C é aberto: seguei $t_0 \in C$. Então em coordenadas polares $\alpha(t_0) = (1, \theta)$

Pretem $N = \mathcal{U}(A) \cap \{(R, \theta) \mid 0.9 < R < 1.1 \text{ e } \theta - 0.1 < \theta < \theta + 0.1\}$



Com que α é contínua, existe $\delta > 0$ tal que $\alpha(t_0 - \delta, t_0 + \delta) \subset N'$, $(t_0 - \delta, t_0 + \delta) \subset \alpha^{-1}(N')$

Veremos que $N' \cap S^1$ é uma componente conexa de N' . De fato $N' \cap S^1$ é conexo por caminhos, portanto conexo.

Se $(1, \theta_1), (1, \theta_2) \in N' \cap S^1$ então

$$\begin{aligned} \alpha: [0, 1] &\longrightarrow N' \cap S^1 \\ t &\longmapsto (1, t\theta_1 + (1-t)\theta_2) \end{aligned}$$

é um cam.

Se E é um subconjunto aberto $N' \cap S^1 \subset E \subset N'$ então há $(\frac{\theta}{\theta+1}, \theta) \in E$ com $\frac{\theta}{\theta+1} \neq 1$. Podemos prever

$$\begin{aligned} r > 0 \text{ tal que } \{(R, \theta) \mid R < r\} \cap N' \\ \{(R, \theta) \mid R > r\} \cap N' \end{aligned}$$

donde uma decomposição em abertos disjuntos.

Per tant $\alpha(t_0 - \delta, t_0 + \delta) \subset S'$,
 $(t_0 - \delta, t_0 + \delta) \subset C$.

~~XX~~

De la mateixa manera que vam definir components connexes, podem definir les components connexes per camins o arc-connexes.

Donats $x, y \in X$ e.t. Direm que $x \sim y$ si
existeix un camí $\alpha: [0, 1] \rightarrow X$ amb
 $\alpha(0) = x$ i $\alpha(1) = y$.

(Comproveu que és una relació d'equivalència
(ja hem vist tots els ingredients)).

Definició Les components arc-connexes de X
són les classes d'equivalència per la
relació d'equivalència anterior.

PROPIETATS:

(1) Les components arc-connexes són subconjunts
connexos per camins maximals.

Per veure que són connexos per camins només
cal agafar la definició. Si $x, y \in C$, component
arc-connexa, $x \sim y$, en a dir, existeix
 $\alpha: [0, 1] \rightarrow C$ tal que $\alpha(0) = x$, $\alpha(1) = y$.

A més si $A \cup X$ connex per camins amb $A \cap C \neq \emptyset$ on C és una component arc-connexa aleshores $A \cup C$ també és arc-connex, i per tant si $z \in A$ i $x \in C$ tenim $z \sim x$, aleshores $A \cup C$.

(2) Les components connexes per camins són disjunts ja que si $C \cap C' \neq \emptyset$ on C, C' són dues components aleshores $C \cup C'$ és arc-connex i $C = C \cup C'$, per maximalitat, $C = C \cup C'$. També $C' = C \cup C'$ i aleshores $C = C'$.

Així també podem escriure X com una unió de components arc-connexes disjunts. Recordeu que les components arc-connexes són subconjunts connexos però potser no maximal.

La pinta del topòleg és connex però té dues components connexes per camins.

Així cada component connexa és unió de components arc-connexes.

Quan coincideixen?

DEFINICIÓ X espai topològic és localment arcconex si per tot $x \in U$ obert existeix un entorn N arc-connex amb $x \in N \subset U$.

OBSERVACIÓ: Si X és localment arc connex
al·lavors les components arc-connexes
també són obertes. I aleshores

$$X = \bigcup_{i \in I} C_i \text{ on } C_i \text{ components arc-connexes}$$

$$\text{Però } C_i = X \setminus \bigcup_{j \neq i} C_j = \bigcap_{\substack{j \in I \\ j \neq i}} (X \setminus C_j) \text{ tancat.}$$

obertes
↑
tancat

Per tant, les components arc-connexes són obertes
i tancades, alhora si X és localment connex
per camins.

TEOREMA Si X és localment connex per camins,
les components connexes i les components arc-
connexes són les mateixes.

Demostració: Sigui $\emptyset \neq P \subset X$ una component arc-connexa.
En particular sabem que P és connex.
Aleshores existeix una component connexa
 $D \subset X$ amb $P \subset D \subset X$.

Ara bé, P és obert i tancat i D connex,
per tant $P = D$.

#

Així si X és connex i localment arc-connex,
també serà connex per camins.

Exemple Ja hem vist que els exemples com la pinta del topòleg o el cogatió no són localment arc-connexos ja que les components en cada cas són diferents.