# 幾何数理工学ノート

位相空間:連結性と弧状連結性

## 平井広志

東京大学工学部 計数工学科 数理情報工学コース 東京大学大学院 情報理工学系研究科 数理情報学専攻

hirai@mist.i.u-tokyo.ac.jp

協力:池田基樹(数理情報学専攻 D1)

## 3 連結性と弧状連結性

## 3.1 連結性

定義 3.1. 位相空間  $(X,\mathfrak{O})$  が連結  $\stackrel{\text{def}}{\Longleftrightarrow} \mathfrak{O} \cap \mathfrak{A} = \{\emptyset, X\}.$ 

すなわち、自明な  $\emptyset, X$  以外には開かつ閉の集合が存在しないという意味である. X が非連結とは、 $O \neq \emptyset, X$  なる開集合  $O \in \mathfrak{O}$  が存在して  $X - O \in \mathfrak{O}$  を満たすことと同値である. このとき、X は(部分位相空間)O と X - O の直和と同相となる.

演習 3.1. これを証明せよ.

定義 3.2. 部分集合  $A\subseteq X$  が連結  $\stackrel{\mathrm{def}}{\Longleftrightarrow} A$  が X の部分位相空間(相対位相)として連結.

次の命題は、連結性は連続写像によって不変な性質(すなわち位相的性質(同相写像によって不変))であることを意味する.

命題 3.3. X,Y を位相空間とする.写像  $f:X\to Y$  を連続, $A\subseteq X$  を連結とすると f(A) は連結.

証明. f のかわりに  $f|_A$  を考えることで,A=X と仮定してよい.  $B\subseteq f(X)$  を (f(X)) の相対位相で)開かつ閉集合にとる.  $B=\emptyset$  か B=f(X) が成り立つことを示せばよい. 相対位相の定義より,Y の開集合 G,閉集合 F が存在して  $B=G\cap f(X)=F\cap f(X)$  と書ける. すると

$$f^{-1}(B) = f^{-1}(G) \cap f^{-1}(f(X)) = f^{-1}(F) \cap f^{-1}(f(X))$$

で,  $f^{-1}(f(X)) = X$  より,

$$f^{-1}(B) = f^{-1}(G) = f^{-1}(F)$$

となる. f の連続性より  $f^{-1}(G)$ ,  $f^{-1}(F)$  はそれぞれ X において開,閉であるから,  $f^{-1}(B)$  は開かつ閉である. X の連結性より  $f^{-1}(B) = \emptyset$  か  $f^{-1}(B) = X$  が成り立つ. 前者の場合, $B = \emptyset$  である. 後者の場合,B = f(X) である.

命題 **3.4.**  $A, B \subseteq X$  が共に連結で  $A \cap B \neq \emptyset$  ならば  $A \cup B$  は連結.

証明.  $N\subseteq A\cup B$  を  $(A\cup B)$  の相対位相で 開かつ閉集合にとる. すると X の開集合 G,閉集合 F で  $N=G\cap (A\cup B)=F\cap (A\cup B)$  を満たすものが存在する. このとき

$$N \cap A = G \cap A = F \cap A$$

であるから, $N \cap A$  は A で開かつ閉.A の連結性より  $N \cap A = \emptyset$  か  $N \cap A = A$  となる.同様に  $N \cap B$  も  $N \cap B = \emptyset$  か  $N \cap B = B$  を満たす.もし  $N \cap A = \emptyset$  なら, $A \cap B \neq \emptyset$  より  $N \cap B = B$  はありえない.よって  $N \cap B = \emptyset$  が成り立つ. $N \cap B = \emptyset$  ならば  $N \cap A = \emptyset$  が成り立つことも同様に言える.したがって  $N \cap A = N \cap B = \emptyset$  か, $N \cap A = A$  かつ  $N \cap B = B$  のどちらかが成り立ち,前者の場合は  $N = \emptyset$ ,後者の場合は  $N = A \cup B$  となる.

同様に次の命題も示せる.

命題 3.5.  $A_{\lambda}$   $(\lambda \in \Lambda)$  が全て連結で  $\bigcap_{\lambda \in \Lambda} A_{\lambda} \neq \emptyset$  ならば、 $\bigcup_{\lambda \in \Lambda} A_{\lambda}$  は連結.

連結な集合で位相空間を分割することができる.

定義 3.6 (連結成分). X 上の二項関係  $\sim$  を

$$x \sim y \stackrel{\text{def}}{\Longleftrightarrow} \exists A \subseteq X : 連結, \ x \in A, \ y \in A$$

と定義すると、 $\sim$  は同値関係になる.実際、反射律  $x\sim x$  は  $\{x\}$  が連結であることから従う.推移律は、 $x\sim y$  ならば  $x,y\in A$  なる連結集合 A、 $y\sim z$  ならば  $y,z\in B$  なる連結集合 B が存在し、 $A\cap B\ni \{y\}$  より命題 3.4 が使えて  $x,z\in A\cup B$  なる

連結集合  $A \cup B$  が得られる.この同値関係  $\sim$  による同値類を X の連結成分という. $x \in X$  を含む連結成分を  $C_x$  で表す.

命題 3.7.  $C_x$  は x を含む最大の連結部分集合.

証明. x を含む任意の連結集合 A について,任意の  $y \in A$  は  $x \sim y$  を満たすので  $A \subseteq C_x$  となる.よって  $\bigcup \{A \mid x \in A, A$  は連結  $\} \subseteq C_x$  である.逆に,任意の  $y \in C_x$  について  $x,y \in A$  なる連結集合 A が存在するので,結局  $C_x = \bigcup \{A \mid x \in A, A$  は連結  $\}$  が成り立つ.命題 3.5 より  $C_x$  は連結だから,命題が成り立つ.

注意 3.8.  $X = \bigcup_x C_x$  (非交差和) となるが,  $X = \coprod_x C_x$  (直和) となるとは限らない. 有理数の集合  $\mathbb Q$  に  $\mathbb R$  からの相対位相をいれてえられる位相空間を考えてみよ.

命題 3.9 (中間値の定理). X が連結,  $f: X \to \mathbb{R}$  が連続で,  $x,y \in X$  が f(x) < f(y) を満たすとすると,  $f(x) < \alpha < f(y)$  を満たす任意の  $\alpha$  について,  $f(z) = \alpha$  なる  $z \in X$  が存在.

証明.  $f^{-1}(\alpha)=\emptyset$  と仮定して矛盾を導く. f の連続性から  $M:=f^{-1}((-\infty,\alpha))$  は開集合である. また,  $f^{-1}(\alpha)=\emptyset$  より  $M=f^{-1}((-\infty,\alpha])$  なので, M は閉集合でもある.  $x\in M\not\ni y$  は X の連結性に矛盾する.

### 3.2 弧状連結性

弧状連結性に入るまえに次の(明らかに見える)性質に注意する.

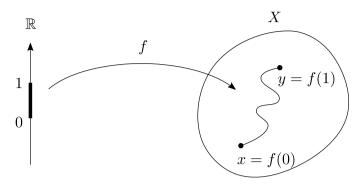


図1: 弧状連結性.

補題 **3.10.** [a,b] (a < b) は  $\mathbb{R}$  で連結.

証明・空でない  $\mathbb{R}$  の開集合 O,O' が  $O\cap O'=\emptyset$ ,  $[a,b]=(O\cap [a,b])\cup (O'\cap [a,b])$  を満たすとする. 一般性を失わず  $a\in O$  を仮定する.  $O'\cap [a,b]\neq\emptyset$  として矛盾を導く.  $c:=\sup\{x\mid [a,x]\subseteq O\}$  とすると,O と O' は開集合なので a< c< b である.また

- (i) 任意の  $\epsilon > 0$  について  $c \epsilon \notin O'$   $(c \epsilon \in O \ \texttt{より})$ .
- (ii) 任意の  $\epsilon > 0$  について  $c + \epsilon \notin O$ .

となる. すると,  $c \in O$  ならば (ii) より O が開集合であることに矛盾し,  $c \in O'$  ならば (i) より O' が開集合であることに矛盾する.

定義 3.11. 位相空間 X が弧状連結  $\stackrel{\text{def}}{\Longleftrightarrow} \forall x,y\in X,\ \exists f:[0,1]\to X:$  連続,  $f(0)=x,\ f(1)=y.$ 

上の定義で、[0,1] には  $\mathbb R$  の部分集合としての通常の位相が入っているものとする。 f あるいは f の像をパスと呼ぶ(図 1)。

命題 3.12. X が弧状連結ならば X は連結.

証明. 命題 3.3 と補題 3.10 より f([0,1]) は連結なので、任意の  $x,y \in X$  についてそれを含む連結集合が存在. すなわち  $x \sim y$  なので、結局  $C_x = X$ .

一般には、Xが連結だからといって弧状連結とは限らない。

演習 3.2. そのような例を与えよ.

定義 3.13. 部分集合  $A\subseteq X$  が弧状連結  $\stackrel{\mathrm{def}}{\Longleftrightarrow} A$  が X の部分位相空間として弧状連結.

命題 **3.14.**  $A \subset \mathbb{R}^n$  を開集合とすると,

#### A が弧状連結 $\iff$ A が連結.

証明.  $\Leftarrow$  だけ示せばよい.  $x \in A$  を任意に取る.  $O \subseteq A$  を x とパスで結ばれる点全体と定義する. まず O は開であることが分かる. 実際, A が開集合なので, 任意の  $y \in O$  に対して  $\delta > 0$  が存在して  $N(y;\delta) \subseteq A$  となる.  $N(y;\delta)$  内の点 z と y は  $(N(y;\delta)$  が凸集合なので) パスで結ぶことができ, pasting lemma より, x と z を結ぶパスが存在する(図 2). よって  $N(y;\delta) \subseteq O$  が成り立つ.

さらに,A-O が開であることも言える.任意の  $y\in A-O$  を取ると  $\delta>0$  が存在して  $N(y;\delta)\subseteq A$  となる. $O\cap N(y;\delta)\neq\emptyset$  なら, $z\in O\cap N(y;\delta)$  を経由して x から y までのパスが作れる.これは  $y\in A-O$  に反するので,結局  $N(y;\delta)\subseteq A-O$  であり,A-O は開である.

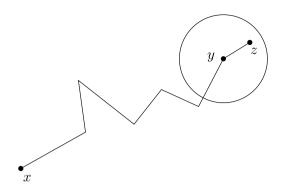


図 2: パスの延長.

A は連結で O は非空なので A=O となる. すなわち全ての A の点同士は x を経由してパスで結ばれるので,A が弧状連結であることが言えた.

命題 **3.15.**  $\mathbb{R}$  と  $\mathbb{R}^k$  (k > 2) は同相でない.

証明. もしも同相写像  $\varphi: \mathbb{R} \to \mathbb{R}^k$  が存在したとする. すると、任意の  $a \in \mathbb{R}$  に対して、 $\varphi$  は、 $\mathbb{R} \setminus \{a\}$  から  $\mathbb{R}^k \setminus \{\varphi(a)\}$  への同相写像を誘導する. しかし、  $\mathbb{R} \setminus \{a\} = (-\infty, a) \cup (a, \infty)$  は、連結ではない. 一方、 $\mathbb{R}^k \setminus \{\varphi(a)\}$  は、弧状連結で、特に連結である. これは、連続写像が連結性を保存するという性質に矛盾する.  $\square$ 

## 3.3 その他の性質

命題 3.16. X,Y が連結ならば  $X \times Y$  は(直積位相で)連結.

証明. 任意の  $(x,y),(x',y')\in X\times Y$  について  $C_{(x,y)}=C_{(x',y')}$  が成り立つことを示せばよい. Y と  $\{x\}\times Y$  は同相である. 同相写像は,  $y\mapsto (x,y)$  で与えられる  $(\{x\}\times Y$  の開集合と Y の開集合は一対一に対応するので). よって, Y の連結性から  $\{x\}\times Y$  も連結になる. 同様に, X の連結性から  $X\times \{y'\}$  も連結である. し

たがって  $(x,y) \sim (x,y') \sim (x',y')$  より  $(x,y) \sim (x',y')$  が帰結される.

命題 3.17.  $A,B\subseteq X$  に対し  $A\subseteq B\subseteq \overline{A}$  を仮定する. このとき, A が連結ならば B は連結. 特に、連結集合の閉包は連結.

証明.  $B'\subseteq B$  を (B の相対位相で)開かつ閉集合にとる.  $B'=\emptyset$  か B'=B が成り立つことを示せばよい. すると X の開集合 G, 閉集合 F で  $B'=G\cap B=F\cap B$  を満たすものが存在する.  $A\subseteq B$  より

$$A \cap B' = G \cap A = F \cap A$$

となるから, $A\cap B'$  は A において開かつ閉である.A の連結性より  $A\cap B'=\emptyset$  か  $A\cap B'=A$  となる.前者の場合は  $G\cap A=\emptyset$  より  $X-G\supseteq A$  となり,X-G が 閉なので  $X-G\supseteq \overline{A}$  を得る.よって

$$B' = G \cap B \subseteq G \cap \overline{A} = \emptyset$$

より  $B'=\emptyset$  となる.後者の場合は  $F\supseteq A$  であり,F が閉なので  $F\supseteq \overline{A}\supseteq B$  を得る.よって

$$B' = F \cap B = B$$

となる.

系 3.18. 連結成分  $C_x$  は閉集合.

開集合とはかぎらないという点に注意する.

命題 3.19.~X,Y が弧状連結ならば  $X \times Y$  が弧状連結.

証明. 任意の 2 点  $(x,y), (x',y') \in X \times Y$  について,(x,y) と (x,y') を結ぶ  $\{x\} \times Y$  内のパス,(x,y') と (x',y') を結ぶ  $X \times \{y'\}$  内のパスを繋ぐことで,(x,y) と (x',y') を結ぶパスが得られる.

演習 3.3. 上のいくつかの命題の「連結」を「弧状連結」に変えても成立するかどうか議論せよ.