

位相空間論

目次

- 前提知識
- 距離の公理
- ユークリッド空間とユークリッド距離
- 開球体、球面、内点、外点、境界、閉包の定義
- 開集合、閉集合
- 双対性
- 開集合系
- 閉集合系
- 開集合系の基底
- 距離空間
- 集積点、導集合
- 集合との距離と諸定理
- 近傍系
- 連続写像(連続関数)、必要十分条件と開集合
- 位相とは
- ちょっと整理
- 開核、閉包の特徴づけ
- 位相空間と開集合
- 通常の位相、距離位相、距離化可能
- 位相空間における開核の定義
- 位相空間における閉集合、閉包の定義
- 内点、外点、境界点、触点、集積点、孤立点
- 近傍と近傍系
- 位相の強弱
- 完備束
- 位相の生成
- 位相の準基底、基底
- 基本近傍系
- 連続写像
- 実連続関数
- 開写像、閉写像

- [いったん整理](#)
- [積空間](#)
- [商空間](#)

前提知識

ε - δ 論法と集合論は既習のものとする。

あとこれがすごく参考になる。

http://www.rimath.saitama-u.ac.jp/lab.jp/Fukui/lectures/Set_Topsp.pdf

距離の公理

距離とは何だろうか。"ユークリッド距離"、"マンハッタン距離"、"ハミング距離"など。全部"距離"という名を関している。ここで距離の公理を説明する。集合 X 上の関数 d を

$$d : X \times X \rightarrow R$$

とする。ここで d が以下の条件を満たすとき d を距離関数という。

1. $d(x, y) \geq 0$ (非負性)
2. $d(x, y) = 0 \implies x = y$ (同一律)
3. $d(x, y) = d(y, x)$ (対称律)
4. $d(x, z) \leq d(x, y) + d(y, z)$ (三角不等式)

なお、条件1と2を併せて正定値性と言う場合もある。

ユークリッド空間とユークリッド距離

今後、 $R^1 = R$ 、 $R^2 = R \times R$ といった感じで R が n 個の直積を R^n と表記する。

$$d^n : R^n \times R^n \rightarrow R, d^n(x, y) = \sqrt{(x_1 - y_1)^2 + \cdots + (x_n - y_n)^2}$$

で定義した距離を導入する。 $d^n(x, y)$ をユークリッド距離と呼び、集合 R^n にユークリッド距離を導入した時、 (R^n, d^n) をユークリッド空間と呼ぶ。

開球体、球面、内点、外点、境界、閉包の定義

R^n の部分集合 $B^n(a, \varepsilon)$ を

$$B^n(a, \varepsilon) = \{x \in R^n \mid d^n(a, x) < \varepsilon\}$$

と定義した時、部分集合 $B^n(a, \varepsilon)$ を a を中心とした ε を半径とする **開球体** という。 ε -**近傍** と呼ばれることもある。

$$B^n(a, \varepsilon) = \{x \in R^n \mid d^n(a, x) = \varepsilon\}$$

なる集合を点 a を中心とした ε を半径とする **球面** といい、 $S^n(a; \varepsilon)$ と表す。

集合 M を $M \subset R^n$ とする。点 a について、

$$B^n(a, \varepsilon) \subset M$$

なる正の実数 ε が存在する時、点 a を M の **内点** という。 M の内点全体を M^i と表し **開核** という。よって直ちに

$$M^i \subset M$$

なのは言うまでもないだろう。なお、 M^i は必ずしも M の真部分集合にはならないことに注意。 M の補集合 M^c の内点を M の **外点** という。言い換えれば、点 a について

$$B^n(a, \varepsilon) \cap M = \emptyset$$

なる正の実数 ε が存在する時、点 a を M の外点という。さらに M^i 、 M^c を用いて集合 M^f を

$$M^f = R^n - (M^i \cup M^c)$$

としたとき、 M^f を M の **境界** という。つまり a が境界点であるとは、どんな正の実数 ε に対しても

$$B^n(a, \varepsilon) \cap M = \emptyset \text{ かつ } B^n(a, \varepsilon) \cap M^c = \emptyset$$

となる。

点 a に対し

$$\forall \varepsilon > 0, B^n(a, \varepsilon) \cap M \neq \emptyset$$

の時、点 a を M の **触点** といい、 M の触点全体の集合 M^a (または \bar{M}) を M の **閉包** という。つまり定義から明らかに

$$M^a = M^i \cup M^f$$

となる。

例として1次元ユークリッド空間を考え、 $M = (0, 1) \cup \{2\}$ とする。内点の集合 M^i は明らかに $M^i = (0, 1)$ であり、境界点の集合は明らかに $M^f = \{0\} \cup \{1\} \cup \{2\}$ となる。よって閉包 $\bar{M} = [0, 1] \cup \{2\}$ 。

開集合、閉集合

集合 M を $M \subset R^n$ とする。 $M = M^i$ (開核)となるならば M を開集合という。

$M^a = M$ となるならば M を閉集合という。

双対性

開集合の補集合は閉集合である。また、閉集合の補集合は開集合である。

例えば、 $R^n = \text{開集合}$ なので両辺の双対を取って $\emptyset = \text{閉集合}$ が成り立つ。

例えば、

一応だが、集合は開集合または閉集合であると言っているわけではないので注意。

開集合系

開集合全体の集合系を開集合系 \mathfrak{O} と表記する。

開集合系では以下の定理が成り立つ。

1. $R^n \subset \mathfrak{O}, \emptyset \subset \mathfrak{O}$
2. 有限個 の元 $\mathfrak{O}_1, \mathfrak{O}_2, \dots, \mathfrak{O}_k$ について $\mathfrak{O}_1 \cap \mathfrak{O}_2 \cap \dots \cap \mathfrak{O}_k \in \mathfrak{O}$
3. \mathfrak{O} からなる集合族 $(\mathfrak{O}_\lambda | \lambda \in \Lambda)$ について $\bigcup_{\lambda \in \Lambda} \mathfrak{O}_\lambda \in \mathfrak{O}$

2について、有限個としているのは例えば、無限個にすると共通部分が一点のみの集合にすることも可能であり、一点集合はユークリッド空間では閉集合なのが例。

閉集合系

閉集合全体の集合系を閉集合系 \mathfrak{A} と表記する。

閉集合系では以下の定理が成り立つ。

1. $R^n \subset \mathfrak{A}, \emptyset \subset \mathfrak{A}$
2. 有限個 の元 $\mathfrak{A}_1, \mathfrak{A}_2, \dots, \mathfrak{A}_k$ について $\mathfrak{A}_1 \cup \mathfrak{A}_2 \cup \dots \cup \mathfrak{A}_k \in \mathfrak{A}$
3. \mathfrak{A} からなる集合族 $(\mathfrak{A}_\lambda | \lambda \in \Lambda)$ について $\bigcap_{\lambda \in \Lambda} \mathfrak{A}_\lambda \in \mathfrak{A}$

なお、閉集合系の定理は開集合系の定理に両辺補集合を取って、必要ならドモルガンの定理(補集合の定理)を適用したものとなる。

開集合系の基底

開集合について、以下の定理が成り立つ。

任意の開集合は開球体の和集合としてあらわされるとき、またそのときに限って開集合となる。

まあ開集合系の定理↓

\mathfrak{O} からなる集合族 $(\mathfrak{O}_\lambda | \lambda \in \Lambda)$ について $\bigcup_{\lambda \in \Lambda} \mathfrak{O}_\lambda \in \mathfrak{O}$

を見れば何となく証明しなくても納得できるだろう。ここで開集合系の部分集合を \mathfrak{P} とし、任意の開集合である $O \in \mathfrak{O}$ が \mathfrak{P} の元の和集合で表せる時、 \mathfrak{P} を \mathfrak{O} の基底と呼ぶ。

距離空間

集合 X と距離関数 d の対 (X, d) 、または単に X を距離空間という。例えば先ほどまで議論していた n 次元ユークリッド空間 (\mathbb{R}^n, d^n) は距離空間である。ユークリッド空間で定義していた"開球体、球面、内点、外点、境界、閉包、開集合、閉集合"などの定義は一般の距離空間でも同様なので割愛する。

有名なものにはユークリッド空間のほかにヒルベルト空間などがある。

https://detail.chiebukuro.yahoo.co.jp/qa/question_detail/q12242848217

集積点、導集合

(X, d) を距離空間とし、 $A \subset X$ とする。点 x が集積点であるとは点 x が差集合 $A \setminus \{x\}$ の触点であるときのことをいう。 A の集積点の集まりを A の導集合と言い A^d とあらわす。また、集合 $A - A^d$ の点を孤立点という。閉包 \bar{M} と導集合 M^d には以下の関係が成り立つ。

$$\bar{M} = M \cup M^d$$

具体例として閉包の時の例と同じように1次元ユークリッド空間を考え、 $M = (0, 1) \cup \{2\}$ とする。導集合 M^d は明らかに $M^d = [0, 1]$ であるので閉包 \bar{M} は $\bar{M} = M \cup M^d = [0, 1] \cup \{2\}$ となる。これは内点と境界点から求めた閉包と一致する。

集合との距離と諸定理

(X, d) を距離空間とし、点 x と集合 $A \subset X$ との距離を

$$d(x, A) = \inf\{d(x, a) | a \in A\}$$

と定義すると以下の定理が成り立つ。

$$x \text{が} A \text{の触点} \iff d(x, A) = 0$$

$$x \text{が} A \text{の内点} \iff d(x, A^c) > 0$$

まあ、 \inf 自体に一種の極限操作のようなものが含まれるのでおなじみの $M = (0, 1) \cup \{2\}$ で少し考えれば明らかだと思う。

近傍系

(X, d) を距離空間とする。部分集合 $U \subset X$ が点 a の **近傍** であるとは U の内点に a を含む時のことをいう。点 a の近傍すべての集合を点 a の近傍系と言ひ $\mathfrak{R}(a)$ とあらわす。よって例えば点 a の ε -近傍 $N(a; \varepsilon)$ はどんな ε をとっても $N(a; \varepsilon) \in \mathfrak{R}(a)$ である。

$\mathfrak{R}(a)$ について以下の定理が成り立つ。

1. $a \in X$ ならば $X \in \mathfrak{R}(a)$ であり、 $U \in \mathfrak{R}(a)$ ならば $a \in U$
2. $U_1, U_2 \in \mathfrak{R}(a)$ なら $U_1 \cap U_2 \in \mathfrak{R}(a)$
3. $U \in \mathfrak{R}(a)$ かつ $U \subset V$ なら $V \in \mathfrak{R}(a)$

まあ全部当たり前。

連続写像(連続関数)、必要十分条件と開集合

写像 f を

$$f : X_1 \rightarrow X_2$$

とし、 $(X_1, d_1), (X_2, d_2)$ を距離空間とする。 f が $a \in X_1$ で連続とは

$$\forall \varepsilon > 0, \exists \delta > 0 \quad S.T. \quad d_1(x, a) < \delta \implies d_2(f(x), f(a)) < \varepsilon$$

となることである。 X_1 全体で連続ならそれを連続写像という。要は普通のイプシロン-デルタ論法の絶対値だったところが距離関数に代わっているだけ。

さて、これではいつもと変わり映えないためもう少し位相空間論っぽく言い換えてみよう。 f が $a \in X_1$ で連続とは

$$\forall \varepsilon > 0, \exists \delta > 0 \quad S.T. \quad f(B_{X_1}(a, \delta)) \subset B_{X_2}(f(a), \varepsilon)$$

となる。ただし、 $B_{X_1}(a, \delta)$ は X_1 の開球体(または点 a の δ -近傍)である。ここで $X_1 \subset R^n, X_2 \subset R^m$ として具体例を図に示す。この図を使って先ほどの定義を日本語で説明すると、どんな中心 $f(a)$ 半径 ε の球を持ってきてもそこに写像がすっぽり収まるような中心 a 半径 δ の球が存在する。という意味になる。

さらに先ほどの連続の条件に対し、両辺の **逆像** をとる。逆写像ではない点に注意。逆像を忘れた場合は集合論に戻ろう。すると

$$\forall \varepsilon > 0, \exists \delta > 0 \quad S.T. \quad f^{-1}(f(B_{X_1}(a, \delta))) \subset f^{-1}(B_{X_2}(f(a), \varepsilon))$$

となるが、 $B_{X_1}(a, \delta) \subset f^{-1}(f(B_{X_1}(a, \delta)))$ なので

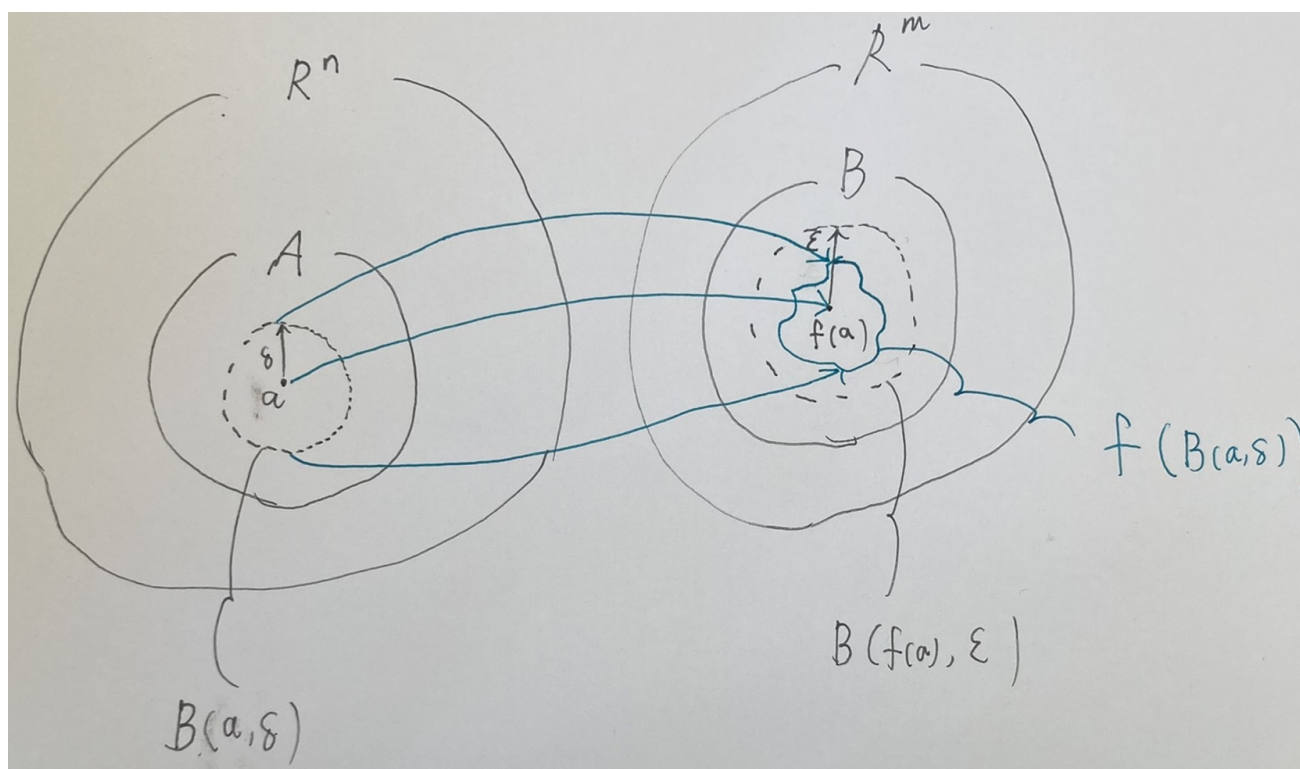
$$\forall \varepsilon > 0, \exists \delta > 0 \quad S.T. \quad B_{X_1}(a, \delta) \subset f^{-1}(B_{X_2}(f(a), \varepsilon))$$

となる。これを X_1 の任意の点 a が満たすなら f は **連続関数** であると呼ぶ。

さらに証明は省く(内田P65)が以下の定理が連続関数 f には成り立つ。

1. f が連続写像である。
2. (X_2, d_2) の任意の開集合 O に対して、 $f^{-1}(O)$ は常に (X_1, d_1) の開集合。(Oの逆像がない場合、空集合となるが空集合は開集合)
3. (X_2, d_2) の任意の閉集合 F に対して、 $f^{-1}(F)$ は常に (X_1, d_1) の閉集合。(Fの逆像がない場合、空集合となるが空集合は閉集合)

ここで重要なのは、**開集合(または同じ意味だが閉集合)**がいっぱいあるような距離の定義のほうが**連続写像になりやすい**という事実である。ここまでくると、個々の距離ではなくて開集合系についての性質を調べた方がいいのではないかというモチベーションがわいてくるだろう。ここからは開集合系の話になっていく。



位相とは

位相とは集合の中における「構造・判断」である。わかりやすい構造として、例えば距離がある。そして、集合 E の二つの元 x, y の関係が「近いのか遠いのか」という「判断」を与えるのが位相である。なお、判断を与えればいいので位相とは開集合系、閉集合系、開核演算子、閉包演算子、近傍系を指すが基本的には開集合系を与えることが便利な場合が多いので普通は開集合系を位相と呼ぶ。

とはいえ、距離が測れない場合があるかもしれないので、位相の定め方はなるべく抽象的である方が何かと都合である。そこで、位相空間は開集合を使って特徴づけられることが多い。

ちょっと整理

今までは、距離の公理を満たす距離関数を集合に定義し、そこから閉包や開核を定義し開集合を開核で定義していった。つまりスタートは距離である。

逆にここからは、開集合系の公理を満たす集合系を定義し、そこから開集合を定義し、開核や閉包を定義していく。

なぜそんなことをするのかは[こちら](#)が参考になります。

開核、閉包の特徴づけ

今度は開集合、閉集合は定義されているものとして開核 M^i 及び閉包 \bar{M} における定理を述べる。まず前提として M を R^n の部分集合とする。その時、

開核 M^i は M に含まれる最大の開集合である。

閉包 \bar{M} は M を含む最小の閉集合である。

位相空間と開集合

S を空でない集合とし、 S のベキ集合 $\mathfrak{P}(S)$ の部分集合 \mathfrak{O} が以下の三条件を満たすとき、 \mathfrak{O} は S における1つの **位相** という。

1. $R^n \subset \mathfrak{O}, \emptyset \subset \mathfrak{O}$
2. 有限個 の元 $\mathfrak{O}_1, \mathfrak{O}_2, \dots, \mathfrak{O}_k$ について $\mathfrak{O}_1 \cap \mathfrak{O}_2 \cap \dots \cap \mathfrak{O}_k \in \mathfrak{O}$
3. \mathfrak{O} からなる集合族 $(\mathfrak{O}_\lambda | \lambda \in \Lambda)$ について $\bigcup_{\lambda \in \Lambda} \mathfrak{O}_\lambda \in \mathfrak{O}$

集合 S と1つの位相 \mathfrak{O} との組 (S, \mathfrak{O}) を **位相空間** といい、位相の元を **開集合** という。以下に $X = \{1, 2, 3\}$ 位相となりうる集合の具体例を示す。ちなみに画像にもあるように自明な二つの位相には名前がありそれぞれ密着位相、離散位相という。

問 15.1 集合 $X = \{1, 2, 3\}$ の上の位相を、その位相に含まれる二点集合と一点集の個数に注目して、数え上げよう。次の表の通り、位相は合計 29 種類である。

二点集合の個数	一点集合の個数	sample	種類数
0	0	密着位相	1 $\sigma \{\emptyset, X\}$
0	1	$\{1\}$	3 $\sim \{\{1\}, \emptyset, X\}$
1	0	$\{1, 2\}$	3 $\{\{2, 3\}, \emptyset, X\}$
1	1	$\{1, 2\}, \{1\}$	6 $\{\{1, 3\}, \emptyset, X\}$
1	1	$\{1, 2\}, \{3\}$	3 $\{\{1, 3\}, \emptyset, X\}$
1	2	$\{1, 2\}, \{1\}, \{2\}$	3
2	1	$\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1\}$	3
2	2	$\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1\}, \{2\}$	6
3	3	離散位相	1
			合計 29

通常有位相、距離位相、距離化可能

n 次元ユークリッド空間(距離空間)の開集合系を **通常有位相** という。

(X, d) を距離空間とする。この距離空間の開集合系を **距離位相** という。

集合 X 上の位相 \mathfrak{O} が距離位相に一致する時、この位相 \mathfrak{O} は **距離化可能** という。

位相空間における開核の定義

S の部分集合 M の開核 M^i を M に含まれる開集合全体の和集合 と定義する。よって以下の性質が成り立つ。

1. $M^i \subset M$
2. $M^i \in \mathfrak{O}$
3. $O \subset M, O \in \mathfrak{O} \implies O \subset M^i$

まあどれも当たり前。なお、 M を M^i に対応させるのはベキ集合からベキ集合への写像と考えられるためこの $\mathfrak{P}(S) \rightarrow \mathfrak{P}(S) \quad M \rightarrow M^i$ なる写像を開核演算子という。開核作用素は以下の性質を持つ。

1. $S^i = S$
2. $M \subset S$ とすると $M^i \subset M$
3. $M, N \subset S$ とすると $(M \cap N)^i = M^i \cap N^i$
4. $M \subset S$ とすると $(M^i)^i = M^i$
5. 開核作用素は一意的に存在する。

位相空間における閉集合、閉包の定義

開集合の補集合を位相空間の **閉集合** という。 M を含むようなすべての閉集合の共通部分を閉包 $\bar{M}(= M^a)$ と定義する。 M を M^a に対応させる $\mathfrak{P}(S) \rightarrow \mathfrak{P}(S) \quad M \rightarrow M^a$ なる写像を閉核演算子という。これは以下の性質を満たす。

1. $\emptyset^a = \emptyset$
2. $M \subset S$ とすると $M \subset M^a$
3. $M, N \subset S$ とすると $(M \cup N)^a = M^a \cup N^a$
4. $M \subset S$ とすると $(M^a)^a = M^a$
5. 閉核演算子は一意的に存在する。

内点、外点、境界点、触点、集積点、孤立点

例えば M^i の元を内点という。その他も同じなのでわかるだろう。割愛する。

近傍と近傍系

(X, \mathfrak{O}) を位相空間とする。 X の部分集合 N が点 a の **近傍** であるとは $a \in N^i$ の時をいう。つまり言い換えれば

$$\exists O \in \mathfrak{O} \quad S.T. \quad a \in O, O \subset N$$

であるとき、 N を点 a の近傍であるという。特に点 a を含む開集合を点 a の **開近傍** という。

よって以下の定理が成り立つ。

X の部分集合 N が開集合 $\iff \forall n \in N$ に対し N が点 n の近傍

点 a の近傍全体を点 a の **近傍系** といい、 $\mathfrak{R}(a)$ とあらわす。点 a を $\mathfrak{R}(a)$ に対応させる $X \rightarrow \mathfrak{P}(\mathfrak{P}(S)) \quad a \rightarrow \mathfrak{R}(a)$ なる写像が **一意に存在する**。ちなみに、間違えやすいが写像先が $\mathfrak{P}(S)$ だと S の部分集合に対応することになり、部分集合系にならないので注意。

位相の強弱

1つの集合 X に対し複数の位相が考えられるが、 $\mathfrak{O}_1 \subset \mathfrak{O}_2$ の時、 $\mathfrak{O}_1 \leq \mathfrak{O}_2$ と表記し強弱を表す。つまり順序 $a \leq b := a \subset b$ を定義する。

完備束

集合 X において定義される位相すべての集合を $\mathfrak{J}(S) = \mathfrak{J}$ とおく。ここに先ほどの位相の強弱を導入すると、強弱を順序とすれば \mathfrak{J} は **半順序集合** となるのは明らかだろう。

次に \mathfrak{J} の元からなる任意の族 $\{\mathfrak{O}_\alpha \mid \alpha \in A\}$ を定義し、 \mathfrak{O} の部分集合 $\{\mathfrak{O}_\alpha \mid \alpha \in A\}$ を定義する。 $\mathfrak{O}^{(1)}$ を

$$\mathfrak{O}^{(1)} = \bigcap_{\alpha \in A} \mathfrak{O}_\alpha$$

と定義すればこれも位相になる。よってこの位相が $\{\mathfrak{O}_\alpha \mid \alpha \in A\}$ の下限となる。

$$\mathfrak{O}^{(1)} = \inf\{\mathfrak{O}_\alpha \mid \alpha \in A\}$$

\mathfrak{O}' をどの \mathfrak{O}_α よりも強い位相とすれば明らかに

$$\bigcup_{\alpha \in A} \mathfrak{O}_\alpha \subset \mathfrak{O}'$$

となる。ここで \mathfrak{O}' は複数存在する場合がある(存在自体は冪集合が必ず全てを内包できるので保障されている)があるのでそのような \mathfrak{O}' 全部の共通部分を $\mathfrak{O}^{(2)}$ と置けば、この位相が $\{\mathfrak{O}_\alpha \mid \alpha \in A\}$ の

$\alpha \in A$ の上限となる。よって

$$\mathfrak{U}^{(2)} = \sup\{\mathfrak{U}_\alpha \mid \alpha \in A\}$$

ここで順序集合 M の任意の空でない部分集合が M の中に上限と下限を有するならば M は **完備束** という。よって $\mathfrak{J}(S) = \mathfrak{J}$ は完備束である。

位相の生成

集合 S の冪集合 $\mathfrak{P}(S)$ の部分集合 \mathfrak{M} が与えられたとする。さらに部分集合 \mathfrak{M} を含むような S の位相全体の集合を $\{\mathfrak{U} \mid \mathfrak{M} \subset \mathfrak{U}, \mathfrak{U} \text{ は位相}\}$ とすると、これは先ほどの議論より完備束なので下限が存在する。その下限も位相なのでそれを $\mathfrak{U}(\mathfrak{M})$ とする。つまり言い換えると $\mathfrak{M} \subset \mathfrak{U}$ となる位相の撃つ最弱のものが $\mathfrak{U}(\mathfrak{M})$ である。この $\mathfrak{U}(\mathfrak{M})$ を \mathfrak{M} で **生成される位相** という。この議論からわかるように \mathfrak{M} がもし位相ならば $\mathfrak{M} = \mathfrak{U}(\mathfrak{M})$ である。

ここで \mathfrak{M} に属する **有限個** の集合の共通部分を \mathfrak{M}_0 とする。 $\bigcap_{i \in I} A_i \in \mathfrak{M}, I \text{ は有限集合}$ ただし有限個 $\rightarrow 0$ 個 ($I = \emptyset$) とした場合は $\mathfrak{M}_0 = S$ とする。さらに \mathfrak{M}_0 に属する **任意個** (つまり濃度は任意) の集合の共通部分を \mathfrak{M} とする。 $\bigcup_{\lambda \in \Lambda} B_\lambda \in \mathfrak{M}, \Lambda \text{ の濃度は任意}$ ただし任意個 $\rightarrow 0$ 個 ($\Lambda = \emptyset$) とした場合は $\mathfrak{M}_0 = \emptyset$ とする。このようにして作った \mathfrak{M} は証明は省くが $\mathfrak{U}(\mathfrak{M}) = \mathfrak{M}$ となる。

位相の準基底、基底

S におけるある位相 \mathfrak{U} が与えられたとする。 $\mathfrak{U} = \mathfrak{U}(\mathfrak{M})$ となるような \mathfrak{M} を位相 \mathfrak{U} の **準基底** (または準開基) という。(準基底は一意に定まらない。)

ここで、 $\mathfrak{B} \subset \mathfrak{U}$ とし、 \mathfrak{U} の任意の元 O は

$$O = \bigcup_{\lambda \in \Lambda} W_\lambda \quad W_\lambda \in \mathfrak{B}$$

となるとする。この時、 \mathfrak{B} は \mathfrak{U} の **基底**、あるいは (S, \mathfrak{U}) の基底、または **開基底** という。(これも一意には定まらない。)

ここで \mathfrak{B} に対する定理を述べておく。任意の $O \in \mathfrak{U}$ 及び任意の $x \in O$ に対して、

$$x \in W, W \in \mathfrak{B}$$

となるような $W \in \mathfrak{B}$ が存在することが \mathfrak{B} が \mathfrak{U} の基底になるための必要十分条件である。なお、 \mathfrak{B} がたかたか可算の集合となるならば (S, \mathfrak{U}) は **第2可算公理** を満足するという。

なお、準基底は開基(基底)を用いて言い換えると集合 $X \subset S$ が準基底であるとは、 X の有限個の共通部分が開基になることをいう。

基本近傍系

(S, \mathfrak{O}) なる位相空間に対し、 $V(x)$ を点 x の近傍系とする。 $V(x)$ の部分集合 $V^*(x)$ が次の性質を持つとき、 x の **基本近傍系** という。

$$\forall V \in V(x) \implies \exists U \in V^*(x) \quad S.T. \quad U \subset V$$

例えば $V^*(x)$ を点 x を含む開集合全体とすれば明らかに成り立つ。このような $V^*(x)$ を特に x の **基本開近傍系** と呼ぶ。基本近傍系 $V^*(x)$ を知れば近傍系 $V(x)$ は

$$V(x) = \{V \mid \exists U \in V^*(x) \quad S.T. \quad U \subset V\}$$

と求まるため **実質的に近傍系を与えるのと基本近傍系を与えることに変わりはない**。特に、 S の各点 x がたかだか可算の基本近傍系を持つとき、 (S, \mathfrak{O}) は **第1可算公理** を満足するという。

連続写像

前の連続写像は距離空間での必要十分性だったが位相空間でも開集合の性質は変わらないように定義しているので変わらない。

(S, \mathfrak{O}) 、 (S', \mathfrak{O}') の二つの位相空間について、 $f: S \rightarrow S'$ が連続写像であるとは以下の条件を満たすことである。

1. S' の任意の開集合 O' に対して、 $f^{-1}(O')$ は常に S の開集合になる。
2. S' の任意の閉集合 F' に対して、 $f^{-1}(F')$ は常に S の閉集合になる。
3. x を S の任意の点とし、 $f(x)=x'$ とする。そのとき、 x' の任意の近傍 V' に対して、 $f^{-1}(V')$ は常に x の近傍となる。

3番より、写像 f が点 x で連続であるとは以下を満たすことである。

- S 上の点 x が連続であるとは、 $f(x)=x'$ とすると、そのとき x' の任意の近傍 V' に対して、 $f^{-1}(V')$ は常に x の近傍となる。

これを記号で書くと

$$\forall V' \in V_{S'}(x'_0) \implies f^{-1}(V') \in V_S(x_0)$$

となる。ただし $V_{S'}(x'_0)$ は x'_0 の近傍系である。近傍系の指定と基本近傍系の指定は結局等価なので基本近傍系 $V_{S'}^*(x'_0)$ を用いて

$$\forall V' \in V_{S'}^*(x'_0) \implies f^{-1}(V') \in V_S(x_0)$$

としても同じ。

また、連続であるための定理として以下が成り立つ。

- 写像 $f: S \rightarrow S'$ が連続であるためには、 S' のベキ集合の部分集合 \mathfrak{M}' を位相空間 S' の準基底とすると、つまり $\mathfrak{O}' = \mathfrak{O}(\mathfrak{M}')$ とするとき、任意の $M \in \mathfrak{O}'$ に対して $f^{-1}(M) \in \mathfrak{O}$ となることが必要十分条件である。

実連続関数

今後、位相空間 R^n または単に R^n と言ったら (n は任意。例えば $n=1$ の場合は R となる。)、 n 次元ユークリッド空間 R^n によって定義される開集合系 $\mathfrak{O}(R^n)$ を用いた位相空間 $(R^n, \mathfrak{O}(R^n))$ を指す事とする。

位相空間 S から R への写像を (S 上の) **実数値関数** といい、さらにそれが連続写像なら **実連続関数** という。

位相空間 R の準基底は例えば、开区間 (a, b) 全体の集合 $\{(a, b) | a, b \in R, a < b\}$ や、 $\{(a, \infty), (-\infty, b) | a, b \in R\}$ などが考えられる。

ここで先ほど述べた定理↓の S' を R に書き換える。

- 写像 $f: S \rightarrow R$ が連続であるためには、 R のベキ集合の部分集合 \mathfrak{M}' を位相空間 R の準基底とすると、つまり $\mathfrak{O}' = \mathfrak{O}(\mathfrak{M}')$ とするとき、任意の $M \in \mathfrak{O}'$ に対して $f^{-1}(M) \in \mathfrak{O}$ となることが必要十分条件である。

これを

- 写像 $f: S \rightarrow R$ が連続であるためには、 \mathfrak{O} を位相空間 R の準基底とすると、任意の $M \in \mathfrak{O}$ に対して $f^{-1}(M) \in \mathfrak{O}$ となることが必要十分条件である。

これに先ほどの準基底を導入すると f が連続写像になる必要十分条件は

- R の任意の开区間 (a, b) に対して

$$f^{-1}((a, b)) = \{x | x \in S, a < f(x) < b\}$$

なる逆像 f^{-1} が S の開集合になること。

- 任意の実数 a, b に対して

$$f^{-1}((a, \infty)) = \{x | x \in S, a < f(x)\}$$

なる逆像 f^{-1} が S の開集合になり、さらに

$$f^{-1}((-\infty, b)) = \{x | x \in S, f(x) < b\}$$

なる逆像 f^{-1} が S の開集合になること。

となる。

また基本近傍系での連続写像の判断は任意の x_0 に対し、

$\forall V \in \mathcal{V}_{S'}(x_0) \rightarrow f^{-1}(V) \in \mathcal{V}_S(x_0)$

が成立することなのでこれもRに直す。なお、Rの点 x_0 の基本近傍系としては $\{(x_0 - \varepsilon, x_0 + \varepsilon) \mid \varepsilon > 0\}$ を採用するとfが連続写像になる必要十分条件は、

- x_0 を任意のSの点とし任意の正の実数 ε に対して、

$$\begin{aligned} f^{-1}((f(x_0) - \varepsilon, f(x_0) + \varepsilon)) \\ &= \{x \mid x \in S, f(x_0) - \varepsilon < f(x) < f(x_0) + \varepsilon\} \\ &= \{x \mid x \in S, |f(x) - f(x_0)| < \varepsilon\} \end{aligned}$$

なる逆像 f^{-1} が x_0 の近傍になることである。

言い換えると

- x_0 を任意のSの点とし任意の正の実数 ε に対して、 x_0 の適当な近傍Vをとれば、Vに属するすべての点xについて

$$|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$$

が成り立つ。

なお、実連続関数同士を加減乗除しても実連続関数となる。例えば実連続関数f,gに対して、

$$(f + g)(x) := f(x) + g(x)$$

と定義すれば実数値関数(f+g)も実連続関数となる。

開写像、閉写像

(S, \mathcal{O}) 、 (S', \mathcal{O}') の二つの位相空間について、 $f: S \rightarrow S'$ がSの任意の開集合による像がS'の開集合となるとき、fを開写像という。閉写像の場合は閉写像という。

いったん整理

最初に張ったpdfから引用。

位相空間での議論は、距離空間において位相的性質を議論する場合と、並行にいく場合が多い。しかし、開球の概念は距離空間でのみ定義され、位相空間では考えることができないので、開球を使った議論を、位相空間に一般化することはできない。しかしながら、位相空間で位相的性質を論ずる際、開集合すべてを記述して、それを証明に用いるのは、現実的とは言えない場合が多い。位相空間でも、距離空間において開球が果たす役割を演ずる概念を導入しておくのが便利である。ここではそれに相当するものとして、開基底の概念と近傍基底の概念を導入しよう。

第 1 章の距離空間に於ける議論で、「a 中心の開球」や「開球」としたところは、それぞれ「a の基本近傍 (近傍基底)」や「基本開集合 (開基底)」と読み替えることにすれば、位相空間に於いても距離空間と並行に議論できる場合が多い。

積空間

(S, \mathfrak{O}) 、 (S', \mathfrak{O}') の二つの位相空間について

$$\mathfrak{B} = \{V \times W \mid V \in \mathfrak{O}, W \in \mathfrak{O}'\}$$

とすると、 \mathfrak{B} は開基となる。よって \mathfrak{B} を開基とする位相を積位相 $\mathfrak{O}\mathfrak{O}'$ と呼び $(S \times S', \mathfrak{O}\mathfrak{O}')$ を **積空間** と呼ぶ。

商空間

(X, \mathfrak{O}) の位相空間について $f: X \rightarrow Y$ 、(ただし f は全射) なる f を考え、集合 Y の部分集合属 $\mathfrak{O}(f)$ を

$$\mathfrak{O}(f) = \{H \in \mathfrak{P}(Y) \mid f^{-1}(H) \in \mathfrak{O}\}$$

とするとこれは位相となる。この位相 $\mathfrak{O}(f)$ を全射 f により定まる集合 Y の商位相といい、 $(Y, \mathfrak{O}(f))$ を f により定まる (X, \mathfrak{O}) の **商空間** という。