

第3章 ホモロジー群の計算

17 $H_1(K)$ の計算-基本群との関連で

定義 17.1 (グラフ)

1 次元複体を グラフ (graph) という。頂点全ての集合を V , 1-単体全ての集合を E とすると, グラフとは, V と E からなる集合で, 1-単体 e に対して, $\partial e = v_2 - v_1$ のとき, $e = v_1 v_2$ とかいて, v_1 と e あるいは, v_2 と e は adjacent の関係にある という。グラフ G を $= (V, E)$ と書くこともある。 E の元のことを edge, V の元のことを 点 ということもある。

定義 17.2

グラフ L 上の a と b を結ぶ 道 (path) とは, つぎのような 1-単体の列 $a_0 a_1, a_1 a_2, \dots, a_{s-1} a_s$ で $a_0 = a, a_s = b$ をみたすものである。

さらに, 1-単体が全て異なるとき, 半単純な道 (semi simple path) といい, さらに, 頂点が全て異なるとき, 単純な道 (simple path) という。特に, $a = b$ のとき, サークル (circle) あるいは ループ (loop) という。半単純, または単純なとき, それぞれ, 半単純な道, または単純な道等という。

定義 17.3 (木)

単純なサークルがないグラフ T を, 木 (tree) であるという。

命題 17.4

次の3つの命題は同値である。

- (1) グラフ G が, 連結な木である。
- (2) G のどの2点をとってもそれらを結ぶ単純な道がただ1つ存在する。
- (3) G は連結グラフで, $p = q + 1$ である。ここに, p は頂点の数, q は edge の数を表す。

断らないかぎり, 今後グラフは連結であると仮定して話を進める。

定義 17.5

グラフ L に対して, 部分グラフ T が 極大木 (maximum tree) であるとは

- (1) T が連結な木 (tree) である
- (2) $L - T$ の任意の edge e に対して, $T \cup \{e\}$ は木 (tree) でない

をみたすときをいう。

命題 17.6

グラフ L に対して, 極大木 T が存在して T は L の全ての頂点を頂点として含む。

複体 K に対して, $L = K^{(1)}$ を考えると これはグラフである。よって L に対して 極大木 T をとる。これで準備ができたので, $Z_1(K)$ の生成元を次のように求めよう。

$\forall e \in L - T$ をとると $e = ab$ ($a, b; L$ の頂点) と表されるが b と a を結ぶ T 上の単純な道をとる。それを

$$a_0 a_1, a_1 a_2, a_2 a_3, \dots, a_{s-1} a_s \quad (a_0 = b, a_s = a)$$

とする。これに対して

$$ab + a_0a_1 + a_1a_2 + \cdots + a_{s-1}a_s$$

を考えると、これは $C_1(L) = C_1(K)$ の元であるが、これを $c(e)$ とかけば、 $\partial_1(c(e)) = 0$ となるので、

$$c(e) \in Z_1(L) = Z_1(K)$$

ここで $L - T$ のすべての edges(1-単体) についてこの操作をおこなったものを

$$c(e_1), c(e_2), \dots, c(e_s)$$

とすると、これらは $Z_1(K)$ で独立である。なぜなら、

$$\alpha_1 c(e_1) + \alpha_2 c(e_2) + \cdots + \alpha_s c(e_s) = 0$$

とすると、

$$\alpha_1 = \alpha_2 = \cdots = \alpha_s = 0$$

であり、さらに $\forall z \in Z_1(K) = Z_1(L)$ をとると、 $z = \sum_i^\lambda \alpha_i \sigma_i^1$ と表される (λ は K の 1-単体の数で、

$\alpha_i \in \mathbb{Z}, \sigma_i^1; K$ の 1-単体)。そこで、 σ_i のなかで e_j に等しいものを $\sigma_{i(j)}$ とし、 $z' = \sum_{j=1}^s \alpha_{i(j)} c(e_j)$ とおくと、 $z - z' \in C_1(T)$ で、 $\partial z' = 0$ で、 $\partial z = 0$ (z はサイクル) だから、 $\partial(z - z') = 0$ により、 $z - z' = 0$ であるから、 $z - z' \in Z_1(T)$ だから、 $z - z' = 0$ より、 $z = z' = \sum_{j=1}^s \alpha_{i(j)} c(e_j)$ となり、

$$Z_1(K) = \underbrace{\mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z} \oplus \cdots \oplus \mathbb{Z}}_{s \text{ 個}}$$

であり、 $c(e_1), c(e_2), \dots, c(e_s)$ が生成元である。

次に $B_1(K)$ であるが、 K の 2-単体 $\sigma^2 = abc$ に対して、 $\partial \sigma^2 = ab + bc + ca$ であるので、 $ab + bc + ca \sim 0$ である。このとき、 ab, bc, ca のうち T に属していないもの e に対して、前述の $c(e)$ を考える。すなわち

$$xy \mapsto \begin{cases} c(xy) & xy \notin T \text{ のとき,} \\ 0 & xy \in T \text{ のとき} \end{cases}$$

と対応させて、 $c(ab) + c(bc) + c(ca)$ なる鎖 (cycle) を考えると、

$$c(ab) + c(bc) + c(ca) = ab + bc + ca$$

である。よって

$$r(abc) = c(ab) + c(bc) + c(ca) \sim 0$$

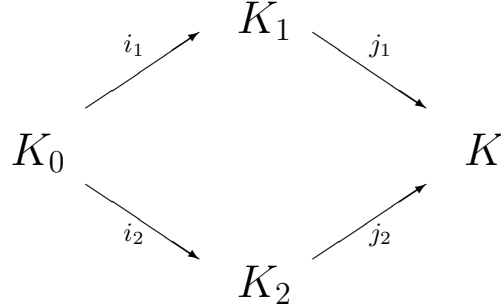
すべての K の 2-単体 $\sigma = abc$ に対して、 $r(abc) = r(\sigma)$ を対応させたもので生成される加群が $B_1(K)$ だから

$$H_1(K) \cong Z_1(K)/B_1(K) \cong Z_1(K)/R, \quad R = \langle r(\sigma); \sigma \text{ は } K \text{ の 2-単体} \rangle$$

で求められる。但し、 $\langle r(\sigma); \sigma \text{ は } K \text{ の 2-単体} \rangle$ は、 $\{ r(\sigma); \sigma \text{ は } K \text{ の 2-単体} \}$ で生成される部分群である。

18 マイヤー・ビートリス (Mayer-Vietoris) の完全列

複体 K を考え, その部分複体 K_1, K_2 が $K = K_1 \cup K_2$ をみたすとする, $K_0 = K_1 \cap K_2$ は K_1, K_2 の部分複体となるが, このとき



が, 可換な図式となる包含写像 i_1, i_2, j_1, j_2 が存在し, これらは単体写像とできる。
このとき

$$\begin{aligned} \varphi_q &: C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) \rightarrow C_q(K) \quad \text{を} \\ \varphi_q((c_1, c_2)) &= j_{1\#}(c_1) + j_{2\#}(c_2) \quad , \\ \psi_q &: C_q(K_0) \rightarrow C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) \quad \text{を} \\ \psi_q(c) &= (i_{1\#}(c), -i_{2\#}(c)) \end{aligned}$$

と定めると これらは鎖準同型である。

ここで, 繁雑さをさけるために, 誤解を生じない限り, 次のように書くことにする。

i_1, i_2, j_1, j_2 は 単射なので, これらで移ったものは同一視する。すなわち $i_1(c)$ を c と書く 等々とし, また K の境界作用素を ∂_q で表し, その部分複体である K_1, K_2, K_0 の境界作用素も, 同じ記号 ∂_q で表すことにする。

ここで, 連結準同型を使って, 次のようにホモロジーの完全列が作られる。

まず $K_0 = K_1 \cap K_2$ の鎖複体は

$$C_q(K_0) = C_q(K_1 \cap K_2) = C_q(K_1) \cap C_q(K_2)$$

となり, $K = K_1 \cup K_2$ の鎖複体 $C_q(K)$ の元 c は

$$c = \sum_{i=1}^{\lambda_q} u_i \eta_i^q \quad (u_i \in \mathbb{Z}, \eta_i^q; K \text{ の } q\text{-単体})$$

であるが,

$$c = \sum_i u_i \sigma_i^q + \sum_j u_j \tau_j^q \quad (u_i, u_j \in \mathbb{Z}, \sigma_i^q; K_1 \text{ の } q\text{-単体}, \tau_j^q; K_2 \text{ の } q\text{-単体})$$

と表現される (ユニークではない)。よって

$$C_q(K) = C_q(K_1 \cup K_2) = C_q(K_1) + C_q(K_2)$$

とみなせる。ここで $C'_q = C_q(K_1)$, $C''_q = C_q(K_2)$ と表し,

$$c \in C_q(K_0) \text{ に対して, } \psi_q \text{ を } \psi_q(c) = (c, -c) \in C_q(K_1) \oplus C_q(K_2),$$

$$(c_1, c_2) \in C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) \text{ に対して, } \varphi_q \text{ を } \varphi_q(c_1, c_2) = c_1 + c_2 \in C_q(K)$$

と定義すると, $\varphi = \{\varphi_q\}$, $\psi = \{\psi_q\}$ は鎖準同型で,

$$\mathbb{C}' = \{C'_q, \partial'_q\}, \quad \mathbb{C}'' = \{C''_q, \partial''_q\} \text{ とかけば,}$$

$$0 \rightarrow \mathbb{C}' \cap \mathbb{C}'' \rightarrow \mathbb{C}' \oplus \mathbb{C}'' \rightarrow \mathbb{C}' + \mathbb{C}'' \rightarrow 0$$

は, 短完全列となる。

ここから連結準同型を使って作られるホモロジー群の次のような完全列が, マイヤー・ビートリス (Mayer-Vietoris) の完全列である。

φ_q, ψ_q から導かれる写像も,

$$\varphi_q : H_q(K_1) \oplus H_q(K_2) \rightarrow H_q(K)$$

$$\psi_q : H_q(K_0) \rightarrow H_q(K_1) \oplus H_q(K_2)$$

と表すと, 次の列ができ,

$$\cdots \rightarrow H_q(K_0) \xrightarrow{\psi_q} H_q(K_1) \oplus H_q(K_2) \xrightarrow{\varphi_q} H_q(K) \xrightarrow{\partial_q} H_{q-1}(K_0) \rightarrow \cdots$$

これは, 完全列になっていることがわかる。

これを, マイヤー・ビートリス (Mayer-Vietoris) の完全列 (exact sequence) という。

マイヤー・ビートリス (Mayer-Vietoris) の完全列の応用

例 18.1

r 個の m -単体 $\sigma_1^m, \sigma_2^m, \dots, \sigma_r^m$ ($m \geq 2$) が一つの頂点 a を共有していて, それ以外では共通点を持たない。すなわち $\sigma_i^m \cap \sigma_j^m = \{a\}$ ($i \neq j$) であるとし (図 4 参照), $\sigma_1^m, \sigma_2^m, \dots, \sigma_r^m$ の $m-1$ 次元以下の辺単体すべてからなる $m-1$ 次元複体を K_r とする。 $K_1 = K(\partial\sigma_1^m)$ だから, 定理 12.6 によって,

$$H_q(K_1) = \begin{cases} \mathbb{Z} & (q = 0, m-1) \\ 0 & (q \neq 0, m-1) \end{cases}$$

である。

$$K_r = K_{r-1} \cup K(\partial\sigma_r^m), \quad K_{r-1} \cap K(\partial\sigma_r^m) = \{a\}$$

であるから, $(K_r; K_{r-1}, K(\partial\sigma_r^m))$ に関するマイヤー・ビートリスの完全列

$$\cdots \rightarrow H_q(\{a\}) \xrightarrow{\psi_q} H_q(K_{r-1}) \oplus H_q(K(\partial\sigma_r^m)) \xrightarrow{\varphi_q} H_q(K_r) \xrightarrow{\Delta_q} H_{q-1}(\{a\}) \rightarrow \cdots$$

を使えば, r に関する数学的帰納法によって,

$$H_q(K_r) = \begin{cases} \mathbb{Z} & (q = 0) \\ \mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z} \oplus \cdots \oplus \mathbb{Z} \text{ (}\mathbb{Z} \text{ の } r \text{ 個の直和)} & (q = m-1) \\ 0 & (q \neq 0, m-1) \end{cases}$$

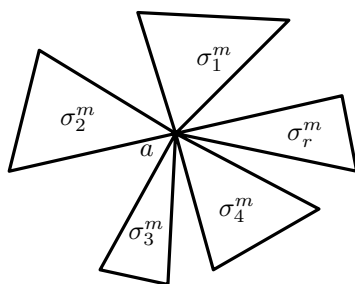


図 4: r-leafed rose

を得る。

マイヤー・ビートリスの完全列はホモロジー群を実際に計算するのにきわめて有効である。

19 複体対のホモロジー

複体 K とその部分複体 L に対して, $C_q(L)$ は $C_q(K)$ の部分加群なので, 商群

$$C_q(K)/C_q(L)$$

を考え, これを $C_q(K, L)$ で表すと,

$$0 \rightarrow C_q(L) \xrightarrow{i} C_q(K) \xrightarrow{j} C_q(K, L) \rightarrow 0$$

は簡単に分かるように, 短完全列であるので,

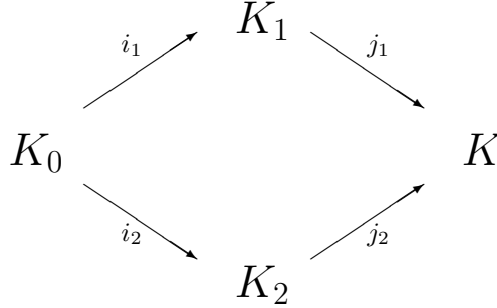
$$\cdots \rightarrow H_q(L) \rightarrow H_q(K) \rightarrow H_q(K, L) \rightarrow H_{q-1}(L) \rightarrow \cdots$$

は完全列である。これを複体対 (K, L) の完全列と言う。

この複体対のホモロジーの応用は多々あるがここでは述べない。各自学んでください。

20 マイヤー・ビートリス (Mayer-Vietoris) の完全列

複体 K を考え、その部分複体 K_1, K_2 が $K = K_1 \cup K_2$ をみたすとする、
 $K_0 = K_1 \cap K_2$ は K_1, K_2 の部分複体となるが、このとき



が、可換な図式となる包含写像 i_1, i_2, j_1, j_2 が存在し、これらは単体写像とできる。
 このとき

$$\begin{aligned} \varphi_q &: C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) \rightarrow C_q(K) \quad \text{を} \\ \varphi_q((c_1, c_2)) &= j_{1\#}(c_1) + j_{2\#}(c_2) \quad , \\ \psi_q &: C_q(K_0) \rightarrow C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) \quad \text{を} \\ \psi_q(c) &= (i_{1\#}(c), -i_{2\#}(c)) \end{aligned}$$

と定めると これらは鎖準同型である。

ここで、繁雑さをさけるために、誤解を生じない限り、次のように書くことにする。

i_1, i_2, j_1, j_2 は 単射なので、これらで移ったものは同一視する。すなわち $i_1(c)$ を c と書く 等々とし、
 また K の境界作用素を ∂_q で表し、その部分複体である K_1, K_2, K_0 の境界作用素も、同じ記号 ∂_q で表す
 ことにする。

次に $\Delta_q: Z_q(K) \rightarrow Z_{q-1}(K_0)$ を次のように定める。

$\forall z \in Z_q(K)$ をとると、

z は $z = c_1 + c_2$ ($c_1 \in C_q(K_1), c_2 \in C_q(K_2)$) とかける。ただし、この表し方はユニークではないことに注
 意しておく。

このとき、 $\partial_q z = 0$, すなわち $\partial_q(c_1) + \partial_q(c_2) = 0$ だから、

$\partial_q(c_1) = -\partial_q(c_2)$ である。そして、

$\partial_q(c_1) \in C_{q-1}(K_1)$ かつ $-\partial_q(c_2) \in C_{q-1}(K_2)$ で、 $C_{q-1}(K_1) \cap C_{q-1}(K_2) = C_{q-1}(K_0)$ だから、

$\partial_q(c_1) = -\partial_q(c_2) \in C_{q-1}(K_0)$, すなわち $\exists c_0 \in C_{q-1}(K_0); c_0 = \partial_q(c_1) = -\partial_q(c_2)$ となる。

このとき、 $\partial_{q-1}(c_0) = \partial_{q-1}\partial_q(c_1)$ だから、 $c_0 \in Z_{q-1}(K_0)$ である。

そこで、この c_0 によって、 Δ_q を $\Delta_q(z) = c_0$ と定める。さらに、 Δ_q から導かれる $H_q(K)$ から $H_{q-1}(K_0)$
 への写像を

$$\Delta_q([z]) = [c_0]$$

と定める (同じ記号 Δ_q で表す)。 (well-defined は後で示される。)

参考図

$$\begin{array}{ccccccc}
 \longrightarrow & C_{q+1}(K_0) & \longrightarrow & C_q(K_0) & \longrightarrow & C_{q-1}(K_0) & \longrightarrow \\
 & i_1 \swarrow \searrow i_2 & & i_1 \swarrow \searrow i_2 & & i_1 \swarrow \searrow i_2 & \\
 \longrightarrow & C_{q+1}(K_1) \oplus C_{q+1}(K_2) & \longrightarrow & C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) & \longrightarrow & C_{q-1}(K_1) \oplus C_{q-1}(K_2) & \longrightarrow \\
 & j_1 \searrow \swarrow j_2 & & j_1 \searrow \swarrow j_2 & & j_1 \searrow \swarrow j_2 & \\
 \longrightarrow & C_{q+1}(K) & \longrightarrow & C_q(K) & \longrightarrow & C_{q-1}(K) & \longrightarrow
 \end{array}$$

また φ_q, ψ_q から導かれる写像も,

$$\begin{aligned}
 \varphi_q &: H_q(K_1) \oplus H_q(K_2) \rightarrow H_q(K) \\
 \psi_q &: H_q(K_0) \rightarrow H_q(K_1) \oplus H_q(K_2)
 \end{aligned}$$

と表すと、次の列ができ、

$$\cdots \rightarrow H_q(K_0) \xrightarrow{\psi_q} H_q(K_1) \oplus H_q(K_2) \xrightarrow{\varphi_q} H_q(K) \xrightarrow{\Delta_q} H_{q-1}(K_0) \rightarrow \cdots$$

これは、完全列になっていることがわかる。

これを、マイヤー・ビートリス (*Mayer-Vietoris*) の完全列 (*exact sequence*) という。

証明 まず Δ_q の定義が well-defined であることを示す。これは、つぎの二つを示せばよい。

(1) c_1, c_2 の取り方によらない

z が次のように 2 つの表しかたがあったとする。

$$z = c_1 + c_2 = c'_1 + c'_2 \quad (c_1, c'_1 \in C_q(K_1), c_2, c'_2 \in C_q(K_2))$$

このとき、 $c_1 - c'_1 = -c_2 + c'_2$ だから、

$c_1 - c'_1 \in C_q(K_1)$ かつ $-c_2 + c'_2 \in C_q(K_2)$ であって、 $C_q(K_1) \cap C_q(K_2) = C_q(K_0)$ だから

$c_1 - c'_1 = -c_2 + c'_2 \in C_q(K_0)$ となる。よって、

$\partial_q(c_1) - \partial_q(c'_1) \in B_{q-1}(K_0)$ 、すなわち $\partial_q(c_1) \sim \partial_q(c'_1)$ であるから、 $c_0 \sim c'_0$ である。

(2) z の取り方によらない

$\forall z' \in Z_q(K)$ を $z' \sim z$ であるようにとる。そして、 z' もまた、 $z' = c'_1 + c'_2$ 、($c'_1 \in C_q(K_1), c'_2 \in C_q(K_2)$) と表する。

仮定より、 $z - z' \in B_q(K)$ であり、 $z - z' = (c_1 - c'_1) + (c_2 - c'_2)$ だから、

$\exists \tilde{c}_1 \in C_{q+1}(K_1), \exists \tilde{c}_2 \in C_{q+1}(K_2)$; $z - z' = \partial_{q+1}(\tilde{c}_1 + \tilde{c}_2)$ となる。

ここで $(c_1 + c_2) - (c'_1 + c'_2) = \partial_{q+1}(\tilde{c}_1 + \tilde{c}_2) = \partial_{q+1}(\tilde{c}_1) + \partial_{q+1}(\tilde{c}_2)$ より、

$c_1 - c'_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1) = -c_2 + c'_2 + \partial_{q+1}(\tilde{c}_2)$ であって、

$c_1 - c'_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1) \in C_q(K_1)$ 、 $-c_2 + c'_2 + \partial_{q+1}(\tilde{c}_2) \in C_q(K_2)$ より、

$c_1 - c'_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1) = -c_2 + c'_2 + \partial_{q+1}(\tilde{c}_2) \in C_q(K_0)$ で、これを ∂_q で写すと、

$$\begin{aligned}
 \partial_q(c_1 - c'_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1)) &= \partial_q(c_1) - \partial_q(c'_1) - \partial_q \partial_{q+1}(\tilde{c}_1) \\
 &= \partial_q(c_1) - \partial_q(c'_1) \in B_q(K_0)
 \end{aligned}$$

となるから、 K_0 において、 $\partial_q(c_1) \sim \partial_q(c'_1)$ となる。よって z と z' から定まる c_0, c'_0 は同じである。

次に、この列が完全列であることを示す。

参考図

$$\cdots \longrightarrow C_{q+1}(K) \xrightarrow{\Delta_{q+1}} C_q(K_0) \xrightarrow{\psi_q} C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) \xrightarrow{\varphi_q} C_q(K) \longrightarrow \cdots$$

$Im \psi_q = Ker \varphi_q$ であること

$\forall [z_0] \in H_q(K_0)$ をとると、 $\varphi_q \psi_q([z_0]) = \varphi_q(i_{1*}[z_0], -i_{2*}[z_0]) = (j_1 i_1)_*[z_0] - (j_2 i_2)_*[z_0] = 0$ だから、 $Im \psi_q \subset Ker \varphi_q$ である。

また、 $\forall ([z_1], [z_2]) \in Ker \varphi_q$ をとると、

$\varphi_q([z_1], [z_2]) = j_{1*}[z_1] + j_{2*}[z_2] = 0$ だから、

$z_1 + z_2 \in Z_q(K)$ は、 $H_q(K)$ のホモロジー類として、 $[z_1 + z_2] = 0$ である。

よって、 $\exists \tilde{c} \in C_{q+1}(K)$; $\partial_{q+1} \tilde{c} = z_1 + z_2$ となる。この \tilde{c} を、

$\tilde{c} = \tilde{c}_1 + \tilde{c}_2$ ($\tilde{c}_1 \in C_{q+1}(K_1)$, $\tilde{c}_2 \in C_{q+1}(K_2)$) と表し、 $z_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1)$ を考えると、

$z_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1) = -z_2 + \partial_{q+1}(\tilde{c}_2) \in C_q(K_1) \cap C_q(K_2) = C_q(K_0)$ であって、

$\partial_q(z_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1)) = 0$ だから、 $z_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1) \in Z_q(K_0)$ であり、さらに、

$$\begin{aligned} \psi_q([z_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1)]) &= (i_{1*}([z_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1)]), -i_{2*}([-z_2 + \partial_{q+1}(\tilde{c}_2)])) \\ &= (i_{1*}([z_1 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_1)]), i_{2*}([z_2 - \partial_{q+1}(\tilde{c}_2)])) = ([z_1], [z_2]) \end{aligned}$$

となるので、 $([z_1], [z_2]) \in Im \psi_q$ となる。よって、 $Ker \varphi_q \subset Im \psi_q$ が成り立つ。

$Im \Delta_q = Ker \psi_{q-1}$ であること

$\forall [z] \in H_q(K)$ をとると、 $z = c_1 + c_2$ ($c_1 \in C_q(K_1)$, $c_2 \in C_q(K_2)$) と表されるので、

$\psi_{q-1}(\Delta_q[z]) = \psi_{q-1}([\partial_q(c_1)]) = (i_{1*}([\partial_q(c_1)]), -i_{2*}([\partial_q(c_1)]))$ であるが、

$i_{1\#}(\partial_q(c_1)) \in B_{q-1}(K_1)$, $i_{2\#}(\partial_q(c_1)) = -i_{2\#}(\partial_q(c_2)) \in B_{q-1}(K_2)$ だから、 $\psi_{q-1}(\Delta_q([z])) = 0$ である。

したがって、 $Im \Delta_q \subset Ker \psi_{q-1}$ となる。

また、 $\forall [z_0] \in Ker \psi_{q-1}$ をとると、 $\psi_{q-1}([z_0]) = 0$ より、 $i_{1*}([z_0]) = 0$, $i_{2*}([z_0]) = 0$ であるから、

$$\exists \tilde{c}_1 \in C_q(K_1), \exists \tilde{c}_2 \in C_q(K_2) \quad ; \quad \partial_q(\tilde{c}_1) = z_0, \partial_q(\tilde{c}_2) = -z_0$$

となる。ここに、 $\tilde{c}_1 + \tilde{c}_2 \in C_q(K)$ は $\partial_q(\tilde{c}_1 + \tilde{c}_2) = z_0 - z_0 = 0$ だから、 $\tilde{c}_1 + \tilde{c}_2 \in Z_q(K)$ であって、

$$\Delta_q([\tilde{c}_1 + \tilde{c}_2]) = [\partial_q(\tilde{c}_1)] = [z_0]$$

となるから、 $[z_0] \in Im \Delta_q$ である。したがって、 $Ker \psi_{q-1} \subset Im \Delta_q$ が成り立つ。

$Im \varphi_q = Ker \Delta_q$ であること

$\forall ([z_1], [z_2]) \in H_q(K_1) \oplus H_q(K_2)$ をとると、 Δ_q の定義より、

$\Delta_q \varphi_q([z_1], [z_2]) = \Delta_q([j_{1\#}(z_1) + j_{2\#}(z_2)]) = [\partial_q(j_{1\#}(z_1))] = 0$ だから、 $Im \varphi_q \subset Ker \Delta_q$ である。

また、 $\forall [z] \in Ker \Delta_q$ ($q \geq 1$) をとると、 $z = c_1 + c_2$ ($c_1 \in C_q(K_1)$, $c_2 \in C_q(K_2)$) と表される。

すると、 Δ_q の定義は、 $\Delta_q([z]) = [c_0] = [\partial_q(c_1)]$ であり、 $\Delta_q([z]) = 0$ より、 $\partial_q(c_1)$ は、 $H_{q-1}(K_0)$ のホモロジー類として、 $[\partial_q(c_1)] = 0$ であるから、 $c_0 \in C_q(K_0)$ で、 $\partial_q(c_0) = \partial_q(c_1)$ となるものが存在する。

そこで、 z を $z = (c_1 - c_0) + (c_2 + c_0)$ ($c_1 - c_0 \in C_q(K_1)$, $c_2 + c_0 \in C_q(K_2)$) と分解すれば、

$\partial_q(c_1 - c_0) = \partial_q(c_1) - \partial_q(c_0) = 0$ だから, $c_1 - c_0 \in Z_q(K_1)$ であり,
 $\partial_q(c_2 + c_0) = \partial_q(c_2) - \partial_q(c_1 - c_0) = 0$ だから, $c_2 + c_0 \in Z_q(K_2)$ であり,

$$\varphi_q([c_1 - c_0], [c_2 + c_0]) = [(c_1 - c_0) + (c_2 + c_0)] = [z]$$

となるから, $[z] \in \text{Im } \varphi_q$ である。よって, $\text{Ker } \Delta_q \subset \text{Im } \varphi_q$ が成り立つ。

$q = 0$ の場合には, φ_0 が上への写像であることは明らかであろう。 □

実は, 連結準同型を使っても同じことを証明できる。それを参考までに紹介しておこう。
 まず $K_0 = K_1 \cap K_2$ の鎖複体は

$$C_q(K_0) = C_q(K_1 \cap K_2) = C_q(K_1) \cap C_q(K_2)$$

となり, $K = K_1 \cup K_2$ の鎖複体 $C_q(K)$ の元 c は

$$c = \sum_{i=1}^{\lambda_q} u_i \eta_i^q \quad (u_i \in \mathbb{Z}, \eta_i^q; K \text{ の } q\text{-単体})$$

であるが,

$$c = \sum_i u_i \sigma_i^q + \sum_j u_j \tau_j^q \quad (u_i, u_j \in \mathbb{Z}, \sigma_i^q; K_1 \text{ の } q\text{-単体}, \tau_j^q; K_2 \text{ の } q\text{-単体})$$

と表現される (ユニークではない)。よって

$$C_q(K) = C_q(K_1 \cup K_2) = C_q(K_1) + C_q(K_2)$$

とみなせる。ここで $C'_q = C_q(K_1)$, $C''_q = C_q(K_2)$ と表し,

$$c \in C_q(K_0) \text{ に対して, } \psi_q \text{ を } \psi_q(c) = (c, -c) \in C_q(K_1) \oplus C_q(K_2),$$

$$(c_1, c_2) \in C_q(K_1) \oplus C_q(K_2) \text{ に対して, } \varphi_q \text{ を } \varphi_q(c_1, c_2) = c_1 + c_2 \in C_q(K)$$

と定義すると, $\varphi = \{\varphi_q\}$, $\psi = \{\psi_q\}$ は鎖準同型で,

$$\mathbb{C}' = \{C'_q, \partial'_q\}, \quad \mathbb{C}'' = \{C''_q, \partial''_q\} \text{ とかけば,}$$

$$0 \rightarrow \mathbb{C}' \cap \mathbb{C}'' \rightarrow \mathbb{C}' \oplus \mathbb{C}'' \rightarrow \mathbb{C}' + \mathbb{C}'' \rightarrow 0$$

は, 短完全列となる。

ここから連結準同型を使って作られるホモロジー群の完全列が, マイヤー・ビートリス (Mayer-Vietoris) の完全列である。

21 マイヤー・ビートリス (Mayer-Vietoris) の完全列の応用

例 21.1

r 個の m -単体 $\sigma_1^m, \sigma_2^m, \dots, \sigma_r^m$ ($m \geq 2$) が一つの頂点 a を共有していて、それ以外では共通点を持たない。すなわち $\sigma_i^m \cap \sigma_j^m = \{a\}$ ($i \neq j$) であるとし (図 4 参照), $\sigma_1^m, \sigma_2^m, \dots, \sigma_r^m$ の $m-1$ 次元以下の辺単体すべてからなる $m-1$ 次元複体を K_r とする。 $K_1 = K(\partial\sigma_1^m)$ だから, 定理 12.6 によって,

$$H_q(K_1) = \begin{cases} \mathbb{Z} & (q = 0, m-1) \\ 0 & (q \neq 0, m-1) \end{cases}$$

である。

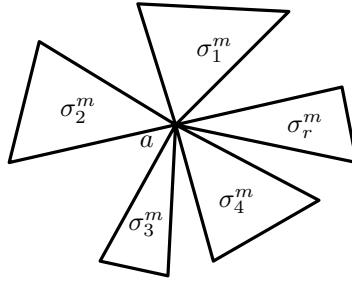


図 5: r-leafed rose

$$K_r = K_{r-1} \cup K(\partial\sigma_r^m), \quad K_{r-1} \cap K(\partial\sigma_r^m) = \{a\}$$

であるから, $(K_r; K_{r-1}, K(\partial\sigma_r^m))$ に関するマイヤー・ビートリスの完全列

$$\cdots \rightarrow H_q(\{a\}) \xrightarrow{\psi_q} H_q(K_{r-1}) \oplus H_q(K(\partial\sigma_r^m)) \xrightarrow{\varphi_q} H_q(K_r) \xrightarrow{\Delta_q} H_{q-1}(\{a\}) \rightarrow \cdots$$

を使えば, r に関する数学的帰納法によって,

$$H_q(K_r) = \begin{cases} \mathbb{Z} & (q = 0) \\ \mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z} \oplus \cdots \oplus \mathbb{Z} \text{ (}\mathbb{Z} \text{ の } r \text{ 個の直和)} & (q = m-1) \\ 0 & (q \neq 0, m-1) \end{cases}$$

を得る。

マイヤー・ビートリスの完全列はホモロジー群を実際に計算するのにきわめて有効である。そればかりか、複体 K とその重心細分 K' のホモロジー群が同型であることを, 次のように, マイヤー・ビートリスの完全列を使って示せる。

K を複体, K' をその重心細分とする。 K の鎖群 $\{C_q(K)\}$ より, K' の鎖群 $\{C_q(K')\}$ への鎖準同型

$$\{\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q\} : \{C_q(K)\} \rightarrow \{C_q(K')\}$$

を, 例 6.7 であげておいたが, ここで詳しく示そう。すなわち, 次元 q に関する帰納法で次のように定義する。

$q = 0$ の場合には, a_i を K の頂点とすれば, a_i はまた K' の頂点でもあることより,

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_0 : C_0(K) \rightarrow C_0(K')$$

を自然な単射準同型, すなわち

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}\left(\sum_i \gamma_i a_i\right) = \sum_i \gamma_i a_i$$

と定義する。さらに, 準同型 $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1} : C_{q-1}(K) \rightarrow C_{q-1}(K')$ が定義されていて,

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}(\sigma^{q-1}) \in C_{q-1}(K'(\sigma^{q-1})) \quad (q = 1 \text{ のとき, この仮定は明らかにみたされている})$$

であるとして, q に関して帰納的に準同型

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q : C_q(K) \rightarrow C_q(K')$$

を, $\sigma^q = a_0 a_1 \cdots a_q$ に対して,

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(a_0 a_1 \cdots a_q) = b_{\sigma^q} * (\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(a_0 a_1 \cdots a_q))) \quad (b_{\sigma^q} \text{ は } \sigma^q \text{ の重心を表す。})$$

と定義し (上述の仮定からこの右辺の結は確かに存在する)。

$\sum_i \gamma_i \sigma_i^q \in C_q(K)$ に対して,

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q\left(\sum_i \gamma_i \sigma_i^q\right) = \sum_i \gamma_i (\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(\sigma_i^q))$$

と定義する。

たとえば $q = 1$ の場合は, $\sigma = \sigma^1 = a_0 a_1$ とすると,

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_1(a_0 a_1) = b_{\sigma^1} a_1 - b_{\sigma^1} a_0$$

であり (図 6), $q = 2$ の場合は, $\sigma = \sigma^2 = a_0 a_1 a_2$ とし, $\sigma_0 = a_1 a_2$, $\sigma_1 = a_0 a_2$, $\sigma_2 = a_0 a_1$ とおくと,

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_2(a_0 a_1 a_2)$$

$$\begin{aligned} &= b_{\sigma} * (\mathfrak{s}\mathfrak{d}_1(a_1 a_2 - a_0 a_2 + a_0 a_1)) \\ &= b_{\sigma} * (b_{\sigma_0} a_2 - b_{\sigma_0} a_1 - b_{\sigma_1} a_2 + b_{\sigma_1} a_0 + b_{\sigma_2} a_1 - b_{\sigma_2} a_0) \\ &= b_{\sigma} b_{\sigma_0} a_2 - b_{\sigma} b_{\sigma_0} a_1 - b_{\sigma} b_{\sigma_1} a_2 + b_{\sigma} b_{\sigma_1} a_0 + b_{\sigma} b_{\sigma_2} a_1 - b_{\sigma} b_{\sigma_2} a_0 \end{aligned}$$

である (図 6)。

一般に, $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(\sigma^q)$ は, σ^q を重心細分してえられた各 q -単体に $[\sigma]$ の向きからきまる向きを定めたものの和である。したがって, $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(\sigma^q) \in C_q(K'(\sigma^q))$ となっている。

$\{C_q(K')\}$ に関する境界準同型を

$$\partial'_q : C_q(K') \rightarrow C_{q-1}(K') \quad (q = 0, 1, \dots)$$

とする。

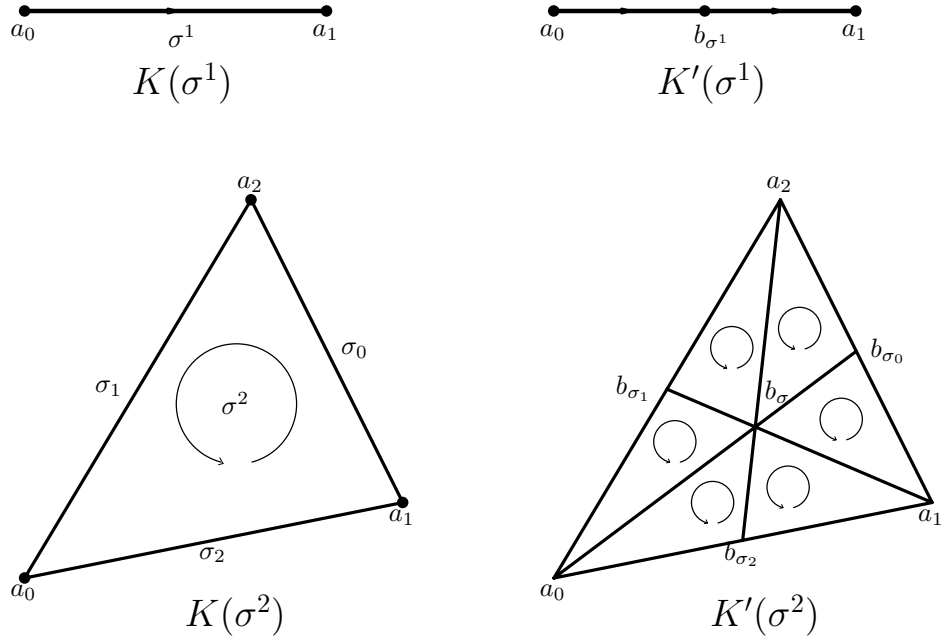


図 6: K から K' への鎖準同型

補題 21.2 $c \in C_q(K)$ ($q = 1, 2, \dots$) に対して,

$$\partial'_q(\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(c)) = \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(c))$$

である。

証明 $c = \sigma^q = a_0 a_1 \cdots a_q$ の場合について証明すればよいことは明らかであろう。
 $c = \sigma = \sigma^1 = a_0 a_1$ に対しては,

$$\partial'_1(\mathfrak{s}\mathfrak{d}_1(a_0 a_1)) = \partial'_1(b_\sigma a_1 - b_\sigma a_0) = a_1 - a_0 = \mathfrak{s}\mathfrak{d}_0(\partial_1(a_0 a_1))$$

だからよい。つぎに,

$$\partial'_{q-1}(\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(c)) = \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-2}(\partial_{q-1}(c)) \quad (c \in C_{q-1}(K))$$

であると仮定すれば, $\sigma = \sigma^q = a_0 a_1 \cdots a_q$ とし, 補題 12.2 をつかうと,

$$\partial'_q(\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(a_0 a_1 \cdots a_q))$$

$$\begin{aligned} &= \partial'_q(b_{\sigma^q} * \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(a_0 a_1 \cdots a_q))) \\ &= \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(a_0 a_1 \cdots a_q)) - b_\sigma * (\partial'_{q-1}(\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(a_0 a_1 \cdots a_q)))) \\ &= \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(a_0 a_1 \cdots a_q)) - b_\sigma * (\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-2}(\partial_{q-1} \partial_q(a_0 a_1 \cdots a_q))) \\ &= \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(a_0 a_1 \cdots a_q)) \end{aligned}$$

となるから, q に関する数学的帰納法によって補題が成り立つ。 □

補題 21.2 によって, $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q : C_q(K) \rightarrow C_q(K')$ ($q = 0, 1, \dots$) は, 鎖準同型 $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q : C_q(K) \rightarrow C_q(K')$ を形成する。

定理 21.3

鎖準同型 $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q : C_q(k) \rightarrow C_q(K')$ からきまるホモロジー群の準同型

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q} : H_q(K) \rightarrow H_q(K') \quad (q = 0, 1, \dots)$$

は同型である。

証明 K が 0 次元複体の場合は, $K = K'$ で, $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_0$ は恒等写像だから定理は明らかに成り立つ。したがって, K の次元に関する数学的帰納法によって定理を証明することとし, $(m-1)$ 次元複体に対して定理が成り立つと仮定して, m 次元複体 K に対して定理が成り立つことを証明しよう。

K の $(m-1)$ 次元切片を $K^{(m-1)}$, K の m -単体を $\sigma_1^m, \sigma_2^m, \dots, \sigma_r^m$ とすると,

$$K = K^{(m-1)} \cup \sigma_1^m \cup \sigma_2^m \cup \dots \cup \sigma_r^m$$

である。いま, $K_0 = K^{(m-1)}$, $K_i = K_0 \cup \sigma_1^m \cup \sigma_2^m \cup \dots \cup \sigma_i^m$ ($i = 1, 2, \dots, r$) とすると, K_0 および K_i ($i = 1, 2, \dots, r$) は K の部分複体である。

K_0 に対しては帰納法の仮定から定理が成り立つ。

次に K_{i-1} に対しては定理は成り立つと仮定して, K_i ($1 \leq i \leq r$) について定理が成り立つことを証明しよう。

これが証明されれば, i についての数学的帰納法によって, $K = K_r$ について定理が成り立つことになる。

K_{i-1} と $K(\sigma_i^m)$ はともに K_i の部分複体で, $K_i = K_{i-1} \cup K(\sigma_i^m)$ である。

また K'_{i-1} と $K'(\sigma_i^m)$ はともに K'_i の部分複体で, $K'_i = K'_{i-1} \cup K'(\sigma_i^m)$ である。

$(K_i; K_{i-1}, K(\sigma_i^m))$ および $(K'_i; K'_{i-1}, K'(\sigma_i^m))$ に関するマイヤー・ビートリス完全列と, 準同型

$$\begin{aligned} \mathfrak{s}\mathfrak{d}_* : H_*(K_i) &\rightarrow H_*(K'_i), \\ \mathfrak{s}\mathfrak{d}_* : H_*(K_{i-1} \cap K(\sigma_i^m)) &\rightarrow H_*((K_{i-1} \cap K(\sigma_i^m))') = H_*(K'_{i-1} \cap K'(\sigma_i^m)), \\ \mathfrak{s}\mathfrak{d}_* \oplus \mathfrak{s}\mathfrak{d}_* : H_*(K_{i-1}) \oplus H_*(K) &\rightarrow H_*(K'_{i-1}) \oplus H_*(K'(\sigma_i^m)), \\ &(\text{ただし } (\mathfrak{s}\mathfrak{d}_* \oplus \mathfrak{s}\mathfrak{d}_*)([z_1], [z_2]) = (\mathfrak{s}\mathfrak{d}_*([z_1]), \mathfrak{s}\mathfrak{d}_*([z_2])) \text{ である。}) \end{aligned}$$

とから構成される図式

$$\begin{array}{ccccccc} \dots & \longrightarrow & H_q(K_{i-1} \cap K(\sigma_i^m)) & \xrightarrow{\psi_q} & H_q(K_{i-1}) \oplus H_q(K(\sigma_i^m)) & \xrightarrow{\varphi_q} & H_q(K_i) \xrightarrow{\Delta_q} \dots \\ & & \downarrow \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q} & & \downarrow \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q} \oplus \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q} & & \downarrow \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q} \\ \dots & \longrightarrow & H_q(K'_{i-1} \cap K'(\sigma_i^m)) & \xrightarrow{\psi_q} & H_q(K'_{i-1}) \oplus H_q(K'(\sigma_i^m)) & \xrightarrow{\varphi_q} & H_q(K'_i) \xrightarrow{\Delta_q} \dots \end{array}$$

は, マイヤー・ビートリス完全列の定義と $\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q$ の定義から直ちにわかるように, 可換な図式である。たとえば, $H_q(K_i) \ni [z]$, $z = c_1 + c_2$ ($c_1 \in C_q(K_{i-1}), c_2 \in C_q(K(\sigma_i^m))$) とすると,

$$\begin{aligned} \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q} \Delta_q([z]) &= \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q}([\partial_q(c_1)]) = [\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(c_1))], \\ \Delta_q \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q}([z]) &= \Delta_q([\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(z)]) = \Delta_q([\mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(c_1) + \mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(c_2)]) = [\partial'_q \mathfrak{s}\mathfrak{d}_q(c_1)] = [\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{q-1}(\partial_q(c_1))] \end{aligned}$$

だから,

$$\mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q} \Delta_q = \Delta_q \mathfrak{s}\mathfrak{d}_{*q}$$

である。その他の場合はほとんど自明であろう。

ここで、帰納法の仮定から、

$$\mathfrak{sd}_{*q} : H_q(K_{i-1}) \rightarrow H_q(K'_{i-1}) \quad (q = 0, 1, \dots, m)$$

は同型であり、 $K_{i-1} \cap K(\sigma_i^m)$ は $(m-1)$ 次元複体であるから帰納法の仮定により、

$$\mathfrak{sd}_{*q} : H_q(K_{i-1} \cap K(\sigma_i^m)) \rightarrow H_q(K'_{i-1} \cap K'(\sigma_i^m)) \quad (q = 0, 1, 2, \dots, m)$$

は同型である。また、 $K(\sigma_i^m)$, $K'(\sigma_i^m)$ は非輪状であるから (定理 12.6),

$$\mathfrak{sd}_{*q} : H_q(K(\sigma_i^m)) \rightarrow H_q(K'(\sigma_i^m)) \quad (q = 0, 1, 2, \dots, m)$$

は同型である。したがって上記の図式に 5 項補助定理 (定理 15.1) を適用すれば、

$$\mathfrak{sd}_{*q} : H_q(K_i) \rightarrow H_q(K'_i) \quad (q = 0, 1, 2, \dots)$$

は同型である。 □

22 複体対のホモロジー

複体 K とその部分複体 L に対して、 $C_q(L)$ は $C_q(K)$ の部分加群なので、商群

$$C_q(K)/C_q(L)$$

を考え、これを $C_q(K, L)$ で表すと、

$$0 \rightarrow C_q(L) \xrightarrow{i} C_q(K) \xrightarrow{j} C_q(K, L) \rightarrow 0$$

は簡単に分かるように、短完全列であるので、

$$\cdots \rightarrow H_q(L) \rightarrow H_q(K) \rightarrow H_q(K, L) \rightarrow H_{q-1}(L) \rightarrow \cdots$$

は完全列である。これを複体対 (K, L) の完全列と言う。

この複体対のホモロジーの応用は多々あるがここでは述べない。各自学んでください。