

Adaptability of graphs

Kazuaki Kobayashi

Department of Mathematics, College of Arts and Sciences
Tokyo Woman's Christian University

1 序文

この論文は樹下 [K1] によって提案され、鈴木 [S3] によって命名されたグラフの順応性 (adaptability) について、それらを一般化したものである。以下グラフとしては特に断らない限り有限、連結グラフを扱うこととする。

2 一般論

定義 1 G をグラフとする。このとき以下の記号を使う。

$\alpha(G) := G$ に含まれるサイクルの総数

$\beta(G) := \text{rank} H_1(G; Z)$

$\Gamma_k(G) :=$ グラフ G の全ての k -サイクルの集合

$\Gamma(G) := G$ に含まれる全てのサイクルの集合 $\Gamma(G) = \bigcup_k \Gamma_k(G)$

定義 2 G をグラフとし、 $C = \{c_1, c_2, \dots, c_n\}$ を G 上のサイクルの集合 (全てのサイクルとは限らない) とする。 G が C に関して順応性がある (adaptable) とは任意に与えられた n 個の結び目型の集合 $K = \{k_1, k_2, \dots, k_n\}$ に対して k_i と $f(c_i)$ がアンビエント・イソト

ピックとなるような埋め込み $f: G \rightarrow R^3$ (または S^3) があることである。

Embedding $f: G \rightarrow R^3$ (または S^3) *s.t.* $f(c_i) \approx k_i$

特に G が $C = \Gamma(G)$ に関し順応性があるとき、単に G は順応性があるともいう。

定義 3 G をグラフとし、 $C = \{c_1, c_2, \dots, c_p, c'_1, c'_2, \dots, c'_q\}$ を G 上のサイクルの集合 (全てのサイクルとは限らない) とする。 G が C に関して (p, q) タイプの半順応性 (*pseudo adaptable*) があるとは任意に与えられた p 個の結び目型の集合 $K = \{k_1, k_2, \dots, k_p\}$ と q 個の自明な結び目に対して $f(c_i)$ と $k_i (i = 1, 2, \dots, p)$ がアンビエント・イソトピック、 $f(c'_j)$ ($j = 1, 2, \dots, q$) が自明な結び目となるような埋め込み $f: G \rightarrow R^3$ (または S^3) があることである。

Embedding $f: G \rightarrow R^3$ (または S^3) *s.t.* $f(c_i) \approx k_i (i = 1, 2, \dots, p)$ $f(c'_j) \approx \bigcirc (j = 1, 2, \dots, q)$

命題 1 (1) $\alpha(G) \geq \beta(G)$

(2) $\beta(G) = 1 - |V(G)| + |E(G)| = |E(G)| - |E(T_G)|$

ここで T_G は G の極大木

例 1 $G = \theta_n$ のとき $\alpha(\theta_n) = n(n-1)/2$ $\beta(\theta_n) = n-1$

例 2 $G = K_n$ (n 頂点完全グラフ) のとき

$\beta(K_n) = \text{rank} H_1(K_n; Z) = 1 - |V(K_n)| + |E(K_n)| = (n-1)(n-2)/2$

次に K_n に含まれる k -サイクルの個数は

${}_n C_k \cdot k \cdot \Pi_k \cdot (1/2) = (n!/((n-k)!k!)) \cdot (k-1)!/2 = n!/(2k(n-k)!)$

よって $\alpha(K_n) = \sum_{k=3}^n n!/(2k(n-k)!)$

命題 2 (樹下 [K1]) θ_n グラフは $\Gamma(\theta_n)$ に関して順応性を持つ。

命題 3 (山本[Y]) G をグラフとし、 $C = \{c_1, c_2, \dots, c_n\}$ を G 上のサイクルの集合とする。各 c_i は続いている3つの辺 e_{i1}, e_{i2}, e_{i3} を含み、かつ e_{i1}, e_{i2}, e_{i3} は唯1つのサイクル c_i に含まれるとする。サイクル c_1, c_2, \dots, c_n の全ての像が自明な結び目であるような G の R^3 (又は S^3) への埋め込みがあるなら G は C に関し順応性を持つ。

系 3.1 4頂点完全グラフ K_4 は $\Gamma(K_4)$ に関し順応性をもつ。

順応性において実現すべき集合をサイクルの集合から部分グラフの集合に拡張したのが次の定義である。

定義 4 G をグラフとし、 $S = \{H_1, H_2, \dots, H_n\}$ を G の部分グラフの集合とする。 n 個の任意の空間表現の集合 $\bar{S} = \{\bar{H}_1, \bar{H}_2, \dots, \bar{H}_n\}$ が与えられて、 $f(H_i) \approx \bar{H}_i$ となるような G の埋め込み $f: G \rightarrow R^3$ (又は S^3) があるとき G は S に関し順応性がある (を持つ) (*adaptable*) という。

命題 4 (樹下 [K2]) $\bar{S} = \{\bar{K}_{2,n}^{(1)}, \dots, \bar{K}_{2,n}^{(p)}\}$ ($p = m(m-1)/2$) を p 個の完全2部グラフ $K_{2,n}$ の空間表現の集合とする。完全2部グラフ $K_{m,n}$ は p 個の完全2部グラフ $K_{2,n}$ を部分グラフとして含む。これを $S = \{K_{2,n}^{(1)}, \dots, K_{2,n}^{(p)}\}$ とおく。 $K_{m,n}$ は S に関し順応性がある。

次にサイクルの集合に関する順応性について、もう少し詳しく述べる。

注 1 (Conway-Gordon の定理 [C-G]) より $n \geq 7$ のとき完全グラフ K_n は $\Gamma(K_n)$ に関し順応性がない。

命題 5 (谷山 [T]) $G = K_5$ 又は $K_{3,3}$ のとき G は $\Gamma(G)$ に関し順応性がない。

系 5.1 任意の非平面的グラフ G において G は $\Gamma(G)$ に関し順応性がない。

命題 6 (命題 3 の系) (1) 完全グラフ K_n ($n \geq 4$) は $\Gamma_3(K_n) \cup \Gamma_4(K_n)$ に関し順応性をもつ。

(2) 完全グラフ K_5 は $\Gamma_3(K_5) \cup \Gamma_5(K_5)$ に関し順応性をもつ

証明。(1) K_n において $\Gamma_3(K_n) \cup \Gamma_4(K_n)$ は命題 3 の連続 3 辺に関する条件を満たしている。

(2) K_5 において $\Gamma_3(K_5) \cup \Gamma_5(K_5)$ は命題 3 の連続 3 辺の条件を満たしている。

下図のように 4-cycle $c_4=[2345]$ と 5-cycle $c_5=[12345]$ があり、道 (2345) を共有しているとき、 c_4 上に結び目 k_1 を載せ、 c_5 上に結び目 k_2 を載せるには辺 (34) 上に $k_1 \# k_2$ の標準形を作り、 k_1 は辺 (25) を忘れると自明な結び目に、 k_2 は辺 (12) を忘れると自明な結び目になるように辺 (12),(25) 上で交差点の上下をつける。また辺 (15),(25) を利用するときもある。

図 1

このようなとき辺 (34) はサイクル c_4, c_5 の特異辺 (singular edge), 辺 (23) (または (45)) を連結道 (connecting path), 辺 (12),(25) (または (15)) を情報辺 (information edge) という。連結道は 1 つの辺からなるとは限らないから道という。山本 [Y] の連続 3 辺 e_{i1}, e_{i2}, e_{i3} は e_{i2} が特異辺、 e_{i1}, e_{i3} が情報辺、連結道は空集合の場合であると考えられる。1 つのサイクル上に特異辺は 1 辺、連結道は無い、1 本か 2 本、情報辺は 1 辺か 2 辺ある。

補助定理 1 グラフ G 上のサイクルの集合 $C = \{c_1, c_2, \dots, c_n\}$ において、任意の $c_i \in C$ の特異辺と情報辺の全てが他の $c_j \in C$ ($i \neq j$) に含まれなければ G は C に関し順応性がある。

証明。山本 [Y] の補助定理 2.4 と同様である。

注 2 あるサイクル c_1 の特異辺と情報辺が連続する 3 辺を成しているときは、特異辺と情報辺 2 辺のうちの 1 辺合せて 2 辺を含む他のサイクル c_2 があっても c_1 上の結び目型は c_2 に影響を及ぼさないが、特異辺と情報辺が連結道によって結ばれているとき即ち特異辺と情報辺が離れているときは特異辺と情報辺を含む他のサイクル c_2 があると c_1 上の結び目型は一般に c_2 に影響を及ぼす。

系 1.1 グラフ G 上のサイクルの集合 C に含まれるどのサイクル c_i においても C の他のどのサイクルにも含まれない 2 辺を持てば G は C に関し順応性をもつ。

証明。 c_i 上の 2 辺 e_{i_1}, e_{i_2} が他のどのサイクル $c_j \in C$ にも含まれなければ e_{i_1} を特異辺、 e_{i_2} を情報辺とする。 e_{i_1} と e_{i_2} が c_i 上で隣接していなければ連結道 (1 本または 2 本) を使って e_{i_1} の端点と e_{i_2} の端点を結ばよ。

定義 5 G を平面的グラフとし $f: G \rightarrow R^2$ を埋め込みとする。 $R^2 - f(G)$ の各成分 R_i の閉包 $\overline{R_i}$ が閉円盤のとき f は閉円盤的埋め込みといい、閉円盤的埋め込みを持つグラフ G を強平面的グラフ (*strongly planar graph*) という。下図のグラフは平面的グラフであるが、強平面的グラフではない。

図 2

注 3 平面的グラフ G が強平面的グラフである必要十分条件は G が切断頂点も切断辺も持たないことである。

定義 6 グラフ G に対し次の性質を持つグラフ H を考える。

- 1) H は半ハミルトングラフである。
- 2) H は G を部分グラフとして持つ。
- 3) H と G の頂点集合は一致する。 $V(H) = V(G)$
- 4) H は上の性質 1) ~ 3) の性質を持っているグラフのうち $|E(H)| - |E(G)|$ が最小のものである。

このとき H を G を含む極小半ハミルトングラフという。

命題 7 任意のグラフ G に対し、 $H_1(G: Z)$ の基になるサイクルの集合 $C = \{c_1, c_2, \dots, c_p\}$ ($p = \beta(G)$) であって、 C に関し G が順応性をもつようなものがある。

証明. T_G を G の極大木とする。命題 1 より $\beta(G) = |E(G)| - |E(T_G)|$ である。辺 $e_i \in E(G) - E(T_G)$ の両端を T_G 上で結ぶ道 f_i は唯一つ存在し $c_i = e_i \cup_{\partial} f_i$ とおくと c_i はサイクルとなる。 e_i を特異辺とし f_i 上で e_i と隣接している 2 辺 (c_i が 2-サイクルのときは 1 辺) を情報辺とすれば $C = \{c_1, \dots, c_p\}$ は補助定理 1 の条件を満足し、従って G は C に関し順応性を持つ。□

3 5 頂点完全グラフ K_5 の順応性

命題 5 によって K_5 は $\Gamma(K_5)$ に関し順応性がないことがわかっているので以下では $\Gamma(K_5)$ の部分集合でどれほど多くを取り出して、それに関して K_5 が順応性を持つことが出来るかを調べる。

注 4 K_5 上には 3-cycle が $5!/(2 \cdot 3 \cdot 2!) = 10$ 個

4-cycle が $5!/(8(5-4)!) = 15$ 個

5-cycle が $5!/(2 \cdot 5 \cdot 0!) = 12$ 個ある。

図 3

K_5 を図 3 のように描き頂点番号をつける。

3-、4-、5-サイクルを次のように決める。

$c_1 = [123], c_2 = [124], c_3 = [125], c_4 = [234], c_5 = [134], c_6 = [345], c_7 = [452],$

$c_8 = [451], c_9 = [235], c_{10} = [153]$

$d_1 = [1235], d_2 = [1253], d_3 = [1245], d_4 = [1254], d_5 = [1234], d_6 = [1243],$

$d_7 = [3415], d_8 = [3451], d_9 = [3425], d_{10} = [3452], d_{11} = [4532], d_{12} = [4531],$

$d_{13} = [2315], d_{14} = [1324], d_{15} = [1524]$

$a_1 = [12345], a_2 = [12354], a_3 = [12435], a_4 = [12453], a_5 = [12534], a_6 = [12543],$
 $a_7 = [34152], a_8 = [34251], a_9 = [45132], a_{10} = [45231]$

4-サイクル d_i の特異辺を以下のようにきめ、情報辺は各サイクル上その特異辺の両側の隣接2辺とする。

$d_1 \sim d_6 : (12), d_7 \sim d_{10} : (34), d_{11}, d_{12} : (45), d_{13}, d_{14} : (23), d_{15} : (15)$

すると a_8, a_{11}, a_{12} はどの4-サイクルの特異辺、情報辺からなる連続3辺も含まない。しかし a_8, a_{11}, a_{12} の連続3辺からなる特異辺、情報辺をどのように決めてもそれを含む4-サイクルが必ず存在する。このことから次の命題が示せた。

命題 8 K_5 はサイクルの集合 $\Gamma_3(K_5) \cup \Gamma_4(K_5) \cup \{a_8, a_{11}, a_{12}\}$ に対し $(25, \mathcal{P})$ タイプの半順応性を持つ。

4 4本スポーク車輪グラフ (4 spokes wheel graph) の順応性

4本スポーク車輪グラフ (図4) を W とおき、図のように頂点に番号をつける。 W は平面的グラフ (planar graph) である。また $\beta(G) = \text{rank}H_1(W : Z) = 4$ である。

図 4

命題 9 W に含まれるサイクルは以下の通り。

3-サイクル 4個	$c_1 = [125], c_2 = [235], c_3 = [345], c_4 = [415]$
4-サイクル 5個	$d_1 = [1234], d_2 = [1254], d_3 = [2345], d_4 = [1235], d_5 = [1534]$
5-サイクル 4個	$a_1 = [15234], a_2 = [15432], a_3 = [14532], a_4 = [12534]$

例 3 連続3辺の取り方の例

3-サイクルに関しては一意

4-サイクルに関しては右図参照。

図 6

5-サイクルに関しては右図参照。

命題 10 (1) 3-サイクルに関しては連続3辺の取り方は一意

(2) 4-サイクル d_1 の特異辺、情報辺をどのように取っても少なくとも一つそれらを含む5-サイクルが存在する。そしてそのような5-サイクルが唯一つであると出来るような特異辺、情報辺の取り方がある。 d_1 以外の4-サイクルでは適当に連続3辺をとるとその連続3辺を含む4-、5-サイクルがないように出来る。

(3) 各5-サイクルでは適当に連続3辺を取るとそれら3辺を含む4-、5-サイクルがないように出来る。

系 10.1 W は $\Gamma_3(W) \cup (\Gamma_4(W) - \{d_1\}) \cup \Gamma_5(W)$ に関し順応性をもつ。

系 10.2 次のタイプの集合に関し W は順応性をもつ。ここで k_i は任意の結び目型、 \bigcirc は自明な結び目型

(1) $\{k_1, k_2, k_3, k_4, \bigcirc, k_5, k_6, k_7, k_8, k_9, k_{10}, k_{11}, k_{12}\}$

従って W は $\{\Gamma_3(W) \cup (\Gamma_4(W) - \{d_1\}) \cup \Gamma_5(W), d_1\}$ に関し(12,1)タイプの半順応性を持つ。

(2) $\{k_1, k_2, k_3, k_4, k_5, k_6, k_7, k_8, k_9, k_{10}, k_{11}, k_{12}\}$

(3) $\{k_1, k_2, k_3, k_4, k_5, k_6, k_7, k_8, k_9, k_{10}, k_{11}, k_{12}, k_{13}\}$

(4) $\{k_1, \dots, k_{12}, k_{13}\}$ の中の1つとはコボルダントな集合、従って例えば $\{k_1, \dots, k_{12}, k'_{13}\}$ で k_{13} と k'_{13} はコボルダント

問題 1. n 本スポーク車輪グラフの順応性についてしらべよ。

注 5 最近 安原 (YS) によって 4 本スポーク車輪グラフが順応性を持つことが示された。

5 グラフ G の m 重グラフ $G^{[m]}$ の順応性

以下では多重辺があると順応性が上がるのか、下がるのか、又は変わらないのかを調べる。

定義 7 G を単純グラフとする。 G の全ての辺を m 重辺に変えたグラフを $G^{[m]}$ とかき、 G の m -重グラフ (m -multiple graph) という。また C をサイクルの集合としたとき、 C に含まれるサイクルを構成している G の辺全てを m 重辺にしたものを $C^{[m]}$ とかき、 C の m 重という。

以下で単純グラフ G があるサイクルの集合 C に関し順応性をもつとき $G^{[m]}$ は $C^{[m]}$ に関して順応性をもつかを調べる。

命題 11 n 頂点完全グラフ K_n の m 重グラフ $K_n^{[m]}$ のサイクルの集合

先ず $K_n^{[m]}$ の k -サイクルの個数 $|\Gamma_k(K_n^{[m]})|$ は

$$|\Gamma_k(K_n^{[m]})| = |\Gamma_k(K_n)| \cdot m^k = n!m^k / (2k(n-k)!) \quad (k \geq 3)$$

$$|\Gamma_2(K_n^{[m]})| = |E(K_n)| \cdot {}_m C_2 = (n(n-1)/2) \cdot (m(m-1)/2)$$

$$\text{ゆえに } |\Gamma(K_n^{[m]})| = (n(n-1)/2) \cdot (m(m-1)/2) + \sum_{k=3}^n n!m^k / (2k(n-k)!)$$

例 4 3 頂点完全グラフ K_3 の m -重グラフ $K_3^{[m]}$ について
 $\Gamma(K_3^{[m]})$ は補助定理 1 の条件をみたすので $K_3^{[m]}$ は $\Gamma(K_3^{[m]})$ に関し順応性をもつ。

例 5 4 頂点完全グラフ K_4 の m -重グラフ $K_4^{[m]}$ について
 $\Gamma(K_4^{[m]})$ は補助定理 1 の条件をみたさないので K_4 は $\Gamma(K_4)$ に関し順応性を持つが $K_4^{[m]}$ は $\Gamma(K_4^{[m]})$ に関し順応性をもつとは限らない。

注 6 上の例のように一般に G がサイクルの集合 C に関して順応性をもっているとしても $G^{[m]}$ が $C^{[m]}$ に関して順応性をもつとは限らない。

以下で k -サイクルグラフ Z_k の m -重グラフ $Z_k^{[m]}$ の順応性について述べる。

命題 12 Z_k を k -サイクルグラフとし、 $Z_k^{[m]}$ を Z_k の m -重グラフとすると
 $\alpha(Z_k) = \beta(Z_k) = 1$
 $\alpha(Z_k^{[m]}) = {}_m C_2 \times k + m^k = \frac{m \cdot (m-1) \cdot k}{2} + m^k$
 $\beta(Z_k^{[m]}) = (m-1) \cdot k + 1$

Z_k において連続 l 本 ($l \leq k$) の辺のみを m 重辺にしたグラフを $Z_{k,l}^{[m]}$ とかくことにする。したがって $Z_{k,k}^{[m]} = Z_k^{[m]}$

例 6 $Z_{k,3}^{[m]}$ は $\Gamma(Z_{k,3}^{[m]})$ に関し順応性をもつ。

$$|\Gamma(Z_{k,3}^{[m]})| = |\Gamma_2(Z_{k,3}^{[m]})| + |\Gamma_k(Z_{k,3}^{[m]})| = {}_m C_2 \times 3 + m^3$$

このとき $\beta(Z_{k,3}^{[m]}) < |\Gamma(Z_{k,3}^{[m]})| < \alpha(Z_{k,3}^{[m]})$

更に $\gamma = |\Gamma(Z_{k,3}^{[m]})|$ とおくと $Z_{k,3}^{[m]}$ は γ 個のサイクルを適当に取った集合 C に対し順応性を持つ。

6 順応性をもつことが出来るサイクルの集合の位数について

C をグラフ G 上のサイクルの集合とし、 G は C に関し順応性をもつとする。このとき
 $\gamma(G) = \max_c \{|C|\}$ とおく。

注 7 命題 7 を使うと $\beta(G) \leq \gamma(G) \leq \alpha(G)$ である。

注 8 命題 5 とその系より G が非平面的グラフのとき $\gamma(G) < \alpha(G)$ である。従って $\beta(G) < \alpha(G)$ である。

例 7 $\beta(G) = \gamma(G) = \alpha(G)$ となる例。

図 7

命題 13 $\alpha(G) = \beta(G)$ となる必要十分条件は異なる任意の 2 つのサイクルの交わりが空集合か 1 頂点である。

注 9 グラフ G が切断頂点も切断辺も持たなければ $\beta(G) < \alpha(G)$ である。

例 8 $G=K_n$ ($n \geq 5$) は $\beta(G) < \gamma(G) < \alpha(G)$ となる例である。

例 9 $G=K_4, \theta_n, Z_{k,3}^{[m]}$ (例 6 参照), K_4 の任意の隣接 2 辺以外の 4 本の辺を m 重にしたグラフ、 $K_4 \cdot K_4$ (図 8)、 $K_4 \uparrow K_4$ (図 8) は $\beta(G) < \gamma(G) = \alpha(G)$ となる例である。

図 8

注 10 2つの K_4 を 2 辺でつないだグラフ、2 頂点でつないだグラフは命題 3 の連続 3 辺の条件を満たさない (図 9)。

図 9

命題 14 $\beta(G) < \alpha(G)$ ならば $\beta(G) < \gamma(G)$ である。

証明。 T_G を G の極大木とする。命題 1 より $\beta(G) = |E(G)| - |E(T_G)|$ である。命題 7 の証明と同様にして辺 $e_i \in E(G) - E(T_G)$ の両端を T_G 上で道 f_i によって結び $c_i = e_i \cup f_i$ とおくと G は $C_0 = \{c_1, \dots, c_p\}$ ($p = \beta(G)$) に関し順応性を持った (命題 7)。このとき c_i の特異辺は e_i であり f_i 上で e_i に隣接する 2 辺 (または 1 辺) が情報辺であった。 $\beta(G) < \alpha(G)$ だから $E(G) - E(T_G)$ に 2 辺 e_{k_1}, e_{k_2} があり e_{k_1}, e_{k_2} の両端を結ぶ道 f_{k_1}, f_{k_2} (e_{k_1} と e_{k_2} が隣接しているときは道は 1 本) があつて $c_k = e_{k_1} \cup e_{k_2} \cup f_{k_1} \cup f_{k_2}$ がサイクルとなるものがある。 e_{k_1} を特異辺、 e_{k_2} を情報辺としその間を結ぶ連結道を f_{k_1}, f_{k_2} とする。もし e_{k_1} のみを含むサイクル c_k 、及び e_{k_2} のみを含むサイクル c'_k の情報辺が $c_k^{(2)}$ に含まれてしまうときは $E(c_k) - E(c_k^{(2)})$ 、 $E(c'_k) - E(c_k^{(2)})$ に含まれている辺を各々 c_k, c'_k の情報辺とする。すると G は $C = C_0 \cup \{c_k^{(2)}\}$ に関し順応性を持つ。 $|C| = \beta(G) + 1$ だから $\beta(G) < \gamma(G)$ □

命題 15 T_G をグラフ G の極大木とする。 C_k を $E(G) - E(T_G)$ の元を丁度 k 本含んで作られる G のサイクル $c_i^{(k)}$ の集合とする。また S_3 を C_3 の部分集合で次の性質を持つ $c_i^{(k)}$ の全てからなるものとする。

性質: $c_i^{(3)}$ は 1 つの $c_j^{(2)}$ に含まれる $e_{j_1}, e_{j_2} (\in E(G) - E(T_G))$ をともに含んではいない。または $c_i^{(3)}$ は 1 つの $c_j^{(2)}$ に含まれる e_{j_1}, e_{j_2} をともに含んでいるが e_{j_1} と e_{j_2} が隣接していて 1 本の連結道 f_j をその $c_i^{(3)}$ は含んでいない。

このとき $C_1 \cup C_2 \cup S_3$ の全ての元を自明な結び目とする G から R^3 への埋め込みがあるなら $\gamma(G) \geq |C_1 \cup C_2 \cup S_3|$ である。

注 11 $|C_1| = \beta(G)$, $|C_k| \leq \binom{p}{k}$ ($p = \beta(G)$)

証明。 $c_i^{(k)} = e_{i_1} \cup e_{i_2} \cup \dots \cup e_{i_k} \cup f_{i_1} \cup \dots \cup f_{i_k}$ とおく。ここで $e_{i_k} \in E(G) - E(T_G)$ であり、 f_{i_j} は T_G 上で $\{e_{i_j}\}$ の端点を結ぶ道であり、 $\{e_{i_j}\}$ の中に隣接しているものがあれば $\{f_{i_j}\}$ の本数は減る。 $E(c_i^{(1)}) - E(c_j^{(2)}) \neq \emptyset$, $E(c_i^{(1)}) - E(c_j^{(3)}) \neq \emptyset$ だから $c_i^{(1)} = e_i \cup f_i$ ($e_i \in E(G) - E(T_G)$) とおいたとき e_i を $c_i^{(1)}$ の特異辺、 $E(f_i) \cap (E(c_i^{(1)}) - E(c_j^{(2)}))$ かつ $E(f_i) \cap (E(c_i^{(1)}) - E(c_j^{(3)}))$ の辺を $c_i^{(1)}$ の情報辺とする。 $c_i^{(2)} = e_{i_1} \cup e_{i_2} \cup f_{i_1} \cup f_{i_2}$ においては e_{i_1} を特異辺、 e_{i_2} を情報辺とし、 f_{i_1}, f_{i_2} を連結道とする。 $c_j^{(3)} = e_{j_1} \cup e_{j_2} \cup e_{j_3} \cup f_{j_1} \cup f_{j_2} \cup f_{j_3}$ では e_{j_1} を特異辺、 e_{j_2} を情報辺とする。 $c_j^{(3)} \in S_3$ だから、この e_{j_1} と e_{j_2} が同じ $c_i^{(2)}$ に含まれることはない。従って G は $C_1 \cup C_2 \cup S_3$ に関し順応性を持つ。

例 10 $G = \theta_n$ のとき $|C_1| = \beta(G) = n - 1$
 $|C_2| = \binom{n-1}{2} = \frac{(n-1)(n-2)}{2}$, $C_k = \emptyset$ ($k \geq 3$)
 そして $|C_1 \cup C_2| = \frac{n(n-1)}{2} = \gamma(G) = \alpha(G)$

例 11 $G = K_4$ のとき $|C_1| = 3, |C_2| = \binom{3}{2} = 3$, $|S_3| = |C_3| = 1$, $\gamma(G) = \alpha(G) = |C_1 \cup C_2 \cup S_3| = 7$

(42)

例 12 $G=K_5$ のとき $|C_1| = 6, |C_2| = 14$ 一方 K_5 は $\gamma_3(K_5) \cup \gamma_4(K_5)$ に関し順応性を持つから $\gamma(G) \geq 25$

注 12 $E(G) - E(T_G)$ の元を丁度 1 つ含むサイクルは必ず 1 つ存在する. $E(G) - E(T_G)$ の 2 元が隣接していれば, それを含むサイクルは丁度 1 つ必ず存在する. $E(G) - E(T_G)$ の 2 元 e_1, e_2 が隣接していないとき, $T_G \cup \{e_1, e_2\}$ が 2-連結なら e_1, e_2 を含む G のサイクルが丁度 1 つ必ず存在する. $E(G) - E(T_G)$ の 3 元が連続 3 辺をなしているとき, この 3 元を含むサイクルが丁度 1 つ必ずある. 2 辺 e_1, e_2 が隣接しており e_3 が $e_1 \cup e_2$ と隣接していないときは $T_G \cup \{e_1, e_2, e_3\}$ が 2 連結であれば, この 3 辺を含むサイクルがただ 1 つ存在する. 3 辺 e_1, e_2, e_3 がどの 2 辺も隣接していないとき, $T_G \cup \{e_1, e_2, e_3\}$ が 3 連結なら, この 3 辺を含むサイクルがただ 1 つ存在する.

7 グラフの変形に関する順応性の遺伝について

命題 16 (細分) グラフ G が G 上のサイクルの集合 C に対し順応性を持てば G の細分 G' は C' に対し順応性を持つ. ここで C' は C に含まれるサイクルを細分して得られる G' 上のサイクルの集合である.

命題 17 (辺の除去) グラフ G 上のサイクルの集合 C が補助定理 1 の条件をみたすとき G の辺 e に対し $G - \{e\}$ は $C - \{e\}$ に関し順応性をもつ.

証明. $C - \{e\}$ が $G - \{e\}$ において補助定理 1 の条件をみたすことを示せばよい. $c_i \in C - \{e\}$ を取り, c_i の特異辺 s_i , 情報辺 t_{ij} ($j = 1$ または $j = 1, 2$) とする. $\{s_i, t_{ij}\}$ が $c_j \in C - \{e\}$ に含まれるなら $c_i, c_j \in C$ だから C が補助定理 1 の条件をみたすことに矛盾.

命題 18 (辺の縮約). グラフ G 上のサイクルの集合 C が補助定理 1 の条件をみたすなら G の辺 e に対し G/e は C/e に関し順応性をもつ.

証明。e がループのときは明らか。e がループでないとする。C/e が G/e において補助定理 1 の条件をみたすことを示せばよい。

参考文献

- [C-G] Conway, J.H. and Gordon, C.McA. : Knots and links in spatial graph, J. Graph Theory 7 (1983) 445 – 453
- [K1] Kinoshita, S. : On θ_n curves in R^3 and their constituent knots, Topology and Computer Science, Kinokuniya (1987) 211 – 216
- [K2] _____ : On spatial bipartite $K_{m,n}$'s and their constituent $K_{2,n}$'s, Kobe J. Math. 8 (1991) 41 – 46
- [K-S] Kohara, T. and Suzuki, S. : Some remarks on knots and links in spatial graphs, Knot 90, Walter de Gruyter & Co., (1992) 435 – 444
- [S1] Suzuki, S. : 空間グラフ上の結び目と絡み目, 早大教育学部学術研究 (数学編) 37 (1988) 17 – 29
- [S2] _____ : _____ II, 早大教育学部学術研究 (数学編) 38 (1989) 21 – 28
- [S3] _____ : 結び目理論入門, サイエンス社 (1991)
- [T] Taniyama, K. : Edge homotopy and vertex homotopy of graphs in R^3 , Art of Low Dimensional Topology (1995) 42 – 45
- [Y] Yamamoto, M. : Knots in spatial embeddings of the complete graph on four vertices, Topology and its appl. 36 (1990) 291 – 298
- [YS] Yasuhara, A. : Adaptability of graphs and certain canonical representation of knots via delta-unknotting operation, preprint

(44)

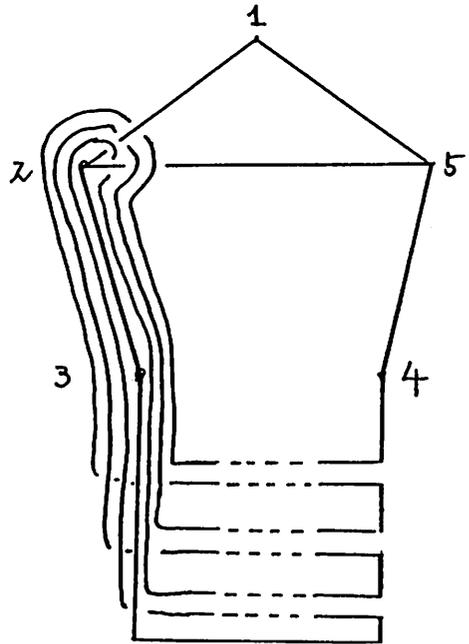
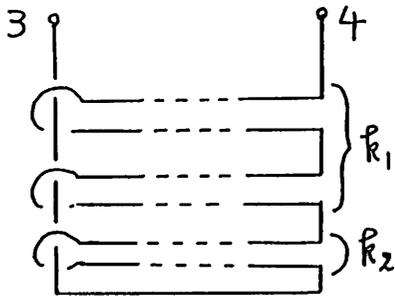
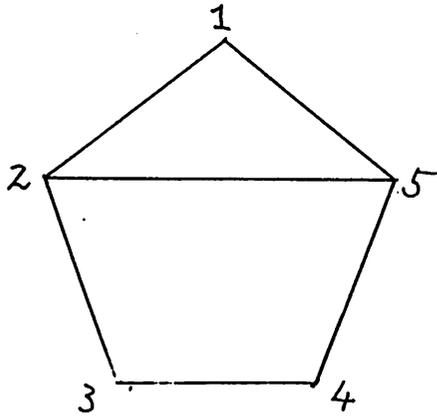


图 1

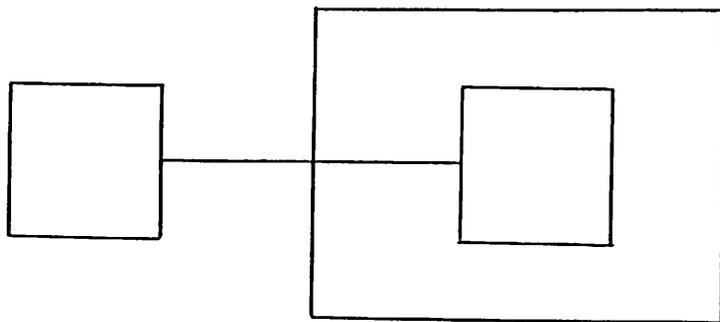


图 2

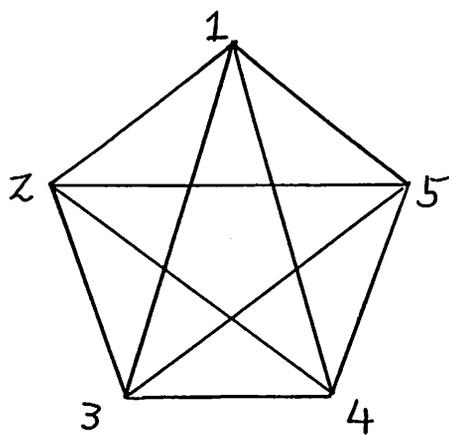


图 3

(46)

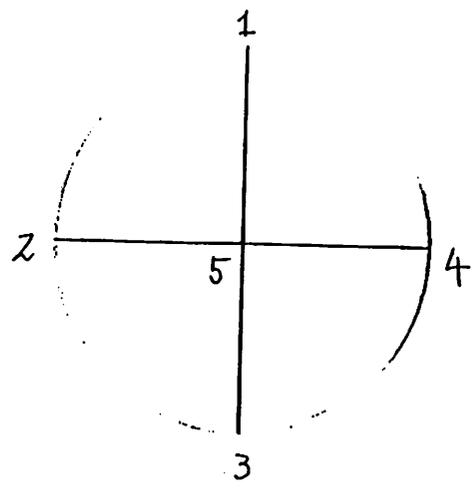


图 4

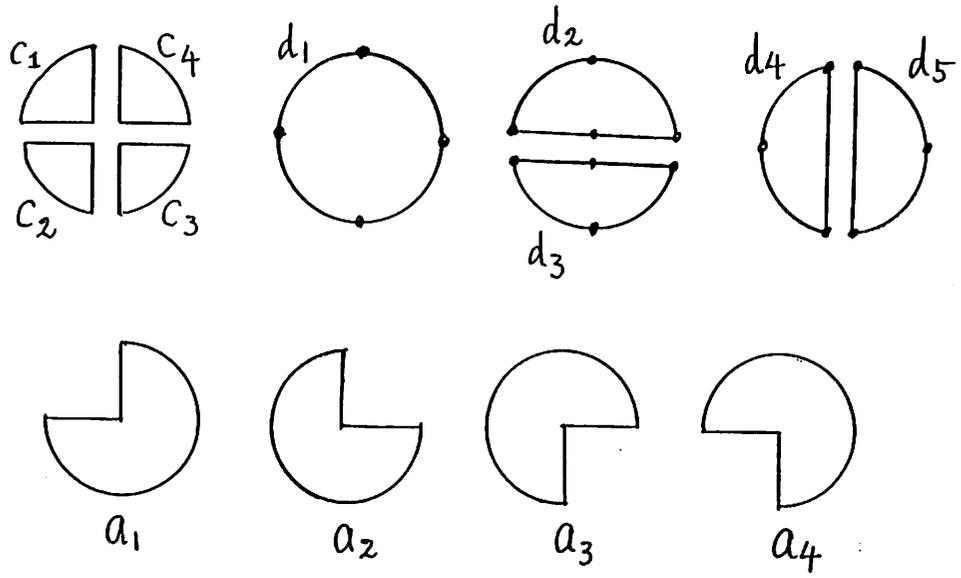


图 5

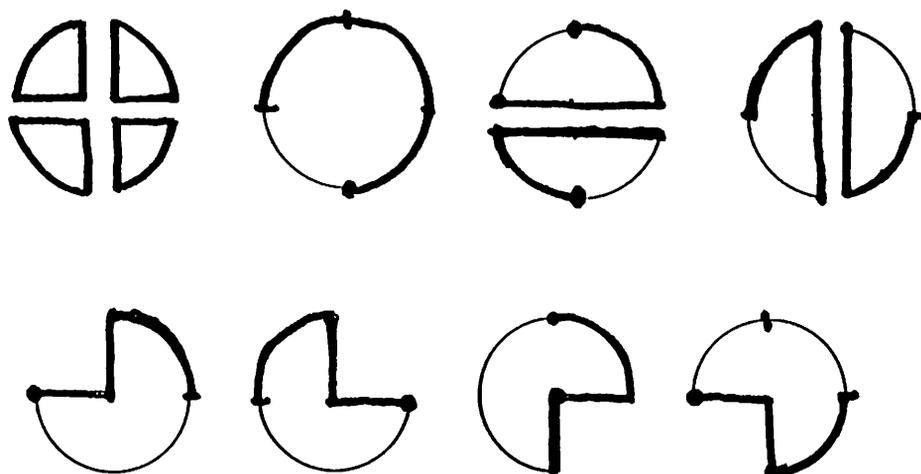


图 6

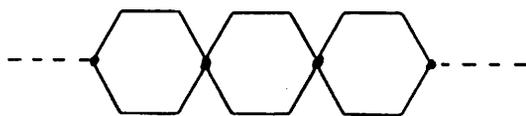
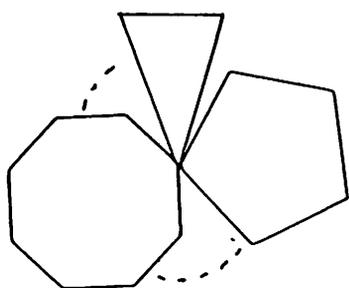


图 7