

対して $Adj(v, G_1) = \{v_0, v_1, \dots, v_{j-1}\}$ とし $A_i(v) = Adj(v, G_i), i = 0, 1$ とおく. このとき $A_\phi(v) = \phi(A_1(v)), \bar{A}_\phi(v) = \phi^{-1}(A_0(\phi(v)))$ と定める.

頂点 v_0, v_1, \dots, v_{k-1} が $(v_{i-1}, v_i) \in E(G), 1 \leq i \leq k-1$ を満たすとき, $\langle v_0, v_1, \dots, v_{k-1} \rangle$ を v_0 から v_{k-1} へのパスという. このとき $k-1$ をパスの長さという. また, 辺列 $\langle (v_0, v_1), (v_1, v_2), \dots, (v_{k-2}, v_{k-1}) \rangle$ を v_0 から v_{k-1} へのルートと呼び, $k-1$ をルートの長さという.

頂点 $v \in V(G), h = deg(v, G)$ に対して $Adj(v, G) = \{v_0, \dots, v_{h-1}\}$ とおくと, $\delta(v, G) = \{deg(v_0, G), \dots, deg(v_{h-1}, G)\}$ と定める. ただし, $\delta(v, G)$ は多重集合である. $\delta(v, G)$ を表記するとき, わかりやすくするため

$$h : deg(v_0, G), \dots, deg(v_{h-1}, G)$$

と表記することもある. ただし, $h = deg(v, G), v_i \in Adj(v, G), 0 \leq i \leq h-1$ である.

グラフ G の全ての頂点 $v_j \in V(G), 0 \leq j \leq n-1$ に対して, $\{\delta(v_0, G), \dots, \delta(v_{n-1}, G)\}$ を $\Delta(G)$ と表記して隣接次数表と呼ぶ. ただし, $\Delta(G)$ も多重集合である.

2つのグラフ G_0 と G_1 が $\Delta(G_0) = \Delta(G_1)$ を満たすとき, δ 同値であるとよぶ.

グラフ G の頂点 u から v への最短経路とは, u から G の辺をたどって頂点 v に到達するパスのうちもっとも短いパスの長さのことである. 頂点 $u, v \in V(G)$ に対して u から v への最短経路の長さを $sp(u, v, G)$ とする. ただし, u から v へのパスが存在しないとき $sp(u, v, G) = n$ とし u と v が等しいときは $sp(u, v, G) = 0$ とする.

グラフ G の頂点 v から v へのルートで, 辺が重複しないものをサイクルと呼ぶ. このときルートの長さをサイクルの長さと呼ぶ. グラフ G において, サイクルの長さをもっとも短いものを最小サイクルと呼ぶ. グラフ G に対して, 辺 $e = (u, v)$ を含む最小サイクルの長さを $mc(e, G)$ とおく. ただし, 辺 e を含む最小サイクルが存在しないとき $mc(e, G) = n+1$ とする.

$\rho(G) = \{mc(e_0, G), \dots, mc(e_{m-1}, G)\}$ を最小サイクル表とよぶ. $\rho(G)$ も多重集合である. グラフ G に対して, 次の4つの条件を満たす k 個のグラフ $G_0, \dots, G_{k-1}, 1 \leq k$ をグラフ G の連結成分と呼ぶ. ただし, $G_i = (V_i, E_i), 0 \leq i \leq k-1, \bigcup E_i = E(G)$

① $V(G) = V_0 \cup \dots \cup V_{k-1}$

② G_i は連結グラフ.

③ $i \neq j$ に対して $V_i \cap V_j = \emptyset$.

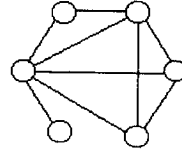


図1 Λ グラフの例
Fig.1 An example of a Λ graph

④ $v_i \in V_i$ および $v_j \in V_j (i \neq j)$ に対して $(v_i, v_j) \notin E(G)$.

グラフ G の連結部分グラフ $G_i = (V_i, E_i) (0 \leq i \leq k-1)$ に対してその補グラフを $\bar{G}_i = (V_i, E'_i)$ とおく. $\hat{G} = (V(G), \bigcup E'_i)$ をグラフ G の連結補グラフと呼ぶ.

本論文では以下, グラフ G に対して, $\rho(\hat{G})$ を $\hat{\rho}(G)$ と書くことにする. $\rho(G_0) = \rho(G_1)$ かつ $\hat{\rho}(G_0) = \hat{\rho}(G_1)$ のとき G_0 と G_1 は ρ 同値であるという.

グラフ G と $0 \leq i, j \leq n-1$ に対して, $\Lambda(i, j, G)$ を次のように定める. $\Lambda(i, j, G) = |\{v \mid i = deg(v, G), j \in \delta(v, G), v \in V(G)\}|$

ただし $i \times j = 0$ の場合は $\Lambda(i, j, G) = 0$ である.

次の条件 $P(G)$ を満たすグラフを Λ グラフと呼ぶ.

条件 $P(G)$: $1 \leq i, j \leq n-1$ である任意の i, j に対して

1) $i \neq j$ ならば $\Lambda(i, j, G) \leq 1$ または $\Lambda(j, i, G) \leq 1$ である.

2) $i = j$ ならば $\Lambda(i, i, G) \leq 3$ である.

3. Λ グラフの同型性

[事実 1] $G_0 \simeq G_1$ であることは, 次の条件を満たす全単射 $\phi : V(G_1) \rightarrow V(G_0)$ が存在することと同値である. $(\forall v \in V(G_1)) [A_0(\phi(v)) = \phi(A_1(v))]$

[命題 2] 2つの Λ グラフ G_0, G_1 が $G_0 \simeq G_1$ であるための必要十分条件は $\Delta(G_0) = \Delta(G_1)$ である.

[証明] 必要条件は明らかなので十分条件のみを示す. $\Delta(G_0) = \Delta(G_1)$ であるが $G_0 \simeq G_1$ でないと仮定する. $|V(G_0)| = |V(G_1)| = n$ とし, G_0, G_1 の n 個の頂点に対して以下の条件を満たすように全単射 ϕ を定める. $\phi : V(G_1) \rightarrow V(G_0)$ $\Delta(G_0) = \{\delta(u_0, G_0), \dots, \delta(u_{n-1}, G_0)\}$, $\Delta(G_1) = \{\delta(v_0, G_1), \dots, \delta(v_{n-1}, G_1)\}$, $\delta(u_i, G_0) = \delta(v_i, G_1), 0 \leq i \leq n-1, u_i = \phi(v_i), \phi^{-1}(u_i) = v_i, 0 \leq i \leq n-1$ とする. $G_0 \not\simeq G_1$ であるから事実 1 より, 必ず $\delta(u, G_0) = \delta(v, G_1), Adj(u, G_0) \neq A_\phi(v)$ を満たす頂点 u, v が存在する.

$\delta(u, G_0) = \delta(v, G_1)$ であるから $Adj(u, G_0)$ と