

# 情報数学 I

## 第 11 回 「連結性」

### ○隣接行列と経路の数

隣接行列  $A$  に対し、

$$A^n = \underbrace{AA \cdots A}_{n \text{ 個}}$$

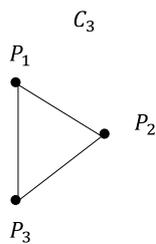
とし、 $A^n$  の  $(i, j)$  成分を  $a_{ij}^{(n)}$  と書く。

(定理) グラフ  $G = (\{P_1, \dots, P_p\}, E)$  とし、その隣接行列を  $A$  とする。 $A^n$  の  $(i, j)$  成分  $a_{ij}^{(n)}$  は  $G$  における長さ  $n$  の相異なる  $P_i P_j$  経路の個数である。

単純グラフについては次の性質が成り立つ。

- (1)  $a_{ii}^{(2)} = d(P_i)$
- (2)  $\frac{1}{6} \sum_{i=1}^p a_{ii}^{(3)}$  は  $G$  における相異なる 3 辺形の個数である。
- (3)  $p \geq 2$  のとき、 $G$  が連結 ( $G$  のどの 2 頂点間にも経路がある)  $\Leftrightarrow \sum_{n=0}^{p-1} A^n$  のどの成分も正。

(例)



$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}, A^2 = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix}, A^3 = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 3 \\ 3 & 2 & 3 \\ 3 & 3 & 2 \end{bmatrix}$$

### ○距離

距離  $d(P, Q)$ :  $P$ - $Q$  経路の長さの最小値のことを頂点  $P$  と  $Q$  の間の距離といい、 $d(P, Q)$  と書く。

任意の  $P, Q, R \in V$  に対し次が成り立つ。

- (i)  $d(P, Q) \geq 0$
- (ii)  $d(P, Q) = 0 \Leftrightarrow P = Q$
- (iii)  $d(P, Q) = d(Q, P)$
- (iv)  $d(P, Q) + d(Q, R) \geq d(P, R)$  (三角不等式)

直径：グラフ $G$ のすべての2頂点間の距離の最大値を $G$ の直径という。

### ○連結グラフ

**連結**：  $P, Q \in V$  に対し、 $P$ - $Q$ 道が存在するとき、 $P$ と $Q$ は連結している、という。 $G$ のどの2頂点間も連結しているとき、 $G$ は連結である、という。2頂点が「連結している」という関係は同値関係。

**連結成分**：  $G$ の極大な連結部分グラフ。同値関係としてとらえると、同値類のこと。

(定理) グラフ $G$ が連結グラフならば $|E| \geq |V| - 1$ である。

(定理) 単純グラフ $G$ の頂点数 $p$ と辺数 $q$ の間に次の(1), (2), (3)のどれかが成り立てば $G$ は連結である。

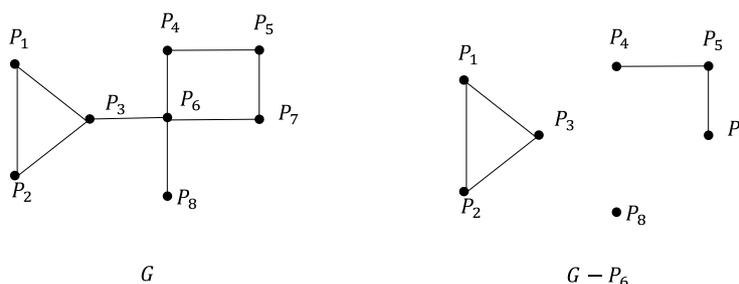
- (1)  $q \geq \frac{(p-1)(p-2)}{2} + 1$
- (2)  $G$ の最小次数  $\geq \frac{p-1}{2}$
- (3)  $G$ が閉路を持たず、 $q \geq p - 1$

### ○頂点と辺の削除

**頂点 $P$ の削除  $G - P$** ：  $P$ とそれに接続するすべての辺を削除して得られるグラフ

**辺 $e$ の削除  $G - e$** ： グラフ $G$ から辺 $e$ を削除したグラフ

(例)



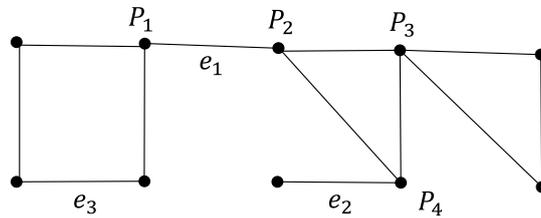
$G - P_6$ の連結成分の個数 = 3

### ○連結度

**切断点**： その点を削除すると、グラフが分断されてしまう点を**切断点**あるいは**間接点**あるいは**分離点**という。

**橋**： その辺を削除すると、グラフが分断されてしまう辺を**橋**あるいは**切断辺**あるいは**分離辺**という。

(例)



切断点:  $P_1, P_2, P_3, P_4$

橋:  $e_1, e_2$

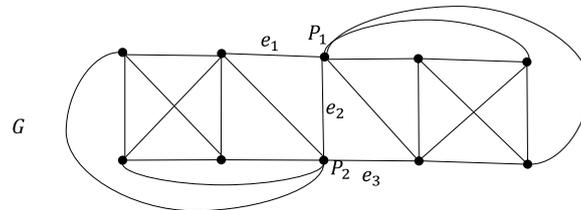
(定理) 頂点 $P$ (あるいは辺 $e$ )が切断点(あるいは橋)である必要十分条件は、どの $Q$ - $R$ 道も $P$ (あるいは $e$ )を通るような、 $P$ と異なる2頂点 $Q, R$ が存在することである。

グラフ $G$ からある頂点集合を削除してグラフ $G$ を分断することを考える。

**連結度**: グラフ $G$ を分断するのに必要な最小頂点数のことを**連結度**といい、その頂点集合のことを**切断点集合**という。

**辺連結度**: グラフ $G$ を分断するのに必要な最小辺数のことを**辺連結度**といい、その辺集合のことを**切断辺集合**という。

(例)



連結度 = 2:  $P_1, P_2$ による

辺連結度 = 3:  $e_1, e_2, e_3$ による

最小次数 = 4

(ホイットニーの定理) 任意のグラフ $G$ に対して、 $\text{連結度} \leq \text{辺連結度} \leq \text{最小次数}$ が成り立つ。

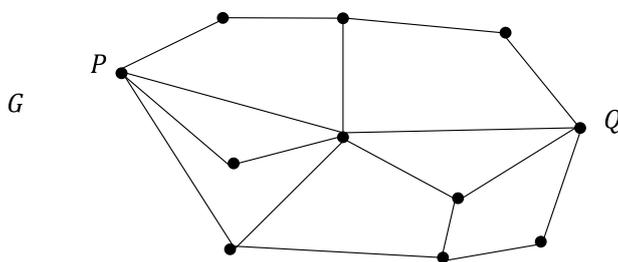
## ○2 頂点間の道の本数

**カット**:  $P, Q \in V, S \subseteq E$ とする。 $G$ から $S$ を除去することによって $P$ と $Q$ が分離するとき、 $S$ は $P$ と $Q$ を分離する、という。 $S$ を $(P, Q)$ カットまたはカットと呼ぶ。

**辺素**: 二つの経路 $W$ と $W'$ が辺を共有しないとき辺素であるという。

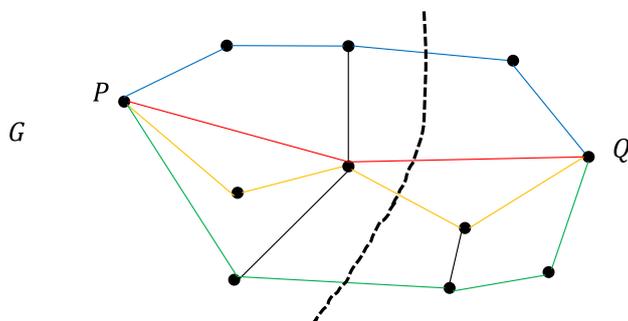
**(メンガーの定理)**  $P$ と $Q$ が $G$ の相異なる頂点ならば、 $G$ において互いに辺素な $P$ - $Q$ 道の最大本数は $P$ と $Q$ を分離する辺の最小本数に等しい。

(例)



互いに辺素な $P$ - $Q$ 道は最大いくつあるか？ 4つ

$P$ と $Q$ を分離する最小の切断辺はいくつか？ 4つ



青線、赤線、黄線、緑線がそれぞれ辺素な道  
太点線をまたぐ辺が切断辺

メンガーの定理は最大フロー最小カット定理につながる重要な定理。