

情報数学 I

第 14 回「いろいろなグラフ 2: オイラーグラフとハミルトングラフ」

§ 5.2.2 オイラーグラフとハミルトングラフ

○オイラーグラフ

周遊小道: 各辺を一度ずつ通る小道

オイラー小道: 閉じた周遊小道

オイラーグラフ: オイラー小道を持つグラフ

すべての辺を通る一筆書きができるかどうか、という問題。

(オイラーの定理) 連結グラフ G に対し、次が成り立つ。(これは必要十分条件)

周遊小道を持つ \Leftrightarrow 奇頂点が 0 か 2

オイラー小道を持つ \Leftrightarrow 奇頂点が 0

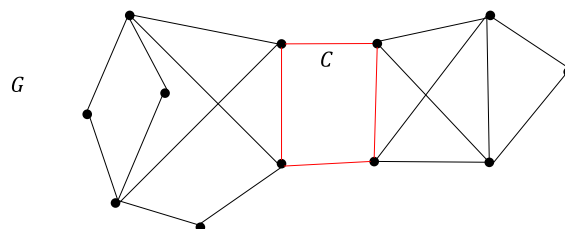
(オイラー小道に関する証明)

(\Rightarrow) オイラー小道であれば各頂点には、入る辺と出る辺を同数持つため必ず偶頂点となる。

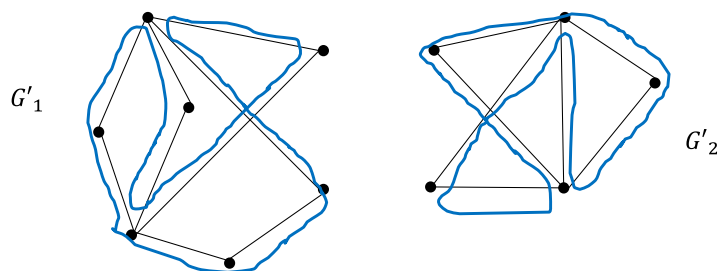
(\Leftarrow) $G = (V, E)$ としたとき、 $q = |E|$ に関する数学的帰納法で証明。

$q \leq 2$ のときは明らかに成り立つ。

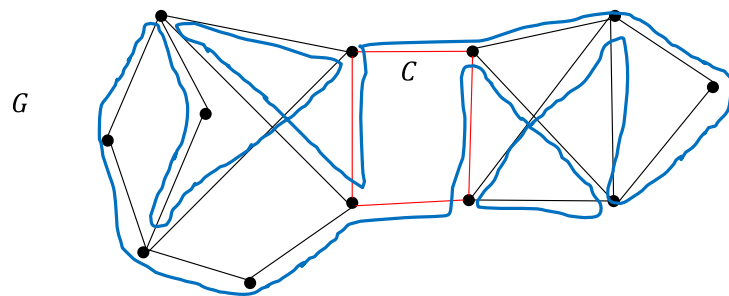
$q > 2$ のとき、 $q - 1$ 以下では成り立っているとする。グラフ G の任意の点 P を一つ選択する。 P を始点とする任意の閉路 C をつくる。 G から C を構成する辺を取り除いてできるグラフ G' はすべて偶頂点であり、かつ、 $q - 1$ 以下のサイズとなるため、 G' はすべてオイラー小道を持つ。各 G' と C は共有する頂点を持つため、 C を辿るときにその共有する頂点から G' を辿って C に戻ってくれば C も G' も一度ずつ辿ることができる。したがって、 q に対するオイラー小道を作ることができる。



グラフ G から閉路 C を除くと次の G'_1 と G'_2 ができる。それぞれ帰納法の仮定よりオイラー小道が必ず存在する。



C を巡回する途中で各々のグラフを巡回すれば G に対するオイラー小道ができる。



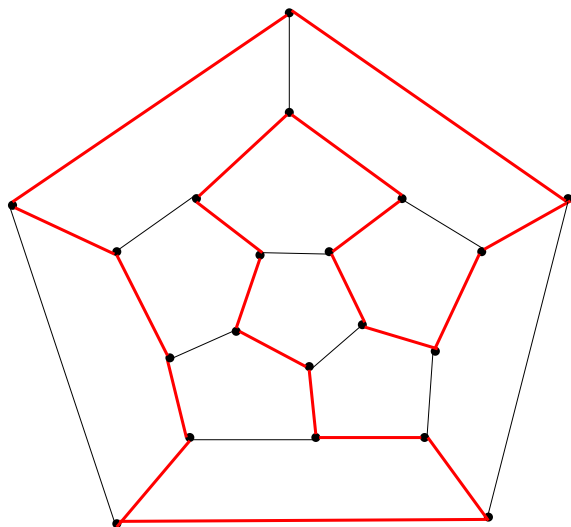
□

○ハミルトングラフ

ハミルトン閉路: 各頂点を一度ずつ通る閉じた小道

ハミルトングラフ: ハミルトン閉路を持つグラフ

(例) 正 12 面体とそのハミルトン閉路



必要十分条件は未解決問題

(オアの定理) 頂点数 p が $p \geq 3$ となるグラフ G に対し、隣接しない任意の2頂点 P, Q ($P \neq Q$)
に対し、 $d(P) + d(Q) \geq p$ が成り立つ $\Rightarrow G$ はハミルトングラフ

(例)

任意の正整数 n について $K(n, 2n, 3n)$ はハミルトングラフ

頂点数 p に対し、 $p \geq 3$, (G の最小次数) $\geq p/2$ ならハミルトングラフ