グラフとネットワーク(第8回)

安藤 和敏

ando@sys.eng.shizuoka.ac.jp

静岡大学工学部

特殊なグラフ

特殊なグラフ

- 完全グラフ
- 2 部グラフ
- 道
- 木

特殊なグラフ

- 完全グラフ
- 2 部グラフ
- 道
- 木
- 平面グラフ

特殊なグラフ

- 完全グラフ
- 2 部グラフ
- 道
- 木
- 平面グラフ
- オイラー・グラフ

特殊なグラフ

- 完全グラフ
- 2 部グラフ
- 道
- 木
- 平面グラフ
- オイラー・グラフ
- ハミルトン・グラフ

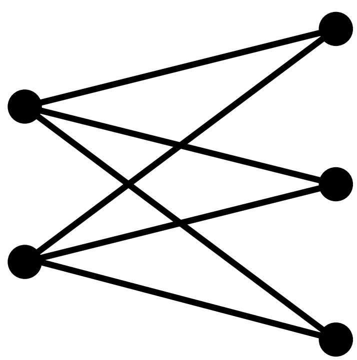
平面グラフ

平面グラフ

無向グラフ $G = (V, A)$ は, 平面上に枝を交差させることなく描くことができるとき, 平面グラフと呼ばれる.

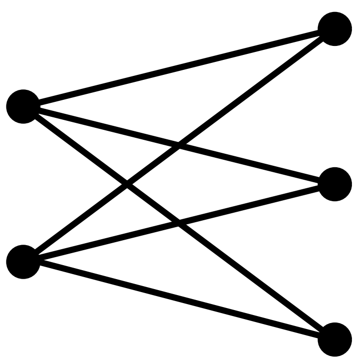
平面グラフ

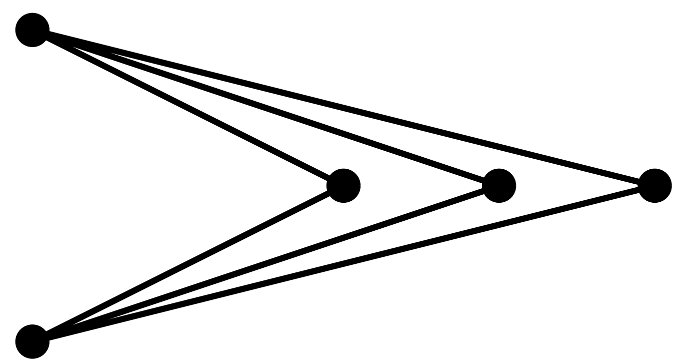
無向グラフ $G=(V,A)$ は, 平面上に枝を交差させることなく描くことができるとき, 平面グラフと呼ばれる.



平面グラフ

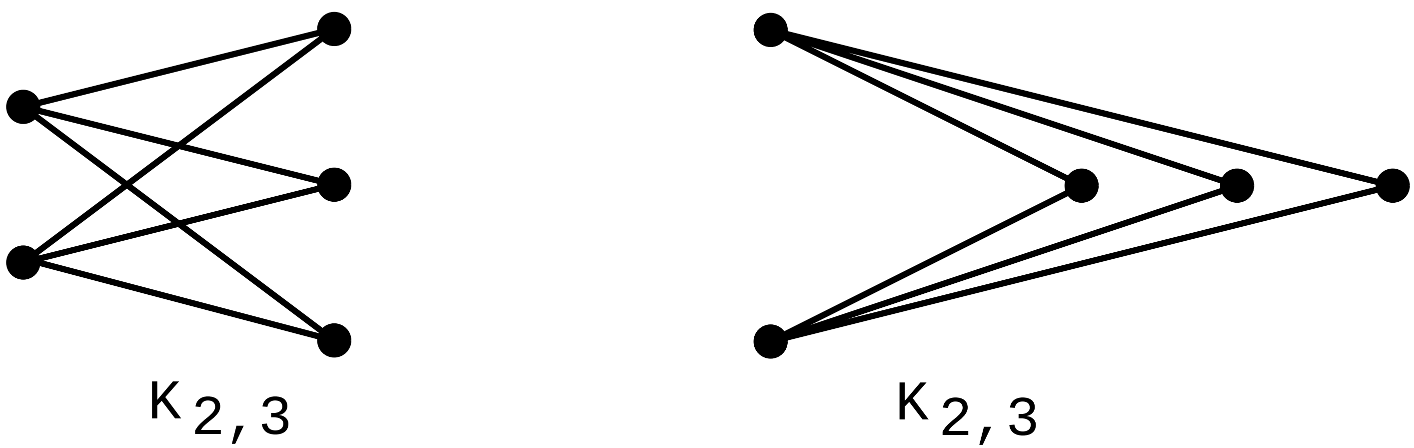
無向グラフ $G = (V, A)$ は, 平面上に枝を交差させることなく描くことができるとき, 平面グラフと呼ばれる.





平面グラフ

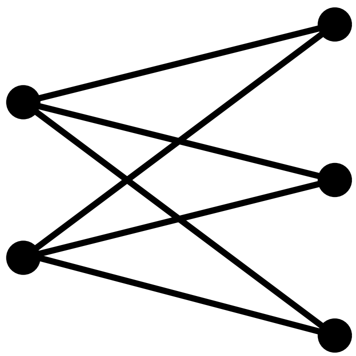
無向グラフ $G = (V, A)$ は, 平面上に枝を交差させることなく描くことができるとき, 平面グラフと呼ばれる.

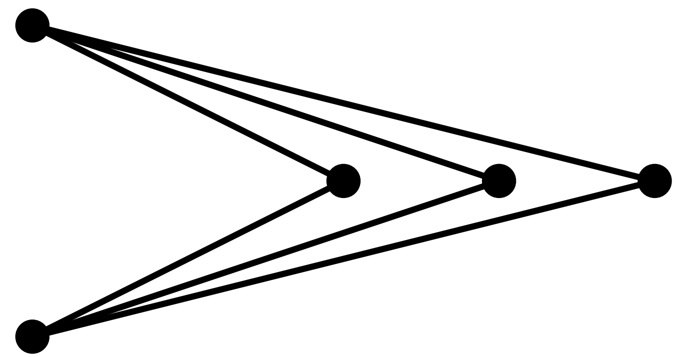


$K_{2,3}$ は平面グラフである.

平面グラフ

無向グラフ $G = (V, A)$ は, 平面上に枝を交差させることなく描くことができるとき, 平面グラフと呼ばれる.





$\mathrm{K}_{2,3}$ は平面グラフである.

K_4, $\mathrm{K}_{3,3}$ は平面グラフか?

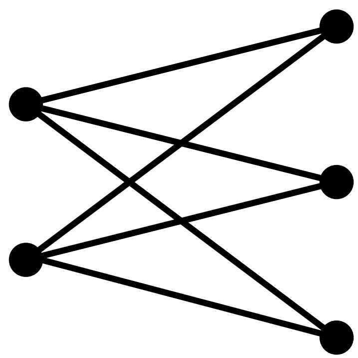
平面グラフ (続き)

平面グラフ (続き)

平面グラフを, 実際に平面上に枝を交差させることなく描いたものを, その平面グラフの平面描画と呼ぶ.

平面グラフ (続き)

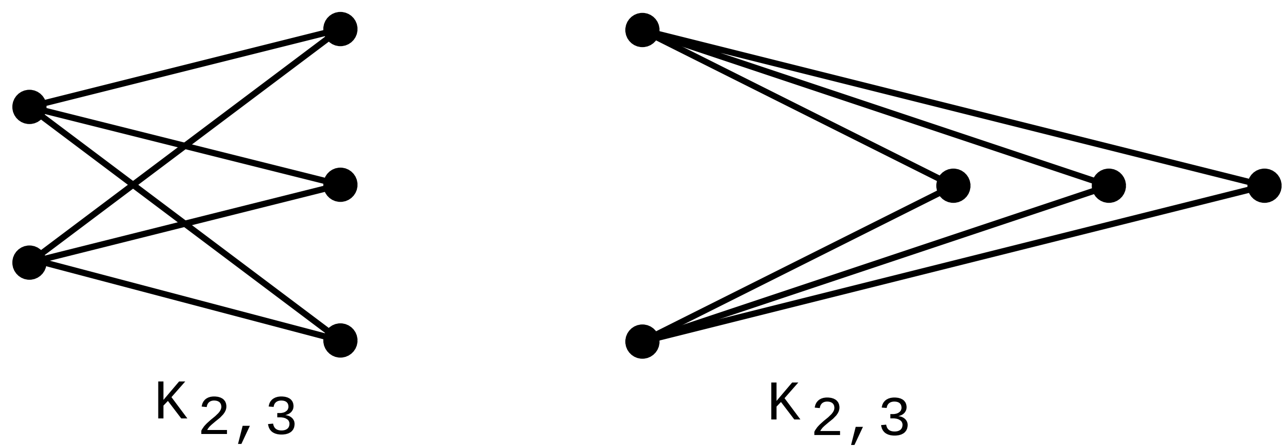
平面グラフを, 実際に平面上に枝を交差させることなく描いたものを, その平面グラフの平面描画と呼ぶ.



平面グラフ $\mathrm{K}_{2,3}$ の

平面グラフ (続き)

平面グラフを, 実際に平面上に枝を交差させることなく描いたものを, その平面グラフの平面描画と呼ぶ.



平面グラフ $K_{2,3}$ の　　平面描画

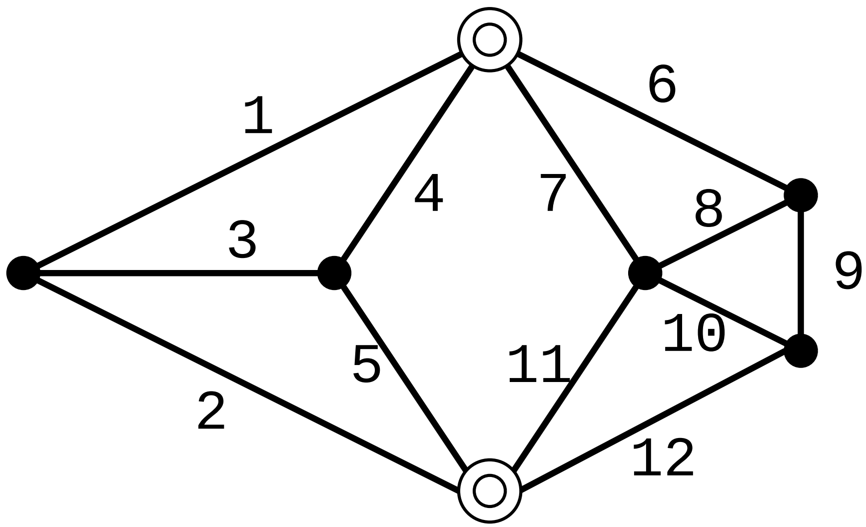
平面グラフ(続き)

平面グラフ(続き)

平面グラフの平面描画は一意ではない.

平面グラフ(続き)

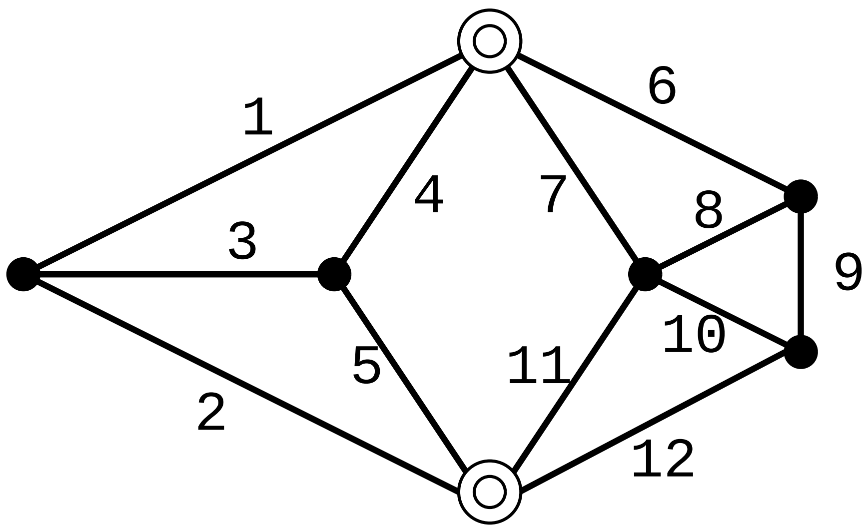
平面グラフの平面描画は一意ではない.



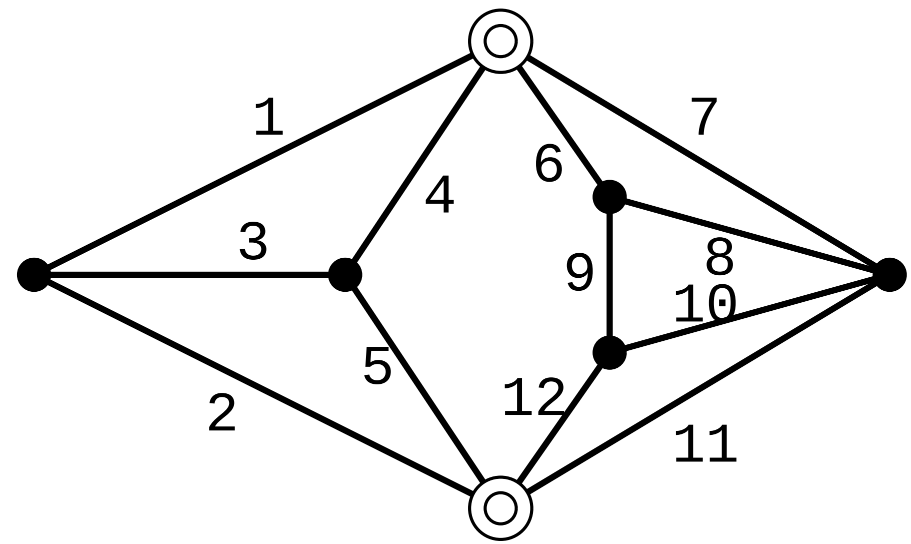
平面描画 (その 1)

平面グラフ(続き)

平面グラフの平面描画は一意ではない.



平面描画 (その 1)

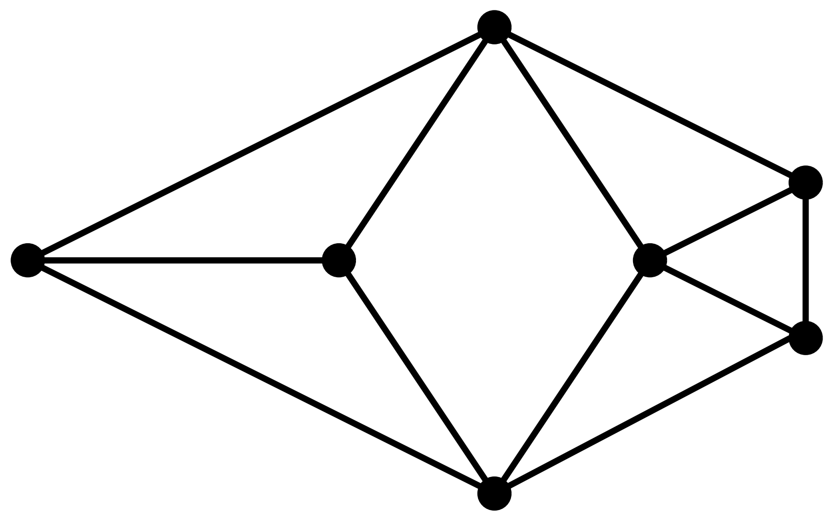


平面描画 (その 2)

双対グラフ(その1)

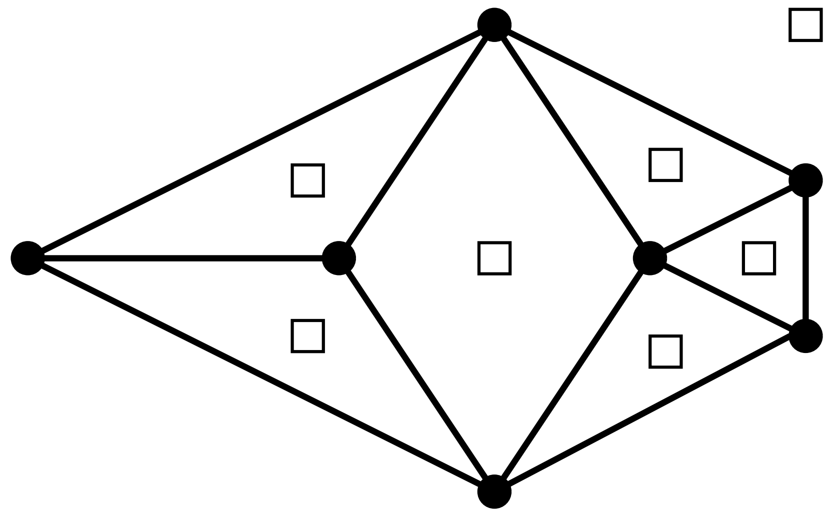
双対グラフ(その1)

以下の操作でつくられるグラフを G の双対グラフと呼んで, G^* で表す.



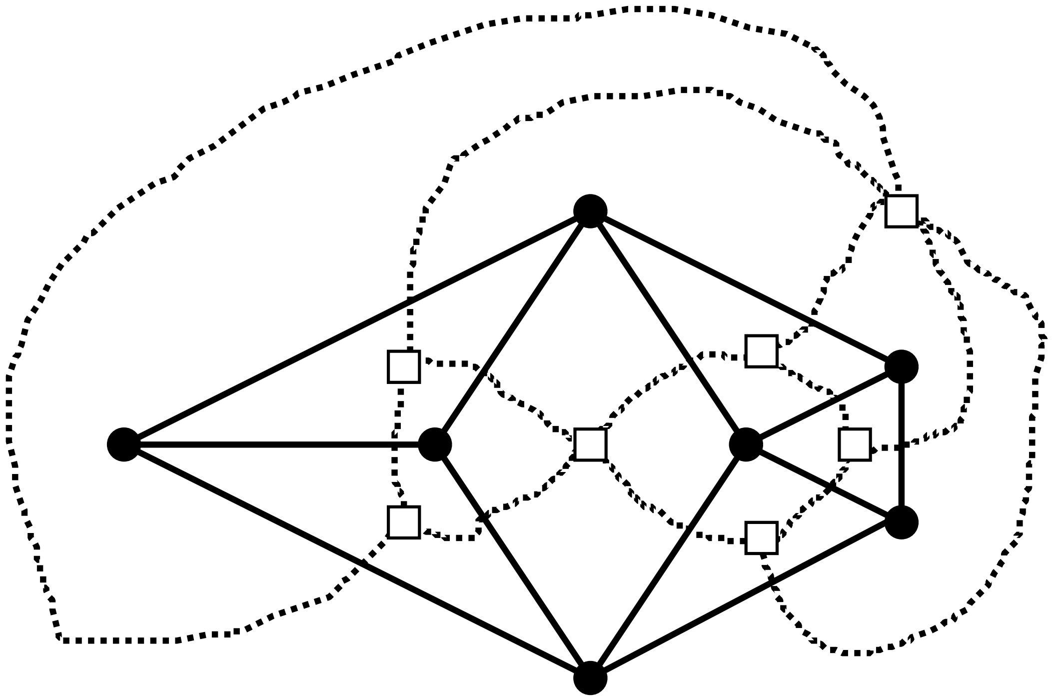
$G = (V, A)$ の平面描画(その1)

双対グラフ(その 1)



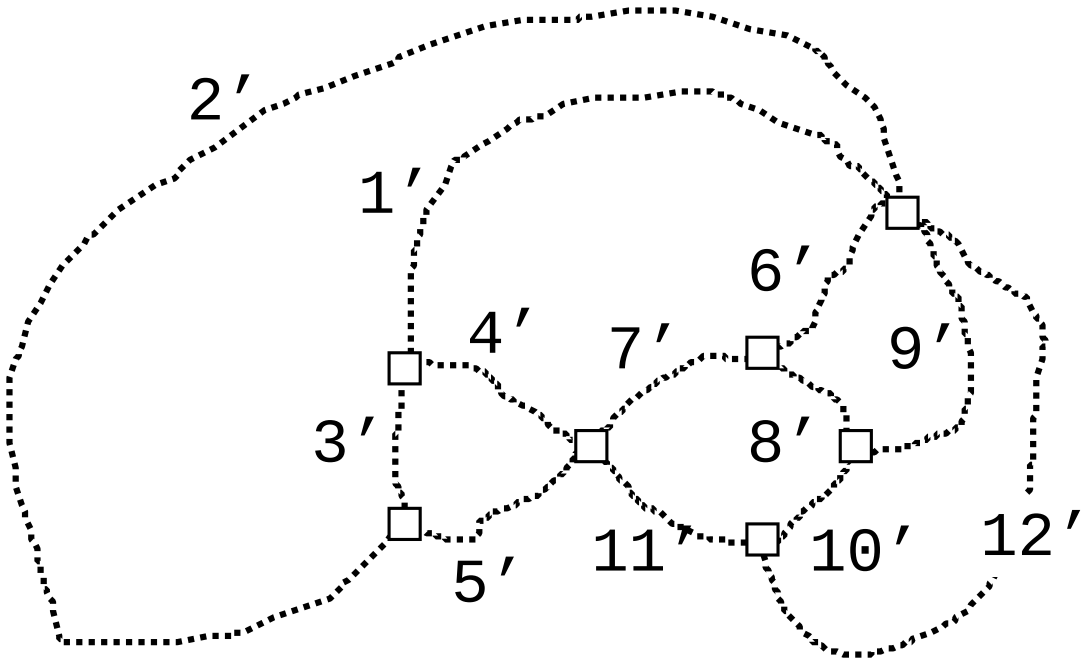
何本かの枝で囲まれた領域を"点"として, □ で表す.

双対グラフ(その1)



2 つの領域が枝 a を狭んで隣りあっているとき, これら 2 つの領域の□ を破線の枝で結ぶ. この枝を a' とする.

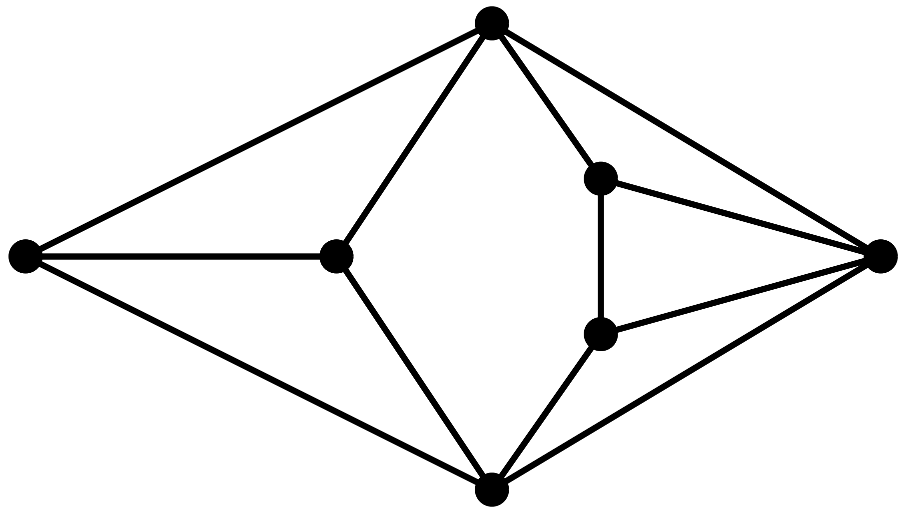
双対グラフ(その1)



□で表された点と破線で表された枝からなるグラフが双対グラフ G^* である.

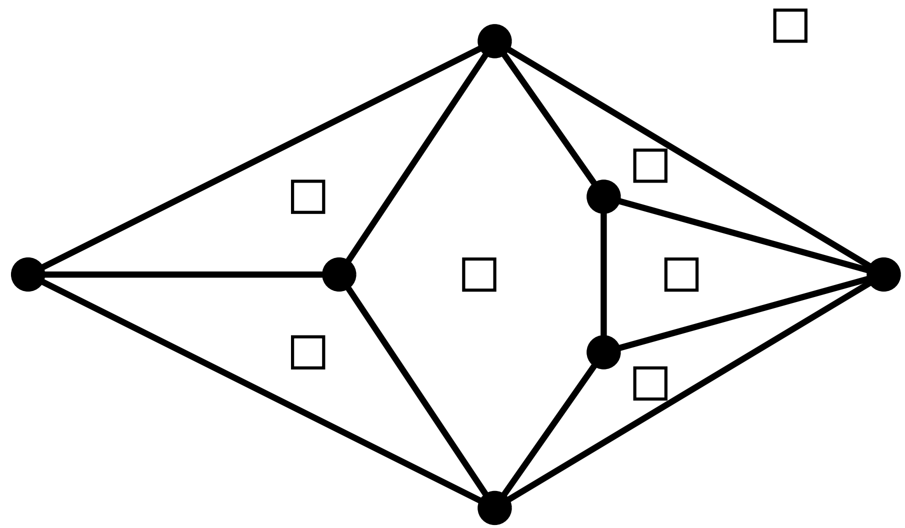
双対グラフ(その2)

双対グラフ(その2)



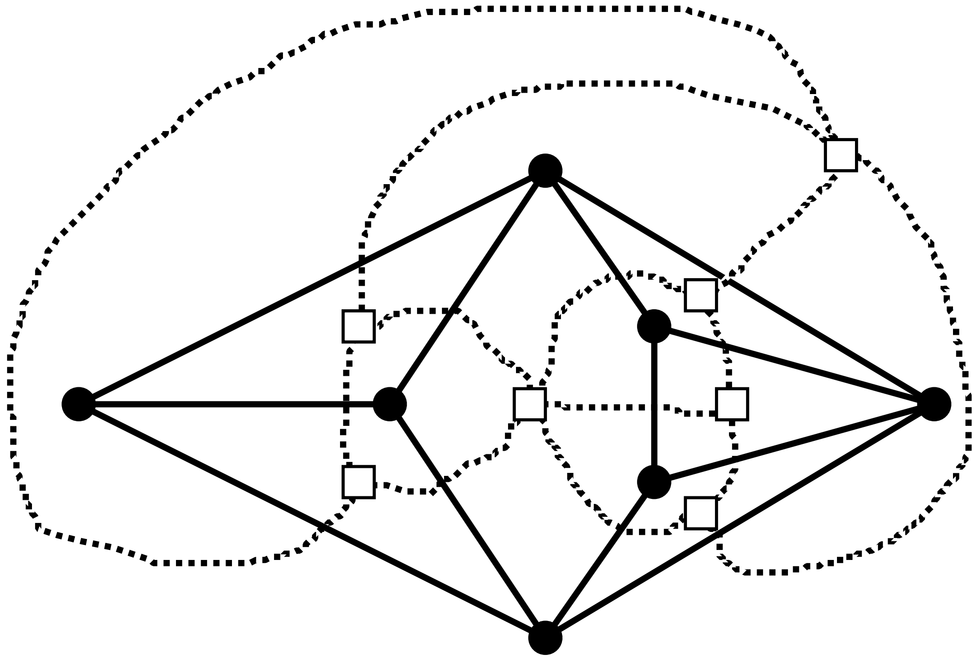
$G = (V, A)$ の平面描画(その2)

双対グラフ(その2)



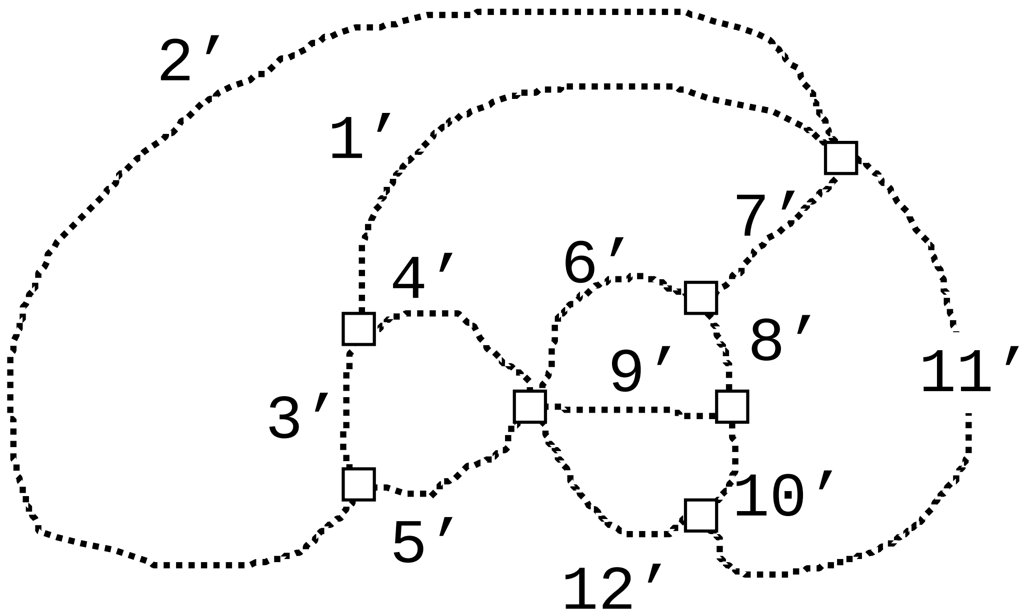
何本かの枝で囲まれた領域を”点”として, □ で表す.

双対グラフ(その2)



2 つの領域が枝 a を狭んで隣りあっているとき,
これら 2 つの領域の口 を破線の枝で結ぶ. この
枝を a' とする.

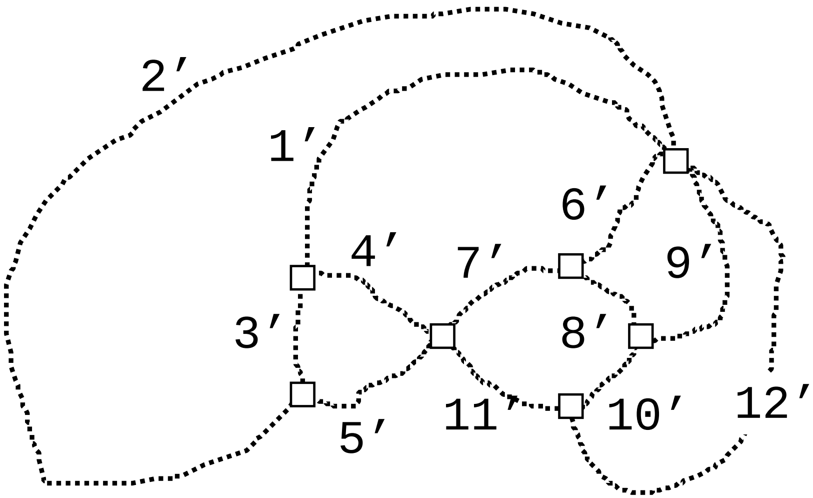
双対グラフ(その2)

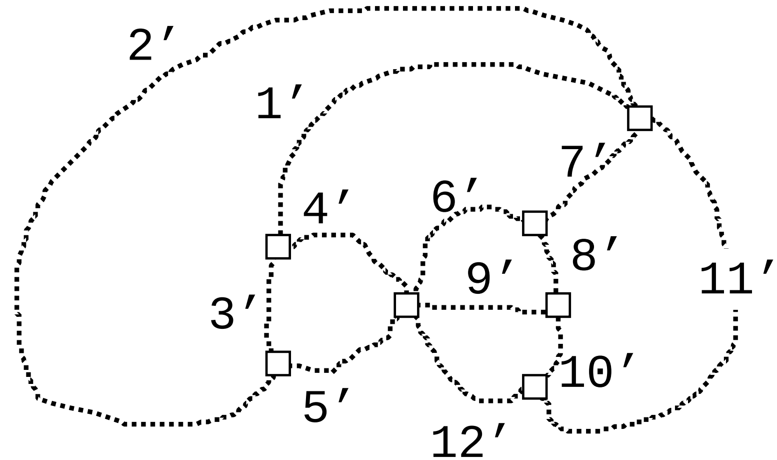


□で表された点と破線で表された枝からなるグラフが双対グラフ G^* である.

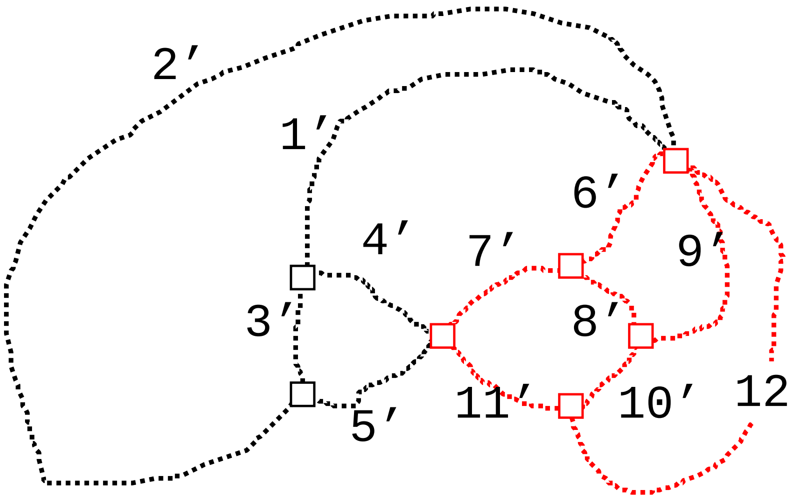
2つの双対グラフ

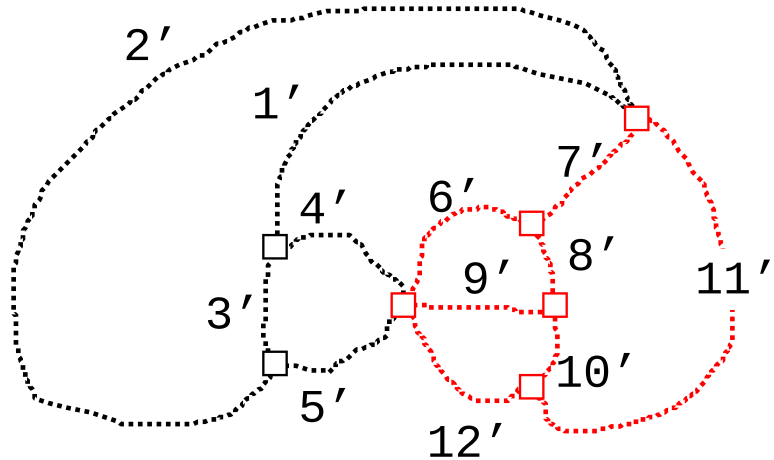
平面描画１の双対グラフ　平面描画２の双対グラフ



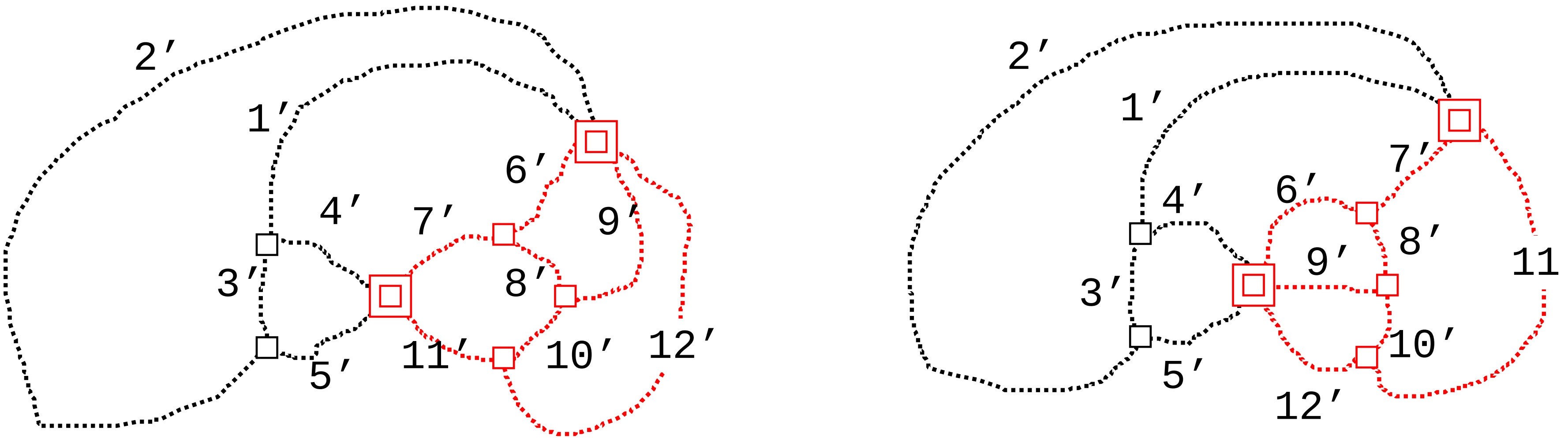


2つの双対グラフ





2つの双対グラフ



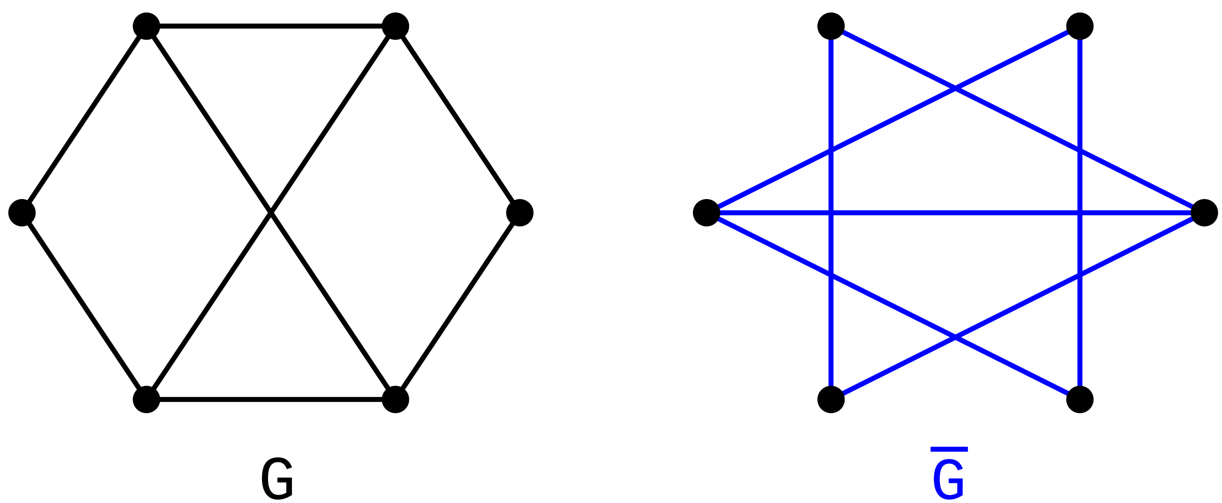
一方の双対グラフを２重四角の２点で切り離し，右側部分を上下反転した後結合すると他方が得られる．

補グラフ

単純な (⇒ 教科書 p. 4) 無向グラフ $G = (V, E)$ を考える. (無向グラフを考えるときには, 枝集合を A ではなくて E と書くことがある.)

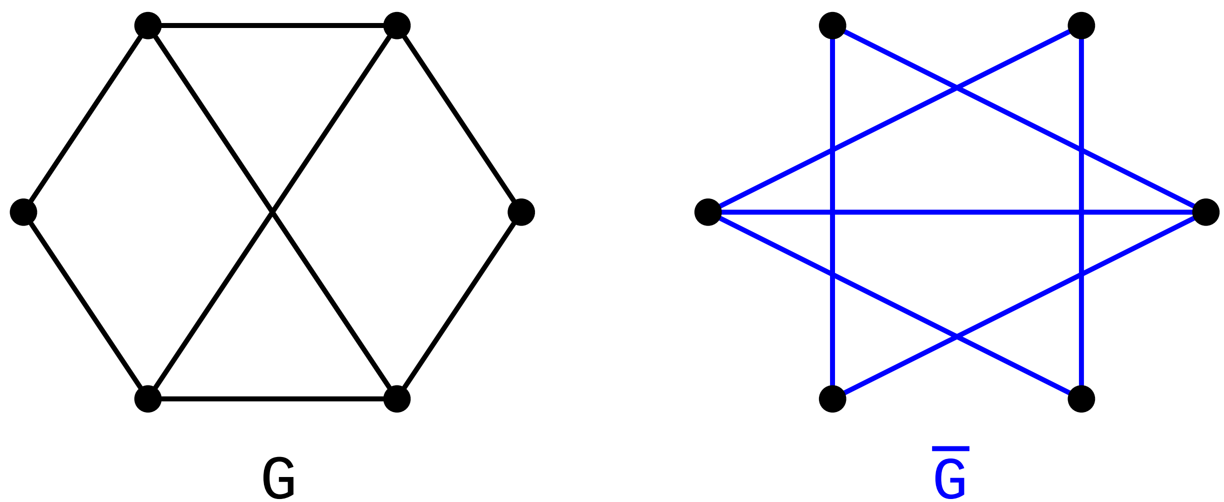
補グラフ

G と同じ頂点集合を持ち, 相異なる 2 点 $u, v \in V$ に対してそれらを結ぶ枝が G に存在しないとき, またそのときに限り u, v を結ぶ枝をもつような単純な無向グラフ $\bar{G} = (V, \bar{E})$ を G の補グラフという.



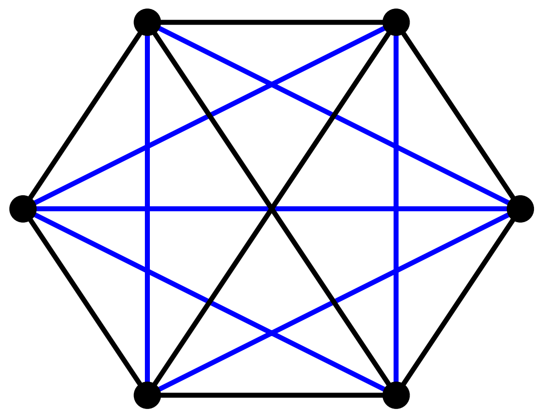
補グラフ

当然のことながら, G と $\bar{G}$ を合わせると完全グラフが得られる. また, $\bar{G}$ の補グラフは G になる.



補グラフ

当然のことながら, G と $\bar{G}$ を合わせると完全グラフが得られる. また, $\bar{G}$ の補グラフは G になる.

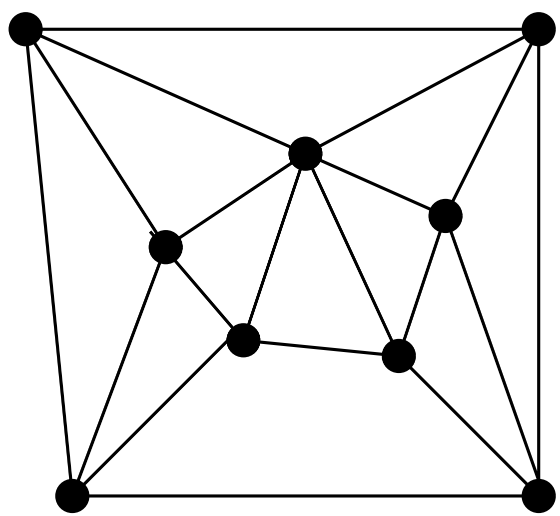


$G + \bar{G} = K_6$

オイラー・グラフとハミルトン・グラフ

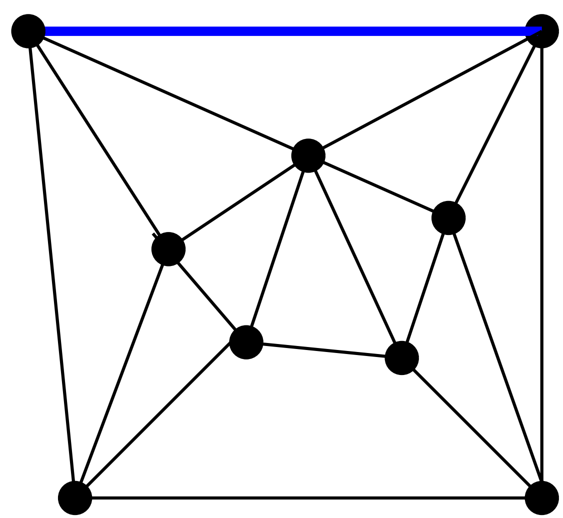
オイラー・グラフ

$G=(V,A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



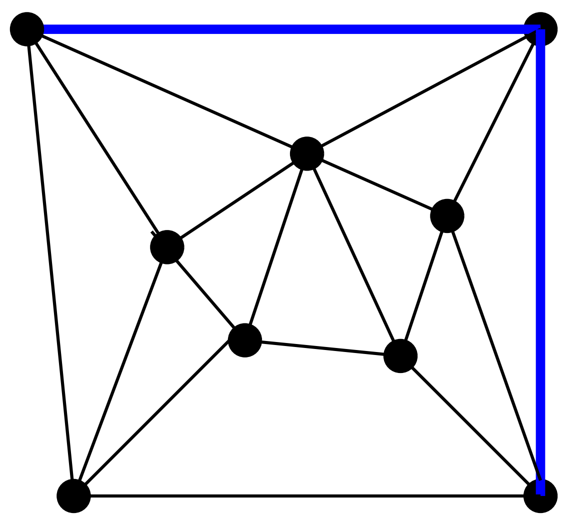
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



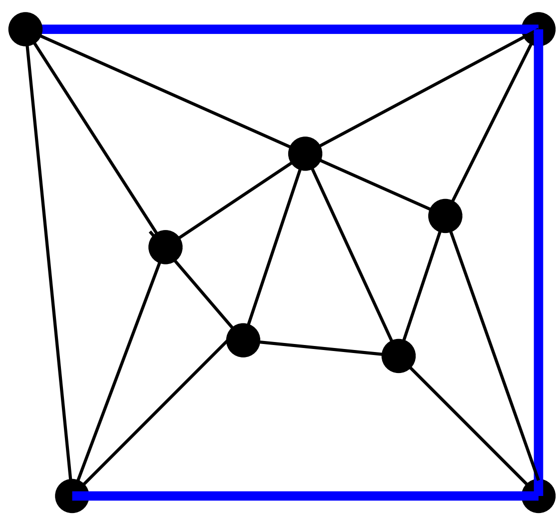
オイラー・グラフ

$G=(V,A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



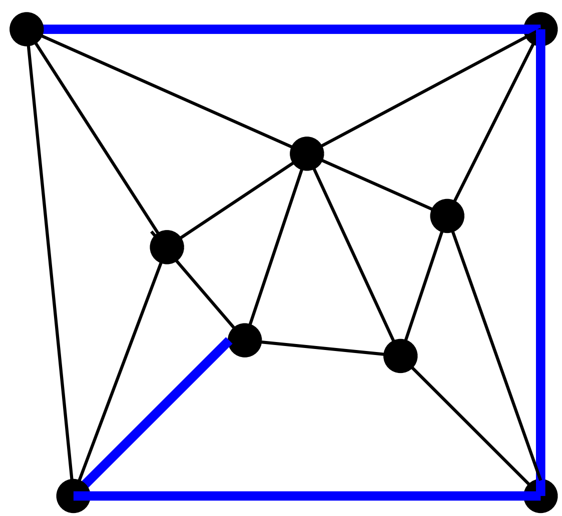
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



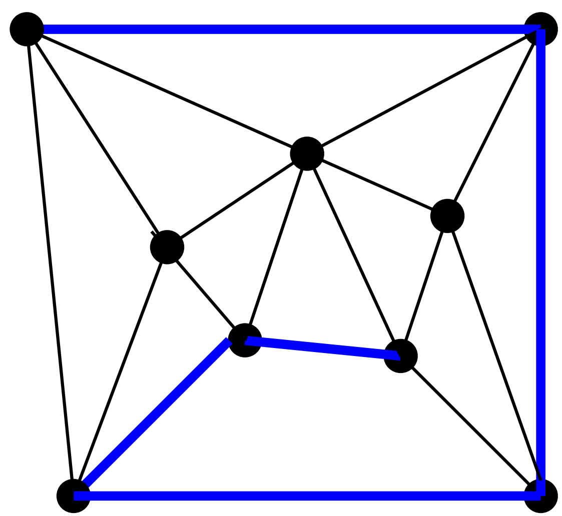
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



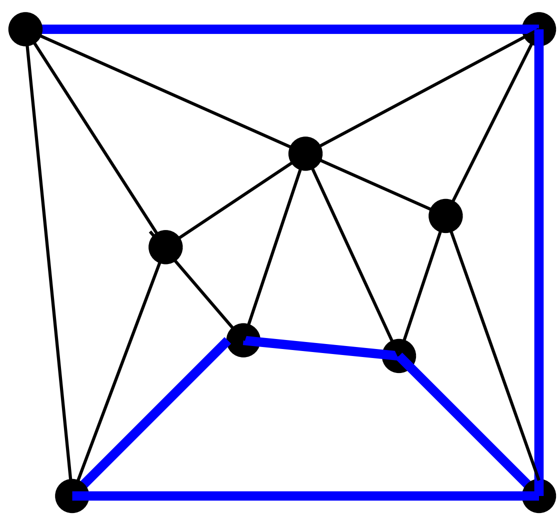
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



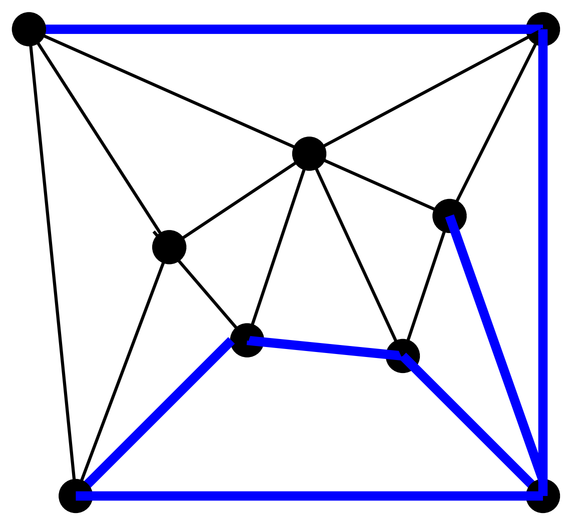
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



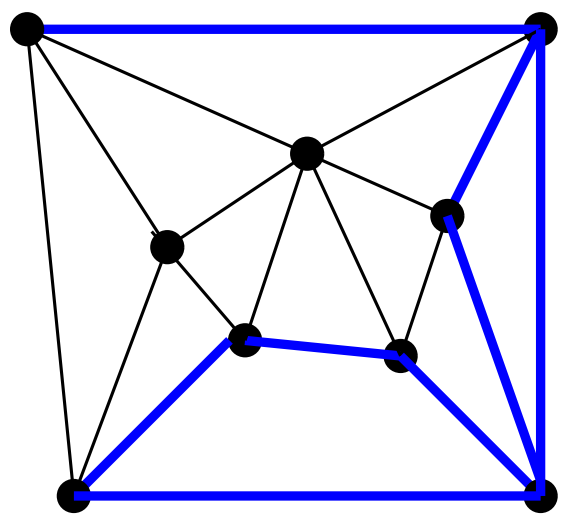
オイラー・グラフ

$G=(V,A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



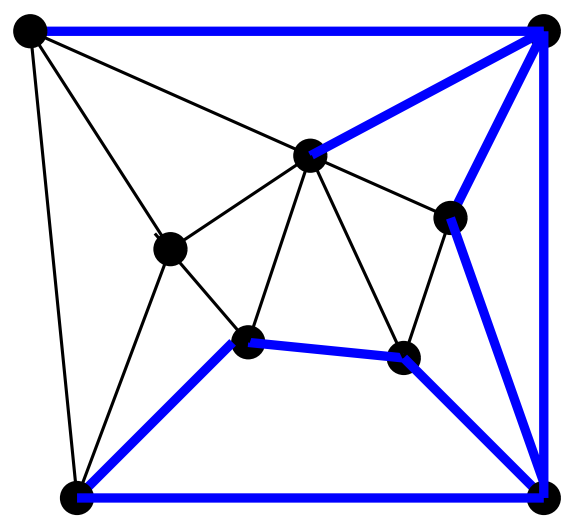
オイラー・グラフ

$G=(V,A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



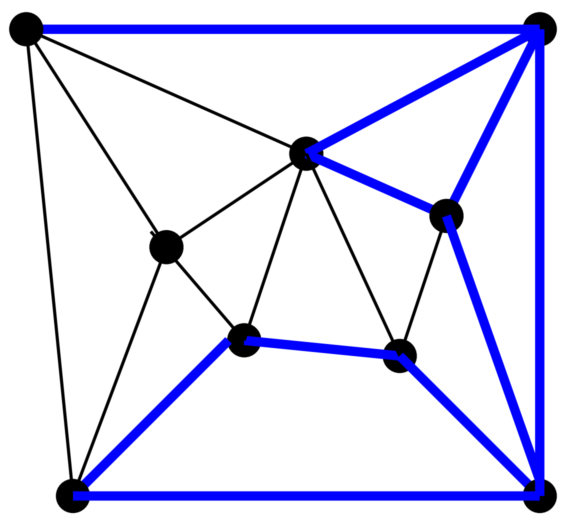
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



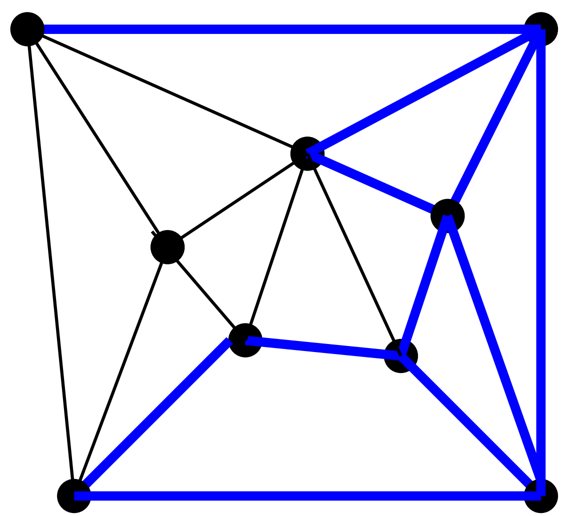
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能なグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



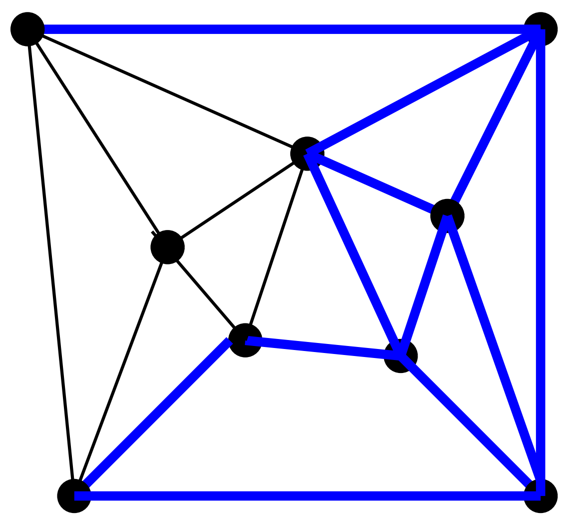
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



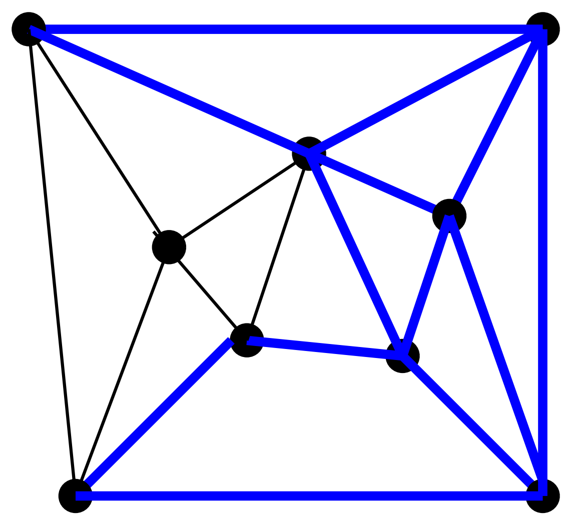
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



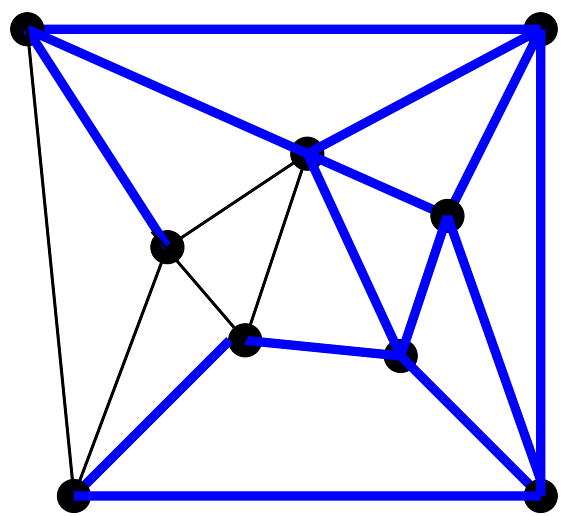
オイラー・グラフ

$G=(V,A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



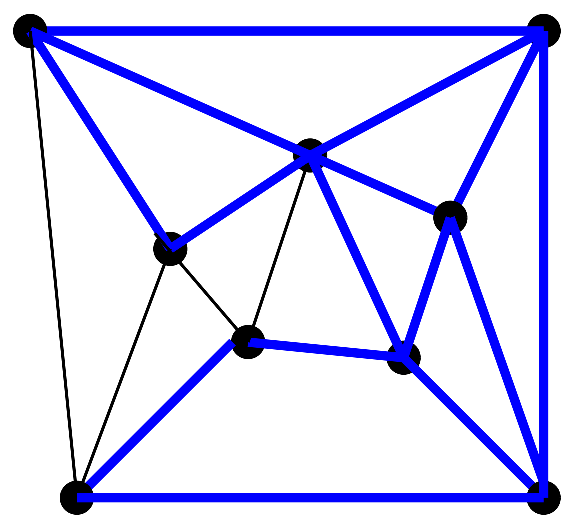
オイラー・グラフ

$G=(V,A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



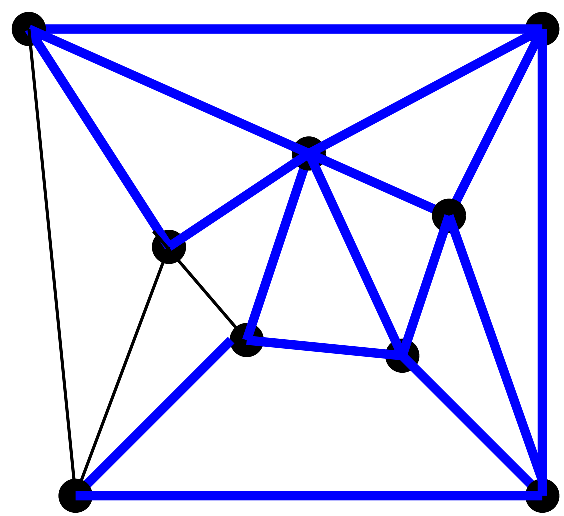
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



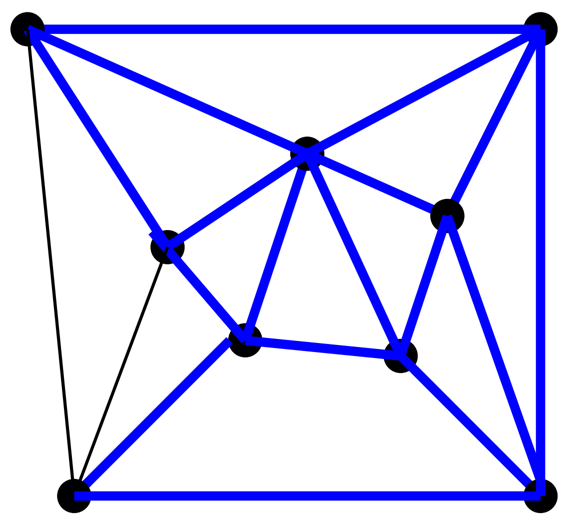
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能なグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



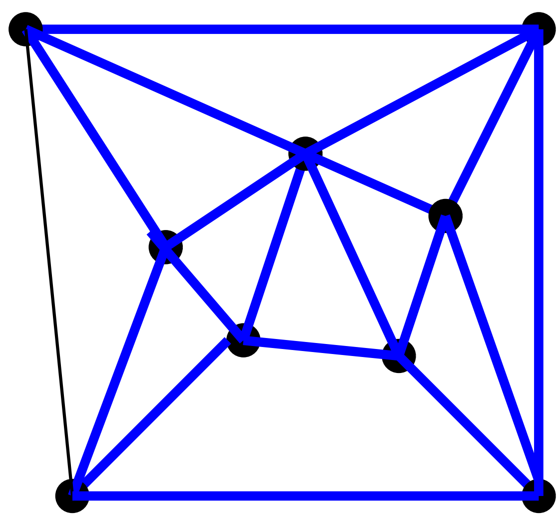
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



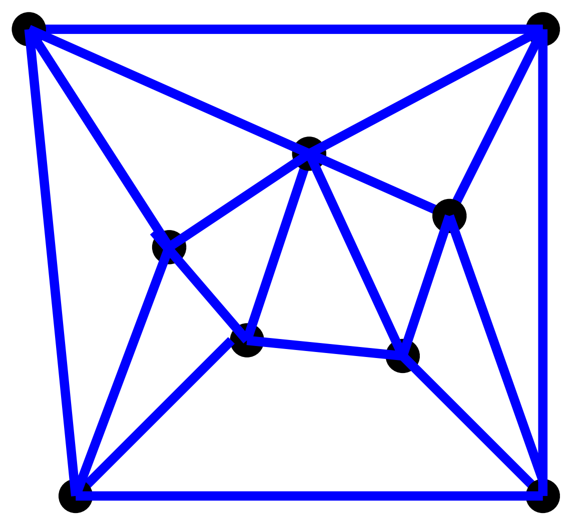
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能なグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



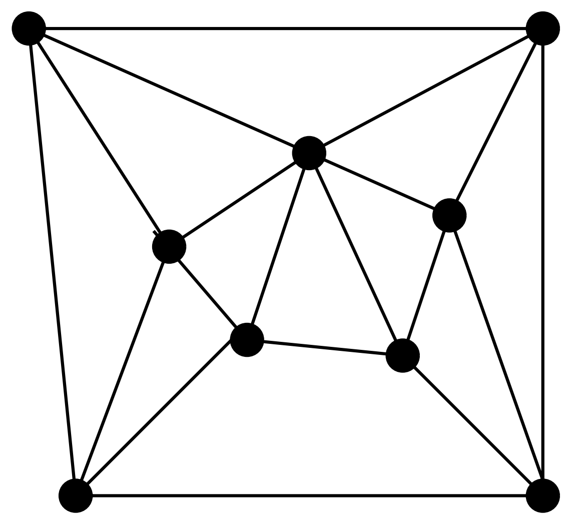
オイラー・グラフ

$G = (V, A)$ を無向グラフとする. G の全ての枝をちょうど一本づつ含むような閉路が存在するとき, G は一筆書き可能である (unicursal) という. 一筆書き可能がグラフのことをオイラーグラフ (Eulerian graph) と呼ぶ.



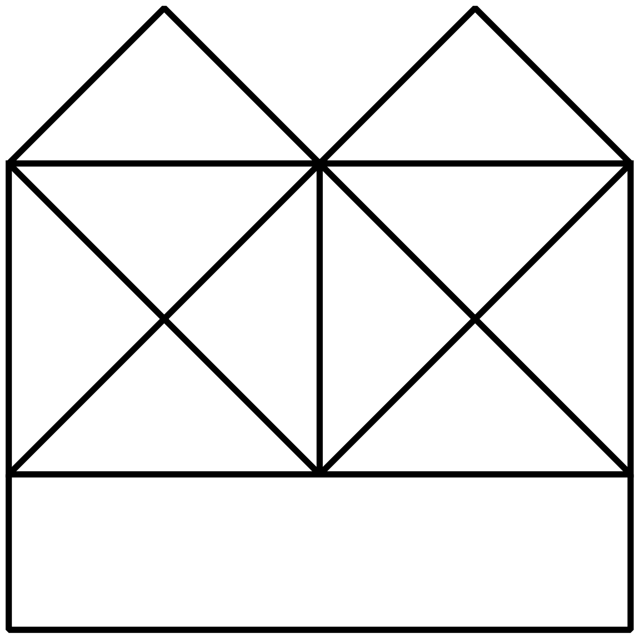
オイラーの定理

一筆書き可能グラフについては, 以下の定理が知られている. 無向グラフ $G = (V, A)$ が一筆書き可能であるための必要十分条件は, G の各点の次数が偶数であることである.



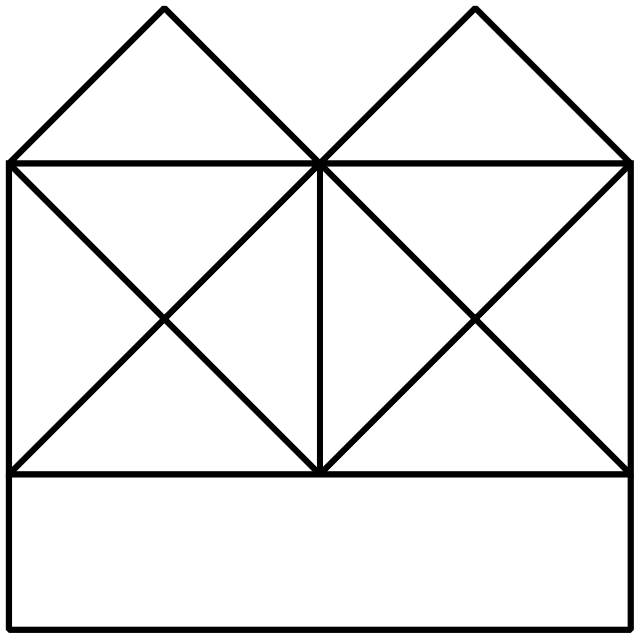
一筆書きの問題

一筆書きの問題

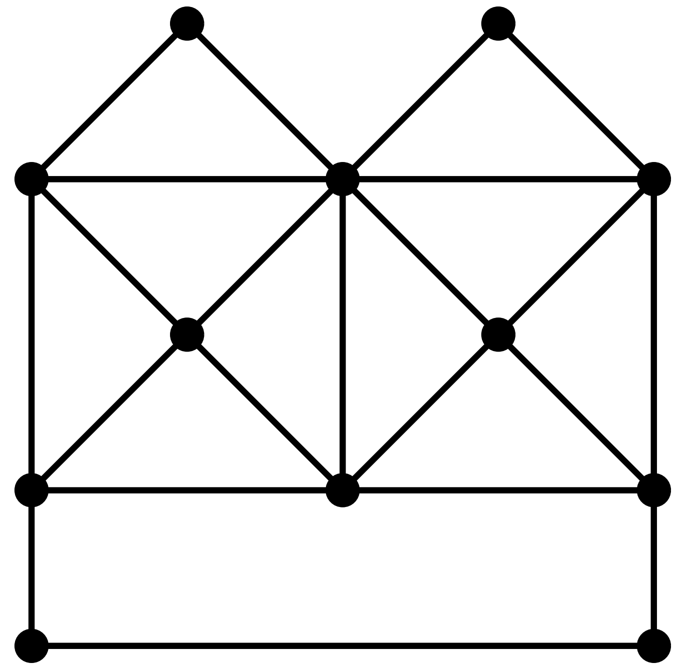


一筆書きできるか？

一筆書きの問題

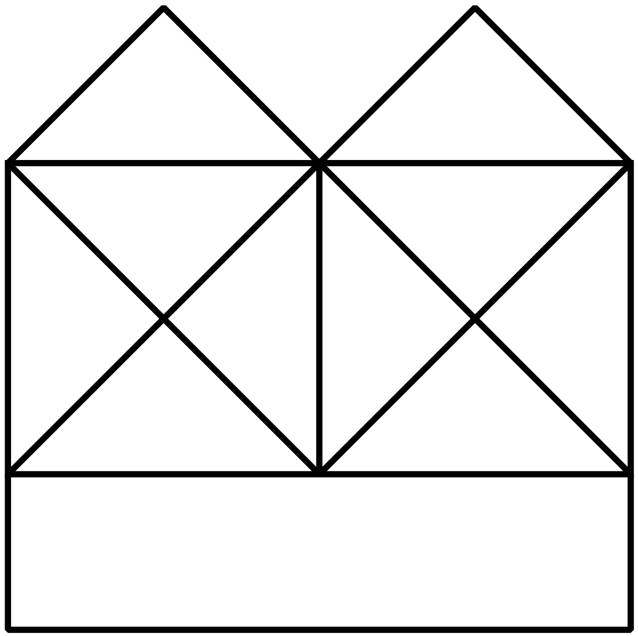


一筆書きできるか？

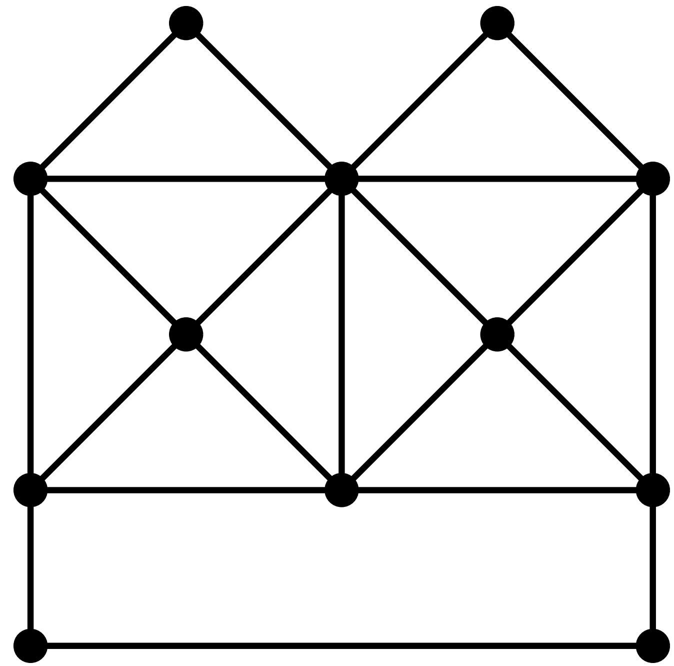


グラフ表現

一筆書きの問題



一筆書きできるか？

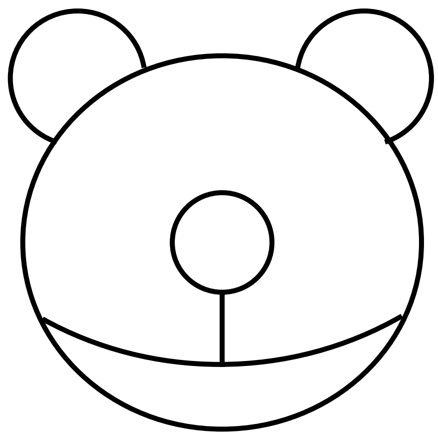


グラフ表現

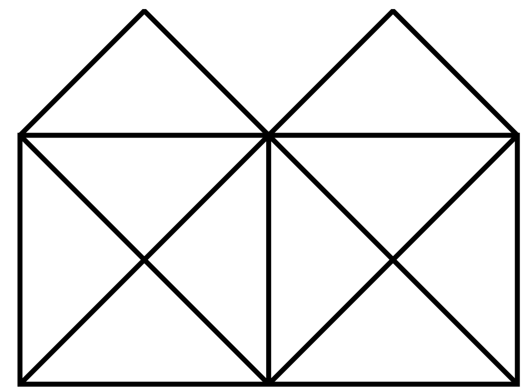
奇数次数をもつ点が存在するので, できない.

Question

次の図の (a) と (b) について, 一筆書きできるかどうかを理由をつけて答えなさい.



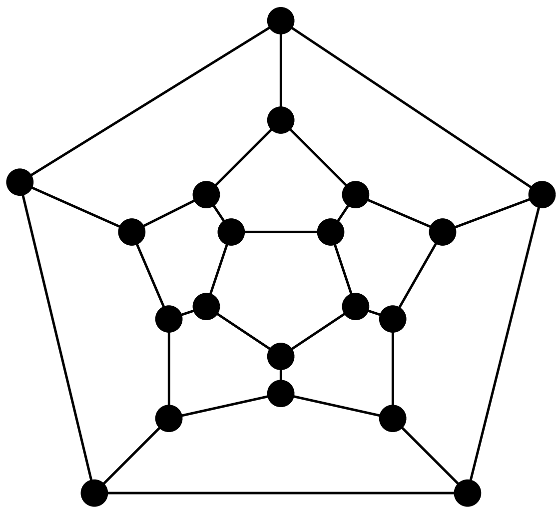
(a)



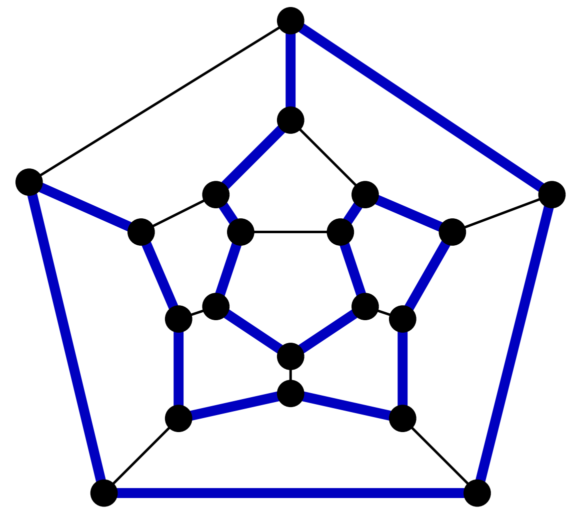
(b)

ハミルトン・グラフ

$G = (V, A)$ の適当な点から出発して, 全ての点をちょうど1回づつ通って最初の点に戻る閉路が存在するとき, $G = (V, A)$ をハミルトングラフと呼ぶ.



(a) グラフ G



(b) G のハミルトン閉路

ハミルトン・グラフの特徴付け?

ハミルトングラフに対しては, オイラーグラフに対する定理のような特徴付けは知られていない.