



Title	2006年度 グラフ理論講義ノート
Author(s)	井上, 純一
Issue Date	2006
Doc URL	http://hdl.handle.net/2115/15412
Rights(URL)	http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/2.1/jp/
Type	learningobject
Note(URL)	http://www005.upp.so-net.ne.jp/j_inoue/index.html ; http://chaosweb.complex.eng.hokudai.ac.jp/~j_inoue/
Additional Information	There are other files related to this item in HUSCAP. Check the above URL.
File Information	GraphTheory06_slide9.pdf (第9回講義スライド)



[Instructions for use](#)

グラフ理論 #9

第9回講義 6月5日

--- 双対グラフ、グラフの点彩色 ---

情報科学研究科

井上純一

http://chaosweb.complex.eng.hokudai.ac.jp/~j_inoue/

演習問題8 の解答例

全ての点の次数が4であるので

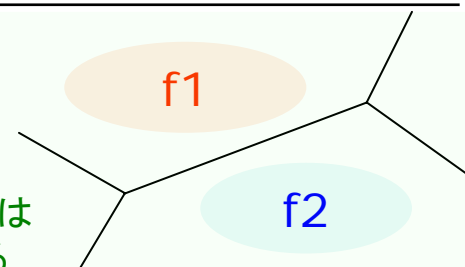
$$4n = \sum_{v \in V(G)} \deg(v) = 2m \quad \therefore 4n = 2m$$

オイラーの公式: $n = 2m - f$ を代入し、 n を消去 : $2m + 8 = 4f$

k 角形の個数を φ_k とすると

$$f = \sum_{k=3} \varphi_k, \quad 2m = \sum_{k=3} k\varphi_k$$

辺の両側には
必ず2面ある



題意を示すために、全ての量を
 k 角形の個数で書き直す

従って、これらを用いて

$$3\varphi_3 + 4\varphi_4 + 5\varphi_5 + 6\varphi_6 + \dots + 8 = 4\varphi_3 + 4\varphi_4 + 4\varphi_5 + 4\varphi_6 + \dots$$

$$\therefore \varphi_3 - (\varphi_5 + 2\varphi_6 + \dots) - 8 = 0 \leq \varphi_3 - 8$$

$$\therefore \varphi_3 \geq 8 \quad \text{従って、考える平面グラフには3角形が8個以上ある}$$

演習問題8 の補足

全ての点の次数が **4でなくて3** ならば何が言えるか？

2004年度情報工学
演習II(B)(グラフ理論)
#1 問題6

握手補題から、 $3n = 2m$ であるが、これとオイラーの公式を組んで

$$6 + m = 3f$$

k 角形の個数を φ_k とすると

$$f = \sum_{k=3} \varphi_k, \quad 2m = \sum_{k=3} k\varphi_k$$

代入してはじめの数項を書き出してみると

$$3\varphi_3 + 2\varphi_4 + \varphi_5 - \varphi_7 - 2\varphi_8 - \dots = 12$$

$$\therefore \varphi_3 + \varphi_4 + \varphi_5 \geq \frac{1}{3}(3\varphi_3 + 2\varphi_4 + \varphi_5) \geq \frac{1}{3} \times 12 = 4$$



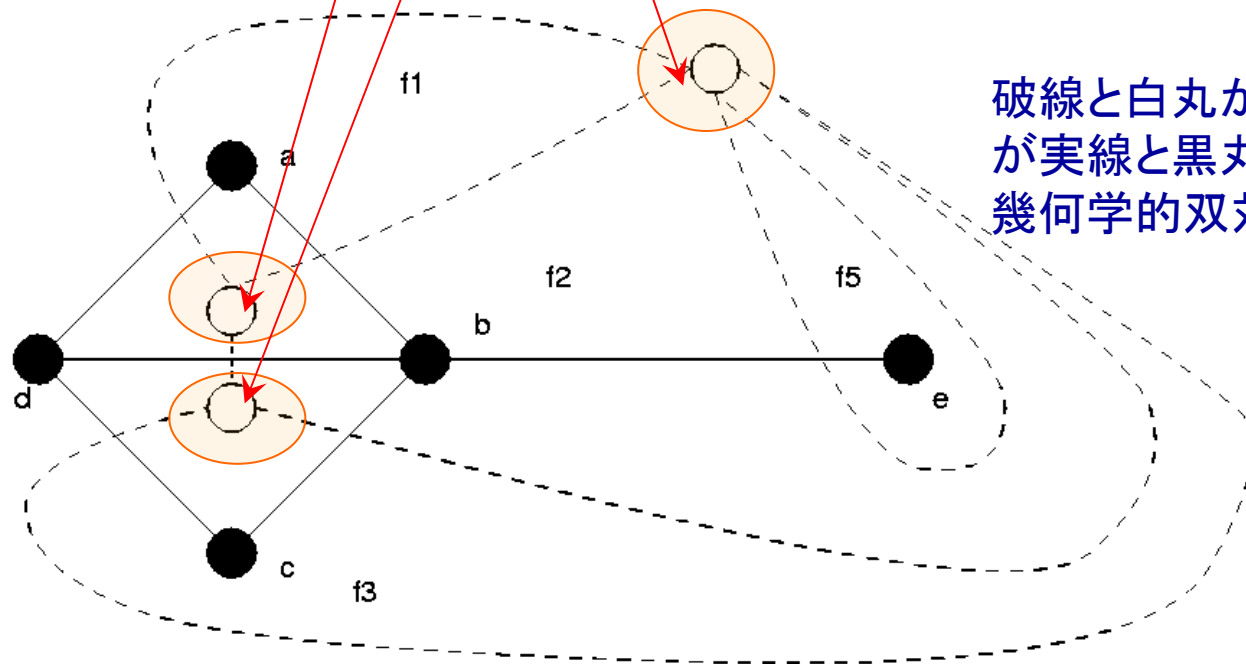
グラフには 3, 4, 5角形が少なくとも 4 個以上含まれることが言える

幾何学的双対グラフ

幾何学的双対グラフの作り方

- (1) グラフ G の各面 f の内側の点 v^* を選ぶ \Rightarrow 双対グラフ G^* の点となる
- (2) グラフ G の各辺 e に対応させて、 e に交差する線 e^* を描いて、 e に接する2つの面 f の点 v^* を結ぶようにする \Rightarrow 双対グラフ G^* の辺となる

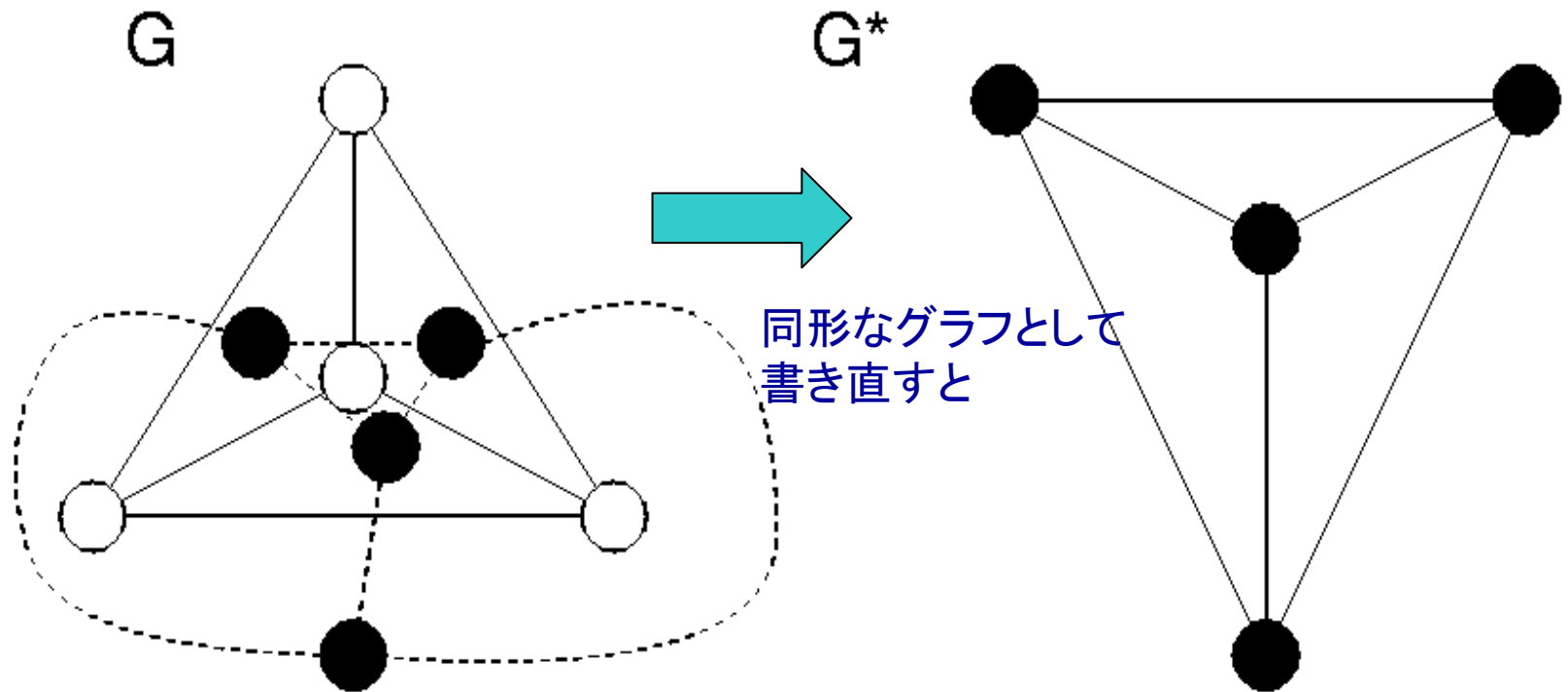
f4



破線と白丸からなるグラフ
が実線と黒丸からなるグラフの
幾何学的双対グラフになっている

幾何学的双対グラフの例

完全グラフ K_4 の幾何学的双対グラフは完全グラフ K_4 である



補題15・1とその証明

平面グラフ G には n 個の点、 m 本の点、 f 個の面がある。

幾何学的双対グラフ G^* には n^* 個の点、 m^* 本の辺、 f^* 個の面があるならば

$$n^* = f, m^* = m, f^* = n$$

が成り立つ

補題15.1

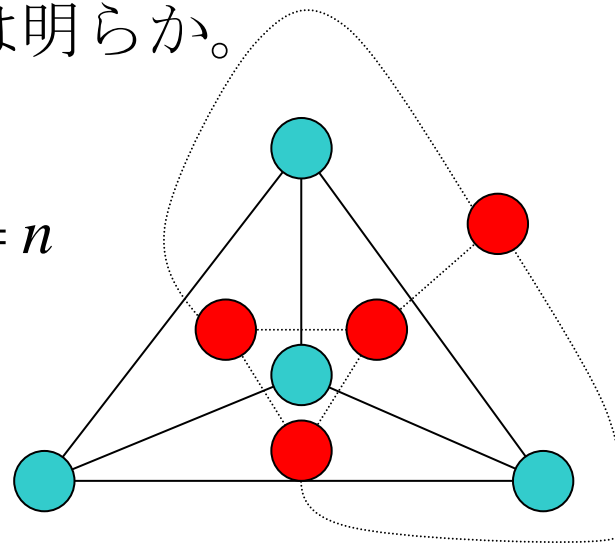
(証明)

双対グラフの作り方から、 $n^* = f, m^* = m$ は明らか。

オイラーの公式より

$$n^* - m^* + f^* = 2, f^* = 2 - n^* + m^* = 2 - f + m = n$$

従って、 $f^* = n$



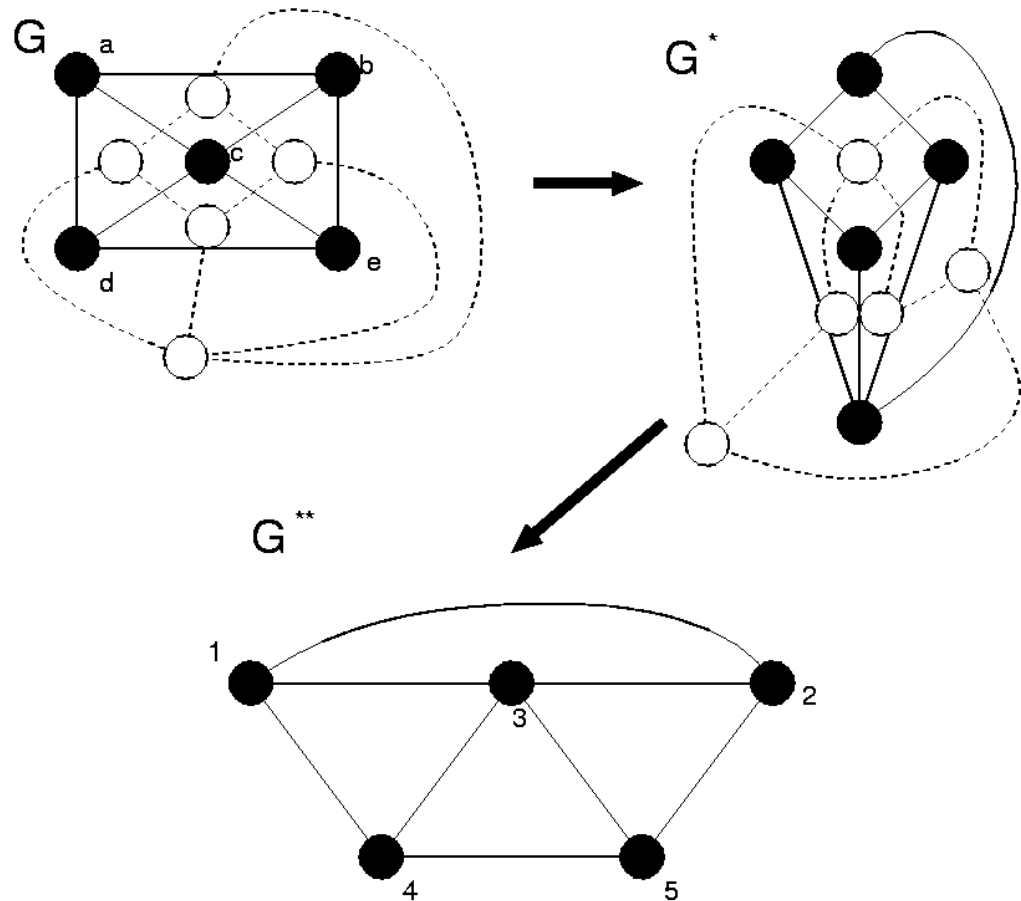
定理15・2

グラフ G が連結平面ならば、 G^{**} はグラフ G と同形である

(例)

$$G \cong G^{**}$$

同形写像が存在する
ことは講義ノート参照

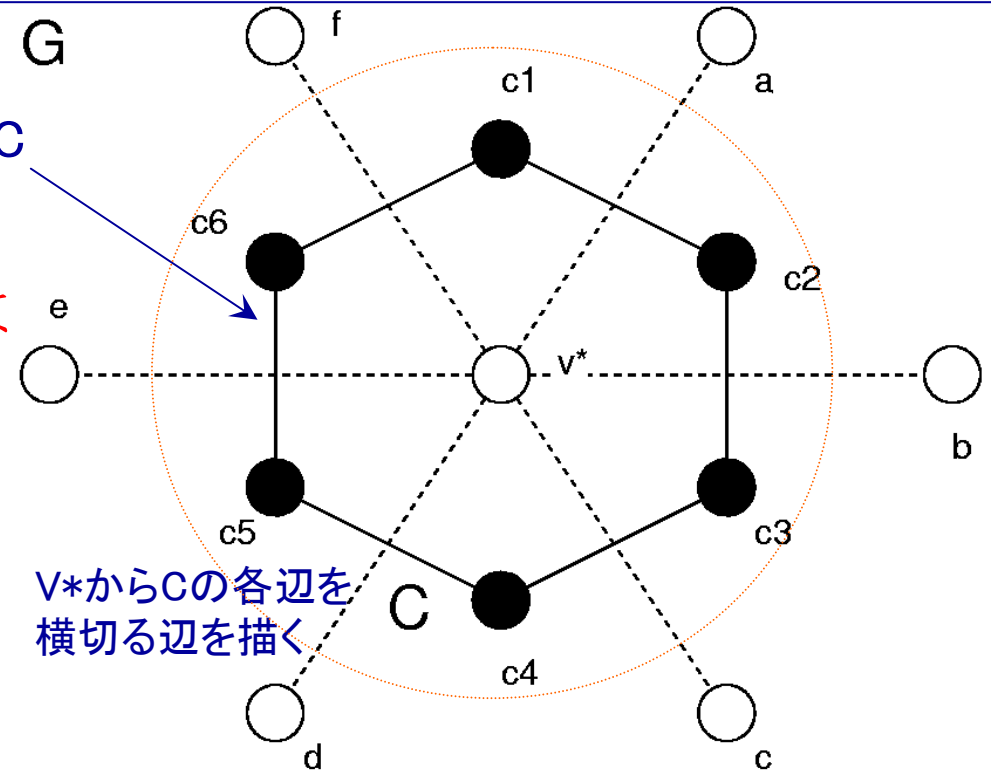


定理15・3

平面グラフ G の幾何学的双対を G^* とする。グラフ G の各辺のある集合がグラフ G において閉路であるための必要十分条件は、それに対応する双対グラフ G^* の辺集合が、グラフ G^* においてカットセットになっていることである

$\{\overline{v^*a}, \overline{v^*b}, \overline{v^*c}, \overline{v^*d}, \overline{v^*e}, \overline{v^*f}\}$ は
 G^* においてカットセット
になっている

閉路C



v^* から C の各辺を
横切る辺を描く

系15・4

グラフ G のある辺集合が G のカットセットであるための必要十分条件は、対応する幾何学的双対グラフ G^* の辺集合が G^* の閉路となることである

G のカットセット: $\{\overline{17}, \overline{28}, \overline{39}, \overline{410}, \overline{511}, \overline{612}\}G$

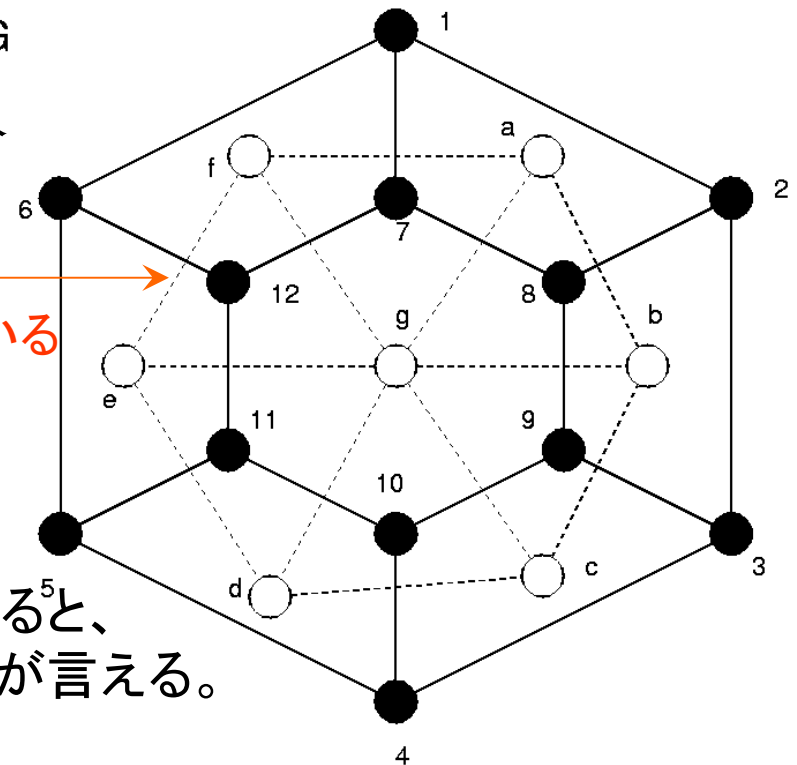
対応する幾何学的双対グラフ G^* の辺集合

$\{\overline{fa}, \overline{ab}, \overline{bc}, \overline{cd}, \overline{de}, \overline{ef}\}$

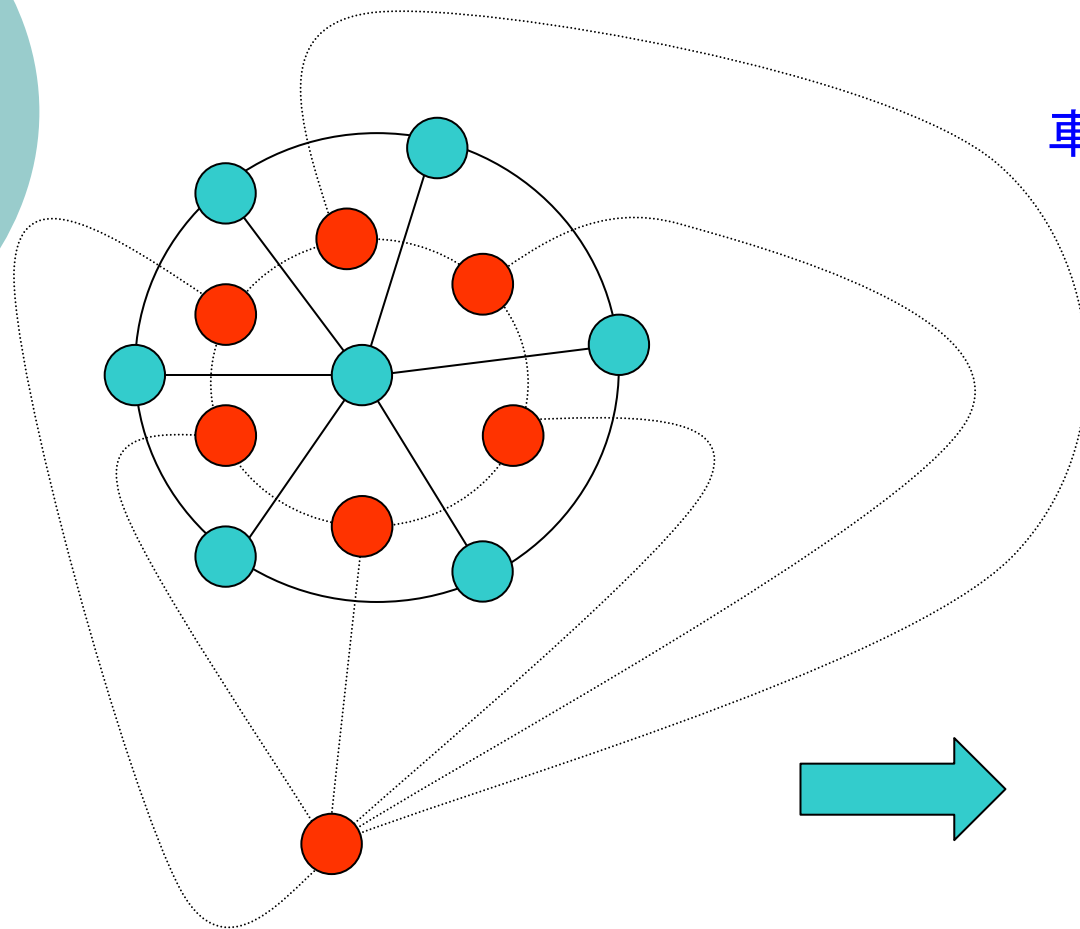
G^* においては閉路となっている

(証明のアウトライン)

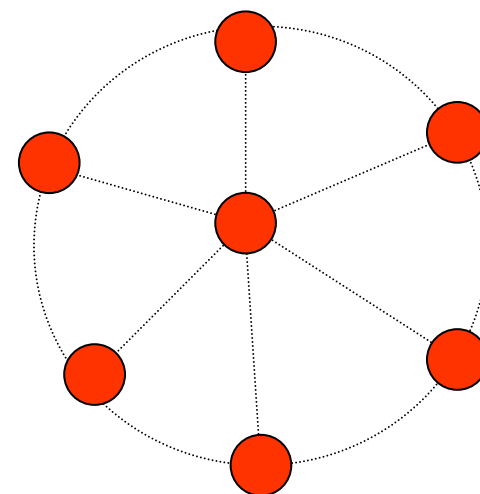
定理15・3を $G \rightarrow G^*$ 、 $G^* \rightarrow G^{**}$ として読みかえると、
定理15・2から G^{**} と G は同形であるから題意が言える。



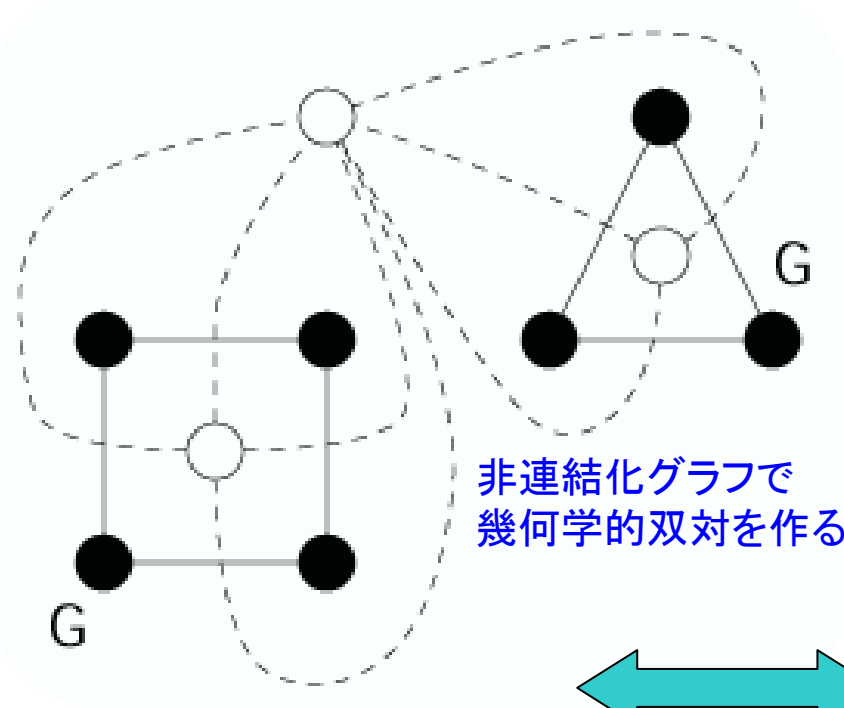
例題8.8の(1)



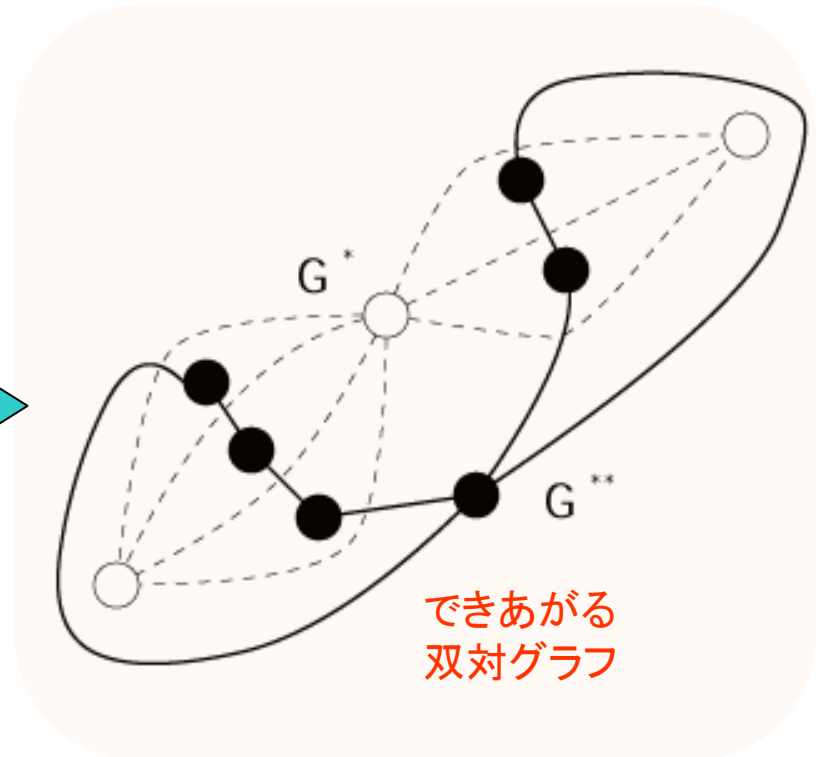
車輪の幾何学的双対は車輪



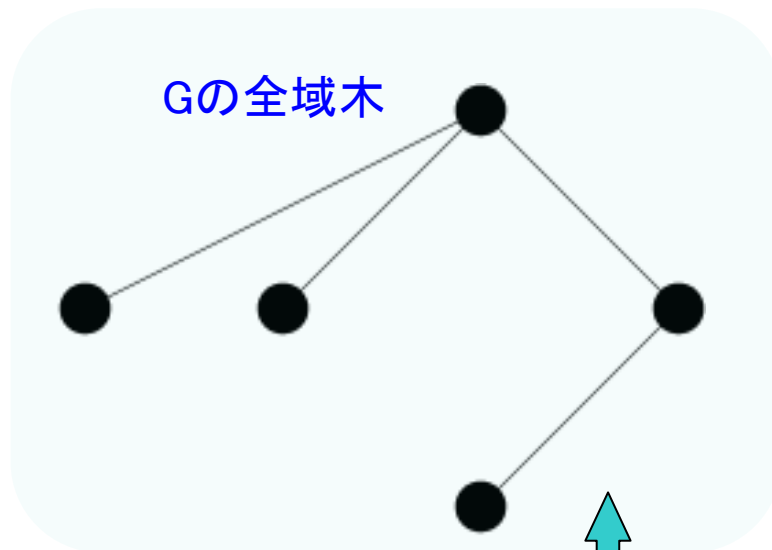
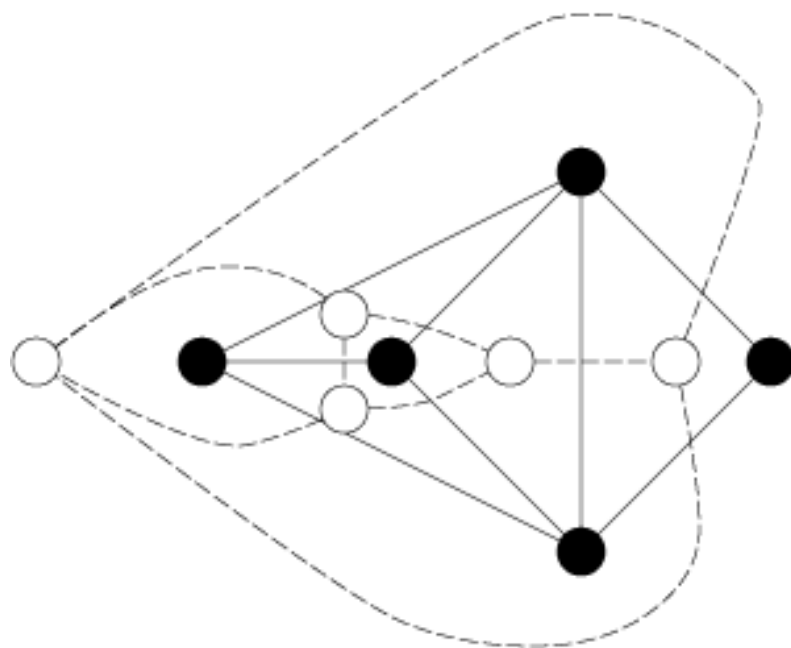
例題8.8の(2)



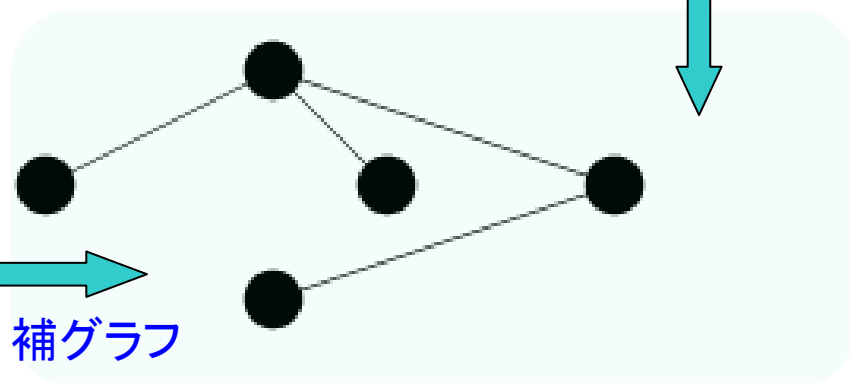
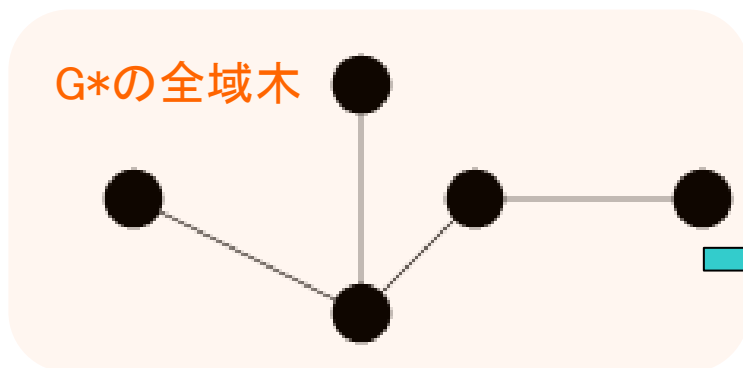
両者は同型でない



例題8.8の(3)



同型



補グラフ

グラフの彩色：点彩色

k-彩色可能：

k個の色の一つをGの各点に割り当て、隣接するどの2つの点も同色できること

k-彩色的：

グラフGがk彩色可能であるが、(k-1)彩色不可能であるとき

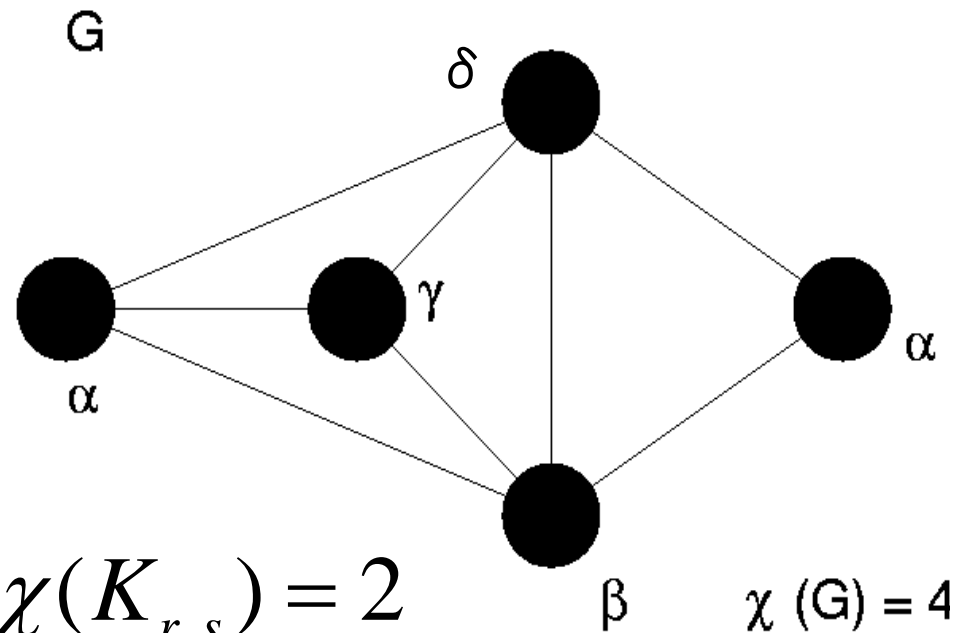
⇒ グラフGの彩色数はkである

$$\chi(G) = k$$

「彩色数はkである」、というのを
このように表記する

いくつかの代表的グラフに対する例：

$$\chi(K_n) = n, \chi(N_n) = 1, \chi(K_{r,s}) = 2$$



定理17・1

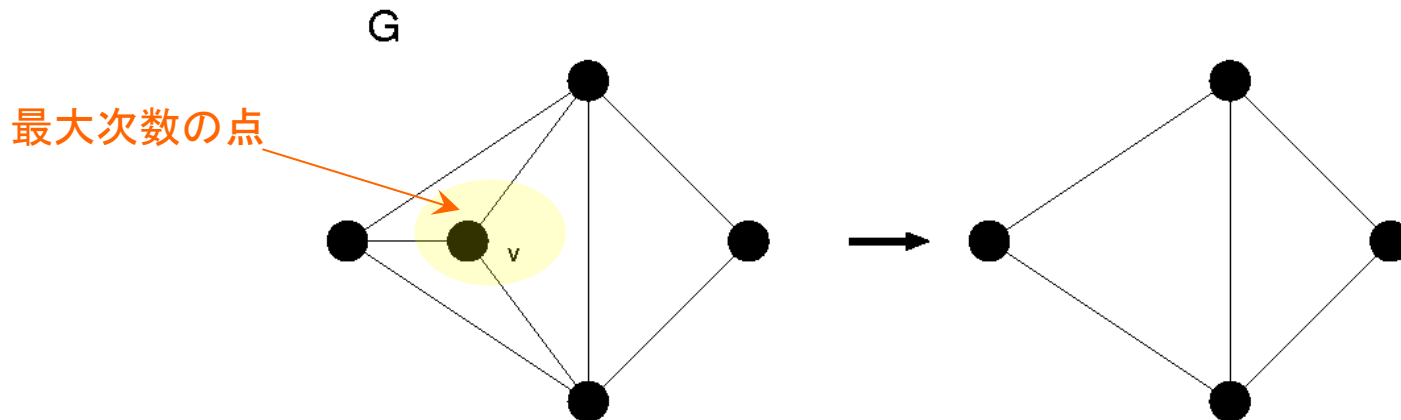
単純グラフ G の最大次数が Δ ならば、グラフ G は $(\Delta+1)$ 彩色可能である

(証明)

点数に関する帰納法で示す。

任意の点 v とその接続辺を除去してできる $n-1$ 個の点、最大次数 Δ のグラフは $(\Delta+1)$ 彩色可能であると仮定する

v を元に戻し、 v に隣接する Δ 個以下の点と異なる色で v を彩色すれば、 n 個の点からなるグラフ G の $(\Delta+1)$ 彩色が得られる



定理17・3

全ての単純平面グラフは6彩色可能である

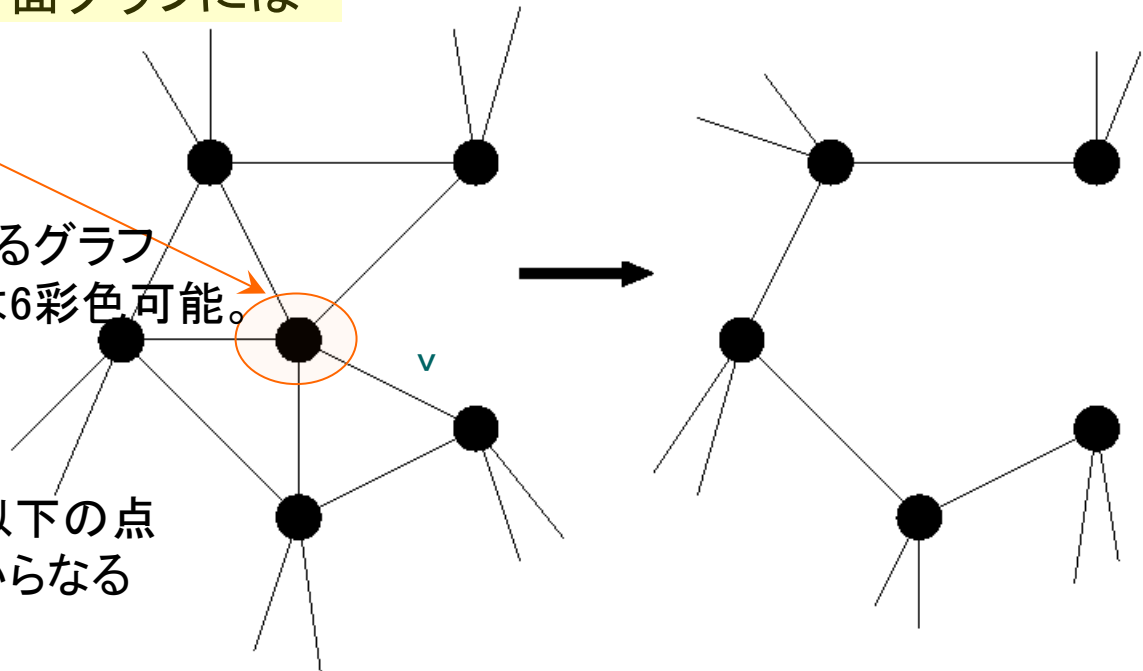
(証明)

「 $n-1$ 個の点をもつ全ての単純平面グラフは6彩色可能である」と仮定する

定理13・6より、「全ての単純平面グラフには
次数5以下の点がある」

点 v を除去すると、 $n-1$ 個の点からなるグラフ
ができあがるので、仮定より、これは6彩色可能。

点 v を元に戻し、 v に接続する5個以下の点
以外の色で v を彩色すれば、 n 点からなる
グラフの6彩色が得られる



定理17・4

全ての単純平面グラフは5彩色可能である

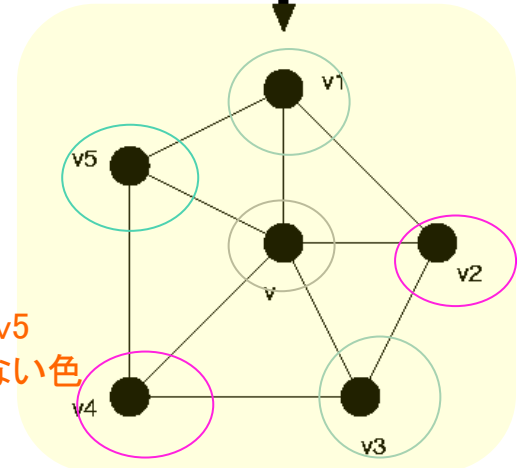
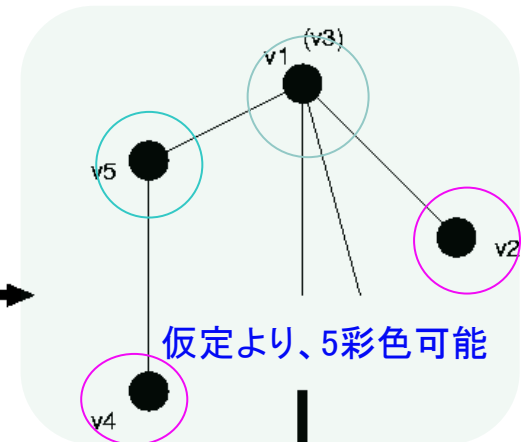
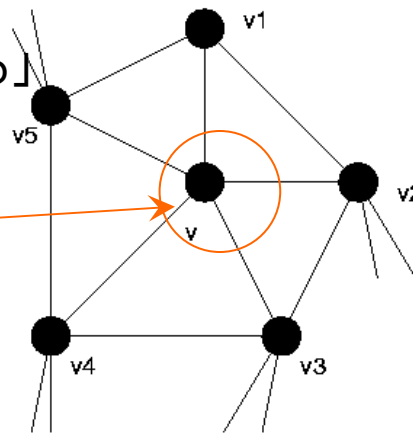
(証明)

「 $n-1$ 個以下の点をもつ全ての単純平面グラフは5彩色可能である」と仮定する

定理13・6より、 G には次数5以下の点がある

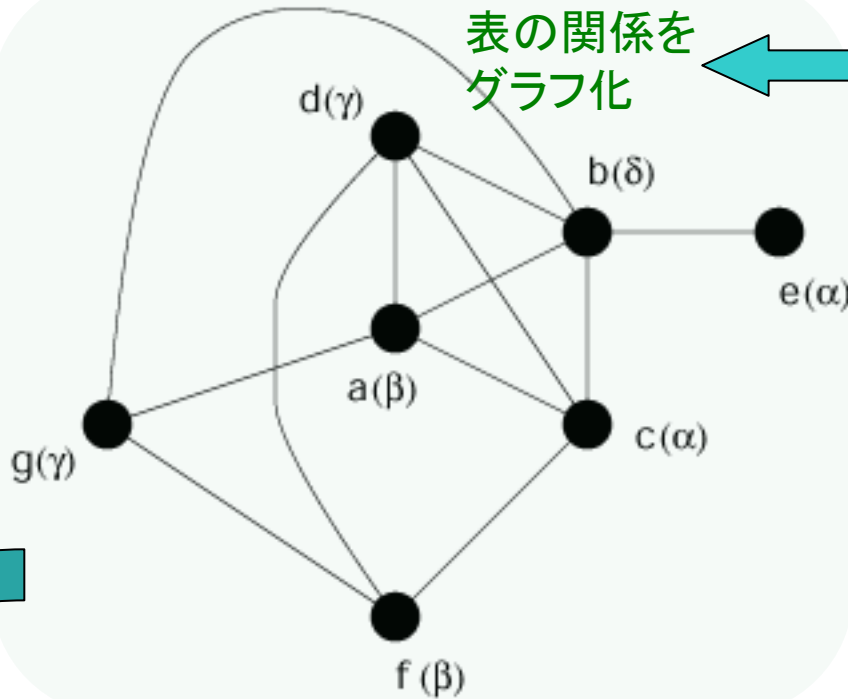
2本の辺 vv_1 、 vv_3 を縮約する

点 v に当てられた色で v_1 、 v_3 を彩色し、点 v を元々割り当てられた色以外で彩色しなおせば G の5彩色が完成する



点 v_1, v_3 は同色だから、 v_1-v_5 の中にはまだ使われていない色が存在する

例題9.1 (点彩色の応用例)



	a	b	c	d	e	f	g
a	-	*	*	*	-	-	*
b	*	-	*	*	*	-	*
c	*	*	-	*	-	*	-
d	*	*	*	-	-	*	-
e	-	*	-	-	-	-	-
f	-	-	*	*	-	-	*
g	*	*	-	-	-	*	-

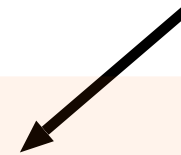
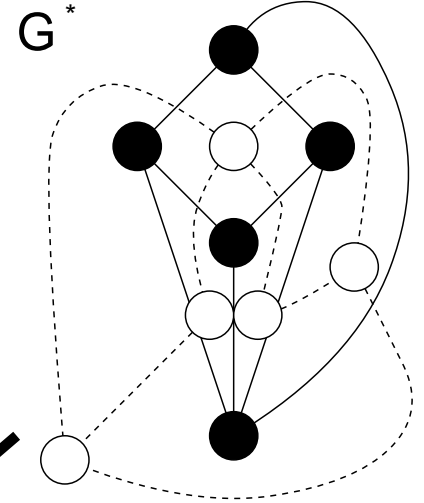
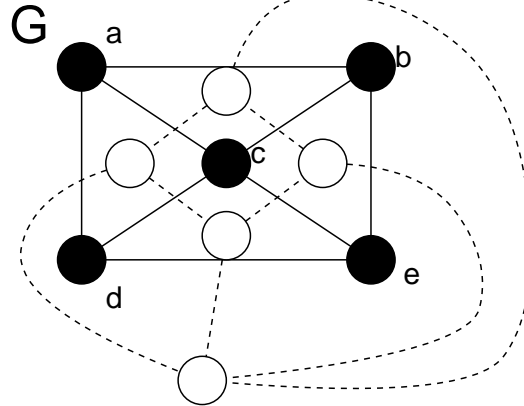
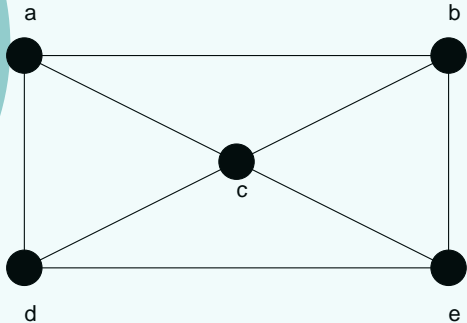
* は同じ時間帯にあってはならない講義

講義 c, e は α 講時に開講
講義 a, f は β 講時に開講
講義 d, g は γ 講時に開講
講義 b だけは δ 講時に開講

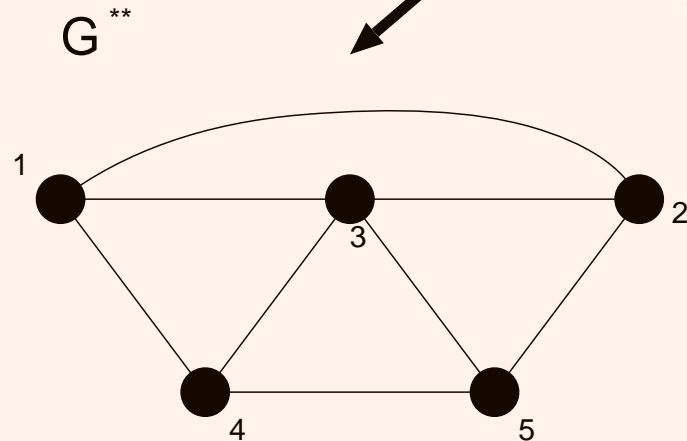
例題9.2の1

G

ここで考えるグラフ



グラフGとG**は同型
同型写像の存在については
講義ノートを参照



定理15.2

例題9.2の1の(1)

G に含まれる任意の点 v について

$$\delta \leq \deg(v) \text{ と仮定すると } n\delta \leq \sum_{v \in V(G)} \deg(v) = 2m$$

ぎりぎり次数 δ の点が含まれると仮定する

G には三角形はないので

$$4 \leq \deg(F) \therefore 4f \leq \sum_{F \in \mathcal{F}(G)} \deg(F) = 2m$$

オイラーの公式: $f = 2 - n + m$ より f を消去して $m \leq 2n - 4$

$$\therefore n\delta \leq 2m \leq 2(2n - 4)$$

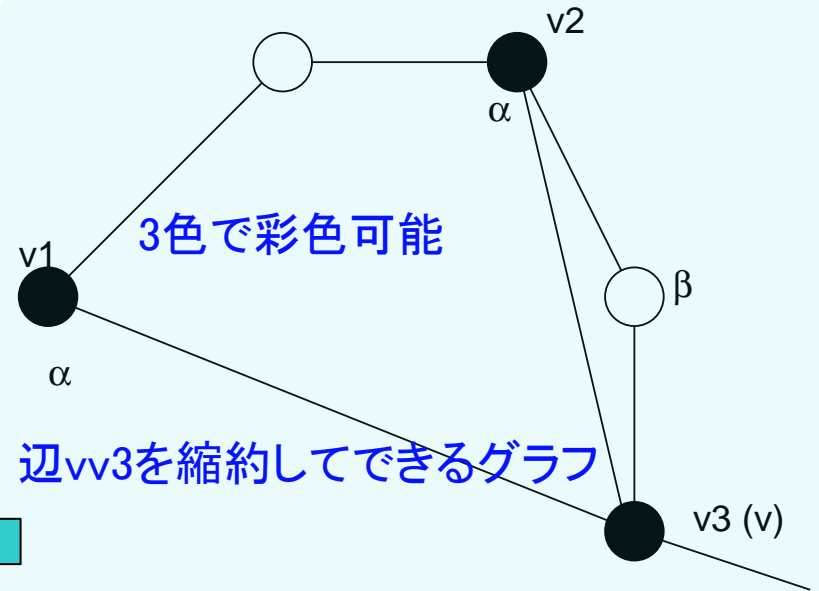
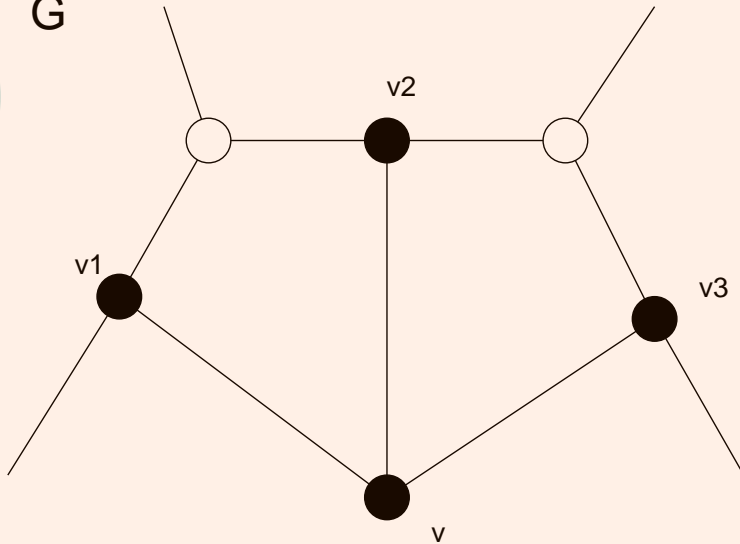
$$\text{つまり、} \quad \delta \leq 4 - \frac{8}{n}$$

n は 8 以上なので (講義ノート参照)
題意が成立する。

握手補題より

例題9.2の1の(2)

G



点 v を元に戻し、
 α 、 β と異なる色で塗れば
グラフGの3彩色が完成



例題9.3 (プラトン・グラフの彩色)

