

# 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\\_ineoue/](http://chaosweb.complex.eng.hokudai.ac.jp/~j_ineoue/)

# 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  $\varphi_k$  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

f1

f2

従って、これらを用いて

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

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

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

題意を示すために、全ての量を  
 $k$ 角形の個数で書き直す

# 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  $\varphi_k$  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

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

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

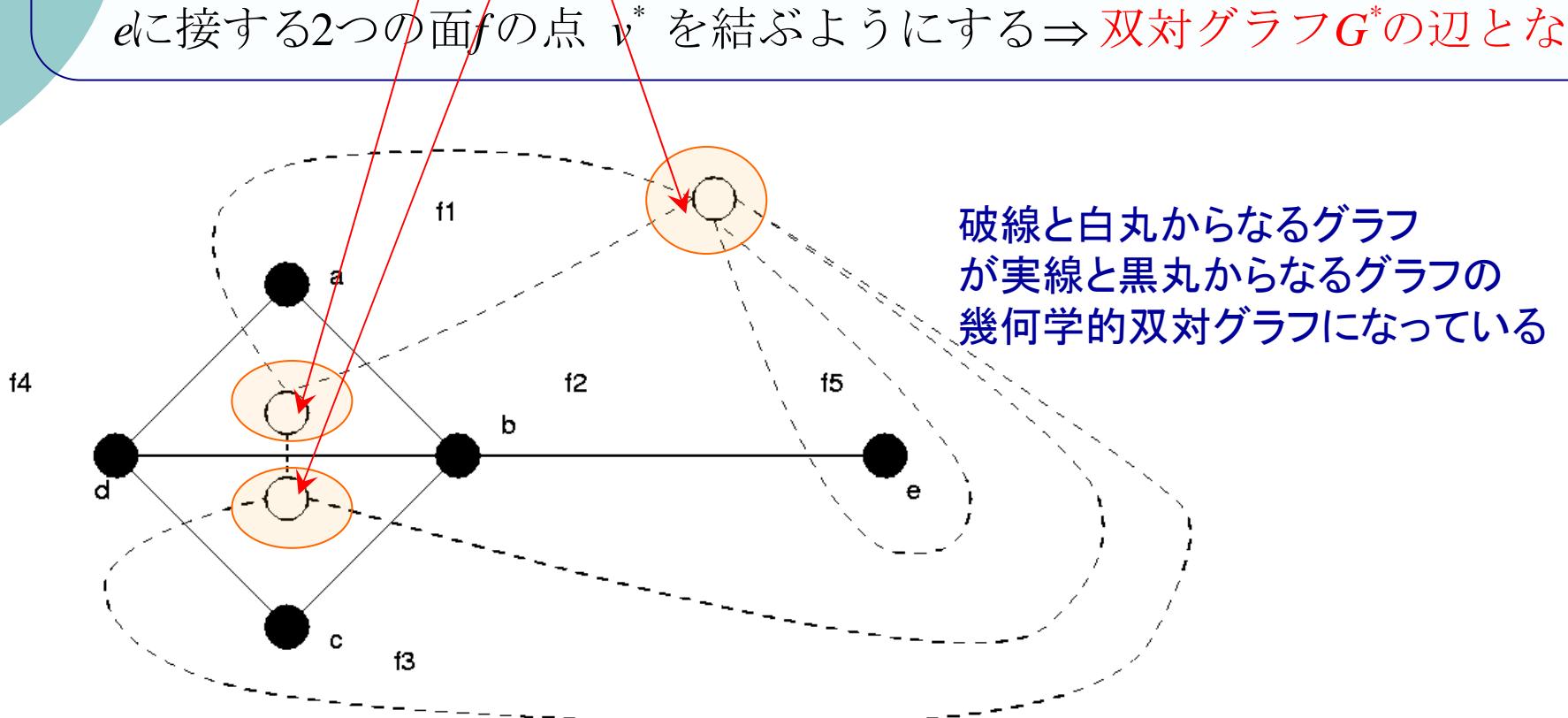


グラフには 3, 4, 5角形が少なくとも 4 個以上含まれることが言える

# 幾何学的双対グラフ

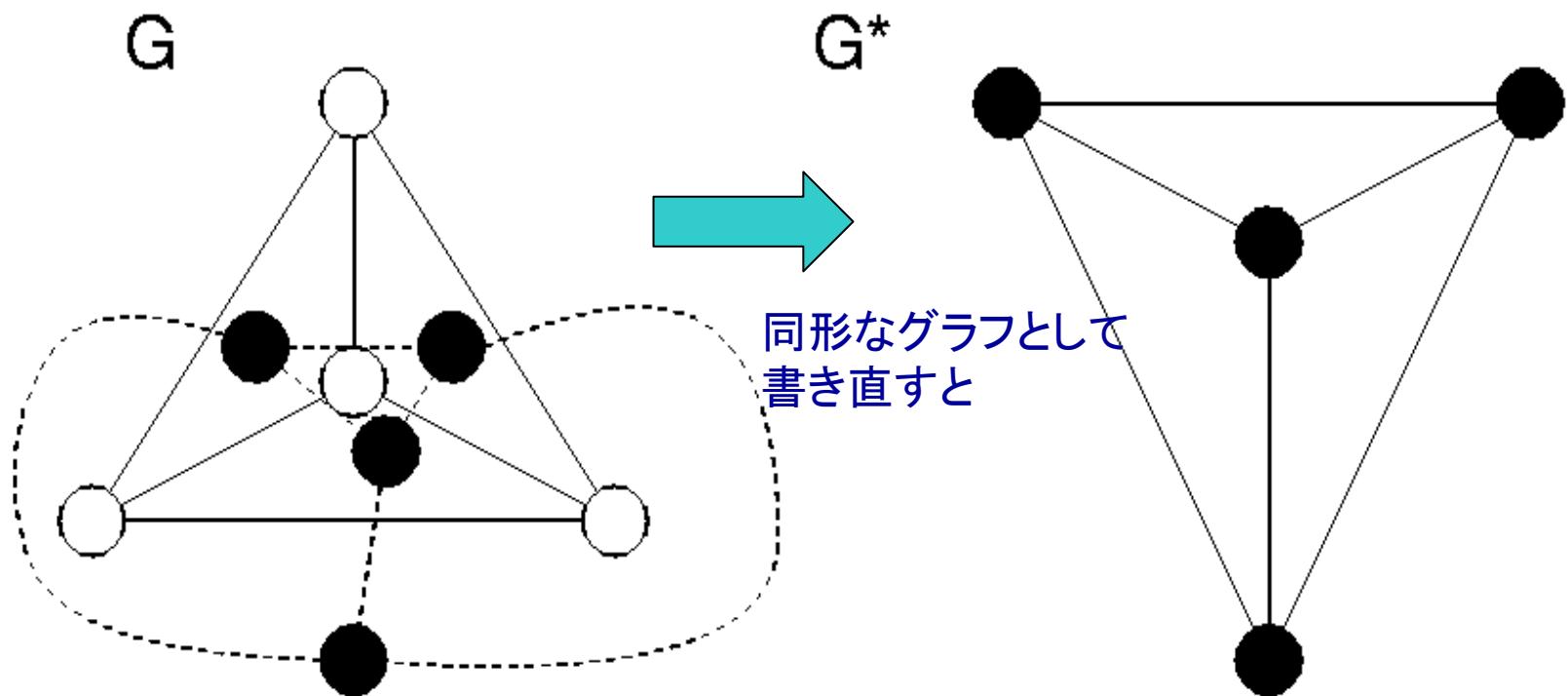
## 幾何学的双対グラフの作り方

- (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



# 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、 $m$  本の辺、 $f$  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

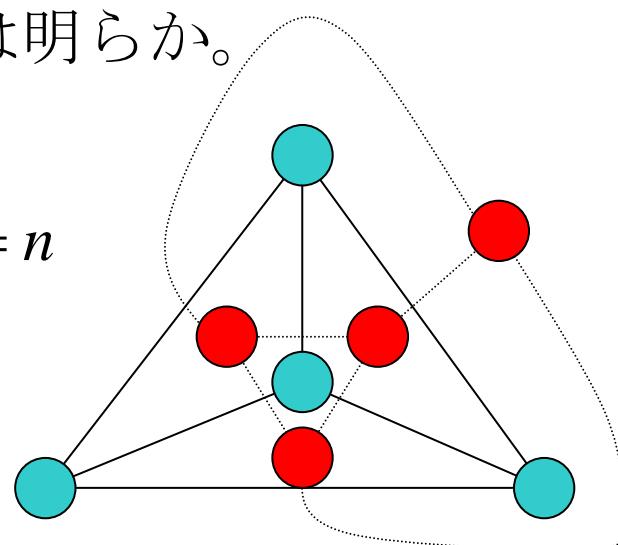
(証明)

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、 $f^* = n$

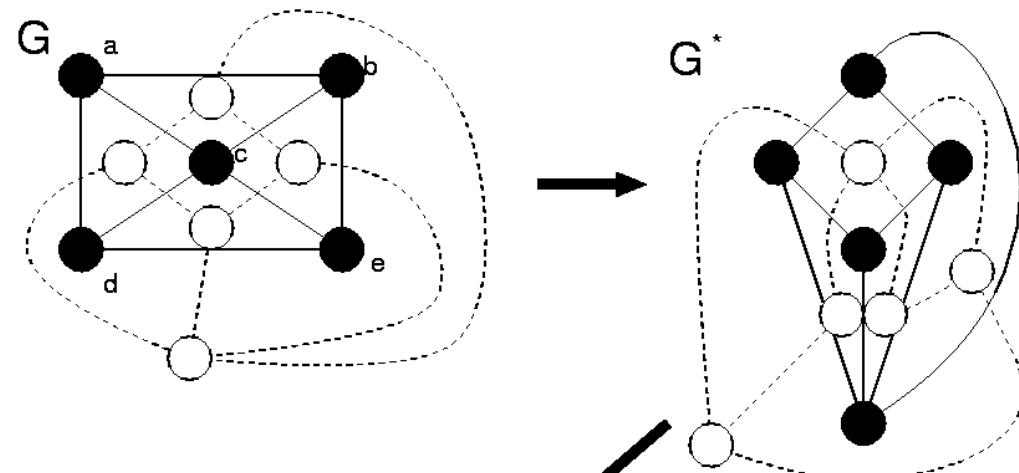


# 定理15・2

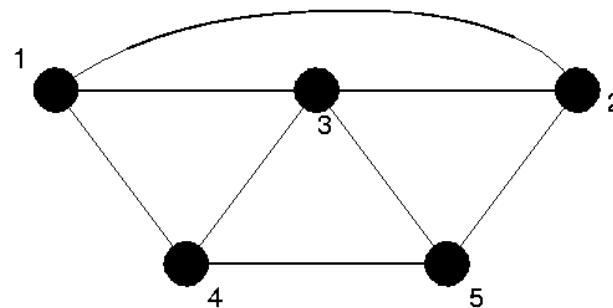
グラフ $G$ が連結平面ならば、 $G^{**}$ はグラフ $G$ と同形である

(例)

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

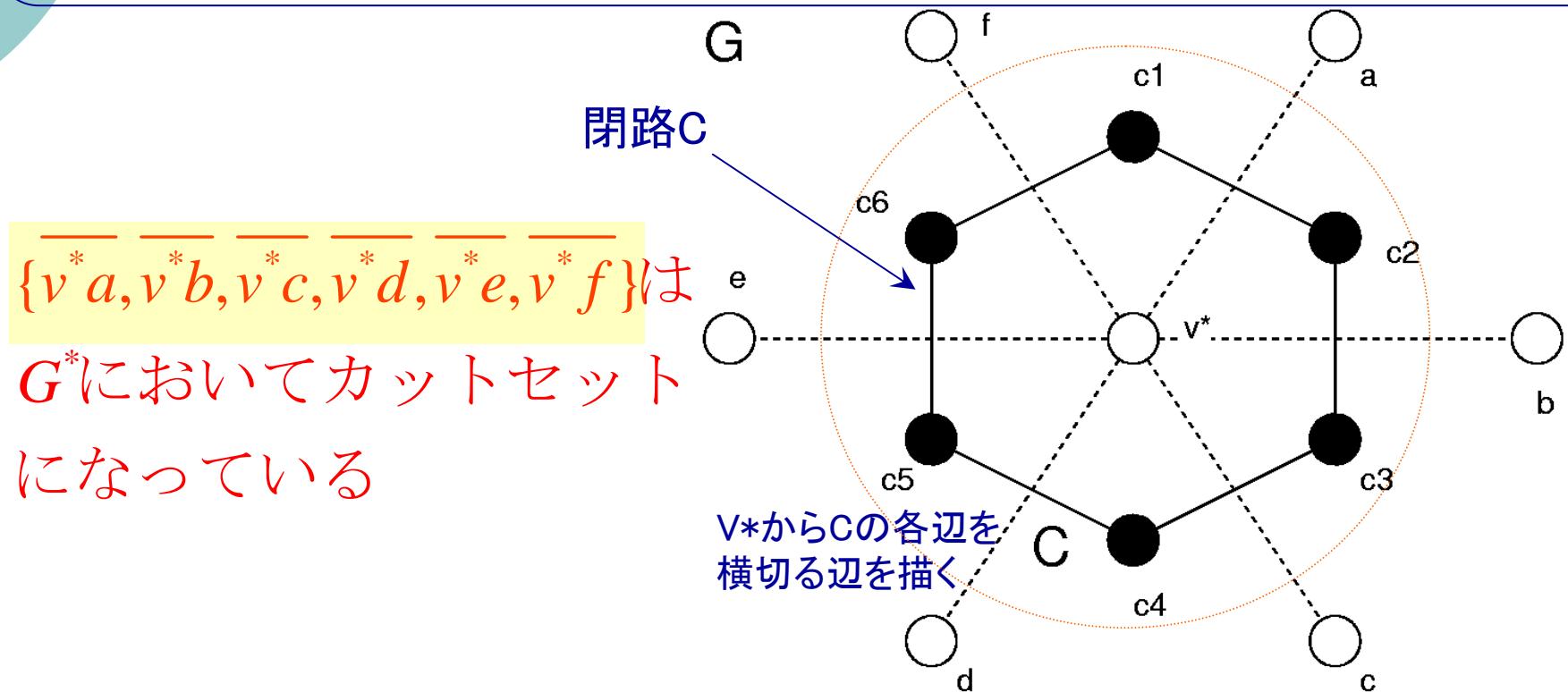


同形写像が存在することは講義ノート参照



# 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



# 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:  $\{\overline{17}, \overline{28}, \overline{39}, \overline{410}, \overline{511}, \overline{612}\}_G$

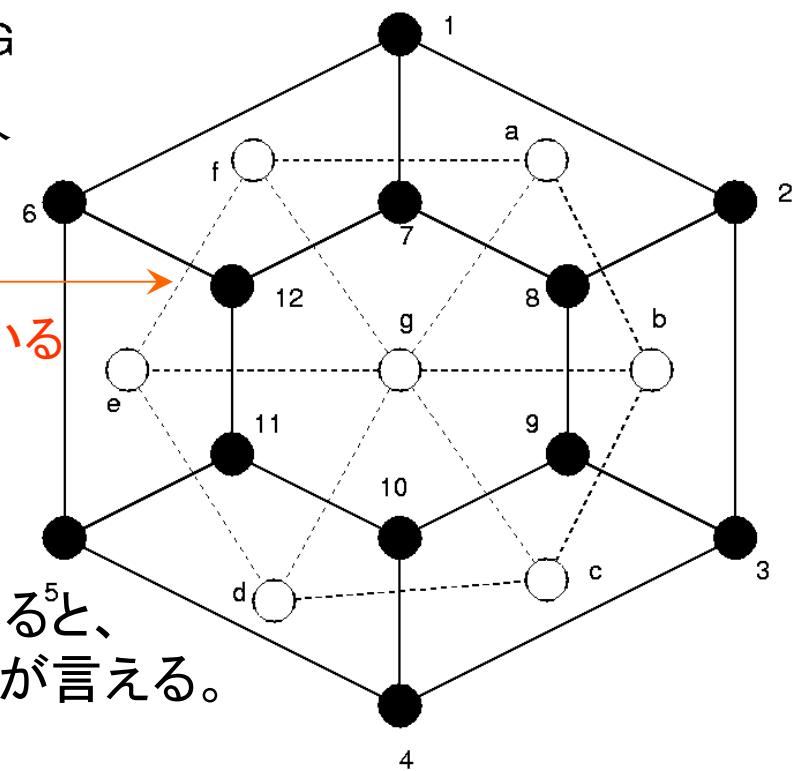
対応する幾何学的双対グラフ  $G^*$  の辺集合

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

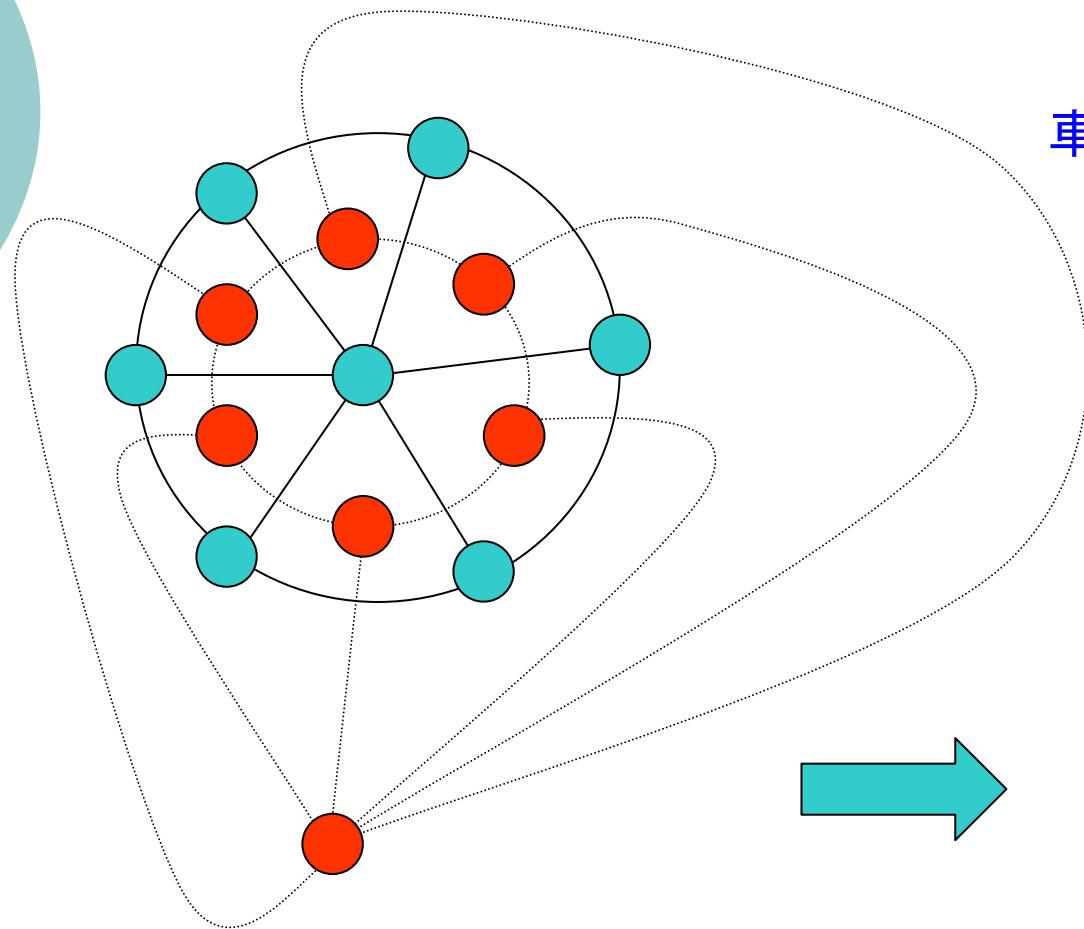
G\*においては閉路となっている

(証明のアウトライン)

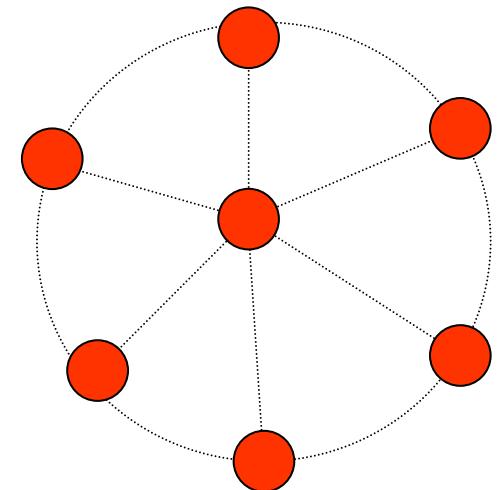
定理15・3を  $G \rightarrow G^*$ 、 $G^* \rightarrow G^{**}$  として読みかえる<sup>5</sup>、  
定理15・2から  $G^{**}$  と  $G$  は同形であるから題意が言える。



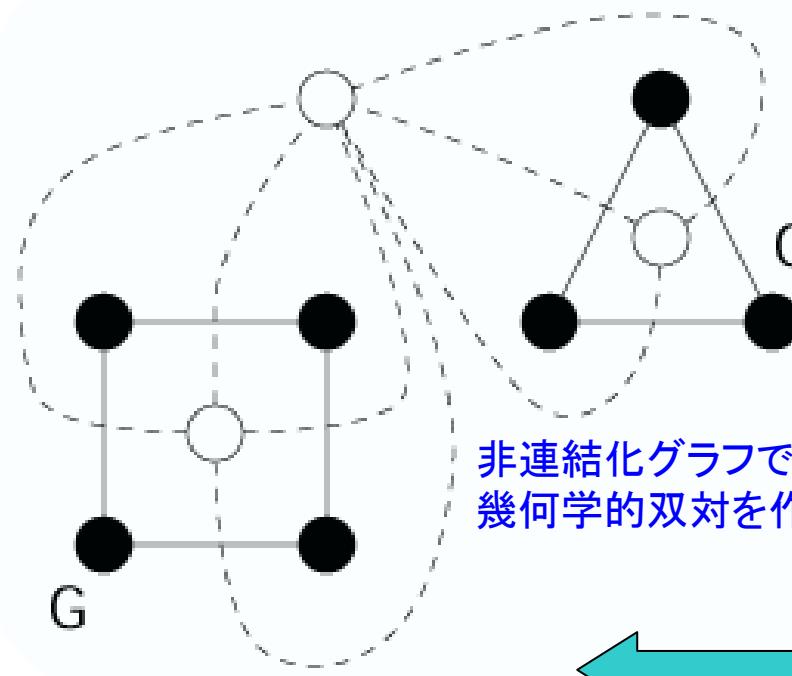
# 例題8.8の(1)



車輪の幾何学的双対は車輪

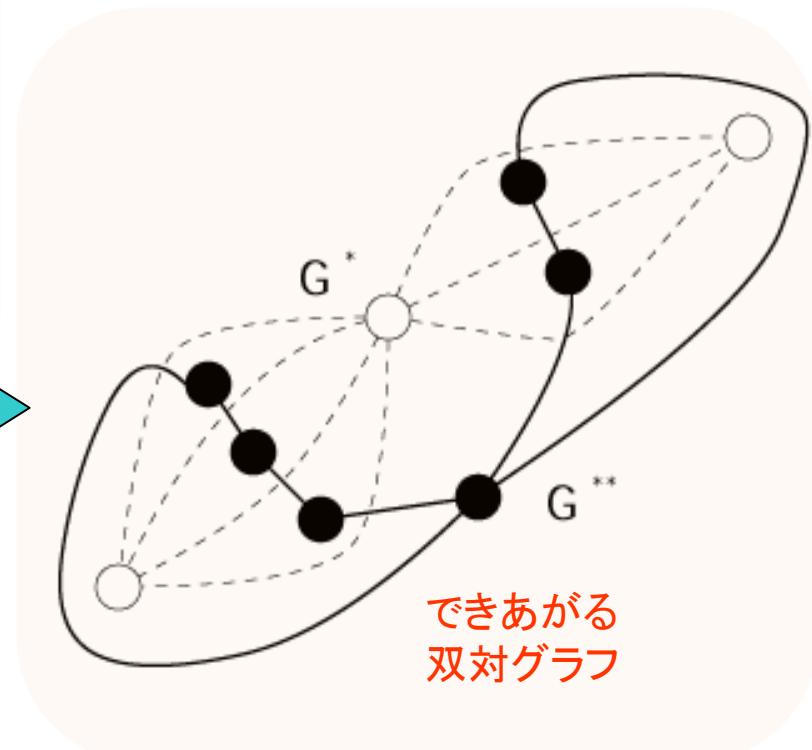


# 例題8.8の(2)



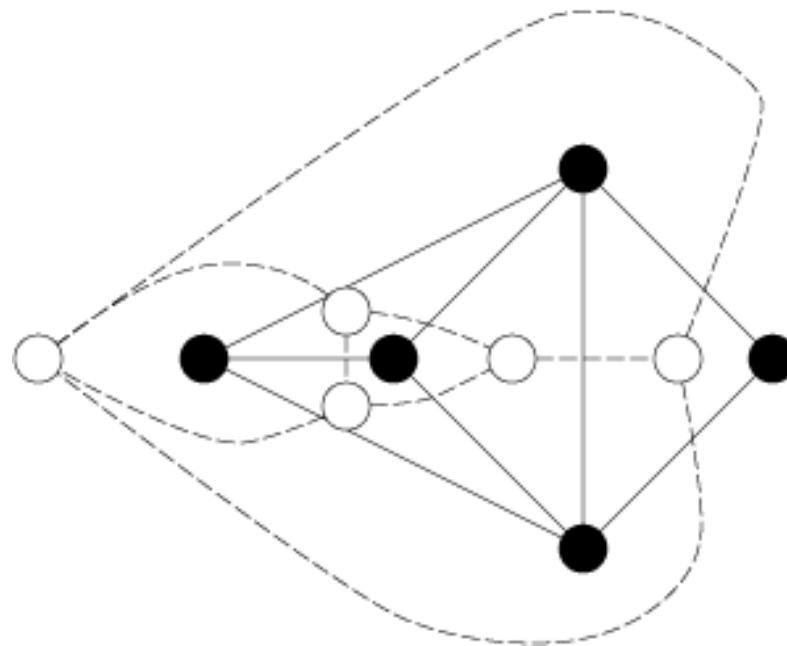
非連結化グラフで  
幾何学的双対を作る

両者は同型でない

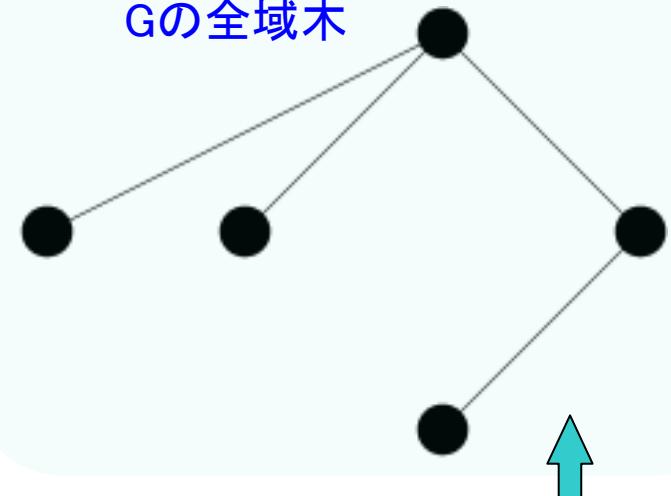


できあがる  
双対グラフ

# 例題8.8の(3)

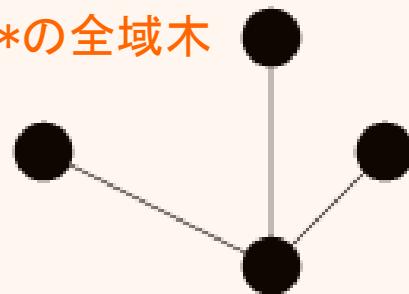


Gの全域木



同型

$G^*$ の全域木



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：**

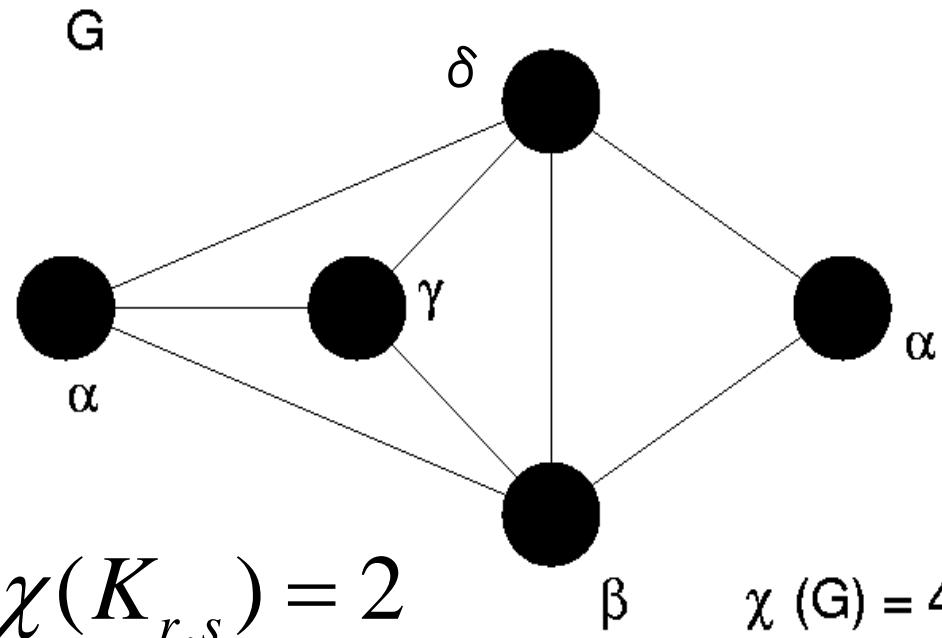
グラフGがk彩色可能であるが、(k-1)彩色不可能であるとき  
⇒ グラフGの彩色数はkである

$$\chi(G) = k$$

「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：

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



$$\chi(G) = 4$$

# 定理17・1

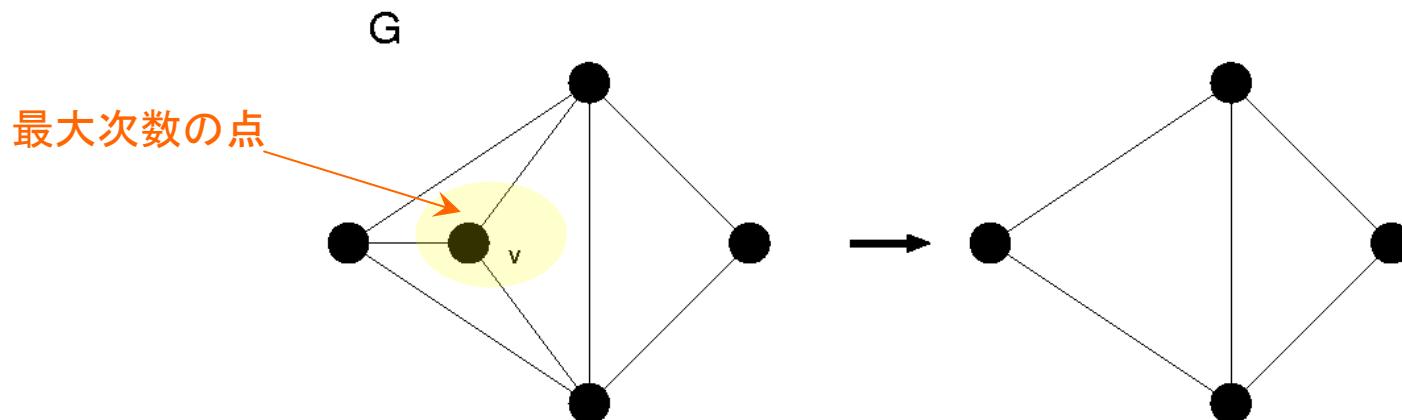
単純グラフ $G$ の最大次数が $\Delta$ ならば、グラフ $G$ は $(\Delta+1)$ 彩色可能である

(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 $\Delta$ 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 $\Delta$ 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



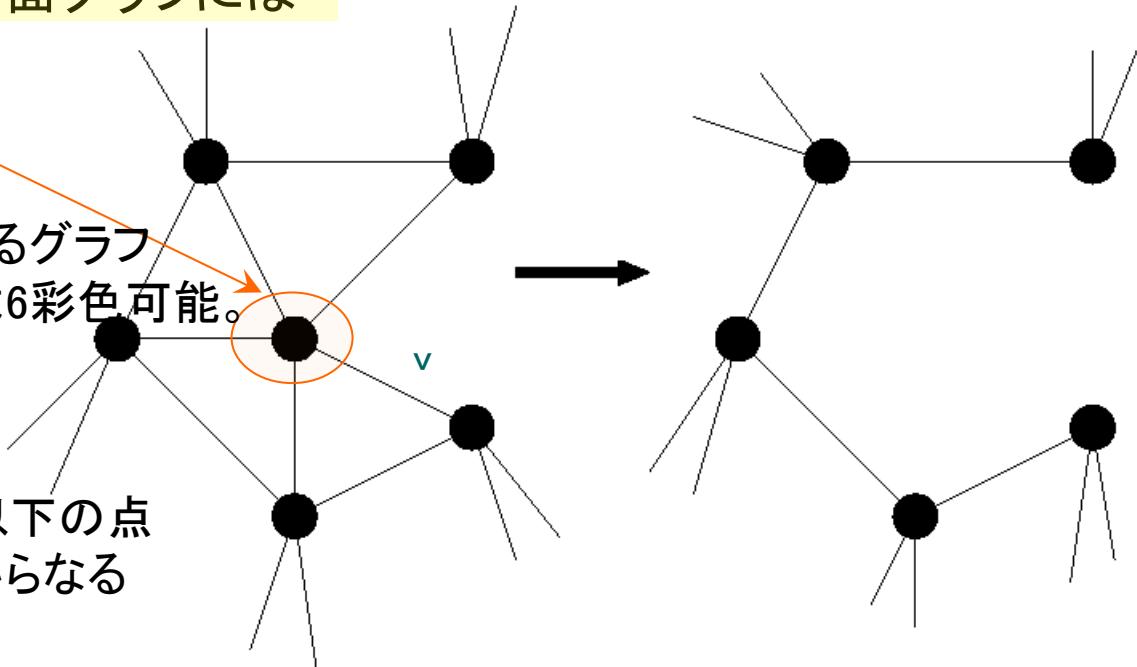
# 定理17・3

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

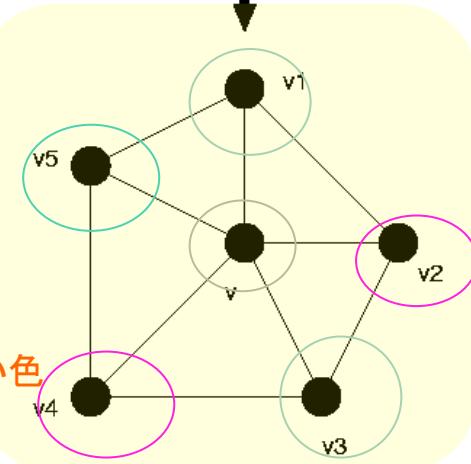
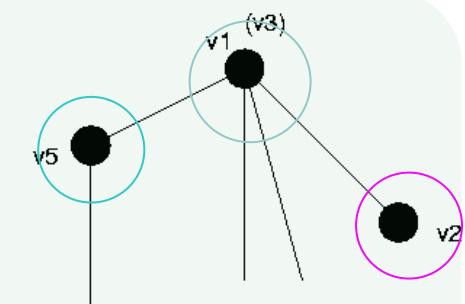
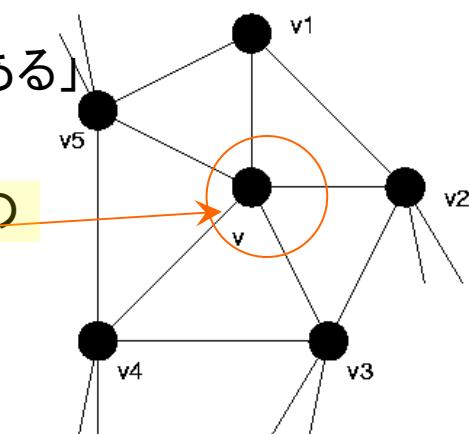
(証明)

「 $n-1$ 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

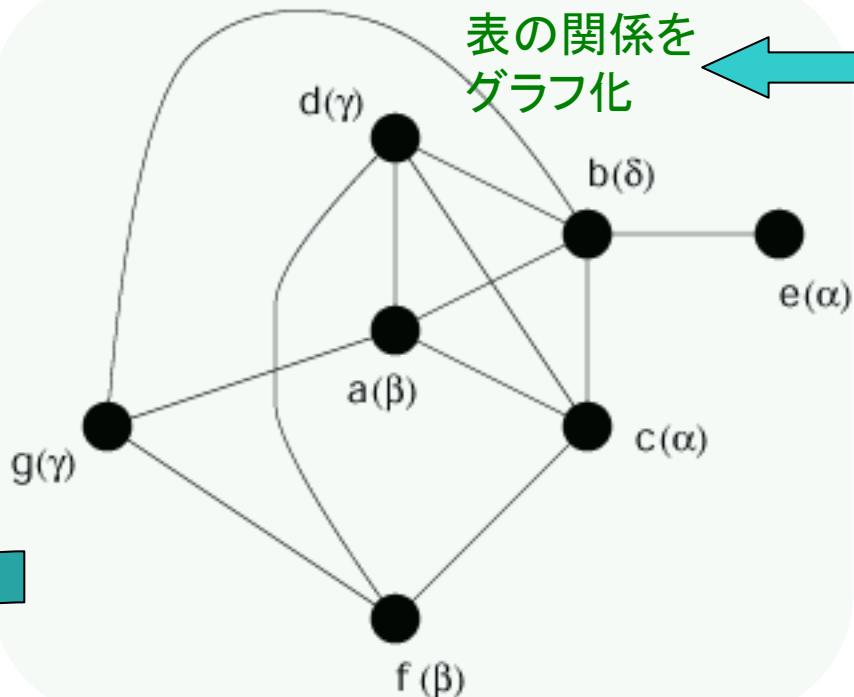
定理13・6より、Gには次数5以下の点がある

2本の辺 $vv1$ 、 $vv3$ を縮約する

点 $v$ に当てられた色で $v1$ 、 $v3$ 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



# 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	*	*	-	-	-	*	-

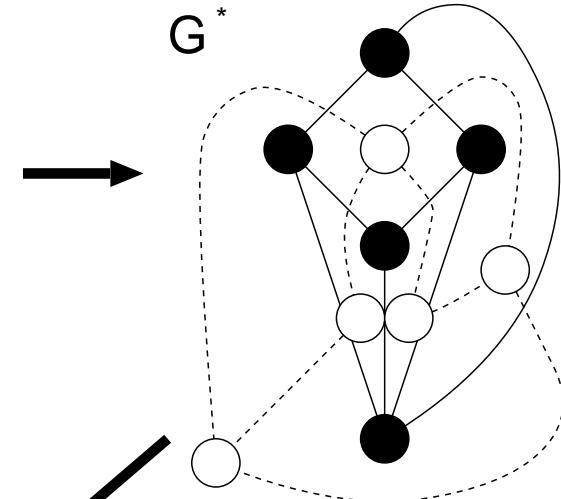
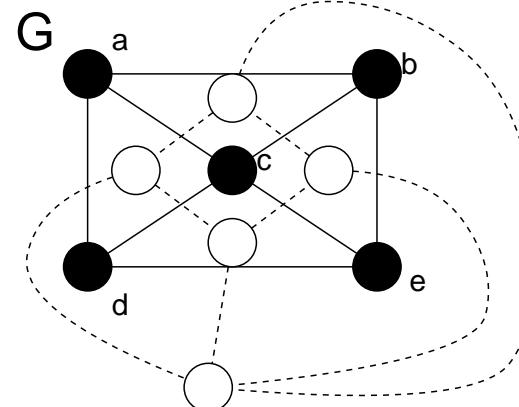
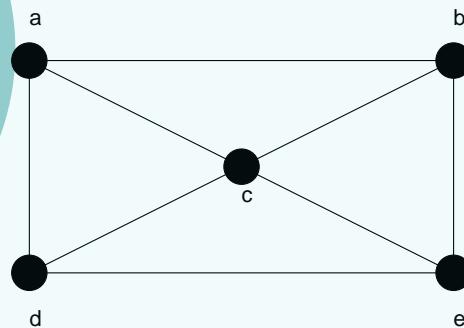
講義 c, e は  $\alpha$  講時に開講  
講義 a, f は  $\beta$  講時に開講  
講義 d, g は  $\gamma$  講時に開講  
講義 b だけは  $\delta$  講時に開講

\* は同じ時間帯にあってはならない講義

# 例題9.2の1

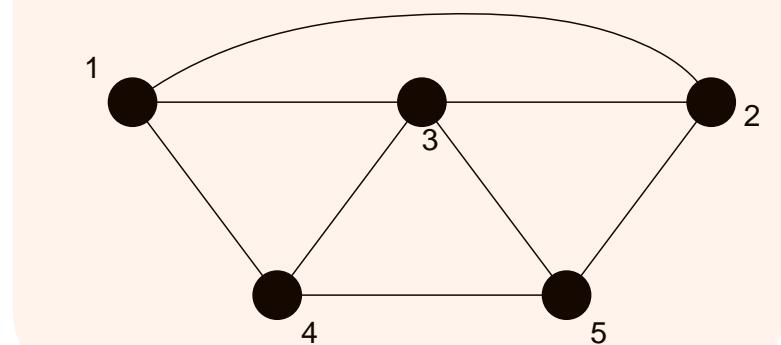
$G$

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

$G^{**}$



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  $\delta$  の点が含まれると仮定する

$G$  には三角形はないので

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

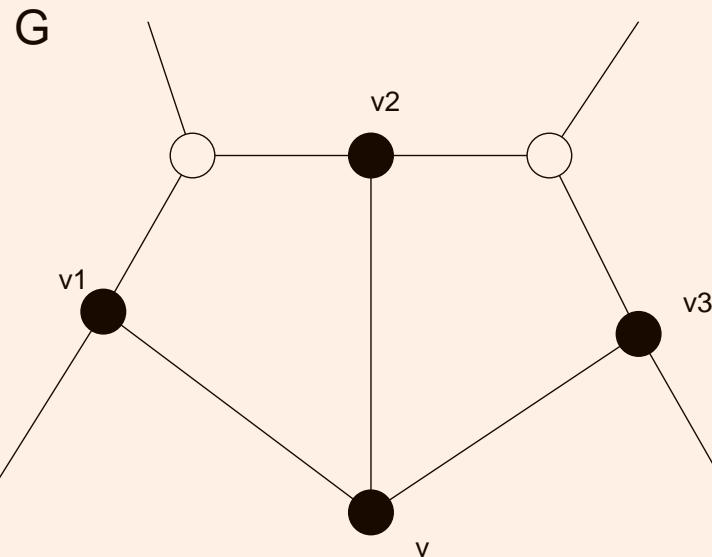
オイラーの公式:  $f = 2 - n + m$  より  $f$  を消去して  $m \leq 2n - 4$

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

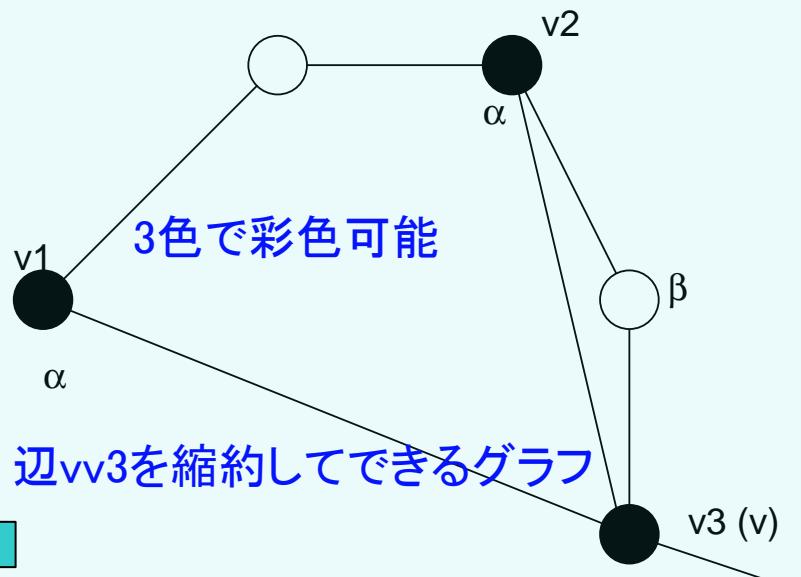
つまり、 $\delta \leq 4 - \frac{8}{n}$

$n$  は 8 以上なので(講義ノート参照)  
題意が成立する。

# 例題9.2の1の(2)



点 $v$ を元に戻し、  
 $\alpha$ 、 $\beta$ 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)

