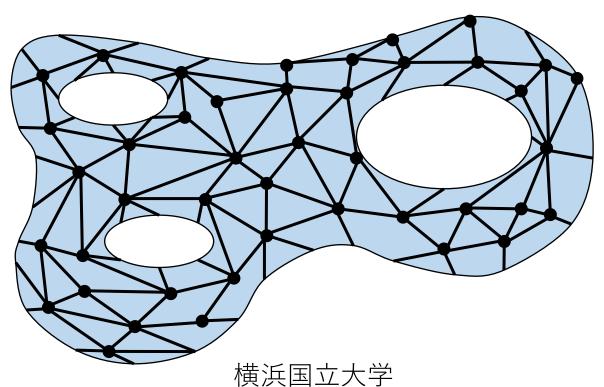
# 曲面上のグラフの彩色について ②



環境情報研究院中本 敦浩

# 曲面上のグラフの染色数(古典的結果)

## 四色定理. (Appel&Harken, 1977)

どんな平面グラフも4-彩色可能である.

## 定理. (Heawood, 1890)

球面以外の任意の曲面 $S_{\epsilon}$ に対して、 $S_{\epsilon}$ 上のグラフは

$$H(S_{\varepsilon}) = \frac{7 + \sqrt{49 - 24\epsilon}}{2}$$

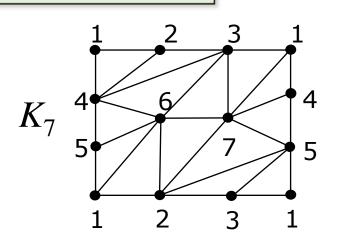
色で色分け可能である. 2

#### **Franklin (1934)**:

$$G \subseteq N_2$$
について、 $\chi(G) \leq H(N_2) - 1 = 6$ 

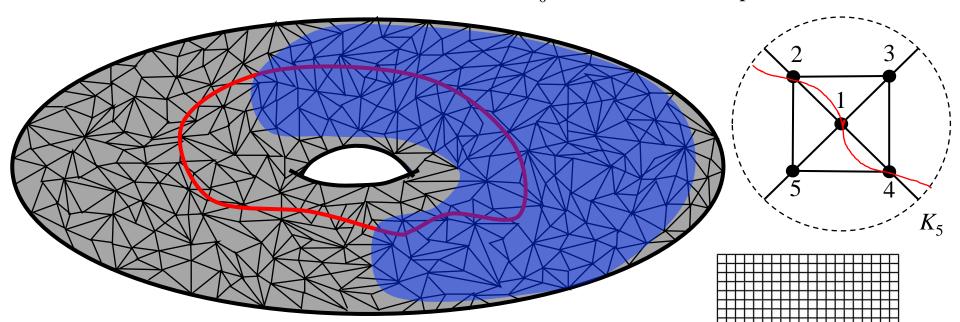
## Dirac (1956), Albertson-Hutchinson (1979):

$$G \subset S$$
 について、 $\chi(G) = H(S) \Rightarrow$   
 $G$  は完全グラフ $K_{H(S)}$ を部分グラフに含む



# 局所平面グラフ

完全グラフ $K_m$   $(m \ge 5)$  は非平面的であり、 $S \ne S_0$  に埋め込むと、 $rep \le 3$  になる.



 $G \subseteq S \neq S_0$ .

*G*の representativity (or face width) は次で定義される:

 $r(G) = \min \{ |G \cap \gamma| : \gamma は S 上の非可縮閉曲線 \}$ 

γは頂点のみを通るとしてよい

局所平面グラフ:rep.の大きなグラフ

大きな平面格子を マイナーとして含む

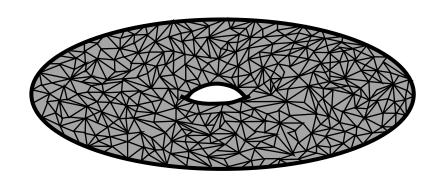
S上の局所平面グラフが性質 $\rho$ を満たす

す

# なぜ、局所平面グラフが重要?

- ★ 多くのグラフの組合せ的問題は、 グラフのtree-widthが抑えられていれば、効率的に解ける.
- ★ *G*の**Tree width**が大きい ⇒ *G* は大きな平面格子を マイナーに含む

局所平面グラフは大きな 平面格子を含む



#### 一方,

局所平面グラフは、局所的には平面的だから、 球面以外の曲面Sの局所平面グラフは、Sの種数とは独立に、 平面グラフのような性質が成り立つのではないか。

さらに,

局所平面グラフは、切り開いたら、平面グラフ.

# 局所平面グラフの彩色

#### 定理. (Thomassen, 1993)

任意の曲面 $S \neq S_0$  の局所平面グラフはS-彩色可能である.

すなわち、 $\exists R(S)$  s.t.  $\forall G \subseteq S$  について、 $r(G) \ge R(S) \rightarrow G$ : 5-彩色可能

**注意**. 1.  $R(S_g) \leq 2^{14g+6}$  がまじめに証明されていた

**2.** repが任意に大きいグラフ $G \subset S$  で、5-染色的なものが存在。 (Fisk三角形分割:奇点がちょうど2個で隣接してる三角形分割)

任意の部分グラフは5-彩色可能

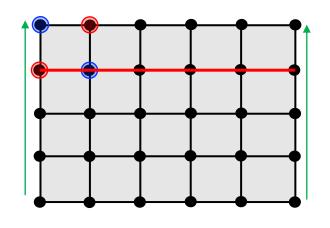
**3.** Thomassen (1997), 「任意の $S \neq S_0$ について,S に埋め込み可能な 6-critical graphsの個数は有限個」を証明した.これは上の定理を含んでいる.

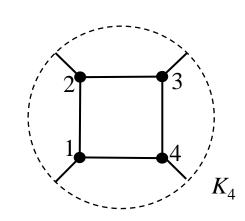
# 曲面の偶角形分割の彩色

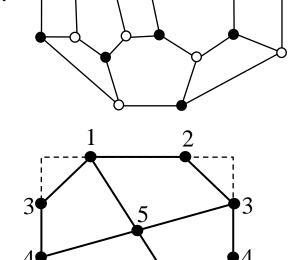
 $G \subset S$ : 偶角形分割  $\Leftrightarrow$  各面が偶角形であるグラフ

## 命題.

球面の任意の偶角形分割は二部グラフである.







## 定理. (Hutchinson, 1995)

種数 g ≠0 の向き付け可能曲面の局所平面偶角形分割 は3-彩色可能.

- **★**「3」は最良である.
- $\bigstar R(S) \leq 2^{3g+5}$  がまじめに証明されていた



Joan Hutchinson

#### 次の定理が知られている:

### 定理. (Hutchinson 1975, Liu et al. 2019)

G を曲面 $S \neq S_0$ の偶角形分割とすると、次が成立。

$$\chi(G) \le \frac{5 + \sqrt{25 - 16\epsilon(S)}}{2}$$

ただし、この評価は $N_2$ と $S_2$ 以外で最良である。



Joan Hutchinson

#### 演習問題4. 上の定理を証明してみよう.

	球面	射影平面	トーラス	クライン の壺	一般の曲面	局	所平面的	
グラフ	4	6	7	6	$\frac{7 + \sqrt{49 - 24\epsilon}}{2}$		5	
偶角形 分割	2	4	5	4	$\frac{5 + \sqrt{25 - 16\epsilon(S)}}{2}$	4	3	   向付可能     向付不可能
73 11						<b>+</b>	•	 

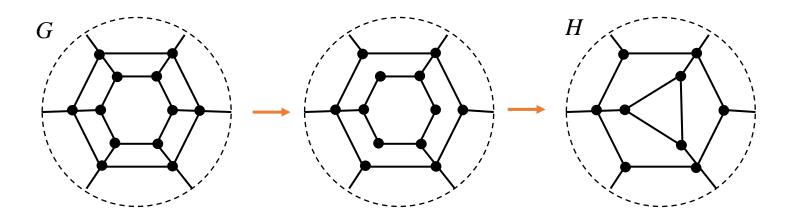
射影平面の場合

Cycle parity という代数的な量を導入して、Hutchinsonの定理を証明する

# Robertson-Seymourのグラフマイナー

 $G, H \subseteq S$ : グラフ

H が G のマイナー (曲面マイナー)  $\stackrel{\text{def.}}{\leftrightarrow}$  H は G から, 辺の除去と縮約を繰り返して得られる

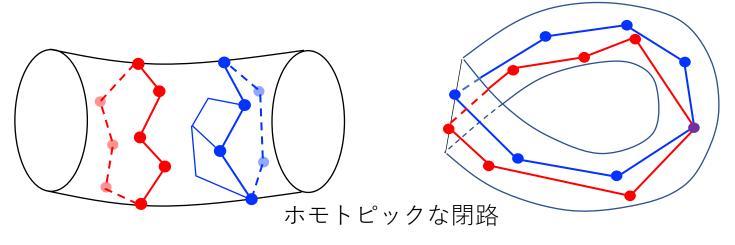


定理. (Robertson&Seymour, 1988)

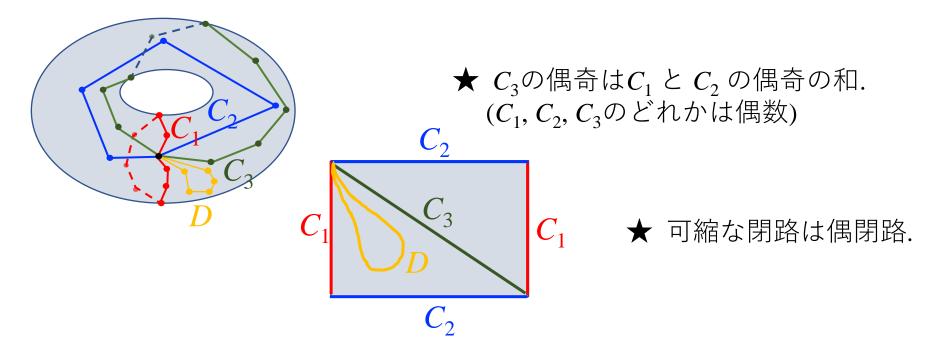
 $H \subset S \neq S_0$  を固定すると、次を満たす整数  $N_S(H)$  が存在する:  $G \subset S$  について、  $r(G) \ge N_S(H) \Rightarrow G$  は H をマイナーとして含む

この定理が使えることがわかると、局所平面グラフのrepの大きさを 真面目に評価しなくなった。

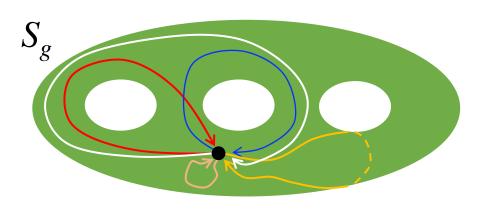
# 偶奇性の議論



★ 偶角形分割では、2つのホモトピックな閉路の長さの偶奇性は等しい。



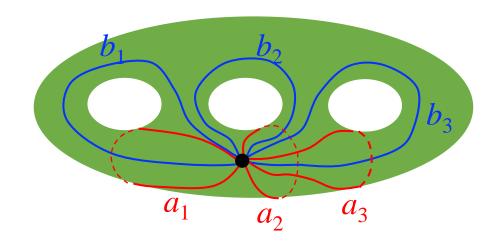
# 偶角形分割のcycle parity



# 基本群 $\pi_1(S)$ :

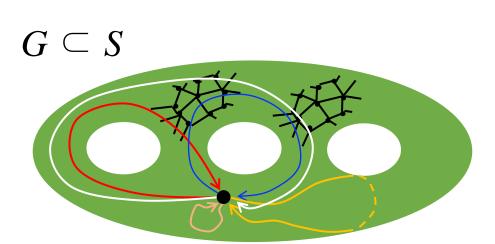
基点を始点・終点とするS上の曲線をホモトピーで割った群

# 偶角形分割のcycle parity



## 基本群 $\pi_1(S)$ :

基点を始点・終点とするS上の曲線をホモトピーで割った群 基底: $a_1,b_1,...,a_g,b_g$ 



偶角形分割  $G \subset S$  を固定.

準同型写像  $\rho_G:\pi_1(S) \to \mathbb{Z}_2$  が定まる

$$\rho_G(a \bullet b) \equiv \rho_G(a) + \rho_G(b)$$

$$\rho_G$$
 (id)  $\equiv 0$ 

 $\rho_G$ を Gの Cycle parity という

 $\rho_G: \pi_1(S) \to \{0\} \Leftrightarrow G \subset S:$ 二部グラフ

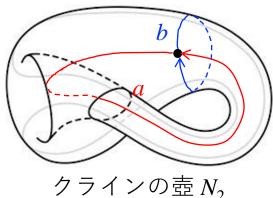
# Cycle parityの練習

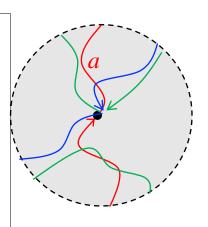


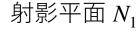
$$\pi_1(S_0) = \{\mathrm{id}\}$$

⇒球面の偶角形分割 は

すべて二部グラフ

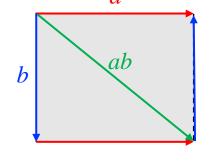


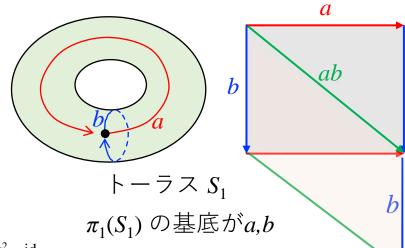


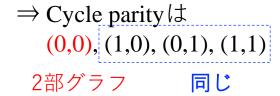


$$\pi_1(S_0) = \{ \text{id}, a \}, \text{ total}, a^2 = \text{id} \}$$

⇒非可縮閉路の偶奇で, 二部グラフ性が決まる





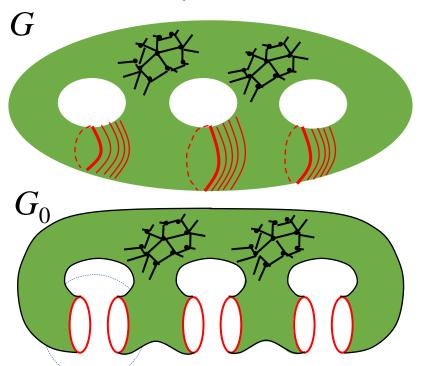


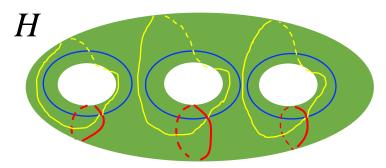
 $\pi_1(N_2)$  の基底がa,b

⇒ Cycle parity は (0,0), (1,0), (0,1), (1,1) 2部グラフ 異なる

# Hutchinsonの定理の証明.

1. Robertson-Seymourの結果により、左図のように disjoint偶閉路が取れる



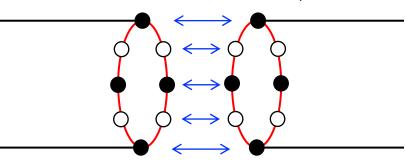


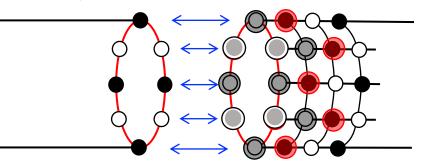
H: 各閉曲線にhomotopicな 4本のdisjoint cyclesを持つ

**2.** 切断したグラフ $G_0$ は二部グラフ

黑 里 白 赤 赤 黒

3. 境界に3色目を導入し、境界を同一視せよ.



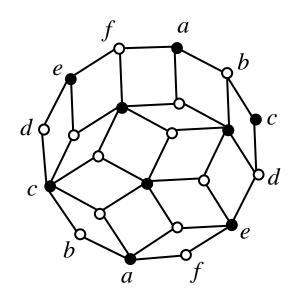


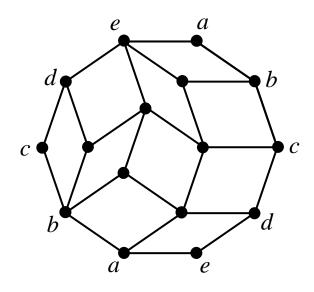
**4.** *G* の3-彩色を得る.

# 射影平面の四角形分割の染色数

定理. (Youngs, 1996)

Gを射影平面の四角形分割とすると、 $\chi(G) \subseteq \{2,4\}$ 





★  $G \subseteq N_1$ : 偶角形分割  $\Rightarrow \chi(G) \leq 4$  (Hutchinsonの結果)  $\chi(G) = 4 \Leftrightarrow G$  はodd 四角形分割を含む

★ (Gimbel&Thomassen, 1997)

 $G \subset N_1$ : 三角形なし、3-彩色不可能  $\Leftrightarrow G$  はodd 四角形分割を含む

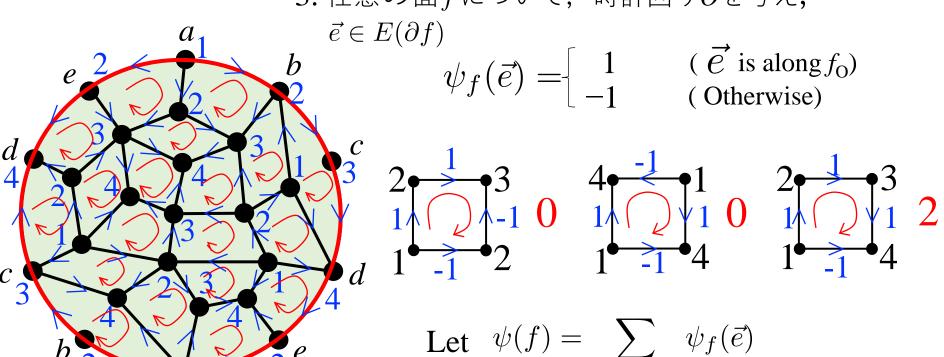
# Quadrangulations on the projective plane

補題. $G \subset N_1$ : 二部グラフでない四角形分割

任意の彩色  $c: V(G) \rightarrow \{1,2,...\}$  について、4頂点の色がすべて異なる面f (polychromatic face) が存在する.

- 1. G を奇閉路 C で切り開く.
  - 2.  $\forall$ 辺 xy について、c(x) < c(y)のとき、向き $x \rightarrow y$ を与える
    - 3. 任意の面fについて、時計回りOを与え、

 $\vec{e} \in E(\partial f)$ 



**補題.**  $G \subset N_1$ .:四角形分割

任意の彩色  $c: V(G) \rightarrow \{1,2,...\}$ , について、 4頂点の色がすべて異なる面 f (polychromatic face) が存在する.

Let 
$$\psi(G) = \sum_{f \in F(G)} \psi(f) = \sum_{\vec{e}} \{ \psi_f(\vec{e}) + \psi_{f'}(\vec{e}) \}$$
 since  $\psi(f) = \sum_{\vec{e} \in E(\partial f)} \psi_f(\vec{e})$ 

$$1 \quad -1 \quad \vec{e} \notin E(C)$$

$$1 \quad \vec{e} \in E(C)$$

$$-1 \quad -1 \quad \vec{e} \in F(G)$$

$$2 \quad -1 \quad 1 \quad \vec{e} \in E(C)$$

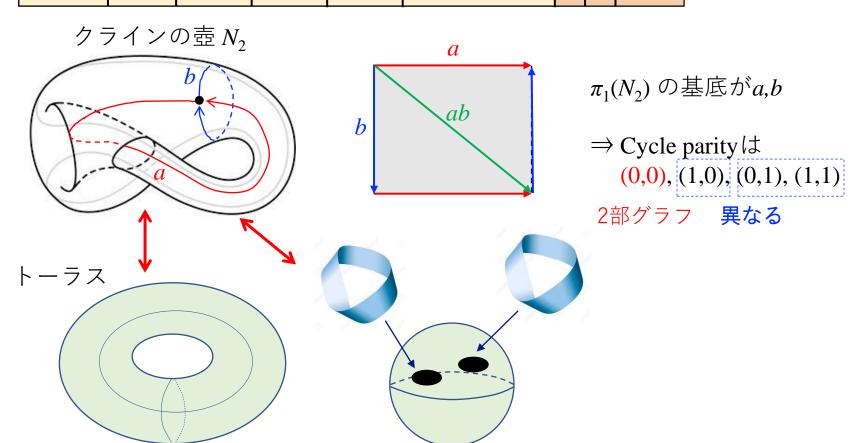
$$3 \quad 2 \quad -1 \quad 1 \quad 1 \quad 2 \quad -1 \quad 1$$

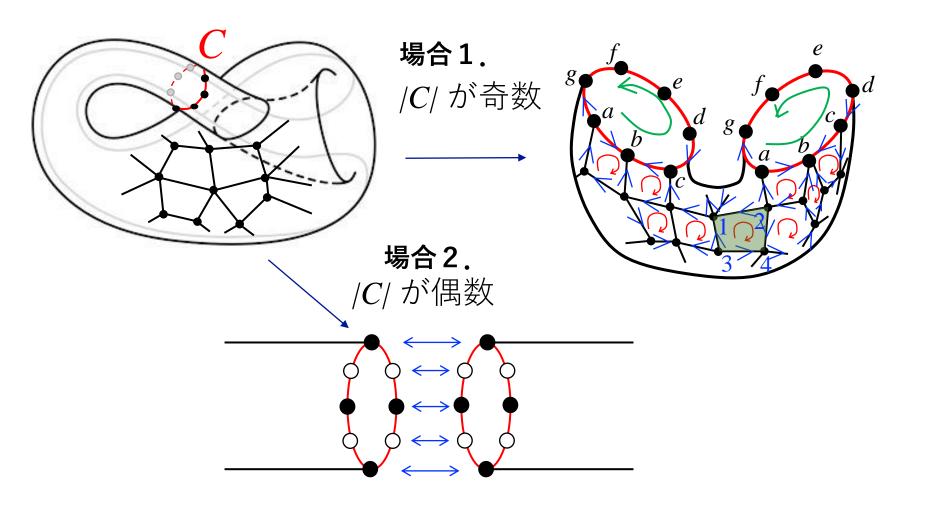
$$4 \quad 2 \quad -1 \quad 1 \quad 2 \quad -1 \quad 1$$

$$4 \quad 2 \quad -1 \quad 1 \quad 2 \quad -1 \quad 1$$

 $\Rightarrow f \not \downarrow \sharp$  polychromatic.

	球面	射影平面	トーラス	クライン の壺	一般の曲面	局所平面的	
グラフ	4	6	7	6	$\frac{7 + \sqrt{49 - 24\epsilon}}{2}$	5	
偶角形 分割	2	4	5	4	$\frac{5 + \sqrt{25 - 16\epsilon(S)}}{2}$	3 4 ?	向付可能 向付不可能





**演習問題5.** クラインの壺 $N_2$ の四角形分割 G について, $N_2$ をアニュラスに切り開く閉路Cの長さが奇数のとき(場合 1)と偶数のとき(場合 2)に,染色数がどうなるか議論せよ.(必要であれば,Cとホモトピックに数本のサイクルが取れることを仮定してよい.)

## 定理. (Youngs, 1996) 再掲

Gを射影平面の四角形分割とすると、 $\chi(G) \subseteq \{2,4\}$ 

### 定理. (Archdeacon, Hutchinson, Nakamoto, Negami, Ota, 2001)

 $G \subset N_k$ :四角形分割

Gが向き付け可能に切り開く奇閉路を持つ  $\Rightarrow \chi(G) \ge 4$ 

	球面	射影平面	トーラス	クライン の壺	一般の曲面	局所平面的	
グラフ	4	6	7	6	$\frac{7 + \sqrt{49 - 24\epsilon}}{2}$	5	
偶角形 分割	2	4	5	4	$\frac{5 + \sqrt{25 - 16\epsilon(S)}}{2}$	3 4 ?	向付可能 向付不可能

	球面	射影平面	トーラス	クライン の壺	一般の曲面	局所平面的	
グラフ	4	6	7	6	$\frac{7 + \sqrt{49 - 24\epsilon}}{2}$	5	
偶角形	2.	4	5	4	$\frac{5+\sqrt{25-16\epsilon(S)}}{2}$	3	向付可能
分割		•			2	4	向付不可能

# Representativityと似た概念

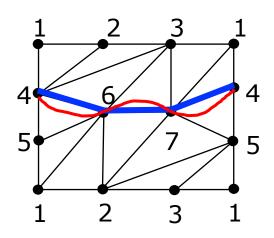
 $G \subset S \neq S_0$ .

*G*の representativity (or face width) は次で定義される:

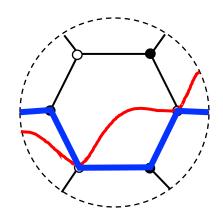
 $r(G) = \min \{ |G \cap \gamma| : \gamma は S 上の非可縮閉曲線 \}$ 

Gの edge-width は次で定義される:

 $ew(G) = min\{|C|: C は G の非可縮閉路\}$ 



$$G:$$
 三角形分割  $\Rightarrow r(G) = ew(G)$ 



一般に face size 
$$\leq k$$
 なら  $\Rightarrow r(G) \leq ew(G) \leq \frac{k}{2}$   $r(G)$ 

# 局所平面グラフの彩色

#### 定理. (Thomassen, 1993)

任意の曲面 $S \neq S_0$  の局所平面グラフはS-彩色可能である.

すなわち、 $\exists R(S)$  s.t.  $\forall G \subseteq S$  について、 $r(G) \ge R(S) \rightarrow G$ : 5-彩色可能

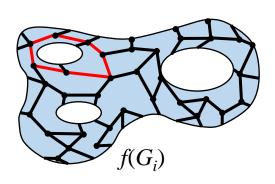
**注意**. 1.  $R(S_g) \leq 2^{14g+6}$  がまじめに証明されていた

**2.** repが任意に大きいグラフ $G \subset S$  で、5-染色的なものが存在。 (Fisk三角形分割: 奇点がちょうど2個で隣接してる三角形分割)

任意の部分グラフは5-彩色可能

**3.** Thomassen (1997), 「任意の $S \neq S_0$ について,S に埋め込み可能な 6-critical graphsの個数は有限個」を証明した.これは上の定理を含んでいる.

 $S \cap G$ -critical graphs  $G_1, G_2, ..., G_m \longrightarrow k = \max\{ew(f(H)) : H = G_i, f : H \rightarrow S\}$ 



G: r(G) > k, 染色数 6 以上

 $G' \subseteq G$ : 6-critical graph

$$\rightarrow ew(G') \leq k$$

 $\rightarrow r(G) \le ew(G) \le ew(G') \le k$ 矛盾

