

# 離散最適化基礎論 第 6 回

グラフの積と準同型

岡本 吉央

okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2021 年 11 月 9 日

最終更新 : 2021 年 11 月 10 日 23:23

- |   |                       |         |
|---|-----------------------|---------|
| 1 | グラフの彩色と準同型            | (10/5)  |
| 2 | 準同型の基本性質 (1) : 部分構造   | (10/12) |
| 3 | 準同型の基本性質 (2) : 準同型の合成 | (10/19) |
| 4 | グラフの円彩色               | (10/26) |
| 5 | グラフの分数彩色              | (11/2)  |
| 6 | グラフの積と準同型             | (11/9)  |
| 7 | グラフの商と引き込み            | (11/16) |
| ★ | 調布祭片付け のため 休み         | (11/23) |
| 8 | グラフのコア                | (11/30) |

注意：予定の変更もありうる

- ★ 国内出張 のため 休み (12/7)
- 9 頂点可移性と準同型 (12/14)
- 10 準同型が導く半順序 (1) : 構成 (12/21)
- 11 準同型が導く半順序 (2) : 構造 (1/4)
- 12 アルゴリズム (1) : 例 (1/11)
- 13 アルゴリズム (2) : 整合性 (1/18)
- 14 アルゴリズム (3) : 双対性 (1/25)
- ★ 予備 (2/8)

注意 : 予定の変更もありうる

### 今日の目標

グラフの演算を具体例に対して構成でき、また、それらと準同型の性質を関係づけられる

- ▶ 和  $G + H$
- ▶ 積  $G \times H$
- ▶ 累乗  $H^G$

### 注意

- ▶ 今回は、無向グラフと有向グラフを両方扱う
- ▶ 単に「グラフ」と言ったら、両方を指す

- ① グラフの和
- ② グラフの積
- ③ グラフの累乗
- ④ 乗法的グラフと染色数
- ⑤ 今日のまとめ と 次回の予告
- ⑥ とばした証明の概略

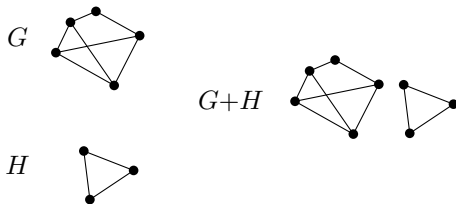
無向グラフ  $G, H$ ,  $V(G) \cap V(H) = \emptyset$

定義：グラフの和とは？

$G$  と  $H$  の **和** (sum) とは, 次のグラフ  $G + H$  のこと

- ▶  $V(G + H) = V(G) \cup V(H)$
- ▶  $E(G + H) = E(G) \cup E(H)$

有向グラフに対しても, 同様に定義される



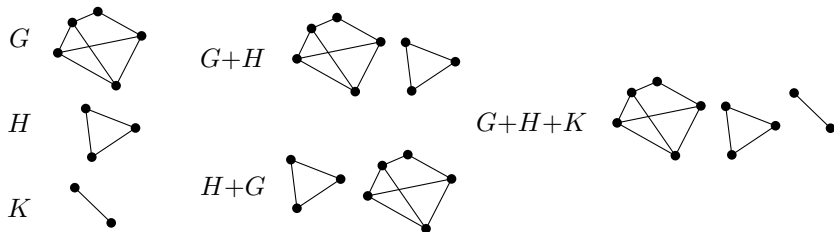
**直感** :  $G$  と  $H$  を横に並べたもの

グラフ  $G, H, K$

性質：グラフの和の交換性と結合性

1  $G + H \simeq H + G$  (交換性)

2  $(G + H) + K \simeq G + (H + K)$  (結合性)

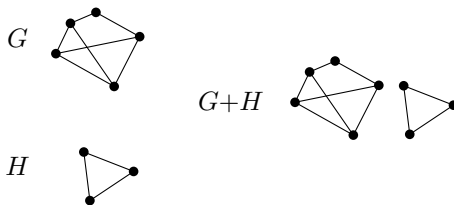


結合性から、「 $G + H + K$ 」と書くことが正当化される

グラフ  $G, H$

性質：グラフの和と準同型 (1)

▶  $G \rightarrow G + H, H \rightarrow G + H$



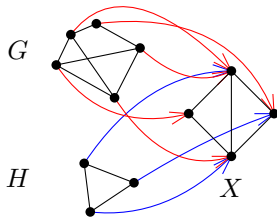
実際,  $G \subseteq G + H, H \subseteq G + H$  である



グラフ  $G, H, X$

性質：グラフの和と準同型 (2)

▶  $G \rightarrow X$  かつ  $H \rightarrow X$  ならば,  $G + H \rightarrow X$



グラフ  $G, G_1, G_2, \dots, G_r$

## 記法

- ▶  $G + G$  を  $2G$  と書くことがある
- ▶ 自然数  $k \geq 1$  に対して, 次のように書くことがある

$$\underbrace{G + G + \cdots + G}_{k \text{ 個}} = kG$$

- ▶  $G_1 + G_2 + \cdots + G_r$  を  $\sum_{i=1}^r G_i$  と書くことがある

- ① グラフの和
- ② グラフの積
- ③ グラフの累乗
- ④ 乗法的グラフと染色数
- ⑤ 今日のまとめ と 次回の予告
- ⑥ とばした証明の概略

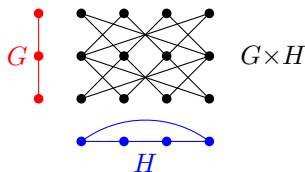
## 無向グラフ $G, H$

### 定義：グラフの積

$G$  と  $H$  の **積** (product) とは、次のグラフ  $G \times H$  のこと

- ▶  $V(G \times H) = V(G) \times V(H)$
- ▶  $E(G \times H) = \{ \{(u, v), (u', v')\} \mid \{u, u'\} \in E(G), \{v, v'\} \in E(H) \}$

有向グラフに対しても、同様に定義される



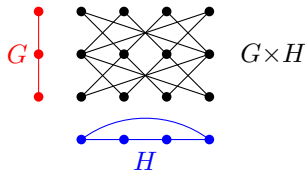
### 注

グラフの積には様々な変種があり、それらと区別するため、ここで扱う積は **圏論的積** (categorical product) とも呼ばれる

グラフ  $G, H, K$

性質：グラフの積の交換性と結合性

- 1  $G \times H \simeq H \times G$  (交換性)
- 2  $(G \times H) \times K \simeq G \times (H \times K)$  (結合性)



証明は うしろのスライド (授業では扱わない)

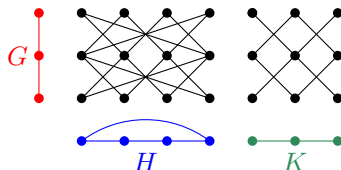
グラフ  $G, H, K$

性質：グラフの積と和の分配性

▶  $G \times (H + K) \simeq (G \times H) + (G \times K)$

(分配性)

演算の優先順位は積の方が高いとして、  
 $(G \times H) + (G \times K)$  は  $G \times H + G \times K$  とも書く

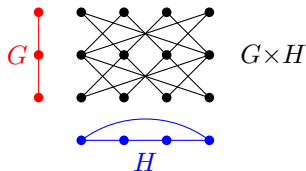


証明は うしろのスライド (授業では扱わない)

グラフ  $G, H$

性質：グラフの積と準同型 (1)

▶  $G \times H \rightarrow G, G \times H \rightarrow H$



$G \times H \rightarrow G$  (無向) の証明：次の写像  $p: V(G \times H) \rightarrow V(G)$  を考える

$$p((u, v)) = u \quad \forall u \in V(G), v \in V(H)$$

$\{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times H)$  と仮定すると

- ▶ グラフの積の定義より,  $\{u, u'\} \in E(G), \{v, v'\} \in E(H)$
- ▶  $\therefore \{p((u, v)), p((u', v'))\} = \{u, u'\} \in E(G)$

つまり,  $p$  は準同型写像





$G \times H \rightarrow G$  (無向) の証明：次の写像  $p: V(G \times H) \rightarrow V(G)$  を考える

$$p((u, v)) = u \quad \forall u \in V(G), v \in V(H)$$

$\{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times H)$  と仮定すると

- ▶ グラフの積の定義より,  $\{u, u'\} \in E(G), \{v, v'\} \in E(H)$
- ▶  $\therefore \{p((u, v)), p((u', v'))\} = \{u, u'\} \in E(G)$

つまり,  $p$  は準同型写像 □

### 定義：グラフの積

(復習)

$G$  と  $H$  の **積** (product) とは, 次のグラフ  $G \times H$  のこと

- ▶  $V(G \times H) = V(G) \times V(H)$
- ▶  $E(G \times H) = \{\{(u, v), (u', v')\} \mid \{u, u'\} \in E(G), \{v, v'\} \in E(H)\}$

$G \times H \rightarrow G$  (無向) の証明：次の写像  $p: V(G \times H) \rightarrow V(G)$  を考える

$$p((u, v)) = u \quad \forall u \in V(G), v \in V(H)$$

$\{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times H)$  と仮定すると

- ▶ グラフの積の定義より,  $\{u, u'\} \in E(G), \{v, v'\} \in E(H)$
- ▶  $\therefore \{p((u, v)), p((u', v'))\} = \{u, u'\} \in E(G)$

つまり,  $p$  は準同型写像



$G \times H \rightarrow G$  (無向) の証明：次の写像  $p: V(G \times H) \rightarrow V(G)$  を考える

$$p((u, v)) = u \quad \forall u \in V(G), v \in V(H)$$

$\{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times H)$  と仮定すると

- ▶ グラフの積の定義より,  $\{u, u'\} \in E(G), \{v, v'\} \in E(H)$
- ▶  $\therefore \{p((u, v)), p((u', v'))\} = \{u, u'\} \in E(G)$

つまり,  $p$  は準同型写像



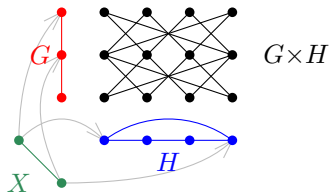
### 定義：射影

上で定義した準同型写像  $p: V(G \times H) \rightarrow V(G)$  を  $G \times H$  の  $G$  への **射影** (projection) と呼ぶことがある

グラフ  $G, H, X$

性質：グラフの積と準同型 (2)

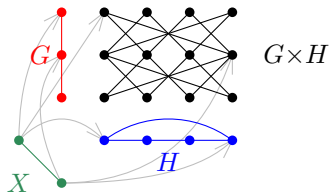
- ▶  $X \rightarrow G$  かつ  $X \rightarrow H$  ならば,  $X \rightarrow G \times H$



グラフ  $G, H, X$

性質：グラフの積と準同型 (2)

- ▶  $X \rightarrow G$  かつ  $X \rightarrow H$  ならば,  $X \rightarrow G \times H$



証明 (無向) : 準同型写像  $f: V(X) \rightarrow V(G)$ ,  $g: V(X) \rightarrow V(H)$  を考える

- ▶ 写像  $h: V(X) \rightarrow V(G \times H)$  を次のように定義する

$$h(x) = (f(x), g(x)) \quad \forall x \in V(X)$$

- ▶ このとき, 次が成り立つ

$$\begin{aligned} \{x, y\} \in E(X) &\Rightarrow \{f(x), f(y)\} \in E(G) \text{ かつ } \{g(x), g(y)\} \in E(H) \\ &\Leftrightarrow \{(f(x), g(x)), (f(y), g(y))\} \in E(G \times H) \\ &\Leftrightarrow \{h(x), h(y)\} \in E(G \times H) \end{aligned}$$

- ▶ したがって,  $h$  は準同型写像 □

グラフ  $G, G_1, G_2, \dots, G_r$

記法

- ▶  $G \times G$  を  $G^2$  と書くことがある
- ▶ 自然数  $k \geq 1$  に対して, 次のように書くことがある

$$\underbrace{G \times G \times \cdots \times G}_{k \text{ 個}} = G^k$$

- ▶  $G_1 \times G_2 \times \cdots \times G_r$  を  $\prod_{i=1}^r G_i$  と書くことがある

- ① グラフの和
- ② グラフの積
- ③ グラフの累乗
- ④ 乗法的グラフと染色数
- ⑤ 今日のまとめ と 次回の予告
- ⑥ とばした証明の概略

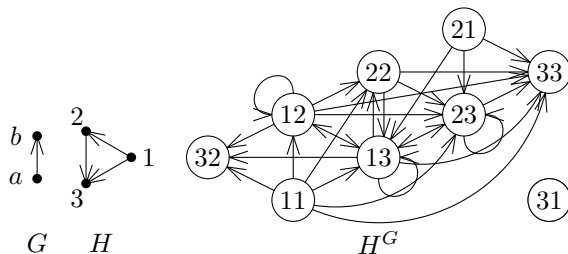


有向グラフ  $G, H$

定義：グラフの累乗とは？

$H$  の  $G$  乗  $H^G$  とは、次で定義される有向グラフ

- ▶  $V(H^G) = \{\phi \mid \phi: V(G) \rightarrow V(H)\}$  (注： $\phi$  は準同型でなくてもよい)
- ▶  $A(H^G) = \{(\phi, \psi) \mid (u, v) \in A(G) \Rightarrow (\phi(u), \psi(v)) \in A(H)\}$



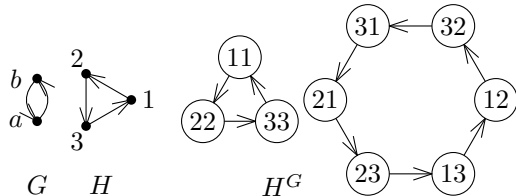
注：  $(\phi, \phi) \in A(H^G) \Leftrightarrow \phi$  は  $G$  から  $H$  への準同型写像

有向グラフ  $G, H$

定義：グラフの累乗とは？

$H$  の  $G$  乗  $H^G$  とは、次で定義される有向グラフ

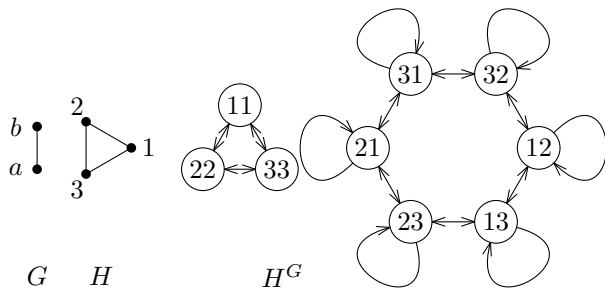
- ▶  $V(H^G) = \{\phi \mid \phi: V(G) \rightarrow V(H)\}$  (注： $\phi$  は準同型でなくてもよい)
- ▶  $A(H^G) = \{(\phi, \psi) \mid (u, v) \in A(G) \Rightarrow (\phi(u), \psi(v)) \in A(H)\}$



無向グラフは、次のようにして有向グラフであるとみなす



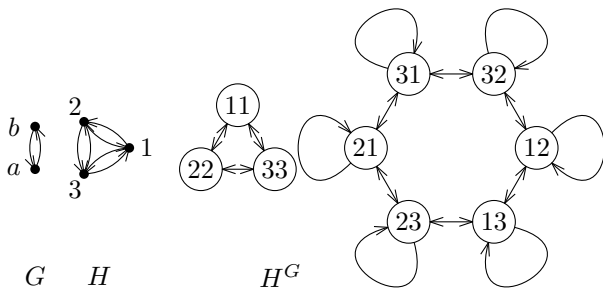
例 1



無向グラフは、次のようにして有向グラフであるとみなす



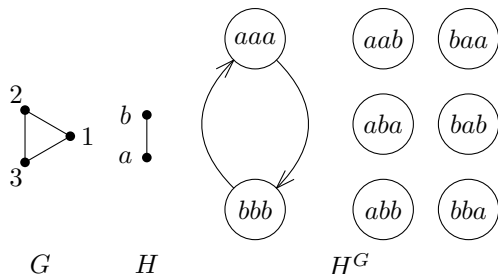
例 1



無向グラフは、次のようにして有向グラフであるとみなす



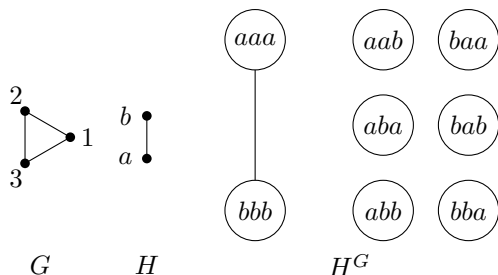
例 2



無向グラフは、次のようにして有向グラフであるとみなす



例 2



$G \not\sim H$  のとき (そして、そのときに限って),  $H^G$  を無向グラフと見なせる

有向グラフ  $F, G, H$

性質：グラフの指数法則

1  $H^{G+F} \simeq H^G \times H^F$

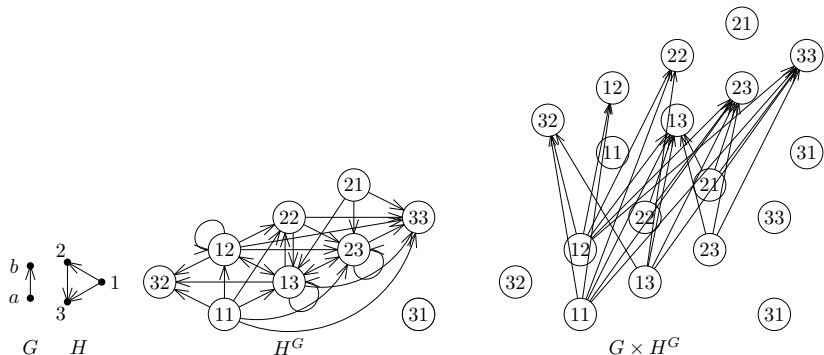
2  $H^{G \times F} \simeq (H^G)^F$

証明は うしろのスライド (授業では扱わない)

有向グラフ  $G, H$

性質：グラフの累乗と準同型

- 1  $H \rightarrow H^G$
- 2  $G \times H^G \rightarrow H$

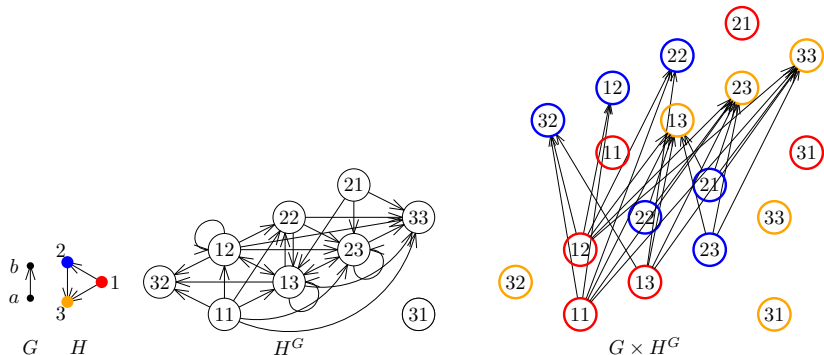




有向グラフ  $G, H$

性質：グラフの累乗と準同型

- 1  $H \rightarrow H^G$
- 2  $G \times H^G \rightarrow H$



有向グラフ  $G, H$

性質：グラフの累乗と準同型

$$1 \quad H \rightarrow H^G$$

証明：写像  $f: V(H) \rightarrow V(H^G)$  を定義

$$(f(u))(v) = u \quad \forall u \in V(H), v \in V(G)$$

$(u, u') \in A(H)$  と仮定する

- ▶  $(v, v') \in A(G)$  を仮定する
- ▶ このとき,  $(f(u))(v) = u$  かつ  $(f(u'))(v') = u'$  である
- ▶ したがって,  $((f(u))(v), (f(u'))(v')) = (u, u') \in A(H)$

$$\therefore (f(u), f(u')) \in A(H^G)$$

□

有向グラフ  $G, H$

性質：グラフの累乗と準同型

$$2 \quad G \times H^G \rightarrow H$$

証明：写像  $f: V(G \times H^G) \rightarrow V(H)$  を定義

$$f(v, \phi) = \phi(v) \quad \forall v \in V(G), \phi \in V(H^G)$$

$((v, \phi), (v', \phi')) \in A(G \times H^G)$  と仮定する

- ▶ このとき,  $(v, v') \in A(G)$  かつ  $(\phi, \phi') \in A(H^G)$
- ▶ 任意の  $(u, u') \in A(G)$  を考えると,  $(\phi(u), \phi'(u')) \in A(H)$
- ▶ したがって,  $(\phi(v), \phi'(v')) \in A(H)$

$\therefore (f(v, \phi), f(v', \phi')) \in A(H)$

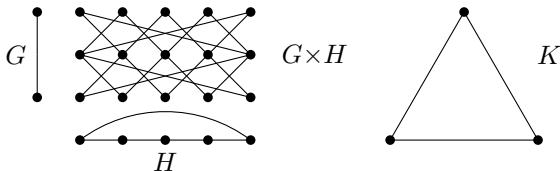
□

- ① グラフの和
- ② グラフの積
- ③ グラフの累乗
- ④ 乗法的グラフと染色数
- ⑤ 今日のまとめ と 次回の予告
- ⑥ とばした証明の概略

## グラフ $K$

定義：乗法的グラフとは？

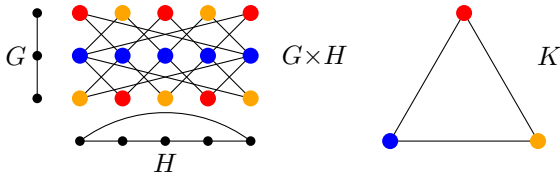
$K$  が **乗法的** (multiplicative) であるとは、任意のグラフ  $G, H$  に対して、 $G \times H \rightarrow K$  ならば  $G \rightarrow K$  または  $H \rightarrow K$  となること



## グラフ $K$

定義：乗法的グラフとは？

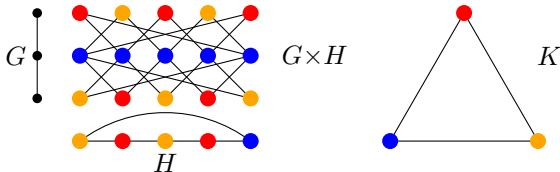
$K$  が **乗法的** (multiplicative) であるとは、任意のグラフ  $G, H$  に対して、 $G \times H \rightarrow K$  ならば  $G \rightarrow K$  または  $H \rightarrow K$  となること



## グラフ $K$

定義：乗法的グラフとは？

$K$  が **乗法的** (multiplicative) であるとは、任意のグラフ  $G, H$  に対して、 $G \times H \rightarrow K$  ならば  $G \rightarrow K$  または  $H \rightarrow K$  となること



どのグラフが 乗法的グラフ なのか？

グラフ  $K$

問題 (未解決)

$K$  が乗法的であるための必要十分条件は？

より簡単な問題 (未解決)

完全グラフ  $K_n$  が乗法的であるための必要十分条件は？

知られていること

- ▶  $K_1, K_2$  は乗法的 (割と簡単)
- ▶  $K_3$  は乗法的 (El-Zahar, Sauer '85)



## より簡単な問題 (未解決)

完全グラフ  $K_n$  が乗法的であるための必要十分条件は？ $K_n$  が乗法的であると何が分かるか？

- ▶  $\chi(G \times H) = n$  であるとする
- ▶ つまり,  $G \times H \rightarrow K_n$  かつ  $G \times H \not\rightarrow K_{n-1}$
- ▶ 乗法性から,  $G \rightarrow K_n$  または  $H \rightarrow K_n$
- ▶  $\therefore \chi(G) \leq n$  または  $\chi(H) \leq n$
- ▶ 一方で,  $\chi(G) \leq n-1$  とすると,  $G \times H \rightarrow G \rightarrow K_{n-1}$  となり矛盾
- ▶ したがって,  $\chi(G) = n$  または  $\chi(H) = n$

## 言い換えると (結論)

任意の  $n$  に対して  $K_n$  が乗法的  $\Rightarrow$ 任意の無向グラフ  $G, H$  に対して,  $\chi(G \times H) = \min\{\chi(G), \chi(H)\}$

Hedetniemi の予想 (解決済み)

(Hedetniemi '66)

任意の自然数  $n \geq 1$  に対して,  $K_n$  は乗法的である (?)

事実

(Shitov '19)

Hedetniemi の予想は正しくない

- ▶ 反例 :  $n \approx 10^{45}$  (Shitov '19)
- ▶ 反例 :  $n = 125$  (Zhu '21)
- ▶ 反例 :  $n = 13$  (Tardif)
- ▶ 反例 :  $n = 5$  (Wrochna)

注 : どの反例でも, グラフの奇内周とグラフの冪乗を利用している

残された問題

$K_4$  は乗法的か?

- ① グラフの和
- ② グラフの積
- ③ グラフの累乗
- ④ 乗法的グラフと染色数
- ⑤ 今日のまとめ と 次回の予告
- ⑥ とばした証明の概略

### 今日の目標

グラフの演算を具体例に対して構成でき、また、それらと準同型の性質を関係づけられる

- ▶ 和  $G + H$
- ▶ 積  $G \times H$
- ▶ 累乗  $H^G$

### 次回の予告

グラフの演算として「商」と「引き込み」を考える

- ▶ 重要な概念：コア

- ① グラフの和
- ② グラフの積
- ③ グラフの累乗
- ④ 乗法的グラフと染色数
- ⑤ 今日のまとめ と 次回の予告
- ⑥ とばした証明の概略

グラフ  $G, H$

性質：グラフの積の交換性

$$1 \quad G \times H \simeq H \times G$$

証明の概略 (無向) : 全単射  $f: V(G \times H) \rightarrow V(H \times G)$  を次のように定義

$$f((u, v)) = (v, u)$$

このとき,

$$\begin{aligned} \{f((u, v)), f((u', v'))\} &\in E(H \times G) \\ \Leftrightarrow \{(v, u), (v', u')\} &\in E(H \times G) \\ \Leftrightarrow \{v, v'\} \in E(H), \{u, u'\} &\in E(G) \\ \Leftrightarrow \{(u, v), (u, v)\} &\in E(G \times H) \end{aligned}$$

つまり,  $f$  は同型写像

□

グラフ  $G, H, K$

性質：グラフの積の結合性

$$2 \quad (G \times H) \times K \simeq G \times (H \times K)$$

証明の概略 (無向)：全単射  $f: V((G \times H) \times K) \rightarrow V(G \times (H \times K))$  を次のように定義

$$f(((u, v), w)) = (u, (v, w))$$

このとき,

$$\begin{aligned} & \{f(((u, v), w)), f(((u', v'), w'))\} \in E(G \times (H \times K)) \\ & \Leftrightarrow \{(u, (v, w)), (u', (v', w'))\} \in E(G \times (H \times K)) \\ & \Leftrightarrow \{u, u'\} \in E(G), \{(v, w), (v', w')\} \in E(H \times K) \\ & \Leftrightarrow \{u, u'\} \in E(G), \{v, v'\} \in E(H), \{w, w'\} \in E(K) \\ & \Leftrightarrow \{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times H), \{w, w'\} \in E(K) \\ & \Leftrightarrow \{((u, v), w), ((u', v'), w')\} \in E((G \times H) \times K) \end{aligned}$$

つまり,  $f$  は同型写像



グラフ  $G, H, K$

性質：グラフの積と和の分配性

$$\blacktriangleright G \times (H + K) \simeq (G \times H) + (G \times K) \quad (\text{分配性})$$

証明の概略 (無向) : 全単射  $f: V(G \times (H + K)) \rightarrow V((G \times H) + (G \times K))$  を  $f((u, v)) = (u, v)$  で定義すると

$$\begin{aligned} & \{f((u, v)), f((u', v'))\} \in E((G \times H) + (G \times K)) \\ \Leftrightarrow & \{f((u, v)), f((u', v'))\} \in E(G \times H) \text{ または } \{f((u, v)), f((u', v'))\} \in E(G \times K) \\ \Leftrightarrow & \{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times H) \text{ または } \{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times K) \\ \Leftrightarrow & "\{u, u'\} \in E(G) \text{ かつ } \{v, v'\} \in E(H)" \text{ または } "\{u, u'\} \in E(G) \text{ かつ } \{v, v'\} \in E(K)" \\ \Leftrightarrow & \{u, u'\} \in E(G) \text{ かつ } "\{v, v'\} \in E(H) \text{ または } \{v, v'\} \in E(K)" \\ \Leftrightarrow & \{u, u'\} \in E(G) \text{ かつ } \{v, v'\} \in E(H + K) \\ \Leftrightarrow & \{(u, v), (u', v')\} \in E(G \times (H + K)) \end{aligned}$$

つまり,  $f$  は同型写像

□



有向グラフ  $F, G, H$

性質：グラフの指数法則

$$1 \quad H^{G+F} \simeq H^G \times H^F$$

証明：写像  $f: V(H^G \times H^F) \rightarrow V(H^{G+F})$  を次で定義

$$f((\phi_G, \phi_F))(v) = \begin{cases} \phi_G(v) & (v \in V(G) \text{ のとき}) \\ \phi_F(v) & (v \in V(F) \text{ のとき}) \end{cases} \quad \begin{array}{l} \forall \phi_G \in V(H^G) \\ \forall \phi_F \in V(H^F) \\ \forall v \in V(G+F) \end{array}$$

ここで,

$$\begin{aligned} & ((\phi_G, \phi_F), (\psi_G, \psi_F)) \in A(H^G \times H^F) \\ & \Leftrightarrow (\phi_G, \psi_G) \in A(H^G) \text{ かつ } (\phi_F, \psi_F) \in A(H^F) \\ & \Leftrightarrow (u, v) \in A(G) \text{ ならば } (\phi_G(u), \psi_G(v)) \in A(H) \text{ かつ} \\ & \quad (u, v) \in A(F) \text{ ならば } (\phi_F(u), \psi_F(v)) \in A(H) \end{aligned}$$

一方

$$(f((\phi_G, \phi_F)), f((\psi_G, \psi_F))) \in A(H^{G+F})$$

$$\Leftrightarrow (u, v) \in A(G+F) \text{ ならば } (f((\phi_G, \phi_F))(u), f((\psi_G, \psi_F))(v)) \in A(H)$$

$$\Leftrightarrow (u, v) \in A(G) \text{ ならば } \underbrace{(f((\phi_G, \phi_F))(u))}_{=\phi_G(u)}, \underbrace{(f((\psi_G, \psi_F))(v))}_{=\psi_G(v)} \in A(H) \text{ かつ}$$

$$(u, v) \in A(F) \text{ ならば } \underbrace{(f((\phi_G, \phi_F))(u))}_{=\phi_F(u)}, \underbrace{(f((\psi_G, \psi_F))(v))}_{=\psi_F(v)} \in A(H)$$

したがって,

$$((\phi_G, \phi_F), (\psi_G, \psi_F)) \in A(H^G \times H^F)$$

$$\Leftrightarrow (f((\phi_G, \phi_F)), f((\psi_G, \psi_F))) \in A(H^{G+F})$$

□

有向グラフ  $F, G, H$

性質：グラフの指数法則

$$2 \quad H^{G \times F} \simeq (H^G)^F$$

証明：写像  $f: V((H^G)^F) \rightarrow V(H^{G \times F})$  を次で定義

$$(f(\phi))(u, v) = (\phi(v))(u) \quad \forall \phi \in V((H^G)^F), (u, v) \in V(G \times F)$$

ここで,

$$(\phi, \psi) \in A((H^G)^F)$$

$$\Leftrightarrow (v, v') \in A(F) \text{ ならば } (\phi(v), \psi(v')) \in A(H^G)$$

$$\Leftrightarrow (v, v') \in A(F) \text{ ならば}$$

$$“(u, u') \in A(G) \text{ ならば } ((\phi(v))(u), (\psi(v'))(u')) \in A(H)”$$

$$\Leftrightarrow “(v, v') \in A(F) \text{ かつ } (u, u') \in A(G)” \text{ ならば}$$

$$((\phi(v))(u), (\psi(v'))(u')) \in A(H)$$

一方

$$(f(\phi), f(\psi)) \in A(H^{G \times F})$$

$$\Leftrightarrow ((u, v), (u', v')) \in A(G \times F) \text{ ならば } (f(\phi)(u, v), f(\psi)(u', v')) \in A(H)$$

$$\Leftrightarrow “(u, u') \in A(G) \text{ かつ } (v, v') \in A(F)” \text{ ならば}$$

$$((\phi(v))(u), (\psi(v'))(u')) \in A(H)$$

したがって,

$$(\phi, \psi) \in A((H^G)^F) \Leftrightarrow (f(\phi), f(\psi)) \in A(H^{G \times F})$$

□

- ① グラフの和
- ② グラフの積
- ③ グラフの累乗
- ④ 乗法的グラフと染色数
- ⑤ 今日のまとめ と 次回の予告
- ⑥ とばした証明の概略