

## 離散最適化基礎論 第 8 回 マトロイドに対する操作

岡本 吉央  
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2015 年 12 月 18 日

最終更新：2015 年 12 月 18 日 16:45

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 1 / 38

- \* 休講 (卒研準備発表会) (10/2)
- ① 組合せ最適化問題におけるマトロイドの役割 (10/9)
- \* 休講 (海外出張) (10/16)
- ② マトロイドの定義と例 (10/23)
- ③ マトロイドの基と階数関数 (10/30)
- ④ グラフとマトロイド (11/6)
- ⑤ マトロイドとグラフの全域木 (11/13)
- \* 休講 (調布祭) (11/20)
- ⑥ マトロイドに対する貪欲アルゴリズム (11/27)
- ⑦ マトロイドのサーキット (12/4)

## スケジュール 後半 (予定)

- |                     |         |
|---------------------|---------|
| * 休講 (国内出張)         | (12/11) |
| ⑧ マトロイドに対する操作       | (12/18) |
| ⑨ マトロイドの交わり         | (12/25) |
| * 冬季休業              | (1/1)   |
| ⑩ マトロイド交わり定理        | (1/8)   |
| * 休講 (センター試験準備)     | (1/15)  |
| ⑪ マトロイド交わり定理：アルゴリズム | (1/22)  |
| ⑫ 最近のトピック           | (1/29)  |
| * 授業等調整日 (予備日)      | (2/5)   |
| * 期末試験              | (2/12?) |

注意：予定の変更もありうる

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 3 / 38

岡本 吉央 (電通大) 離散最適化基礎論 (8) 2015 年 12 月 18 日 2 / 38

## テーマ：解きやすい組合せ最適化問題が持つ「共通の性質」

### 疑問

どうしてそのような違いが生まれるのか？

→ 解きやすい問題が持つ「共通の性質」は何か？

### 回答

よく分かっていない

しかし、部分的な回答はある

### 部分的な回答

問題が「マトロイドの構造」を持つと解きやすい

### ポイント

効率的アルゴリズムが設計できる背景に「美しい数理構造」がある

この講義では、その一端に触れたい

岡本 吉央 (電通大) 離散最適化基礎論 (8) 2015 年 12 月 18 日 4 / 38

## 今日の目標

### 今日の目標

マトロイドから別のマトロイドを得る操作を使えるようになる

#### 扱う操作

- ▶ 打ち切り
- ▶ 制限 (除去)
- ▶ 縮約
- ▶ 直和

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 5 / 38

## マトロイドの定義：復習

非空な有限集合  $E$ 、有限集合族  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$

### マトロイドとは？

$\mathcal{I}$  が  $E$  上のマトロイド (matroid) であるとは、次の 3 条件を満たすこと

(I1)  $\emptyset \in \mathcal{I}$

(I2)  $X \in \mathcal{I}$ かつ  $Y \subseteq X$  ならば、 $Y \in \mathcal{I}$

(I3)  $X, Y \in \mathcal{I}$  かつ  $|X| > |Y|$  ならば、  
ある  $e \in X - Y$  が存在して、 $Y \cup \{e\} \in \mathcal{I}$

#### 補足

- ▶ (I1) と (I2) は  $\mathcal{I}$  が独立集合族であることを意味する
- ▶ (I3) を増加公理 (augmentation property) と呼ぶことがある

#### 用語

- ▶  $\mathcal{I}$  の要素である集合  $X \in \mathcal{I}$  を、このマトロイドの独立集合と呼ぶ

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 6 / 38

## 目次

- ① マトロイドの打ち切り
- ② マトロイドの制限と除去
- ③ マトロイドの縮約
- ④ マトロイドの直和
- ⑤ 今日のまとめ

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 7 / 38

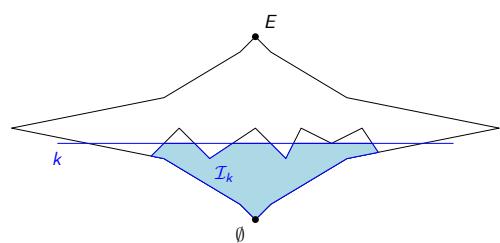
## マトロイドの打ち切り

非空な有限集合  $E$ 、マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ 、自然数  $k \geq 0$

### マトロイドの打ち切り (truncation) とは？

$\mathcal{I}$  の打ち切りとは、次の集合族  $\mathcal{I}_k$

$$\mathcal{I}_k = \{X \mid X \in \mathcal{I}, |X| \leq k\}$$



岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 8 / 38

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 自然数  $k \geq 0$ 

## 命題：マトロイドの打ち切りはマトロイド

マトロイド  $\mathcal{I}$  の打ち切り  $\mathcal{I}_k$  も  $E$  上のマトロイドである証明： $\mathcal{I}_k$  も (I1), (I2), (I3) を満たすことを確認すればよい $\mathcal{I}_k$  が (I1) を満たすことを確認する

- ▶ (I1) より,  $\emptyset \in \mathcal{I}$  であり,  $|\emptyset| = 0 \leq k$
- ▶ したがって,  $\emptyset \in \mathcal{I}_k$

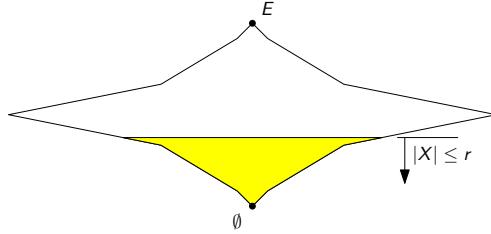
## マトロイドの打ち切りと一様マトロイド (1)

非空な有限集合  $E$ , 自然数  $r \geq 0$ 

## 一様マトロイドの定義 (復習)

有限集合族  $\mathcal{I}$  を

$$\mathcal{I} = \{X \subseteq E \mid |X| \leq r\}$$

と定義すると,  $\mathcal{I}$  は  $E$  上のマトロイド (一様マトロイドと呼ばれる)

## 目次

① マトロイドの打ち切り

② マトロイドの制限と除去

③ マトロイドの縮約

④ マトロイドの直和

⑤ 今日のまとめ

## マトロイドの制限はマトロイド

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 部分集合  $S \subseteq E$ 

## マトロイドの制限はマトロイド

マトロイド  $\mathcal{I}$  の制限  $\mathcal{I}|S$  は  $S$  上のマトロイド証明： $\mathcal{I}|S$  も (I1), (I2), (I3) を満たすことを確認すればよい $\mathcal{I}|S$  が (I1) を満たすことを確認する

- ▶ (I1) より,  $\emptyset \in \mathcal{I}$  であり,  $\emptyset \subseteq S$
- ▶ したがって,  $\emptyset \in \mathcal{I}|S$

## 証明 (続き) :

 $\mathcal{I}_k$  が (I2) を満たすことを確認する

- ▶  $X \in \mathcal{I}_k$  かつ  $Y \subseteq X$  であると仮定
- ▶  $X \in \mathcal{I}_k$  より,  $X \in \mathcal{I}$  かつ  $|X| \leq k$
- ▶  $Y \subseteq X$  より,  $|Y| \leq k$
- ▶  $Y \subseteq X$  と (I2) より,  $Y \in \mathcal{I}$
- ▶ したがって,  $Y \in \mathcal{I}_k$

 $\mathcal{I}_k$  が (I3) を満たすことを確認する

- ▶  $X, Y \in \mathcal{I}_k$  かつ  $|X| > |Y|$  であると仮定
- ▶  $X, Y \in \mathcal{I}_k$  より,  $X, Y \in \mathcal{I}$  かつ  $|X|, |Y| \leq k$
- ▶  $X, Y \in \mathcal{I}$  かつ  $|X| > |Y|$  なので, (I3) より, ある  $e \in X - Y$  が存在して,  $Y \cup \{e\} \in \mathcal{I}$
- ▶  $|X| > |Y|$  と  $|X| \leq k$  より,  $|Y| \leq k - 1$
- ▶ したがって,  $|Y \cup \{e\}| \leq (k - 1) + 1 = k$
- ▶ つまり,  $Y \cup \{e\} \in \mathcal{I}_k$

□

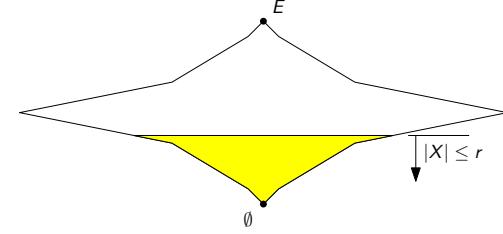
## マトロイドの打ち切りと一様マトロイド (2)

非空な有限集合  $E$ , 自然数  $r \geq 0$ 

## 観察：一様マトロイドはマトロイドの打ち切り

有限集合族  $\mathcal{I}$  を

$$\mathcal{I} = \{X \subseteq E \mid |X| \leq r\}$$

と定義すると,  $\mathcal{I}$  はマトロイド  $2^E$  を  $r$  で打ち切ったもの

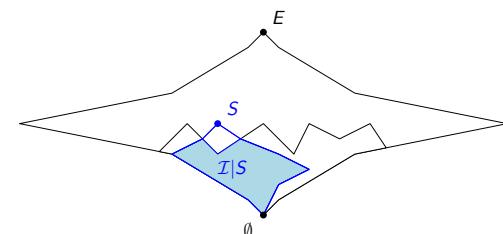
## マトロイドの制限

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 部分集合  $S \subseteq E$ 

## マトロイドの制限 (restriction) とは？

 $\mathcal{I}$  の制限とは, 次の集合族  $\mathcal{I}|S$ 

$$\mathcal{I}|S = \{X \mid X \in \mathcal{I}, X \subseteq S\}$$



## マトロイドの制限はマトロイド：続き

## 証明 (続き) :

 $\mathcal{I}|S$  が (I2) を満たすことを確認する

- ▶  $X \in \mathcal{I}|S$  かつ  $Y \subseteq X$  であると仮定
- ▶  $X \in \mathcal{I}|S$  より,  $X \in \mathcal{I}$  かつ  $X \subseteq S$
- ▶  $Y \subseteq X$  かつ  $X \subseteq S$  より,  $Y \subseteq S$
- ▶  $Y \subseteq X$  と (I2) より,  $Y \in \mathcal{I}$
- ▶ したがって,  $Y \in \mathcal{I}|S$

 $\mathcal{I}|S$  が (I3) を満たすことを確認する

- ▶  $X, Y \in \mathcal{I}|S$  かつ  $|X| > |Y|$  であると仮定
- ▶  $X, Y \in \mathcal{I}|S$  より,  $X, Y \in \mathcal{I}$  かつ  $X, Y \subseteq S$
- ▶  $X, Y \in \mathcal{I}$  かつ  $|X| > |Y|$  なので, (I3) より, ある  $e \in X - Y$  が存在して,  $Y \cup \{e\} \in \mathcal{I}$
- ▶  $e \in X \subseteq S$  なので,  $e \in S$
- ▶ したがって,  $Y \cup \{e\} \subseteq S$
- ▶ つまり,  $Y \cup \{e\} \in \mathcal{I}|S$

□

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 部分集合  $S \subseteq E$ 

## マトロイドの除去 (deletion) とは?

 $\mathcal{I}$  の除去とは, 次の集合族  $\mathcal{I} \setminus S$ 

$$\mathcal{I} \setminus S = \{X - S \mid X \in \mathcal{I}\}$$

## 演習問題

マトロイド  $\mathcal{I}$  の除去  $\mathcal{I} \setminus S$  は  $E - S$  上のマトロイド

- 実際は,  $\mathcal{I} \setminus S = \mathcal{I}|(E - S)$  となる

## マトロイドの制限の階数関数

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 部分集合  $S \subseteq E$ 

## マトロイドの制限 (restriction) とは?

 $\mathcal{I}$  の制限とは, 次の集合族  $\mathcal{I}|S$ 

$$\mathcal{I}|S = \{X \mid X \in \mathcal{I}, X \subseteq S\}$$

## マトロイドの制限の階数関数

## (演習問題)

 $\mathcal{I}$  の階数関数を  $r$  とするとき,  $\mathcal{I}|S$  の階数関数  $r'$  は次のように書ける

$$\text{任意の } X \subseteq S \text{ に対して, } r'(X) = r(X)$$

後の講義で, これを用いる予定

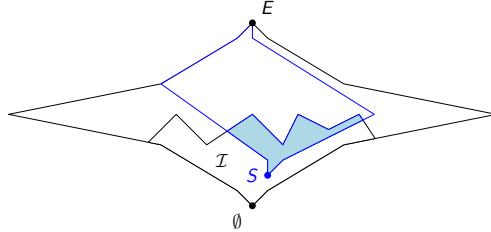
## マトロイドの縮約

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 独立集合  $S \in \mathcal{I}$ 

## マトロイドの縮約 (contraction) とは?

 $\mathcal{I}$  の縮約とは, 次の集合族  $\mathcal{I}/S$ 

$$\mathcal{I}/S = \{X \mid X \cup S \in \mathcal{I}, X \subseteq E - S\}$$

 $S \notin \mathcal{I}$  のときにも縮約は定義できるが, 上とは違う式で行われる

## マトロイドの縮約はマトロイド: 続き

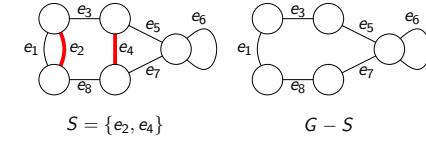
## 証明 (続き):

 $\mathcal{I}/S$  が (I2) を満たすことを確認する

- $X \in \mathcal{I}/S$ かつ $Y \subseteq X$ であると仮定
- $X \in \mathcal{I}/S$ より, $X \cup S \in \mathcal{I}$ かつ $X \subseteq E - S$
- $Y \subseteq X$ かつ $X \subseteq E - S$ より, $Y \subseteq E - S$
- $Y \subseteq X$ より, $Y \cup S \subseteq X \cup S$ なので, (I2) より, $Y \cup S \in \mathcal{I}$
- したがって, $Y \in \mathcal{I}/S$

グラフ  $G = (V, E)$ , 辺部分集合  $S \subseteq E$ 

## 閉路マトロイドの除去

グラフ  $G$  の閉路マトロイド  $\mathcal{I}$  の除去  $\mathcal{I} \setminus S$  は,グラフ  $G - S$  の閉路マトロイド

## 目次

① マトロイドの打ち切り

② マトロイドの制限と除去

③ マトロイドの縮約

④ マトロイドの直和

⑤ 今日のまとめ

## マトロイドの縮約はマトロイド

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 独立集合  $S \in \mathcal{I}$ 

## マトロイドの縮約はマトロイド

マトロイド  $\mathcal{I}$  の縮約  $\mathcal{I}/S$  は  $E - S$  上のマトロイド証明:  $\mathcal{I}/S$  も (I1), (I2), (I3) を満たすことを確認すればよい $\mathcal{I}/S$  が (I1) を満たすことを確認する

- 仮定より,  $\emptyset \cup S = S \in \mathcal{I}$
- $\emptyset \subseteq E - S$  なので,  $\emptyset \in \mathcal{I}/S$

## マトロイドの縮約はマトロイド: 続き (2)

## 証明 (続き):

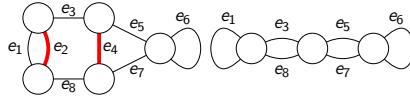
 $\mathcal{I}/S$  が (I3) を満たすことを確認する

- $X, Y \in \mathcal{I}/S$ かつ $|X| > |Y|$ であると仮定
- $X, Y \in \mathcal{I}/S$ より, $X \cup S, Y \cup S \in \mathcal{I}$ かつ $X, Y \subseteq E - S$
- $X, Y \subseteq E - S$ より, $X \cap S, Y \cap S = \emptyset$
- これと $|X| > |Y|$ より, $|X \cup S| = |X| + |S| > |Y| + |S| = |Y \cup S|$
- $X \cup S, Y \cup S \in \mathcal{I}$ かつ $|X \cup S| > |Y \cup S|$ なので, (I3) より, ある $e \in (X \cup S) - (Y \cup S)$ が存在して,  $(Y \cup S) \cup \{e\} \in \mathcal{I}$
- $X, Y \subseteq E - S$ なので,  $(X \cup S) - (Y \cup S) = X - Y$ であり,  $e \in X - Y$
- したがって,  $Y \cup \{e\} \subseteq E - S$ であり,  $(Y \cup \{e\}) \cup S = (Y \cup S) \cup \{e\}$
- つまり,  $Y \cup \{e\} \in \mathcal{I}/S$

□

グラフ  $G = (V, E)$ , 邊部分集合  $S \subseteq E$ 

## 閉路マトロイドの縮約

グラフ  $G$  の閉路マトロイド  $\mathcal{I}$  の縮約  $\mathcal{I}/S$  は,  
グラフ  $G/S$  の閉路マトロイド

$S = \{e_2, e_4\}$

$G/S$

## 目次

① マトロイドの打ち切り

② マトロイドの制限と除去

③ マトロイドの縮約

④ マトロイドの直和

⑤ 今日のまとめ

## マトロイドの直和はマトロイド

非空な有限集合  $E_1, E_2, E_1 \cap E_2 = \emptyset$ , 2つのマトロイド  $\mathcal{I}_1 \subseteq 2^{E_1}, \mathcal{I}_2 \subseteq 2^{E_2}$ 

## マトロイドの直和はマトロイド

マトロイド  $\mathcal{I}_1, \mathcal{I}_2$  の直和  $\mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  もマトロイド証明 :  $\mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  も (I1), (I2), (I3) を満たすことを確認すればよい $\mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  が (I1) を満たすことを確認する

- ▶ (I1) より,  $\emptyset \in \mathcal{I}_1, \mathcal{I}_2$  である
- ▶  $\emptyset \cup \emptyset = \emptyset$  なので,  $\emptyset \in \mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$

## マトロイドの直和はマトロイド : 続き (2)

証明 (続き) :

 $\mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  が (I3) を満たすことを確認する

- ▶  $X, Y \in \mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  かつ  $|X| > |Y|$  であると仮定
- ▶  $X \in \mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  より, ある  $X_1 \in \mathcal{I}_1$  と  $X_2 \in \mathcal{I}_2$  が存在して,  $X = X_1 \cup X_2$
- ▶ 同様に, ある  $Y_1 \in \mathcal{I}_1$  と  $Y_2 \in \mathcal{I}_2$  が存在して,  $Y = Y_1 \cup Y_2$
- ▶  $X_1 \in \mathcal{I}_1, X_2 \in \mathcal{I}_2$  で,  $E_1 \cap E_2 = \emptyset$  より,  $X_1 \cap X_2 = \emptyset$
- ▶ 同様に,  $Y_1 \cap Y_2 = \emptyset$
- ▶ したがって,  $|X| = |X_1| + |X_2|, |Y| = |Y_1| + |Y_2|$
- ▶  $|X| > |Y|$  より,  $|X_1| > |Y_1|$  または  $|X_2| > |Y_2|$  が成り立つ
- ▶  $|X_1| > |Y_1|$  が成り立つとする ( $|X_2| > |Y_2|$  の場合も同様になる)
- ▶  $X_1, Y_1 \in \mathcal{I}_1$  と (I3) より, ある  $e \in X_1 - Y_1$  が存在して,  $Y_1 \cup \{e\} \in \mathcal{I}_1$
- ▶  $\therefore Y \cup \{e\} = (Y_1 \cup Y_2) \cup \{e\} = (Y_1 \cup \{e\}) \cup Y_2 \in \mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$

非空な有限集合  $E$ , マトロイド  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$ , 独立集合  $S \in \mathcal{I}$ 

## マトロイドの縮約 (contraction) とは?

 $\mathcal{I}$  の縮約とは, 次の集合族  $\mathcal{I}/S$ 

$$\mathcal{I}/S = \{X \mid X \cup S \in \mathcal{I}, X \subseteq E - S\}$$

## マトロイドの縮約の階数関数 (演習問題)

 $\mathcal{I}$  の階数関数を  $r$  とするとき,  $\mathcal{I}/S$  の階数関数  $r'$  は次のように書ける

$$\text{任意の } X \subseteq E - S \text{ に対して, } r'(X) = r(X \cup S) - r(S)$$

後の講義で, これを用いる予定

## マトロイドの直和

非空な有限集合  $E_1, E_2, E_1 \cap E_2 = \emptyset$ , 2つのマトロイド  $\mathcal{I}_1 \subseteq 2^{E_1}, \mathcal{I}_2 \subseteq 2^{E_2}$ 

## マトロイドの直和 (direct sum) とは?

 $\mathcal{I}_1$  と  $\mathcal{I}_2$  の直和とは, 次の集合族  $\mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$ 

$$\mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2 = \{X_1 \cup X_2 \mid X_1 \in \mathcal{I}_1, X_2 \in \mathcal{I}_2\}$$

## マトロイドの直和はマトロイド : 続き

証明 (続き) :

 $\mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  が (I2) を満たすことを確認する

- ▶  $X \in \mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$  かつ  $Y \subseteq X$  であると仮定
- ▶ ある  $X_1 \in \mathcal{I}_1$  と  $X_2 \in \mathcal{I}_2$  が存在して,  $X = X_1 \cup X_2$
- ▶  $\therefore$  ある  $Y_1 \subseteq X_1$  と  $Y_2 \subseteq X_2$  が存在して,  $Y = Y_1 \cup Y_2$
- ▶ (I2) より,  $Y_1 \in \mathcal{I}_1, Y_2 \in \mathcal{I}_2$
- ▶ したがって,  $Y \in \mathcal{I}_1 \oplus \mathcal{I}_2$

## マトロイドの直和と分割マトロイド (1)

非空な有限集合  $E$ , 集合  $E$  の分割  $\{E_1, E_2, \dots, E_k\}$ ,  
自然数  $r_1, r_2, \dots, r_k \geq 0$ 

## 命題

(証明は後の講義で行う, と第2回で述べた)

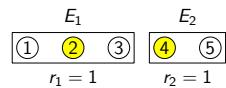
有限集合族  $\mathcal{I}$  を $\mathcal{I} = \{X \subseteq E \mid \text{任意の } i \in \{1, \dots, k\} \text{ に対して, } |X \cap E_i| \leq r_i\}$   
と定義すると,  $\mathcal{I}$  は  $E$  上のマトロイド▶  $E$  上の分割マトロイド (partition matroid) と呼ばれる

## 例

 $E = \{1, 2, 3, 4, 5\}, E_1 = \{1, 2, 3\}, E_2 = \{4, 5\}, r_1 = 1, r_2 = 1$  のとき  
 $\mathcal{I} = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{4\}, \{5\}, \{1, 4\}, \{1, 5\}, \{2, 4\}, \{2, 5\}, \{3, 4\}, \{3, 5\}\}$

## 例

$E = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ,  $E_1 = \{1, 2, 3\}$ ,  $E_2 = \{4, 5\}$ ,  $r_1 = 1$ ,  $r_2 = 1$  のとき  
 $\mathcal{I} = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{4\}, \{5\}, \{1, 4\}, \{1, 5\}, \{2, 4\}, \{2, 5\}, \{3, 4\}, \{3, 5\}\}$



直感 :  $\mathcal{I}$  の要素を作るとき,  $E_i$  から高々  $r_i$  個の要素を選ぶ

この例において

$$\mathcal{I} = U_{1,3} \oplus U_{2,1}$$

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 33 / 38

## 目次

- ① マトロイドの打ち切り
- ② マトロイドの制限と除去
- ③ マトロイドの縮約
- ④ マトロイドの直和
- ⑤ 今日のまとめ

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 35 / 38

## 残った時間の使い方

- ▶ 演習問題をやる
  - ▶ 相談推奨 (ひとりでやらない)
- ▶ 質問をする
  - ▶ 教員は巡回
- ▶ 退室時, 小さな紙に感想など書いて提出する ← 重要
  - ▶ 内容は何でも OK
  - ▶ 匿名で OK

非空な有限集合  $E$ , 集合  $E$  の分割  $\{E_1, E_2, \dots, E_k\}$ ,  
自然数  $r_1, r_2, \dots, r_k \geq 0$

## 命題

(証明は後の講義で行う, と第 2 回で述べた)

有限集合族  $\mathcal{I}$  を

$\mathcal{I} = \{X \subseteq E \mid \text{任意の } i \in \{1, \dots, k\} \text{ に対して, } |X \cap E_i| \leq r_i\}$   
と定義すると,  $\mathcal{I}$  は  $E$  上のマトロイド

$n_i = |E_i|$  とすると

$$\mathcal{I} = U_{r_1, n_1} \oplus U_{r_2, n_2} \oplus \dots \oplus U_{r_k, n_k}$$

と表すことができる

## 帰結

つまり, 分割マトロイドはマトロイド



岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 34 / 38

## 今回のまとめ

## 今日の目標

マトロイドから別のマトロイドを得る操作を使えるようになる

扱う操作

- ▶ 打ち切り
- ▶ 制限 (除去)
- ▶ 縮約
- ▶ 直和

## 次回

マトロイドに対する別の操作

- ▶ マトロイドの交わり : マトロイドであるとは限らない
- ▶ マトロイドの合併 : 必ずマトロイドになる

この 2 つは応用上, とても重要な

岡本 吉央 (電通大)

離散最適化基礎論 (8)

2015 年 12 月 18 日 36 / 38

岡本 吉央 (電通大) 異数最適化基礎論 (8) 2015 年 12 月 18 日 37 / 38