

目次

- ① 最小費用全域木問題の定式化：復習
- ② 最小費用全域木問題と完全双対整数性
- ③ 今日のまとめ

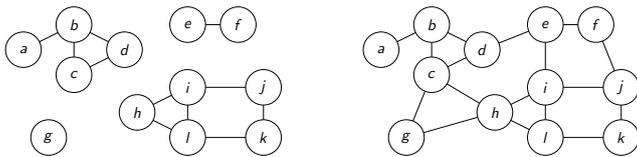
グラフの連結性

無向グラフ  $G = (V, E)$

グラフが連結であるとは？

$G$  が連結であるとは、任意の2頂点  $u, v \in V$  に対して、 $u$  から  $v$  へ至る道が存在すること

連結ではないグラフは非連結と呼ばれる



非連結グラフ

連結グラフ

注：「グラフが連結する」とは言わない

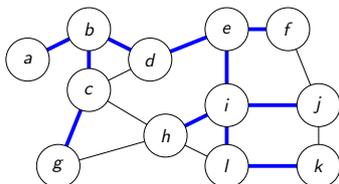
グラフの全域木

無向グラフ  $G = (V, E)$

全域木とは？

$G$  の全域木とは、 $G$  の部分グラフで次を満たすもの

- ▶ 木である
- ▶ 頂点集合が  $V$  である
- ▶ 全張木, 生成木とも呼ぶことがある



$G$  が非連結であるとき、 $G$  の全域木は存在しない

今日の目標

最小費用全域木問題の持つ完全双対整数性を理解する

- ▶ 今日は準備
- ▶ 次回に証明

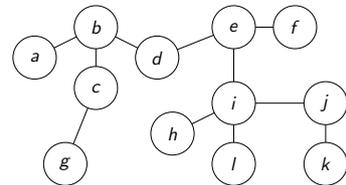
木

無向グラフ  $G = (V, E)$

木とは？

$G$  が木であるとは、次の2つの条件を満たすこと

- ▶  $G$  は連結である
- ▶  $G$  は閉路を部分グラフとして含まない



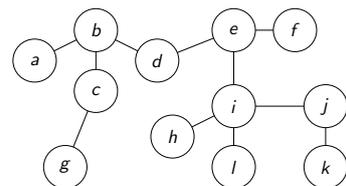
「連結である」ことの定義は次のスライドで

木の辺数

木の辺数

任意の木  $G = (V, E)$  に対して

$$|E| = |V| - 1$$



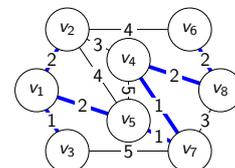
$$|V| = 12, |E| = 11$$

証明は『数理解析』又は『グラフとネットワーク』を参照

最小費用全域木問題

最小費用全域木問題とは？

- ▶ 入力：無向グラフ  $G = (V, E)$ , 非負辺費用関数  $c: E \rightarrow \mathbb{R}$
- ▶ 出力： $G$  の全域木で、費用が最小のもの



事実

最小費用全域木問題は効率よく解くことができる (Kruskal '56, Prim '57)

効率よく =  $|V|$  と  $|E|$  に関する多項式時間で

最小費用全域木問題：定式化 1

記法： $\delta(S) = S$  に一方の端点， $V - S$  にもう一方の端点を持つ辺全体の集合

最小費用全域木問題：01 整数計画問題としての定式化 1

$x \in \mathbb{R}^E$  は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && \sum_{e \in E} c(e)x_e \\ & \text{subject to} && \sum_{e \in C} x_e \leq |C| - 1 \quad (\forall C : G \text{ の閉路}), \\ & && \sum_{e \in \delta(S)} x_e \geq 1 \quad (\forall S \subseteq V : S \neq \emptyset, S \neq V), \\ & && x_e \in \{0, 1\} \quad (\forall e \in E) \end{aligned}$$

これは正しい定式化

全域木の性質

木であるための必要十分条件

無向グラフ  $G = (V, E)$  に対して，次の 3 つは同値

- 1  $G$  は閉路を含まない，かつ， $G$  は連結である (つまり， $G$  は木である)
- 2  $G$  は閉路を含まない，かつ， $|E| = |V| - 1$  である
- 3  $G$  は連結である，かつ， $|E| = |V| - 1$  である

- ▶ 定式化 1 は 1 に基づいている
- ▶ 定式化 2 は 2 に基づいて行う
- ▶ 定式化 3 は 3 に基づいて行う

証明は『数理解析』又は『グラフとネットワーク』を参照

最小費用全域木問題：定式化 3

最小費用全域木問題：01 整数計画問題としての定式化 3

$x \in \mathbb{R}^E$  は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && \sum_{e \in E} c(e)x_e \\ & \text{subject to} && \sum_{e \in \delta(S)} x_e \geq 1 \quad (\forall S \subseteq V : S \neq \emptyset, S \neq V), \\ & && \sum_{e \in E} x_e = |V| - 1, \\ & && x_e \in \{0, 1\} \quad (\forall e \in E) \end{aligned}$$

これも正しい定式化

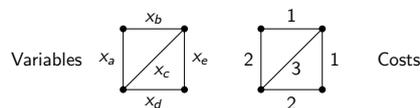
注意

同じ組合せ最適化問題を様々な方法で定式化できる  
 ↳ 「よい定式化」と「悪い定式化」がある

目次

- 1 最小費用全域木問題の定式化：復習
- 2 最小費用全域木問題と完全双対整数性
- 3 今日のまとめ

最小費用全域木問題：定式化 1 の例



$x_a, x_b, x_c, x_d, x_e \in \mathbb{R}$  は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && 2x_a + x_b + 3x_c + 2x_d + x_e \\ & \text{subject to} && x_a + x_b + x_c \leq 2, x_c + x_d + x_e \leq 2, x_a + x_b + x_e + x_d \leq 3, \\ & && x_a + x_b \geq 1, x_b + x_c + x_e \geq 1, x_d + x_e \geq 1, x_a + x_c + x_d \geq 1, \\ & && x_b + x_c + x_d \geq 1, x_a + x_c + x_e \geq 1, x_a + x_b + x_d + x_e \geq 1, \\ & && x_a, x_b, x_c, x_d, x_e \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

最小費用全域木問題：定式化 2

最小費用全域木問題：01 整数計画問題としての定式化 2

$x \in \mathbb{R}^E$  は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && \sum_{e \in E} c(e)x_e \\ & \text{subject to} && \sum_{e \in C} x_e \leq |C| - 1 \quad (\forall C : G \text{ の閉路}), \\ & && \sum_{e \in E} x_e = |V| - 1, \\ & && x_e \in \{0, 1\} \quad (\forall e \in E) \end{aligned}$$

これも正しい定式化

最小費用全域木問題：定式化のもとめ

定式化 1

- ▶ 閉路に対する制約 と カットに対する制約

定式化 2

- ▶ 閉路に対する制約 と 辺数に対する等式制約

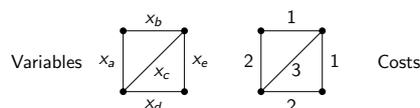
定式化 3

- ▶ カットに対する制約 と 辺数に対する等式制約

疑問

どの定式化が完全双対整数性を持つのだろうか？

最小費用全域木問題：定式化 1 の例

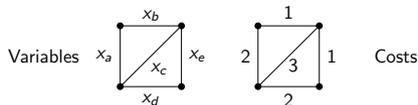


$x_a, x_b, x_c, x_d, x_e \in \mathbb{R}$  は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && 2x_a + x_b + 3x_c + 2x_d + x_e \\ & \text{subject to} && x_a + x_b + x_c \leq 2, x_c + x_d + x_e \leq 2, x_a + x_b + x_e + x_d \leq 3, \\ & && x_a + x_b \geq 1, x_b + x_c + x_e \geq 1, x_d + x_e \geq 1, x_a + x_c + x_d \geq 1, \\ & && x_b + x_c + x_d \geq 1, x_a + x_c + x_e \geq 1, x_a + x_b + x_d + x_e \geq 1, \\ & && x_a, x_b, x_c, x_d, x_e \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

$(x_a, x_b, x_c, x_d, x_e) = (1, 1, 0, 0, 1)$  は最適解で，最適値は 4

最小費用全域木問題：定式化 1 の例 — 線形計画緩和

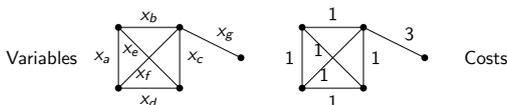


$x_a, x_b, x_c, x_d, x_e \in \mathbb{R}$  は変数

minimize  $2x_a + x_b + 3x_c + 2x_d + x_e$   
 subject to  $x_a + x_b + x_c \leq 2, x_c + x_d + x_e \leq 2, x_a + x_b + x_e + x_d \leq 3,$   
 $x_a + x_b \geq 1, x_b + x_c + x_e \geq 1, x_d + x_e \geq 1, x_a + x_c + x_d \geq 1,$   
 $x_b + x_c + x_d \geq 1, x_a + x_c + x_e \geq 1, x_a + x_b + x_d + x_e \geq 1,$   
 $0 \leq x_a, x_b, x_c, x_d, x_e \leq 1$

$(x_a, x_b, x_c, x_d, x_e) = (1/2, 1/2, 0, 1/2, 1/2)$  は許容解で、目的関数値は 3

最小費用全域木問題：定式化 2 の例



minimize  $x_a + x_b + x_c + x_d + x_e + x_f + 3x_g$   
 subject to  $x_a + x_b + x_f \leq 2, x_b + x_c + x_e \leq 2, x_c + x_d + x_f \leq 2,$   
 $x_a + x_d + x_e \leq 2, x_a + x_b + x_c + x_d \leq 3,$   
 $x_a + x_c + x_e + x_f \leq 3, x_b + x_d + x_e + x_f \leq 3,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_d + x_e + x_f + x_g = 4,$   
 $x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f, x_g \in \{0, 1\}$

$(x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f, x_g) = (1, 1, 1, 0, 0, 0, 1)$  は最適解で、最適値は 6

最小費用全域木問題：定式化のまとめ

定式化 1

- 閉路に対する制約 と カットに対する制約 →持たない

定式化 2

- 閉路に対する制約 と 辺数に対する等式制約 →持たない

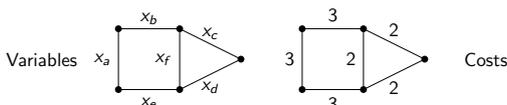
定式化 3

- カットに対する制約 と 辺数に対する等式制約

疑問

どの定式化が完全双対整数性を持つのだろうか？

最小費用全域木問題：定式化 3 の例 — 線形計画緩和



minimize  $3x_a + 3x_b + 2x_c + 2x_d + 3x_e + 2x_f$   
 subject to  $x_a + x_b \geq 1, x_b + x_c + x_f \geq 1, x_c + x_d \geq 1,$   
 $x_d + x_e + x_f \geq 1, x_a + x_e \geq 1, x_a + x_c + x_f \geq 1,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_d \geq 1, x_a + x_b + x_d + x_e + x_f \geq 1,$   
 $x_b + x_e \geq 1, x_b + x_d + x_f \geq 1, x_b + x_c + x_d + x_e \geq 1,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_e + x_f \geq 1, x_c + x_e + x_f \geq 1,$   
 $x_a + x_c + x_f \geq 1, x_a + x_d + x_f \geq 1,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_d + x_e + x_f = 4,$   
 $0 \leq x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f \leq 1$

$(x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f) = (1/2, 1/2, 1, 1, 1/2, 1/2)$  は許容解で、最適値は 9.5

最小費用全域木問題：定式化のまとめ

定式化 1

- 閉路に対する制約 と カットに対する制約 →持たない

定式化 2

- 閉路に対する制約 と 辺数に対する等式制約

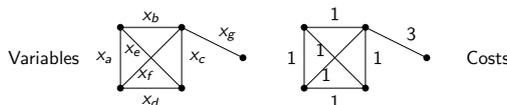
定式化 3

- カットに対する制約 と 辺数に対する等式制約

疑問

どの定式化が完全双対整数性を持つのだろうか？

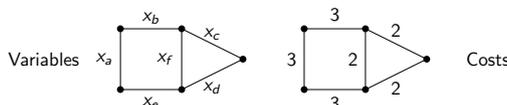
最小費用全域木問題：定式化 2 の例 — 線形計画緩和



minimize  $x_a + x_b + x_c + x_d + x_e + x_f + 3x_g$   
 subject to  $x_a + x_b + x_f \leq 2, x_b + x_c + x_e \leq 2, x_c + x_d + x_f \leq 2,$   
 $x_a + x_d + x_e \leq 2, x_a + x_b + x_c + x_d \leq 3,$   
 $x_a + x_c + x_e + x_f \leq 3, x_b + x_d + x_e + x_f \leq 3,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_d + x_e + x_f + x_g = 4,$   
 $0 \leq x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f, x_g \leq 1$

$(x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f, x_g) = (1, 1/2, 1, 1/2, 1/2, 1/2, 0)$  は最適解で、最適値は 4

最小費用全域木問題：定式化 3 の例



minimize  $3x_a + 3x_b + 2x_c + 2x_d + 3x_e + 2x_f$   
 subject to  $x_a + x_b \geq 1, x_b + x_c + x_f \geq 1, x_c + x_d \geq 1,$   
 $x_d + x_e + x_f \geq 1, x_a + x_e \geq 1, x_a + x_c + x_f \geq 1,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_d \geq 1, x_a + x_b + x_d + x_e + x_f \geq 1,$   
 $x_b + x_e \geq 1, x_b + x_d + x_f \geq 1, x_b + x_c + x_d + x_e \geq 1,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_e + x_f \geq 1, x_c + x_e + x_f \geq 1,$   
 $x_a + x_c + x_f \geq 1, x_a + x_d + x_f \geq 1,$   
 $x_a + x_b + x_c + x_d + x_e + x_f = 4,$   
 $x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f \in \{0, 1\}$

$(x_a, x_b, x_c, x_d, x_e, x_f) = (1, 1, 1, 1, 0, 0)$  は最適解で、最適値は 10

最小費用全域木問題：定式化のまとめ

定式化 1

- 閉路に対する制約 と カットに対する制約 →持たない

定式化 2

- 閉路に対する制約 と 辺数に対する等式制約 →持たない

定式化 3

- カットに対する制約 と 辺数に対する等式制約 →持たない

疑問

どの定式化が完全双対整数性を持つのだろうか？

解答：どれも持たない

## 次回予告

完全双対整数性を持つ最小費用全域木問題の定式化

- ▶ それは、ここで考えた3つの定式化とは違う
- ▶ 証明には Kruskal のアルゴリズムを用いる

## 今日の目標

## 今日の目標

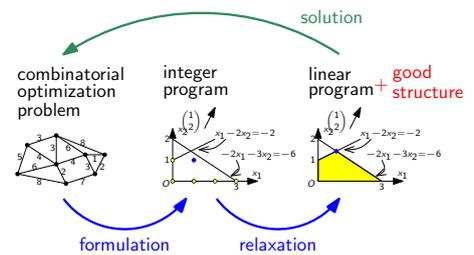
最小費用全域木問題の持つ完全双対整数性を理解する

- ▶ 今日は準備
- ▶ 次回に証明

## 目次

- ① 最小費用全域木問題の定式化：復習
- ② 最小費用全域木問題と完全双対整数性
- ③ 今日のまとめ

## この講義のねらい：流れ



- 組合せ最適化問題を整数計画問題として定式化
- 整数計画問題を線形計画問題として緩和
- 線形計画問題の「よい」構造を観察
- 線形計画問題を用いて組合せ最適化問題の解決 ←次回もココ