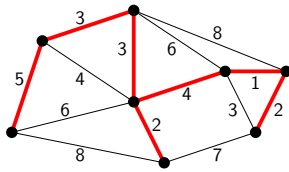


テーマ：組合せ最適化問題の解きやすさ

最小全域木問題：すべての頂点間に経路が存在するような
重み最小のネットワークを作る



テーマ：組合せ最適化問題の解きやすさ

解きやすい問題

- ▶ 最小全域木問題
- ▶ 最大マッチング問題
- ▶ 最小カット問題
- ▶ ...

解きにくい問題

- ▶ 巡回セールスマン問題
- ▶ 最小頂点被覆問題
- ▶ 最小彩色問題
- ▶ ...

「解きやすい」とは

多項式時間解法が存在する

「解きにくい」とは

NP 困難性が証明されている

疑問

どうしてそのような違いが生まれるのか？

→ 解きやすい問題を持つ「共通の性質」は何か？

スケジュール 前半 (予定)

- 1 線形計画問題と整数計画問題 (10/3)
- 2 組合せ最適化問題と整数計画問題 (10/10)
 - * 休講 (国内出張) (10/17)
- 3 凸多面体の基礎 (10/24)
- 4 凸多面体の整数性 (10/31)
- 5 双対性の幾何学 (11/7)
- 6 完全双対整数性 (11/14)
 - * 休講 (調布祭) (11/21)
- 7 完全双対整数性の幾何学 (11/28)

注意：予定の変更もありうる

概要

目標

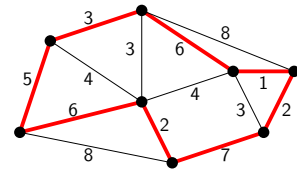
- 離散最適化のトピックの1つとして
組合せ最適化における線形計画法の利用を取り上げ
- ▶ 離散最適化と連続最適化の関係を理解する
 - ▶ 幾何学的視点の重要性を理解する
 - ▶ キーワード：緩和, 双対性, 整数性

なぜ講義で取り扱う？

- ▶ 「組合せ最適化の神髄」だから

テーマ：組合せ最適化問題の解きやすさ

巡回セールスマン問題：すべての頂点をちょうど一度ずつ通るような
重み最小の巡回路を作る



テーマ：解きやすい組合せ最適化問題を持つ「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？

→ 解きやすい問題を持つ「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

問題の持つ「多面体構造」が「美しい」と解きやすい

ポイント

効率的な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

スケジュール 後半 (予定)

- 8 完全双対整数性：ネットワークフロー (12/5)
- 9 完全双対整数性：全域木 (12/12)
- 10 完全双対整数性：マッチング (12/19)
 - * 冬季休業 (12/26, 1/2)
- 11 整数性ギャップ：下界 (1/9)
 - * 休講 (センター試験準備) (1/16)
- 12 整数性ギャップ：上界 (1/23)
 - * 休講 (海外出張) (1/30)
- 13 まとめ (または、最近のトピック) (2/6)
 - * 期末試験 (2/13?)

注意：予定の変更もありうる

教員

- ▶ 岡本 吉央 (おかもと よしお)
- ▶ 居室：西 4 号館 2 階 206 号室
- ▶ E-mail : okamotoy@uec.ac.jp
- ▶ Web : <http://dopal.cs.uec.ac.jp/okamotoy/>

講義資料

- ▶ Web : <http://dopal.cs.uec.ac.jp/okamotoy/lect/2014/fdopt/>
- ▶ 注意：資料の印刷等は各学生が自ら行う
- ▶ 講義当日の昼 12 時まで、ここに置かれる
- ▶ Twitter (@okamoto7yoshio) : 置かれたことを知らせる tweet

授業の進め方

講義 (80 分)

- ▶ スライドと板書で進める
- ▶ スライドのコピーに重要事項のメモを取る

演習 (10 分)

- ▶ 演習問題に取り組む
- ▶ 不明な点は教員に質問する

退室 (0 分) ←重要

- ▶ コメント (授業の感想, 質問など) を紙に書いて提出する (匿名可)
 - ▶ コメントとそれに対する回答は (匿名で) 講義ページに掲載される
- オフィスアワー：金曜 5 限 (岡本居室か CED)
- ▶ 質問など
 - ▶ ただし、いないときもあるので注意

評価

期末試験のみによる

- ▶ 出題形式
 - ▶ 演習問題と同じ形式の問題を 6 題出題する
 - ▶ その中の 4 題は演習問題として提示されたものと同一である (ただし、「発展」として提示された演習問題は出題されない)
 - ▶ 全問に解答する
- ▶ 配点：1 題 20 点満点, 計 120 点満点
- ▶ 成績において、100 点以上は 100 点で打ち切り
- ▶ 時間：90 分 (おそらく)
- ▶ 持ち込み：A4 用紙 1 枚分 (裏表自筆書き込み) のみ可

この講義の約束

- ▶ 私語はしない (ただし、演習時間の相談は積極的に OK)
- ▶ 携帯電話はマナーモードにする
- ▶ この講義と関係のないことを (主に電子機器で) しない
- ▶ 音を立てて睡眠しない

約束が守られない場合は退席してもらう場合あり

<http://dopal.cs.uec.ac.jp/okamotoy/lect/2014/fdopt/>

- ▶ スライド
- ▶ 印刷用スライド：8 枚のスライドを 1 ページに収めたもの
- ▶ 演習問題

「印刷用スライド」と「演習問題」は各自印刷して持参すると便利

演習問題

演習問題の進め方

- ▶ 授業の最後 10 分は演習問題を解く時間
- ▶ 残った演習問題は復習・試験対策用
- ▶ 注意：「模範解答」のようなものは存在しない

演習問題の種類

- ▶ 復習問題：講義で取り上げた内容を反復
- ▶ 補足問題：講義で省略した内容を補足
- ▶ 追加問題：講義の内容に追加

解答の提出

- ▶ 演習問題の答案をレポートとして提出してもよい (すること推奨)
- ▶ レポートを提出するならば、期限内に提出しないとイケない (再提出は原則期限なし)
- ▶ レポートは採点されない (成績に勘案されない)
- ▶ レポートはコメントが付けられて、返却される

教科書・参考書

教科書

- ▶ 指定しない

一般的な参考書

- ▶ B. コルテ, J. フィーゲン (著), 浅野孝夫, 浅野泰仁, 小野孝男, 平田富夫 (訳), 『組合せ最適化 第 2 版』, 丸善出版, 2012 年.
- ▶ W. J. Cook, W. H. Cunningham, W. R. Pulleyblank, A. Schrijver, *Combinatorial Optimization*, Wiley, 1997.
- ▶ A. Schrijver, *Combinatorial Optimization*, Springer, 2002.
- ▶ その他, 研究論文

目次

- ① 線形計画問題
- ② 線形計画問題の双対問題
- ③ 整数計画問題
- ④ 線形計画問題と整数計画問題：緩和法
- ⑤ 今日のまとめ

線形計画問題の例

 $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && x_1 + 2x_2 \\ & \text{subject to} && 2x_1 + 3x_2 \leq 6, \\ & && -x_1 + 2x_2 \leq 2, \\ & && x_1 \geq 0, \\ & && x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

読み方

- ▶ 「maximize」の後に書いてある関数を最大化する
- ▶ 「subject to」の後に書いてある式を満たす x_1, x_2 の中で

線形計画問題の例：用語

線形計画問題の例

 $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && x_1 + 2x_2 \\ & \text{subject to} && 2x_1 + 3x_2 \leq 6, \\ & && -x_1 + 2x_2 \leq 2, \\ & && x_1 \geq 0, \\ & && x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- ▶ **目的関数** (objective function) : 最大化したい関数
- ▶ **制約式 (制約)** (constraint) : 変数が満たさないといけない式
- ▶ **許容解** (feasible solution) : 制約式をすべて満たす変数の値
- ▶ **許容領域** (feasible region) : 許容解全体の集合

線形計画問題の例：行列とベクトルで書いてみる

線形計画問題の例

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && x_1 + 2x_2 \\ & \text{subject to} && 2x_1 + 3x_2 \leq 6, \\ & && -x_1 + 2x_2 \leq 2, \\ & && x_1 \geq 0, \\ & && x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

行列とベクトルで書いてみる

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && (1 \ 2) \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \\ & \text{subject to} && \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ -1 & 2 \\ -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} 6 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

$$\text{許容領域} = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \mid \begin{array}{l} 2x_1 + 3x_2 \leq 6, \\ -x_1 + 2x_2 \leq 2, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{array} \right\}$$

最適解と最適値

線形計画問題 (P)

 $x \in \mathbb{R}^n$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \quad \leftarrow \text{成分ごとに「}\leq\text{」} \end{aligned}$$

(P) の最適解と最適値とは？

(P) の許容解 $x^* \in \mathbb{R}^n$ が (P) の**最適解** (optimal solution) であるとは

$$(P) \text{ の任意の許容解 } x \in \mathbb{R}^n \text{ に対して, } c^T x^* \geq c^T x$$

このとき, $c^T x^*$ を (P) の**最適値** (optimal value) と呼ぶ

注: 「最適解」と「最適値」は明確に異なる概念

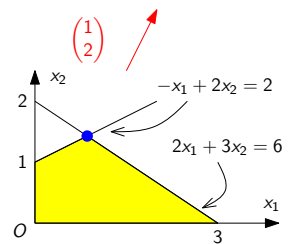
線形計画問題の例

 $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && x_1 + 2x_2 \\ & \text{subject to} && 2x_1 + 3x_2 \leq 6, \\ & && -x_1 + 2x_2 \leq 2, \\ & && x_1 \geq 0, \\ & && x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

図を描いてみる
そして解いてみる:

- ▶ $x_1 = 6/7, x_2 = 10/7$ は最適解
- ▶ 最適値は $26/7$



線形計画問題

線形計画問題 (linear program)

 $x \in \mathbb{R}^n$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \quad \leftarrow \text{成分ごとに「}\leq\text{」} \end{aligned}$$

先ほどの例:

- ▶ $m = 4, n = 2$

$$\text{▶ } x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$$

$$\text{▶ } A = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ -1 & 2 \\ -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}, b = \begin{pmatrix} 6 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, c = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

線形計画問題：別の表現

線形計画問題：別の表現

 $x \in \mathbb{R}^n$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax = b \quad \leftarrow \text{成分ごとに「}=\text{」} \\ & && x \geq 0 \quad \leftarrow \text{成分ごとに「}\geq\text{」} \end{aligned}$$

制約は次の形であればよい

- ▶ 線形の等式
- ▶ 線形の (等号付き) 不等式

目的は次の形であればよい

- ▶ 線形関数の最大化
- ▶ 線形関数の最小化

目次

- 1 線形計画問題
- 2 線形計画問題の双対問題
- 3 整数計画問題
- 4 線形計画問題と整数計画問題：緩和法
- 5 今日のまとめ

線形計画問題の双対問題

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

線形計画問題：(P)

$x \in \mathbb{R}^n$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \end{aligned}$$

(P) の双対問題：(D)

これも線形計画問題

$y \in \mathbb{R}^m$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^T y \\ & \text{subject to} && A^T y = c, \\ & && y \geq 0 \end{aligned}$$

双対問題の「意味」は講義『数理解法』を参照

弱双対定理：証明

$x \in \mathbb{R}^n$ が (P) の許容解であると仮定すると、

$$\blacktriangleright Ax \leq b \dots\dots\dots (1)$$

$y \in \mathbb{R}^m$ が (D) の許容解であると仮定すると、

$$\blacktriangleright A^T y = c \text{ かつ} \dots\dots\dots (2)$$

$$\blacktriangleright y \geq 0 \dots\dots\dots (3)$$

したがって、

$$c^T x \stackrel{(2)}{=} (A^T y)^T x = (y^T A)x = y^T (Ax) \stackrel{(1),(3)}{\leq} y^T b = b^T y \quad \square$$

注意 (演習問題)

$s \in \mathbb{R}^k$ と $t \in \mathbb{R}^k$ に対して

$$s \leq 0 \text{ かつ } t \geq 0 \Rightarrow s^T t \leq 0$$

線形計画問題の弱双対定理：系

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

主問題：(P)

$x \in \mathbb{R}^n$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \end{aligned}$$

双対問題：(D)

$y \in \mathbb{R}^m$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^T y \\ & \text{subject to} && A^T y = c, \\ & && y \geq 0 \end{aligned}$$

弱双対定理の系

$$\begin{aligned} x^* \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の許容解} & \Rightarrow x^* \text{ は (P) の最適解} \\ y^* \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の許容解} & \Rightarrow y^* \text{ は (D) の最適解} \\ c^T x^* = b^T y^* & \end{aligned}$$

系 (corollary)：定理から直ちに導かれる帰結

線形計画問題の弱双対定理：系 — 証明 (2)

弱双対定理の系

$$\begin{aligned} x^* \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の許容解} & \Rightarrow x^* \text{ は (P) の最適解} \\ y^* \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の許容解} & \Rightarrow y^* \text{ は (D) の最適解} \\ c^T x^* = b^T y^* & \end{aligned}$$

証明 (後半)： x^* と y^* が仮定を満たすとする

\blacktriangleright (D) の任意の許容解 $y \in \mathbb{R}^m$ を考える

$$\blacktriangleright \text{このとき, } b^T y^* \stackrel{\text{仮定}}{=} c^T x^* \stackrel{\text{弱双対定理}}{\leq} b^T y$$

\blacktriangleright したがって、 y^* は (D) の最適解である \square

(D) の最適解とは？ (定義再掲)

(D) の許容解 $y^* \in \mathbb{R}^m$ が (D) の最適解であるとは

$$(D) \text{ の任意の許容解 } y \in \mathbb{R}^m \text{ に対して, } b^T y^* \leq b^T y$$

線形計画問題の弱双対定理

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

主問題：(P)

$x \in \mathbb{R}^n$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \end{aligned}$$

双対問題：(D)

$y \in \mathbb{R}^m$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^T y \\ & \text{subject to} && A^T y = c, \\ & && y \geq 0 \end{aligned}$$

弱双対定理

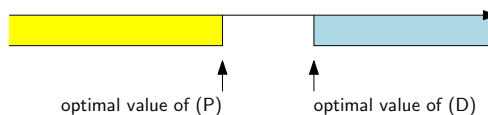
$$\begin{aligned} x \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の許容解} & \Rightarrow c^T x \leq b^T y \\ y \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の許容解} & \end{aligned}$$

線形計画問題の弱双対定理：イメージ

弱双対定理

$$\begin{aligned} x \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の許容解} & \Rightarrow c^T x \leq b^T y \\ y \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の許容解} & \end{aligned}$$

objective value



線形計画問題の弱双対定理：系 — 証明 (1)

弱双対定理の系

$$\begin{aligned} x^* \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の許容解} & \Rightarrow x^* \text{ は (P) の最適解} \\ y^* \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の許容解} & \Rightarrow y^* \text{ は (D) の最適解} \\ c^T x^* = b^T y^* & \end{aligned}$$

証明 (前半)： x^* と y^* が仮定を満たすとする

\blacktriangleright (P) の任意の許容解 $x \in \mathbb{R}^n$ を考える

$$\blacktriangleright \text{このとき, } c^T x^* \stackrel{\text{仮定}}{=} b^T y^* \stackrel{\text{弱双対定理}}{\geq} c^T x$$

\blacktriangleright したがって、 x^* は (P) の最適解である

(P) の最適解とは？ (定義再掲)

(P) の許容解 $x^* \in \mathbb{R}^n$ が (P) の最適解であるとは

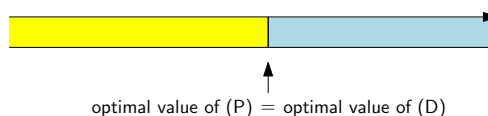
$$(P) \text{ の任意の許容解 } x \in \mathbb{R}^n \text{ に対して, } c^T x^* \geq c^T x$$

線形計画問題の弱双対定理：系 — イメージ

弱双対定理の系

$$\begin{aligned} x^* \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の許容解} & \Rightarrow x^* \text{ は (P) の最適解} \\ y^* \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の許容解} & \Rightarrow y^* \text{ は (D) の最適解} \\ c^T x^* = b^T y^* & \end{aligned}$$

objective value



線形計画問題の強双対定理

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

主問題 : (P)

$x \in \mathbb{R}^n$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \end{aligned}$$

双対問題 : (D)

$y \in \mathbb{R}^m$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^T y \\ & \text{subject to} && A^T y = c, \\ & && y \geq 0 \end{aligned}$$

強双対定理 (証明は省略)

$$\begin{aligned} x^* \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の最適解} \\ y^* \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の最適解} \end{aligned} \Rightarrow c^T x^* = b^T y^*$$

線形計画問題に関する実践

事実

線形計画問題は多項式時間で解くことができる

- ▶ 強双対定理を用いている (ことが多い)
- ▶ 効率のよい実装が知られ、様々なソフトウェアが開発されている

事実

線形計画問題として多くの問題がモデル化できる

整数計画問題の例

整数計画問題の例

$x_1, x_2 \in \mathbb{Z}$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && x_1 + 2x_2 \\ & \text{subject to} && 2x_1 + 3x_2 \leq 6, \\ & && -x_1 + 2x_2 \leq 2, \\ & && x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \\ & && x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

整数計画問題

整数計画問題 (integer program)

$x \in \mathbb{R}^n$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^T x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \quad \leftarrow \text{成分ごとに「}\leq\text{」} \\ & && x \in \mathbb{Z}^n \quad \leftarrow \text{整数制約} \end{aligned}$$

先ほどの例 :

- ▶ $m = 4, n = 2$
- ▶ $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$
- ▶ $A = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ -1 & 2 \\ -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}, b = \begin{pmatrix} 6 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, c = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$

線形計画問題の強双対定理 : 補足

$x^* \in \mathbb{R}^n$ が (P) の許容解, $y^* \in \mathbb{R}^m$ が (D) の許容解 のとき

弱双対定理の系

$$c^T x^* = b^T y^* \Rightarrow \begin{aligned} & x^* \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の最適解} \\ & y^* \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の最適解} \end{aligned}$$

つまり, 目的関数値が一致するならば, それらは最適解

強双対定理

$$\begin{aligned} & x^* \in \mathbb{R}^n \text{ が (P) の最適解} \\ & y^* \in \mathbb{R}^m \text{ が (D) の最適解} \end{aligned} \Rightarrow c^T x^* = b^T y^*$$

つまり, 最適解ならば, 目的関数値は一致する

目次

- ① 線形計画問題
- ② 線形計画問題の双対問題
- ③ 整数計画問題
- ④ 線形計画問題と整数計画問題 : 緩和法
- ⑤ 今日のまとめ

整数計画問題の例 : 図

整数計画問題の例

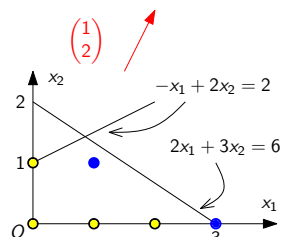
$x_1, x_2 \in \mathbb{Z}$ は変数

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && x_1 + 2x_2 \\ & \text{subject to} && 2x_1 + 3x_2 \leq 6, \\ & && -x_1 + 2x_2 \leq 2, \\ & && x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \\ & && x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

図を描いてみる

そして解いてみる :

- ▶ $x_1 = 1, x_2 = 1$ は最適解
- ▶ 最適値は 3



整数計画問題に関する実践

事実

整数計画問題を多項式時間で解くアルゴリズムは知られていない

- ▶ 実際, NP 困難な問題であると知られている (NP 困難性の詳細は, 講義『計算理論』を参照)

事実

整数計画問題として多くの問題がモデル化できる

- ▶ 線形計画問題よりも多くの問題がモデル化できる
- ▶ 多くの組合せ最適化問題もモデル化できる (次回)

① 線形計画問題

② 線形計画問題の双対問題

③ 整数計画問題

④ 線形計画問題と整数計画問題：緩和法

⑤ 今日のまとめ

整数計画問題の線形計画緩和 (2)

$x \in \mathbb{R}^n, y \in \mathbb{R}^m$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

整数計画問題 (P) の線形計画緩和 : (LP)

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^\top x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \end{aligned}$$

(LP) の双対問題 : (DLP)

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^\top y \\ & \text{subject to} && A^\top y = c, y \geq 0 \end{aligned}$$

強双対定理より

(LP) の最適値 = (DLP) の最適値

((LP) と (DLP) に最適解が存在するならば)

整数計画問題の線形計画緩和 (4) : ここまでのまとめ

$x \in \mathbb{R}^n, y \in \mathbb{R}^m$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

整数計画問題 : (P)

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^\top x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b, \\ & && x \in \mathbb{Z}^n \end{aligned}$$

(DLP) + 整数制約 : (D)

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^\top y \\ & \text{subject to} && A^\top y = c, y \geq 0 \\ & && y \in \mathbb{Z}^m \end{aligned}$$

(P) の線形計画緩和 : (LP)

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^\top x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \end{aligned}$$

(LP) の双対問題 : (DLP)

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^\top y \\ & \text{subject to} && A^\top y = c, y \geq 0 \end{aligned}$$

観察

(P) の最適値 \leq (LP) の最適値 = (DLP) の最適値 \leq (D) の最適値

補足 : 用語の使い分け

○○問題

個々の問題を指すことば

- ▶ 線形計画問題 (linear program)
- ▶ 整数計画問題 (integer program)

○○法

その問題を解く方法, その問題によるモデル化法

- ▶ 線形計画法 (linear programming)
- ▶ 整数計画法 (integer programming)

線形計画緩和 (linear programming relaxation)

整数計画問題の線形計画緩和 (1)

$x \in \mathbb{R}^n$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

整数計画問題 : (P)

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^\top x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b, \\ & && x \in \mathbb{Z}^n \end{aligned}$$

整数計画問題 (P) の線形計画緩和 : (LP)

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && c^\top x \\ & \text{subject to} && Ax \leq b \end{aligned}$$

観察

(P) の最適値 \leq (LP) の最適値

\therefore (P) の許容領域 \subseteq (LP) の許容領域, かつ, 目的が最大化

整数計画問題の線形計画緩和 (3)

$x \in \mathbb{R}^n, y \in \mathbb{R}^m$ は変数, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^n$ は定数

(LP) の双対問題 : (DLP)

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^\top y \\ & \text{subject to} && A^\top y = c, y \geq 0 \end{aligned}$$

(DLP) + 整数制約 : (D)

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && b^\top y \\ & \text{subject to} && A^\top y = c, y \geq 0 \\ & && y \in \mathbb{Z}^m \end{aligned}$$

観察

(DLP) の最適値 \leq (D) の最適値

\therefore (DLP) の許容領域 \supseteq (D) の許容領域, かつ, 目的が最小化

整数計画問題の線形計画緩和 (5)

観察 (再掲)

(P) の最適値 \leq (LP) の最適値 = (DLP) の最適値 \leq (D) の最適値

すなわち

(P) の最適値 = (D) の最適値 \Rightarrow

(P) の最適値 = (LP) の最適値 = (DLP) の最適値 = (D) の最適値

帰結 :

- ▶ (P) は整数計画問題 (多項式時間解法が知られていない)
- ▶ (LP) は線形計画問題 (多項式時間解法が知られている)
- ▶ (P) の最適値 = (D) の最適値であるとする…
 - ▶ (P) の最適値 = (LP) の最適値
 - ▶ すなわち, (LP) を解けば, (P) の最適値が分かる!
 - ▶ すなわち, (P) が多項式時間で解ける!?

最後のステップは慎重な議論が必要 (次回以降)

目次

① 線形計画問題

② 線形計画問題の双対問題

③ 整数計画問題

④ 線形計画問題と整数計画問題：緩和法

⑤ 今日のまとめ

解きやすい問題

多項式時間解法が存在する

解きにくい問題

NP 困難性が証明されている

疑問

どうしてそのような違いが生まれるのか？

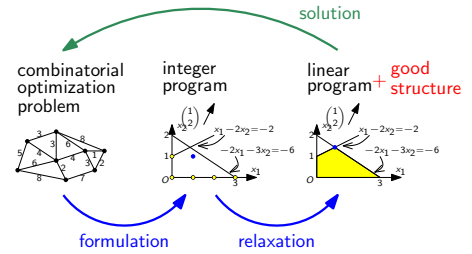
→ 解きやすい問題を持つ「共通の性質」は何か？

部分的な回答

問題の持つ「多面体構造」が「美しい」と解きやすい

多面体 = 線形計画問題の許容領域

- ▶ 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



- 組合せ最適化問題を整数計画問題として定式化 (次回)
- 整数計画問題を線形計画問題として緩和 (今回)
- 線形計画問題の「よい」構造を観察 (次々回以降)
- 線形計画問題を用いて組合せ最適化問題の解決 (次々回以降)