

## 問題 1

次に示すような線形計画問題がある。2段階シンプレックス法を適用することにより、最適解と最適値を求めよ。

$$\begin{array}{ll} \text{最大化} & z = 4x_1 + 3x_2 + 3x_3 \\ \text{制約条件} & 2x_1 - 2x_2 + 3x_3 = 4, \\ & 3x_1 + 4x_2 + x_3 = 6, \\ & x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0, \quad x_3 \geq 0. \end{array}$$

まず人工問題を作る。

$$\begin{array}{ll} \text{最大化} & w (= -x_4 - x_5) = -10 + 5x_1 + 2x_2 + 4x_3 \\ \text{制約条件} & x_4 = 4 - 2x_1 + 2x_2 - 3x_3, \\ & x_5 = 6 - 3x_1 - 4x_2 - x_3, \\ & x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3, 4, 5). \end{array}$$

$x_1$  を基底変数とし  $x_4$  を非基底変数とすることにより、次の辞書を得る。

$$\begin{array}{ll} \text{最大化} & w = 7x_2 - \frac{7}{2}x_3 - \frac{5}{2}x_4 \\ \text{制約条件} & x_1 = 2 + x_2 - \frac{3}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4, \\ & x_5 = -7x_2 + \frac{7}{2}x_3 + \frac{3}{2}x_4, \\ & x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3, 4, 5). \end{array}$$

$x_2$  を基底変数とし  $x_5$  を非基底変数とすることにより、次の辞書を得る。

$$\begin{array}{ll} \text{最大化} & w = -x_4 - x_5 \\ \text{制約条件} & x_1 = 2 - x_3 - \frac{2}{7}x_4 - \frac{1}{7}x_5, \\ & x_2 = \frac{1}{2}x_3 + \frac{3}{14}x_4 - \frac{1}{7}x_5, \\ & x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3, 4, 5). \end{array}$$

最適値が 0 となり、基底変数に人工変数が含まれない辞書が得られた。このとき、 $x_1, x_2$  を基底変数として元の問題の辞書をつくることができる。

$$\begin{array}{ll} \text{最大化} & z = 8 + \frac{1}{2}x_3 \\ \text{制約条件} & x_1 = 2 - x_3, \\ & x_2 = \frac{1}{2}x_3, \\ & x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3). \end{array}$$

$x_3$  を基底変数とし  $x_1$  を非基底変数とすることにより、次の辞書を得る。

$$\begin{aligned} \text{最大化} \quad & z = 9 - \frac{1}{2}x_1 \\ \text{制約条件} \quad & x_3 = 2 - x_1, \\ & x_2 = 1 - \frac{1}{2}x_1, \\ & x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3). \end{aligned}$$

この辞書の目的関数において、係数が正である非基底変数は存在しない。よって、最適解は  $(x_1, x_2, x_3) = (0, 1, 2)$  であり、そのときの最適値は 9 となる。

### 問題 2

$x^2 + y^2 + z^2 \leq 1$  を満たす  $x, y, z \in \mathbb{R}$  の中で、関数  $f(x, y, z) = e^x(\cos y + z \sin y)$  を最小にする点について考える。このとき、KKT 条件 (最適解であるための一次の必要条件) はどのようなになるか述べよ。なお最適解は求めなくても良い。

ラグランジュ関数は  $L(x, y, z, u) = e^x(\cos y + z \sin y) + u(x^2 + y^2 + z^2 - 1)$  となる。よって、KKT 条件は、

$$\begin{cases} \nabla_x L(x, y, z, u) = e^x(\cos y + z \sin y) + 2ux = 0, \\ \nabla_y L(x, y, z, u) = e^x(\sin y - z \cos y) + 2uy = 0, \\ \nabla_z L(x, y, z, u) = e^x \sin y + 2uz = 0, \\ x^2 + y^2 + z^2 - 1 \leq 0, \\ u \geq 0, \\ u(x^2 + y^2 + z^2 - 1) = 0 \end{cases}$$

である。

### 問題 3

以下の問題 A はナップザック問題の緩和問題であり、問題 B はその双対問題である。ただし、 $a_i, c_i, b \in \mathbb{R}$  ( $i = 1, 2, 3, 4$ ) は既知の正数で、 $\frac{c_1}{a_1} \geq \frac{c_2}{a_2} \geq \frac{c_3}{a_3} \geq \frac{c_4}{a_4}$  の順に並んでいるものとする。

#### 問題 A

$$\begin{aligned} \text{最大化} \quad & \sum_{i=1}^4 c_i x_i \\ \text{制約条件} \quad & \sum_{i=1}^4 a_i x_i \leq b, \\ & 0 \leq x_i \leq 1 \quad (i = 1, 2, 3, 4). \end{aligned}$$

#### 問題 B

$$\begin{aligned} \text{最小化} \quad & by_0 + \sum_{i=1}^4 y_i \\ \text{制約条件} \quad & a_i y_0 + y_i \geq c_i \quad (i = 1, 2, 3, 4), \\ & y_i \geq 0 \quad (i = 0, 1, 2, 3, 4). \end{aligned}$$

1. 問題 A と問題 B が双対の関係にあることを示せ。
2. 以下では、不等式  $a_1 + a_2 \leq b < a_1 + a_2 + a_3$  が成立しているとする。 $\tilde{y}_0 = \frac{c_3}{a_3}$ ,  $\tilde{y}_i = c_i - a_i \frac{c_3}{a_3}$  ( $i = 1, 2$ ),  $\tilde{y}_i = 0$  ( $i = 3, 4$ ) が、問題 B の実行可能解となっていることを示せ。

3. 問題Aの最適解を予想し、(弱)双対定理を使ってそれが最適解であることを示せ。

1. 問題Aを線形計画問題の等式標準形に書き直すと、変数  $x \in \mathbb{R}^9$  を使って

$$\begin{array}{ll} \text{最大化} & (c_1 \ c_2 \ c_3 \ c_4 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0) x \\ \text{制約条件} & \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 & a_4 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} x = \begin{pmatrix} b \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \\ & x \geq 0 \end{array}$$

となる。この双対問題は、

$$\begin{array}{ll} \text{最小化} & (b \ 1 \ 1 \ 1 \ 1) \begin{pmatrix} y_0 \\ y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{pmatrix} \\ \text{制約条件} & \begin{pmatrix} a_1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ a_2 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ a_3 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ a_4 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_0 \\ y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{pmatrix} \geq \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \\ c_4 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \end{array}$$

である。これは、書き換えることにより、

$$\begin{array}{ll} \text{最小化} & by_0 + \sum_{i=1}^4 y_i \\ \text{制約条件} & a_i y_0 + y_i \geq c_i \quad (i = 1, 2, 3, 4), \\ & y_i \geq 0 \quad (i = 0, 1, 2, 3, 4) \end{array}$$

となるので、問題Aと問題Bは双対の関係にあるといえる。

2.  $\tilde{y}_0 = \frac{c_3}{a_3}$ ,  $\tilde{y}_1 = c_1 - a_1 \frac{c_3}{a_3}$ ,  $\tilde{y}_2 = c_2 - a_2 \frac{c_3}{a_3}$ ,  $\tilde{y}_3 = \tilde{y}_4 = 0$  が、問題Bの制約条件を満たしているかどうか確認すればよい。以下では、 $\frac{c_1}{a_1} \geq \frac{c_2}{a_2} \geq \frac{c_3}{a_3} \geq \frac{c_4}{a_4}$  という条件を使っている。

$$\begin{array}{ll} a_1 \tilde{y}_0 + \tilde{y}_1 = a_1 \frac{c_3}{a_3} + c_1 - a_1 \frac{c_3}{a_3} = c_1 \geq c_1, & a_2 \tilde{y}_0 + \tilde{y}_2 = a_2 \frac{c_3}{a_3} + c_2 - a_2 \frac{c_3}{a_3} = c_2 \geq c_2, \\ a_3 \tilde{y}_0 + \tilde{y}_3 = a_3 \frac{c_3}{a_3} = c_3 \geq c_3, & a_4 \tilde{y}_0 + \tilde{y}_4 = a_4 \frac{c_3}{a_3} \geq a_4 \frac{c_4}{a_4} = c_4, \\ \tilde{y}_0 = \frac{c_3}{a_3} \geq 0, & \tilde{y}_1 = c_1 - a_1 \frac{c_3}{a_3} \geq c_1 - a_1 \frac{c_1}{a_1} = 0, \\ \tilde{y}_2 = c_2 - a_2 \frac{c_3}{a_3} \geq c_2 - a_2 \frac{c_2}{a_2} = 0, & \tilde{y}_3 = \tilde{y}_4 = 0 \geq 0. \end{array}$$

全ての制約条件を満たすため、 $(\tilde{y}_0, \tilde{y}_1, \tilde{y}_2, \tilde{y}_3, \tilde{y}_4)$  は問題Bの実行可能解である。

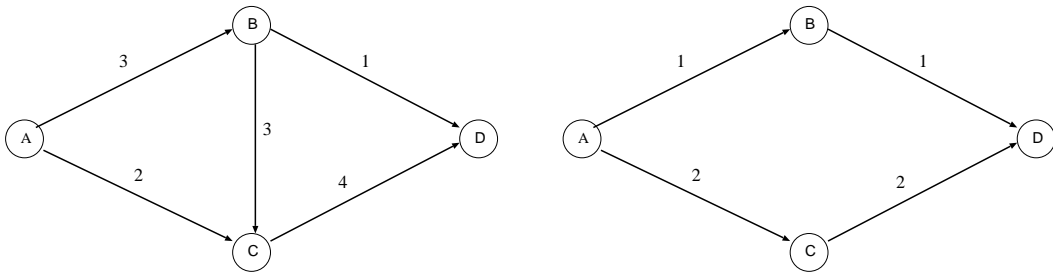
3. 問題Aはナップザック問題の緩和問題であり、 $a_1 + a_2 \leq b < a_1 + a_2 + a_3$  が成立しているの  
で、最適解は  $x_1 = x_2 = 1$ ,  $x_3 = \frac{b - a_1 - a_2}{a_3}$ ,  $x_4 = 0$  と予想される。弱双対定理から、主

問題と双対問題の実行可能解を一組もってきたとき、目的関数値が等しいならば、それらの実行可能解は主問題と双対問題の最適解(の一つ)となる。先程のベクトルは、問題A(主問題)の実行可能解であり、目的関数値は  $c_1 + c_2 + c_3 \frac{b - a_1 - a_2}{a_3}$  となる。また、2.で述べたベクトルは問題B(双対問題)の実行可能解であり、目的関数値は  $b \frac{c_3}{a_3} + c_1 - a_1 \frac{c_3}{a_3} + c_2 - a_2 \frac{c_3}{a_3}$  となる。両者の目的関数値は等しいので、 $x_1 = x_2 = 1, x_3 = \frac{b - a_1 - a_2}{a_3}, x_4 = 0$  は、問題Aの最適解であるといえる。

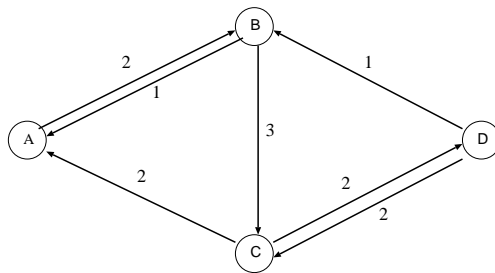
#### 問題4

1. あるネットワーク  $(G, V, u)$  に対する最大流問題を、フロー増加法で解くことを想定する。残余ネットワークとは何か、例を使ってわかりやすく説明せよ。
2. AHP(階層分析法)かDEA(包絡分析法)のどちらか一方を選び、そのモデルや解法について説明せよ。

1. ネットワークの容量を  $u$ 、現在のフロー  $x$  とする。残余ネットワークとは、元のネットワーク  $(V, E)$  の各枝  $(i, j) \in E$  を容量  $u_{ij}^x = u_{ij} - x_{ij}$  をもつ枝  $(i, j)$  と容量  $u_{ji}^x = x_{ij}$  をもつ枝  $(j, i)$  とで置き換えたネットワークである。例えば、ネットワークの容量  $u$  を左図、現在のフロー  $x$  を右図のようなものとしよう。



このとき、残余ネットワークは次のようになる。



2. 講義プリントを参照