

復習: 2段階単体法と罰則付単体法

課題: 次の線形計画問題を単体法を用いて解く

$$\text{minimize } z(= -x_1 - 2x_2)$$

subject to

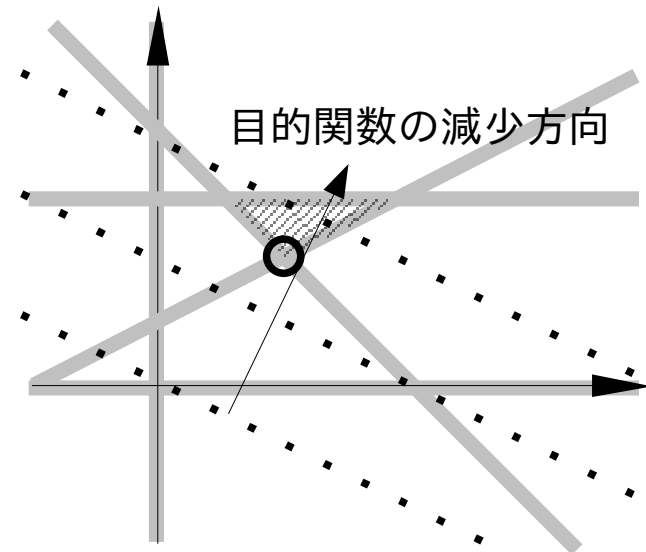
$$x_1 + x_2 - x_3 = 4$$

$$-x_1 + 2x_2 - x_4 = 2$$

$$x_2 + x_5 = 3$$

$$z + x_1 + 2x_2 = 0$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$



注意: 原点は実行可能領域ではありません

復習: 2段階単体法と罰則付単体法

- 2段階単体法

まず、 z^* を最小化する

$z^*=0$ を得られたら

z を最小化して

元の問題の最適解を得る

minimize $z^* \rightarrow 0 \Rightarrow$ minimize z

subject to

$$x_1 + x_2 - x_3 + x_6 = 4$$

$$-x_1 + 2x_2 - x_4 + x_7 = 2$$

$$x_2 + x_5 = 3$$

$$z + x_1 + 2x_2 = 0$$

$$z^* + 3x_2 - x_3 - x_4 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7 \geq 0$$

- 罰則付単体法

十分大きな M により、

$z + Mz^*$ の最小化で、

$z^*=0$, z の最小化が

同時に実現する

minimize $\tilde{z} = z + Mz^*$

subject to

$$x_1 + x_2 - x_3 + x_6 = 4$$

$$-x_1 + 2x_2 - x_4 + x_7 = 2$$

$$x_2 + x_5 = 3$$

$$\tilde{z} + x_1 + (3M+2)x_2 - Mx_3 - Mx_4 = 6$$

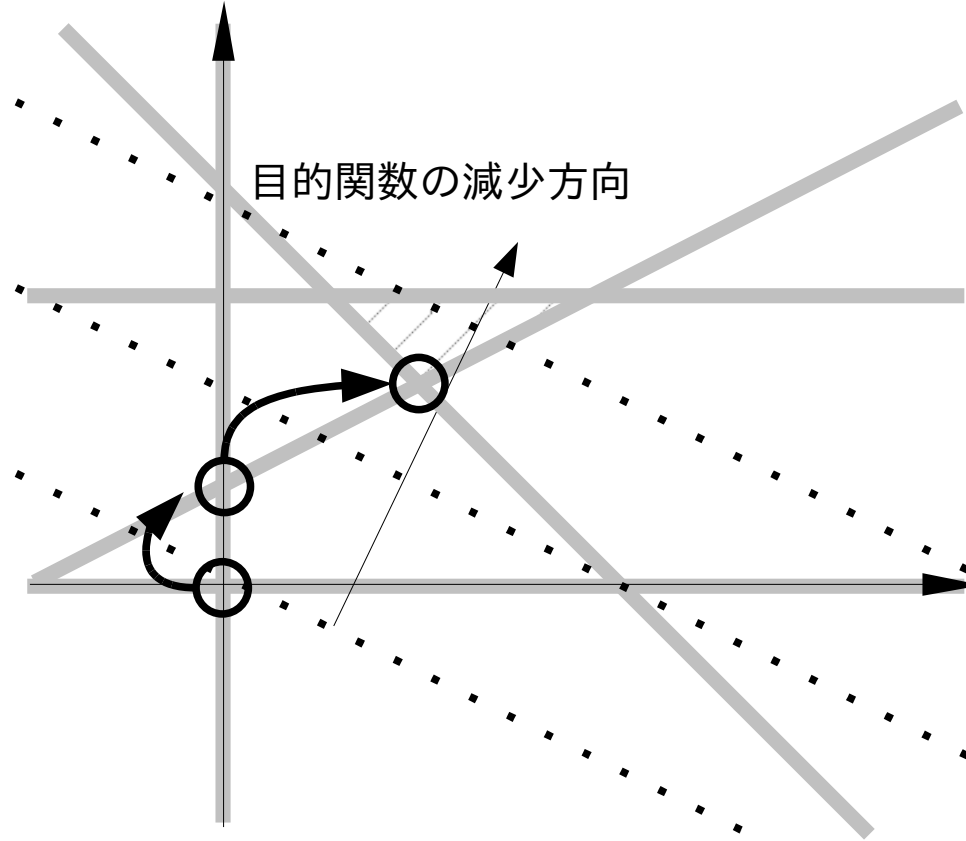
$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7 \geq 0$$

復習: 2段階単体法と罰則付単体法

z, z^*	x_1 非	x_2 非	x_3 非	x_4 非	x_5	x_6	x_7 非	定数				
$\times -1$	1/2	1	-1	1	-1	1/2	1	-1/2	-1	4/1=4		
$\times 1/2$	-1/2	1	1	1	-1/2	1	1/2	1	1	2 /2=1		
$\times -1$	1/2	-1	1	1	1/2	1	-1/2	-1	3/1=3			
$\times -3$	1	3/2	-3	3	-1	3/2	-1	-3/2	-3	6		
$\times -2$	1	1	1	-2	2	1	-1	-2	0			
z, z^*	x_1 非	x_2	x_3 非	x_4 非	x_5	x_6 非	x_7 非	定数				
$\times 2/3$	1	3/2	0	-2/3	1/3	1/3	1/3	2	2 (3/2)=2			
$\times 1/2$	1/2	-1/2	1	-1/3	1/6	-1/2	1/2	1	1/(-1/2)<0			
$\times -1/2$	-1/2	1/2	0	1/3	-1/6	1/2	1	-1/3	1/6	-1/2	-1	2/(1/2)=4
$\times -3/2$	1	3/2	3/2	0	1	-1	-1/2	1/2	-3/2	-3	3	
$\times -2$	1	-2	2	0	4/3	-2/3	1	-4/3	2/3	-1	-4	-2
z, z^*	x_1	x_2	x_3 非	x_4 非	x_5	x_6 非	x_7 非	定数				
		1	-2/3	1/3		2/3	-1/3	2	$x_1=2$			
		0	1	-1/3	-1/3	1/3	1/3	2	$x_2=2$			
		0	1/3	1/3	1	-1/3	-1/3	1				
	1	0	0	0		-1	-1	0				
	1	0	4/3	1/3		-4/3	-1/3	-6				

実行可能領域

復習: 2段階単体法と罰則付単体法



z, z^*	x_1	x_2	x_3 非	x_4 非	x_5	x_6 非	x_7 非	定数	
		1	$-2/3$	$1/3$		$2/3$	$-1/3$	2	
		0	1	$-1/3$	$-1/3$	$1/3$	$1/3$	2	
		0		$1/3$	$1/3$	1	$-1/3$	$-1/3$	1
1		0		0	0		-1	-1	0
1		0		$4/3$	$1/3$		$-4/3$	$-1/3$	-6

$$x_1 = 2$$

$$x_2 = 2$$

復習: 2段階単体法と罰則付単体法

- 罰則付単体法

十分大きな M により、

$z + Mz^*$ の最小化で、

$z^* = 0$, z の最小化が

同時に実現する

$$\text{minimize } \tilde{z} = z + Mz^*$$

subject to

$$x_1 + x_2 - x_3 + x_6 = 4$$

$$-x_1 + 2x_2 - x_4 + x_7 = 2$$

$$x_2 + x_5 = 3$$

$$\tilde{z} + x_1 + (3M+2)x_2 - Mx_3 - Mx_4 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7 \geq 0$$

z^{\sim}	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	定数
	1	1	-1			1		4
	-1	2		-1			1	2
		1			1			3
1	1	$3M+2$	$-M$	$-M$				6

復習: 2段階単体法と罰則付単体法

z, z^*	x1 非	x2 非	x3 非	x4 非	x5	x6	x7 非	定数						
x-1	1/2	1	-1	1	-1	1/2	1	-1/2	-1	4	$4/1=4$			
x1/2	-1/2	1	1	1	-1/2	1	1/2	1	1	2	$2/2=1$			
x-1	1/2	-1	1		1/2		1	-1/2	-1	3	$3/1=3$			
x-302	1	151	1	302	302	-100	151	100		-151	302	6		
z, z^*	x1 非	x2	x3 非	x4 非	x5	x6 非	x7 非	定数						
x2/3	1	3	2	0	-2/3	1	1/3	1	2	2	$2/(3/2)=2$			
x1/2	1/2	-1/2		1	-1/3	1/6	-1/2		1	1	$1/(-1/2)<0$			
x-1/2	-1/2	1/2		0	1/3	-1/6	1/2		1	1	$2/(1/2)=4$			
x-151	1	151	151	0	-100	51			-151	308				
z, z^*	x1	x2	x3 非	x4 非	x5	x6 非	x7 非	定数						
x2/3		1	2/3	-2/3	2/3	1/3	2	-2/3	2/3	-2/3	1/3	2	2	
x1/3		0	1	1/3	1/3	1/3	1	-1/3	1/3	-1/3	1/3	1	2	
x3		0	1	1	1	1	3	1	-1	1	1	1	3	$3/(1/3)=3$
x-2/3	1	0	-2/3	2/3	-2/3	2/3	-2		-302/3	-302/3	-2	6		
z, z^*	x1	x2	x3 非	x4	x5 非	x6 非	x7 非	定数						
		1		0	1	2	0	-1	4	$x1=2$				
		0	1	0	0	1	0	0	3	$x2=2$				
		0	1	1	3	-1	-1	3	3					
1	0	0	0	0	-2	-100	-100	4	4	最適解				

復習: 2段階単体法と罰則付単体法

z, z^*	x_1 非	x_2 *	x_3 非	x_4 非	x_5	x_6	x_7 非	定数				
$\times -1$	1/2	1	-1	1	-1	1/2		1	-1/2	-1	4	/1=4
$\times 1/2$	-1/2	-1	1	2	-1/2	-1		1/2	1	1	2	/2=1
$\times -1$	1/2	-1	1		1/2		1	-1/2	-1	3	3	/1=3
$\times -3M$	3M/2	-3M	3M		3M/2			-3M/2	3M	6		
$\times +2$	1	-1	+2	-1	-M	-1	-M	+1	-2			

- 非常に大きい数 M を記号で残した場合、
 - シンプレックス表には M の係数と定数の両方を記録しなければならない
 - 連立方程式の解法では M の係数と定数の両方を掃き出さなければならない
- 結局、2段階単体法で z^* と同時に z の式を扱うのと同じことになる

復習: 2段階単体法と罰則付単体法

- 2段階法における人工(補助)問題と元の問題の関係
 - まず z^* を最小化して、次に z を最小化する
- 人工問題を同時に解く方法=罰則付単体法
 - z の最小化と人工変数=0 が成立すれば良い
 - z, z^* を同時($z^*=0$ 優先)に最適化=罰則付単体法
 - $z + M \times z^*$ (M は大きな数) を最小化する
 M の影響が大きいため z^* の最小化 $\rightarrow z^*=0$ が優先的に実現される
- 安全な罰則(M)を決める方法が無い
 - M を任意の数よりも大きい数として扱う
 - 2段階法と同じ手間になる

線形計画問題の行列表現(等式標準形)

minimize

$$z = c_1x_1 + c_2x_2 + \cdots + c_mx_m$$

subject to

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1m}x_m = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2m}x_m = b_2$$

\vdots

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nm}x_m = b_n$$

$$x_1, x_2, \dots, x_m \geq 0$$

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_m \end{pmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

minimize

$$z = \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

subject to

$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

$$\mathbf{c}^T = (c_1, c_2, \dots, c_m)$$

$$\mathbf{p} \leq \mathbf{q} \Leftrightarrow p_j \leq q_j, \quad j = 1, \dots,$$

線形計画問題の行列表現

minimize

$$z = \mathbf{c}^T \mathbf{x} = \mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B + \mathbf{c}_N^T \mathbf{x}_N$$

subject to

$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{A}_B \mathbf{x}_B + \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N = \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}_B, \mathbf{x}_N \geq \mathbf{0}$$

単体法の各段階での操作は
 z が減少するように
 $\mathbf{x}_B, \mathbf{x}_N, \mathbf{A}_B, \mathbf{A}_N$, を更新
 するものになる。

minimize

$$z = \underbrace{c_{j_1} x_{j_1} + \cdots + c_{j_n} x_{j_n}}_{\mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B} + \underbrace{c_{j_{n+1}} x_{j_{n+1}} + \cdots + c_{j_m} x_{j_m}}_{\mathbf{c}_N^T \mathbf{x}_N}$$

subject to

$$\begin{array}{l} a_{1j_1} x_{j_1} + \cdots + a_{1j_n} x_{j_n} + a_{1j_{n+1}} x_{j_{n+1}} + \cdots + a_{1j_m} x_{j_m} = b_1 \\ a_{2j_1} x_{j_1} + \cdots + a_{2j_n} x_{j_n} + a_{2j_{n+1}} x_{j_{n+1}} + \cdots + a_{2j_m} x_{j_m} = b_2 \\ \vdots \\ a_{nj_1} x_{j_1} + \cdots + a_{nj_n} x_{j_n} + a_{nj_{n+1}} x_{j_{n+1}} + \cdots + a_{nj_m} x_{j_m} = b_n \end{array}$$

$$\underbrace{x_{j_1}, \mathbf{x}_B, x_{j_n}}_{\mathbf{x}_B}, \underbrace{x_{j_{n+1}}, \mathbf{x}_N, x_{j_m}}_{\mathbf{x}_N} \geq \mathbf{0}$$

線形計画問題の行列表現(単体法)

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & \\ z = \mathbf{c}^T \mathbf{x} & \\ \text{subject to} & \\ \mathbf{Ax} \geq \mathbf{b} & \\ \mathbf{x} \geq \mathbf{0} & \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & \\ z = \mathbf{c}^T \mathbf{x} & \\ \text{subject to} & \\ \mathbf{Ax} - \mathbf{I}\mathbf{x}' = \mathbf{b} & \\ \mathbf{x}, \mathbf{x}' \geq \mathbf{0} & \end{array}$$

原点を実行可能領域に持つ線形計画問題の不等式標準形を考える。

スラック変数 $\mathbf{x}'^T = (x_1, \dots, x_n)$ を導入して等式標準形とsimplex表を得る。

$$\mathbf{I} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & & \vdots \\ \vdots & & 1 & 0 \\ 0 & \cdots & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

線形計画問題の行列表現(単体法)

$$\begin{aligned} -I\mathbf{x}' + \mathbf{A}\mathbf{x} &= \mathbf{b} \\ z - \mathbf{c}^T \mathbf{x} &= 0 \end{aligned}$$

最初のsimplex表

$\mathbf{A}_B = \mathbf{I}, \mathbf{A}_N = \mathbf{A}$
基底変数の連立方程式とその解は
 $\mathbf{A}_B \mathbf{x}_B = -\mathbf{I}\mathbf{x}' = \mathbf{b} \Rightarrow \mathbf{x}_B = -\mathbf{x}' = \mathbf{b}$
非基底変数はゼロなので、
目的関数値もゼロ
 $\mathbf{x}_N = \mathbf{x} = \mathbf{0}$

$$\begin{aligned} \mathbf{A}_B \mathbf{x}_B + \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N &= \mathbf{b} \\ z - \mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B - \mathbf{c}_N^T \mathbf{x}_N &= 0 \end{aligned}$$

単体法の操作により各行列要素が更新されるが $\mathbf{A}_B = \mathbf{I}$ と $\mathbf{x}_N = \mathbf{0}$ は保たれるので基底解は常に
 $\mathbf{x}_B = \mathbf{b}, \mathbf{x}_N = \mathbf{0}$
終了時の $\mathbf{x}_B = \mathbf{b}$ が最適解となる。

※更新される必要があるのは非基底変数の選択時に必要な $\mathbf{c}_B^T, \mathbf{c}_N^T$ と基底変数の選択時に必要な \mathbf{A}_N と \mathbf{b} だけ。

※単体法の操作で繰り返される $\mathbf{A}_B = \mathbf{I}$ を維持するピボット変換により誤差が蓄積する(誤差を含む係数行列を元に計算が繰り返される。)

線形計画問題の行列表現(改訂単体法)

$$\begin{aligned} -I\mathbf{x}' + \mathbf{A}\mathbf{x} &= \mathbf{b} \\ z - \mathbf{c}^T \mathbf{x} &= 0 \end{aligned}$$

最初のsimplex表

$$\mathbf{A}_B = I, \mathbf{A}_N = \mathbf{A}$$

基底変数の連立方程式とその解は

$$\mathbf{A}_B \mathbf{x}_B = -I\mathbf{x}' = \mathbf{b} \Rightarrow \mathbf{x}_B = -\mathbf{x}' = \mathbf{b}$$

非基底変数はゼロなので、
目的関数値もゼロ

$$\mathbf{x}_N = \mathbf{x} = \mathbf{0}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{A}_B \mathbf{x}_B + \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N &= \mathbf{b} \\ z - \mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B - \mathbf{c}_N^T \mathbf{x}_N &= 0 \end{aligned}$$

\mathbf{A}_B が正則なら変数の交換に必要な情報は計算で求まる。

$$\mathbf{x}_B = \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{b} - \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N$$

$$z = \mathbf{c}_B^T (\mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{b} - \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N) + \mathbf{c}_N^T \mathbf{x}_N$$

(必要なのは \mathbf{x}_N の係数 :

$$-\mathbf{c}_B^T \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{A}_N + \mathbf{c}_N^T)$$

※基底・非基底変数の分類(と \mathbf{A}_B^{-1})だけを更新する改訂単体法が考えられる。

単体法

単体法は次の行列表現に対応するsimplex表の更新により最適解を得る。

$$\begin{aligned} \mathbf{A}_B \mathbf{x}_B + \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N &= \mathbf{b} \\ z - \mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B - \mathbf{c}_N^T \mathbf{x}_N &= 0 \end{aligned}$$

simplex 表の更新は基底変数と非基底変数一つずつの交換対応し z が増加するように交換する変数が選ばれる。
また、その過程で必要となる \mathbf{x}_B の値や \mathbf{x}_N の係数 \mathbf{A}_N を求めるために $\mathbf{A}_B = \mathbf{I}$ を保つピボット変換が実施される。

改訂単体法

改訂単体法では次の行列表現ベクトルや行列の値は更新せず、代りに基

$$\begin{aligned} \mathbf{A}_B \mathbf{x}_B + \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N &= \mathbf{b} \\ z - \mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B - \mathbf{c}_N^T \mathbf{x}_N &= 0 \end{aligned}$$

底・非基底変数の分類を記憶し \mathbf{A}_B や \mathbf{A}_N は変数の情報を元に制約式全体の係数行列から求めるものとする。

その過程で \mathbf{A}_B が正則であるなら変数の交換に必要な情報は次の計算で

$$\begin{aligned} \mathbf{x}_B &= \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{b} - \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{A}_N \mathbf{x}_N \\ z &= \mathbf{c}_B^T \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{b} + (\mathbf{c}_N^T - \mathbf{c}_B^T \mathbf{A}_B^{-1} \mathbf{A}_N) \mathbf{x}_N \end{aligned}$$

求まる。

双対問題

minimize

$$z = c_1x_1 + c_2x_2 + \cdots + c_mx_m$$

subject to

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1m}x_m \geq b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2m}x_m \geq b_2$$

\vdots

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nm}x_m \geq b_n$$

$$x_1, x_2, \dots, x_m \geq 0$$

主問題

maximize

$$w = b_1y_1 + b_2y_2 + \cdots + b_ny_n$$

subject to

$$a_{11}y_1 + a_{21}y_2 + \cdots + a_{n1}y_n \leq c_1$$

$$a_{12}y_1 + a_{22}y_2 + \cdots + a_{n2}y_n \leq c_2$$

\vdots

$$a_{1m}y_1 + a_{2m}y_2 + \cdots + a_{nm}y_n \leq c_m$$

$$y_1, y_2, \dots, y_n \geq 0$$

双対問題

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_m \end{pmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

n 行 m 列の係数行列と m 個の変数、
 n 通りの制約式からなる主問題

$$\mathbf{y} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \quad \mathbf{c} = \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_m \end{pmatrix}$$

m 行 n 列の係数行列と n 個の変数、
 m 通りの制約式からなる双対問題

双対定理

線形計画問題とその双対問題が右のように与えられ、 $\tilde{x}^T = (\tilde{x}_1, \dots, \tilde{x}_m)$, $\tilde{y}^T = (\tilde{y}_1, \dots, \tilde{y}_n)$ 実行可能解でかつ、双方の目的関数値が等しければ、最適解である。

$$\begin{aligned} \exists \tilde{x}, \exists \tilde{y} \geq \mathbf{0} \text{ s.t. } A\tilde{x} \geq b, A^T\tilde{y} \leq c, c^T\tilde{x} &= b^T\tilde{y} \\ \implies \forall x, \forall y \geq \mathbf{0}, c^T\tilde{x} \geq c^T x, b^T\tilde{y} &\geq b^T y \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\text{minimize} \\ & z = c^T x \\ & \text{subject to} \\ & Ax \geq b \\ & x \geq \mathbf{0} \end{aligned}$$

主問題

$$\begin{aligned} &\text{maximize} \\ & w = b^T y \\ & \text{subject to} \\ & A^T y \leq c \\ & y \geq \mathbf{0} \end{aligned}$$

双対問題

また、一方に最適解が存在すれば、もう一方にも最適解が存在し、最適解が与える双方の目的関数値は等しい。

$$\begin{aligned} \exists \tilde{x} \geq \mathbf{0} \text{ s.t. } A\tilde{x} \geq b, c^T x \geq c^T \tilde{x}, \text{ for } \forall x \geq \mathbf{0} \text{ s.t. } Ax \geq b \\ \implies \exists \tilde{y} \geq \mathbf{0} \text{ s.t. } A^T\tilde{y} \leq c, b^T y \leq b^T \tilde{y}, \text{ for } \forall y \geq \mathbf{0} \text{ s.t. } A^T y \leq c, c^T \tilde{x} = b^T \tilde{y} \end{aligned}$$