

## 章末の演習問題の解答

### 1 章の演習の解答

演習 1.1 工場  $F_i$  から店舗  $S_j$  へ輸送する量を  $x_{i,j}$  とすると,

目的関数:  $10x_{1,1} + 6x_{1,2} + 15x_{1,3} + 11x_{2,1} + 8x_{2,2} + 10x_{2,3} \rightarrow$  最小化

制約条件:  $x_{1,1} + x_{2,1} = 120$

$$x_{1,2} + x_{2,2} = 50$$

$$x_{1,3} + x_{2,3} = 80$$

$$x_{1,1} + x_{1,2} + x_{1,3} = 90$$

$$x_{2,1} + x_{2,2} + x_{2,3} = 160$$

$$x_{1,1}, x_{1,2}, \dots, x_{2,3} \geq 0$$

演習 1.2 工場  $F_i$  から店舗  $S_j$  へ輸送する量を  $x_{i,j}$  とすると, 目的関数は

$$C_{1,1}(x_{1,1})x_{1,1} + C_{1,2}(x_{1,2})x_{1,2} + C_{1,3}(x_{1,3})x_{1,3} + C_{2,1}(x_{2,1})x_{2,1} + C_{2,2}(x_{2,2})x_{2,2} + C_{2,3}(x_{2,3})x_{2,3}$$

となり,  $C_{i,j}$  が定数関数ではないことから, 非線形計画問題となる.

### 2 章の演習の解答

演習 2.1 目的関数を最小化とし, 制約条件の 2 つの不等式を等式とするためにスラック変数  $x_4, x_5$  を導入すると, 以下のとおり.

目的関数:  $-2x_1 - 3x_2 - x_3 \rightarrow$  最小化

制約条件:  $4x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 20$

$$x_1 + 3x_2 - x_5 = 35$$

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

演習 2.2 変数の数は  $n = 6$ . 係数行列  $\mathbf{A}$  は  $6 \times 5$  の行列だが, 線形従属のため  $\text{rank}(\mathbf{A}) = 4$ . したがって  $m = 4$ . 基底解は  $n$  個の変数のうち  $n - m$  個の非基底変数が 0 となる解であるから,  ${}_6C_2 = 15$  個の基底解が存在する.

### 4 章の演習の解答

演習 4.1

1. 人為変数  $x_4, x_5$  を導入する.

目的関数：  $w = x_4 + x_5 \rightarrow$  最小化

制約条件：  $3x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 6$

$2x_1 + 3x_2 + 2x_3 + x_5 = 10$

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

(目的関数は、人為変数の和になることに注意.)

2. 人為変数のシンプレックスタブローは次のとおり.

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$-w$	0	0	0	1	1	0
	2	1	1	1	0	6
	2	3	2	0	1	10

まず、これを基底形式にする.

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$-w$	-4	-4	-3	0	0	-16
$x_4$	2	1	1	1	0	6
$x_5$	2	3	2	0	1	10

あとは、シンプレックス法に従う。(以降、ピボット要素に\*をつけている.)

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$-w$	<u>-4</u>	-4	-3	0	0	-16
$x_4$	2*	1	1	1	0	6
$x_5$	2	3	2	0	1	10

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$\rightarrow -w$	0	<u>-2</u>	-1	2	0	-4
$x_4$	1	1/2	1/2	1/2	0	3
$x_5$	0	2*	1	-1	1	4

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$\rightarrow -w$	0	0	0	1	1	0
$x_1$	1	0	1/4	3/4	-1/4	2
$x_2$	0	1	1/2	-1/2	1/2	2

目的関数を 0 にでき、人為変数はすべて非基底変数である。そこで、元の問題の初期基底形式は、

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	
$-z$	3	2	0	0
$x_1$	1	0	1/4	2
$x_2$	0	1	1/2	2

から

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	
$-z$	0	0	$-7/4$	-10
$x_1$	1	0	$1/4$	2
$x_2$	0	1	$1/2$	2

と求めることができる。

3.

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	
$-z$	0	0	$-7/4$	-10
$x_1$	1	0	$1/4$	2
$x_2$	0	1	$1/2^*$	2

→

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	
$-z$	0	$7/2$	0	-3
$x_1$	1	$-1/4$	0	1
$x_3$	0	2	1	4

これより、最適解は  $(x_1, x_2, x_3) = (1, 0, 4)$ 、目的関数の最小値は 3.

#### 演習 4.2

1.

目的関数：  $3x_1 + 2x_2 \rightarrow$  最小化

制約条件：  $2x_1 + x_2 - x_3 = 2$

$4x_1 + 3x_2 - x_4 = 6$

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

2.

目的関数：  $x_5 + x_6 \rightarrow$  最小化

制約条件：  $2x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2$

$4x_1 + 3x_2 - x_4 + x_6 = 6$

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

3.

$$-w \begin{array}{c|cccccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & -1 & 0 & 1 & 0 & 2 \\ 4 & 3 & 0 & -1 & 0 & 1 & 6 \end{array}$$

$$\rightarrow \begin{array}{c|cccccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 \\ \hline -w & -6 & -4 & 1 & 1 & 0 & 0 & -8 \\ x_5 & 2^* & 1 & -1 & 0 & 1 & 0 & 2 \\ x_6 & 4 & 3 & 0 & -1 & 0 & 1 & 6 \end{array}$$

$$\rightarrow \begin{array}{c|cccccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 \\ \hline -w & 0 & -1 & -2 & 1 & 3 & 0 & -2 \\ x_1 & 1 & 1/2 & -1/2 & 0 & 1/2 & 0 & 1 \\ x_6 & 0 & 1 & 2^* & -1 & -2 & 1 & 2 \end{array}$$

$$\rightarrow \begin{array}{c|cccccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 \\ \hline -w & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ x_1 & 1 & 3/4 & 0 & -1/4 & 0 & 1/4 & 3/2 \\ x_3 & 0 & 1/2 & 1 & -1/2 & -1 & 1/2 & 1 \end{array}$$

$w = 0$  とできたので、人為変数を削除し、目的関数を入れ替える.

$$-z \begin{array}{c|cccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ \hline 3 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 3/4 & 0 & -1/4 & 3/2 \\ 0 & 1/2 & 1 & -1/2 & 1 \end{array}$$

$$\rightarrow \begin{array}{c|cccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ \hline -z & 0 & -1/4 & 0 & 3/4 & -9/2 \\ 1 & 3/4 & 0 & -1/4 & 3/2 \\ 0 & 1/2 & 1 & -1/2 & 1 \end{array}$$

これが初期基底形式となる.

4.

$$-z \begin{array}{c|cccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ \hline 0 & -1/4 & 0 & 3/4 & -9/2 \\ 1 & 3/4 & 0 & -1/4 & 3/2 \\ 0 & 1/2 & 1 & -1/2 & 1 \end{array}$$

$$\rightarrow \begin{array}{c|cccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ \hline -z & 1/3 & 0 & 0 & 2/3 & -4 \\ 3/4 & 1 & 0 & -1/3 & 2 \\ -3/8 & 0 & 1 & -1/3 & 0 \end{array}$$

標準形の問題の最適解は  $(x_1, x_2, x_3, x_4) = (0, 2, 0, 0)$ , 目的関数の最小値は 4.

5. 与えられた問題の最適解は, スラック変数を除いた  $(x_1, x_2) = (0, 2)$  であり, 目的関数の最小値は 4.

演習 4.3 与えられた問題は, 標準形をしているが, 基底形式ではない. このため, 人為変数  $x_4, x_5$  を導入した補助問題を作成し, シンプレックス法で解く.

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$-w$	0	0	0	1	1	0
	2	1	1	1	0	10
	2	3	2	0	1	6

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$-w$	-4	-4	-3	0	0	-16
$x_4$	2	1	1	1	0	10
$x_5$	2	3	2	0	1	6

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$-w$	0	2	1	0	2	-4
$x_4$	0	-2	-1	1	-1	4
$x_1$	1	3/2	1	0	1/2	3

最適解が求まったが, 目的関数の最小値は 4 であり, 0 とすることができない. したがって, 与えられた問題には実行可能解が存在しない.

## 5 章の演習の解答

演習 5.1  $P_1$  は, 次の標準形の問題と等価である.

$$\begin{aligned} \text{目的関数: } & -z = (-\mathbf{c})^T \mathbf{x} \rightarrow \text{最小化} \\ \text{制約条件: } & \mathbf{Ax} = \mathbf{b} \\ & \mathbf{x} \geq \mathbf{0} \end{aligned}$$

したがって,  $P_1$  の双対問題  $D_1$  は以下のとおり.

$$P_1 \begin{cases} \text{目的関数: } \mathbf{b}^T \mathbf{y} \rightarrow \text{最大化} \\ \text{制約条件: } \mathbf{A}^T \mathbf{y} \leq -\mathbf{c} \end{cases}$$

$P_2$  は、次の標準形の問題と等価である。

$$\begin{aligned} \text{目的関数: } & -z = [\mathbf{c}^T \mid 0 \cdots 0] \begin{bmatrix} \mathbf{x} \\ - \\ \mathbf{x}' \end{bmatrix} \rightarrow \text{最小化} \\ \text{制約条件: } & \begin{bmatrix} \mathbf{A} & \mathbf{E} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{x} \\ - \\ \mathbf{x}' \end{bmatrix} = \mathbf{b} \\ & \mathbf{x}, \mathbf{x}' \geq \mathbf{0} \end{aligned}$$

したがって、 $P_2$  の双対問題は以下ようになる。

$$\begin{aligned} \text{目的関数: } & \mathbf{b}^T \mathbf{y} \rightarrow \text{最大化} \\ \text{制約条件: } & \begin{bmatrix} \mathbf{A}^T \\ - \\ \mathbf{E} \end{bmatrix} \mathbf{y} \leq \begin{bmatrix} \mathbf{c} \\ - \\ \mathbf{0} \end{bmatrix} \end{aligned}$$

制約条件を見やすく書き換えると次のようになる。

$$D_2 \begin{cases} \text{目的関数: } \mathbf{b}^T \mathbf{y} \rightarrow \text{最大化} \\ \text{制約条件: } \mathbf{A}^T \mathbf{y} \leq \mathbf{c} \\ \mathbf{y} \leq \mathbf{0} \end{cases}$$

$\mathbf{y}$  の符号を入れ替えれば次のようにも書ける。

$$D_2' \begin{cases} \text{目的関数: } \mathbf{b}^T \mathbf{y} \rightarrow \text{最小化} \\ \text{制約条件: } \mathbf{A}^T \mathbf{y} \geq \mathbf{c} \\ \mathbf{y} \geq \mathbf{0} \end{cases}$$

## 6章の演習の解答

演習 6.1 ダイクストラ法を適用すると、次の表のとおり。

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	<u>0</u>	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\infty$	5(E)	$\infty$	$\infty$		$\infty$	<u>3</u> (E)	7(E)	$\infty$	$\infty$
$\infty$	<u>5</u> (E)	$\infty$	9(G)		7(G)		7(E)	$\infty$	$\infty$
10(B)		$\infty$	8(B)		<u>7</u> (G)		7(E)	$\infty$	$\infty$
10(B)		14(F)	8(B)				<u>7</u> (E)	15(F)	$\infty$
10(B)		14(F)	<u>8</u> (B)					15(F)	12(H)
<u>10</u> (B)		13(D)						15(F)	12(H)
		<u>12</u> (A)						15(F)	12(H)
								15(F)	<u>12</u> (H)
								14(J)	

これより、節点 E から最も遠いのは節点 I で、E から I への最短経路は  $(E \rightarrow H \rightarrow J \rightarrow I)$  である。

演習 6.2 ある繰り返しで選択された節点  $i$  に対して,  $S$  に含まれない節点を經由した経路  $R'$  を考えたとき,

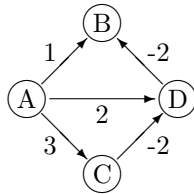
$$[R' \text{の長さ}] = d(j) + [j \text{ から } i \text{ までの長さ}]$$

となる. 負の長さの枝が存在すると仮定すると,  $j$  から  $i$  までの長さが負になる可能性もある. この場合,

$$[R' \text{の長さ}] < d(j) = [R \text{の長さ}]$$

となり, すでに得られている経路  $R$  が最短路であることを導くことができない. したがって, ダイクストラ法の正当性を保証することができない.

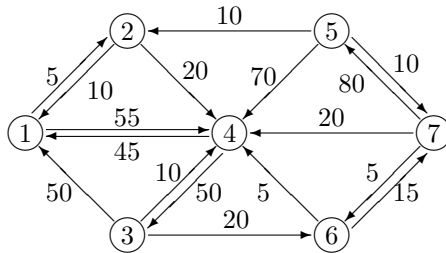
ダイクストラ法が正しく働かない簡単な例を下に挙げておく.



## 7章の演習の解答

演習 7.1

(1) 残余ネットワークは下図のとおり.



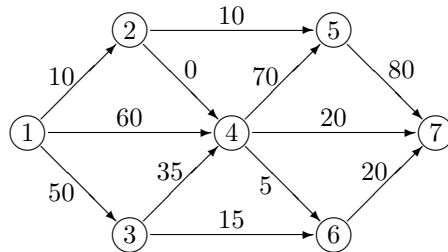
(2) ラベリング法を用いる.

1	2	3	4	5	6	7
*	*	*	*	*	*	*
-						
	<u>1</u>	*	1	*	*	*
		*	<u>1</u>	*	*	*
			<u>4</u>	*	*	*
				*	<u>3</u>	*
				*		6

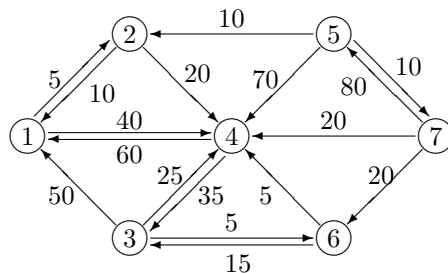
これより、増加路  $(1 \rightarrow 4 \rightarrow 3 \rightarrow 6 \rightarrow 7)$  が得られる。増加路上の残余容量の最小値は 15。したがって、追加できる流量は 15 である。

(3) ソース (節点 1) とシンク (節点 7) 以外に節点が 5 つある。カット  $(S, T)$  に対して、 $S$  に含まれる節点の選び方は  $2^5$  通りであるから、カットは  $2^5 = 32$  種類ある。

(4) (2) で求めたフロー増加路にしたがってフローを追加すると、下のフローが得られる。流量は 120。



さらに、このフローに対する残余ネットワークを作成すると、下図が得られる。

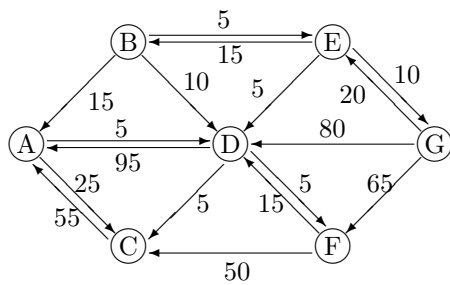


この残余ネットワークにラベリング法を適用すると、フロー増加路が存在しないことがわかり、特に、ソースから到達可能な節点の集合は  $S = \{1, 2, 3, 4, 6\}$  である。  $T = V \setminus S = \{5, 7\}$  とすると、カット  $(S, T)$  のカット容量は 120 となる。最大流最小カット定理より、最小カット容量を与えるカットは  $(S = \{1, 2, 3, 4, 6\}, T = \{5, 7\})$ 、カット容量は 120 である。

(32 種類のカットについてカット容量を調べる必要はない。)

### 演習 7.2

(1) 「残余ネットワーク」を用いた証明：図 (a) のネットワークに図 (b) のフローを流したときの残余ネットワークを求めると、下図となる。



これにラベリング法を用いる.

A	B	C	D	E	F	G
*	*	*	*	*	*	*
-						
	*	<u>A</u>	A	*	*	*
	*		<u>A</u>	*	*	*
	*			*	<u>D</u>	*
	*			*		*

残余ネットワークにフロー増加路が存在しないため、与えられたフローが最大流である.

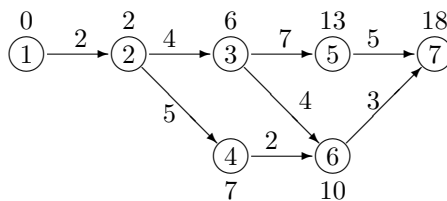
- (2) 「カット」 カット  $(S_0, T_0) = (\{A, C, D, f\}, \{B, E, G\})$  のカット容量は,  $u_{A,B} + u_{D,E} + u_{D,G} + u_{F,G} = 165$  である. これは、与えられたフローの流量 165 と等しい.

流量と等しいカット容量を持つカットが存在するため、最大流最小カット定理より、与えられたフローは最大流である.

## 9章の演習の解答

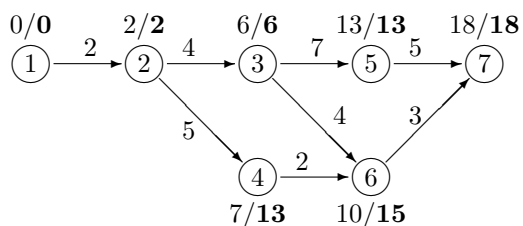
### 演習 9.1

1. 最早開始時刻を順に求めると、下図のとおり.



これより、プロジェクトの所要時間は 18.

2. プロジェクト終了点から逆順に最遅終了時刻を求めると、下図の太字のとおり.



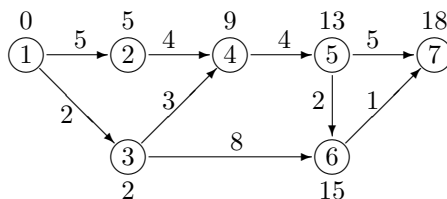
最遅終了時刻と最早開始時刻, 各作業の所要時間から, 作業  $A_{i,j}$  に許される全余裕は以下のとおり.

- 作業  $A_{1,2}$  :  $2 - 0 - 2 = 0$
- 作業  $A_{2,3}$  :  $6 - 2 - 4 = 0$
- 作業  $A_{2,4}$  :  $13 - 2 - 5 = 6$
- 作業  $A_{3,5}$  :  $13 - 6 - 7 = 0$
- 作業  $A_{3,6}$  :  $15 - 6 - 4 = 5$
- 作業  $A_{4,6}$  :  $15 - 7 - 2 = 6$
- 作業  $A_{5,7}$  :  $18 - 13 - 5 = 0$
- 作業  $A_{6,7}$  :  $18 - 10 - 3 = 5$

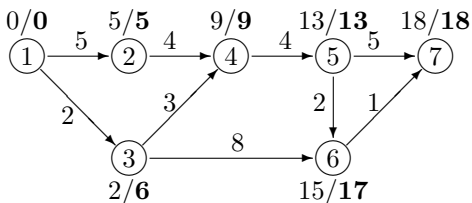
(全余裕は, その作業だけを延長する場合に許される余裕時間.)

### 演習 9.2

1. 最早開始時刻を順に求めると, 下図の太字のとおり.



2. クリティカルパスは  $(1 \rightarrow 2 \rightarrow 4 \rightarrow 5 \rightarrow 7)$  であるので, 延長が許されない作業は  $A_{1,2}, A_{2,4}, A_{4,5}, A_{5,7}$  の4つ.
3. 最遅終了時刻を求めると下図のとおり.



クリティカルパス上にない作業について、それぞれ全余裕を計算する.

$$\text{作業 } A_{1,3} : 6 - 0 - 2 = 4$$

$$\text{作業 } A_{3,4} : 9 - 2 - 3 = 4$$

$$\text{作業 } A_{3,6} : 17 - 2 - 8 = 7$$

$$\text{作業 } A_{5,6} : 17 - 13 - 2 = 2$$

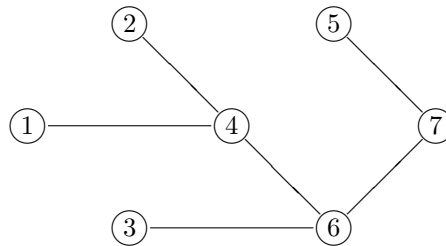
$$\text{作業 } A_{6,7} : 18 - 15 - 1 = 2$$

よって、最も長く延長が許される作業は  $A_{3,6}$  で、延長日数は 7 日.

## 10 章の演習の解答

### 演習 10.1

1. 節点数が 7 のグラフであるから、スパニングツリーには 6 本の枝が含まれる.
2. クラスカル法を用いると、下図が最小木として得られる.



### 演習 10.2

1. 目的関数における各  $x_i$  の係数  $c_i$  と、制約条件における各  $x_i$  の係数  $a_i$  について、それぞれ  $c_i/a_i$  を計算すると,

$$c_1/a_1 > c_2/a_2 > c_3/a_3 > c_5/a_5 > c_4/a_4$$

である. したがって,  $x_1, x_2, x_3, x_5, x_4$  の順に値を決定すればよい.

2. 上記の順に, 制約条件を満たす限り  $x_i = 1$  とすることで,  $x_1 = 1, x_2 = 1, x_3 = 0, x_5 = 1, x_4 = 0$  と決定できる. したがって, 近似解は  $(1, 1, 0, 0, 1)$ , その解における目的関数値は 20.

## 11章の演習の解答

### 演習 11.1

1. 目的関数における各  $x_i$  の係数  $c_i$  と、制約条件における各  $x_i$  の係数  $a_i$  について、それぞれ  $c_i/a_i$  を計算すると、

$$c_1/a_1 > c_2/a_2 > c_3/a_3 > c_4/a_4 > c_5/a_5 > c_6/a_6$$

となっているため、 $x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6$  の順に値を決定すると、 $x_1 = 1, x_2 = 1, x_3 = 1, x_4 = 0, x_5 = 1, x_6 = 0$  が得られる。したがって、近似解は  $(1, 1, 1, 0, 1, 0)$ 、その解における目的関数値は 23。

2. 問題  $P'_1$  を定式化すると以下のとおり。

目的関数 :  $2x_2 + 7x_3 + 5x_4 + 3x_5 + 6x_6 \rightarrow$  最大化

制約条件 :  $x_2 + 4x_3 + 3x_4 + 2x_5 + 8x_6 \leq 14$

$$0 \leq x_i \leq 1 \quad (2 \leq i \leq 6)$$

3. 欲張り法を用いると  $x_2 = 1, x_3 = 1, x_4 = 1, x_5 = 1, x_6 = 1/2$  が得られる。よって、 $P'_1$  の最適解は  $(1, 1, 1, 1, 1/2)$  で、目的関数の最大値は 20。
4.  $P_1$  は、 $P_0$  において  $x_1 = 0$  としたときの部分問題である。前問より、 $P_1$  における目的関数の最大値は 20 より大きくはなることはなく、すでに目的関数値 23 を与える近似解  $(1, 1, 1, 0, 1, 0)$  が求まっているため、 $P_0$  の最適解において  $x_1 = 0$  となることはない。したがって  $\tilde{x}_1 = 1$  である。

## 13章の演習の解答

### 演習 13.1 目的関数：

$$f(x_1, x_2, x_3) = 2x_1^2 + 5x_2^2 + x_3^2 + 2x_1x_2 - 4x_3$$

の勾配およびヘッセ行列は

$$\nabla f(\mathbf{x}) = \begin{pmatrix} 4x_1 + 2x_2 \\ 2x_1 + 10x_2 \\ 2x_3 - 4 \end{pmatrix}, \quad \nabla^2 f(\mathbf{x}) = \begin{pmatrix} 4 & 2 & 0 \\ 2 & 10 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

である。ヘッセ行列の固有値を計算すると、 $1, \frac{7 \pm \sqrt{13}}{2}$  であり、全て正。よって正定値である。また、ヘッセ行列の逆行列は

$$\nabla^2 f(\mathbf{x}) = \frac{1}{18} \begin{pmatrix} 5 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}$$

である.

初期近似解  $\mathbf{x}^{(1)} = (5, -4, 3)^T$  に対してニュートン法を適用すると,

$$\begin{aligned} \mathbf{d} &= -\nabla^2 f(\mathbf{x}^{(1)})^{-1} \nabla f(\mathbf{x}^{(1)}) \\ &= \frac{1}{18} \begin{pmatrix} 5 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 \times 5 + 2 \times (-4) \\ 2 \times 5 + 10 \times (-4) \\ 2 \times 3 - 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -5 \\ 4 \\ -1 \end{pmatrix}, \end{aligned}$$

$$\mathbf{x}^{(2)} = \mathbf{x}^{(1)} + \mathbf{d} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}.$$

ここで, 新しい近似解  $\mathbf{x}^{(2)}$  における勾配を計算すると,

$$\nabla f(\mathbf{x}^{(2)}) = \begin{pmatrix} 4 \times 0 + 2 \times 0 \\ 2 \times 0 + 10 \times 0 \\ 2 \times 2 - 4 \end{pmatrix} = \mathbf{0}$$

となり,  $\mathbf{x}^{(2)}$  が最適解である. (1回の繰り返しで最適解が求まった.)

### 演習 13.2

1.  $f(x, y) = xy$  より, 勾配  $\nabla f(x, y)$  とヘッセ行列  $\nabla^2 f(x, y)$  は以下のとおり.

$$\nabla f(x, y) = \begin{pmatrix} y \\ x \end{pmatrix}, \quad \nabla^2 f(x, y) = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

2. 固有値を  $\lambda$  とすると  $\begin{pmatrix} -\lambda & 1 \\ 1 & -\lambda \end{pmatrix}$  の行列式が 0 なので,

$$\lambda^2 = 1, \quad \lambda = \pm 1.$$

負の値の固有値があるため, 正定値でも半正定値でもない.

3. ヘッセ行列の逆行列は,  $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$  であるから,  $\mathbf{x}^{(t)} = (1, 1)^T$  を代入すると

$$\mathbf{d} = -\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 \\ -1 \end{pmatrix}$$

である. これは, 最急降下法における近似解の移動方向である  $-\nabla f(\mathbf{x}^{(t)}) = (-1, -1)^T$  と等しい. (この場合は, ニュートン法によってより良い近似解を得ることができる.)

一方,  $\mathbf{x}^{(t)} = (1, -1)^T$  の場合,

$$\mathbf{d} = - \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$$

であり, 最急降下法における近似解の移動方向である  $-\nabla f(\mathbf{x}^{(t)}) = (-1, 1)^T$  と逆の方向を向いている. (したがって, この場合はニュートン法を適用すると, 目的関数は増大してしまう.)

## 14章の演習の解答

### 演習 14.1

1.  $\mathbf{x}^*$  が最適解であるための必要条件は,

$$\begin{cases} \nabla f(\mathbf{x}^*) = \mathbf{0} & g(\mathbf{x}^*) < 0 \text{ のとき} \\ \nabla f(\mathbf{x}^*) + u \nabla g(\mathbf{x}^*) = \mathbf{0} \text{ を満たす } u \geq 0 \text{ が存在} & g(\mathbf{x}^*) = 0 \text{ のとき} \end{cases}$$

(不等式制約条件が1つの場合のキューン・タッカー条件)

2. (a)  $f$  の勾配は

$$\nabla f(x_1, x_2, x_3) = \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2(x_2 - 2) \\ 2(x_3 - 3) \end{pmatrix}$$

である.  $\nabla f(x_1, x_2, x_3) = \mathbf{0}$  を満たす点 (解) は  $(1, 2, 3)$  であり,  $g(1, 2, 3) = 1 + 2 + 3 - 30 = -24 < 0$  より制約条件を満たす. したがって, 最適解は  $(1, 2, 3)$  である.

(b)  $f$  の勾配は

$$\nabla f(x_1, x_2, x_3) = \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2(x_2 - 2) \\ 2(x_3 - 3) \end{pmatrix}$$

である.  $\nabla f(x_1, x_2, x_3) = \mathbf{0}$  を満たす点 (解) は  $(1, 2, 3)$  であり,  $g(1, 2, 3) = 1 + 2 + 3 + 30 = 36 > 0$  より制約条件を満たさない. したがって, 最適解  $(x_1^*, x_2^*, x_3^*)$  は境界上にある.

$$\nabla g(x_1, x_2, x_3) = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

より, ある非負の実数  $u$  が存在して

$$\nabla g(x_1^*, x_2^*, x_3^*) + u \nabla f(x_1^*, x_2^*, x_3^*) = \begin{pmatrix} 2(x_1^* - 1) + u \\ 2(x_2^* - 2) + u \\ 2(x_3^* - 3) + u \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$x_1^* = 1 - u/2, \quad x_2^* = 2 - u/2, \quad x_3^* = 3 - u/2$$

が成立. また,  $(x_1^*, x_2^*, x_3^*)$  は  $g(x_1^*, x_2^*, x_3^*) = 0$  を満たすため,

$$\begin{aligned} g(x_1^*, x_2^*, x_3^*) &= (1 - u/2) + (2 - u/2) + (3 - u/2) + 30 = 0 \\ u &= 24 (\geq 0) \\ x_1^* &= 1 - 24/2 = -11 \\ x_2^* &= 2 - 24/2 = -10 \\ x_3^* &= 3 - 24/2 = -9 \end{aligned}$$

よって, 最適解は  $(-11, -10, -9)$ .

(c)  $f$  の勾配は

$$\nabla f(x_1, x_2, x_3) = \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2(x_2 - 2) \\ -1 \end{pmatrix}$$

であり,  $\nabla f(x_1, x_2, x_3) = \mathbf{0}$  を満たす点 (解) は存在しない. したがって, 最適解  $(x_1^*, x_2^*, x_3^*)$  は境界上にある.

$$\nabla g(x_1, x_2, x_3) = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

より, ある非負の実数  $u$  に対して

$$\nabla g(x_1, x_2, x_3) + u \nabla f(x_1, x_2, x_3) = \begin{pmatrix} 2(x_1^* - 1) + u \\ 2(x_2^* - 2) + u \\ -1 + u \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

が成立. よって  $u = 1 (\geq 0)$ ,  $x_1^* = 1/2$ ,  $x_2^* = 3/2$ . また,  $(x_1^*, x_2^*, x_3^*)$  は  $g(x_1^*, x_2^*, x_3^*) = 0$  を満たすため,

$$\begin{aligned} g(x_1^*, x_2^*, x_3^*) &= 1/2 + 3/2 + x_3^* - 30 = 0 \\ x_3^* &= 28 \end{aligned}$$

よって, 最適解は  $(1/2, 3/2, 28)$ .

**演習 14.2** まず, 境界上ではない解について考える.

$$\nabla f(\mathbf{x}) = \begin{pmatrix} -e^{-x_1} \\ -e^{-x_2} \end{pmatrix}$$

より,  $\nabla f(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$  となる  $\mathbf{x}$  は存在しない. したがって, 最適解は境界上にある.

$$\nabla g(\mathbf{x}) = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix}$$

より

$$\nabla f(\mathbf{x}) + u\nabla g(\mathbf{x}) = \begin{pmatrix} -e^{-x_1} + u \\ -e^{-x_2} + 3u \end{pmatrix}.$$

これが  $\mathbf{0}$  と等しいためには

$$x_1 = -\log u, \quad x_2 = \log 3u$$

であり、境界上であることから

$$g(\mathbf{x}) = -\log u - 3 \log 3u = 4$$

を満たす。(対数の底は自然対数の  $e$ .) これを  $u$  について解くと、

$$u = \pm 3^{-3/4} e^{-1}$$

であるが、 $u > 0$  より  $u = 3^{-3/4} e^{-1}$ . したがって

$$\begin{aligned} x_1 &= -\log(3^{-3/4} e^{-1}) = \frac{3}{4} \log 3 + 1, \\ x_2 &= -\log(3 \cdot 3^{-3/4} e^{-1}) = -\frac{1}{4} \log 3 + 1. \end{aligned}$$

凸計画問題であるから、 $\mathbf{x} = (\frac{3}{4} \log 3 + 1, -\frac{1}{4} \log 3 + 1)$  が最適解である.