

## 付録 C 演習問題のヒント

1.2 「A:  $\forall k, (Q_k)$  が有界  $\Rightarrow$  B: (P) は有界」を示せばよい:

$$\begin{aligned} A &\Rightarrow \forall k, 0 \leq x_k \leq x_k^* \quad (x_k^* \text{ は } (Q_k) \text{ の最適値}) \\ &\Rightarrow \forall k, -|c_k|x_k^* \leq c_k x_k \leq |c_k|x_k^* \\ &\Rightarrow -\sum_k |c_k|x_k^* \leq \sum_k c_k x_k \leq \sum_k |c_k|x_k^* \\ &\Rightarrow B \end{aligned}$$

1.3 問題の実行可能領域を  $S$  で表そう:

$$\left. \begin{array}{l} \text{最大化 } \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{条件 } \mathbf{x} \in S = \left\{ \mathbf{x} \in R^n \left| \begin{array}{l} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i, \quad i = 1, \dots, k, \\ \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i, \quad i = k+1, \dots, k', \\ \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i, \quad i = k'+1, \dots, m \end{array} \right. \right\} \end{array} \right\}$$

「 $\mathbf{x}^1, \mathbf{x}^2 \in S \Rightarrow \lambda \mathbf{x}^1 + (1-\lambda)\mathbf{x}^2 \in S, \lambda \in [0,1]$ 」を示す。これは、集合  $S$  が凸集合 (convex set) であることの定義。

1.4, 5 この種の問題では、変数の非負条件が忘れられがち。

2.2 (a) 第 4.2 および 4.3 節の議論を使えば、きちりと証明することができる: シンプレックス法では、(1) 主問題の実行可能性と (2) 相補スラック性を保ちながら反復が行なわれ、最終的に (3) 双対問題の実行可能性が達成される。

(b) 最適な辞書において、 $c_j = 0$  となっている列や、あるいは  $b_i = 0$  となっている行でピボットを行なっても目的関数値に変化はないことに注意。

3.2 同じ基底変数, 非基底変数をもつ 2 つの辞書を次のように表そう:

$$\begin{array}{r} (D_1) \quad \begin{array}{r} x_{B(1)} = b_1 x_0 - a_{11} x_{N(1)} - \cdots - a_{1s} x_{N(s)} - \cdots - a_{1n} x_{N(n)} \\ \vdots \\ x_{B(m)} = b_m x_0 - a_{m1} x_{N(1)} - \cdots - a_{ms} x_{N(s)} - \cdots - a_{mn} x_{N(n)} \\ \hline z = c_0 x_0 + c_1 x_{N(1)} + \cdots + c_s x_{N(s)} + \cdots + c_n x_{N(n)} \end{array} \end{array}$$

$$\begin{aligned}
 (D_2) \quad x_{B(1)} &= b'_1 x_0 - a'_{11} x_{N(1)} - \cdots - a'_{1s} x_{N(s)} - \cdots - a'_{1n} x_{N(n)} \\
 &\vdots \\
 x_{B(m)} &= b'_m x_0 - a'_{m1} x_{N(1)} - \cdots - a'_{ms} x_{N(s)} - \cdots - a'_{mn} x_{N(n)} \\
 z &= c'_0 x_0 + c'_1 x_{N(1)} + \cdots + c'_s x_{N(s)} + \cdots + c'_n x_{N(n)}
 \end{aligned}$$

この2つの辞書は同値、つまり同じ解集合をもつので、次の  $D_1$  の解  $(\mathbf{x}', z')$  は  $D_2$  を満足するはず:

$$x'_0 = 0; \quad x'_{N(s)} = 1; \quad x'_{N(j)} = 0, \quad j \neq s; \quad x'_{B(i)} = -a_{is}; \quad z' = c_s$$

そこで、 $\mathbf{x}'$  を  $D_2$  に代入してみると、第  $i$  行は

$$-a_{is} = -a'_{is}$$

同様に、第  $m+1$  行から、 $c_s = c'_s$  が得られる。

**3.6**  $w = 0$  で初期化が終了すれば、 $x_a$  が基底であろうと非基底であろうと必ず  $x_a = 0$  となっていることに注意。従って、 $x_a$  が基底に残っていれば、補助問題の最適辞書は退化している。

**4.1** 定理 4.1 の証明くらい独力でできて欲しい。

**4.3** LP 最適性条件は、定理 4.4 より、

(i) 主問題の実行可能性; (ii) 双対問題の実行可能性; (iii) 目的関数値の一致、

あるいは定理 4.5 より、

(i) 主問題の実行可能性; (ii) 双対問題の実行可能性; (iii') 相補スラック性

であることを忘れないように。(iii) や (iii') だけ調べるのは片手落ち。

**4.4**  $x_1 = 1/6, x_2 = 1/6 (> 0)$  より、 $y_{m+1} = y_{m+2} = 0$ 。したがって、

$$\begin{cases} a_{i1}y_1 + \cdots + a_{m1}y_m = c_1 \\ a_{i2}y_1 + \cdots + a_{m2}y_m = c_2 \end{cases} \quad (C.1)$$

一方、 $x_1 = 1/6, x_2 = 1/6$  を不等号で満たす制約式  $i$  に対しては、

$$x_{n+i} > 0 \Rightarrow y_i = 0 \quad (C.2)$$

(C.1), (C.2) を連立させて解く。

4.6 問題 4.3 のヒントでも述べたが, LP の最適性条件は,

(i) 主問題の実行可能性; (ii) 双対問題の実行可能性; (iii') 相補スラック性

である. 通常のシンプレックス法が

(i) と (iii') を保ちながら, (ii) の実現を目指す

のに対し, 双対シンプレックス法は

(ii) と (iii') を保ちながら (i) の実現を目指す.

前者を主シンプレックス法 (primal simplex method) とも呼ぶが, 双対シンプレックス法は本質的には双対問題に主シンプレックス法を適用することに等価である.

4.7 対応する双対辞書は,

-	⊖	⋯	⊖	∃j 行

となることに注意. 第  $j$  行は, どの非基底変数に関して解いても, 定数項が非負とはならない.

4.8 1つめの LP を (P), その双対問題を (D) とし, 2つめの LP を (P'), その双対問題を (D') としよう. (D') の最適解を  $\mathbf{y}^\circ$  とすれば, 弱双対定理から (P') の実行可能解  $\mathbf{x}$  との間に

$$\sum_{j=1}^n c_j x_j \leq \sum_{i=1}^m (b_i + t_i) y_i^\circ \quad (\text{C.3})$$

の関係があることがわかる. さて, ここで注意したいのは, (D) と (D') の制約条件は同じであることである. したがって, (D) の最適解  $\mathbf{y}^*$  は (D') の実行可能解でもある. ただし,  $\mathbf{y}^*$  が (D') の最適解である保証はないので,

$$\sum_{i=1}^m (b_i + t_i) y_i^\circ \leq \sum_{i=1}^m (b_i + t_i) y_i^*. \quad (\text{C.4})$$

2つの不等式 (C.3) と (C.4), そして少し頭を働かせればよい.