

## グラフ理論

2

$N = [G = (V, E), \text{cap}]$  を有向ネットワークとする．ここで， $G$  は点集合  $V$  と枝集合  $E$  からなる有限有向グラフで，各枝  $e \in E$  には，非負実数  $\text{cap}(e)$  が付されている．有向枝  $e$  の始点を  $\text{tail}(e)$ ，終点を  $\text{head}(e)$  で表す．部分集合  $X \subseteq V$  から部分集合  $Y \subseteq V$  へ向かう有向枝の集合  $\{e \in E \mid \text{tail}(e) \in X, \text{head}(e) \in Y\}$  を  $E(X, Y)$  と書く．とくに，点  $v \in V$  に対して， $E(\{v\}, V - \{v\})$ ， $E(V - \{v\}, \{v\})$  をそれぞれ  $E^+(v)$ ， $E^-(v)$  で表す．

$N$  においてソース  $s \in V$ ，シンク  $t \in V - \{s\}$  を指定したとき，次の二つの条件 (a), (b) を満たす実数値  $x(e)$ ， $e \in E$  を  $s, t$ -フローと定義する．

- (a)  $\sum_{e \in E^+(v)} x(e) - \sum_{e \in E^-(v)} x(e) = 0, \forall v \in V - \{s, t\}$ ,
- (b)  $0 \leq x(e) \leq \text{cap}(e), \forall e \in E$ .

$x$  の流量  $f(x)$  を  $\sum_{e \in E^+(s)} x(e) - \sum_{e \in E^-(s)} x(e)$  により定める． $s, t$ -フローの流量の最大値を  $\lambda(s, t)$  と記す．点集合  $S \subseteq V$  は， $s \in S, t \in V - S$  を満たすとき  $s, t$ -カットといい，その容量  $\text{cap}(S)$  を  $\sum_{e \in E(S, V-S)} \text{cap}(e)$  により定める．以下の問いに答えよ．

(i) 任意の  $s, t$ -フロー  $x$ ， $s, t$ -カット  $S$  に対し，

$$f(x) = \sum_{e \in E(S, V-S)} x(e) - \sum_{e \in E(V-S, S)} x(e) \leq \text{cap}(S)$$

が成り立つことを示せ．

(ii)  $s, t$ -フロー  $x$  に対して， $x(e) = \text{cap}(e)$  である枝  $e$  の集合を  $A_x$ ， $0 < x(e)$  である枝  $e$  の集合を  $B_x$ ，各枝  $e \in B_x$  の向きを逆にした枝の集合を  $\overline{B_x}$  とする．グラフ  $G_x = (V, (E - A_x) \cup \overline{B_x})$  において， $s$  を始点とする有向路により到達可能な点の集合を  $S_x$  としたとき， $t \in S_x$  なら  $f(x) < \lambda(s, t)$  が成り立つことを示せ．

(iii)  $s, t$ -フロー  $x$  が  $f(x) = \lambda(s, t)$  を満たすとき，(ii) の  $S_x$  に対して， $\text{cap}(S_x) = \lambda(s, t)$  が成り立つことを示せ．

(iv)  $N$  において，異なる  $k \geq 3$  個の点  $v_1, v_2, \dots, v_k \in V$  を選んだとき， $\lambda(v_1, v_k) \geq \min\{\lambda(v_i, v_{i+1}) \mid i = 1, 2, \dots, k-1\}$  が成り立つことを示せ．