

グラフ理論

2

$G = (V, E)$ を節点集合 V , 枝集合 E から成る有向グラフとし, $N = [G, \text{cap}]$ を G の各枝 $e \in E$ に実数値の容量 $\text{cap}(e) > 0$ を与えて得られるネットワークとする. 節点集合 X に始点を持ち, 節点集合 Y に終点をもつ枝の集合を $E(X, Y)$ と書き, 節点 v を始点とする枝の集合を $E^+(v)$, 節点 v を終点とする枝の集合を $E^-(v)$ と書く. 非負実数の集合を \mathbb{R}_+ で表す. 指定された2点 $s, t \in V$ に対し, 流量保存則 $\sum_{e \in E^+(v)} f(e) - \sum_{e \in E^-(v)} f(e) = 0$, $\forall v \in V - \{s, t\}$ および容量制約 $f(e) \leq \text{cap}(e), \forall e \in E$ を満たす関数 $f: E \rightarrow \mathbb{R}_+$ を (s, t) フローと呼び, その流量 $\text{val}(f)$ を $\sum_{e \in E^+(s)} f(e) - \sum_{e \in E^-(s)} f(e)$ で定める. 以下の問いに答えよ.

- (i) $s \in S, t \in T$ を満たす任意の節点集合 V の分割 $S, T = V - S$ に対して, $\text{cap}(S, T) = \sum_{e \in E(S, T)} \text{cap}(e)$ と定めるとき, 任意の (s, t) フロー f に対して, $\text{val}(f) \leq \text{cap}(S, T)$ が成り立つことを証明せよ.
- (ii) 与えられた (s, t) フロー f に対して定められる残余ネットワーク $N_f = [G_f = (V, E_f), \text{cap}_f]$ の作り方を示せ.
- (iii) 残余ネットワーク N_f において, s から t への有向路が存在するとき, そのひとつを P とする. P 上の枝の N_f における容量の最小値を Δ とするとき, N には流量が $\text{val}(f) + \Delta$ である (s, t) フローが存在することを証明せよ.
- (iv) 残余ネットワーク N_f が s から t への有向路をもたないとき, N_f において s から到達可能な節点の集合を S とし, $T = V - S$ とする. このとき各枝 $e \in E(S, T) \cup E(T, S)$ に対して, $\text{cap}(e), f(e)$ が満たす性質について述べよ.

Graph Theory

2

Let $G = (V, E)$ denote a directed graph with a vertex set V and an edge set E , and let $N = [G, \text{cap}]$ denote a network on G obtained by assigning a real value $\text{cap}(e) > 0$ to each edge $e \in E$ as its capacity. For two subsets $X, Y \subseteq V$, let $E(X, Y)$ denote the set of edges which leave a vertex in X and enter a vertex in Y . For a vertex v , let $E^+(v)$ denote the set of edges leaving v , and $E^-(v)$ denote the set of edges entering v . Let \mathbb{R}_+ be the set of nonnegative reals. For two designated vertices $s, t \in V$, an (s, t) -flow is defined to be a mapping $f : E \rightarrow \mathbb{R}_+$ which satisfies $\sum_{e \in E^+(v)} f(e) - \sum_{e \in E^-(v)} f(e) = 0, \forall v \in V - \{s, t\}$ (flow conservation law) and $f(e) \leq \text{cap}(e), \forall e \in E$ (capacity constraint), and its flow value $\text{val}(f)$ is defined to be $\sum_{e \in E^+(s)} f(e) - \sum_{e \in E^-(s)} f(e)$. Answer the following questions.

- (i) For a partition $S, T = V - S$ of V such that $s \in S$ and $t \in T$, define $\text{cap}(S, T) = \sum_{e \in E(S, T)} \text{cap}(e)$. Prove that $\text{val}(f) \leq \text{cap}(S, T)$ holds for any (s, t) -flow f .
- (ii) For a given (s, t) -flow f , show how to construct its residual network $N_f = [G_f = (V, E_f), \text{cap}_f]$.
- (iii) For an (s, t) -flow f in N , assume that there is a directed path P from s to t in the residual network N_f . Let Δ be the minimum cap_f of an edge in P . Prove that N has an (s, t) -flow whose flow value is $\text{val}(f) + \Delta$.
- (iv) For an (s, t) -flow f in N , assume that there is no directed path from s to t in the residual network N_f . Let S be the set of vertices which are reachable from s in N_f , and $T = V - S$. Describe what property holds for $\text{cap}(e)$ and $f(e)$, $e \in E(S, T) \cup E(T, S)$.