

最適化 2 (第 5 回)

番原睦則 (banbara@i.nagoya-u.ac.jp)

名古屋大学情報学研究科

概要

ネットワーク計画

簡単に言うと、重み付きグラフ上での最適化

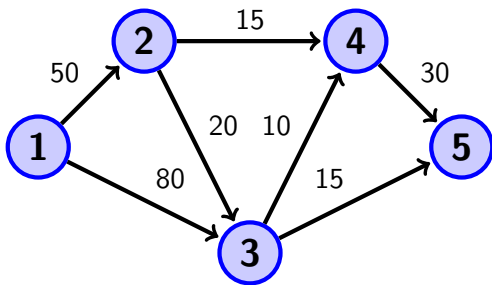
- ネットワーク計画問題のなかには、線形計画問題として定式化できる問題もある。
- 問題のネットワーク構造を利用することにより、効率の良いアルゴリズムを構成できる場合がある。

ネットワーク計画問題の代表例

- 最短路問題
- 最大流問題
- 最小費用流問題

最短路問題

グラフ $G = (V, E)$ の各枝 $(i, j) \in E$ が長さ a_{ij} をもつとき、ある節点 $s \in V$ から別の節点 $t \in V$ への路のなかで、最も長さの短いもの (路に含まれる枝の長さの和が最小のもの) を見つける問題



ダイクストラ法 [E.Dijkstra 1959]

- 最短路問題に対する代表的なアルゴリズム
 - 多項式時間アルゴリズム
-
- 枝の長さに関する非負条件 $a_{ij} \geq 0 ((i,j) \in E)$ を仮定
 - $d(i)$: 節点 s から各節点 $i \in V$ への最短路の長さの上限値
 - S : $d(i)$ が s から i への真の最短路の長さに等しい節点の集合
 - $d(i)$ を次々と真の最短路の長さに更新していき, $S = V$ となるまで繰り返す.
 - \bar{S} は S の補集合. $\bar{S} = V \setminus S$
 - $p(j)$: s から j への最短路において, j の直前の節点

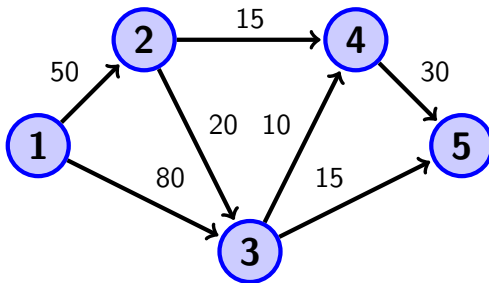
ダイクストラ法の計算手順

- ① $S := \emptyset, \bar{S} := V, d(s) := 0, d(i) := \infty (i \in V \setminus \{s\})$ とおく.
- ② $S = V$ なら計算終了. そうでないなら,
 $d(v) = \min\{d(i) \mid i \in \bar{S}\}$ であるような節点 $v \in \bar{S}$ を選ぶ.
- ③ $S := S \cup \{v\}, \bar{S} := \bar{S} \setminus \{v\}$ とし, $(v, j) \in E$ かつ $j \in \bar{S}$ であるようなすべての枝 (v, j) に対して
$$d(j) > d(v) + a_{vj} \quad \text{ならば} \quad d(j) := d(v) + a_{vj}, \quad p(j) := v$$

とする. ステップ (1) に戻る.

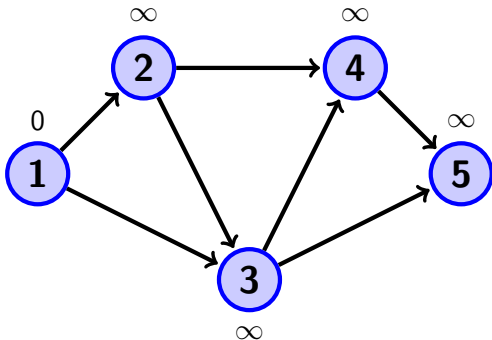
ダイクストラ法の計算例

ダイクストラ法を以下の例に適用する。ただし、 $s = 1$ とする。



初期化

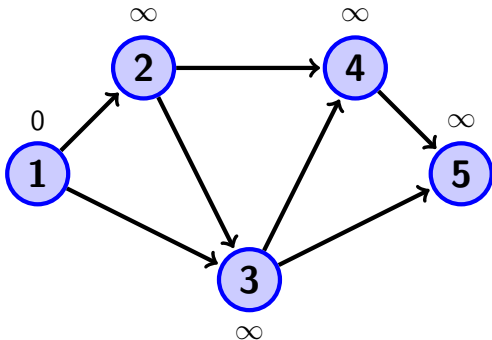
- $S := \emptyset, \bar{S} = \{1, 2, 3, 4, 5\}$
- $d(1) := 0, d(2) = d(3) = d(4) = d(5) = \infty$



$p(2)$	$undef$
$p(3)$	$undef$
$p(4)$	$undef$
$p(5)$	$undef$

反復 1

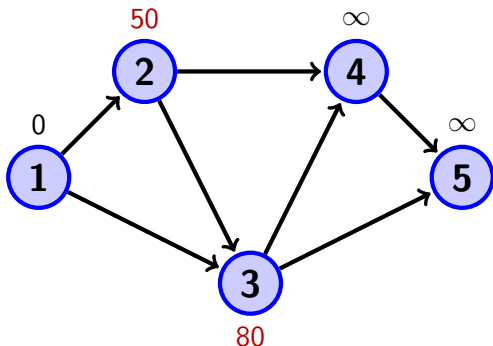
- $\min\{d(1), d(2), d(3), d(4), d(5)\} = \min\{0, \infty, \infty, \infty, \infty\}$
- $v = 1$ を選ぶ. $S := \{1\}$, $\bar{S} = \{2, 3, 4, 5\}$
- $d(2) = \infty > d(1) + a_{12} = 0 + 50$ なので $d(2) = 50$, $p(2) = 1$
- $d(3) = \infty > d(1) + a_{13} = 0 + 80$ なので $d(3) = 80$, $p(3) = 1$



$p(2)$	$undef$
$p(3)$	$undef$
$p(4)$	$undef$
$p(5)$	$undef$

反復 1

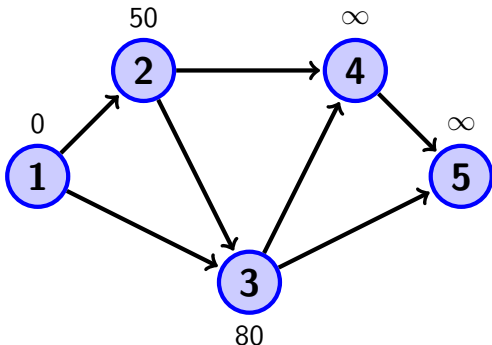
- $\min\{d(1), d(2), d(3), d(4), d(5)\} = \min\{0, \infty, \infty, \infty, \infty\}$
- $v = 1$ を選ぶ. $S := \{1\}$, $\bar{S} = \{2, 3, 4, 5\}$
- $d(2) = \infty > d(1) + a_{12} = 0 + 50$ なので $d(2) = 50$, $p(2) = 1$
- $d(3) = \infty > d(1) + a_{13} = 0 + 80$ なので $d(3) = 80$, $p(3) = 1$



$p(2)$	1
$p(3)$	1
$p(4)$	undef
$p(5)$	undef

反復 2

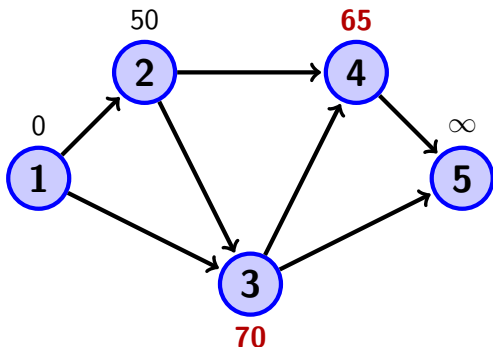
- $\min\{d(2), d(3), d(4), d(5)\} = \min\{50, 80, \infty, \infty\}$
- $v = 2$ を選ぶ. $S := \{1, 2\}$, $\bar{S} = \{3, 4, 5\}$
- $d(3) = 80 > d(2) + a_{23} = 50 + 20$ なので $d(3) = 70$, $p(3) = 2$
- $d(4) = \infty > d(2) + a_{24} = 50 + 15$ なので $d(4) = 65$, $p(4) = 2$



$p(2)$	1
$p(3)$	1
$p(4)$	<i>undef</i>
$p(5)$	<i>undef</i>

反復 2

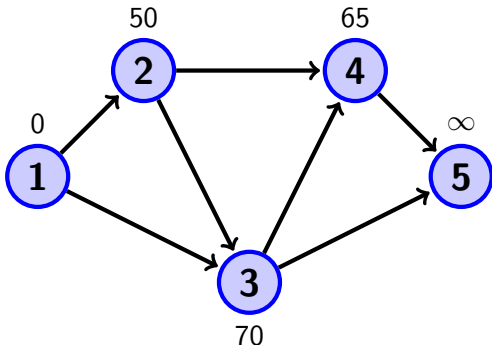
- $\min\{d(2), d(3), d(4), d(5)\} = \min\{50, 80, \infty, \infty\}$
- $v = 2$ を選ぶ. $S := \{1, 2\}$, $\bar{S} = \{3, 4, 5\}$
- $d(3) = 80 > d(2) + a_{23} = 50 + 20$ なので $d(3) = 70$, $p(3) = 2$
- $d(4) = \infty > d(2) + a_{24} = 50 + 15$ なので $d(4) = 65$, $p(4) = 2$



$p(2)$	1
$p(3)$	2
$p(4)$	2
$p(5)$	undef

反復 3

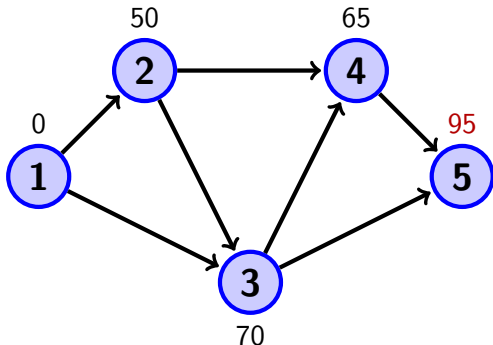
- $\min\{d(3), d(4), d(5)\} = \min\{70, 65, \infty\}$
- $v = 4$ を選ぶ. $S := \{1, 2, 4\}$, $\bar{S} = \{3, 5\}$
- $d(5) = \infty > d(4) + a_{45} = 65 + 30$ なので $d(5) = 95$, $p(5) = 4$



$p(2)$	1
$p(3)$	2
$p(4)$	2
$p(5)$	<i>undef</i>

反復 3

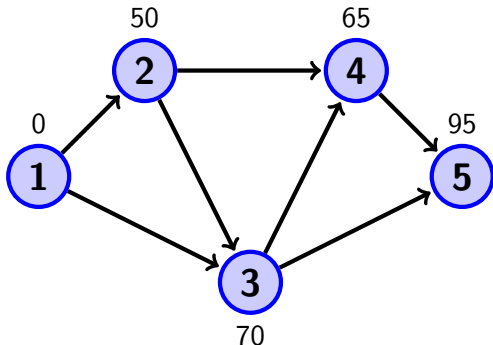
- $\min\{d(3), d(4), d(5)\} = \min\{70, 65, \infty\}$
- $v = 4$ を選ぶ. $S := \{1, 2, 4\}$, $\bar{S} = \{3, 5\}$
- $d(5) = \infty > d(4) + a_{45} = 65 + 30$ なので $d(5) = 95$, $p(5) = 4$



$p(2)$	1
$p(3)$	2
$p(4)$	2
$p(5)$	4

反復 4

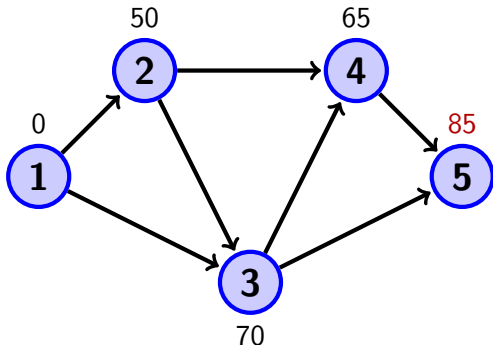
- $\min\{d(3), d(5)\} = \min\{70, 95\}$
- $v = 3$ を選ぶ. $S := \{1, 2, 3, 4\}$, $\bar{S} = \{5\}$
- $d(5) = 95 > d(3) + a_{35} = 70 + 15$ なので $d(5) = 85$, $p(5) = 3$



$p(2)$	1
$p(3)$	2
$p(4)$	2
$p(5)$	4

反復 4

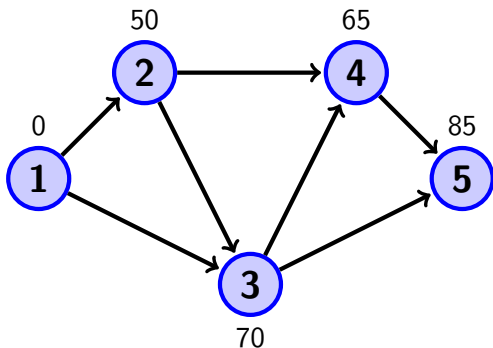
- $\min\{d(3), d(5)\} = \min\{70, 95\}$
- $v = 3$ を選ぶ. $S := \{1, 2, 3, 4\}$, $\bar{S} = \{5\}$
- $d(5) = 95 > d(3) + a_{35} = 70 + 15$ なので $d(5) = 85$, $p(5) = 3$



$p(2)$	1
$p(3)$	2
$p(4)$	2
$p(5)$	3

反復 5

- $\min\{d(5)\}$
- $v = 5$ を選ぶ. $S := \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $\bar{S} = \emptyset$

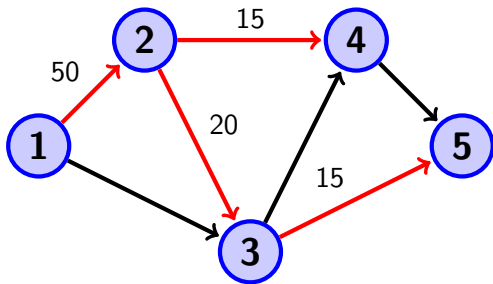


$$\begin{array}{l|l} p(2) & 1 \\ p(3) & 2 \\ p(4) & 2 \\ p(5) & 3 \end{array}$$

反復 6

- $S = V$ なので計算終了
- 各 $d(i)$ の値は、節点 1 から節点 i への最短経路の長さ

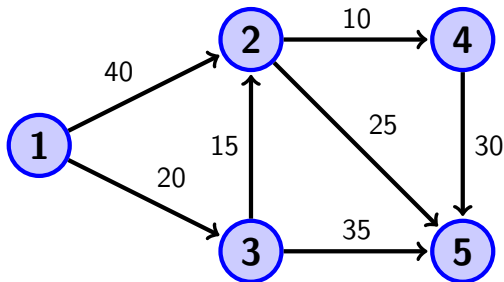
$$d(1) = 0, d(2) = 50, d(3) = 70, d(4) = 65, d(5) = 85$$



$$\begin{array}{l|l} p(2) & 1 \\ p(3) & 2 \\ p(4) & 2 \\ p(5) & 3 \end{array}$$

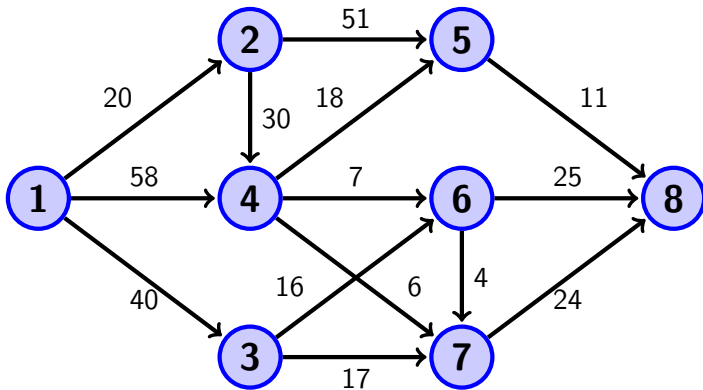
演習 1

ダイクストラ法を用いて、以下の重み付きグラフの節点1から各節点への最短路を求めよ。



演習 2

ダイクストラ法を用いて、以下の重み付きグラフの節点1から各節点への最短経路を求めよ。



最大流問題

グラフ $G = (V, E)$ の各枝 $(i, j) \in E$ が容量 x_{ij} をもつとき、ある節点 $s \in V$ (ソース) から別の節点 $t \in V$ (シンク) まで流すことのできる流量の最大値を求める問題

