

離散最適化基礎論

第4回

最大流問題：線形計画問題として

岡本 吉央 (電気通信大学)

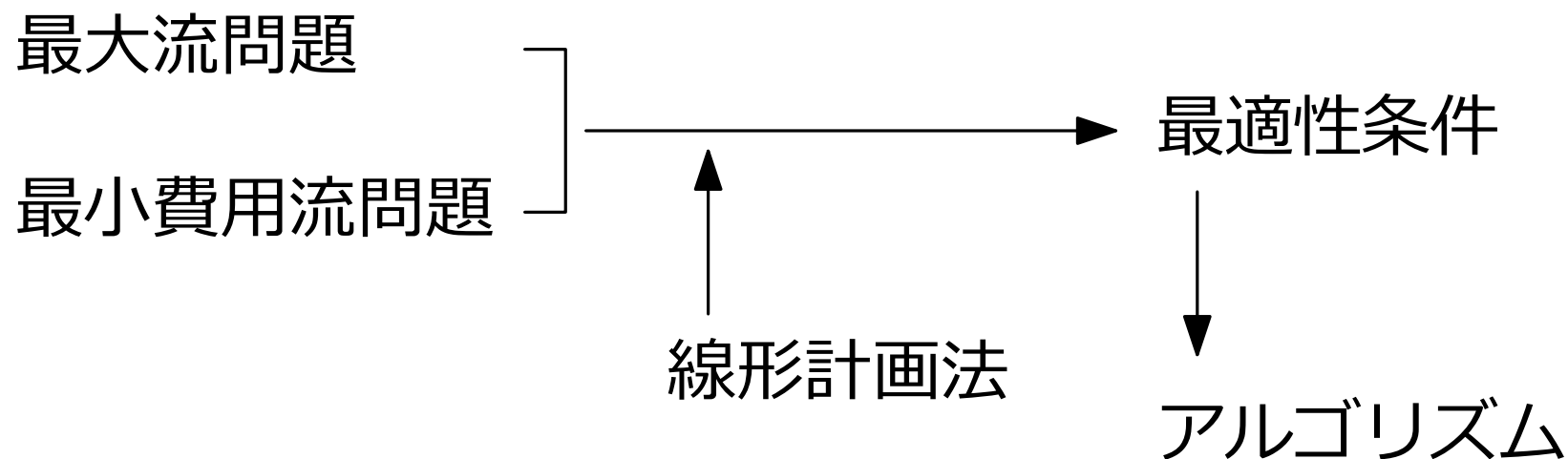
okamotoy@uec.ac.jp

2023年10月31日

最終更新：2023年11月8日 14:02

1. 最大流と最小費用流：定義 (10/3)
2. 最大流問題：増加道法 (10/10)
- * 休み (10/17)
3. 線形計画法の復習 (10/24)
4. **最大流問題：線形計画問題として** (10/31)
5. 最大流問題：Edmonds-Karp のアルゴリズム (11/7)
6. 最大流問題：容量スケールリング法 (11/14)
7. 最大流問題：Push-Relabel 法 (概要) (11/21)
8. 最大流問題：Push-Relabel 法 (計算量評価) (11/28)

- * 休み (12/5)
- 9. 最小費用流問題 : 線形計画問題として (12/12)
- 10. 最小費用流問題 : 負閉路消去法 (12/19)
- 11. 最小費用流問題 : 正カット消去法 (12/26)
- * 休み (1/2)
- 12. 最小費用流問題 : 逐次最短路法 (1/9)
- 13. 最小費用流問題 : 容量スケールリング法 (1/16)
- 14. 最小費用流問題 : 費用スケールリング法 (1/23)
- * 休み (1/30)



本日の目標

最大流問題について，次を行う

- 線形計画法を使って，問題を記述する
- 双対定理・相補性定理を使って，問題の性質を調べる

主問題

$$\begin{aligned} \max. \quad & c_1^T x_1 + c_2^T x_2 \\ \text{s.t.} \quad & A_{11}x_1 + A_{12}x_2 \leq b_1, \\ & A_{21}x_1 + A_{22}x_2 = b_2, \\ & x_1 \geq 0 \end{aligned}$$

双対問題

$$\begin{aligned} \min. \quad & b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\ \text{s.t.} \quad & A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\ & A_{12}^T y_1 + A_{22}^T y_2 = c_2, \\ & y_1 \geq 0 \end{aligned}$$

与えられるものは
(定数)

$$\begin{aligned} c_1 \in \mathbb{R}^{n_1}, c_2 \in \mathbb{R}^{n_2}, b_1 \in \mathbb{R}^{m_1}, b_2 \in \mathbb{R}^{m_2} \\ A_{11} \in \mathbb{R}^{m_1 \times n_1}, A_{12} \in \mathbb{R}^{m_1 \times n_2}, \\ A_{21} \in \mathbb{R}^{m_2 \times n_1}, A_{22} \in \mathbb{R}^{m_2 \times n_2} \end{aligned}$$

決めるものは
(変数)

$$\begin{aligned} x_1 \in \mathbb{R}^{n_1}, x_2 \in \mathbb{R}^{n_2} \\ y_1 \in \mathbb{R}^{m_1}, y_2 \in \mathbb{R}^{m_2} \end{aligned}$$

主問題

$$\begin{aligned} \max. \quad & c_1^T x_1 + c_2^T x_2 \\ \text{s.t.} \quad & A_{11}x_1 + A_{12}x_2 \leq b_1, \\ & A_{21}x_1 + A_{22}x_2 = b_2, \\ & x_1 \geq 0 \end{aligned}$$

双対問題

$$\begin{aligned} \min. \quad & b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\ \text{s.t.} \quad & A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\ & A_{12}^T y_1 + A_{22}^T y_2 = c_2, \\ & y_1 \geq 0 \end{aligned}$$

弱双対定理

$\forall x_1, x_2$: 主問題の許容解, $\forall y_1, y_2$: 双対問題の許容解

$$c_1^T x_1 + c_2^T x_2 \leq b_1^T y_1 + b_2^T y_2$$

強双対定理 主問題, 双対問題に許容解がある \Rightarrow

$\exists x_1^*, x_2^*$: 主問題の許容解, $\exists y_1^*, y_2^*$: 双対問題の許容解

$$c_1^T x_1^* + c_2^T x_2^* = b_1^T y_1^* + b_2^T y_2^*$$

1. **最大流問題と線形計画法**
2. 最大流問題と双対定理
3. 双対問題と s - t カット

$$\begin{array}{|c|} \hline z \\ \hline \end{array} + \begin{array}{|c|} \hline a \\ \hline \end{array} \begin{array}{|c|c|} \hline u & v \\ \hline -1 & 1 \\ \hline \end{array} \begin{array}{|c|} \hline y \\ \hline \end{array} \geq \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline -1 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array} \begin{array}{l} a \in \delta^+(s) \\ a \in \delta^-(s) \end{array}$$

設定：有向グラフ $G = (V, A)$, 2 頂点 $s, t \in V$,
弧容量関数 $u: A \rightarrow \mathbb{R}_+$

定義：流 (flow)

ネットワーク (G, u) における s - t 流 とは
次の 2 条件を満たす関数 $f: A \rightarrow \mathbb{R}_+$ のこと

1. 任意の弧 $a \in A$ に対して

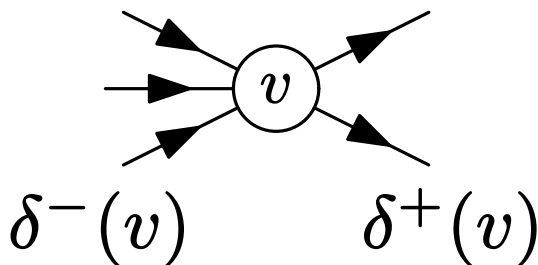
(容量制約)

$$0 \leq f(a) \leq u(a)$$

2. 任意の頂点 $v \in V - \{s, t\}$ に対して

(流量保存制約)

$$\sum_{a \in \delta^-(v)} f(a) = \sum_{a \in \delta^+(v)} f(a)$$



[復習] 流の値：定義

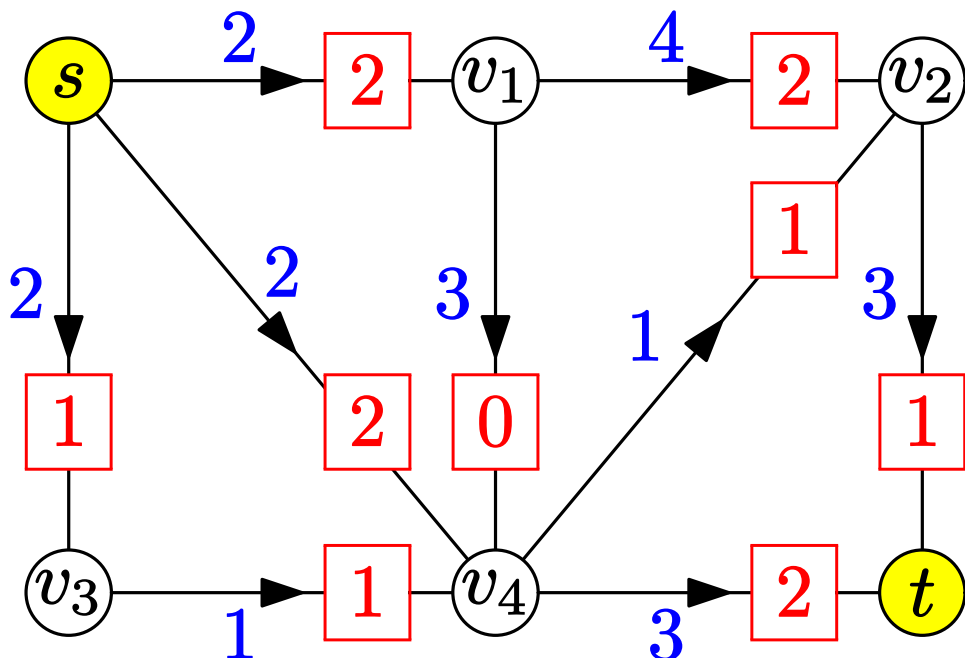
設定：有向グラフ $G = (V, A)$, 2 頂点 $s, t \in V$,

弧容量関数 $u: A \rightarrow \mathbb{R}_+$, s - t 流 $f: A \rightarrow \mathbb{R}_+$

定義：流の値 (value)

s - t 流 f の **値** とは次の量のこと

$$\text{val}(f) = \sum_{a \in \delta^+(s)} f(a) - \sum_{a \in \delta^-(s)} f(a)$$



$$\text{val}(f) = (2 + 1 + 2) - 0 = 5$$

設定：有向グラフ $G = (V, A)$, 2 頂点 $s, t \in V$,
弧容量関数 $u: A \rightarrow \mathbb{R}_+$, s - t 流 $f: A \rightarrow \mathbb{R}_+$

定義：最大流 (maximum flow)

f がネットワーク (G, u) の **最大 s - t 流** であるとは、
次を満たすこと

任意の s - t 流 f' に対して, $\text{val}(f) \geq \text{val}(f')$

注 最大 s - t 流が存在することは当然ではない

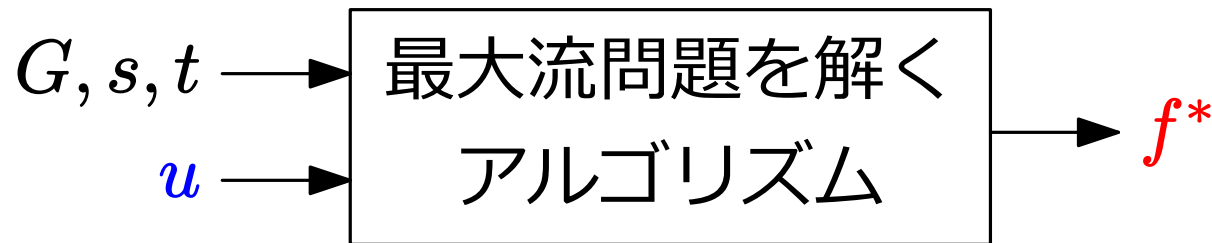
定義：最大流問題 (maximum flow problem)

入力

- 有向グラフ $G = (V, A)$, 2 頂点 $s, t \in V$
- 弧容量関数 $u: A \rightarrow \mathbb{R}_+$

出力

- ネットワーク (G, u) に対する最大 s - t 流 f^*



maximize $f_{sv_1} + f_{sv_3} + f_{sv_4}$

subject to $0 \leq f_{sv_1} \leq 2, 0 \leq f_{sv_3} \leq 2, 0 \leq f_{sv_4} \leq 2,$

$0 \leq f_{v_1v_2} \leq 4, 0 \leq f_{v_1v_4} \leq 3, 0 \leq f_{v_2t} \leq 3,$

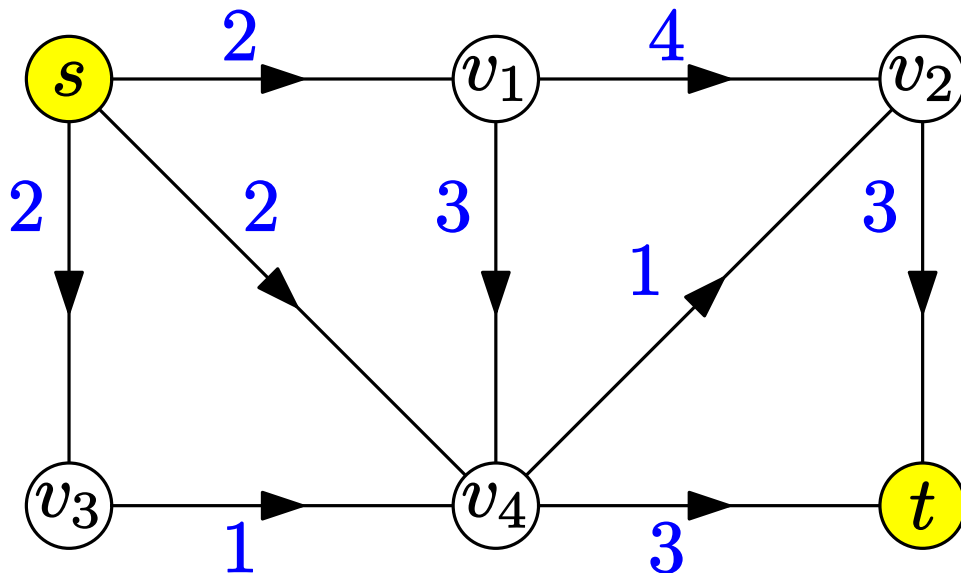
$0 \leq f_{v_3v_4} \leq 1, 0 \leq f_{v_4v_2} \leq 1, 0 \leq f_{v_4t} \leq 3,$

$f_{sv_4} + f_{v_1v_4} + f_{v_3v_4} - f_{v_4v_2} - f_{v_4t} = 0,$

$f_{sv_3} - f_{v_3v_4} = 0,$

$f_{v_1v_2} + f_{v_4v_2} - f_{v_2t} = 0,$

$f_{sv_1} - f_{v_1v_2} - f_{v_1v_4} = 0$



maximize $f_{sv_1} + f_{sv_3} + f_{sv_4} = \text{val}(f)$

subject to $0 \leq f_{sv_1} \leq 2, 0 \leq f_{sv_3} \leq 2, 0 \leq f_{sv_4} \leq 2,$

$$0 \leq f_{v_1v_2} \leq 4, 0 \leq f_{v_1v_4} \leq 3, 0 \leq f_{v_2t} \leq 3,$$

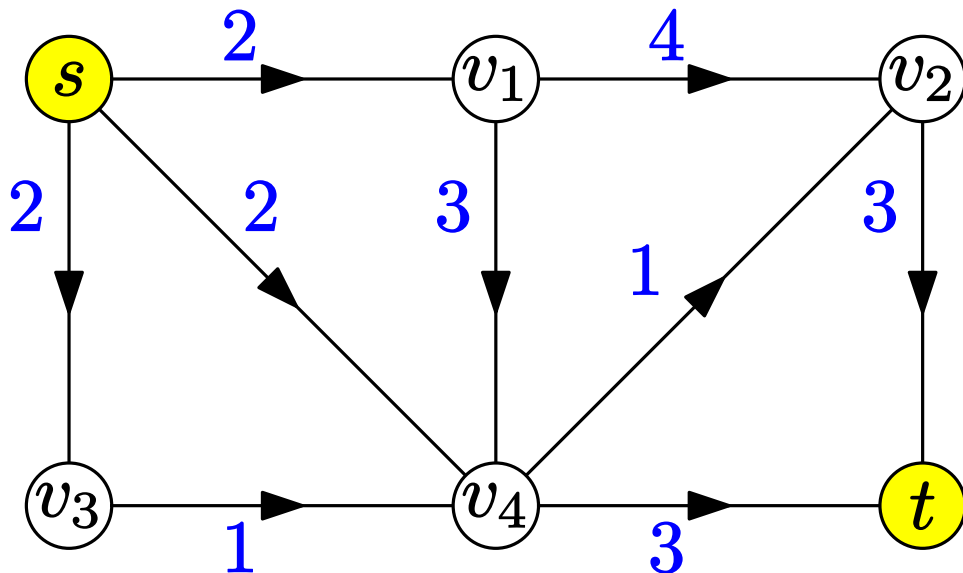
$$0 \leq f_{v_3v_4} \leq 1, 0 \leq f_{v_4v_2} \leq 1, 0 \leq f_{v_4t} \leq 3,$$

$$f_{sv_4} + f_{v_1v_4} + f_{v_3v_4} - f_{v_4v_2} - f_{v_4t} = 0,$$

$$f_{sv_3} - f_{v_3v_4} = 0,$$

$$f_{v_1v_2} + f_{v_4v_2} - f_{v_2t} = 0,$$

$$f_{sv_1} - f_{v_1v_2} - f_{v_1v_4} = 0$$



maximize

$$f_{sv_1} + f_{sv_3} + f_{sv_4}$$

容量制約

subject to

$$0 \leq f_{sv_1} \leq 2, 0 \leq f_{sv_3} \leq 2, 0 \leq f_{sv_4} \leq 2,$$

$$0 \leq f_{v_1v_2} \leq 4, 0 \leq f_{v_1v_4} \leq 3, 0 \leq f_{v_2t} \leq 3,$$

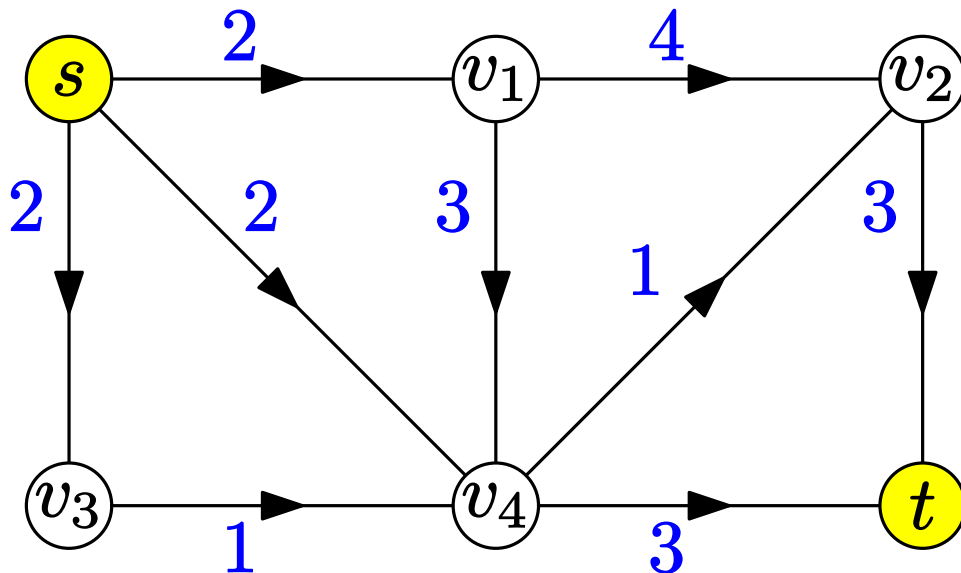
$$0 \leq f_{v_3v_4} \leq 1, 0 \leq f_{v_4v_2} \leq 1, 0 \leq f_{v_4t} \leq 3,$$

$$f_{sv_4} + f_{v_1v_4} + f_{v_3v_4} - f_{v_4v_2} - f_{v_4t} = 0,$$

$$f_{sv_3} - f_{v_3v_4} = 0,$$

$$f_{v_1v_2} + f_{v_4v_2} - f_{v_2t} = 0,$$

$$f_{sv_1} - f_{v_1v_2} - f_{v_1v_4} = 0$$



maximize $f_{sv_1} + f_{sv_3} + f_{sv_4}$

subject to $0 \leq f_{sv_1} \leq 2, 0 \leq f_{sv_3} \leq 2, 0 \leq f_{sv_4} \leq 2,$

$0 \leq f_{v_1v_2} \leq 4, 0 \leq f_{v_1v_4} \leq 3, 0 \leq f_{v_2t} \leq 3,$

$0 \leq f_{v_3v_4} \leq 1, 0 \leq f_{v_4v_2} \leq 1, 0 \leq f_{v_4t} \leq 3,$

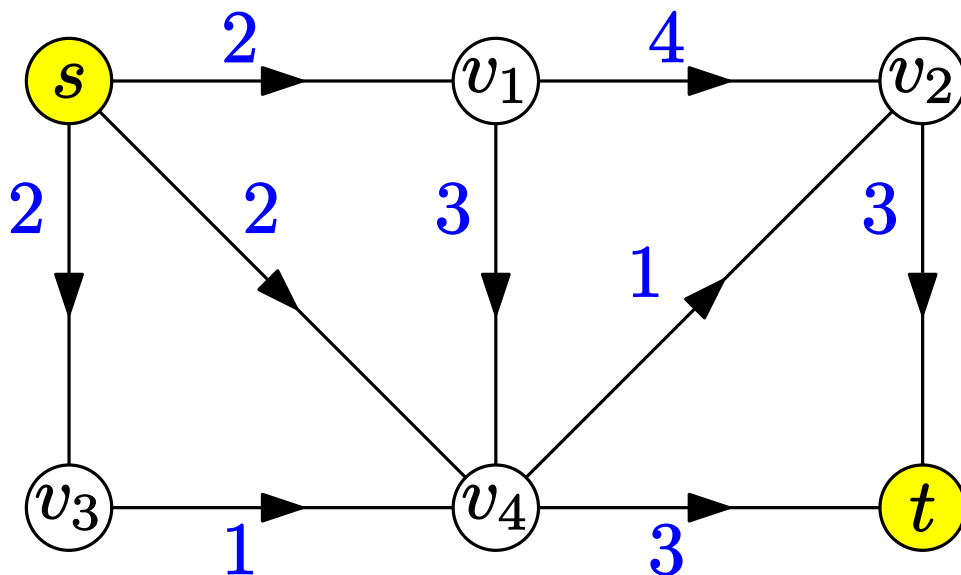
$f_{sv_4} + f_{v_1v_4} + f_{v_3v_4} - f_{v_4v_2} - f_{v_4t} = 0,$

$f_{sv_3} - f_{v_3v_4} = 0,$

$f_{v_1v_2} + f_{v_4v_2} - f_{v_2t} = 0,$

$f_{sv_1} - f_{v_1v_2} - f_{v_1v_4} = 0$

流量保存制約



maximize $\sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a$

subject to $f_a \leq u_a \quad \forall a \in A,$

$$\sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \quad \forall v \in V - \{s, t\},$$

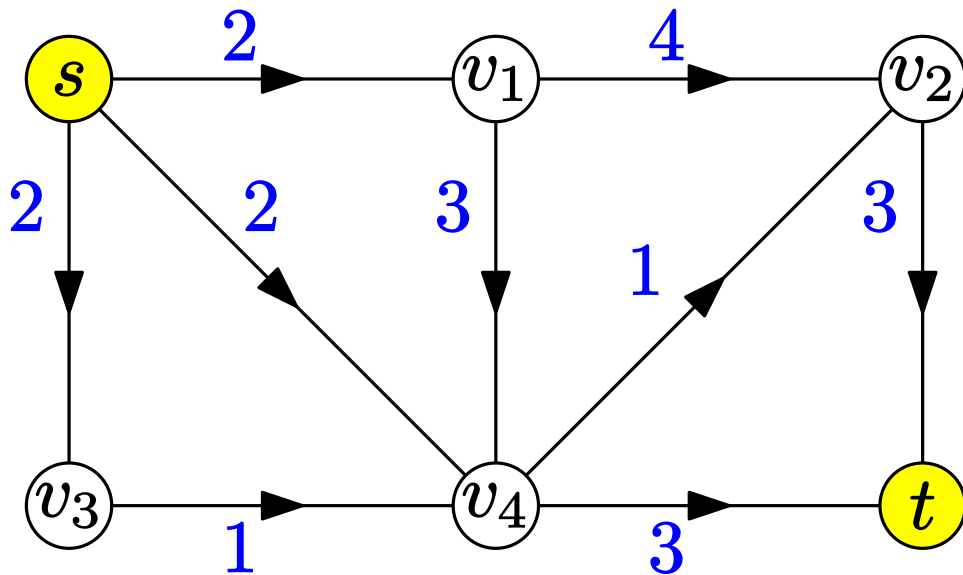
$$f_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

変数： $f \in \mathbb{R}^A$ \longleftrightarrow $f: A \rightarrow \mathbb{R}$

f_{sv_1} f_{sv_3} f_{sv_4}

$f_{v_1v_2}$ $f_{v_1v_4}$ f_{v_2t}

$f_{v_3v_4}$ $f_{v_4v_2}$ f_{v_4t}

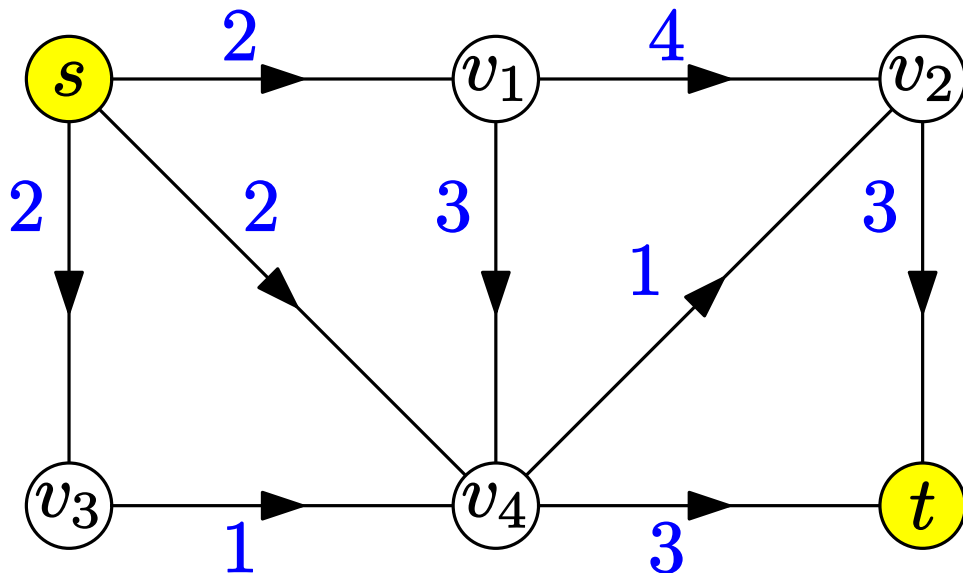


変数： $f \in \mathbb{R}^A$ \longleftrightarrow $f: A \rightarrow \mathbb{R}$

f_{sv_1} f_{sv_3} f_{sv_4}

$f_{v_1v_2}$ $f_{v_1v_4}$ f_{v_2t}

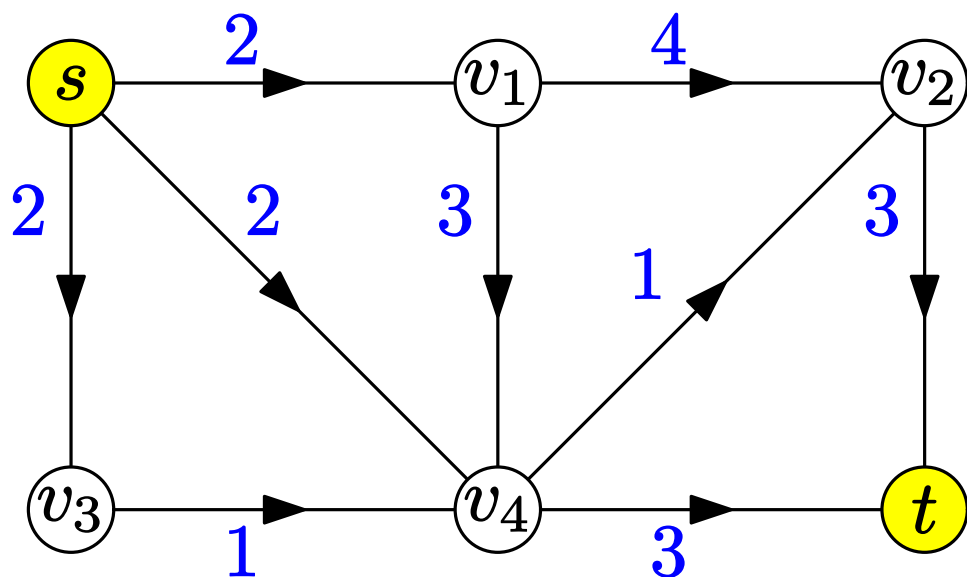
$f_{v_3v_4}$ $f_{v_4v_2}$ f_{v_4t}



$$f = \begin{bmatrix} f_{sv_1} \\ f_{sv_3} \\ f_{sv_4} \\ f_{v_1v_2} \\ f_{v_1v_4} \\ f_{v_2t} \\ f_{v_3v_4} \\ f_{v_4v_2} \\ f_{v_4t} \end{bmatrix}$$

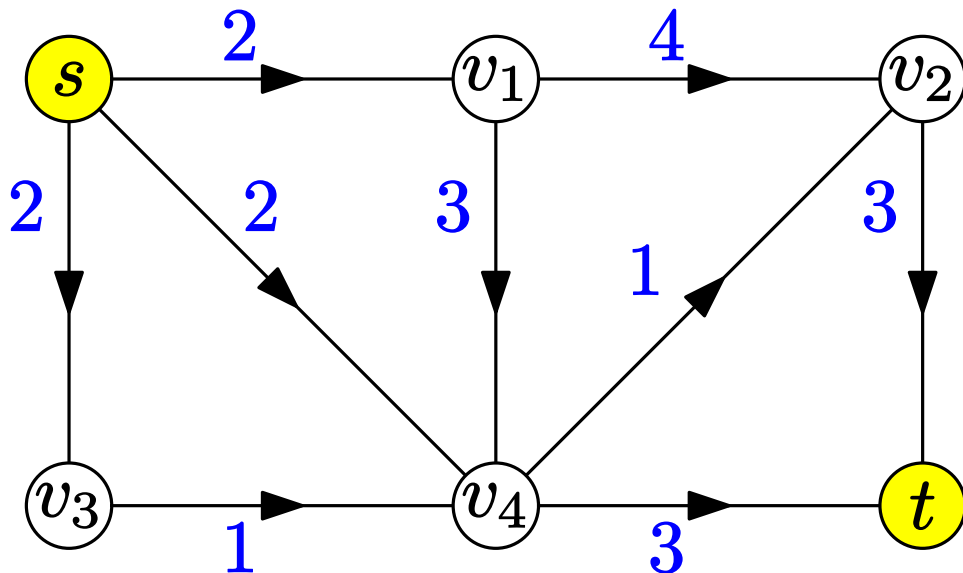
$$\text{maximize } \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \iff \text{val}(f) \text{ の最大化}$$

$$f_{sv_1} + f_{sv_3} + f_{sv_4}$$



$$\text{maximize } \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \longleftrightarrow \text{val}(f) \text{ の最大化}$$

$$f_{sv_1} + f_{sv_3} + f_{sv_4}$$



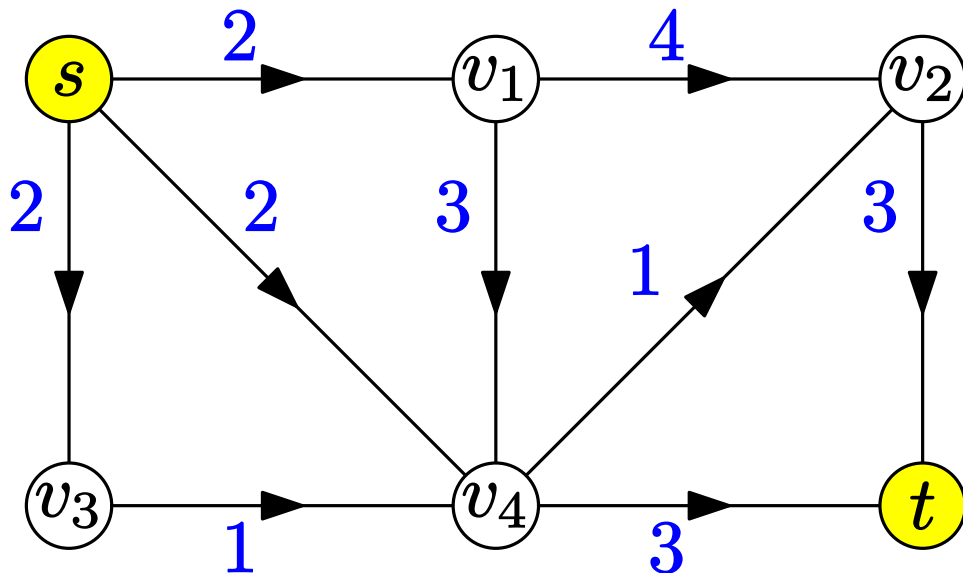
$$\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}^T \begin{bmatrix} f_{sv_1} \\ f_{sv_3} \\ f_{sv_4} \\ f_{v_1v_2} \\ f_{v_1v_4} \\ f_{v_2t} \\ f_{v_3v_4} \\ f_{v_4v_2} \\ f_{v_4t} \end{bmatrix}$$

任意の弧 $a \in A$ に対して

$$f_a \leq u_a, f_a \geq 0$$

容量制約

$u(a)$ の略記



$$\begin{bmatrix} f_{sv_1} \\ f_{sv_3} \\ f_{sv_4} \\ f_{v_1v_2} \\ f_{v_1v_4} \\ f_{v_2t} \\ f_{v_3v_4} \\ f_{v_4v_2} \\ f_{v_4t} \end{bmatrix} \leq \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 2 \\ 4 \\ 3 \\ 3 \\ 1 \\ 1 \\ 3 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} f_{sv_1} \\ f_{sv_3} \\ f_{sv_4} \\ f_{v_1v_2} \\ f_{v_1v_4} \\ f_{v_2t} \\ f_{v_3v_4} \\ f_{v_4v_2} \\ f_{v_4t} \end{bmatrix} \geq \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

任意の頂点 $v \in V - \{s, t\}$ に対して \longleftrightarrow 流量保存制約

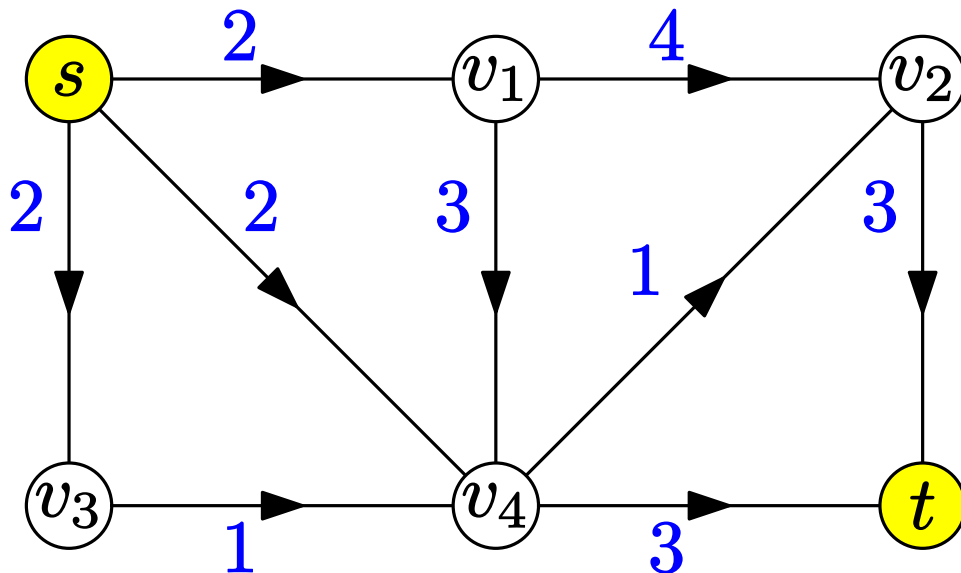
$$\sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0$$

$$f_{sv_1} - f_{v_1v_2} - f_{v_1v_4} = 0$$

$$f_{v_1v_2} + f_{v_4v_2} - f_{v_2t} = 0$$

$$f_{sv_3} - f_{v_3v_4} = 0$$

$$f_{sv_4} + f_{v_1v_4} + f_{v_3v_4} - f_{v_4v_2} - f_{v_4t} = 0$$



$$f_{sv_1} - f_{v_1v_2} - f_{v_1v_4} = 0$$

$$f_{v_1v_2} + f_{v_4v_2} - f_{v_2t} = 0$$

$$f_{sv_3} - f_{v_3v_4} = 0$$

$$f_{sv_4} + f_{v_1v_4} + f_{v_3v_4} - f_{v_4v_2} - f_{v_4t} = 0$$



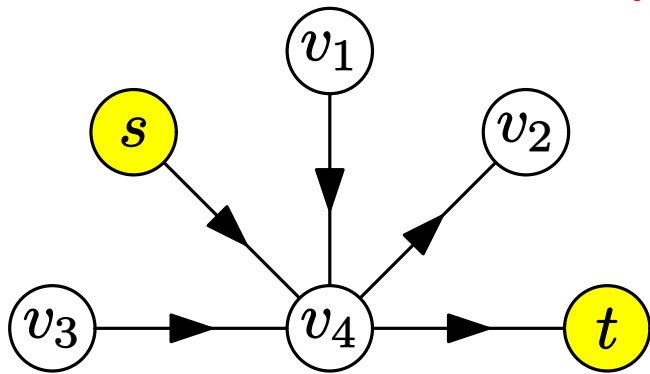
$$\begin{array}{c}
 v_1 \\
 v_2 \\
 v_3 \\
 v_4
 \end{array}
 \begin{bmatrix}
 1 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -1 & 0 & 1 & 0 \\
 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & -1 & -1
 \end{bmatrix}
 \begin{array}{c}
 f_{sv_1} \\
 f_{sv_3} \\
 f_{sv_4} \\
 f_{v_1v_2} \\
 f_{v_1v_4} \\
 f_{v_2t} \\
 f_{v_3v_4} \\
 f_{v_4v_2} \\
 f_{v_4t}
 \end{array}
 =
 \begin{bmatrix}
 0 \\
 0 \\
 0 \\
 0
 \end{bmatrix}$$

$$f_{sv_1} - f_{v_1v_2} - f_{v_1v_4} = 0$$

$$f_{v_1v_2} + f_{v_4v_2} - f_{v_2t} = 0$$

$$f_{sv_3} - f_{v_3v_4} = 0$$

$$f_{sv_4} + f_{v_1v_4} + f_{v_3v_4} - f_{v_4v_2} - f_{v_4t} = 0$$



⇔

v_1	$\left[\begin{array}{cccccccccc} 1 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right]$	$=$	$\left[\begin{array}{c} f_{sv_1} \\ f_{sv_3} \\ f_{sv_4} \\ f_{v_1v_2} \\ f_{v_1v_4} \\ f_{v_2t} \\ f_{v_3v_4} \\ f_{v_4v_2} \\ f_{v_4t} \end{array} \right]$	$=$	$\left[\begin{array}{c} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right]$
v_2	$\left[\begin{array}{cccccccccc} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{array} \right]$				
v_3	$\left[\begin{array}{cccccccccc} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right]$				
v_4	$\left[\begin{array}{cccccccccc} 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & -1 & -1 & -1 \end{array} \right]$				
	$sv_1 \quad sv_3 \quad sv_4 \quad v_1v_2 \quad v_1v_4 \quad v_2t \quad v_3v_4 \quad v_4v_2 \quad v_4t$				

$$\text{maximize} \quad \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a$$

$$\text{subject to} \quad f_a \leq u_a \quad \forall a \in A,$$

$$\sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \quad \forall v \in V - \{s, t\},$$

$$f_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

$$\begin{aligned}
 \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\
 \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\
 & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\
 & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \max. \quad & c_1^T x_1 + c_2^T x_2 \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11}x_1 + A_{12}x_2 \leq b_1, \\
 & A_{21}x_1 + A_{22}x_2 = b_2, \\
 & x_1 \geq 0
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\
 \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\
 & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\
 & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \max. \quad & c_1^T x_1 + c_2^T x_2 \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11} x_1 + A_{12} x_2 \leq b_1, \\
 & A_{21} x_1 + A_{22} x_2 = b_2, \\
 & x_1 \geq 0
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 x_1 = f, n_2 = 0, (c_1)_a &= \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(s)), \\ -1 & (a \in \delta^-(s)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}, \quad (b_1)_a = u_a, \quad A_{11} = I \\
 (b_2)_v = 0, \quad (A_{21})_{v,a} &= \begin{cases} 1 & (a \in \delta^-(v)), \\ -1 & (a \in \delta^+(v)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}
 \end{aligned}$$

1. 最大流問題と線形計画法
 2. **最大流問題と双対定理**
 3. 双対問題と s - t カット
-

$$\begin{array}{|c|} \hline z \\ \hline \end{array} + \begin{array}{|c|} \hline a \\ \hline \end{array} \begin{array}{|c|} \hline u & v \\ \hline -1 & 1 \\ \hline \end{array} \begin{array}{|c|} \hline y \\ \hline \end{array} \geq \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline -1 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array} \begin{array}{l} a \in \delta^+(s) \\ a \in \delta^-(s) \end{array}$$

$$\text{maximize} \quad \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a$$

$$\text{subject to} \quad f_a \leq u_a \quad \forall a \in A,$$

$$\sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \quad \forall v \in V - \{s, t\},$$

$$f_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

目標


この線形計画問題の双対問題を書き下す

主問題

$$\begin{aligned}
 \max. \quad & c_1^T x_1 + c_2^T x_2 \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11}x_1 + A_{12}x_2 \leq b_1, \\
 & A_{21}x_1 + A_{22}x_2 = b_2, \\
 & x_1 \geq 0
 \end{aligned}$$

双対問題

$$\begin{aligned}
 \min. \quad & b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\
 & A_{12}^T y_1 + A_{22}^T y_2 = c_2, \\
 & y_1 \geq 0
 \end{aligned}$$



$$x_1 = \mathbf{f}, n_2 = 0, (c_1)_a = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(s)), \\ -1 & (a \in \delta^-(s)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}, (b_1)_a = u_a, A_{11} = I$$


$$(b_2)_v = 0, (A_{21})_{v,a} = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^-(v)), \\ -1 & (a \in \delta^+(v)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}$$

主問題

$$\begin{aligned}
 \max. \quad & c_1^T x_1 + \cancel{c_2^T x_2} \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11} x_1 + \cancel{A_{12} x_2} \leq b_1, \\
 & A_{21} x_1 + \cancel{A_{22} x_2} = b_2, \\
 & x_1 \geq 0
 \end{aligned}$$

双対問題

$$\begin{aligned}
 \min. \quad & b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\
 & \cancel{A_{12}^T y_1 + A_{22}^T y_2 = c_2}, \\
 & y_1 \geq 0
 \end{aligned}$$



$$\begin{aligned}
 x_1 = f, n_2 = 0, (c_1)_a &= \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(s)), \\ -1 & (a \in \delta^-(s)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}, (b_1)_a = u_a, A_{11} = I \\
 (b_2)_v = 0, (A_{21})_{v,a} &= \begin{cases} 1 & (a \in \delta^-(v)), \\ -1 & (a \in \delta^+(v)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}
 \end{aligned}$$

主問題

$$\begin{aligned}
 \max. \quad & c_1^T x_1 + \cancel{c_2^T x_2} \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11} x_1 + \cancel{A_{12} x_2} \leq b_1, \\
 & A_{21} x_1 + \cancel{A_{22} x_2} = b_2, \\
 & x_1 \geq 0
 \end{aligned}$$

双対問題

$$\begin{aligned}
 \min. \quad & b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\
 \text{s.t.} \quad & A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\
 & \cancel{A_{12}^T y_1 + A_{22}^T y_2 = c_2}, \\
 & y_1 \geq 0
 \end{aligned}$$

あとの都合上, $(y_1)_a = z_a, (y_2)_v = y_v$ と書くことにする

$$x_1 = \mathbf{f}, n_2 = 0, (c_1)_a = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(s)), \\ -1 & (a \in \delta^-(s)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}, (b_1)_a = u_a, A_{11} = I$$

$$(b_2)_v = 0, (A_{21})_{v,a} = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^-(v)), \\ -1 & (a \in \delta^+(v)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}$$

双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\begin{aligned} \min. & \quad b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\ \text{s.t.} & \quad A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\ & \quad y_1 \geq 0 \end{aligned}$$

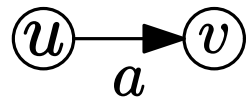
あとの都合上, $(y_1)_a = z_a, (y_2)_v = y_v$ と書くことにする

$$x_1 = f, n_2 = 0, (c_1)_a = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(s)), \\ -1 & (a \in \delta^-(s)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}, (b_1)_a = u_a, A_{11} = I$$

$$(b_2)_v = 0, (A_{21})_{v,a} = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^-(v)), \\ -1 & (a \in \delta^+(v)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}$$

双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$



u v

$$\begin{array}{|c|} \hline z \\ \hline \end{array} + \begin{array}{|c|} \hline a \\ \hline \begin{array}{|c|c|} \hline -1 & 1 \\ \hline \end{array} \\ \hline \end{array} \begin{array}{|c|} \hline y \\ \hline \end{array} \geq \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline -1 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array} \begin{array}{l} a \in \delta^+(s) \\ a \in \delta^-(s) \\ \end{array}$$

あとの都合上, $(y_1)_a = z_a, (y_2)_v = y_v$ と書くことにする

$$A_{11} = I \quad (A_{21})_{v,a} = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^-(v)), \\ -1 & (a \in \delta^+(v)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases} \quad (c_1)_a = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(s)), \\ -1 & (a \in \delta^-(s)), \\ 0 & (\text{その他}) \end{cases}$$

双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\begin{aligned} \min. & \quad b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\ \text{s.t.} & \quad A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\ & \quad y_1 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{s.t.} \quad z_{uv} - y_u + y_v &\geq 0 & (\forall uv \in A, u \notin \{s, t\}, v \notin \{s, t\}), \\ z_{sv} + y_v &\geq 1 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{vs} - y_v &\geq -1 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{tv} + y_v &\geq 0 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{vt} - y_v &\geq 0 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{st} &\geq 1, & \leftarrow st \in A \text{ のときのみ書く} \\ z_{ts} &\geq -1, & \leftarrow ts \in A \text{ のときのみ書く} \end{aligned}$$

双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\begin{aligned} \min. & \quad b_1^T y_1 + b_2^T y_2 \\ \text{s.t.} & \quad A_{11}^T y_1 + A_{21}^T y_2 \geq c_1, \\ & \quad y_1 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{s.t.} \quad z_{uv} - y_u + y_v &\geq 0 & (\forall uv \in A, u \notin \{s, t\}, v \notin \{s, t\}), \\ z_{sv} + y_v &\geq 1 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{vs} - y_v &\geq -1 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{tv} + y_v &\geq 0 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{vt} - y_v &\geq 0 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{st} &\geq 1, & \leftarrow st \in A \text{ のときのみ書く} \\ z_{ts} &\geq -1, & \leftarrow ts \in A \text{ のときのみ書く} \\ z_a &\geq 0 & (\forall a \in A) \end{aligned}$$

$$\text{min. } \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } \begin{array}{ll} z_{uv} \geq y_u - y_v & (\forall uv \in A, u \notin \{s, t\}, v \notin \{s, t\}), \\ z_{sv} \geq 1 - y_v & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{vs} \geq y_v - 1 & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{tv} \geq 0 - y_v & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{vt} \geq 0 + y_v & (\forall v \in V, v \notin \{s, t\}), \\ z_{st} \geq 1 - 0, & \leftarrow st \in A \text{ のときのみ書く} \\ z_{ts} \geq 0 - 1, & \leftarrow ts \in A \text{ のときのみ書く} \\ z_a \geq 0 & (\forall a \in A) \end{array}$$

$$\text{min. } \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\begin{aligned} \text{s.t. } \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v && (\forall uv \in A), \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 && (\forall a \in A) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\ \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\ & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \\ & \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\ & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

最大流問題

$$\begin{aligned} \min. \quad & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

双対問題

$$\begin{aligned} \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\ \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\ & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \\ & \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\ & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

最大流問題

次の f は最大流問題の許容解

$$f_a = 0 \quad (\forall a \in A)$$

$$\begin{aligned} \min. \quad & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

双対問題

$$\begin{aligned} \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\ \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\ & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \\ & \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\ & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

最大流問題

次の f は最大流問題の許容解

$$f_a = 0 \quad (\forall a \in A)$$

$$\begin{aligned} \min. \quad & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

双対問題

双対問題に許容解はあるか？

[復習] 強双対定理

主問題と双対問題に許容解が存在 \Rightarrow 両者に最適解が存在

双対問題

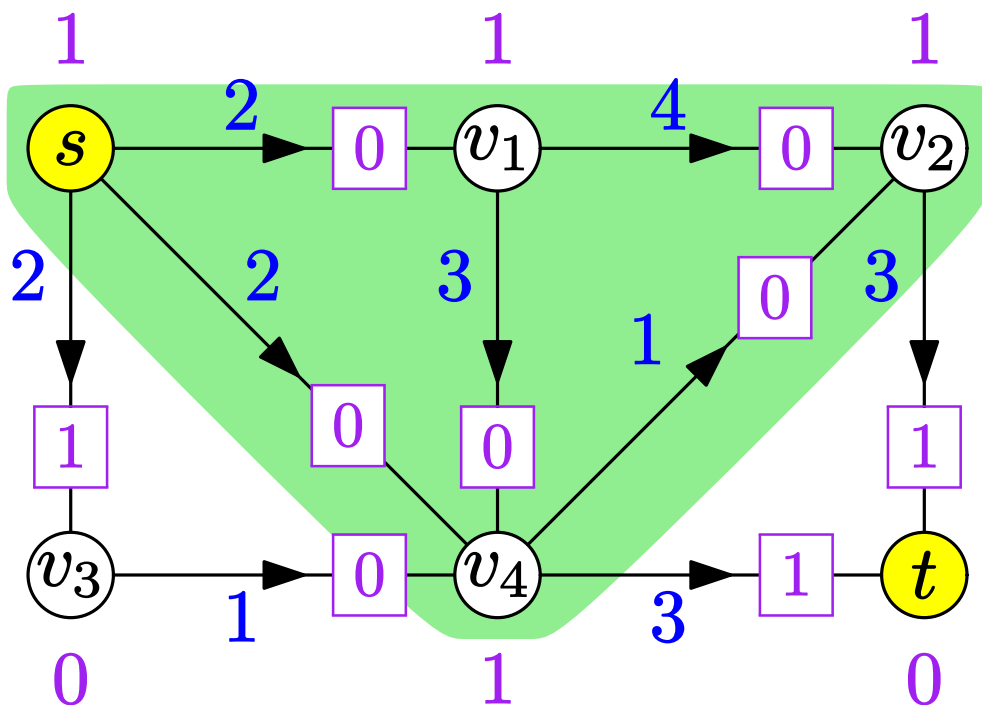
$$\begin{aligned} \min. \quad & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

性質： s - t カットは双対問題の許容解

次のようにして作られる y, z は双対問題の許容解

- 任意の s - t カット $S \subseteq V$ を考える ($s \in S, t \notin S$)
- このとき, 任意の $v \in V$, 任意の $a \in A$ に対して

$$y_v = \begin{cases} 1 & (v \in S), \\ 0 & (v \notin S), \end{cases} \quad z_a = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(S)), \\ 0 & (a \notin \delta^+(S)) \end{cases}$$



$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

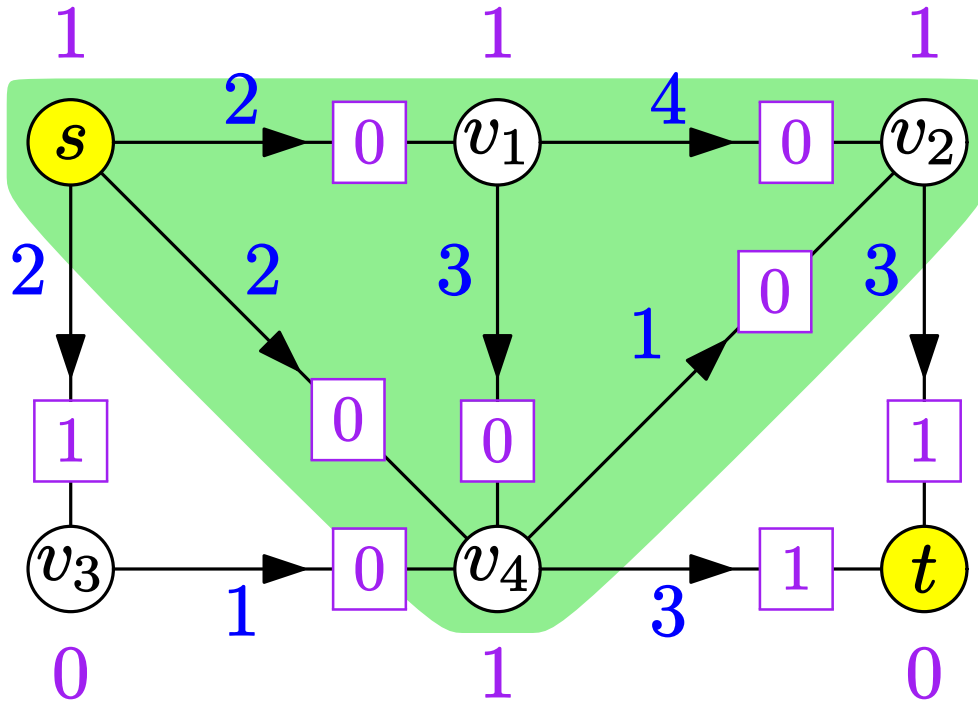
$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

性質： $s-t$ カットは双対問題の許容解

次のようにして作られる y, z は双対問題の許容解

- 任意の $s-t$ カット $S \subseteq V$ を考える ($s \in S, t \notin S$)
- このとき, 任意の $v \in V$, 任意の $a \in A$ に対して

$$y_v = \begin{cases} 1 & (v \in S), \\ 0 & (v \notin S), \end{cases} \quad z_a = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(S)), \\ 0 & (a \notin \delta^+(S)) \end{cases}$$

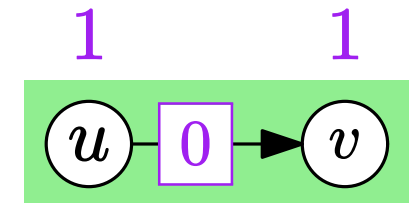
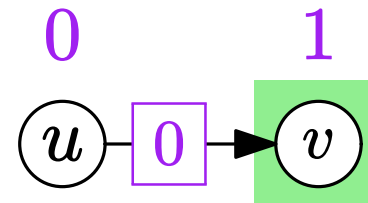
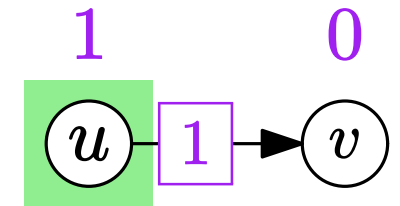
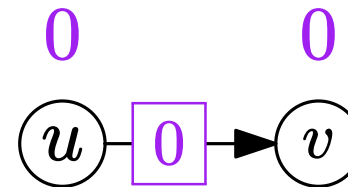


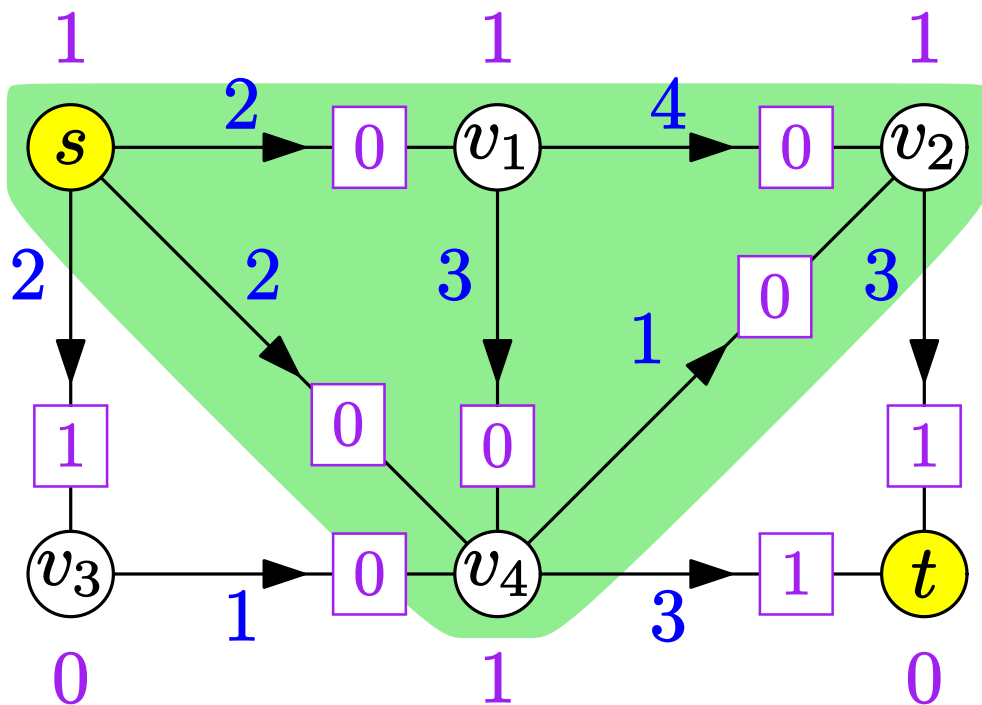
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

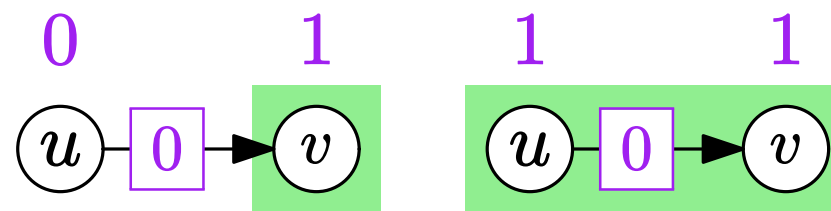
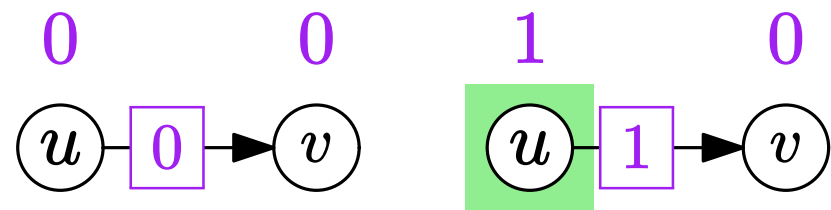
$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$



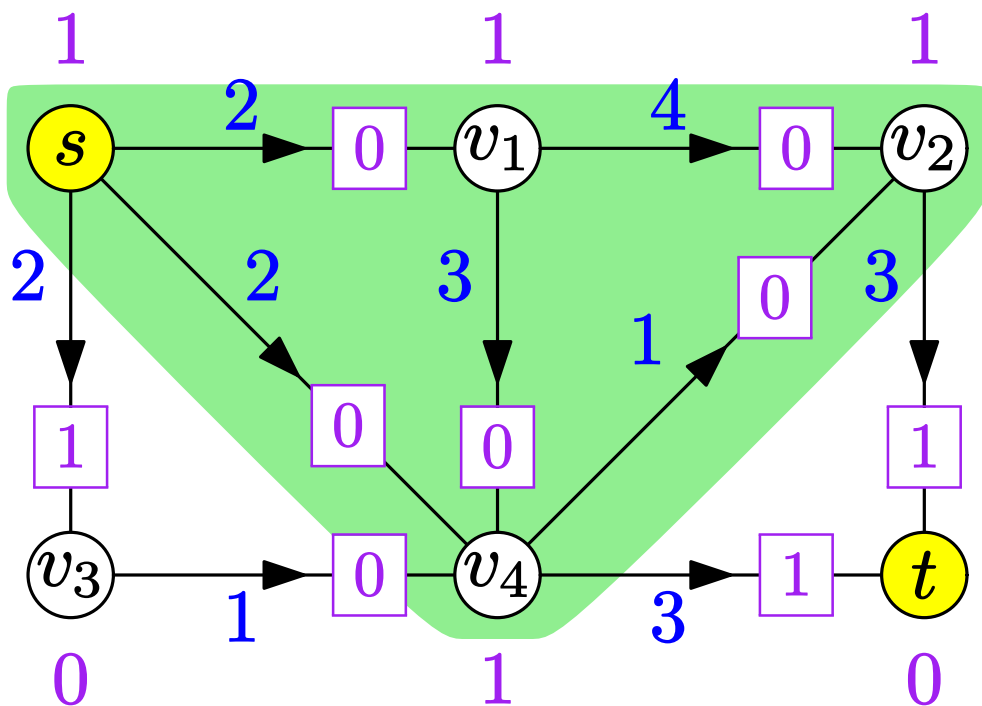


$$\begin{aligned} \min. & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$



これを書き下せば証明になる

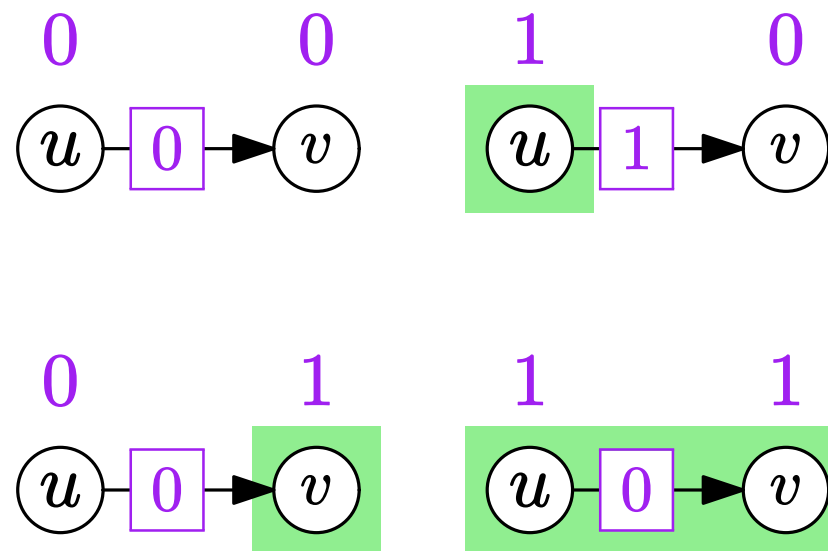




$$\begin{aligned} \min. & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

特に, このとき,

$$\sum_{a \in A} u_a z_a = \text{cap}(S)$$



これを書き下せば証明になる



$$\begin{aligned}
 \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\
 \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\
 & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \\
 & \quad \quad \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\
 & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A
 \end{aligned}$$

最大流問題

最大流問題に許容解はある

$$\begin{aligned}
 \min. \quad & \sum_{a \in A} u_a z_a \\
 \text{s.t.} \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\
 & y_s = 1, y_t = 0, \\
 & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A
 \end{aligned}$$

双対問題

双対問題に許容解はある

したがって、強双対定理より

両者に最適解が存在 (特に, 最大 $s-t$ 流は存在)

1. 最大流問題と線形計画法
2. 最大流問題と双対定理
3. **双対問題と s - t カット**

$$\begin{array}{|c|} \hline z \\ \hline \end{array} + \begin{array}{c} u \quad v \\ a \begin{array}{|c|c|} \hline -1 & 1 \\ \hline \end{array} \end{array} \begin{array}{|c|} \hline y \\ \hline \end{array} \geq \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline -1 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array} \begin{array}{l} a \in \delta^+(s) \\ a \in \delta^-(s) \end{array}$$

最大流問題

$$\begin{aligned} \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\ \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\ & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \\ & \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\ & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

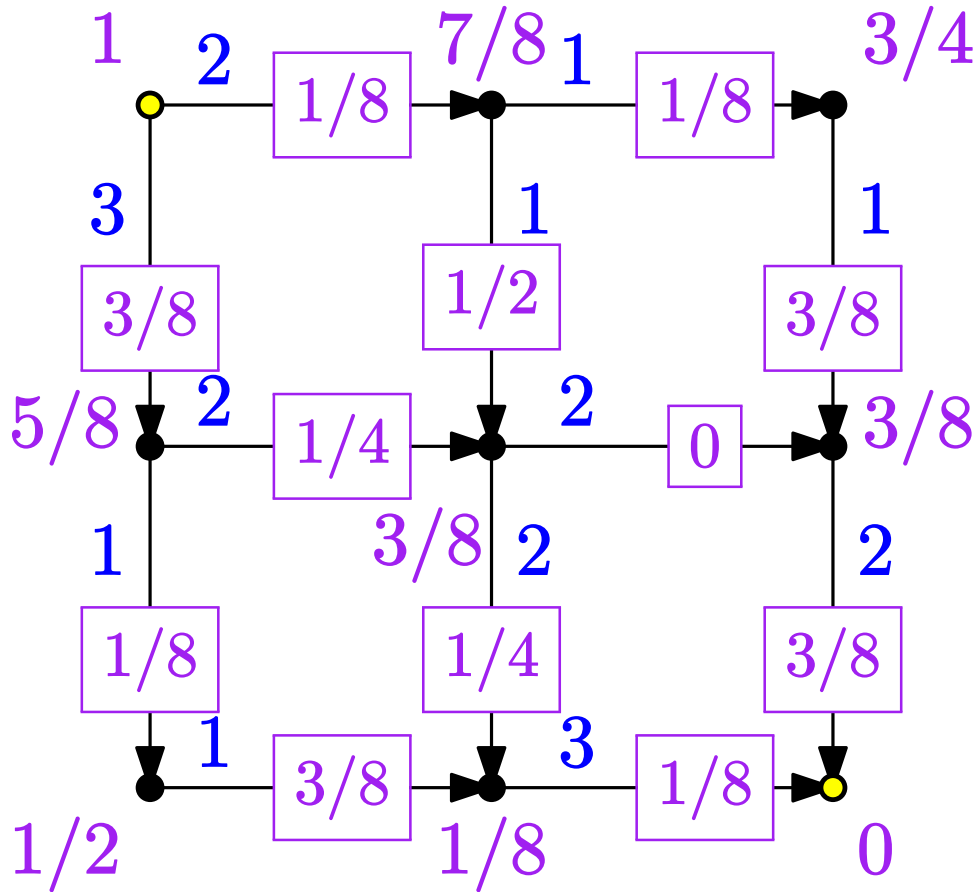
双対問題

$$\begin{aligned} \min. \quad & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

疑問

最大流問題の双対問題は 何を求めているのか？

ネタバレ：容量が最小の s - t カットを求めている



双対問題

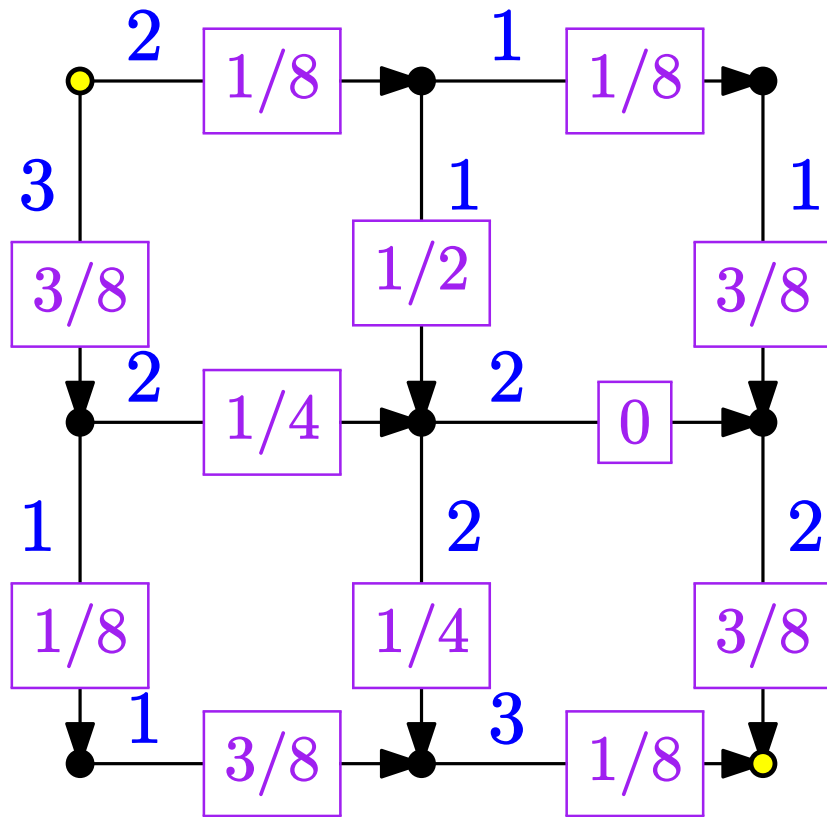
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

双対問題の最適解 (の1つ)



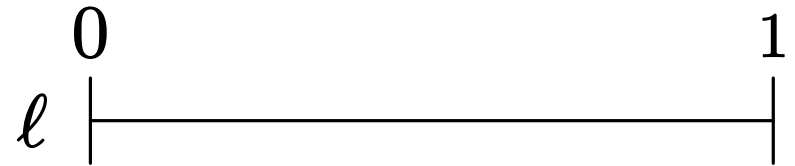
双対問題

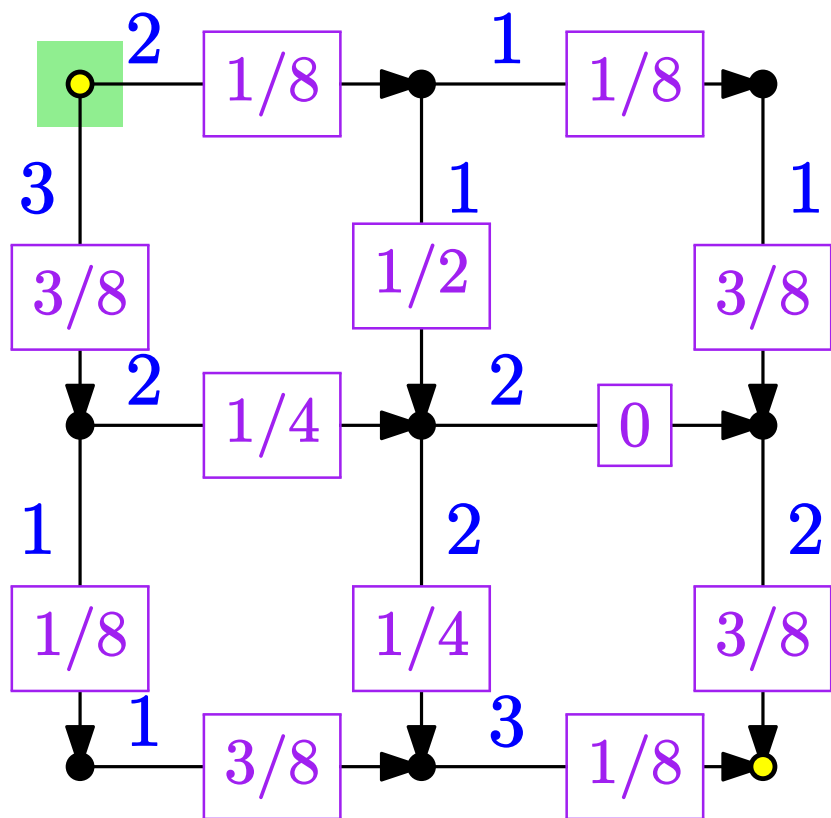
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$





双対問題

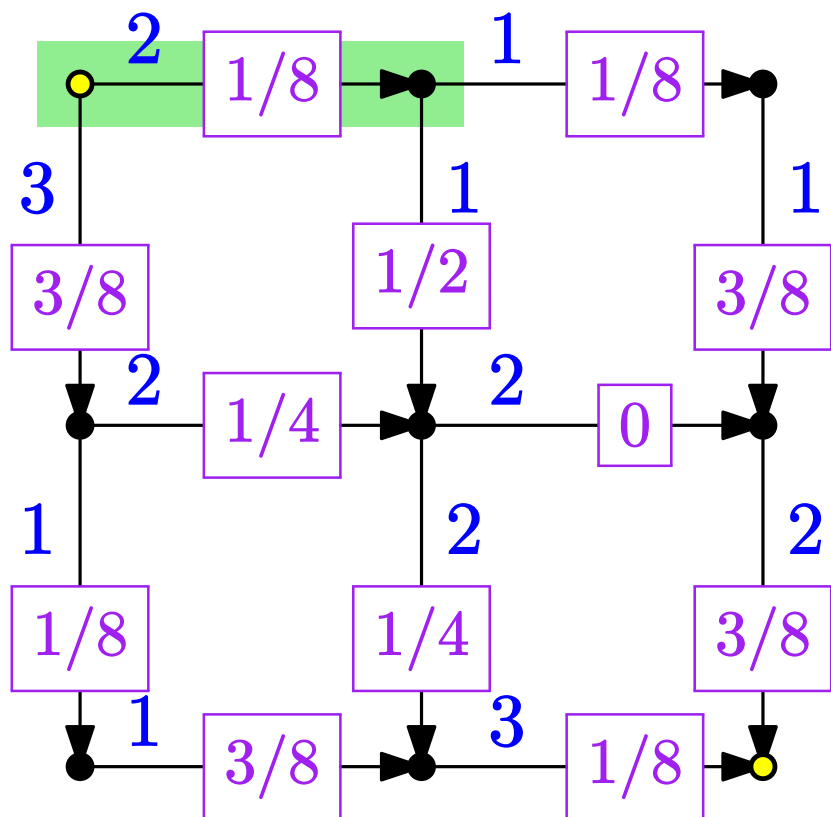
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$





双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

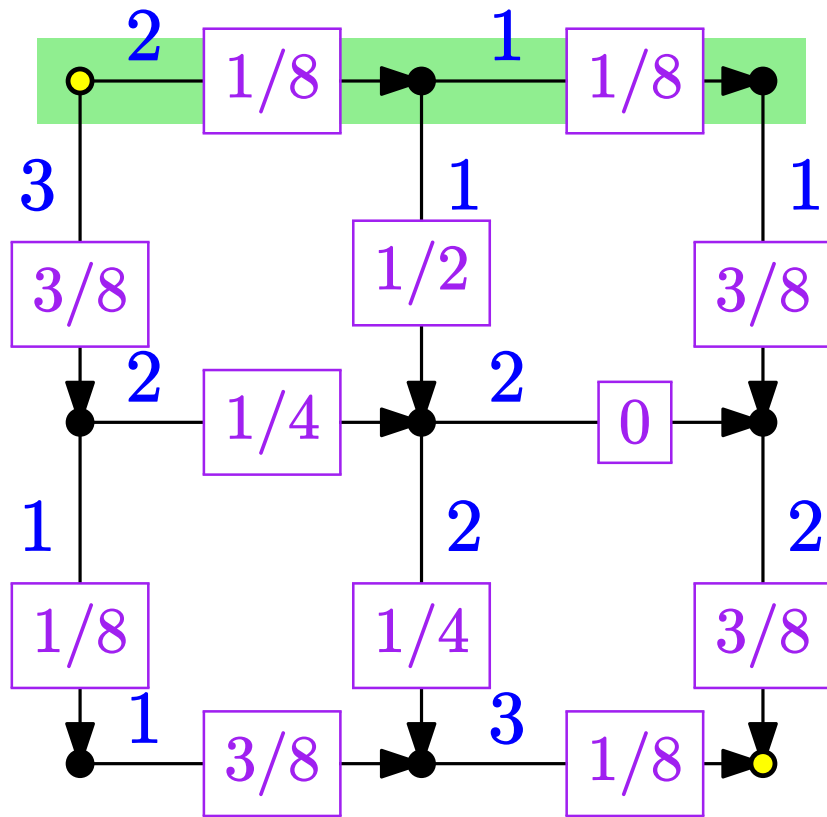
$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$



双対問題の最適解：例 (1)



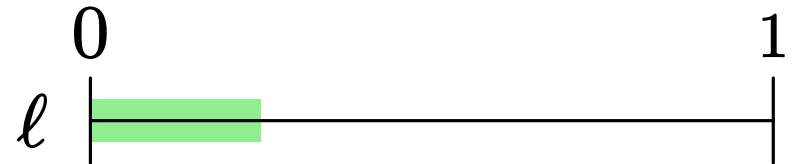
双対問題

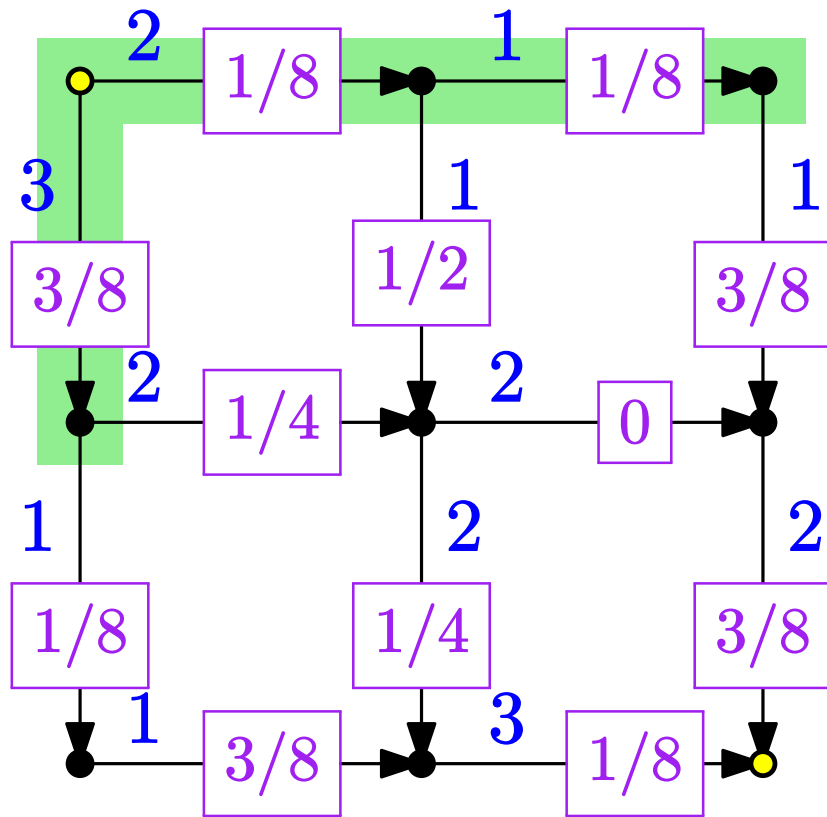
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$





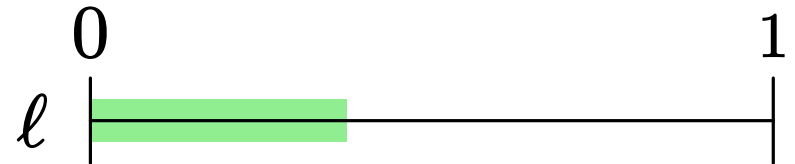
双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

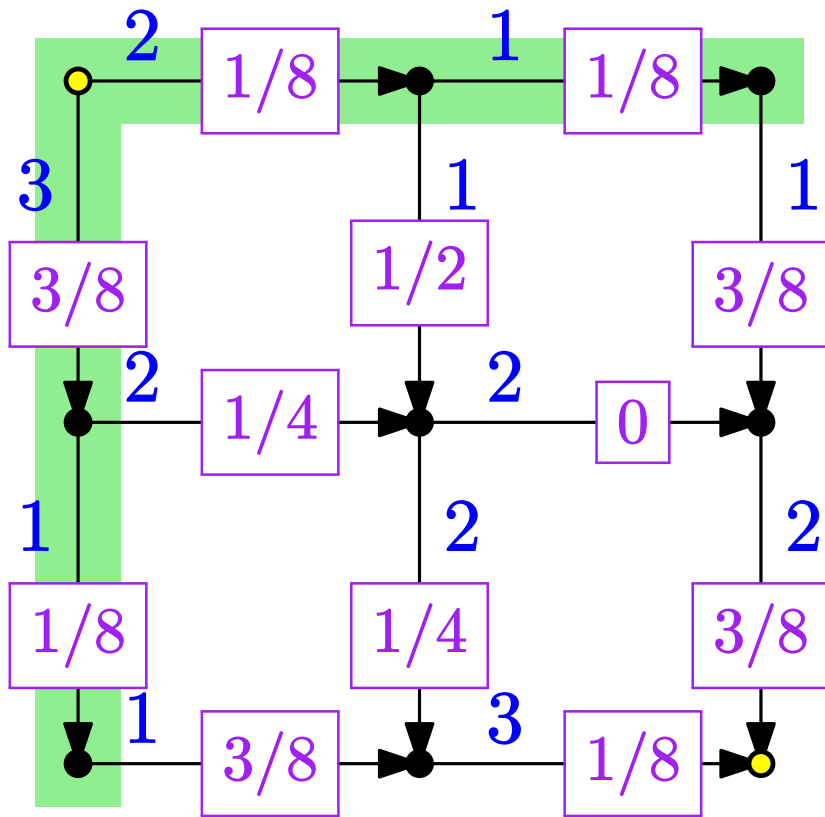
$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$



双対問題の最適解：例 (1)



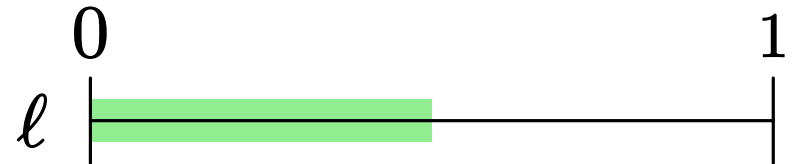
双対問題

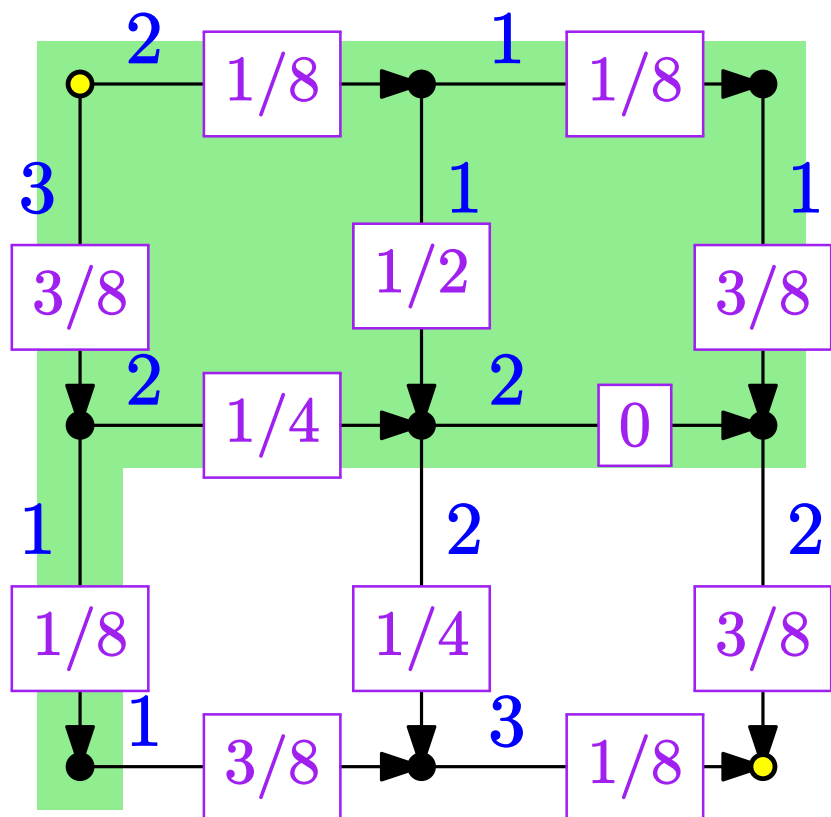
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$





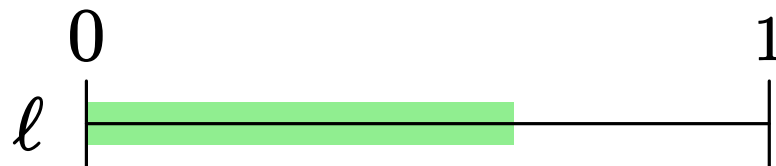
双対問題

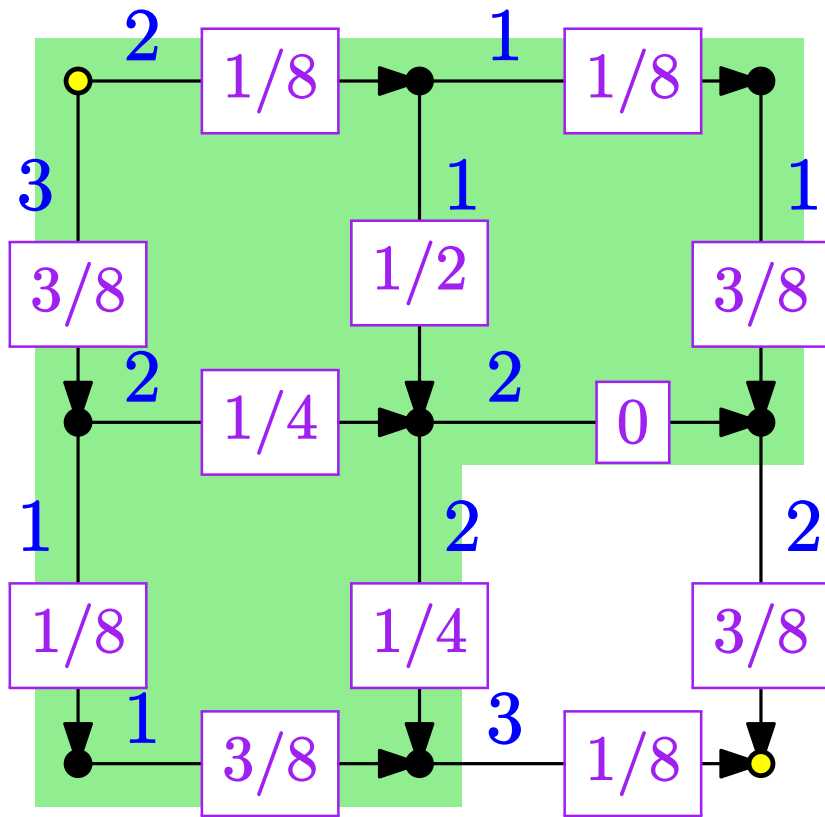
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$





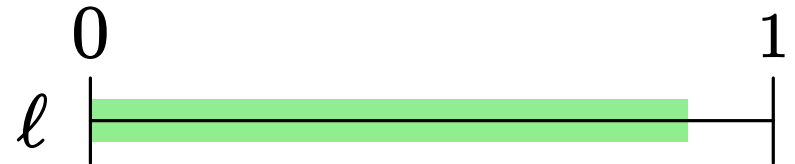
双対問題

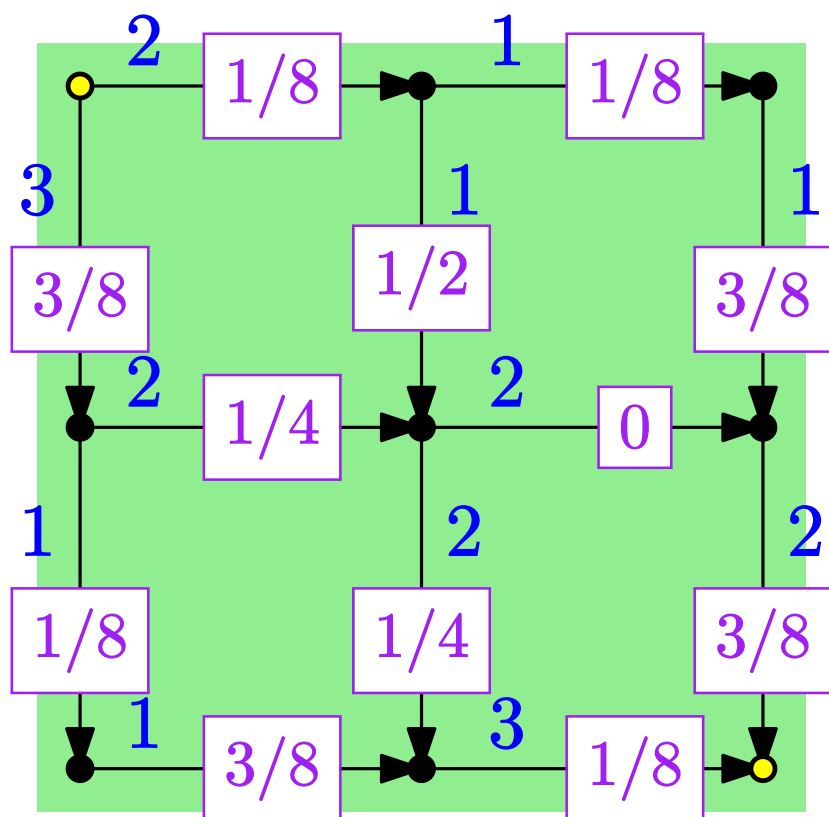
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$





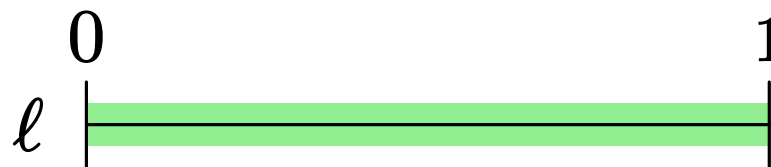
双対問題

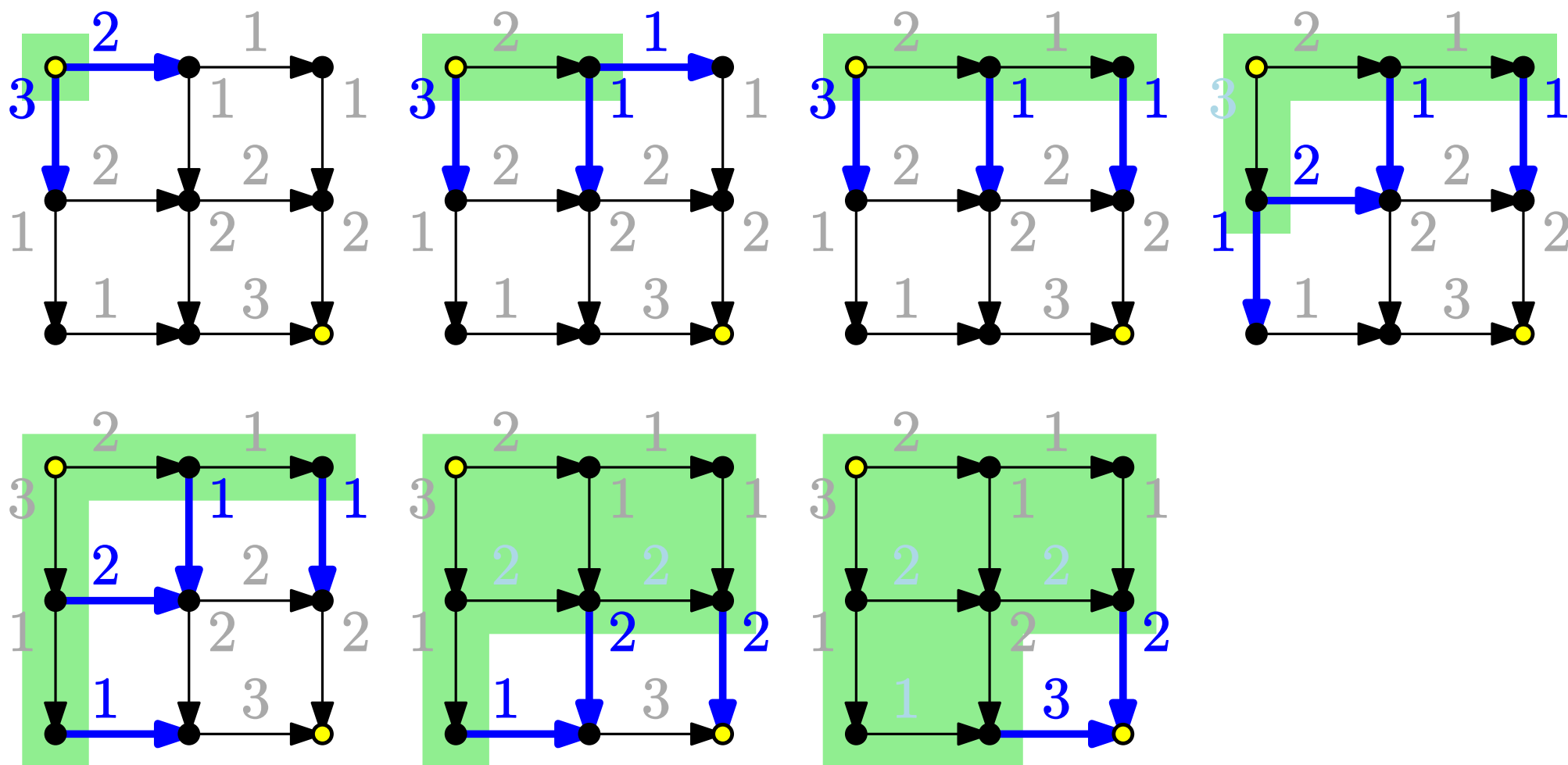
$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$





このプロセスで得られた $s-t$ カットの容量はどれも 5
 (これらはどれも 容量が最小の $s-t$ カット)

y^*, z^* : 双対問題の最適解

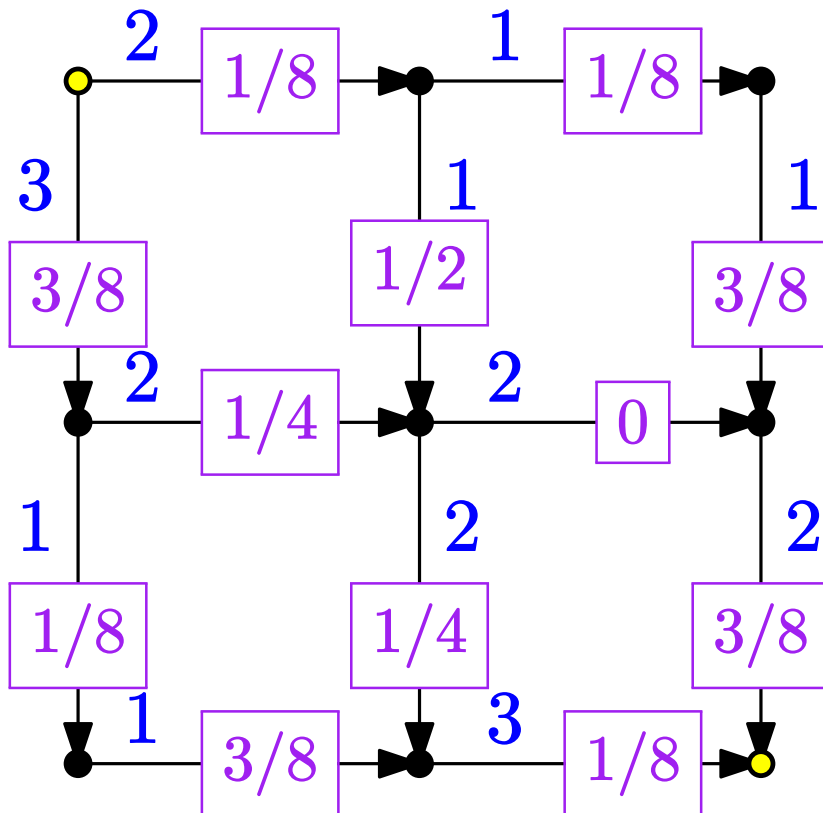
双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

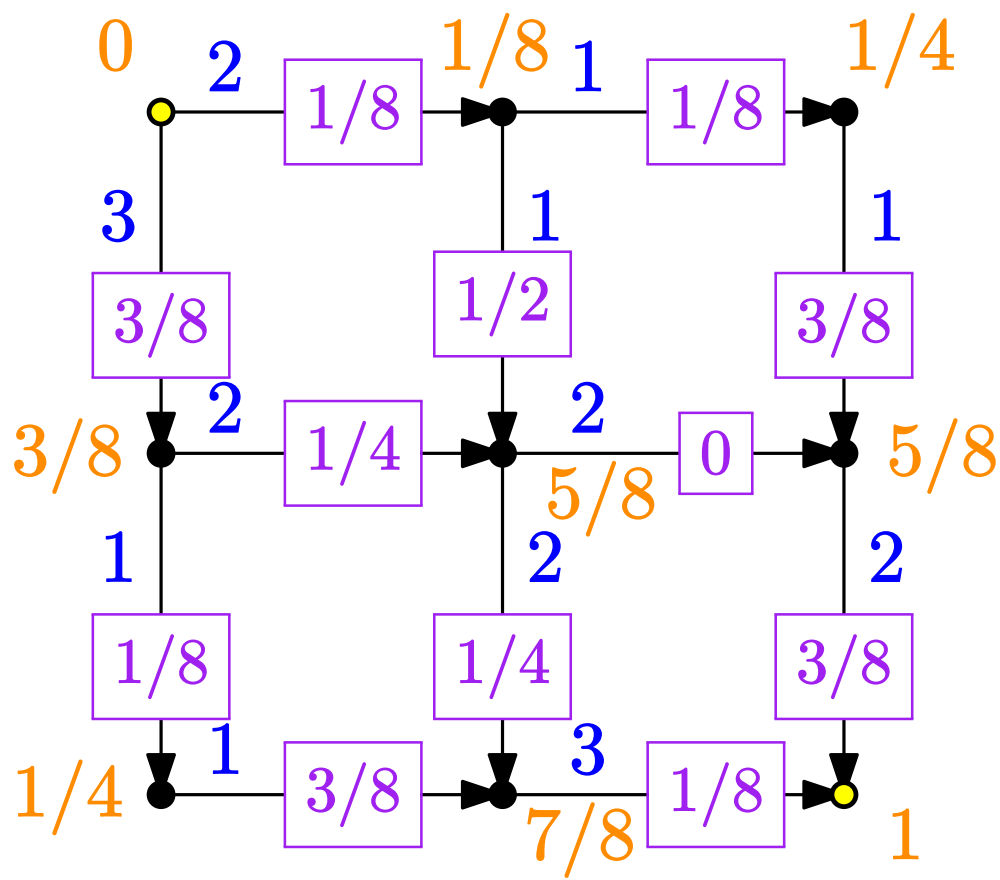
$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$



y^*, z^* : 双対問題の最適解

任意の頂点 $v \in V$ に対して

d_v = s から v への最短路長
(弧 a の長さ = z_a^*)



双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

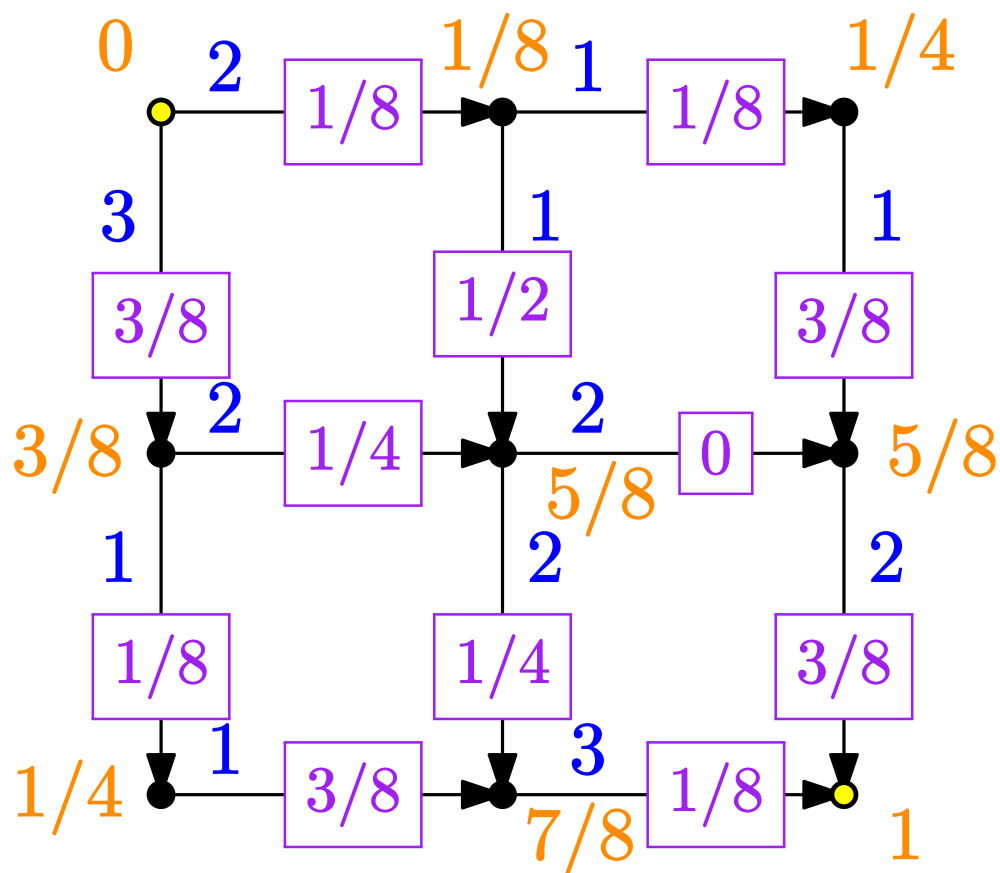
$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

y^*, z^* : 双対問題の最適解

任意の頂点 $v \in V$ に対して

d_v = s から v への最短路長
(弧 a の長さ = z_a^*)



双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

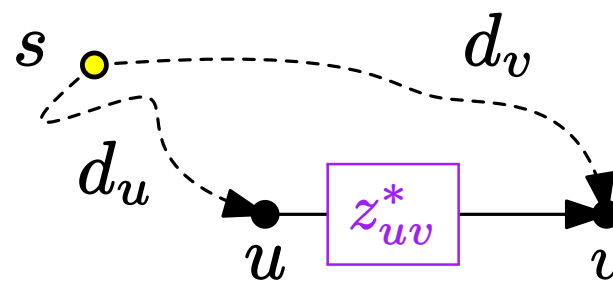
$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

性質 1:

任意の $uv \in A$ に対して

$$d_v \leq d_u + z_{uv}^*$$



y^* , z^* : 双対問題の最適解

任意の頂点 $v \in V$ に対して

d_v = s から v への最短路長
(弧 a の長さ = z_a^*)

双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

性質 2: $d_t \geq 1$

証明:

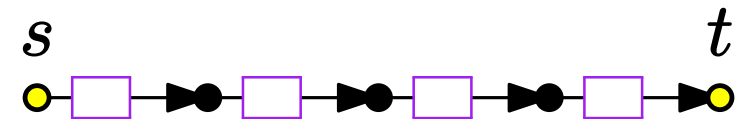
($s = v_0, v_1, v_2, \dots, v_k = t$) を s から t への最短路とする

$$d_t = z_{v_0 v_1}^* + z_{v_1 v_2}^* + \dots + z_{v_{k-1} v_k}^*$$

$$\geq (y_{v_0}^* - y_{v_1}^*) + (y_{v_1}^* - y_{v_2}^*) + \dots + (y_{v_{k-1}}^* - y_{v_k}^*)$$

$$= y_{v_0}^* - y_{v_k}^* = 1 - 0 = 1$$

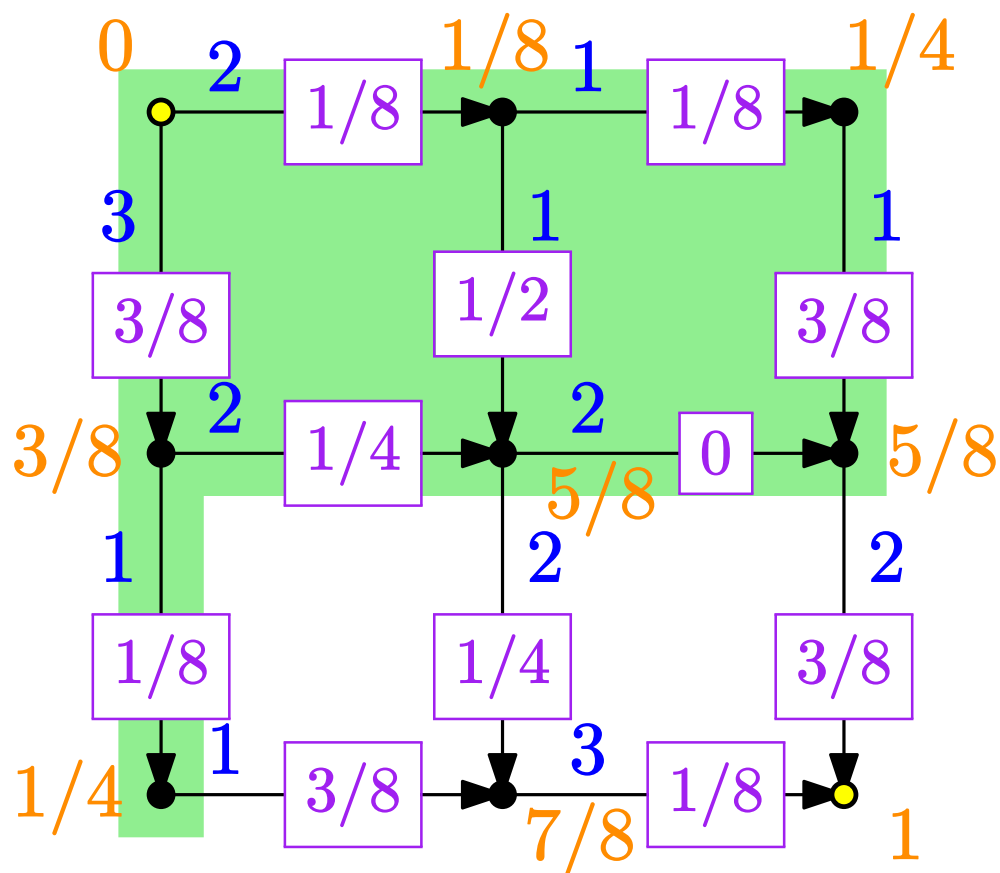
□



y^*, z^* : 双対問題の最適解

任意の頂点 $v \in V$ に対して

d_v = s から v への最短路長
(弧 a の長さ = z_a^*)



双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

任意の $\ell \in [0, 1)$ に対して

$$S^{(\ell)} = \{v \in V \mid d_v \leq \ell\}$$

これは s-t カット (\because 性質 2)

$$\ell = 5/8$$

y^*, z^* : 双対問題の最適解

s - t カット $S^{(\ell)}$ から

許容解 $y^{(\ell)}, z^{(\ell)}$ を作る

$$y_v^{(\ell)} = \begin{cases} 1 & (v \in S^{(\ell)}), \\ 0 & (v \notin S^{(\ell)}), \end{cases}$$

$$z_a^{(\ell)} = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(S^{(\ell)})), \\ 0 & (a \notin \delta^+(S^{(\ell)})) \end{cases}$$

双対問題

$$\min. \sum_{a \in A} u_a z_a$$

$$\text{s.t. } z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A,$$

$$y_s = 1, y_t = 0,$$

$$z_a \geq 0 \quad \forall a \in A$$

手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 3：任意の $uv \in A$ に対して, $\Pr(uv \in \delta^+(S^{(\ell)})) \leq z_{uv}^*$

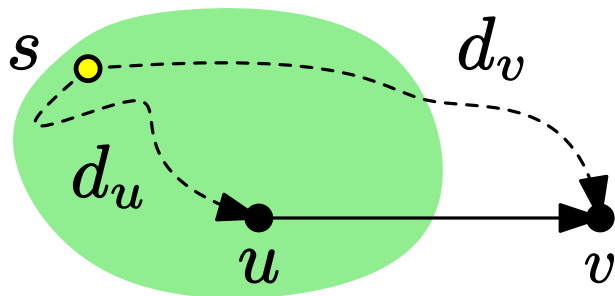
手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 3：任意の $uv \in A$ に対して, $\Pr(uv \in \delta^+(S^{(\ell)})) \leq z_{uv}^*$

証明： $\Pr(uv \in \delta^+(S^{(\ell)})) = \Pr(u \in S^{(\ell)} \text{ かつ } v \notin S^{(\ell)})$
 $= \Pr(d_u \leq \ell < d_v)$

□



手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 3：任意の $uv \in A$ に対して, $\Pr(uv \in \delta^+(S^{(\ell)})) \leq z_{uv}^*$

証明： $\Pr(uv \in \delta^+(S^{(\ell)})) = \Pr(u \in S^{(\ell)} \text{ かつ } v \notin S^{(\ell)})$

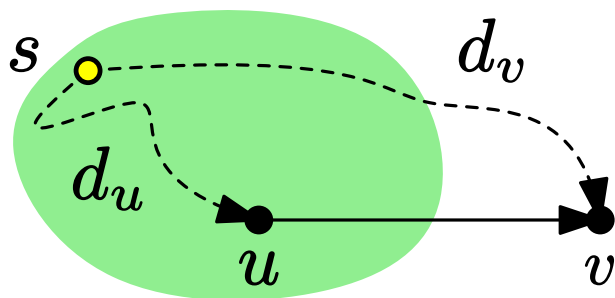
$$= \Pr(d_u \leq \ell < d_v)$$

$d_u > d_v$ のとき,

$$= 0 \leq z_{uv}^*$$



双対問題の非負制約



手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 3：任意の $uv \in A$ に対して, $\Pr(uv \in \delta^+(S^{(\ell)})) \leq z_{uv}^*$

証明： $\Pr(uv \in \delta^+(S^{(\ell)})) = \Pr(u \in S^{(\ell)} \text{ かつ } v \notin S^{(\ell)})$

$$= \Pr(d_u \leq \ell < d_v)$$

$d_u \leq d_v$ のとき,

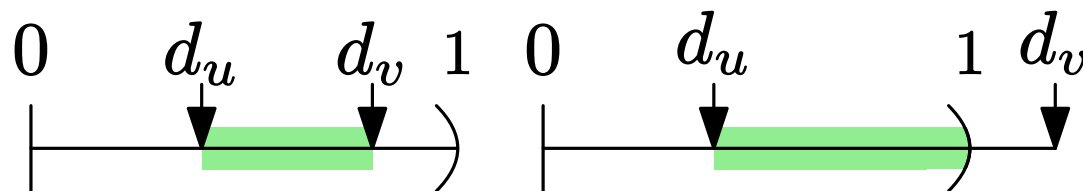
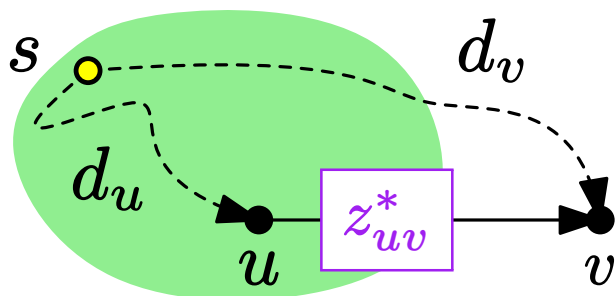
$$= \min\{d_v, 1\} - d_u$$

$$\leq d_v - d_u$$

$$\leq z_{uv}^*$$

性質 1

□



手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 4 : $\mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] \leq \sum_{a \in A} u_a z_a^* = \text{双対問題の最適値}$

手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 4 : $\mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] \leq \sum_{a \in A} u_a z_a^* = \text{双対問題の最適値}$

証明 : $\mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] = \sum_{a \in A} u_a \mathbb{E} \left[z_a^{(\ell)} \right]$ ← 期待値の線形性

□

手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 4 : $\mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] \leq \sum_{a \in A} u_a z_a^* = \text{双対問題の最適値}$

証明 :

$$\mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] = \sum_{a \in A} u_a \mathbb{E} \left[z_a^{(\ell)} \right]$$

$$z_a^{(\ell)} = \begin{cases} 1 & (a \in \delta^+(S^{(\ell)})), \\ 0 & (a \notin \delta^+(S^{(\ell)})) \end{cases} \Rightarrow \sum_{a \in A} u_a \Pr(a \in \delta^+(S^{(\ell)}))$$

□


手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 4 : $\mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] \leq \sum_{a \in A} u_a z_a^* = \text{双対問題の最適値}$

証明 :

$$\begin{aligned} \mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] &= \sum_{a \in A} u_a \mathbb{E} \left[z_a^{(\ell)} \right] \\ &= \sum_{a \in A} u_a \Pr(a \in \delta^+(S^{(\ell)})) \\ &\leq \sum_{a \in A} u_a z_a^* \end{aligned}$$

性質 3  □

手法：乱択丸め (randomized rounding)

$\ell \in [0, 1)$ を一様分布に従って選び, $S^{(\ell)}$ を構成する

性質 4 : $\mathbb{E} \left[\sum_{a \in A} u_a z_a^{(\ell)} \right] \leq \sum_{a \in A} u_a z_a^* = \text{双対問題の最適値}$

$\underline{\hspace{1.5cm}} = \text{cap}(S^{(\ell)})$

つまり

ある $\ell \in [0, 1)$ に対して, $y^{(\ell)}, z^{(\ell)}$ は最適解

双対問題の最適解の中に,

s - t カットから作られるものがあり,

双対問題の最適値は s - t カットの容量の最小値

$$\begin{aligned} \max. \quad & \sum_{a \in \delta^+(s)} f_a - \sum_{a \in \delta^-(s)} f_a \\ \text{s.t.} \quad & f_a \leq u_a \quad \forall a \in A, \\ & \sum_{a \in \delta^-(v)} f_a - \sum_{a \in \delta^+(v)} f_a = 0 \\ & \quad \forall v \in V - \{s, t\}, \\ & f_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min. \quad & \sum_{a \in A} u_a z_a \\ \text{s.t.} \quad & z_{uv} \geq y_u - y_v \quad \forall uv \in A, \\ & y_s = 1, y_t = 0, \\ & z_a \geq 0 \quad \forall a \in A \end{aligned}$$

最適値： s - t 流の値の最大値

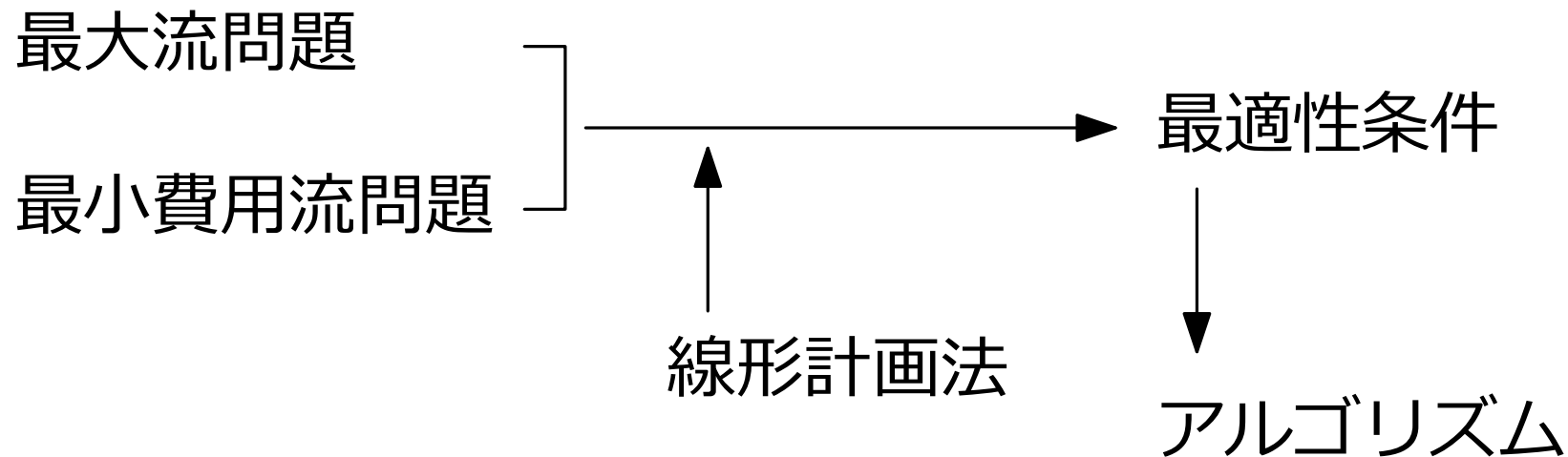
s - t カットの容量の最小値

定理：最大流最小カット定理

ある s - t 流 f , s - t カット S が存在し, 次が成立

$$\text{val}(f) = \text{cap}(S)$$

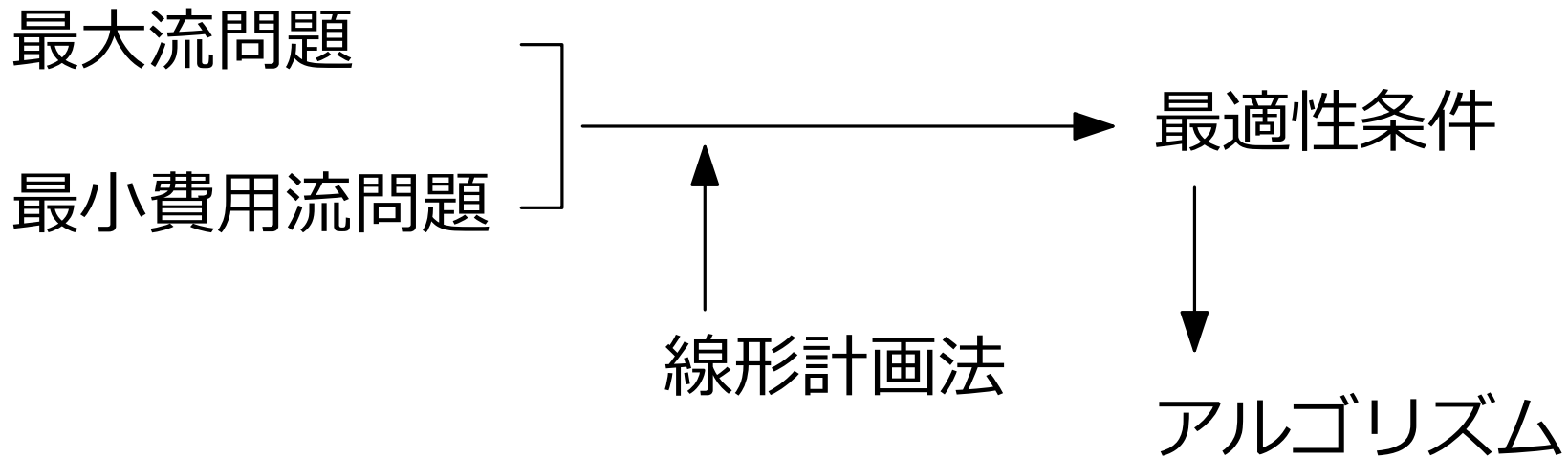
今までの議論と強双対定理から, 正しいことが分かる



まとめ

- **線形計画問題** として, 最大流問題は書ける
- その **双対問題** は 最小容量の $s-t$ カットを見つける
- そこから, **最大流最小カット定理** が導かれる

注 : 線形計画法の強双対定理はこの授業で証明していないので, 最大流最小カット定理の証明はこの授業だけで完結していない



次回の予告

増加道法を停止させる工夫

- 増加道法で最大流最小カット定理を証明
- 増加道法の効率 (計算量) の算定