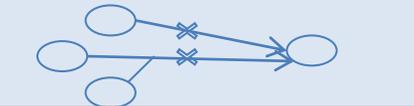
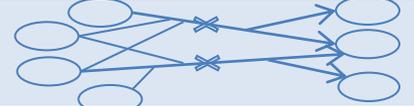


## 研究の背景及び目的

### ●経路選択に関する既存研究

<p><i>One-to-Many</i> (ボトルネック複数)</p>	 <p>出発地 → ボトルネック → 目的地</p>	<p>基点からの出発時刻別で問題を分解 (桑原, 赤松)</p>	<p>解ける</p>
--	---	----------------------------------	------------

### ●出発時刻に関する既存研究

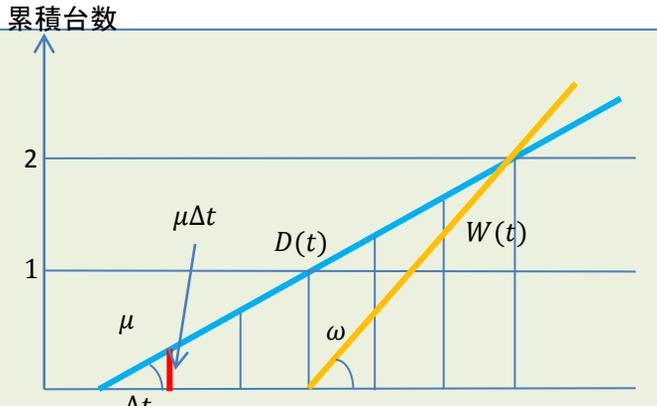
<p><i>Many-to-Many</i> (単一ボトルネック)</p>		<p>旅行費用の最小化 (Hendrickson, Kocur)</p>	<p>解ける</p>
<p><i>Many-to-One</i> (ボトルネック複数, 1ヶ所のみ通過)</p>		<p>目的地の希望到着時刻別で問題を分解 (桑原)</p>	<p>解ける</p>
<p><i>Many-to-Many</i> (ボトルネック複数, 1ヶ所のみ通過)</p>		<p>時間単位スケジュールコスト総和の最小化 (井料, 吉井, 朝倉)</p>	<p><b>FIFOを考慮しなければ解ける</b></p>

目的: *Many-to-Many*ネットワークでボトルネックが複数あり, その中から必ず1回のみボトルネックを通過する場合の出発時刻選択問題を**FIFOを満たすように定式化の改良**を行う

## Many-to-Manyの定式化

$$\min S = \sum_h \sum_{j=1}^m \sum_t X_j(h, t) p_j(h, t, t_{wj})$$

s. t.  $\begin{cases} \sum_{j=1}^m X_j(h, t) - \mu_h \cdot \Delta t \leq 0 & \text{容量制約} \\ 1 - \sum_{h=1}^H \sum_{t=1}^n X_j(h, t) = 0 & \text{需要制約} \\ -X_j(h, t) \leq 0 & \text{非負条件} \end{cases}$



累積台数

$D(t)$  (Departure),  $W(t)$  (Waiting)

傾き:  $\mu$  (Demand),  $\omega$  (Capacity)

時間差:  $\Delta t$

## 得られた結果

ボトルネック容量が全ての時刻で完全に使われるとき, 離散時刻 $\Delta t$ を小さくすることで待ち行列の幅を狭められる。  
待ち行列(累積流入曲線)は唯一に求まると言える...?

