# マルチキャスト通信における $L_1$ ノルム最小化によるパケット損失率推定法とパスの選択法

長岡技術科学大学 大学院工学研究科 吉川泰司 中川健治 渡部康平

### 研究背景

通信事業において、ネットワーク内部状態の 把握は重要

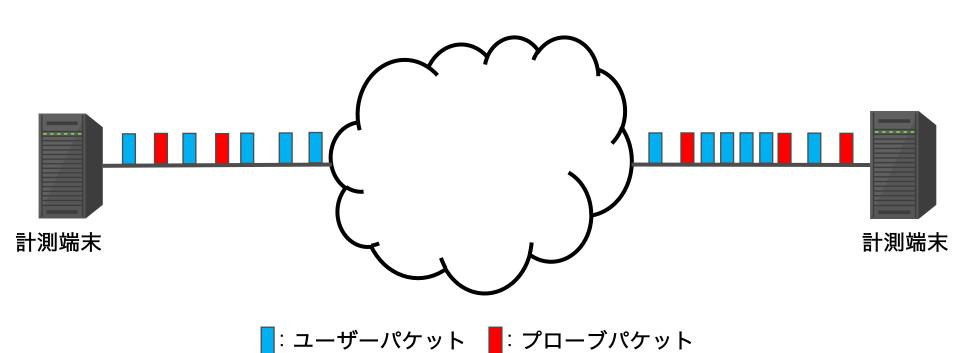
内部状態にはパケット損失率、遅延などがある

本研究ではネットワークの輻輳の最も直接的な指標 であるパケット損失率に注目

内部状態を把握する手法は複数存在するが, いずれ も計測精度とネットワークの負荷にトレードオフの 関係がある

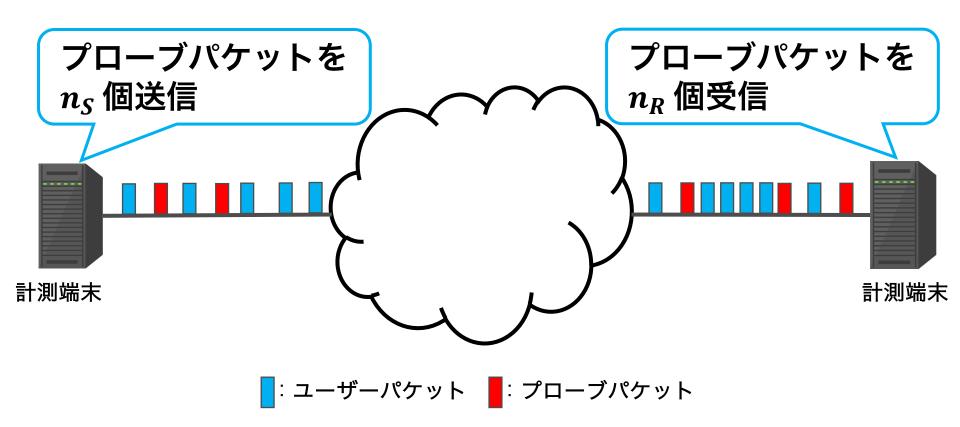
#### アクティブ計測

- ・計測用のプローブパケットを用いる手法
- ・プローブパケットを送出し、ネットワーク特性を計測
- ・計測精度とネットワーク負荷にトレードオフの関係



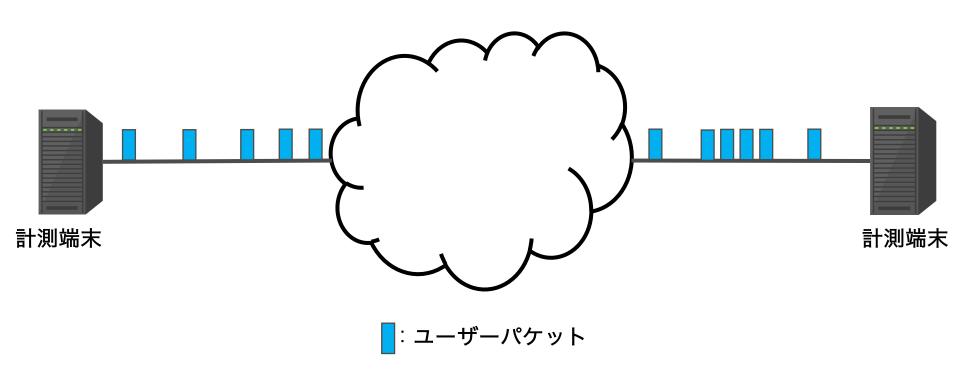
アクティブ計測 パケット損失率

$$l=1-\frac{n_R}{n_S}$$



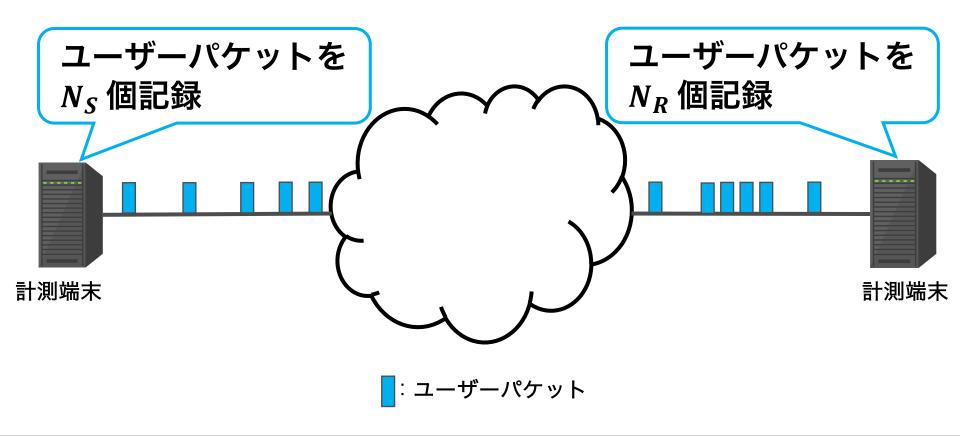
#### パッシブ計測

- ・プローブパケットを使用せず、端末間で計測する手法
- ・ユーザーパケットを記録して計測
- ・計測精度と計測装置の負荷にトレードオフの関係



パッシブ計測 パケット損失率

$$\alpha = 1 - \frac{N_R}{N_S}$$



パケット損失率推定におけるネットワークトモグラフィ

アクティブ計測はネットワークに本来必要のないパケットを送信し、パケット損失率推定では輻輳しているリンクに送信されることでユーザトラフィックに影響を与える

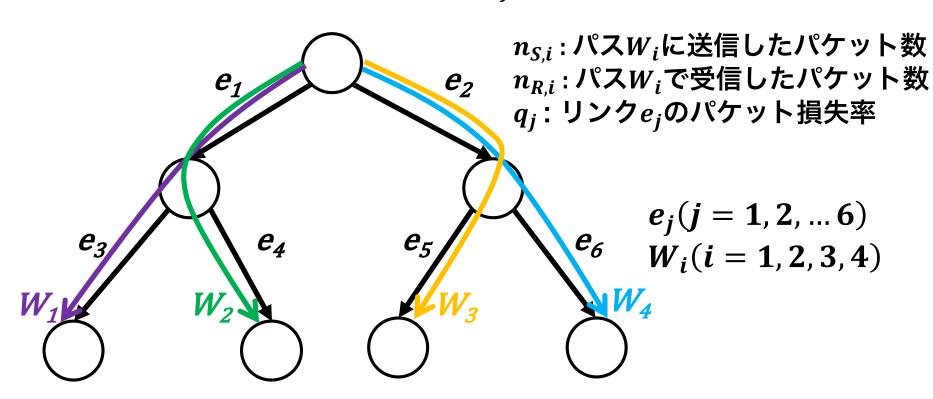
従来のマルチキャストの推定法ではアクティブ<mark>計測のみ</mark>の推 定法が多い

アクティブ計測とパッシブ計測との併用した手法はユニキャストになっている

マルチキャストにおいてアクティブ計測を削減することを考 える

#### アクティブ計測のみ用いる

パケット損失率 
$$l_i=1-rac{n_{R,i}}{n_{S,i}}$$
パケット到達率  $1-l_i=\prod_{e_j\in W_i}(1-q_j)$ 

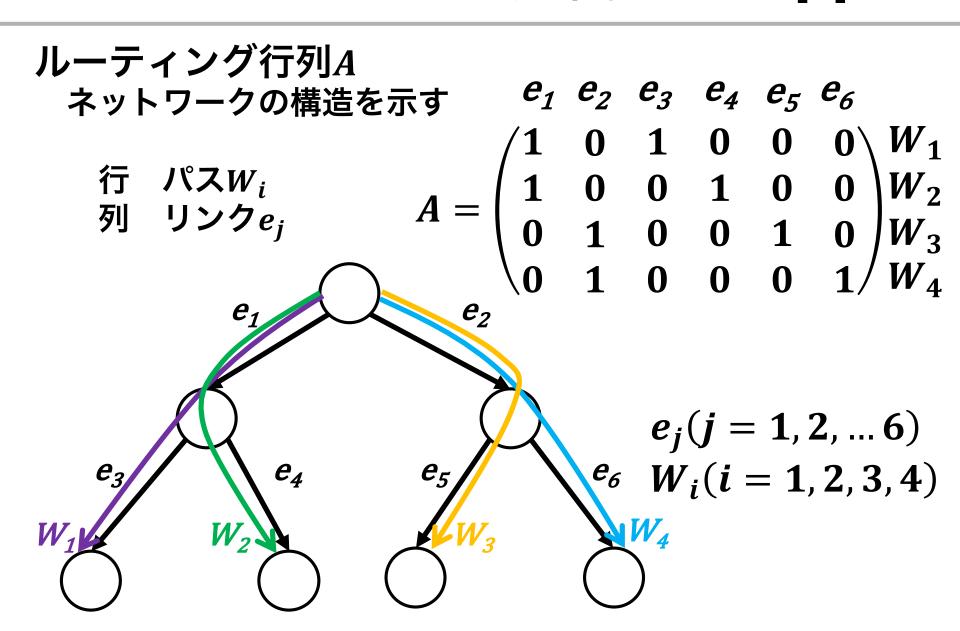


[1] M.H. Firooz and S. Roy, "Network tomography via compressed sensing," Global Telecommunications Conference (GLOBECOM 2010)IEEE, pp.1–5 2010.

#### パケットの到達率を対数変換する

$$1-l_i = \prod_{e_j \in W_i} (1-q_j)$$
 対数  $\overrightarrow{y} = A \overrightarrow{x}$   $A: ルーティング行列$   $y_i = -\log(1-l_i)$  ,  $x_j = -\log(1-q_j)$ 

対数変換したことにより線形方程式が得られる



ネットワーク内でパケット損失が起こるリンクは少なく,大部分がO(スパース)である

スパース性を持つと仮定する

得られた線形方程式

$$\vec{y} = A\vec{x}$$

を制約条件とする $L_1$ ノルム最小化問題として定式化

#### L<sub>1</sub>ノルム最小化問題

$$\widehat{\vec{x}} = \underset{\vec{x}}{\operatorname{argmin}} \|\vec{x}\|_{1} \text{ s. t. } \vec{y} = A\vec{x}$$

#### ユニキャストのパケット損失率推定 従来法[2]

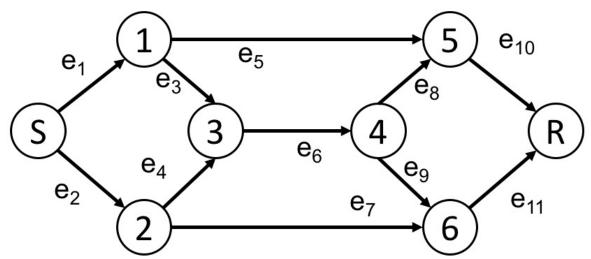
### アクティブ計測とパッシブ計測を併用する アクティブ計測パスを減らすことができる

アクティブ計測  $\overrightarrow{y} = A\overrightarrow{x}$ パッシブ計測

α:ネットワークのパケット損失率

 $oldsymbol{lpha} = \overrightarrow{oldsymbol{eta}}^T \overrightarrow{oldsymbol{l}} \quad \overrightarrow{eta}: \mathcal{N} \mathcal{N} W_i \mathcal{O}$  利用率  $\overrightarrow{oldsymbol{eta}} = (oldsymbol{eta}_1, \dots, oldsymbol{eta}_i)$   $oldsymbol{l}_i : \mathcal{N} \mathcal{N} W_i \mathcal{O} \mathcal{N} \mathcal{T} \mathcal{V} \mathcal{V}$  持失率

$$\vec{l} = (l_1, \dots, l_i)^T$$



[2]手崎達也、渡部康平、中川健治、"L1 ノルム最小化によるパケッ ト損失率推定の高速化"、電子情報通信学会 総合大会、2018

#### ユニキャストのパケット損失率推定 従来法[2]

アクティブ計測を全てのパスで行うとプローブパケットが多くなりネットワークに負荷がかかる

#### アクティブ計測のパスを減らす

アクティブ計測を行うパスと行わないパスに分割

$$A^T = (A_o^T, A_m^T), \overrightarrow{\beta}^T = (\overrightarrow{\beta}_o, \overrightarrow{\beta}_m),$$
 $\overrightarrow{l}^T = (\overrightarrow{l}_o, \overrightarrow{l}_m), \overrightarrow{y}^T = (\overrightarrow{y}_o, \overrightarrow{y}_m)$ 

o: observed

m: missing

アクティブ計測 
$$\vec{y}_o = A_o \vec{x}$$
  
パッシブ計測  $\alpha = \vec{\beta}_o^T \vec{l}_o + \vec{\beta}_m^T \vec{l}_m$ 

$$\alpha - \overrightarrow{\beta}_{o}^{T} \overrightarrow{l}_{o} = \overrightarrow{\beta}_{m}^{T} A_{m} \overrightarrow{x}$$

#### ユニキャストのパケット損失率推定 従来法[2]

アクティブ計測 
$$\vec{y}_o = A_o \vec{x}$$
  
パッシブ計測  $\alpha - \vec{\beta}_o^T \vec{l}_o = \vec{\beta}_m^T A_m \vec{x}$ 

損失率の高いリンクは少なく、スパース性持つと 仮定でき、L<sub>1</sub>ノルム最小化問題として推定できる

#### $L_1$ ノルム最小化問題

$$\widehat{\vec{x}} = \operatorname{argmin} \| \vec{x} \|_1$$
 s.t.  $\vec{y}_o = A_o \vec{x}$ ,  $\alpha - \vec{\beta}_o^T \vec{l}_o = \vec{\beta}_m^T A_m \vec{x}$ 

### 従来法の問題

アクティブ計測のみのマルチキャストの従来法は プローブパケットを流すためユーザトラフィックに 影響を与える

目的1

従来のユニキャストの推定法を拡張し、マルチキャストにおいて、アクティブ計測を少なくリンクのパケット損失率を推定する手法

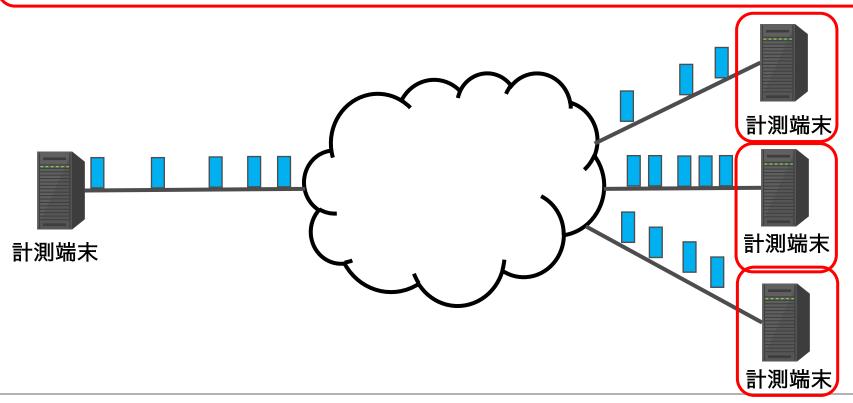
目的2

アクティブ計測を行うパスの選択

# 従来手法の改良

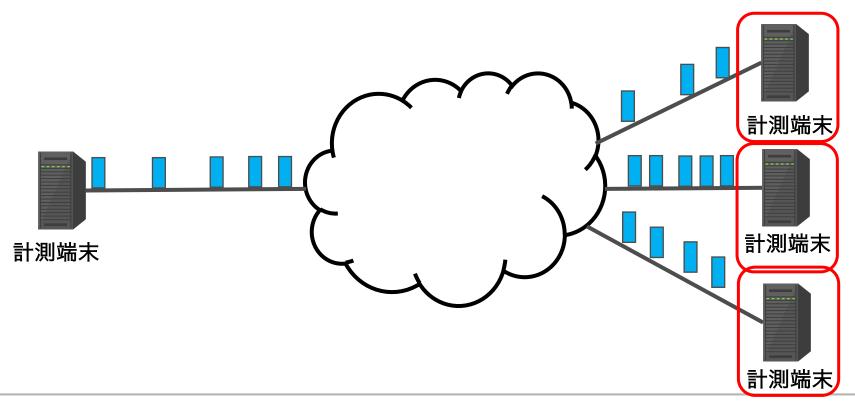
従来法ではユニキャストのみでしか使えないため、 これをマルチキャストで使えるように拡張する

受信機が複数になることによりパッシブ計測から得られる情報が増え、プローブによる負荷を軽減



### 提案法

パッシブ計測で観測されるパケット損失率 受信機が複数になったことにより、 スカラー $\alpha$   $\rightarrow$  ベクトル $\overline{\alpha}$  受信機数分の列ベクトル

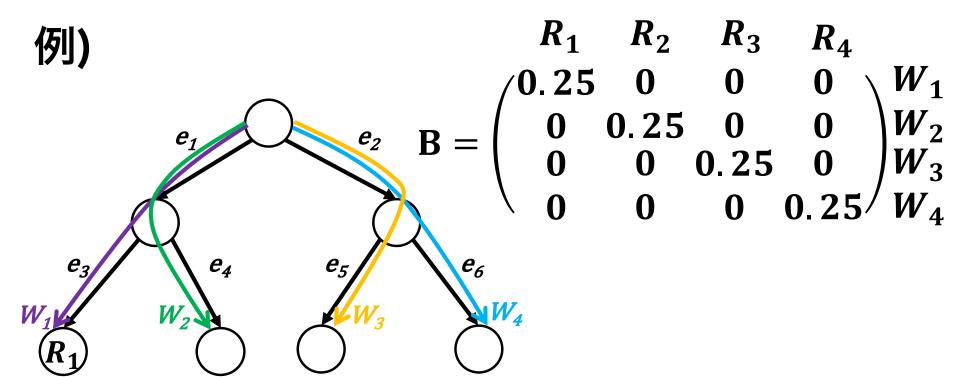


### 提案法

### 

ベクトル $\overrightarrow{\beta}$   $\rightarrow$  行列 B

行:パス 列:受信機



### 提案法

受信機が複数になったことにより,

スカラー  $\alpha$   $\rightarrow$  ベクトル  $\overrightarrow{\alpha}$ 

ベクトル $\overrightarrow{\beta}$   $\rightarrow$  行列 B

パッシブ計測の式は

$$\vec{\alpha} - \mathbf{B}_o^T \vec{l}_o = \mathbf{B}_m^T A_m \vec{x}$$

となり

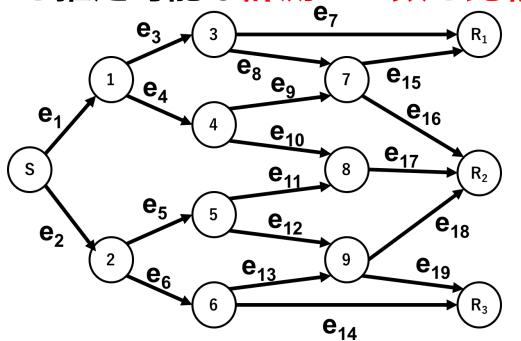
$$\begin{split} \widehat{\vec{x}} &= \operatorname{argmin} \|\vec{x}\|_{1} \\ \text{s. t. } \vec{y}_{o} &= A_{o}\vec{x}, \ \overrightarrow{\alpha} - \mathbf{B}_{o}^{T}\vec{l}_{o} = \mathbf{B}_{m}^{T}A_{m}\vec{x} \end{split}$$

# シミュレーション条件

以下のトポロジーでパケット損失リンクは1つとする

損失発生リンクのパケット損失率のみOより大きい推 定値が得られた場合に推定可能とする

アクティブ計測のみの場合と提案法で全てのリンク を推定可能な計測パス数を比較する



パス数 : 12 
$$W_i \ (i = 1, 2, ..., 12)$$
 リンク数: 19  $e_j \ (j = 1, 2, ..., 19)$ 

損失率:0.05 パスの利用率 $oldsymbol{eta}_i=1/12$ 

### 結果

#### 全てのリンクを推定可能な計測パス数の比較

計測パス数	12	11	10	9	8	7	• • •
アクティブ計測のみ	0	0	0	×	×	×	• • •
提案法	O	O	O	0	O	×	• • •

〇:推定可能 ×:推定不可

#### 最小の計測パス数

アクティブ計測のみ 10本

提案法

パッシブ計測から得られる情報が増えたため

・ 提案法の方が計測パス数が少なく推定可能

### 計測パスの選択

計測パスをいくつ削減できるのかは推定を行わない とわからない

計測を実際に行なって確かめるのはネットワークに 負荷をかけてしまう

計測せずに推定可能か評価する方法が必要になる

全てのリンクを推定可能な計測パスの選択方法

### L<sub>1</sub>ノルム最小化問題の完全再現十分条件

完全再現:正しい解が再構成されること

非零成分の個数が高々 K 個の場合, 完全再現十分条件

 $\operatorname{spark}(A_o) > 2K$ 

 $\mathrm{spark}(A_o)$ : 行列 $A_o$ の一次従属な列ベクトル数の最小値

となる[3]

 $sparkの計算量は<math>O(2^L)$ であり、現実的ではない

L:ネットワークのリンク数

インコヒーレンスによって計算量を抑える方法が提 案されている[4],[5]

<sup>[3]</sup> D. L. Donoho, "Optimally sparse representation in general (nonorthogonal) dictionaries via 1<sup>1</sup> minimization," Proc. Natl. Acad. Sci., vol. 100, no. 5, 2197 (2003).

<sup>[4]</sup> S. Gleichman and Y. C. Eldar, "Blind Compressed Sensing," IEEE Trans. Info. Theory, vol. 57, no. 10, 6958 (2011).

<sup>[5]</sup> 三村 和史. "圧縮センシング -疎情報の再構成とそのアルゴリズム-". 数理解析研究所講究録. 第1803巻. 2012年

### L<sub>1</sub>ノルム最小化問題の完全再現十分条件

インコヒーレンス

 $A_o$ の異なる2つの列ベクトル $\overrightarrow{\alpha_i}$ , $\overrightarrow{\alpha_i}$ の方向余弦の絶対値の最大値

$$\mu(A_o) \coloneqq \max_{1 \le i \le j \le L} \frac{\left| \left\langle \overrightarrow{\alpha_i}, \overrightarrow{\alpha_j} \right\rangle \right|}{\left\| \overrightarrow{\alpha_i} \right\|_2 \left\| \overrightarrow{\alpha_j} \right\|_2}$$

行列4。の一次従属な列ベクトル数の最小値[2]

 $\mu(A_o)$ の計算量は $O(L^2)$ 

インコヒーレンスを用いることで

$$\operatorname{spark}(A_o) \ge \left(1 + \frac{1}{\mu(A_o)}\right)$$

完全再現十分条件は $spark(A_o) > 2K$ より、

$$K<\frac{1}{2}\left(1+\frac{1}{\mu(A_o)}\right)$$

### L<sub>1</sub>ノルム最小化問題の完全再現十分条件

#### 完全再現十分条件

$$K < \frac{1}{2} \left( 1 + \frac{1}{\mu(A_o)} \right) \coloneqq \tau(A_o)$$

 $au(A_o)$ を求めることで評価できる

パケット損失率推定における*K*は損失の発生するリンク数であり、損失リンク数が

$$1$$
個の場合  $1 \le \tau(A_o)$  2個の場合  $2 \le \tau(A_o)$  …

を満たす $A_o$ を選択する

### 提案法の計測パスの選択法

完全再現十分条件

$$K < \tau(A_o)$$

マルチキャストの従来法に適用するためには

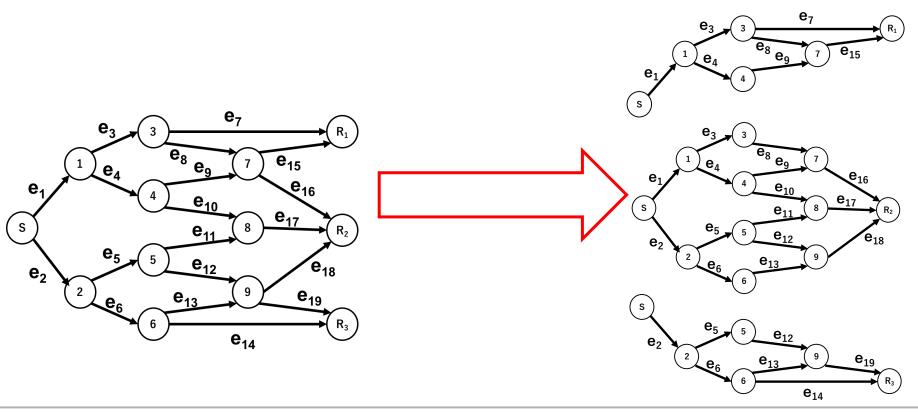
- ・完全再現十分条件が真であること
- A<sub>o</sub>に全てのリンクを含むこと

提案法ではパッシブ計測も用いているため $A_o$ に全てのリンクを含む必要はない

### 提案法の計測パスの選択法

パッシブ計測は端末間のパケット損失率が得られる

トポロジーを1対1に分割した場合に、分割したトポロジー毎に1つのパッシブ計測の式が得られる



### 提案法の計測パスの選択法

分割したトポロジー内に、 $A_o$ に含まれない未計測のリンクが1個以下であればパッシブ計測で推定可能となる

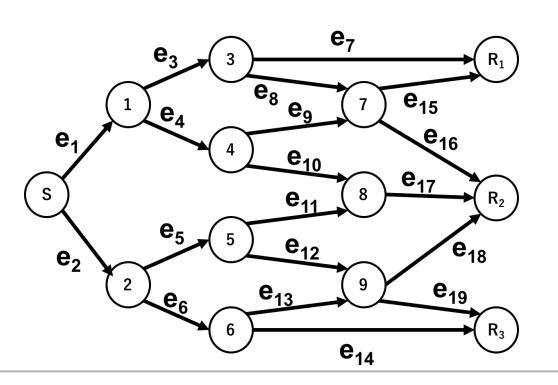
#### 提案法の計測パスの選択法

- ・ $K < \tau(A_o)$ が真である
- ・分割したトポロジー内で $A_o$ に含まれない未計測のリンクが1個以下

# シミュレーション条件

以下のトポロジーでパケット損失リンクは1つとする

計測パスを減らしていき,全ての組合せを全探索で, 提案法の計測パスの選択法を満たしたものが推定可 能であることを示す



パス数 : 12  $W_i$  (i = 1, 2, ..., 12) リンク数: 19  $e_i$  (j = 1, 2, ..., 19)

### 結果

#### 計測パス数に対する条件を満たす組合せ数

計測パス数	12	11	10	9	8	7	• • •
完全再現十分条件	1	8	20	16	4	0	•••
提案法のパス選択法	1	8	16	16	3	0	•••

#### 上表のうち全てのリンクを推定可能な組合せの割合

計測パス数	12	11	10	9	8	7	•••
完全再現十分条件[%]	100	80	100	100	<b>75</b>	0	• • •
提案法のパス選択法 [%]	100	100	100	100	100	0	•••

表から完全再現十分条件だけでは推定可能な組合せ のみを選択できていないが、提案法のパス選択法で は選択できている

### まとめ

#### 結論

- ・従来法を拡張し、マルチキャスト通信におけるパケット損失率推定法を提案し、アクティブ計測のみの結果と比べ、計測パスを削減することができた
- ・パスの選択法提案し、アクティブ計測のパスを削減する*A*。を選択できることを示した

#### 今後の展望

- ・パケット損失発生するリンクが複数の場合
- ・計測パスを削減した $A_o$ を探索するアルゴリズム
- パケットを流したシミュレーション