

包含関係に限定したルールリスト再構築法

原田 崇司¹ 田中 賢¹ 三河 賢治²

¹ 神奈川大学大学院 理学研究科 理学専攻 情報科学領域

² 新潟大学学術情報機構情報基盤センター

2018 年 6 月 15 日

CAS・SIP・MSS・VLD, 北海道大学

研究背景

提案手法（ルールリスト書換法）

計算機実験

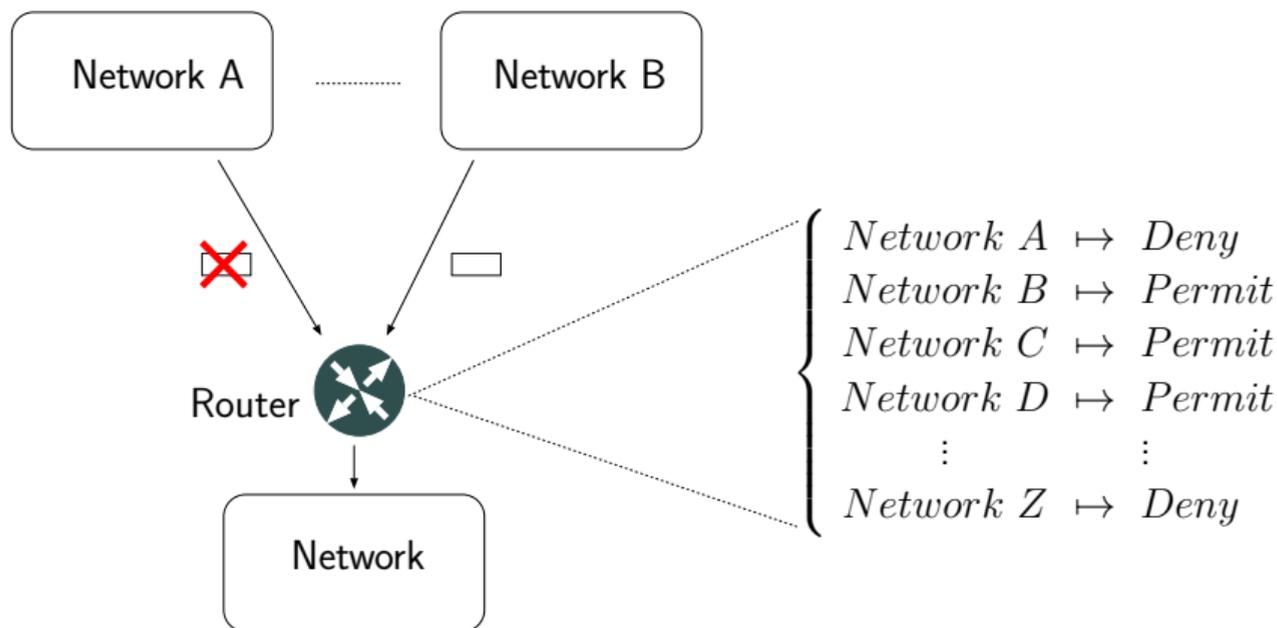
まとめと今後の課題

研究テーマ

フィルタリングルールリストの再構築による

パケットフィルタリングの高速化

パケットフィルタリング



ポリシーに従ってパケットをフィルタリング

パケットフィルタリングの高速化

“フィルタリングの速度” については後で定義

- TCAM などの特殊なハードの使用による高速化
- トライや決定木などのデータ構造の使用による高速化
- フィルタリングルールリストの並び替えによる高速化
- フィルタリングルールリストの再構築による高速化 ←

ルールの形式

一般にパケットフィルタリングには、パケットヘッダの

送信元アドレス	(e.g. 131.10.42.40)
宛先アドレス	(e.g. 95.184.130.35)
送信元ポート番号	(e.g. 2020)
宛先ポート番号	(e.g. 22)
プロトコル	(e.g. TCP)

を使用するので、フィルタリングルールは、これら5つの項目を指定
(e.g. r_1 : 131.10.42.40/32, 95.184.130.35/32, 0 : 65535, 1724 : 1724, UDP)



抽象化してパケット (ヘッダ) を 0, 1 の系列, ルールを 0, 1, * の系列とみる

ルールの形式

- ルールは,
 - ▶ ルール番号 $i \in \mathbb{N}$
 - ▶ 条件 $c \in \{0, 1, *\}^w$
 - ▶ アクション (評価型) $e \in \{P, D\}$
 の組. ただし, '*' は don't care
- パケットは長さ w のビット列

Filter \mathcal{R}	
r_1^P	0 * 1 *
r_2^D	0 0 0 0
r_3^D	* 0 0 *
r_4^P	* 1 * 0
r_5^P	1 * 1 *
r_6^D	* * 1 *

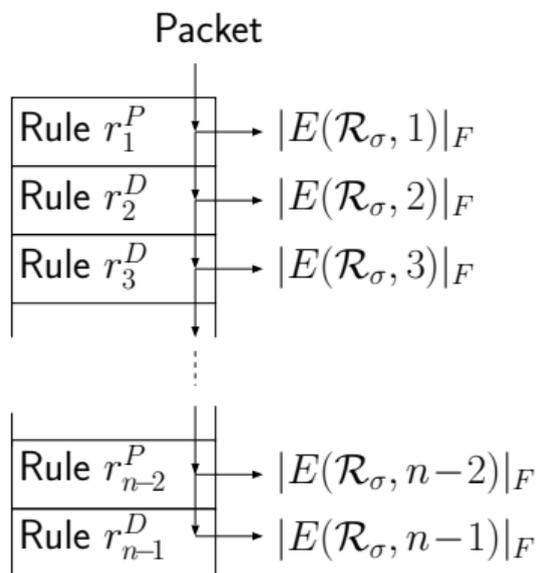
パケットフィルタリング

Table 1: 式 1 を満たすルールリスト

$$\begin{array}{ll}
 0000 \mapsto P, & 0001 \mapsto P, \\
 0010 \mapsto D, & 0011 \mapsto P, \\
 0100 \mapsto P, & 0101 \mapsto P, \\
 0110 \mapsto D, & 0111 \mapsto D, \\
 1000 \mapsto D, & 1001 \mapsto P, \\
 1010 \mapsto D, & 1011 \mapsto P, \\
 1100 \mapsto D, & 1101 \mapsto P, \\
 1110 \mapsto D, & 1111 \mapsto P
 \end{array} \quad (1)$$

Filter \mathcal{R}	
r_1^P	0 0 0 *
r_2^P	0 0 1 1
r_3^D	0 * 1 *
r_4^P	0 1 0 *
r_5^P	1 * * 1
r_6^D	* * * *

パケットフィルタリングの遅延



i 番目のルールによって評価型が決まる
 パケットは i 回の照合を受ける



1 回の照合を遅延 1 と考え、
 ネットワーク機器の遅延を定義

$$L(\mathcal{R}_\sigma, F) = \sum_i^{n-1} i |E(\mathcal{R}_\sigma, \sigma^{-1}(i))|_F + (n-1) |E(\mathcal{R}_\sigma, \sigma^{-1}(n))|_F$$

σ はルールの順序, F はパケットの頻度分布

評価パケット数 (ルール重み)

評価パケット数 $|E(\mathcal{R}_\sigma, i)|_F$

分布 F において、順序 σ のルールリスト \mathcal{R}_σ の $1 \sim (\sigma(i) - 1)$ 番目のルールに合致せず、 r_i^e に合致するパケットの数

Filter \mathcal{R}	$ E(\mathcal{R}_{id}, i) _F$
$r_1^P = * 0 * 1$	4
$r_2^P = 0 0 0 0$	1
$r_3^P = 0 * 0 0$	1
$r_4^D = 0 * 1 *$	3
$r_5^P = * 1 * 1$	3
$r_6^P = * * * 1$	0
$r_7^D = * * * *$	4
<hr/>	
$L(\mathcal{R}_{id}, F) = 60$	

e.g. F : 一様分布, $\sigma : id$

r_4^D に合致するパケットは

$\{0010, 0011, 0110, 0111\}$.

しかし、0011 は r_1^P に評価されるので、 r_4^D によって評価型が決まるパケットは

$\{0010, 0110, 0111\}$

の3つ。以上より $|E(\mathcal{R}_{id}, 4)| = 3$

ルールリストとポリシー

Filter \mathcal{R}	$ E(\mathcal{R}, i) _F$
$r_1^D = 1 * * *$	8
$r_2^D = 0 1 * *$	4
$r_3^P = 0 0 0 0$	1
$r_4^D = * * * *$	3
$L(\mathcal{R}, F) = 28$	

Filter \mathcal{R}'	$ E(\mathcal{R}', i) _F$
$r_1^P = 0 0 0 0$	1
$r_2^D = * * * *$	15
$L(\mathcal{R}', F) = 16$	

0000 \mapsto P, 0001 \mapsto D, 0010 \mapsto D, 0011 \mapsto D, 0100 \mapsto D, 0101 \mapsto D, 0110 \mapsto D, 0111 \mapsto D,
 1000 \mapsto D, 1001 \mapsto D, 1010 \mapsto D, 1011 \mapsto D, 1100 \mapsto D, 1101 \mapsto D, 1110 \mapsto D, 1111 \mapsto D
 (2)

フィルタ \mathcal{R} と \mathcal{R}' は同じポリシー (2) を表現

⇒ ルール再構築によりフィルタリング遅延を減らせる可能性有

ルールリスト最適化問題

ルールリスト最適化問題

入力: ルールリスト \mathcal{R} , 頻度分布 F

出力: $L(\mathcal{R}', F)$ を最小化する, \mathcal{R} とポリシーが等しい \mathcal{R}'

Filter \mathcal{R}	$ E(\mathcal{R}, i) _F$
$r_1^D = 1 * * *$	8
$r_2^D = 0 1 * *$	4
$r_3^P = 0 0 0 0$	1
$r_4^D = * * * *$	3
$L(\mathcal{R}, F) = 28$	

Filter \mathcal{R}'	$ E(\mathcal{R}', i) _F$
$r_1^P = 0 0 0 0$	1
$r_2^D = * * * *$	15
$L(\mathcal{R}', F) = 16$	

右のルールリストがおそらく最適なルールリスト..

本発表のテーマは, この最適化問題に対する発見的解法

ルールリストとポリシー

Filter \mathcal{R}_{id}	$ E(\mathcal{R}_{id}, i) _F$
$r_1^P = * 0 * 1$	4
$r_2^P = 0 0 0 0$	1
$r_3^P = 0 * 0 0$	1
$r_4^D = 0 * 1 *$	3
$r_5^P = * 1 * 1$	3
$r_6^P = * * * 1$	0
$r_7^D = * * * *$	4
$L(\mathcal{R}_{id}, F) = 60$	

Filter \mathcal{R}_σ	$ E(\mathcal{R}_\sigma, i) _F$
$r_1^P = * 0 * 1$	4
$r_4^D = 0 * 1 *$	3
$r_5^P = * 1 * 1$	3
$r_3^P = 0 * 0 0$	2
$r_2^P = 0 0 0 0$	0
$r_6^P = * * * 1$	0
$r_7^D = * * * *$	4
$L(\mathcal{R}_\sigma, F) = 51$	

0000 \mapsto P, 0001 \mapsto P, 0010 \mapsto D, 0011 \mapsto P, 0100 \mapsto P, 0101 \mapsto P, 0110 \mapsto D, 0111 \mapsto D,
 1000 \mapsto D, 1001 \mapsto P, 1010 \mapsto D, 1011 \mapsto P, 1100 \mapsto D, 1101 \mapsto P, 1110 \mapsto D, 1111 \mapsto P (3)

フィルタ \mathcal{R}_{id} と $\mathcal{R}_{\sigma=(1\ 5\ 4\ 2\ 3\ 6\ 7)}$ は同じポリシー (3) を表現
 \Rightarrow ルールを並び替えるとフィルタリング遅延を減らせる可能性有り

ルール順序最適化問題

ルール順序最適化問題

入力: ルールリスト \mathcal{R} , 頻度分布 F

出力: $\sum_{i=1}^{n-1} i |E(\mathcal{R}_\sigma, \sigma^{-1}(i))|_F + (n-1) |E(\mathcal{R}_\sigma, \sigma^{-1}(n))|$ を最小化し
 \mathcal{R} のポリシーを維持するルールの順序 σ

Filter \mathcal{R}_{id}	$ E(\mathcal{R}_{id}, i) _F$
$r_1^P = * 0 * 1$	4
$r_2^P = 0 0 0 0$	1
$r_3^P = 0 * 0 0$	1
$r_4^D = 0 * 1 *$	3
$r_5^P = * 1 * 1$	3
$r_6^P = * * * 1$	0
$r_7^D = * * * *$	4

Filter \mathcal{R}_σ	$ E(\mathcal{R}_\sigma, i) _F$
$r_1^P = * 0 * 1$	4
$r_4^D = 0 * 1 *$	3
$r_5^P = * 1 * 1$	3
$r_3^P = 0 * 0 0$	2
$r_2^P = 0 0 0 0$	0
$r_6^P = * * * 1$	0
$r_7^D = * * * *$	4

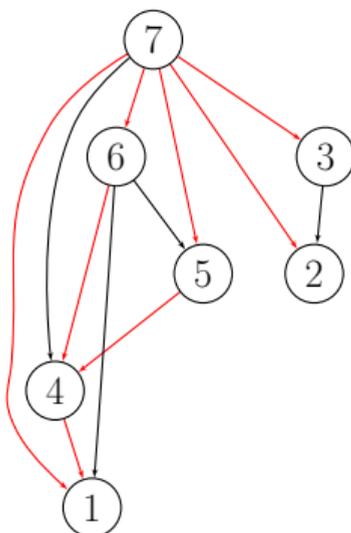
この最適化問題は \mathcal{NP} 困難だが...

ルール間の先行制約：重複関係 \mathcal{O} と従属関係 \mathcal{D}

先行制約のグラフが根付木だと多項式時間で解ける

Filter \mathcal{R}_{id}	$ E(\mathcal{R}_{id}, i) _F$
$r_1^P = * 0 * 1$	4
$r_2^P = 0 0 0 0$	1
$r_3^P = 0 * 0 0$	1
$r_4^D = 0 * 1 *$	3
$r_5^P = * 1 * 1$	3
$r_6^P = * * * 1$	0
$r_7^D = * * * *$	4

黒 : 重複
赤 : 従属



e.g. r_6^P は r_5^P に重複,
 r_6^P は r_4^D に従属

ルール順序最適化問題における先行制約

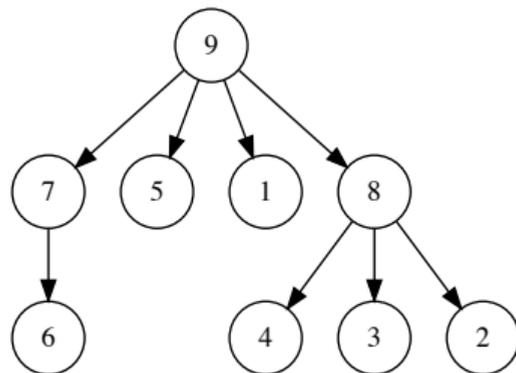
ルール順序最適化問題は \mathcal{NP} 困難



ルール間の先行制約のグラフが根付木



多項式時間で解ける



ルール順序最適化問題における先行制約

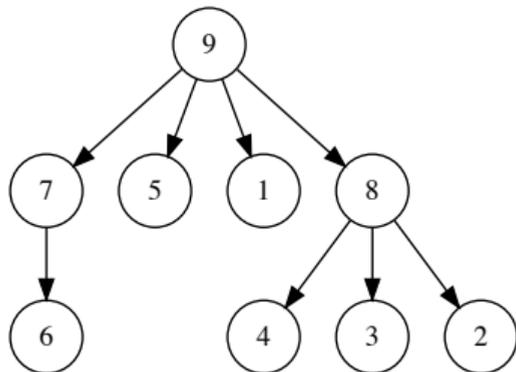
ルール順序最適化問題は \mathcal{NP} 困難



ルール間の先行制約のグラフが根付木



多項式時間で解ける



⇒ 先行制約のグラフが根付木となるようにルールリストを書き換え

ルール順序最適化問題における先行制約

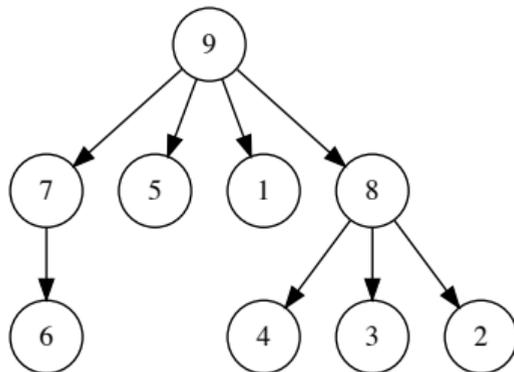
ルール順序最適化問題は \mathcal{NP} 困難



ルール間の先行制約のグラフが根付木



多項式時間で解ける



⇒ 先行制約のグラフが根付木となるようにルールリストを書き換え

⇒ 書き換えたルールリストの順序を最適化

包含関係に限定したルールリスト

Table 2: 包含関係に限るルールリスト

Filter \mathcal{R}	Filter \mathcal{R}
$r_1^D = 1\ 1\ 0\ 0$	$r_7^P = 0\ *\ *\ 1$
$r_2^P = 0\ 1\ 0\ 0$	$r_8^P = 1\ 1\ 1\ 1$
$r_3^P = 1\ *\ 0\ *$	$r_9^D = 1\ 1\ 1\ *$
$r_4^P = 1\ 1\ 1\ 0$	$r_{10}^P = 0\ *\ 0\ 0$
$r_5^P = 0\ *\ 1\ 1$	$r_{11}^D = 1\ *\ *\ *$
$r_6^D = 0\ 1\ 0\ 1$	$r_{12}^D = *\ *\ *\ *$

Table 3: 包含関係に限らぬルールリスト

Filter \mathcal{R}
$r_1^D = 1\ *\ 0\ 0$
$r_2^P = 0\ 1\ 0\ 0$
$r_3^P = 1\ *\ 0\ *$
$r_4^P = 1\ 1\ *\ 0$
$r_5^P = 0\ *\ 1\ 1$
$r_6^D = 0\ 1\ 0\ 1$

r_i と r_j が重複するなら, $M(r_i) \subset M(r_j)$ に限るとき,
そのルールリストを「包含に限るルールリスト」とよぶ

表 3 の r_1 と r_4 は重複するが, $M(r_1) = \{1000, 1100\} \not\subset M(r_4) = \{1100, 1110\}$

書換アルゴリズム

包含関係に限るルールリストの先行制約のグラフは根付木



以下のルールリスト書換アルゴリズムを考案

1. ルールリストを包含関係に限るルールリストへと書き換え
2. 評価型（従属関係）を考慮しても根付木となるよう修正

ルールリスト書換

Table 4: 包含関係に限らぬルールリスト

Filter \mathcal{R}
$r_1^D = 1 * 0 0$
$r_2^P = 0 1 0 0$
$r_3^P = 0 * 0 *$
$r_4^P = 1 1 * 0$
$r_5^P = 0 * 1 1$
$r_6^D = 0 1 0 1$

Table 5: 包含関係に限るルールリスト

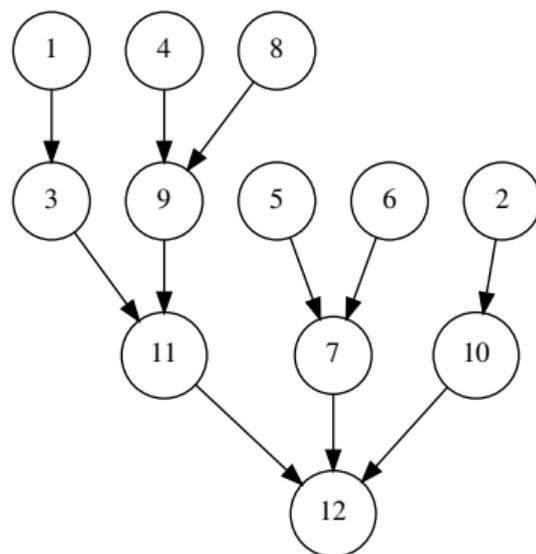
Filter \mathcal{R}
$r_{1_1}^D = 1 0 0 0$
$r_{1_2}^D = 1 1 0 0$
$r_2^P = 0 1 0 0$
$r_3^P = 0 * 0 *$
$r_4^P = 1 1 * 0$
$r_5^P = 0 * 1 1$
$r_6^D = 0 1 0 1$

r_1 から走査し、「包含関係に限る」性質を破るルールの * を 0, 1 へと展開

評価型を考慮

Table 6: ルールリスト

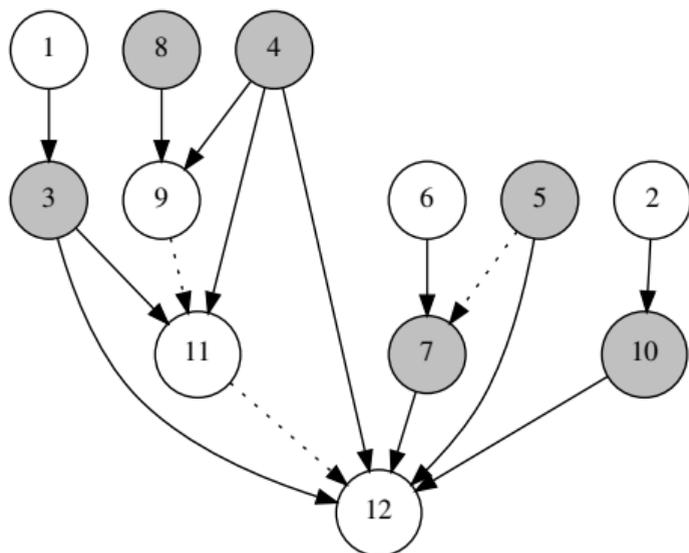
Filter \mathcal{R}	Filter \mathcal{R}
$r_1^D = 1\ 1\ 0\ 0$	$r_7^P = 0\ *\ *\ 1$
$r_2^P = 0\ 1\ 0\ 0$	$r_8^P = 1\ 1\ 1\ 1$
$r_3^P = 1\ *\ 0\ *$	$r_9^D = 1\ 1\ 1\ *$
$r_4^P = 1\ 1\ 1\ 0$	$r_{10}^P = 0\ *\ 0\ 0$
$r_5^P = 0\ *\ 1\ 1$	$r_{11}^D = 1\ *\ *\ *$
$r_6^D = 0\ 1\ 0\ 1$	$r_{12}^D = *\ *\ *\ *$



評価型を考慮

Table 6: ルールリスト

Filter \mathcal{R}	Filter \mathcal{R}
$r_1^D = 1\ 1\ 0\ 0$	$r_7^P = 0\ *\ *\ 1$
$r_2^P = 0\ 1\ 0\ 0$	$r_8^P = 1\ 1\ 1\ 1$
$r_3^P = 1\ *\ 0\ *$	$r_9^D = 1\ 1\ 1\ *$
$r_4^P = 1\ 1\ 1\ 0$	$r_{10}^P = 0\ *\ 0\ 0$
$r_5^P = 0\ *\ 1\ 1$	$r_{11}^D = 1\ *\ *\ *$
$r_6^D = 0\ 1\ 0\ 1$	$r_{12}^D = *\ *\ *\ *$



評価型を考慮すると (従属関係のグラフだと) 根付木とならないことが

節点（ルール）の挿入と縮約

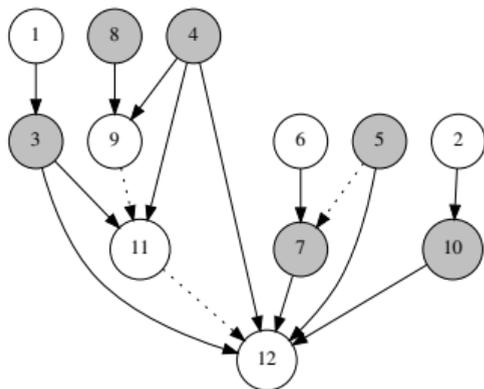


Figure 1: オリジナル

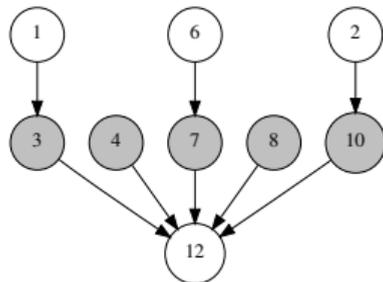


Figure 2: 縮約

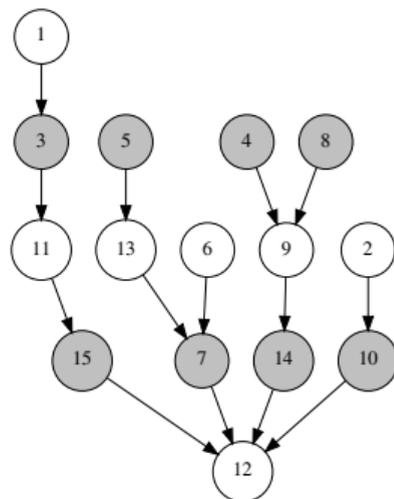
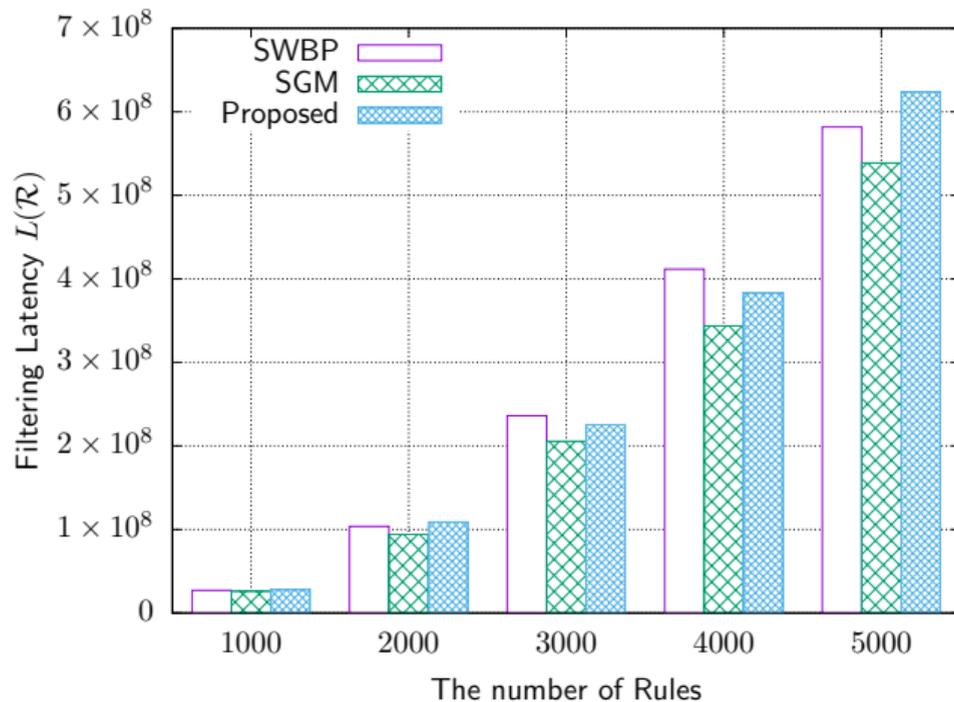


Figure 3: 挿入

節点（ルール）の挿入と縮約により，先行制約のグラフを根付木へ

実験結果



既存手法で最良の SGM より悪いが、最新の SWBP より 4000 では良い

まとめと今後の課題

まとめ

包含関係に着目した，ルールリスト最適化問題に対する発見的解法を提案

今後の課題

- 包含関係に拘らずに，先行関係のグラフが根付木となるようなルールリスト書換法の提案
- 根付木にも拘らずに，ルール順序を最適化できるように，ルールリストを書換える手法の提案