

# XCC を表現する ZMDD 上での探索

松本 吏司 原田 崇司

高知工科大学大学院 工学研究科



2026 年 1 月 14 日



1 研究背景

2 厳密被覆問題 (XC) と色付き厳密被覆問題 (XCC)

3 XC と XCC に対するアルゴリズム

4 ZDD を用いた圧縮手法

5 ZMDD による圧縮 (提案手法)

6 まとめと今後の課題





## 研究背景

- 色付き厳密被覆問題は、幅広い問題を比較的簡単に扱える
- 現実の問題を定式化すると、インスタンスが巨大化するものが存在
- Nishino らがインスタンスを圧縮し、その表現上で探索を行う厳密被覆問題に対するアルゴリズム ( $D^3X$ ) を提案 (2021)

$D^3X$  を拡張し、色付き厳密被覆問題へ対応させた手法を提案したが、変数の数が巨大になる問題が存在

ZMDD を用いることで変数の数を抑制

# 研究背景

へ	み	ら	む	か	な
の	ま	な	ろ	わ	す
ま	つ	も	と	は	け
て	お	め	だ	ら	は

へ	み	ら	む	か	な
の	ま	な	ろ	わ	す
ま	つ	も	と	は	け
て	お	め	だ	ら	は

図 1: ワードサーチの作問

## 色付き厳密被覆問題で扱える問題の例

- スケジューリング
- グラフ彩色
- $s - t$  パス列挙



# 厳密被覆問題

## 厳密被覆問題 (Exact Cover, XC)

入力：集合  $U$  と  $U$  の幂集合の部分集合  $\mathcal{F}$

出力： $U$  の分割となる  $\mathcal{F}$  の部分集合

集合  $U$  の要素をアイテム、集合  $\mathcal{F}$  の要素をオプションと呼称

各アイテムを丁度一度被覆するオプションの組合せを求める問題

$$U = \{a, b, c, d\},$$

$$\mathcal{F} = \{\{a\}, \{a, c, d\}, \{b, c\}, \{b, d\}, \{d\}\}.$$

$\{a\}, \{b, c\}, \{d\}$  の組合せが解

$\{a, c, d\}, \{b, c\}$  の組合せは  $c$  が重複するため解でない



# 色付き厳密被覆問題

## 色付き厳密被覆問題 (Exact Covering with Colors, XCC)

アイテム集合  $U$  をプライマリアイテムの集合  $U_p$  と、セカンダリアイテムの集合  $U_s$  に分割

セカンダリアイテムには、新たな属性として色を付与

XCC は XC を拡張した問題であり、Knuth によって提案

### 各アイテムの制約

プライマリアイテム：丁度一度被覆しなければならない

セカンダリアイテム：高々一度被覆してよい

ただし、同じ色がつけられている場合は重複して被覆してよい



## XCC の例

セカンダリアイテム  $s$  に色  $c$  が付いていることを  $s:c$  と表現

$$\begin{aligned}U_p &= \{p, q, r\}, \quad U_s = \{x, y\}, \\ \mathcal{F} &= \{\{p, q, x, y: A\}, \{p, r, x: A, y\}, \\ &\quad \{p, x: B\}, \{q, x: A\}, \{r, y: B\}\}.\end{aligned}$$

$\{p, r, x: A, y\}, \{q, x: A\}$  の組合せが解

$\{p, q, x, y: A\}, \{r, y: B\}$  の組合せは  $y$  に付けられた色が異なるため解でない



## Algorithm X

XC を解くバックトラックアルゴリズム

オプションを選択し、競合する他のオプションを削除

$$\begin{array}{cccc}
 & a & b & c & d \\
 \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \end{matrix} & \left( \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) & \xrightarrow{1 \text{を選択}} & \begin{matrix} b & c & d \\ \begin{matrix} 3 \\ 4 \\ 5 \end{matrix} & \left( \begin{array}{ccc} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) & \xrightarrow{3 \text{を選択}} & 5 \left( \begin{array}{c} d \\ 1 \end{array} \right) \\ \xrightarrow{2 \text{を選択}} & - \left( \begin{array}{c} b \\ - \end{array} \right) \end{matrix}
 \end{array}$$



## Algorithm C (XCC への拡張)

同じ色のセカンダリアイテムを持つオプションは削除しない

アイテムの被覆状態の確認はプライマリアイテムに限定

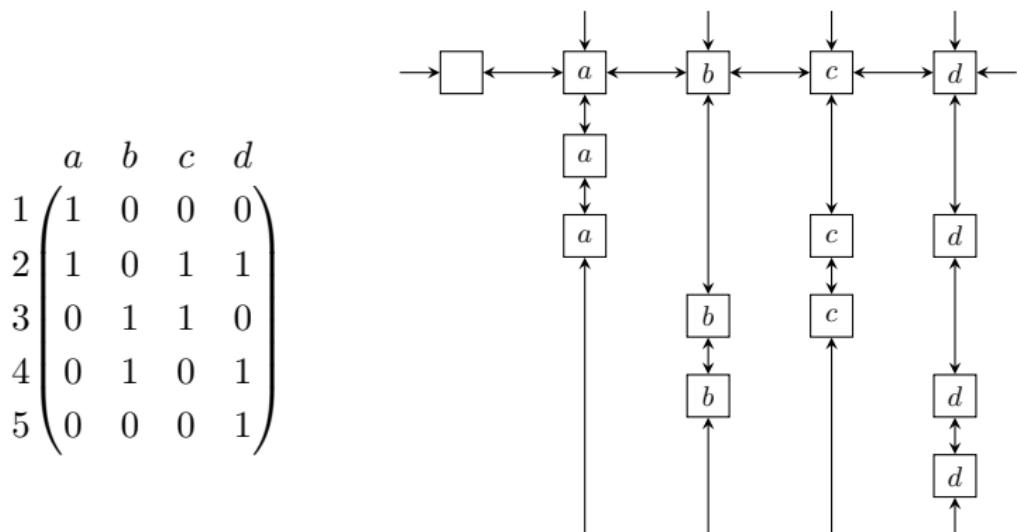
$$\begin{array}{cc}
 & \begin{matrix} p & q & r & x & y \end{matrix} \\
 \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \end{matrix} & \left( \begin{matrix} 1 & 1 & 0 & 1 & A \\ 1 & 0 & 1 & A & 1 \\ 1 & 0 & 0 & B & 0 \\ 0 & 1 & 0 & A & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & B \end{matrix} \right) \xrightarrow{1 \text{を選択}} - \left( \begin{matrix} r \\ - \end{matrix} \right)
 \end{array}$$

$$\xrightarrow{4 \text{を選択}} 2 \left( \begin{matrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & B \end{matrix} \right)$$



# Dancing Links [Knuth (2000)]<sup>1</sup>

- 双方向リンクを持つノードによって構成されるデータ構造
- ノードの削除・復元を、リンクの付替えによって高速に処理
- 疎なインスタンスに対して省メモリ



<sup>1</sup>Donald E. Knuth (2000), Dancing Links,  
Millennial Perspectives in Computer Science, pages 187–214



## 巨大なインスタンス

- 巨大なインスタンスは、入力を行うこと自体が困難
- 実行時間も大幅に増加

Nishino らはインスタンスを ZDD を用いて圧縮し、その表現上で探索を行う手法を提案

# インスタンスの圧縮

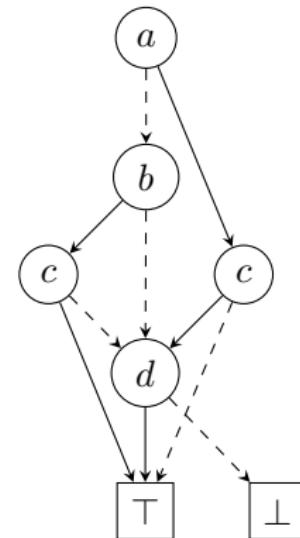
## Zero-suppressed Binary Decision Diagram, ZDD

組合せ集合を簡潔に表現できるデータ構造

0 枝, 1 枝の子を持つ非終端節点と, 0-終端節点, 1-終端節点から構成

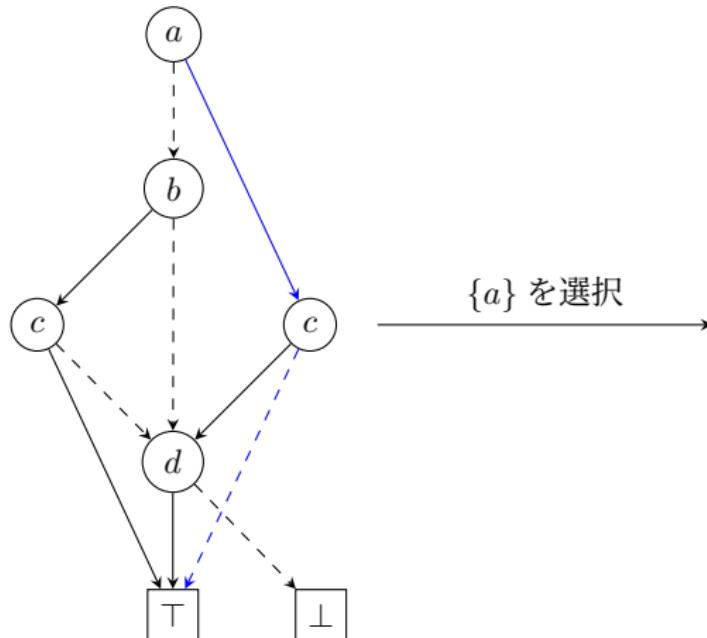
$$U = \{a, b, c, d\},$$

$$\mathcal{F} = \{\{a\}, \{a, c, d\}, \{b, c\}, \{b, d\}, \{d\}\}$$



# アルゴリズム D<sup>3</sup>X [Nishino et al. (2021)]<sup>2</sup>

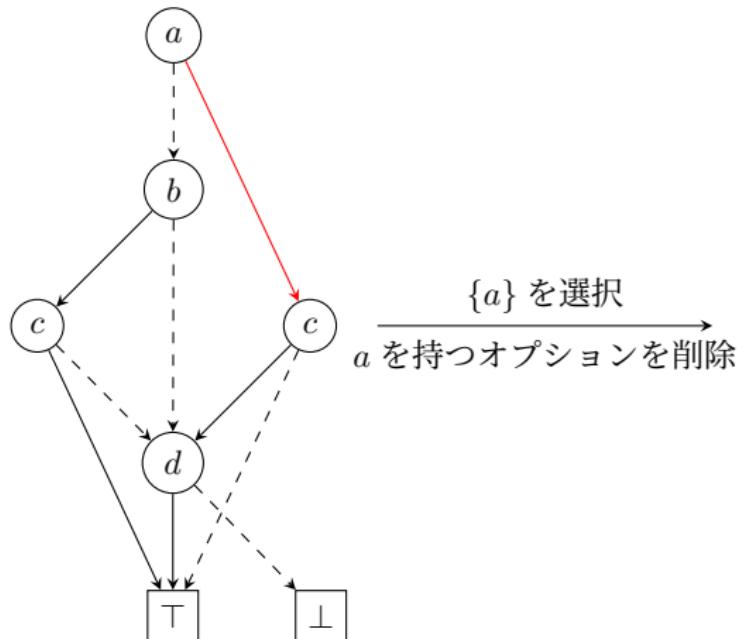
D<sup>3</sup>X は ZDD 上で探索を行うバックトラックアルゴリズム



<sup>2</sup>Nishino et al. (2021), Compressing Exact Cover Problems with Zero-suppressed Binary Decision Diagrams, IJCAI 2021, pages 1996–2004

アルゴリズム D<sup>3</sup>X [Nishino et al. (2021)]<sup>2</sup>

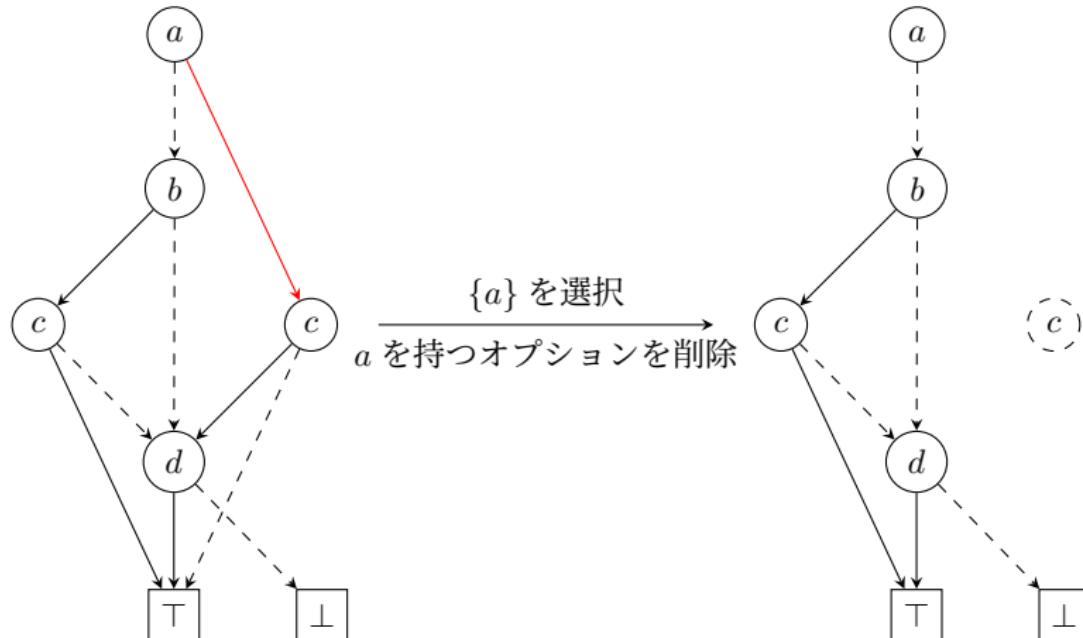
$D^3X$  は ZDD 上で探索を行うバックトラックアルゴリズム



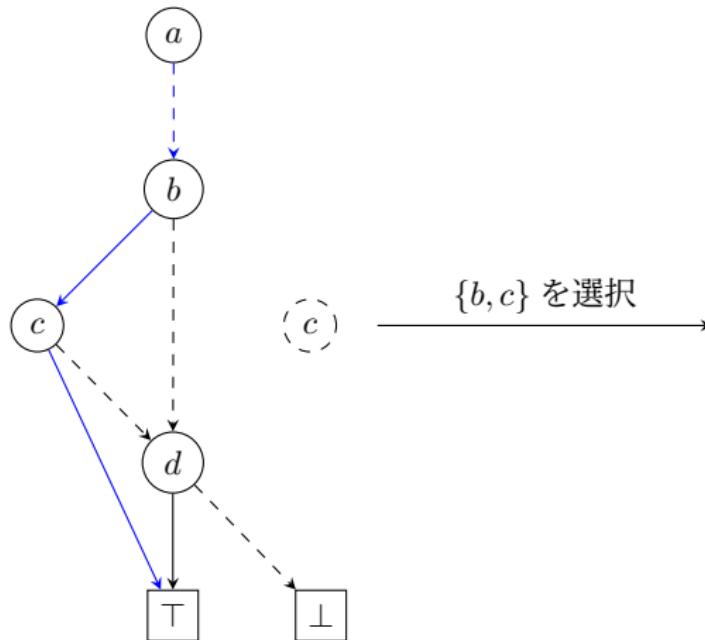
<sup>2</sup>Nishino et al. (2021), Compressing Exact Cover Problems with Zero-suppressed Binary Decision Diagrams, IJCAI 2021, pages 1996–2004

# アルゴリズム D<sup>3</sup>X [Nishino et al. (2021)]<sup>2</sup>

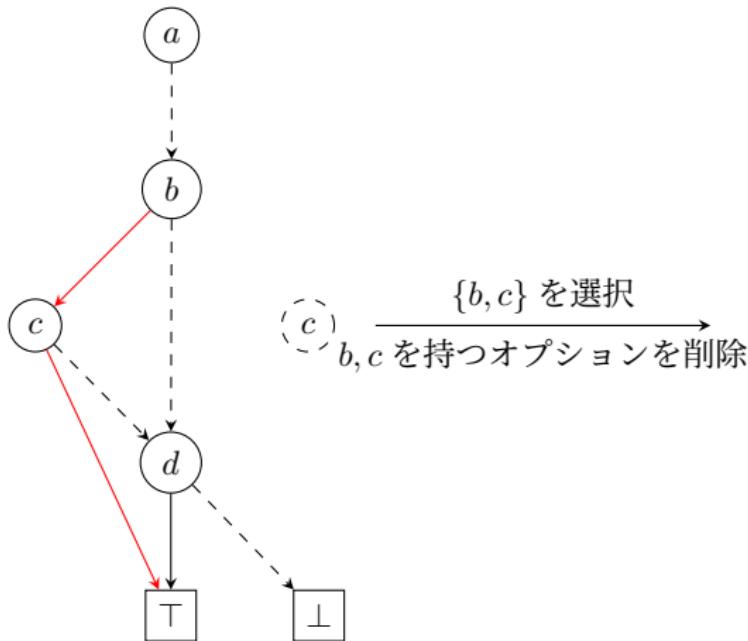
D<sup>3</sup>X は ZDD 上で探索を行うバックトラックアルゴリズム



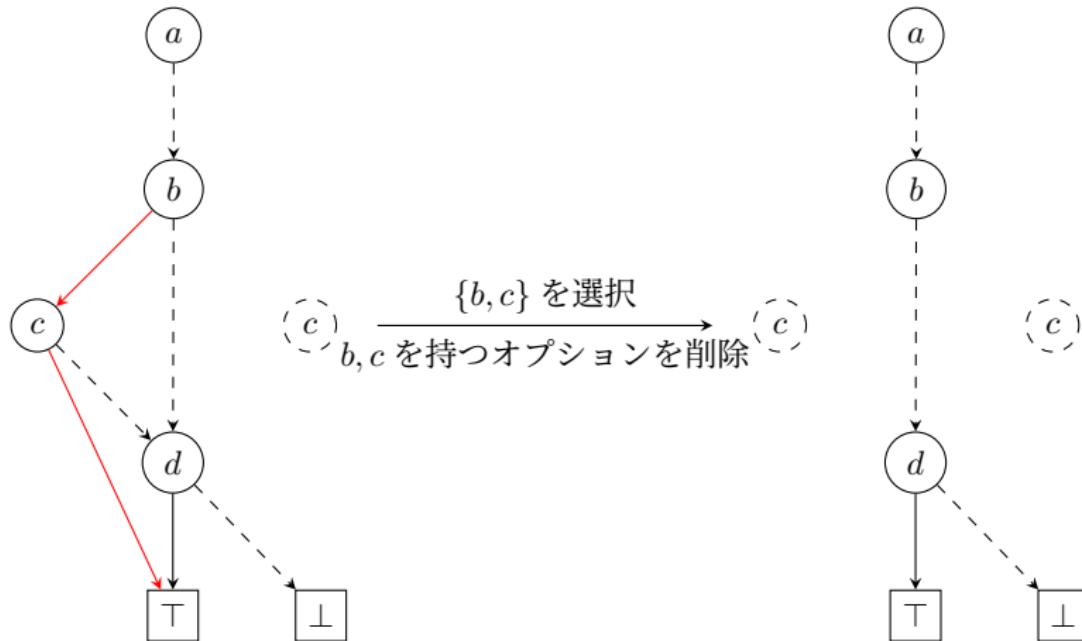
<sup>2</sup>Nishino et al. (2021), Compressing Exact Cover Problems with Zero-suppressed Binary Decision Diagrams, IJCAI 2021, pages 1996–2004

アルゴリズム D<sup>3</sup>X Nishino et al.

アルゴリズム D<sup>3</sup>X Nishino et al.

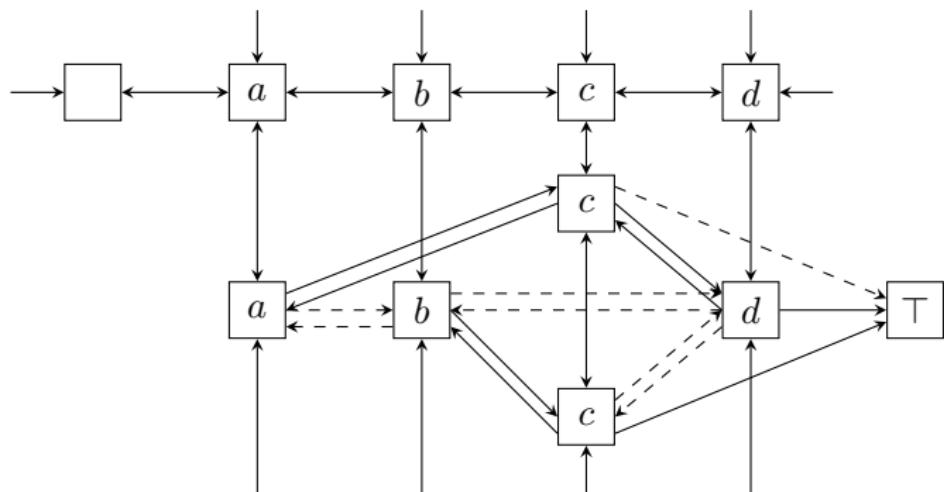


# アルゴリズム D<sup>3</sup>X Nishino et al.



## DanceDD Nishino et al.

Dancing Links のオプションに対応する部分を ZDD で表現したデータ構造  
巨大な入力に対しても効率よく処理

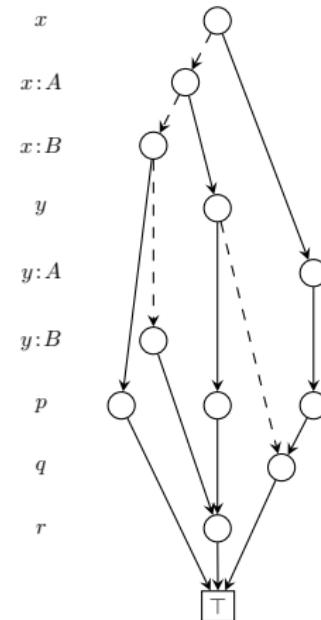


# $D^3X$ の XCC への拡張 [松本ら (2025)]<sup>3</sup>

各セカンダリアイテムの色ごとに異なる変数を用意し、ZDD で表現

$$\begin{aligned}
 U_p &= \{p, q, r\}, \quad U_s = \{x, y\}, \\
 \mathcal{F} &= \{\{p, q, x, y: A\}, \{p, r, x: A, y\}, \\
 &\quad \{p, x: B\}, \{q, x: A\}, \{r, y: B\}\}
 \end{aligned}$$

セカンダリアイテムの色数が多い場合、変数の数が巨大になる



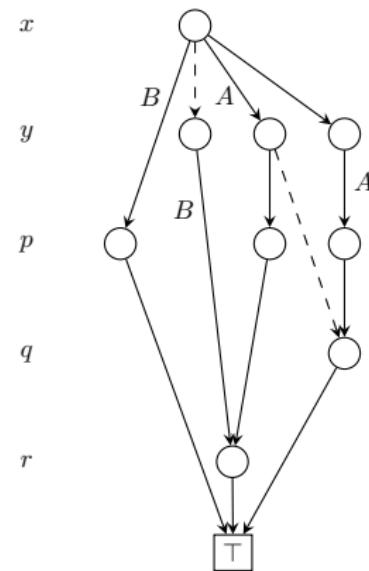
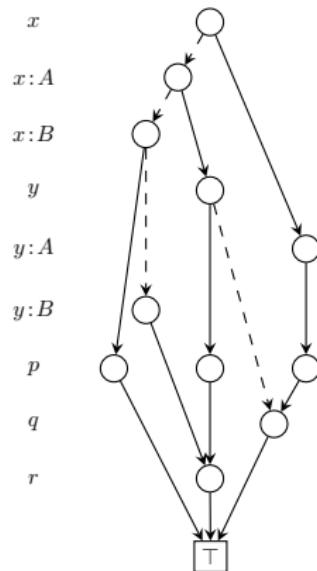
<sup>3</sup>松本, 原田 (2025), DanceDD-C を用いた XCC に対するアルゴリズム, FPAI-131-01

# インスタンスの圧縮

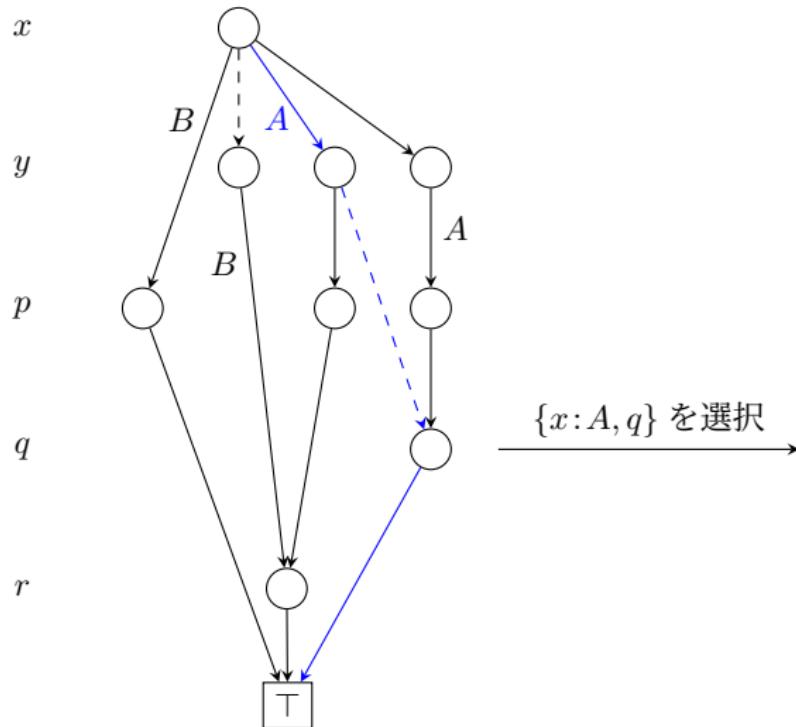
## Zero-suppressed Multi-valued Decision Diagram, ZMDD

ZDD と同様の規則を適用した多値決定グラフ

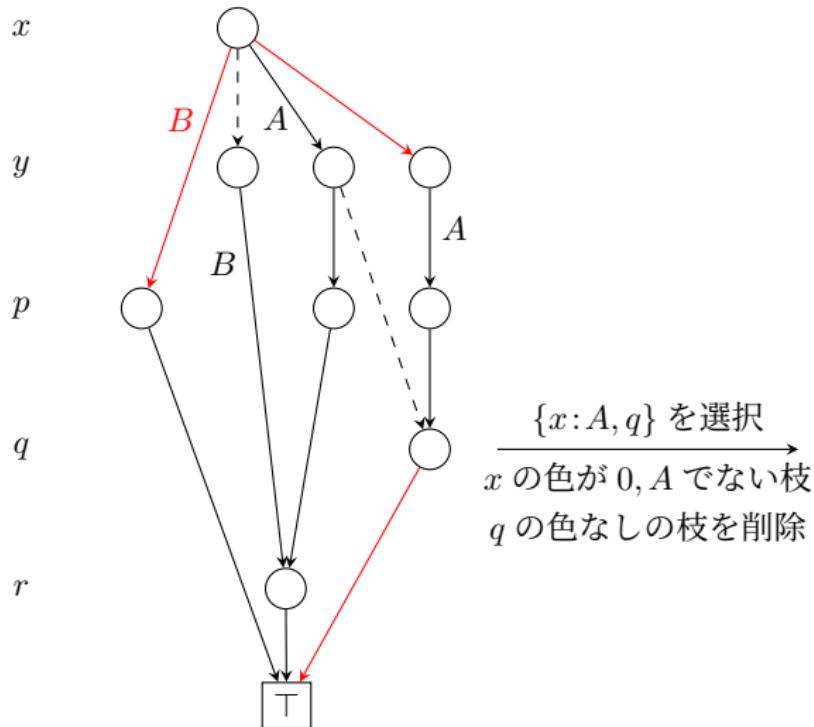
アイテムの各色を各枝に対応させ、インスタンスを表現



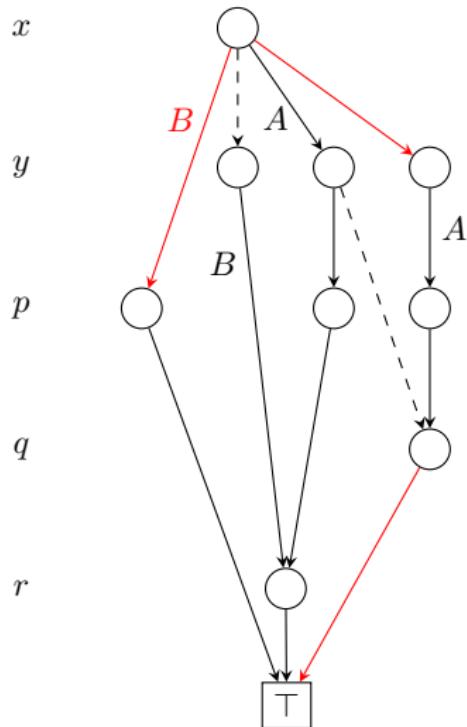
## ZMDD 上での探索 (1/3)



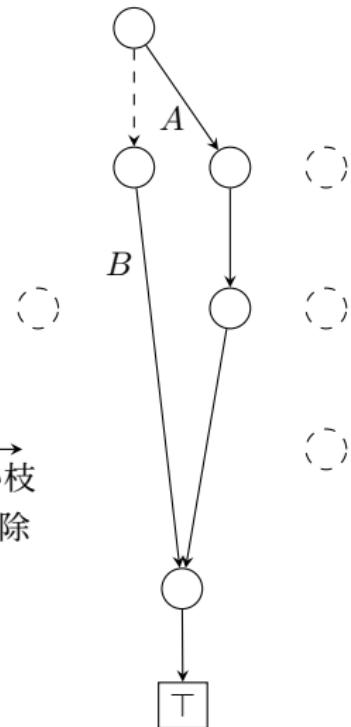
## ZMDD 上での探索 (1/3)



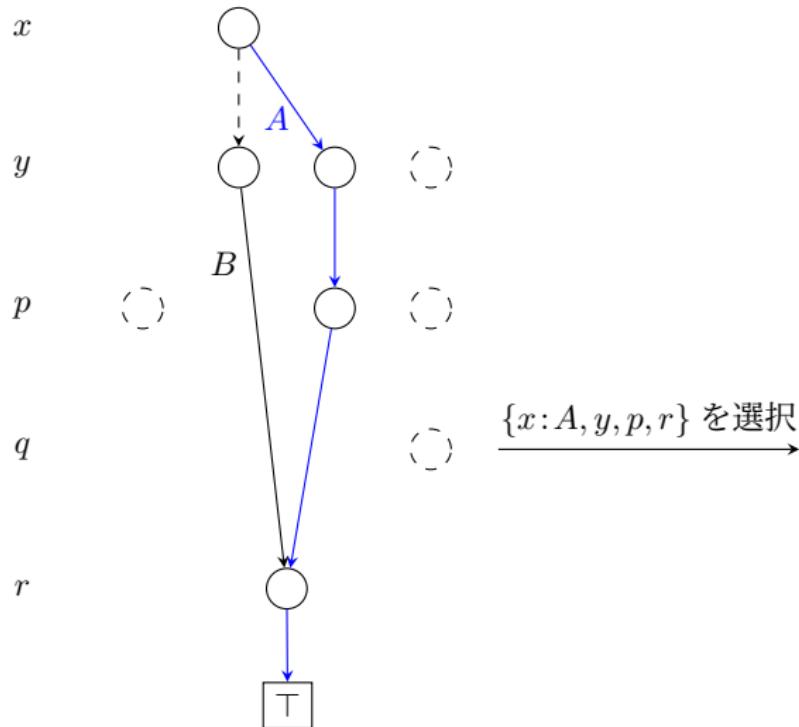
## ZMDD 上での探索 (1/3)



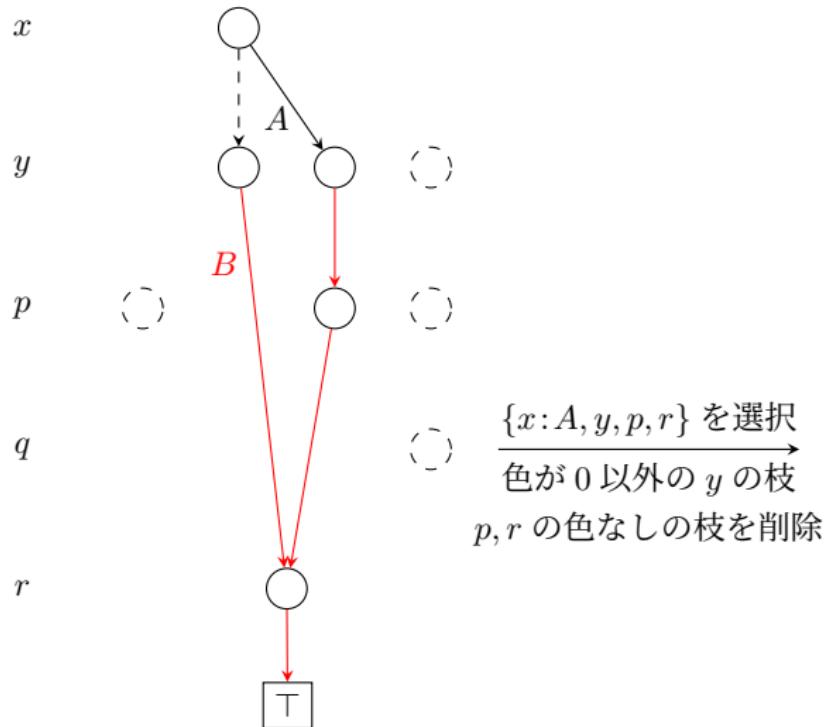
$\{x:A, q\}$  を選択  
 $x$  の色が 0, A でない枝  
 $q$  の色なしの枝を削除



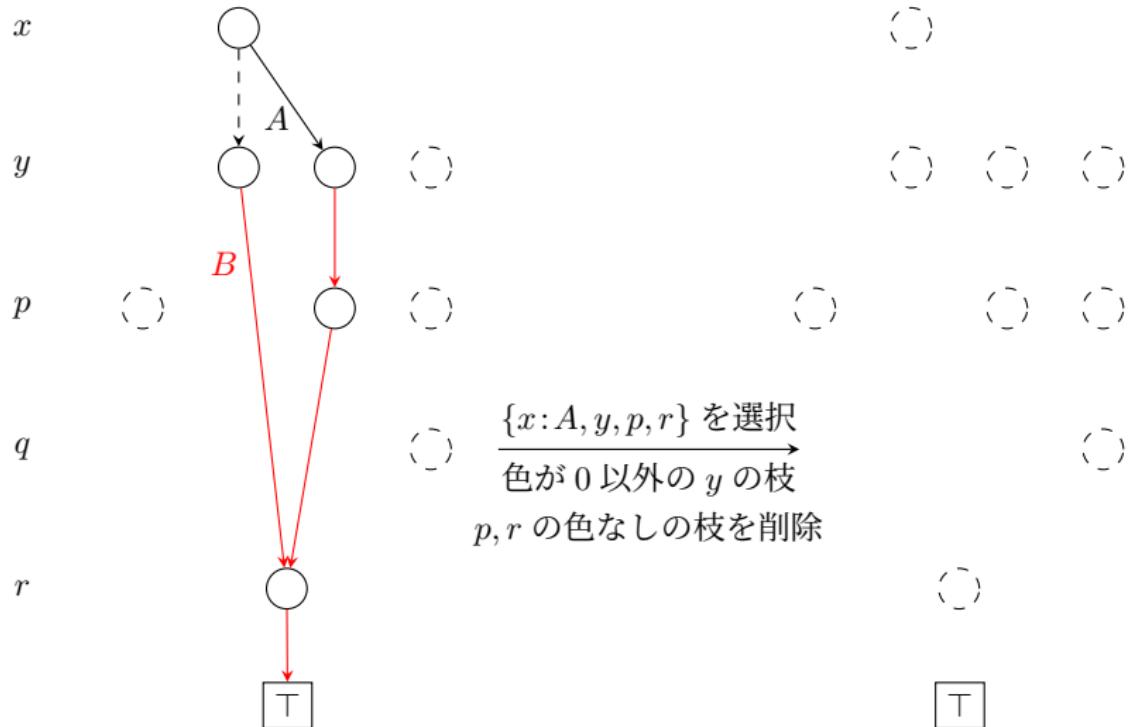
## ZMDD 上での探索 (2/3)



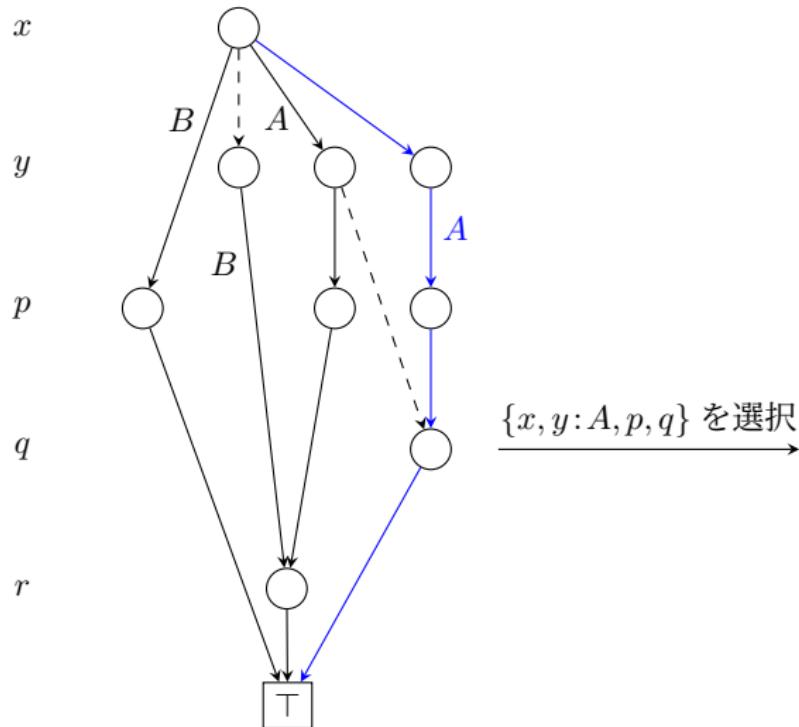
## ZMDD 上での探索 (2/3)



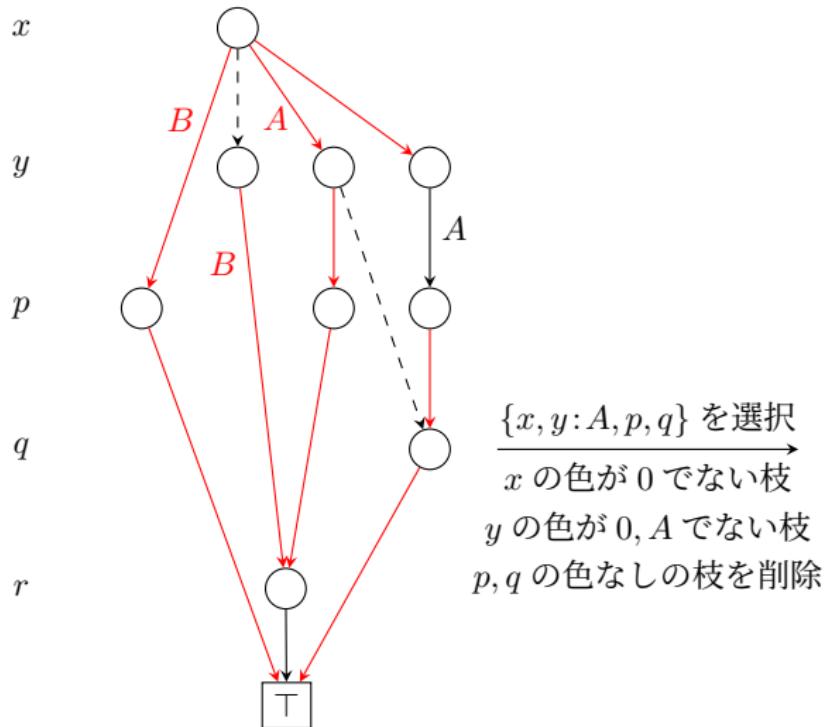
## ZMDD 上での探索 (2/3)



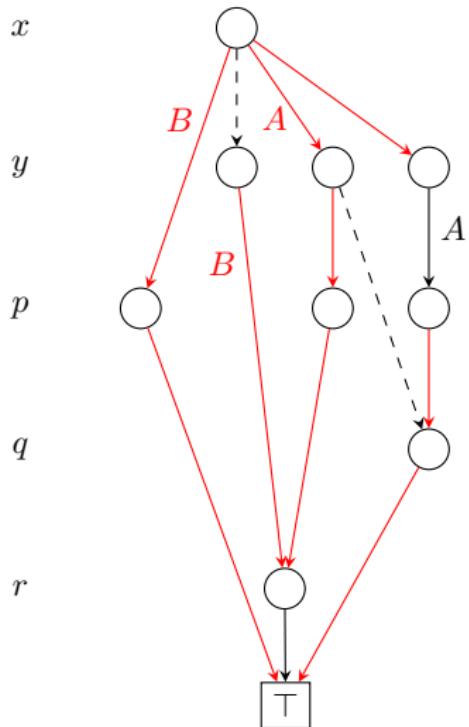
## ZMDD 上での探索 (3/3)



## ZMDD 上での探索 (3/3)

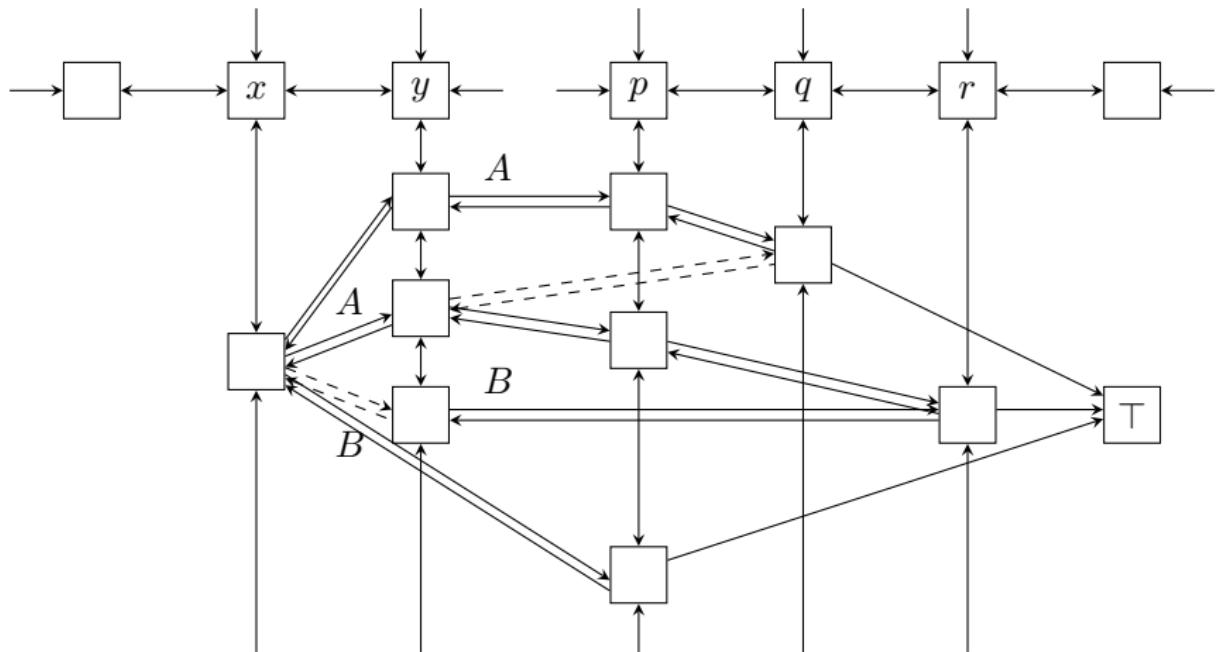


## ZMDD 上での探索 (3/3)



$\frac{\{x, y : A, p, q\} \text{ を選択}}{x \text{ の色が } 0 \text{ でない枝}} \rightarrow$   
 $y \text{ の色が } 0, A \text{ でない枝}$   
 $p, q \text{ の色なしの枝を削除}$

## データ構造





## 各データ構造のサイズ比較

	オプション数	$ U_P $	$ U_S $	$ DLX $	ZDD (var)	$ ZDD $	ZMDD (var)	$ ZMDD $
A	18486	30	110	384871	250	15262	140	<b>13032</b>
C	4320	30	61	34560	—	—	91	<b>11495</b>
D	2327	77	1	13988	—	—	78	<b>9558</b>
E	2536	54	14	9974	250	8411	68	<b>4017</b>
F	7800	81	594	131830	—	—	675	<b>125943</b>
G	576	48	506	3613	—	—	554	4989
H	1416	196	93	10176	—	—	289	13004
I	20088	81	72	200880	—	—	153	<b>98861</b>
K	343	49	288	1697	—	—	337	2706
M	1514	49	42	7578	217	6245	91	<b>4901</b>
N	5546	17	668	347810	—	—	685	419469
P	14179	200	100	113432	—	—	300	<b>92531</b>
Q	256	32	58	1020	—	—	90	1421
R	121	11	741	1801	—	—	752	3370
S	3858	342	90	26617	1008	19827	432	19827
T	2658	29	338	19741	—	—	367	28049
V	22000	9	20	122000	517	58293	29	<b>32367</b>
W	1212	12	36	5724	513	6825	48	6243
Y	1309	225	312	7154	—	—	537	9954
Z	1104	24	24	3312	576	4072	48	<b>2234</b>



# まとめと今後の課題

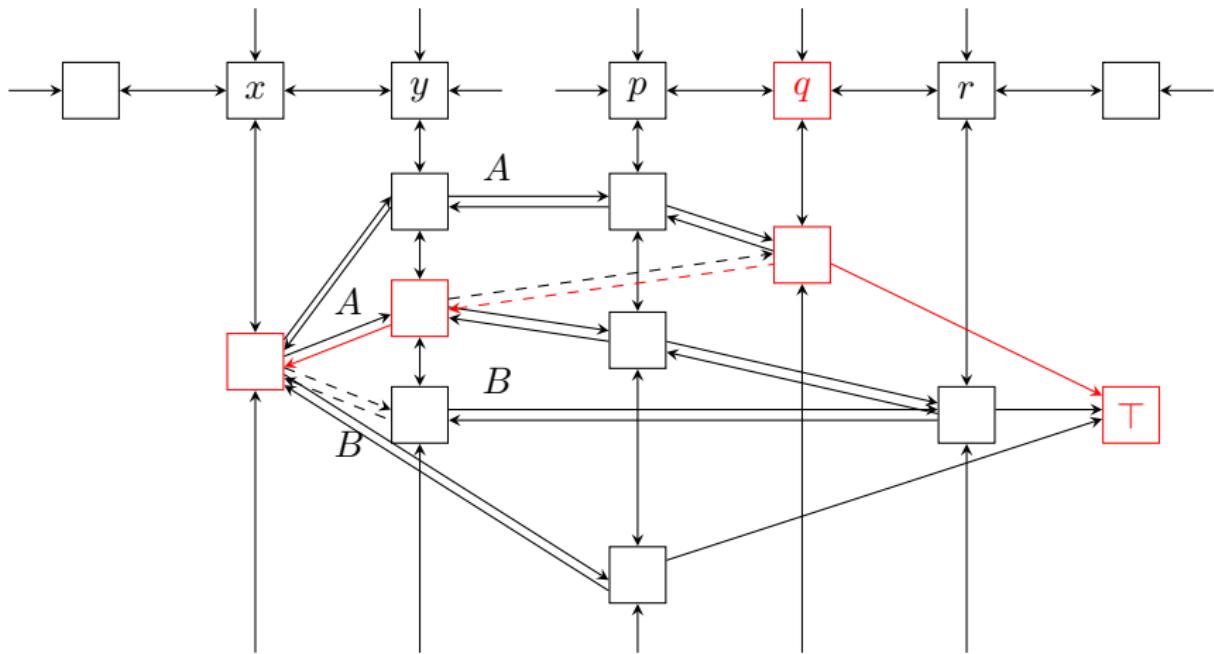
## まとめ

- XCC インスタンスの表現に ZMDD を用い、その上で探索を行う手法を提案
- 変数の数をアイテム数に抑制

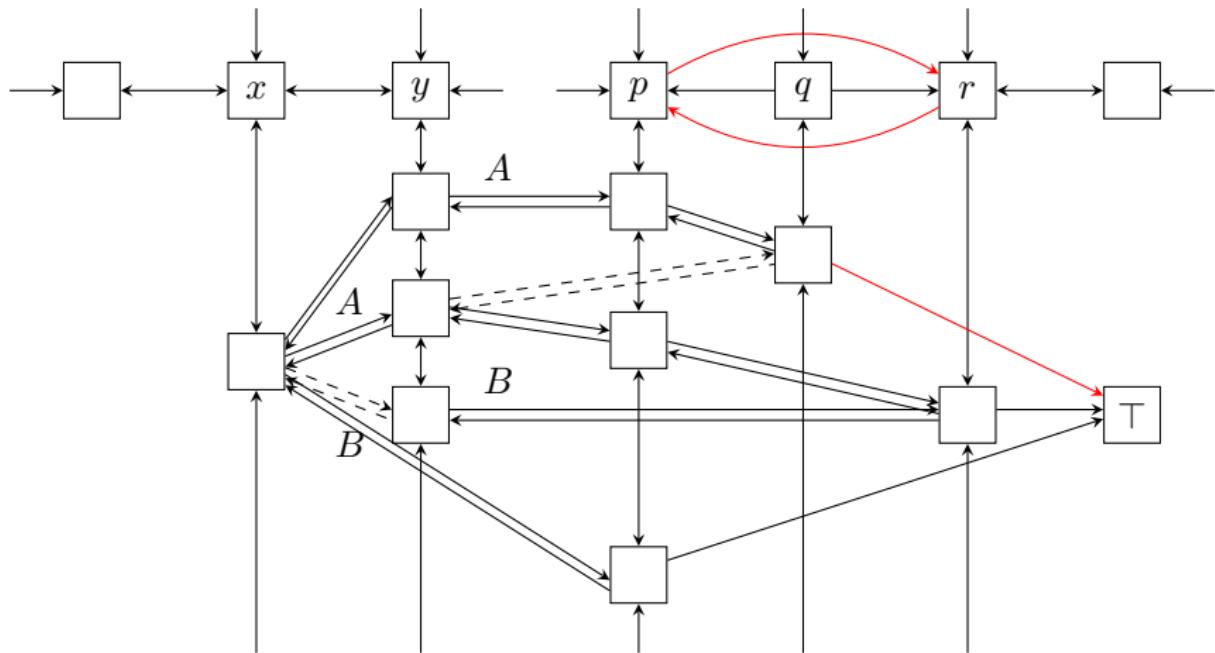
## 今後の課題

- 提案手法の高速な実装
- ZMDD の変数順序の変更
- MCC (Covering with Multiplicities and Colors) への拡張
- SDD, ZSDD 等のデータ構造の検討

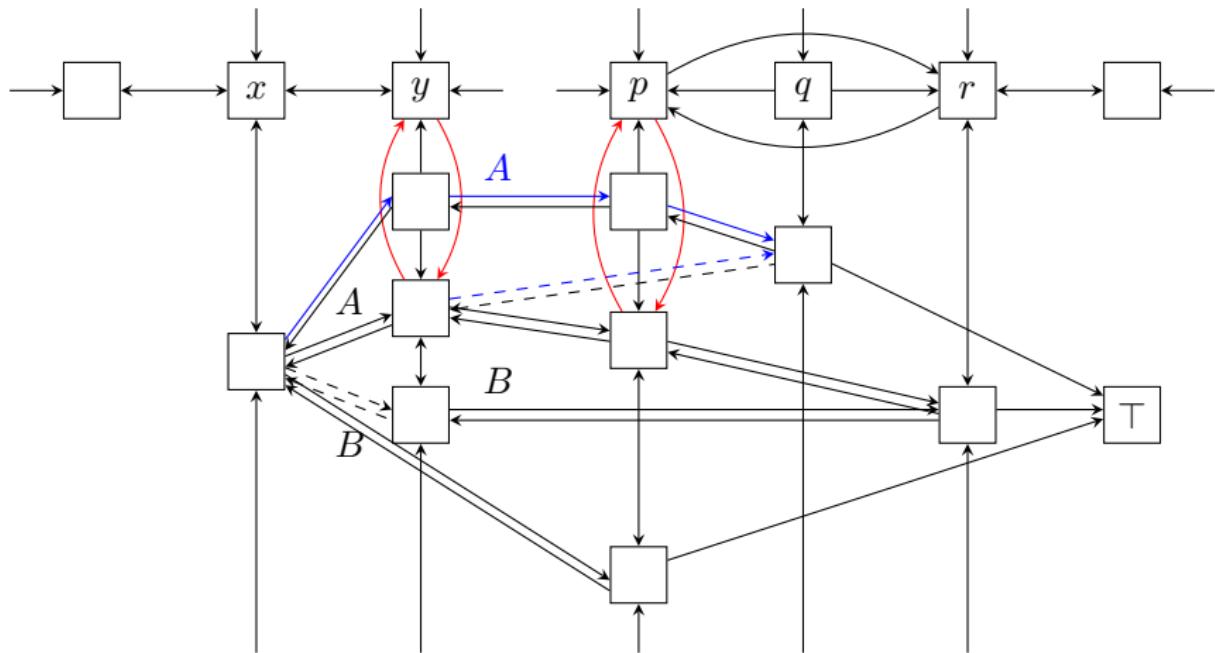




# 探索例



# 探索例



# 探索例

