

# 大規模知識処理特論

# 二分決定グラフの利用 (2)

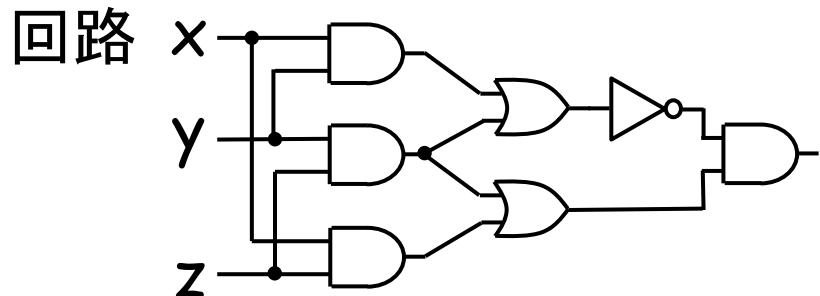
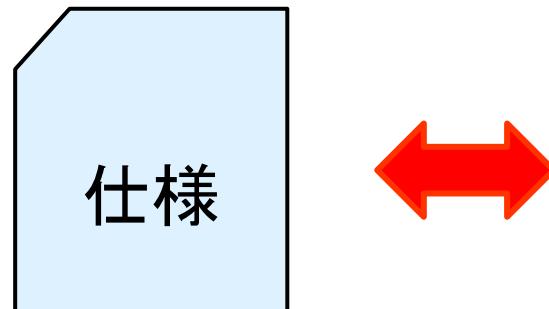


北海道大学 情報科学研究院  
堀山 貴史

# BDD の応用：論理回路の設計検証

## ■ 組合せ回路の等価性の検証

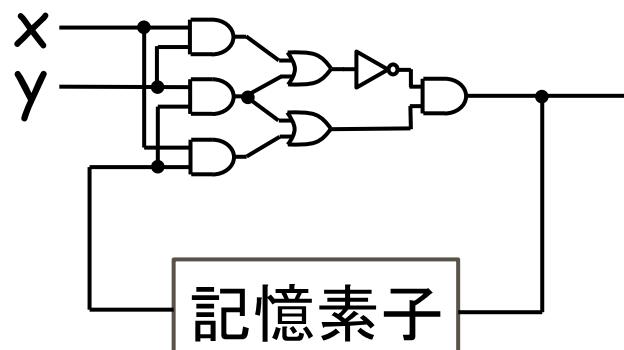
- 仕様の記述 (どんな入力から何を計算をするか) と 設計した回路 (多くの場合に最適化されている)
- リファレンス実装の回路 と 設計した回路



- すべての入力に対して出力が同じになるか、網羅的に チェックする (真理値表だと、 $2^n$  通りをすべて試す...)
- 仕様の論理関数と回路の論理関数を **BDD** で表す
  - 同じ関数は、同じ根節点から始まる (一意性)

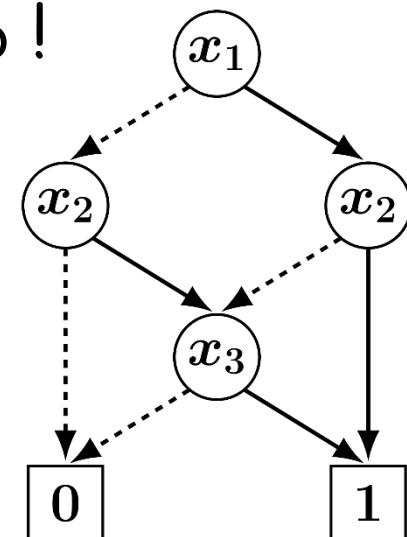
# BDD の応用：論理回路の設計検証

- 順序回路（状態を持ち、入力により状態が変化する回路）
- すべての入力の系列に対し、同じ出力の系列になるか（組合せ回路と比べ物にならないぐらい、チェックが大変）
- 状態は、レジスタ（記憶素子）に記憶されている
- どの状態からどの入力で、どの状態に行くか、網羅的にチェックする



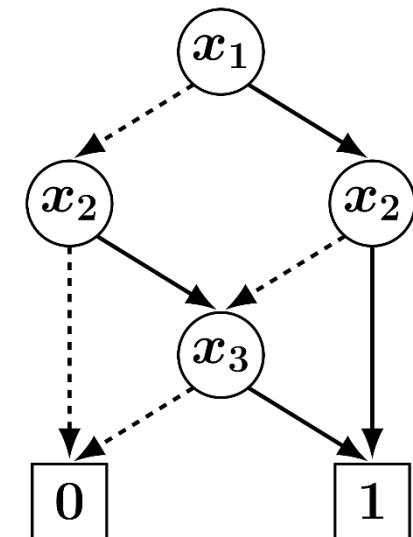
# BDD の応用: 組合せ問題と最適化

- 論理変数を組合せ問題と対応させる
- 組合せ問題の**制約条件** (満たすべき条件) を、論理関数で表す
- その論理関数を **BDD** の形で得る
  - **すべての解**が手に入った！
- BDD では、線形和のコストの評価は容易
  - BDD から**最適解**が簡単に得られる！



# BDD の利用 (1)

- 与えた組合せが解かどうかの判定
  - 根節点からグラフをたどる
  - 例)  $\{x_1, x_3\}$  は?  $\{x_2\}$  は?
- BDD から解をすべて列挙する
  - **深さ優先探索**
  - 1-定数節点に来たら、解が得られる



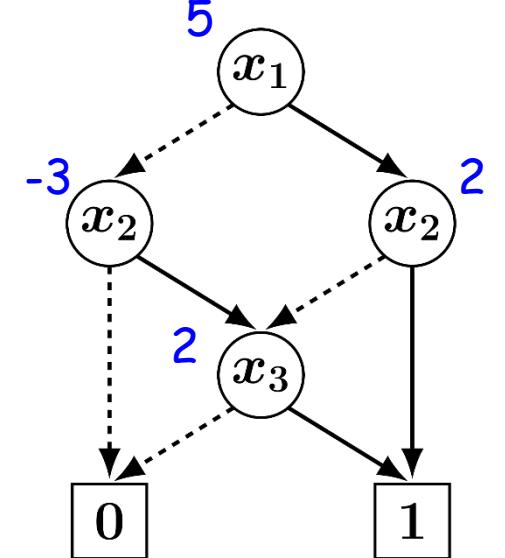
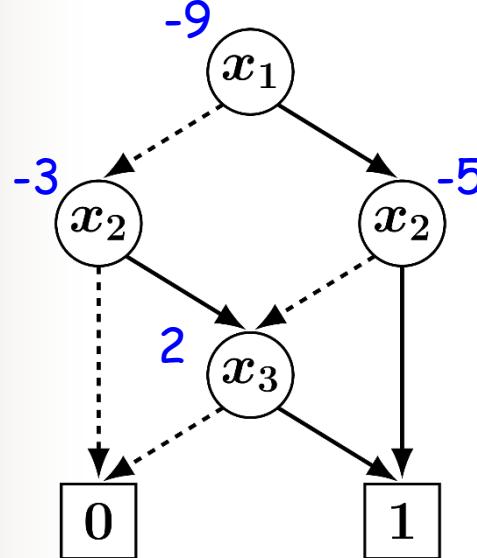
# BDD の利用 (2)

## ■ 線形和のコストの評価

- 各節点で、0-枝側のコストと1-枝側のコストを見比べて、良い方をその節点でのコストとして採用
- 根節点のコストが、最適解

例) minimize  $-4x_1 - 5x_2 + 2x_3$

maximize  $3x_1 - 5x_2 + 2x_3$



# 休憩

- ここで、少し休憩しましょう。
- 深呼吸したり、肩の力を抜いてから、次のビデオに進んでください。

# 組合せ最適化：ナップサック問題



価格	60円	30円	40円	50円	40円	30円
うれしさ	36	27	12	50	28	24

- おやつは **予算100円（100円以内）**
  - 各品物は、それぞれ1個まで選べる
  - 品物を分割してはいけない
- 「うれしさ」の総和が**最大**になるようにしたい

# ナップサック問題：変数 $x_i$



品物	品物 <sub>1</sub>	品物 <sub>2</sub>	品物 <sub>3</sub>	品物 <sub>4</sub>	品物 <sub>5</sub>	品物 <sub>6</sub>
価格 (円)	60円	30円	40円	50円	40円	30円
うれしさ	36	27	12	50	28	24

- $x_i = \begin{cases} 1 & \cdots \text{選択する} \\ 0 & \cdots \text{選択しない} \end{cases}$
- おやつは **予算100円 (100円以内)**
  - $60x_1 + 30x_2 + 40x_3 + 50x_4 + 40x_5 + 30x_6 \leq 100$

# ナップサック問題：定式化



品物	品物 <sub>1</sub>	品物 <sub>2</sub>	品物 <sub>3</sub>	品物 <sub>4</sub>	品物 <sub>5</sub>	品物 <sub>6</sub>
価格(円)	$p_1$	$p_2$	$p_3$	$p_4$	$p_5$	$p_6$
うれしさ	$u_1$	$u_2$	$u_3$	$u_4$	$u_5$	$u_6$

## ■ 目的関数

- 最大化： $\sum_{i=1}^6 u_i x_i$

## ■ 制約条件

- $\sum_{i=1}^6 p_i x_i \leq 100$

- $x_i \in \{0, 1\} \quad (i = 1, 2, \dots, 6)$

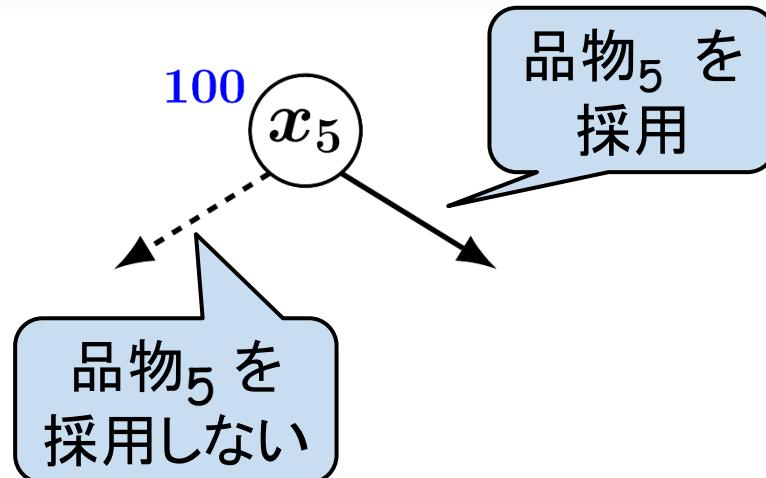
0-1 整数計画問題

として記述した

# 組合せ最適化：ナップサック問題

- 制約条件  $\sum_i p_i x_i \leq c$  を BDD で表す  
(どうやって？ → この後で)
- 目的関数  $\sum_i u_i x_i$  を最大化する

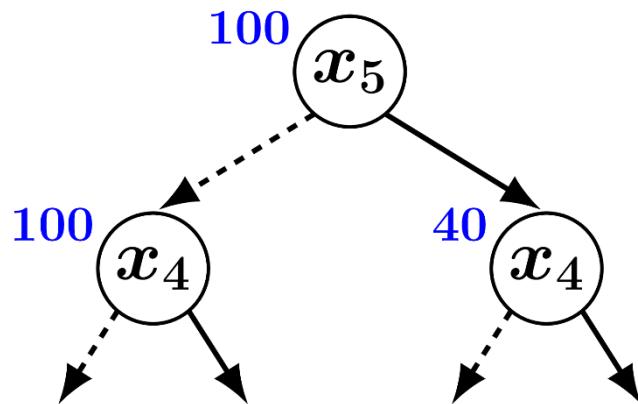
# ナップサック問題の制約を BDD で



品物	品物 <sub>5</sub>	品物 <sub>4</sub>	品物 <sub>3</sub>	品物 <sub>2</sub>	品物 <sub>1</sub>
価格 (円)	60円	30円	30円	60円	30円
うれしさ	36	27	12	50	28

予算  
100 円

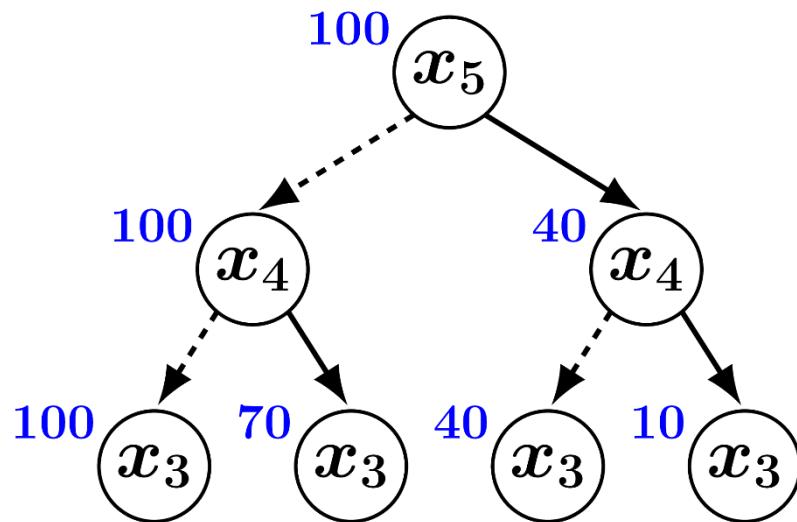
# ナップサック問題の制約を BDD で



品物	品物 <sub>5</sub>	品物 <sub>4</sub>	品物 <sub>3</sub>	品物 <sub>2</sub>	品物 <sub>1</sub>
価格 (円)	60円	30円	30円	60円	30円
うれしさ	36	27	12	50	28

予算  
100 円

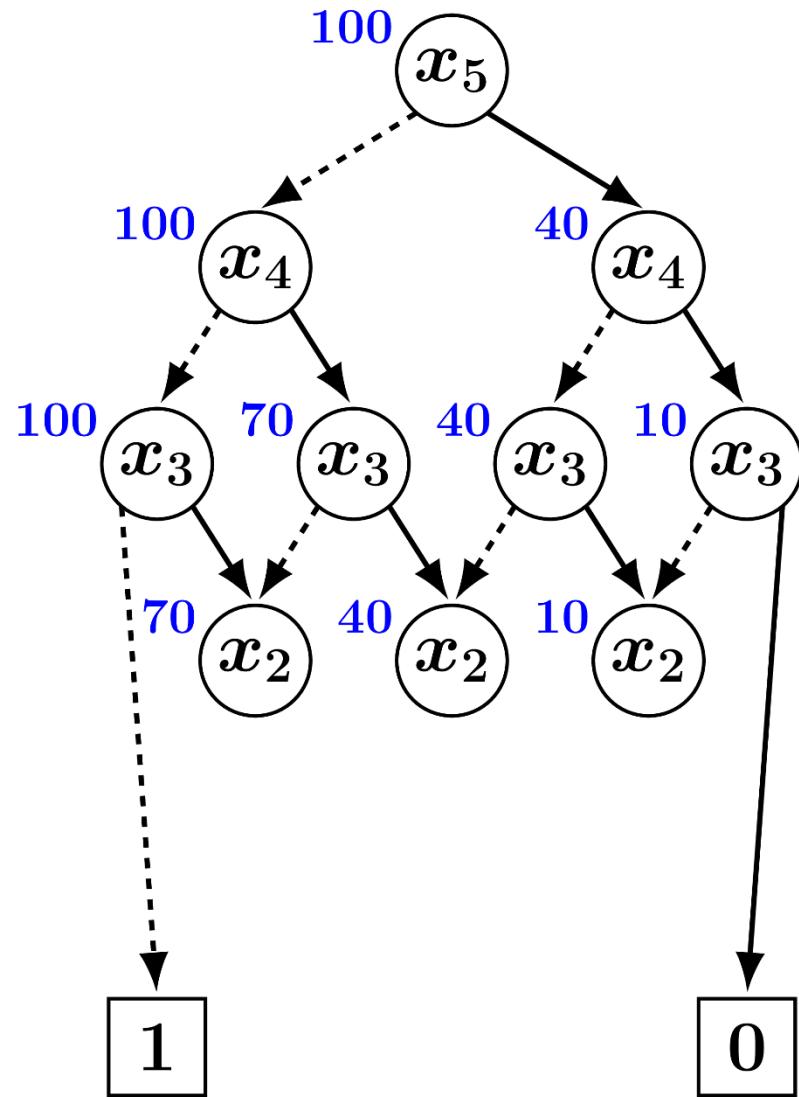
# ナップサック問題の制約を BDD で



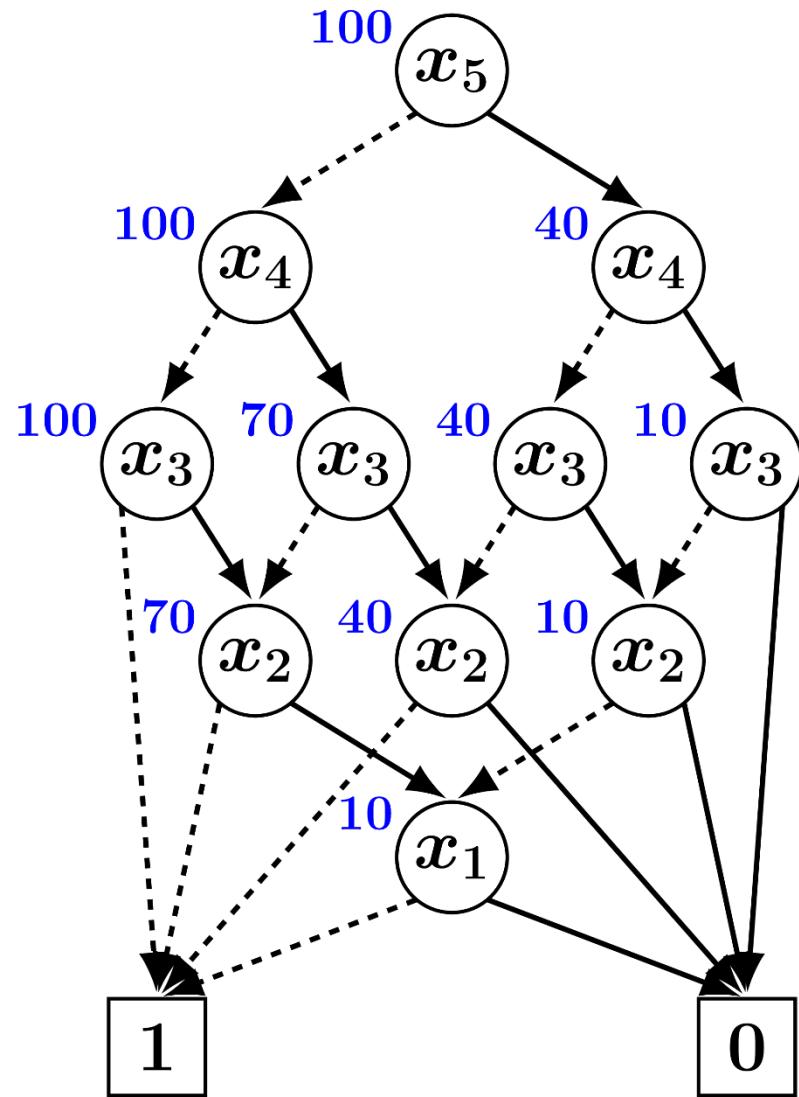
品物	品物 <sub>5</sub>	品物 <sub>4</sub>	品物 <sub>3</sub>	品物 <sub>2</sub>	品物 <sub>1</sub>
価格 (円)	60円	30円	30円	60円	30円
うれしさ	36	27	12	50	28

予算  
100 円

# ナップサック問題の制約を BDD で



# ナップサック問題の制約を BDD で



# ナップサック問題の制約を BDD で

- 制約条件を表す BDD が手に入れば  
線形和の評価関数の `minimize/maximize` は簡単
- ただし、単に最適化するだけなら、  
BDD を作る必要はない（計算時間・メモリ使用量が大）
- BDD を持つメリット
  - 評価関数を何度も変えながら最適化する  
(何度も解空間を探索し直さなくてもよい)
  - 他の制約と組み合わせた制約条件を作れる  
(`Apply` 演算が容易)

# まとめ

- 論理回路の設計検証
- 組合せ問題と最適化
  - 与えた組合せが解かどうかの判定
  - 線形和のコストの評価
  - 例) ナップサック問題