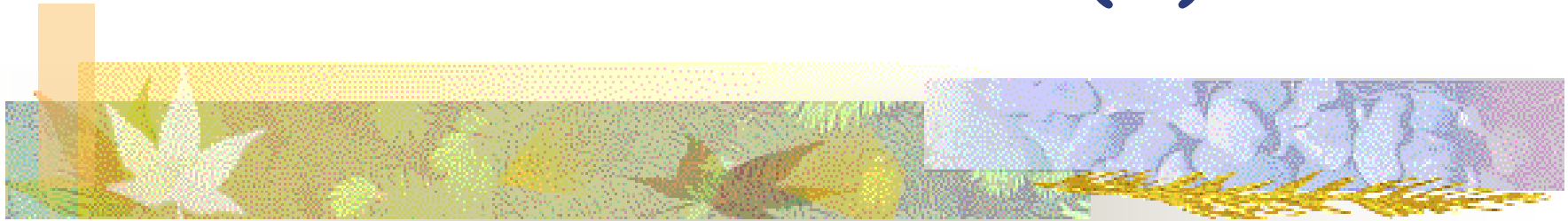


大規模知識処理特論 (第14回)

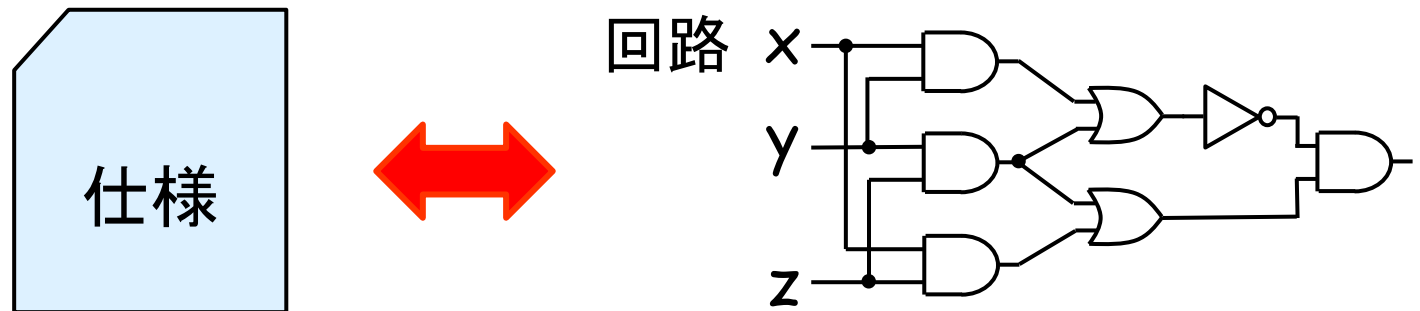
二分決定グラフの利用 (2)



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

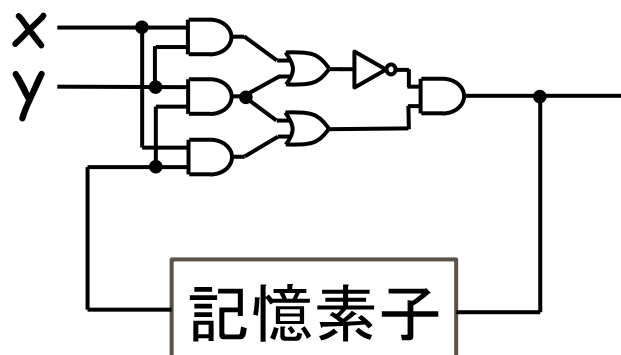
- **組合せ回路**の等価性の検証
 - **仕様の記述** (どんな入力から何を計算をするか) と **設計した回路** (多くの場合に最適化されている)
 - リファレンス実装の回路 と 設計した回路



- 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)

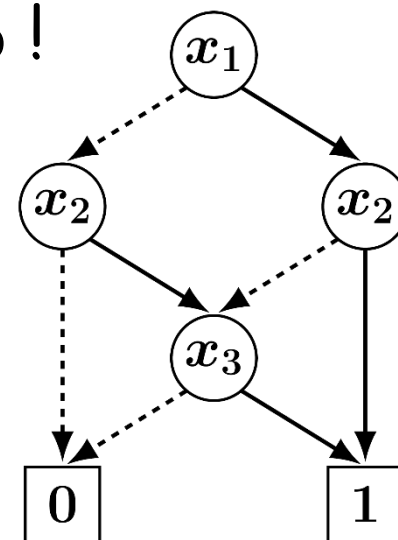
BDD の応用: 論理回路の設計検証

- 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



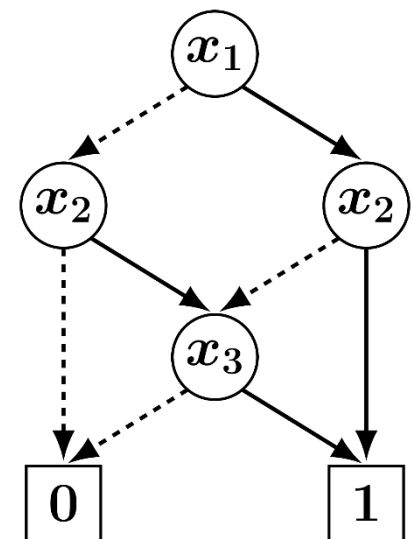
BDD の応用: 組合せ問題と最適化

- 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

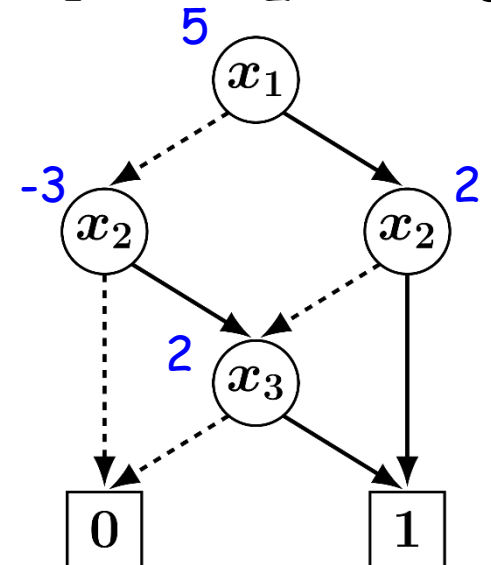
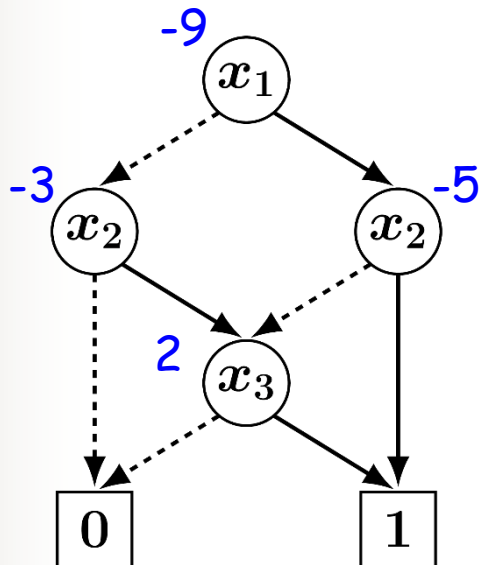


BDD の利用 (2)

- 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 $-4x_1 - 5x_2 + 2x_3$

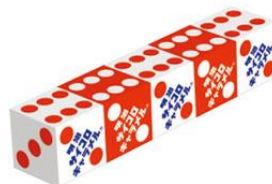
maximize $3x_1 - 5x_2 + 2x_3$



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 ₁	品物 ₂	品物 ₃	品物 ₄	品物 ₅	品物 ₆
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

■ $x_i = \begin{cases} 1 & \dots \text{ 選択する} \\ 0 & \dots \text{ 選択しない} \end{cases}$

■ 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 ₁	品物 ₂	品物 ₃	品物 ₄	品物 ₅	品物 ₆
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

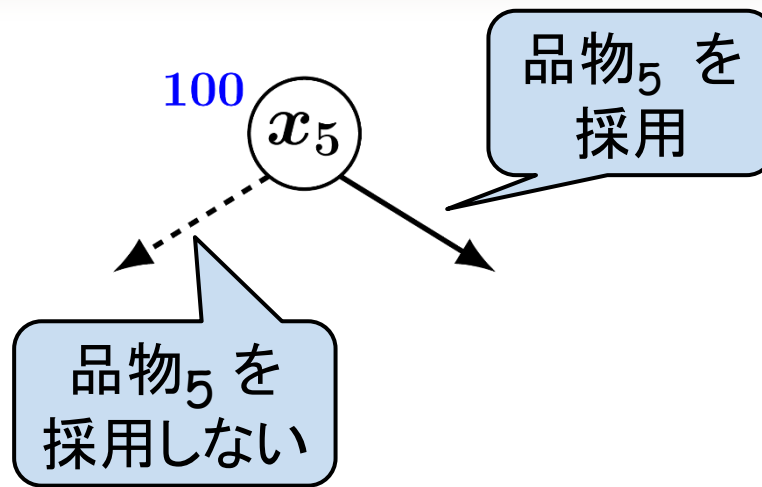
- $\sum_{i=1}^6 p_i x_i \leq 100$
- $x_i \in \{0, 1\}$ ($i = 1, 2, \dots, 6$)

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

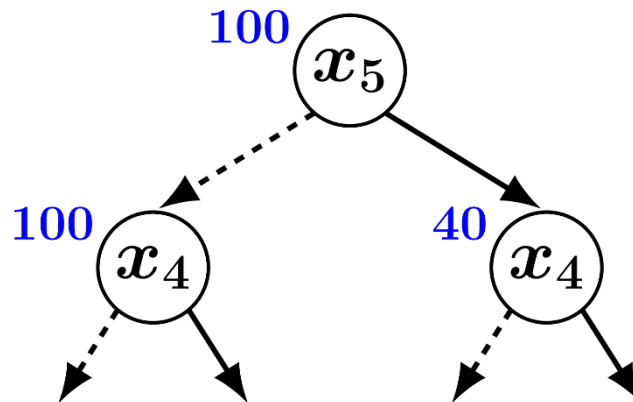
ナップサック問題の制約を BDD で



品物	品物 ₅	品物 ₄	品物 ₃	品物 ₂	品物 ₁
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

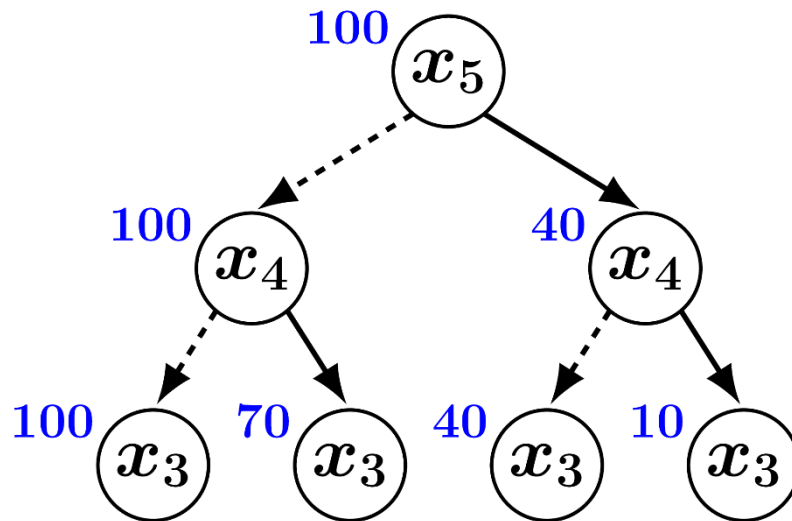
ナップサック問題の制約を BDD で



品物	品物 ₅	品物 ₄	品物 ₃	品物 ₂	品物 ₁
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

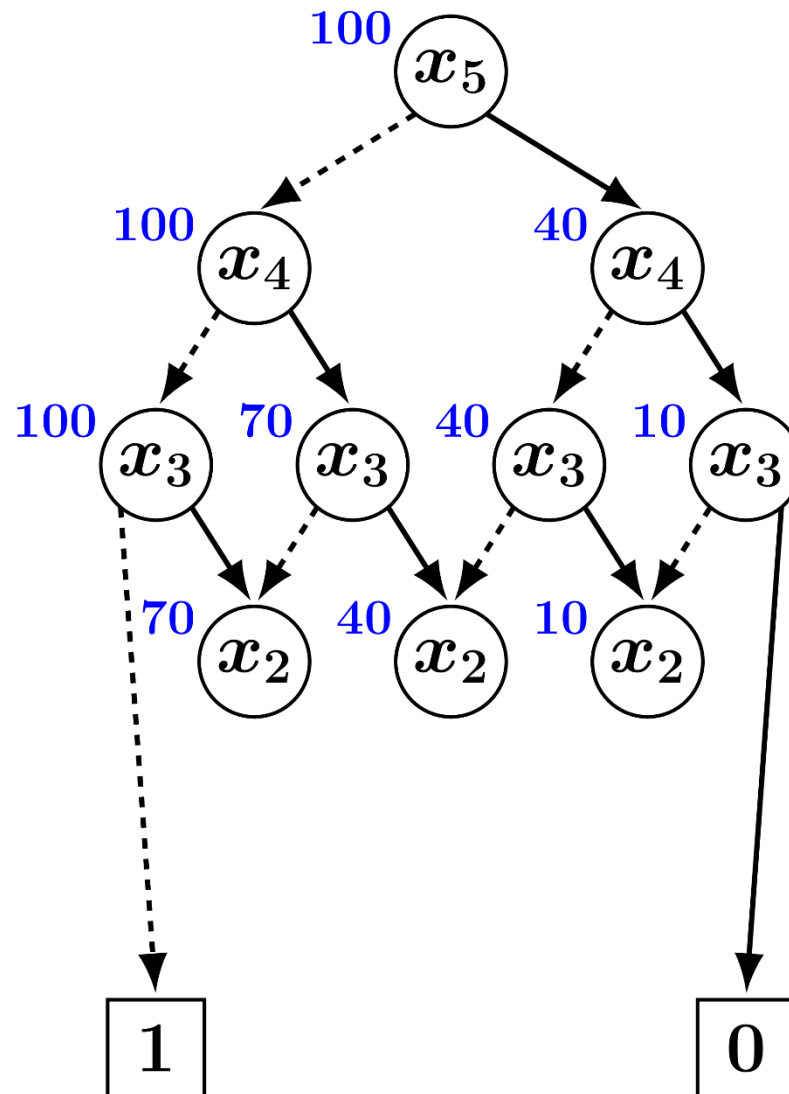
ナップサック問題の制約を BDD で



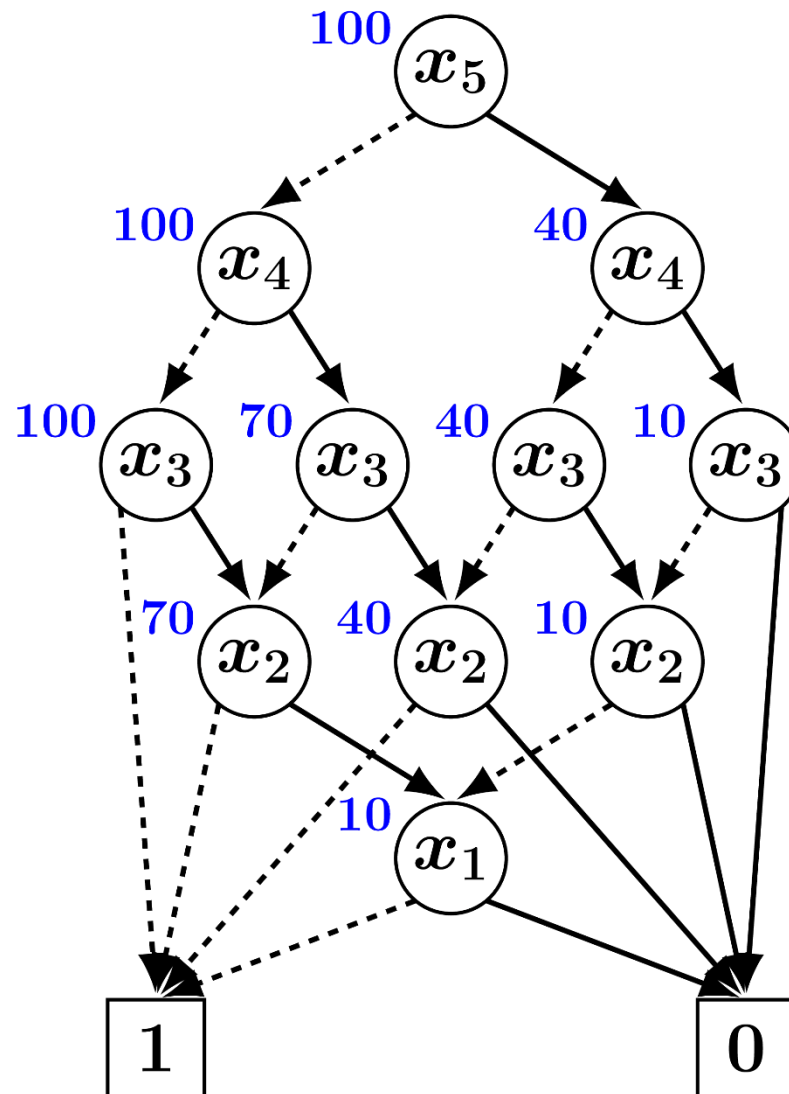
品物	品物 ₅	品物 ₄	品物 ₃	品物 ₂	品物 ₁
価格 (円)	60円	30円	30円	60円	30円
うれしさ	36	27	12	50	28

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