

基礎 OR/OR 演習 第 6 回

第 6 回演習課題

演習課題 6.1 次のナップサック問題を分枝限定法により解け。

$$\begin{aligned} & \text{(問題 KP-0) } \max 15x_1 + 18x_2 + 6x_3 + 2x_4 \\ & \text{subject to } 4x_1 + 5x_2 + 2x_3 + x_4 \leq 6 \\ & \quad x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0,1\} \end{aligned}$$

ただし、子問題選択は以下の規則に従うこと。

- (1) 奥行優先則
- (2) 幅優先則

演習課題 6.2 次のナップサック問題を動的計画法により解け。

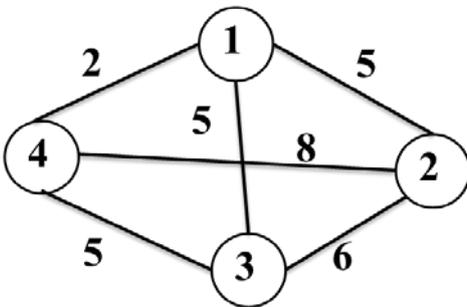
$$\begin{aligned} & \max 7x_1 + 8x_2 + 3x_3 \\ & \text{subject to } 3x_1 + 4x_2 + 2x_3 \leq 6 \\ & \quad x_1, x_2, x_3 \in \{0,1\} \end{aligned}$$

以下の関係式を用いること： $f_k(\lambda) = \max \{ f_{k-1}(\lambda), c_k + f_{k-1}(\lambda - a_k) \}$

ただし、 c_k 、 a_k を第 k 品目の価値と重さとし、 $f_k(\lambda) = \max \{ \sum_{j=1}^k c_j x_j \mid \sum_{j=1}^k a_j x_j \leq \lambda, x_j \in \{0,1\}, j=1, \dots, k \}$ と定義する。また初期設定として次の値を用いること。

$$\begin{aligned} & f_0(\lambda) = 0 (\lambda \geq 0 \text{ のとき}), f_0(\lambda) = -\infty (\lambda < 0 \text{ のとき}), \\ & f_k(\lambda) = 0 (\lambda = 0, k > 0 \text{ のとき}), f_k(\lambda) = -\infty (\lambda < 0, k > 0 \text{ のとき}) \end{aligned}$$

演習課題 6.3 次の巡回セールスマン問題を動的計画法により解け。



関係式： $C(S, k) = \min_{m \in S - \{k\}} \{ C(S - \{k\}, m) + d_{mk} \}$ を用いること。

ただし、 $C(S, k)$ は始点 1 を出発して点集合 S に含まれる点をすべてたどり、点 k に到達するときの(1 から k への)最小距離を表し、 d_{mk} は点 m と k との距離を表す。

今回はレポート課題はなし。

ナップサック問題に対する動的計画法

(KP) 最大化 $z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$
 制約 $\sum_{j=1}^n a_j x_j \leq b$
 $x_j \in \{0,1\}, \forall j$

$f_k(\lambda) = \max \{ \sum_{j=1}^k c_j x_j \mid \sum_{j=1}^k a_j x_j \leq \lambda, x_j \in \{0,1\}, j=1, \dots, k \}$

$f_k(\lambda)$: n 個の品物のうち、 $j=1, \dots, k$ 個までの品物を容量 λ のナップサックに入れる問題の最適目的関数値

最終的に $f_n(b)$ を求めればよい

漸化式 $f_k(\lambda) = \max \{ f_{k-1}(\lambda), c_k + f_{k-1}(\lambda - a_k) \}$
 $= \max \{ \text{品物}k \text{ を入れない利益, 品物}k \text{ を入れる利益} \}$

- $f_k(\lambda)$ を定義するナップサック問題の解においては、品物 k が入るかまたは入らないということを考える
- 品物 k が入らない場合: 容量 λ のナップサックに $j=1, \dots, k-1$ 個までの品物を入れるときの利益
- 品物 k が入る場合: 品物 k を入れて、残り容量 $\lambda - a_k$ に $j=1, \dots, k-1$ 個までの品物を入れるときの利益

ナップサック問題: 例題

(KP) 最大化 $z = 7x_1 + 8x_2 + 3x_3$
 制約 $3x_1 + 4x_2 + 2x_3 \leq 6$
 $x_j \in \{0,1\}, \forall j$

最適解を求めよ。ただし、記号を以下のように定義する。

$f_1(\lambda) = \max \{ 7x_1 \mid 3x_1 \leq \lambda, x_1 \in \{0,1\}, j=1 \}$

$f_2(\lambda) = \max \{ 7x_1 + 8x_2 \mid 3x_1 + 4x_2 \leq \lambda, x_j \in \{0,1\}, j=1,2 \}$

$f_3(\lambda) = \max \{ 7x_1 + 8x_2 + 3x_3 \mid 3x_1 + 4x_2 + 2x_3 \leq \lambda, x_j \in \{0,1\}, j=1,2,3 \}$

$f_1(\lambda)$ の結果から $f_2(\lambda)$ を求め、 $f_2(\lambda)$ の結果から $f_3(\lambda)$

$f_k(\lambda)$ を計算する場合 $f_{k-1}(\lambda)$ は既に計算済

初期設定: $f_k(0) = 0$ ($\lambda = 0$ のとき), $k = 0, 1, 2, 3$, $f_0(\lambda) = 0$ ($\lambda > 0$ のとき),
 $f_k(\text{負の数}) = -\infty$ ($\lambda < 0$ のとき), $k = 0, 1, 2, 3$
 実行不可能 (容量オーバー) な場合を除外するため

ナップサック問題: 解答例

(KP) 最大化 $z = 7x_1 + 8x_2 + 3x_3$
 制約 $3x_1 + 4x_2 + 2x_3 \leq 6, x_j \in \{0,1\}, \forall j$
 $f_k(\lambda) = \max \{ f_{k-1}(\lambda), c_k + f_{k-1}(\lambda - a_k) \}$

$k=1$ のとき

$f_1(1) = \max \{ \dots \} = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_1(2) = \max \{ \dots \} = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_1(3) = \max \{ \dots \} = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_1(4) = \max \{ \dots \} = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_1(5) = \max \{ \dots \} = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_1(6) = \max \{ \dots \} = \max \{ \dots \} = \dots$

最終的に、 $f_n(b)$ を求めたい
 次の順に計算
 $f_1(1) \Rightarrow f_1(2) \Rightarrow \dots \Rightarrow f_1(b)$
 $f_2(1) \Rightarrow f_2(2) \Rightarrow \dots \Rightarrow f_2(b)$
 \dots
 $f_n(1) \Rightarrow f_n(2) \Rightarrow \dots \Rightarrow f_n(b)$

$k=2$ のとき

$f_2(1) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_2(2) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_2(3) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_2(4) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_2(5) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_2(6) = \max \{ \dots \} = \dots$

$k=3$ のとき

$f_3(1) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_3(2) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_3(3) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_3(4) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_3(5) = \max \{ \dots \} = \dots$
 $f_3(6) = \max \{ \dots \} = \dots$

$k \lambda$	1	2	3	4	5	6
$f_1(\lambda)$						
x_1						
$f_2(\lambda)$						
x_2						
$f_3(\lambda)$						
x_3						