

# 最適化・シミュレーション演習

## 補足: 切除平面法

- ・ 授業サポートページ  
<http://www.shiina.mgmt.waseda.ac.jp/ora/>
- ・ 数理計画による最適化と(離散事象型)シミュレーションに関する演習を行う。使用するソフトウェアは、AMPL(+ GurobiまたはCPLEX), および, Simul8を想定している。
- ・ 演習では, 数理計画による最適化やシミュレーションの実践的能力を身につけることを目指す。履修者は, Cを使用できる環境を有するPCを持参すること。受講者は, 実験室にて, 演習で使用する C, AMPL, Simul8をダウンロードできる。

## 整数計画法と妥当不等式

$$(IP): \max \sum_{i=1}^n c_i x_i$$

subject to  $x \in X$

$$X = \{x \mid Ax \leq b, x \in Z_+^n\}$$

整数計画問題(IP)の実行可能集合を $X$ とする。  
すべての  $x \in X$  に対して  $\pi x \leq \pi_0$  が成立するとき、  
 $\pi x \leq \pi_0$  を  $X$  に対する妥当不等式という。

問題(IP)の連続緩和問題  $\max \{cx \mid Ax \leq b, x \in R^n\}$  の最適解  $x'$  が  $x' \in X$  とならない場合、 $x'$  を排除したい。  
すべての  $x \in X$  に対して  $\pi x \leq \pi_0$  を満たし、  
 $x' \notin X$  に対して  $\pi x' \geq \pi_0$  となる妥当不等式を切除平面という。

2

## (IP)と(LP)の実行可能領域

$$(IP): \max 2x_1 + x_2$$

subject to  $x \in X$

$$X = \{x \mid 2x_1 + 2x_2 \leq 3, x \in \{0,1\}^2\}$$

最適解は  $x = (1,0)$

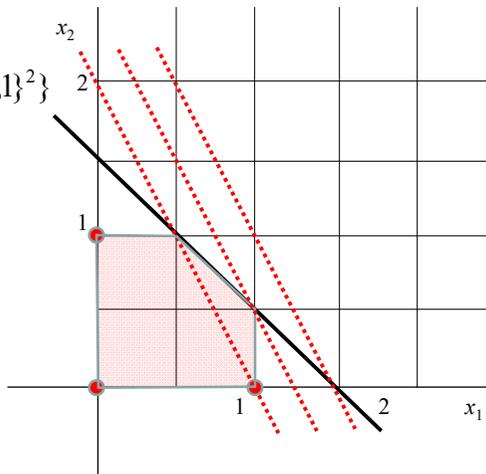
$$(LP): \max 2x_1 + x_2$$

subject to  $2x_1 + 2x_2 \leq 3,$

$$0 \leq x_1, x_2 \leq 1\}$$

最適解は

$$x^* = (1, \frac{1}{2})$$



## ナップサック問題に対する妥当不等式

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

**被覆:** 集合  $C \subseteq N = \{1,2,\dots,n\}$  に対して  
 $\sum_{j \in C} a_j > b$  が成立するとき、 $C$  を  $b$  に対する被覆という。  
(容量  $b$  を上回る品物の組合せ)

$$\text{妥当不等式: } \sum_{j \in C} x_j \leq |C| - 1$$

被覆  $C$  に含まれる品物を全てナップサックに入れることはできない。  
(容量  $b$  を上回る品物の組合せに対し、ナップサックに入れられる品物の個数は、多くても  $C$  に属する品物の数  $- 1$ )

4

# 実行可能領域と妥当不等式

(IP):  $\max 2x_1 + x_2$

subject to  $x \in X$

$X = \{x \mid 2x_1 + 2x_2 \leq 3, x \in \{0,1\}^2\}$

(LP):  $\max 2x_1 + x_2$

subject to  $2x_1 + 2x_2 \leq 3,$

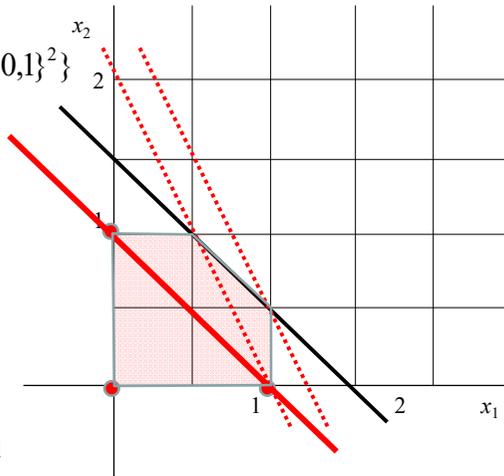
$0 \leq x_1, x_2 \leq 1$   
 $\sum_{j \in C} x_j \leq |C| - 1, \sum_{j \in C} a_j > b$

$C = \{1,2\}$ とすると

$\sum_{j \in C} a_j = 2 + 2 > b = 3$

妥当不等式は  $x_1 + x_2 \leq 2 - 1 = 1$

$x_1^* + x_2^* = 1 + 1/2 = 3/2 > 1$



# 妥当不等式と分離問題

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

問題(KP)の連続緩和問題(KLP)の最適解  $x^*$ に対して

$\sum_{j \in C} x_j^* > |C| - 1$

を満たすような被覆  $C$  を求めたい。変形すると、以下を満たす  $C$  を求めればよい。

$\sum_{j \in C} (x_j^* - 1) > -1$

各品物  $j$  が被覆  $C$  に属するか否かを示す0-1変数  $z_j$  を用いると、緩和LP最適解  $x_j^*$  を分離する妥当不等式を求める問題(分離問題)は以下ようになる。

分離問題:  $\max \text{violation} = \sum_{j \in N} (x_j^* - 1) z_j$

subject to  $\sum_{j \in N} a_j z_j > b$

$z_j \in \{0,1\}, \forall j$

# 分離問題と貪欲解法

分離問題:  $\max \text{violation} = \sum_{j \in N} (x_j^* - 1) z_j$

subject to  $\sum_{j \in N} a_j z_j \geq b + \epsilon$

$z_j \in \{0,1\}, \forall j$

先のデータを用いると、

$\max (x_1^* - 1) z_1 + (x_2^* - 1) z_2 = -(1/2) z_2$

subject to  $2z_1 + 2z_2 \geq 3 + \epsilon$

$z_j \in \{0,1\}, \forall j$

この0-1整数計画問題の最適解は  $z = (1,1)$

貪欲解法:  $(x_j^* - 1) / a_j$  の大きい順に  $C$  に加えていく

この例では、 $a_1, a_2$  の順に加える。