# Phương pháp nhánh cận

Thuật toán nhánh cận

Nguyễn Chí Bằng

Ngày 10 tháng 5 năm 2024

# TÓM TẮT

 Giới thiệu 2 mô hình chính trong phương pháp giải bài toán tối ưu tuyến tính nguyên:

- Tối ưu nguyên hoàn toàn
- Tối ưu nguyên bô phân.
- Tập trung vào phương pháp giải bài toán tối ưu nguyên bộ phân thông qua thuật toán nhánh cân.
  - Cơ sở lý thuyết.
  - Sơ đồ thuật toán.
- Đô phức tạp của thuật toán.

Thuật toán nhánh cận

# NỘI DUNG

Giới thiêu

- Giới thiêu
- 2 Mục tiêu
- Thuật toán nhánh cận
- 4 Độ phức tạp

•000000

# Giới thiệu bài toán

# Tối ưu nguyên hoàn toàn (Pure integer linear program)

$$(H) \quad z_h = c^T x \quad \longrightarrow Max$$
 
$$\begin{cases} Ax \le b, \\ x \ge 0, \text{ nguyên} \end{cases}$$
 (1)

- ullet Trong đó  $c^T=(c_1\ c_2\ \dots\ c_n)$ , A là ma trận m imes n,  $b=egin{pmatrix} \vdots \ b_m \end{pmatrix}$ , với  $x\in Z^n.$
- ullet Bài toán (H) gọi là bài toán **Tối ưu nguyên hoàn toàn.**
- Tập  $S_h:=\{x\in Z^n_+: Ax\leq b\}$  là tập nghiệm của bài toán Tối ưu nguyên hoàn toàn.

#### Minh hoa bài toán

$$2x_1 + 2x_2 \longrightarrow Max$$
 
$$\begin{cases} x_1 + 3x_2 \le 24 \\ \frac{13}{3}x_1 + 2x_2 \le 32.5 \\ x_1 \ge 0, \text{ nguyên.} \\ x_2 \ge 0, \text{ nguyên.} \end{cases}$$
 (2)



Hình: Tập nghiệm của bài toán Tối ưu nguyên hoàn toàn

# Tôi ưu nguyên bộ phận (Mixed integer linear program)

(B) 
$$z_b = c^T x + h^T y \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases} Ax + Gy \le b, \\ x \ge 0, \text{ nguyên} \\ y \ge 0. \end{cases}$$
(3)

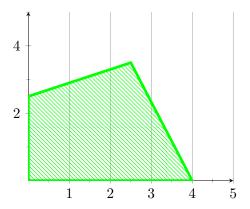
Thuật toán nhánh cận

• Trong đó  $c^T=(c_1\ c_2\ \dots\ c_n),\ h^T=(h_1\ h_2\ \dots\ h_p),\ A$  là ma trận m imes n, G là ma trận m imes p,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ \vdots \end{pmatrix}$ , với  $x \in Z^n$  và  $y \in R^p$ .

- Bài toán (B) gọi là bài toán Tối ưu nguyên bộ phận.
- Tập  $S_b := \{(x,y) \in \mathbb{Z}_+^n \times \mathbb{R}_+^p : Ax + Gy \leq b\}$  là tập nghiệm của bài toán Tối ưu nguyên bô phân. 4 D > 4 D > 4 D > 4 D > 1

#### Minh hoa bài toán

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 & \longrightarrow Max \\ 5x_1 + \frac{15}{7}x_2 \le 20 \\ -2.4x_1 + \frac{30}{7}x_2 \le 15 \\ x_1 \ge 0, \text{ nguyên.} \\ x_2 \ge 0. \end{cases}$$
 (4)



Hình: Tập nghiệm của bài toán Tối ưu nguyên bộ phận

# Mục tiêu phương pháp

### Bài toán quan tâm

Giới thiêu

(P) 
$$z_p = c^T x + h^T y \longrightarrow Max$$
 
$$\begin{cases} Ax + Gy \le b, \\ x, y \ge 0. \end{cases}$$
 (5)

- Trong đó (P) là bài toán (B) với nghiệm thuộc tập số thực.
- Bài toán (P) là môt bài toán Tối ưu tuyến tính thông thường hay gọi đơn giản là bài toán Tối ưu tuyến tính (Natural linear programming relaxation).
- Tập  $S_p := \{(x,y) \in \mathbb{R}^n_+ \times \mathbb{R}^p_+ : Ax + Gy \leq b\}$  là tập nghiệm của bài toán Tối ưu tuyến tính.

#### Muc tiêu

Giả sử ta nhân được tập phương án tối ưu của bài toán (3) sau hữu hạn lần giải, ký hiệu  $(x_b,y_b)$  và giá trị tối ưu là  $z_b$  thì ta có nhân xét sau:

Thuật toán nhánh cận

#### Nhân xét 2.1

- ullet Nếu  $S_b\subseteq S_p$  thì ta luôn nhận được  $z_b\le z_p$  và phương án có thể cải thiên.
- Nếu  $S_b = S_p$  thì ta nhận được  $z_b = z_p$  và bài toán được giải.

Vì thế, ta chọn xử lý bài toán (B) (hoặc (H)) thông qua bài toán (P) bằng cách cải thiện phương án thu được từ bài toán (P) sao cho thoả điều kiên của bài toán (B) (hoặc (H)).

$$\begin{cases} (H) & 5.5x_1 + 2.1x_2 & \longrightarrow Max \\ \begin{cases} -1x_1 & +x_2 & \leq & 2 \\ 8x_1 & +2x_2 & \leq & 17 \\ x_1 & & \geq & 0, \text{ nguyên} \end{cases} \implies \begin{cases} x_1 & = & 1.3 \\ x_2 & = & 3.3 \\ z & = & 14.08 \end{cases}$$
 (6)

Phương án có thể cải thiện.

#### Ví dụ

$$\begin{cases}
2.5x_1 + \frac{15}{4}x_2 & \leq 20 \\
x_1 + \frac{5}{3}x_2 & \leq \frac{50}{3} \\
x_1 & \geq 0, \\
x_2 & \geq 0.
\end{cases} \implies \begin{cases}
x_1 = 5 \\
x_2 = 7 \\
z = 43
\end{cases} (7)$$

Bài toán được giải.

Thuật toán nhánh cận

### Phương pháp xác định cận

Ta goi  $x_i$  với 1 < i < n là nghiêm thu được từ bài toán (P).

#### Dinh lý 3.1

- Với mỗi  $x_i \in \mathbb{R}$ , tồn tại duy nhất số nguyên  $k \in \mathbb{Z}$  sao cho  $k \leq x_i < k+1$ .
  - Giá trị k khi đó ta gọi là phần nguyên nhỏ nhất của  $x_i$ , ký hiệu là  $|x_i|$ .

Thuật toán nhánh cận

• Giá trị k+1 gọi là phần nguyên lớn nhất của  $x_i$ , ký hiệu là  $[x_i]$ .

#### Ví du 3.1

Ta có  $x_1 = 3.3$ , vậy khi đó phần nguyên nhỏ nhất của  $x_1$  là  $|x_1| = 3$  và phần nguyên lớn nhất là  $[x_1] = 4$ .

## Phương pháp xử lý bài toán

• Từ (6) và (7), ta thấy rằng nếu  $\exists x_i \notin \mathbb{Z}$ , thì ta có thể tiếp tục cải thiện phương án cho đến khi  $\forall x_i \in \mathbb{Z}$ .

Thuật toán nhánh cận

• Nếu nghiệm thu được là  $x_i \notin \mathbb{Z}$  ta thiết lập được 2 bài toán con từ bài toán (P) ban đầu, ký hiệu  $(P_1)$  và  $(P_2)$ .

$$(P_1) \quad z_1 = c^T x + h^T y \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases} Ax + Gy \le b \\ x_j \le \lfloor x_j \rfloor, \\ x, y \ge 0. \end{cases}$$
(8)

Thuật toán nhánh cận

• Tập  $S_1 := S_p \cap \{(x,y) : x_i \leq |x_i|\}$  là tập nghiệm tối ưu của bài toán con  $(P_1)$ .

$$(P_2) \quad z_2 = c^T x + h^T y \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases} Ax + Gy \le b \\ x_j \ge \lceil x_j \rceil, \\ x, y \ge 0. \end{cases}$$

$$(9)$$

Thuật toán nhánh cận

• Tập  $S_2 := S_p \cap \{(x,y) : x_i \geq \lceil x_i \rceil \}$  là tập nghiệm tối ưu của bài toán con  $(P_2)$ .

## Diều kiện nghiệm

• Nếu tồn tại  $(P_i)$  với i=1,2 không giải được  $(S_i=\emptyset)$ , ta gọi bài toán vô nghiệm.

Thuật toán nhánh cận

- Giả sử  $x^{(i)}$  là nghiệm tối ưu của bài toán  $(P_i)$  và giá trị tối ưu là  $z_i$  với i=1,2.
  - Nếu  $\forall x^{(i)} \in \mathbb{Z}_+^n$ , ta nói  $S_i$  là tập nghiệm thoả mãn bài toán tối ưu nguyên bộ phận,  $z_i^*$  là giá trị tối ưu và bài toán con  $(P_i)$ được giải (gọt bởi nghiệm nguyên).
  - Nếu  $\exists x^{(i)} \notin Z_{\perp}^n$  đồng thời  $z_i \leq z_i^*$ , ta dừng phân nhánh và bỏ qua bài toán (got bởi cân).
  - Nếu  $\exists x^{(i)} \notin Z^n_+$  đồng thời  $z_i > z_i^*$ , bài toán chưa tối ưu và có thể tiếp tục cải thiện.

#### Chú ý 3.1

Ta gọi  $x_i^{(i)}$  là biến thứ j của bài toán thứ i.

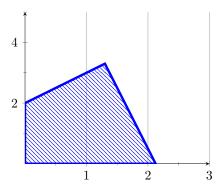
### Ví du minh hoa

Giới thiêu

(P) 
$$z_p = 5.5x_1 + 2.1x_2 \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1 + x_2 \leq 2 \\
8x_1 + 2x_2 \leq 17 \\
x_1 \geq 0, \\
x_2 \geq 0.
\end{cases}$$

Thuật toán nhánh cận



Hình: Tập nghiệm của bài toán

Chon  $x_1 = 1.3$  để cải thiện phương án, ta thu được 2 bài toán con sau:

Thuật toán nhánh cận

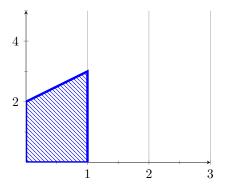
$$(P_1) \quad z_1 = 5.5x_1^{(1)} + 2.1x_2^{(1)} \qquad (P_2) \quad z_2 = 5.5x_1^{(2)} + 2.1x_2^{(2)}$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(1)} + x_2^{(1)} \le 2 \\
8x_1^{(1)} + 2x_2^{(1)} \le 17
\end{cases} \qquad \begin{cases}
-x_1^{(2)} + x_2^{(2)} \le 2 \\
8x_1^{(2)} + 2x_2^{(2)} \le 17
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
x_1^{(1)} & \le 1 \\
x_1^{(1)} & \ge 0
\end{cases} \qquad \begin{cases}
x_1^{(2)} & \ge 2 \\
x_1^{(2)} & \ge 2
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
x_1^{(2)} & \ge 0 \\
x_2^{(2)} & \ge 0
\end{cases}$$

Thuật toán nhánh cận



Hình: Tập nghiệm của bài toán  $(P_1)$ 

Tương tự bài toán  $(P_2)$  ta được  $x_1^{(2)}=2, x_2^{(2)}=0.5$  và  $z_2=12.05$ . Ta chọn  $x_2^{(2)}=0.5$  để cải thiện phương án. Ta được 2 bài toán con  $(P_3)$  và  $(P_4)$ :

$$(P_3) \quad z_3 = 5.5x_1^{(3)} + 2.1x_2^{(3)} \qquad (P_4) \quad z_4 = 5.5x_1^{(4)} + 2.1x_2^{(4)}$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(3)} + x_2^{(3)} \le 2 \\
8x_1^{(3)} + 2x_2^{(3)} \le 17
\end{cases} \qquad \begin{cases}
-x_1^{(4)} + x_2^{(4)} \le 2 \\
8x_1^{(4)} + 2x_2^{(4)} \le 17
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
x_1^{(3)} & \ge 2 \\
x_2^{(3)} \le 0
\end{cases} \qquad \begin{cases}
x_1^{(4)} & \ge 2 \\
x_2^{(4)} & \ge 1
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
x_1^{(4)} & \ge 0 \\
x_2^{(4)} & \ge 0
\end{cases}$$

• Giải bài toán  $(P_3)$  ta được  $x_1^{(3)} = 2.125, x_2^{(3)} = 0$  và  $z_3 = 11.6875 \Rightarrow$  không khả thi do  $z_3 < z_1$  (got bởi cân).

- Bài toán (P<sub>4</sub>) **vô nghiêm**.
- Vậy phương án tối ưu của bài toán là  $x_1^{(1)} = 1, x_2^{(1)} = 3$  và z = 11.8.

### Sơ đồ thuật toán

• Ta goi bài toán (P) có nút ban đầu là  $N_0$ , tương ứng mỗi bài toán tối ưu tuyến tính thông thường  $(P_i)$  ứng với mỗi nút  $N_i$ trên sơ đồ nhánh và  $\mathcal{L}$  là danh sách chứa các nút được lập thông qua lý thuyết xác định cận và lý thuyết nghiệm.

Thuật toán nhánh cận

• Ta đánh dấu giá trị tối ưu tốt nhất và nghiệm tối ưu tốt nhất của bài toán lần lượt là  $z^*$  và  $(x^*, y^*)$ .

#### Sơ đồ thuật toán

Bước 1. Thiết lập

Đặt  $\mathcal{L}:=\{N_0\}$ ,  $z^*=z_p$  và  $(x^*,y^*)=(x,y)$ .

 $(x^{(i)}, y^{(i)}) = (x^*, y^*)$  và quay lại bước 2

Bước 2. Kiểm tra

Nếu  $\mathcal{L}=\emptyset$  thì nghiệm tối ưu của bài toán là  $(x^*,y^*)$ , giá trị tối ưu là  $z^*$  và bài toán được giải.

Nếu  $\mathcal{L} \neq \emptyset$ , chuyển sang bước 3.

Bước 3. Chon nút

Chọn nút  $N_i$  từ danh sách  $\mathcal L$  và xoá khỏi  $\mathcal L$  sau đó chuyển sang bước 4.

Bước 4. Xác định cận

Giải bài toán  $(P_i)$ , nếu bài toán vô nghiệm hoặc  $z_i \leq z^*$ , quay lai bước 2, nếu không, chuyển sang bước 5.

Bước 5. Gọt nghiệm

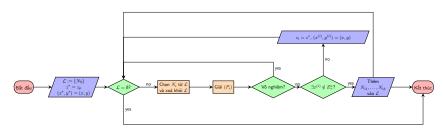
Nếu tồn tại  $x^{(i)} 
otin Z_+^n$ , ta thêm nút  $N_{i+1}, \dots, N_k$  vào  ${\mathcal L}$  và

quay

về bước 2.

Nếu không tồn tại  $x^{(i)} \notin Z_+^n$ , tức  $\forall x^{(i)} \in Z_+^n$ , ta đặt  $z_i = z^*$ ,

### Sơ đồ thuật toán



Thuật toán nhánh cận

Hình: Lưu đồ giải thuật của thuật toán nhánh cận.

#### Ví du minh hoa

Giới thiêu

$$(P) \quad z_p = 5.5x_1 + 2.1x_2 + 3x_3 \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1 + x_2 + x_3 \le 2 \\
8x_1 + 2x_2 + x_3 \le 17 \\
9x_1 + x_2 + 6x_3 \le 20 \\
x_i \ge 0, \ i = \overline{1, \dots, 3}
\end{cases}$$

Thuật toán nhánh cận

Giải bài toán (P) ta được  $x_1=1.38, x_2=2.55, x_3=0.83.$  Ta chọn biến  $x_1$  để phân nhánh.  $(x_2,x_3$  tương tự)

Với  $x_1^{(1)} < 1$ 

$$(P_1) \quad z_p = 5.5x_1^{(1)} + 2.1x_2^{(1)} + 3x_3^{(1)} \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(1)} + x_2^{(1)} + x_3^{(1)} \le 2 \\
8x_1^{(1)} + 2x_2^{(1)} + x_3^{(1)} \le 17 \\
9x_1^{(1)} + x_2^{(1)} + 6x_3^{(1)} \le 20 \\
x_1^{(1)} \le 1 \\
x_i^{(1)} \ge 0, \ i = \overline{1, \dots, 3}
\end{cases}$$

 $\rightarrow z_1 = 13.24, x_1^{(1)} = 1, x_2^{(1)} = 1.4, x_2^{(1)} = 1.6$ 

Thuật toán nhánh cận

Với  $x_1^{(2)} > 2$ 

$$(P_2) \quad z_p = 5.5x_1^{(2)} + 2.1x_2^{(2)} + 3x_3^{(2)} \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(2)} + x_2^{(2)} + x_3^{(2)} \le 2 \\
8x_1^{(2)} + 2x_2^{(2)} + x_3^{(2)} \le 17 \\
9x_1^{(2)} + x_2^{(2)} + 6x_3^{(2)} \le 20 \\
x_1^{(2)} \ge 2 \\
x_i^{(2)} \ge 0, \ i = \overline{1, \dots, 3}
\end{cases}$$

Thuật toán nhánh cận

$$\rightarrow z_2 = 12.58, x_1^{(2)} = 2, x_2^{(2)} = 0.36, x_3^{(2)} = 0.27$$

Ta tiếp tục chon  $x_2^{(1)} = 1.4$  từ  $(P_1)$ . Với  $x_2^{(3)} < 1$ 

$$(P_3) \quad z_p = 5.5x_1^{(3)} + 2.1x_2^{(3)} + 3x_3^{(3)} \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(3)} + x_2^{(3)} + x_3^{(3)} \le 2 \\
8x_1^{(3)} + 2x_2^{(3)} + x_3^{(3)} \le 17 \\
9x_1^{(3)} + x_2^{(3)} + 6x_3^{(3)} \le 20 \\
x_1^{(3)} \le 1 \\
x_2^{(3)} \le 1 \\
x_i^{(3)} \ge 0, \ i = \overline{1, \dots, 3}
\end{cases}$$

Thuật toán nhánh cận

$$\rightarrow z_3 = 12.6, x_1^{(3)} = 1, x_2^{(3)} = 1, x_3^{(3)} = 1.66$$

Với 
$$x_2^{(4)} \geq 2$$

$$(P_4) \quad z_p = 5.5x_1^{(4)} + 2.1x_2^{(4)} + 3x_3^{(4)} \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(4)} + x_2^{(4)} + x_3^{(4)} \le 2 \\
8x_1^{(4)} + 2x_2^{(4)} + x_3^{(4)} \le 17 \\
9x_1^{(4)} + x_2^{(4)} + 6x_3^{(4)} \le 20
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
x_1^{(4)} \le 1 \\
x_2^{(4)} \ge 2 \\
x_i^{(4)} \ge 0, \ i = \overline{1, \dots, 3}
\end{cases}$$

Thuật toán nhánh cận

 $\rightarrow z_4 = 12.7, x_1^{(4)} = 1, x_2^{(4)} = 2, x_2^{(4)} = 1 \rightarrow \text{got b\'oi nghiêm}$ nguyên.

Ta chon  $x_2^{(3)} = 1.66$  từ  $(P_3)$ . Với  $x_2^{(5)} < 1$ .

$$(P_5) \quad z_p = 5.5x_1^{(5)} + 2.1x_2^{(5)} + 3x_3^{(5)} \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(5)} + x_2^{(5)} + x_3^{(5)} \le 2 \\
8x_1^{(5)} + 2x_2^{(5)} + x_3^{(5)} \le 17 \\
9x_1^{(5)} + x_2^{(5)} + 6x_3^{(5)} \le 20
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
x_1^{(5)} \le 1 \\
x_2^{(5)} \le 1 \\
x_3^{(5)} \ge 0, i = \overline{1, \dots, 3}
\end{cases}$$

Thuật toán nhánh cận

 $ightarrow z_5 = 10.6, x_1^{(5)} = 1, x_2^{(5)} = 1, x_3^{(5)} = 1 
ightarrow$  gọt bởi nghiệm nguyên nhưng  $z_5 < z_4 \rightarrow loai$ .

Với  $x_2^{(6)} > 2$ .

Giới thiêu

$$(P_6) \quad z_p = 5.5x_1^{(6)} + 2.1x_2^{(6)} + 3x_3^{(6)} \longrightarrow Max$$

$$\begin{cases}
-x_1^{(6)} + x_2^{(6)} + x_3^{(6)} \le 2 \\
8x_1^{(6)} + 2x_2^{(6)} + x_3^{(6)} \le 17
\end{cases}$$

$$9x_1^{(6)} + x_2^{(6)} + 6x_3^{(6)} \le 20$$

$$\begin{cases}
x_1^{(6)} \le 1 \\
x_2^{(6)} \le 1 \\
x_3^{(6)} \ge 2 \\
x_i^{(6)} \ge 0, \ i = \overline{1, \dots, 3}
\end{cases}$$

$$ightarrow z_6 = 12.08, x_1^{(6)} = 0.8, x_2^{(6)} = 0.8, x_3^{(6)} = 2 
ightarrow$$
 gọt bởi cận.

Ta chọn  $x_2^{(2)} = 0.36$  từ  $(P_2)$ 

- $(P_7)$  cho  $z_7 = 12.1, x_1^{(7)} = 2.1, x_2^{(7)} = 0, x_3^{(7)} = 0.17$ , do  $z_7 < z_4 \rightarrow loai$ .
- (P<sub>8</sub>) cho kết quả **vô nghiệm**.

Vậy nghiệm tối ưu của bài toán là  $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 1$  và giá trị tối ưu z = 12.7.

Giới thiệu