

ỦY BAN NHÂN DÂN THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH  
TRƯỜNG ĐẠI HỌC SÀI GÒN

---

ĐỖ NGỌC MINH THƯ  
NGUYỄN CHÍ BẰNG

PHƯƠNG PHÁP GIẢI BÀI TOÁN  
TỐI ƯU TUYẾN TÍNH NGUYÊN

ĐỀ TÀI NGHIÊN CỨU KHOA HỌC SINH VIÊN  
CHUYÊN NGÀNH: TOÁN ỨNG DỤNG

Thành phố Hồ Chí Minh, năm 2021

ỦY BAN NHÂN DÂN THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH  
TRƯỜNG ĐẠI HỌC SÀI GÒN

ĐỖ NGỌC MINH THƯ  
NGUYỄN CHÍ BẰNG

PHƯƠNG PHÁP GIẢI BÀI TOÁN  
TỐI ƯU TUYẾN TÍNH NGUYÊN

ĐỀ TÀI NGHIÊN CỨU KHOA HỌC SINH VIÊN  
CHUYÊN NGÀNH: TOÁN ỨNG DỤNG

Người hướng dẫn

PGS.TS. TẠ QUANG SƠN

Thành phố Hồ Chí Minh, năm 2021

## Lời cam đoan

Chúng tôi tên là Đỗ Ngọc Minh Thư và Nguyễn Chí Bằng, là các sinh viên lớp DTU1221, khoa Toán - Ứng dụng, khóa 2022-2026, thuộc trường Đại học Sài Gòn.

Xin cam đoan rằng: Toàn bộ nội dung được trình bày trong đề tài này đều do chúng tôi thực hiện dưới sự hướng dẫn của PGS.TS. Tạ Quang Sơn. Những kết quả nghiên cứu của tác giả khác được sử dụng trong đề tài đều có trích dẫn đầy đủ. Chúng tôi xin chịu trách nhiệm nếu có các nội dung sao chép không hợp lệ hoặc vi phạm quy chế đào tạo.

*Tp. HCM, tháng ... năm 2024*

**Tác giả**

**Đỗ Ngọc Minh Thư**

---

## Lời cảm ơn

Đề tài nghiên cứu khoa học này được hoàn thành tại trường Đại Học Sài Gòn dưới sự hướng dẫn của PGS.TS. Tạ Quang Sơn. Chúng em xin bày tỏ lòng biết ơn chân thành và sâu sắc về sự tận tâm và nhiệt tình của Thầy trong suốt quá trình thực hiện đề tài này.

Xin cảm ơn Phòng Đào tạo và Khoa Toán - Ứng dụng, Trường Đại học Sài Gòn, đã tạo nhiều điều kiện thuận lợi, giúp chúng em nâng cao chất lượng và nhiệm vụ học tập qua việc thực hiện đề tài này.

*Tp. HCM, tháng ... năm 2024*

**Tác giả**

**Đỗ Ngọc Minh Thư**

---

# Mục lục

Lời cam đoan	i
Lời cảm ơn	ii
Mục lục	iii
Danh mục các kí hiệu	v
Lời nói đầu	1
<b>1 Một số kiến thức cơ bản về bài toán quy hoạch tuyến tính</b>	<b>4</b>
1.1 Véc tơ, ma trận và các tính chất . . . . .	4
1.1.1 Véc tơ và các phép toán . . . . .	4
1.1.2 Ma trận và các phép toán . . . . .	5
1.1.3 Các phép biến đổi trên ma trận . . . . .	7
1.1.4 Định thức của ma trận và ma trận đảo . . . . .	7
1.2 Một số kiến thức cơ bản về Bài toán tối ưu tuyến tính . . . . .	8
1.2.1 Bài toán dạng chính tắc và chuẩn tắc . . . . .	8
1.2.2 Chuyển bài toán về dạng chính tắc . . . . .	10
1.3 Phương pháp giải bài toán tối ưu tuyến tính . . . . .	11
1.3.1 Phương pháp hình học . . . . .	11
1.3.2 Phương pháp đơn hình . . . . .	15

<b>2</b>	<b>Bài toán quy hoạch tuyến tính có nghiệm nguyên</b>	<b>18</b>
2.1	Sự cần thiết phải nghiên cứu về bài toán quy hoạch có nghiệm nguyên . . . . .	18
2.2	Lý thuyết về cách tìm nghiệm nguyên của bài toán Quy hoạch tuyến tính . . . . .	19
2.2.1	Sự cần thiết phải có một lý thuyết riêng . . . . .	19
2.2.2	Phương pháp Gomory . . . . .	19
2.2.2.1	Giới thiệu phương pháp và ý nghĩa . . . . .	19
2.2.2.2	Các bước thực hiện của phương pháp . . . . .	19
2.2.2.3	Ví dụ minh họa . . . . .	19
2.2.3	Phương pháp Land-Doig . . . . .	19
2.2.3.1	Giới thiệu phương pháp và ý nghĩa . . . . .	19
2.2.3.2	Các bước thực hiện của phương pháp . . . . .	19
2.2.3.3	Ví dụ minh họa . . . . .	29
<b>3</b>	<b>Mở rộng kết quả cho bài toán dạng phân thức tuyến tính</b>	<b>33</b>
	<b>Kết luận</b>	<b>34</b>
	<b>Tài liệu tham khảo</b>	<b>35</b>

---

## Danh mục các kí hiệu

$\mathbb{R}$	Tập các số thực
$\mathbb{R}^n$	Không gian Euclide $n$ -chiều
$F$	Tập chấp nhận được của bài toán tối ưu
$\langle u, v \rangle$	Tích vô hướng của hai véc tơ $u$ và $v$ trong $\mathbb{R}^n$

---

## Lời nói đầu

Thực tế cho thấy rằng trong nhiều bài toán tối ưu, nghiệm tìm được mong muốn phải là các số nguyên hoặc một bộ phận nghiệm của bài toán phải là các số nguyên. Điều này có thể thấy ở các bài toán như phân phối hàng hóa, sắp xếp tối ưu nhân lực, bài toán trên mạng, phân luồng giao thông,... Đã từng có nhận định về việc tìm nghiệm nguyên của bài toán tối ưu là sau khi tìm được nghiệm tối ưu thì thực hiện việc làm tròn nghiệm. Cách thức này thường không cho kết quả như mong muốn. Bởi lẽ nghiệm làm tròn có thể không thuộc miền chấp nhận được hoặc có thể việc làm tròn như thế không chắc đã cho nghiệm tốt nhất như mong muốn. Lý thuyết về việc tìm nghiệm nguyên cho các bài toán tối ưu đáp ứng điều mong đợi nêu trên.

Bài toán tối ưu thường được xem xét dưới dạng

$$\begin{aligned} \text{Min (Max)} \quad & f(x) \\ & x \in F, \end{aligned}$$

trong đó  $f(x)$  là hàm mục tiêu tối ưu cần xác định, phụ thuộc vào biến  $x$ , xác định trên một không gian cho trước và  $F$  là tập ràng buộc còn gọi là tập chấp nhận được. Mục tiêu của bài toán là đi tìm  $x \in F$  sao cho hàm mục tiêu  $f(x)$  đạt giá trị lớn nhất hay bé nhất. Vì bài toán Max có thể đưa về bài toán Min và ngược lại, nên trong nhiều trường hợp để xây dựng các thuật toán tìm nghiệm cho bài toán, người ta chỉ cần xét một trong hai dạng nêu trên là đủ.

Trong đề tài này chúng tôi quan tâm tìm hiểu về nghiệm nguyên cho bài toán có hàm mục tiêu tuyến tính trên tập chấp nhận được xác định bởi các

---



hàm tuyến tính. Bài toán có dạng như sau

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & c_1x_1 + \dots + c_nx_n \\ \text{s.t.} & \left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n \leq b_m \\ x_1, \dots, x_n \geq 0. \end{array} \right. \end{array}$$

Trong đó,  $c_i, i = 1, \dots, n$ , các hệ số  $a_{ij}$  với  $i = 1, \dots, m$  và  $j = 1, \dots, n$ , và  $b_i$  với  $i = 1, \dots, m$  là các số thực cho trước.

Bằng cách dùng ký hiệu véc tơ và ma trận, bài toán nêu trên được viết dưới dạng

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & \langle c, x \rangle \\ \text{s.t.} & \left\{ \begin{array}{l} Ax \leq b \\ x \geq 0. \end{array} \right. \end{array}$$

Trong đó, cho trước  $A$  là ma trận có  $m$  dòng và  $n$  cột,  $c$  là véc tơ  $n$  chiều và  $b$  là véc tơ  $m$  chiều. Chú ý rằng, các ràng buộc bất đẳng thức đều có thể biến đổi về ràng buộc đẳng thức. Vì thế trong nội dung của đề tài này, nếu không nói gì thêm, bài toán luôn được xét dưới dạng tổng quát

$$\begin{array}{ll} \text{(IP) Min} & \langle c, x \rangle \\ \text{s.t.} & \left\{ \begin{array}{l} Ax = b \\ x \geq 0. \end{array} \right. \end{array}$$

Các phương pháp mà đề tài này tìm hiểu là phương pháp sử dụng siêu phẳng cắt Gomory và phương pháp tìm nghiệm nguyên theo kiểu nhánh-cận do Land-Doig đề xuất.

Nội dung đề tài được tổ chức thành 3 chương trong đó

---

Chương 1; Dành để tóm lược lại một số kiến thức về Đại số tuyến tính liên quan đến véc tơ và ma trận. Đồng thời chương này cũng nhắc lại một số kết quả về phương pháp đơn hình khi giải bài toán quy hoạch tuyến tính.

Chương 2: Là phần chính của nội dung đề tài. Trong đó được chia làm hai phần. Phần đầu dành để trình bày phương pháp dùng siêu phẳng cắt Gomory và phần tiếp theo dành để trình bày phương pháp nhánh-cận kiểu Land-Doig. Trong mỗi phần đều có các ví dụ minh họa. Ngoài ra, dựa trên thực tế, khi sử dụng các phương pháp này để giải bài toán Quy hoạch nguyên, đề tài cũng đưa ra những nhận xét về phương pháp.

Phần cuối của đề tài này là Chương 3. Chúng tôi thử áp dụng các phương pháp trên để khảo sát việc tìm nghiệm nguyên cho bài toán dạng phân thức tuyến tính.

Do lần đầu tham gia tập dượt nghiên cứu khoa học. Các tri thức chọn lọc và trình bày trong nội dung của đề tài này chưa đầy đủ hoặc còn sơ suất. Chúng em kính mong nhận được sự chỉ bảo từ quý thầy cô.

---

# Chương 1

## Một số kiến thức cơ bản về bài toán quy hoạch tuyến tính

Kiến thức trình bày trong chương này, hầu hết được tham khảo từ các tài liệu [?] và [?].

### 1.1. Véc tơ, ma trận và các tính chất

#### 1.1.1 Véc tơ và các phép toán

- Ký hiệu vector  $x \in \mathbb{R}^n$ ,

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n).$$

Trong đó  $x_i \in \mathbb{R}$  với  $i = 1, 2, \dots, n$ .

- Các phép toán:

$$x + y = (x_1 + y_1, x_2 + y_2, \dots, x_n + y_n)$$

$$\lambda x = (\lambda x_1, \lambda x_2, \dots, \lambda x_n).$$

Trong đó  $x, y \in \mathbb{R}^n$  và  $\lambda \in \mathbb{R}$ .

- Thứ tự vector:

$$x \leq y \Leftrightarrow x_i \leq y_i,$$

$$x < y \Leftrightarrow x_i < y_i,$$

$$x = y \Leftrightarrow x_i = y_i.$$

Trong đó  $i = 1, 2, \dots, n$ .

- Vector đơn vị:  $(1, 0, \dots, 0), (0, 1, \dots, 0), \dots, (0, 0, \dots, 1)$ .
- Vector 0:  $0 = (0, 0, \dots, 0)$ .

### 1.1.2 Ma trận và các phép toán

- Ký hiệu  $A$  là ma trận  $m \times n$ , trong đó  $A = (a_{ij})$  và  $i = 1, 2, \dots, m$ ,  $j = 1, 2, \dots, n$ .  $A_i$  chỉ dòng thứ  $i$  của ma trận  $A$  và  $A_j$  chỉ cột thứ  $j$  của ma trận  $A$ .
- $A$  là ma trận vuông khi  $m = n$ .
- Ma trận cột:

$$A = \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix}.$$

- Ma trận dòng:

$$A^T = \begin{bmatrix} a_1 & a_2 & \cdots & a_n \end{bmatrix}.$$

- Ma trận đơn vị:

$$I = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}.$$

---

- Cộng ma trận:  $A, B$  là ma trận  $m \times n$ ,

$$A + B = (a_{ij} + b_{ij}).$$

Trong đó  $i = 1, 2, \dots, m$  và  $j = 1, 2, \dots, n$ .

- Nhân với 1 số:  $A, B$  là ma trận  $m \times n$ ,

$$\lambda A = (\lambda a_{ij}).$$

Trong đó  $i = 1, 2, \dots, m$  và  $j = 1, 2, \dots, n$ .

- Với ma trận dòng

$$A^T = \begin{bmatrix} a_1 & a_2 & \cdots & a_n \end{bmatrix}.$$

và ma trận cột

$$B = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}.$$

Ta có tích hai ma trận

$$A \times B = a_1 b_1 + a_2 b_2 + \dots + a_n b_n.$$

- Tích của ma trận  $A$  cấp  $m \times p$  với ma trận  $B$  cấp  $p \times n$  ta được ma trận  $C$  cấp  $m \times n$ :

$$C = \begin{bmatrix} A_1 B^1 & A_1 B^2 & \cdots & A_1 B^n \\ A_2 B^1 & A_2 B^2 & \cdots & A_2 B^n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_m B^1 & A_m B^2 & \cdots & A_m B^n \end{bmatrix}.$$

---

- Hệ phương trình

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \cdots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases},$$

có thể viết lại thành

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_m \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}. \quad (1.1)$$

### 1.1.3 Các phép biến đổi trên ma trận

- Các phép biến đổi bao gồm:
  - **Phép đổi hàng.** Đổi chỗ hàng  $i$  và hàng  $j$  của ma trận, được ký hiệu  $h_i \leftrightarrow h_j$ .
  - **Phép thay thế tỷ lệ.** Nhân hàng  $i$  của ma trận với số  $\alpha \neq 0$ , được ký hiệu  $h_i \leftarrow \alpha h_i$ .
  - **Phép thay thế hàng.** Cộng vào hàng  $i$  một bội  $k$  lần hàng  $j$ , được ký hiệu là  $h_i \leftarrow h_i + kh_j$ , với  $j \neq i$ .

### 1.1.4 Định thức của ma trận và ma trận đảo

Cho ma trận vuông cấp  $n$ :

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

---

- Định thức của ma trận  $A$  được tính theo công thức:

$$\det(A) = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) \prod_{i=1}^n a_{i, \sigma(i)}. \quad (1.2)$$

- Ta có thể viết định thức của ma trận  $A$  dưới dạng

$$\det A = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}.$$

- Áp dụng vào ma trận vuông cấp 1, ta có:

$$\det[a] = a. \quad (1.3)$$

- Áp dụng vào ma trận vuông cấp 2, ta có:

$$\det \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{bmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}. \quad (1.4)$$

Ma trận vuông  $B$  được gọi là ma trận đảo của  $A$  nếu  $AB = BA = I$ .

**Ví dụ.** Cho hai ma trận

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \text{ và } B = \begin{pmatrix} -1 & 2 \\ -1 & 1 \end{pmatrix},$$

ta có  $AB = BA = I$ .

## 1.2. Một số kiến thức cơ bản về Bài toán tối ưu tuyến tính

### 1.2.1 Bài toán dạng chính tắc và chuẩn tắc

- Bài toán dạng chính tắc
-

Ta có bài toán dạng:

$$\begin{aligned} f(x) = c^T x &\longrightarrow \text{Min} \\ \begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i, \quad i = 1, 2, \dots, m \\ x_j \geq 0, \quad j = 1, 2, \dots, n. \end{cases} \end{aligned} \quad (1.5)$$

Thì ta gọi bài toán trên có dạng chính tắc và có thể viết lại dưới dạng:

$$(P) \quad \text{Min } f(x) = c^T x \quad \begin{cases} Ax = b, \\ x_j \geq 0. \end{cases} \quad (1.6)$$

Trong đó  $A$  là ma trận  $m \times n$ ,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$  và  $c^T = (c_1 \ c_2 \ \dots \ c_n)$ .

### • Bài toán dạng chuẩn tắc

Nếu bài toán có dạng:

$$\begin{aligned} f(x) = c^T x &\longrightarrow \text{Min} \\ \begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_i, \quad i = 1, 2, \dots, m \\ x_j \geq 0, \quad j = 1, 2, \dots, n. \end{cases} \end{aligned} \quad (1.7)$$

Thì ta gọi bài toán trên có dạng chuẩn tắc và có thể viết lại dưới dạng:

$$(P) \quad \text{Min } f(x) = c^T x \quad \begin{cases} Ax \geq b, \\ x_j \geq 0. \end{cases} \quad (1.8)$$

Tương tự  $A$  là ma trận  $m \times n$ ,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$  và  $c^T = (c_1 \ c_2 \ \dots \ c_n)$ .

---



### 1.2.2 Chuyển bài toán về dạng chính tắc

Để thuận tiện, ta chỉ xét dạng bài toán quy hoạch tuyến tính tổng quát là **dạng chính tắc** và bất kỳ bài toán nào cũng có thể đưa về dạng chính tắc.

- **Phương pháp đưa về dạng chính tắc:**

- Bài toán  $\max f(x) \longrightarrow -\min[-f(x)]$ .
- Bằng cách thêm ẩn phụ  $x_{n+i}$  tương ứng có hệ số trong hàm mục tiêu là  $c_{n+i} = 0$ , ta có thể đưa bất đẳng thức

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_i$$

hoặc

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \leq b_i$$

lần lượt thành đẳng thức

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j - x_{n+i} = b_i$$

hoặc

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j + x_{n+i} = b_i$$

- Nếu tồn tại bất kỳ  $x_k$  không có ràng buộc thì ta viết

$$x_k = x'_k - x''_k$$

với  $x'_k \geq 0$  và  $x''_k \geq 0$ .

Kể từ đây, ta chỉ quan tâm bài toán (1.11).

---

## 1.3. Phương pháp giải bài toán tối ưu tuyến tính

### 1.3.1 Phương pháp hình học

Vấn đề về tập lồi

**Định nghĩa 1** (Tập lồi). Tập  $S$  được gọi là **tập lồi** nếu  $S$  thoả điều kiện:

- Cho bất kỳ 2 điểm  $A$  và  $B$  nằm trong tập  $S$ .
- Đường thẳng nối 2 điểm  $A$  và  $B$  luôn nằm trong  $S$ .

**Định nghĩa 2** (Cực điểm). Với bất kỳ tập  $S$ , điểm  $P \in S$  được gọi là **cực điểm** nếu thoả các điều kiện:

- Tồn tại đoạn thẳng  $AB$  nằm hoàn toàn trong  $S$ .
- Tồn tại điểm  $P$  sao cho  $P := \{x \in AB : x = A \vee x = B\}$ .

**Định nghĩa 3** (Siêu phẳng). Tập  $S$  gọi là một **siêu phẳng** nếu  $S$  gồm các vector

$$X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$$

trong không gian  $\mathbb{R}^n$  sao cho

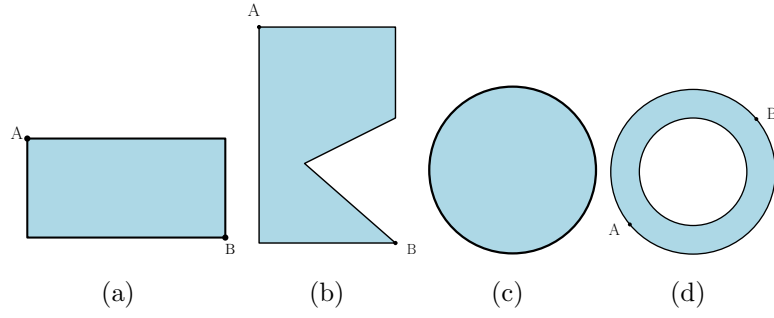
$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = c$$

trong đó  $c$  là một hằng số và  $a_1, a_2, \dots, a_n \neq 0$ .

Bài toán trong không gian  $\mathbb{R}^2$

$$(P) \quad \begin{aligned} \text{Min } f(x) &= c^T x \\ &\begin{cases} Ax = b, \\ x_j \geq 0, \quad j = 1, 2. \end{cases} \end{aligned} \tag{1.9}$$

---



Hình 1.1: (a) Tập lồi (b) Tập lõm (c) Tập lồi (d) Tập lõm

Trong đó  $A$  là ma trận  $m \times 2$ ,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$  và  $c^T = (c_1 \ c_2)$ .

### • Tập nghiệm của bài toán

Ta có bài toán minh hoạ sau:

$$(P) \quad f(x) = 3x_1 + 2x_2 \longrightarrow \text{Max}$$

$$\begin{cases} x_1 + x_2 \leq 7 \\ 2x_1 + x_2 \leq 10 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0. \end{cases} \quad (1.10)$$

Với từng ràng buộc, ta có thể biểu thị trên đồ thị bằng từng đường thẳng tương ứng, ví dụ, ràng buộc

$$x_1 + x_2 \leq 7$$

tương ứng với mặt phẳng bên dưới đường thẳng  $CD$  trong hình 2.

$$2x_1 + x_2 \leq 10$$

tương ứng với mặt phẳng bên dưới đường thẳng  $AB$ .

$$x_1 \leq 4$$

tương ứng với mặt phẳng bên trái đường thẳng  $EG$ . Tập nghiệm của bài toán là đa giác  $OCKGE$  được biểu thị trong đồ thị hình 2.

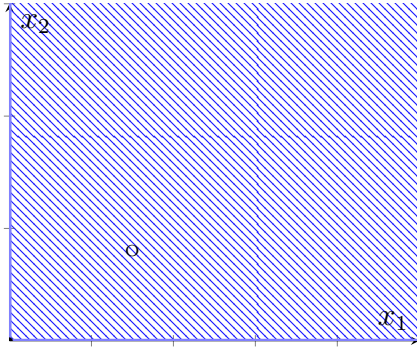
### • Phương án tối ưu của bài toán

- Để tìm phương án tối ưu của bài toán ta thiết lập phương thay đổi của hàm mục tiêu

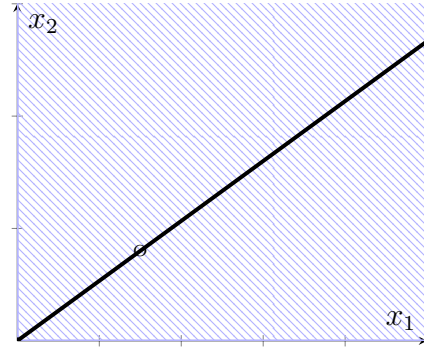
$$f(x) = c_1x_1 + c_2x_2,$$

trong đó phương trình mô tả họ đường thẳng phụ thuộc theo tham số  $f(x)$  với pháp vector  $v = (c_1, c_2)$ , giá trị  $f(x)$  tăng hoặc giảm theo một hướng của vector  $v$ .

- Từ phương trình hàm mục tiêu ta thiết lập các đường mức.
- Tịnh tiến song song các đường mức theo chiều tăng nếu Max hoặc giảm nếu Min để tìm phương án tối ưu của bài toán. (Hình 3)



Hình 1.2: Đa giác  $OCKGE$  là tập nghiệm của bài toán (P).



Hình 1.3: Minh họa phương pháp tìm phương án tối ưu của bài toán (P).

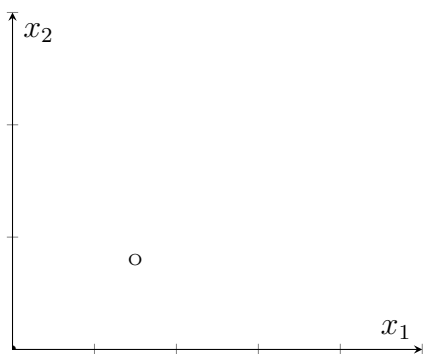
### Các trường hợp đặc biệt

#### • Vô nghiệm

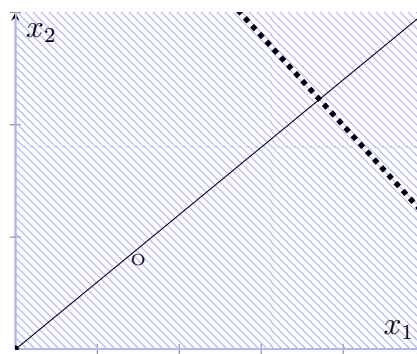
Trường hợp bài toán có các ràng buộc không cùng tạo ra miền nghiệm của bài toán, xem Hình 4. thì bài toán được gọi là vô nghiệm.

- **Vô số nghiệm**

Trường hợp bài toán có đường mức được tạo ra từ phương trình hàm mục tiêu song song với cực biên của tập nghiệm, bài toán cho ra vô số nghiệm. (Hình 5)



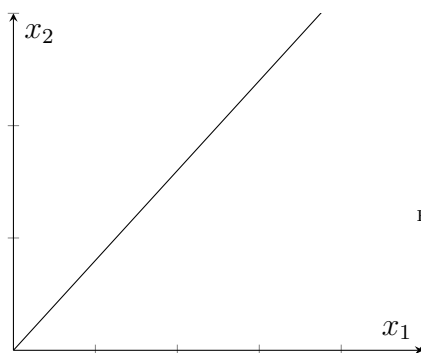
Hình 1.4: Minh hoạ trường hợp bài toán vô nghiệm.



Hình 1.5: Minh hoạ trường hợp bài toán có vô số nghiệm.

- **Giá trị tối ưu đạt vô hạn**

Trường hợp miền nghiệm của bài toán là một tập mở đồng thời pháp vector cho chiều vô hạn thì bài toán có giá trị tối ưu đạt vô cực. (Hình 6)



Hình 1.6: Minh hoạ trường hợp bài toán có giá trị vô hạn.

### 1.3.2 Phương pháp đơn hình

**Định nghĩa 4** (Cơ sở). *Cơ sở là cột có số hạng đầy đủ. Tương ứng với tập con của ràng buộc  $b$  độc lập tuyến tính.*

Ta xét bài toán chính tắc:

$$(P) \quad \begin{aligned} \text{Min } f(x) &= c^T x \\ \begin{cases} Ax = b, \\ x_j \geq 0. \end{cases} \end{aligned} \quad (1.11)$$

có thể được viết lại dưới dạng:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & c \\ 0 & I & A \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -z \\ x_B \\ x_N \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -z_0 \\ b \end{pmatrix}. \quad (1.12)$$

trong đó  $x_B$  ký hiệu là biến cơ sở,

$$x_B = (x_1, x_2, \dots, x_m)^T \quad (1.13)$$

biến  $x_N$  ký hiệu là biến phi cơ sở,

$$x_N = (x_{m+1}, x_{m+2}, \dots, x_n)^T \quad (1.14)$$

và phương án

$$z = z_0, \quad x_B = b, \quad x_N = 0 \quad (x_B \geq 0). \quad (1.15)$$

**Thuật toán 1** (Đơn hình). *Ta có dạng chính tắc của bài toán được thiết lập lại dưới dạng*

$$\begin{cases} (-z) + 0x_B + c^T x_N = -z_0 \\ Ix_B + Ax_N = b. \end{cases} \quad (1.16)$$

với  $x_B \geq 0, x_N = 0, z = z_0$ . *Thuật toán đơn hình tuân theo các bước sau:*

**Bước 1. Thiết lập.** *Xác định biến  $c_j$  nhỏ nhất, ký hiệu*

$$c_s = \min_j c_j \quad (1.17)$$


---

sau đó chuyển sang bước 2.

**Bước 2. Kiểm tra sự tối ưu.** Nếu  $\forall c_s \geq 0$ , bài toán được giải và thuật toán dừng lại. Nếu  $\exists c_s \leq 0$ , ta chuyển sang bước 3.

**Bước 3. Chọn biến vào.** Nếu  $\exists c_s < 0$ , đánh dấu  $c_s$  là biến vào và chuyển sang bước 4.

**Bước 4. Kiểm tra giới hạn.** Nếu  $A_s \leq 0$ , ta thực hiện loạt biến đổi sau:

$$z = z_0 + c_s x_s, \quad x_B = b - A_s x_s, \quad x_j = 0 \quad (j \neq s) \quad (1.18)$$

trong đó  $x_j$  là biến phi cơ sở. Nếu  $z \rightarrow -\infty$  tương ứng  $x_s \rightarrow \infty$ , bài toán được giải và thuật toán kết thúc, nếu không chuyển sang bước 5.

**Bước 5. Chọn biến ra.** Ta đánh dấu biến  $x_j$  đã thực hiện trước đó thành biến ra  $x_s$  với điều kiện:

$$x_s = \frac{b_r}{a_{rs}} = \min_{a_{is} > 0} \frac{b_i}{a_{is}} \geq 0, \quad (a_{rs} > 0). \quad (1.19)$$

Sau đó chuyển sang bước 6.

**Bước 6. Xoay trục.** Chọn  $a_{rs}$  làm phần tử trụ, xác định  $a_{ij}$  mới ký hiệu  $a'_{ij}$  bằng cách thực hiện thao tác:

$$a'_{ij} = a_{ij} - \frac{a_{is} a_{rj}}{a_{rs}} \quad (1.20)$$

sau đó quay trở lại bước 1.

### Ví dụ minh hoạ

Ta xét bài toán:

$$(P) \quad z = 2x_1 + 2x_2 + 2x_3 + x_4 + 4x_5 \longrightarrow \text{Min}$$

$$\begin{cases} 4x_1 + 2x_2 + 13x_3 + 3x_4 + x_5 = 17 \\ x_1 + x_2 + 5x_3 + x_4 + x_5 = 7 \\ x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, \dots, 5) \end{cases}$$

Bài toán được viết lại dưới dạng:

$$\begin{cases} 2x_1 & +2x_2 & +2x_3 & +x_4 & +4x_5 & = & z \\ 4x_1 & +2x_2 & +13x_3 & +3x_4 & +x_5 & = & 17 \\ x_1 & +x_2 & +5x_3 & +x_4 & +x_5 & = & 7 \end{cases}$$

$$\begin{cases} (-z) & +2x_1 & & -5x_3 & & +x_5 & = & -11 \\ & 2x_1 & & +3x_3 & +x_4 & -x_5 & = & 3 \\ & -x_1 & +x_2 & +2x_3 & & +2x_5 & = & 4 \end{cases}$$

$$z = 11, \quad x_B = (x_5, x_2) = (3, 4), \quad x_N = (x_1, x_2, x_3) = (0, 0, 0).$$

$$z = 6, x_3 = 1, x_2 = 2, x_1 = x_4 = x_5 = 0$$

$$\begin{cases} (-z) & +\frac{16}{3}x_1 & & +\frac{5}{3}x_4 & -\frac{2}{3}x_5 & = & -6 \\ & \frac{2}{3}x_1 & & +x_3 & +\frac{1}{3}x_4 & -\frac{1}{3}x_5 & = & 1 \\ & -\frac{7}{3}x_1 & +x_2 & & -\frac{2}{3}x_4 & +\frac{8}{3}x_5 & = & 2 \end{cases}$$

$$z = 6, x_B = (x_3, x_2) = (1, 2), x_N = (x_1, x_4, x_5) = (0, 0, 0).$$

$$\begin{cases} (-z) & +\frac{19}{4}x_1 & +\frac{1}{4}x_2 & & +\frac{3}{2}x_4 & & = & -\frac{11}{2} \\ & \frac{3}{8}x_1 & +\frac{1}{8}x_2 & +x_3 & +\frac{1}{4}x_4 & & = & \frac{5}{4} \\ & -\frac{7}{8}x_1 & +\frac{3}{8}x_2 & & -\frac{1}{4}x_4 & +x_5 & = & \frac{3}{4} \end{cases}$$

Nghiệm tối ưu của bài toán là

$$z = \frac{11}{2}, x_3 = \frac{5}{4}, x_5 = \frac{3}{4}, x_1 = x_2 = x_4 = 0.$$


---



## Chương 2

# Bài toán quy hoạch tuyến tính có nghiệm nguyên

### 2.1. Sự cần thiết phải nghiên cứu về bài toán quy hoạch có nghiệm nguyên

-Mô tả bằng các ví dụ

## 2.2. Lý thuyết về cách tìm nghiệm nguyên của bài toán Quy hoạch tuyến tính

### 2.2.1 Sự cần thiết phải có một lý thuyết riêng

### 2.2.2 Phương pháp Gomory

#### 2.2.2.1 Giới thiệu phương pháp và ý nghĩa

#### 2.2.2.2 Các bước thực hiện của phương pháp

#### 2.2.2.3 Ví dụ minh họa

### 2.2.3 Phương pháp Land-Doig

#### 2.2.3.1 Giới thiệu phương pháp và ý nghĩa

#### 2.2.3.2 Các bước thực hiện của phương pháp

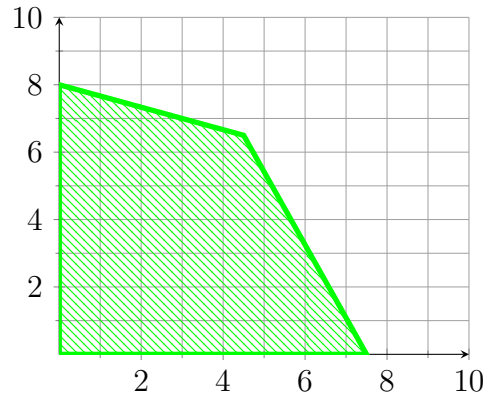
Tối ưu nguyên hoàn toàn (Pure integer linear program)

$$(H) \quad z_h = c^T x \quad \longrightarrow \quad Max$$
$$\begin{cases} Ax \leq b, \\ x \geq 0, \text{ nguyên} \end{cases} \quad (2.1)$$

- Trong đó  $c^T = (c_1 \ c_2 \ \dots \ c_n)$ ,  $A$  là ma trận  $m \times n$ ,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$ , với  $x \in Z^n$ .

- 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.
-



Hình 2.1: Tập nghiệm của bài toán Tối ưu nguyên hoàn toàn

Minh hoạ bài toán

$$\begin{aligned}
 &2x_1 + 2x_2 \longrightarrow \text{Max} \\
 &\begin{cases} x_1 + 3x_2 \leq 24 \\ \frac{13}{3}x_1 + 2x_2 \leq 32.5 \\ x_1, x_2 \geq 0. \end{cases} \quad (2.2)
 \end{aligned}$$

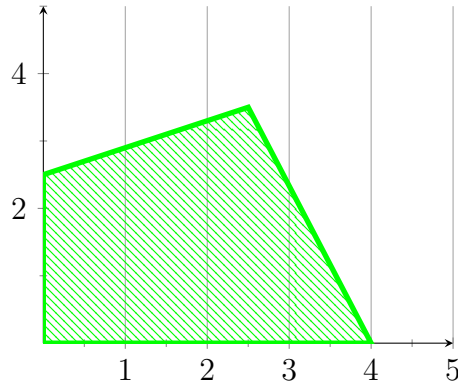
Tối ưu nguyên bộ phận (Mixed integer linear program)

$$\begin{aligned}
 (B) \quad &z_b = c^T x + h^T y \longrightarrow \text{Max} \\
 &\begin{cases} Ax + Gy \leq b, \\ x \geq 0, \text{ nguyên} \\ y \geq 0. \end{cases} \quad (2.3)
 \end{aligned}$$

- Trong đó  $c^T = (c_1 \ c_2 \ \dots \ c_n)$ ,  $h^T = (h_1 \ h_2 \ \dots \ h_p)$ ,  $A$  là ma trận  $m \times n$ ,  $G$

là ma trận  $m \times p$ ,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$ , với  $x \in Z^n$  và  $y \in R^p$ .

- Bài toán (B) gọi là bài toán **Tối ưu nguyên bộ phận**.
- Tập  $S_b := \{(x, y) \in Z_+^n \times R_+^p : Ax + Gy \leq b\}$  là tập nghiệm của bài toán Tối ưu nguyên bộ phận.



Hình 2.2: Tập nghiệm của bài toán Tối ưu nguyên bộ phận

Minh hoạ bài toán

$$\begin{aligned}
 & x_1 + 2x_2 \longrightarrow \text{Max} \\
 & \begin{cases} 5x_1 + \frac{15}{7}x_2 \leq 20 \\ -2.4x_1 + \frac{30}{7}x_2 \leq 15 \\ x_1, x_2 \geq 0. \end{cases} \quad (2.4)
 \end{aligned}$$

## Mục tiêu

Bài toán quan tâm

$$\begin{aligned}
 (P) \quad & z_p = c^T x + h^T y \longrightarrow \text{Max} \\
 & \begin{cases} Ax + Gy \leq b, \\ x, y \geq 0. \end{cases} \quad (2.5)
 \end{aligned}$$

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

Mục tiêu Giả sử ta nhận được tập phương án tối ưu của bài toán (2.3) sau hữu hạn lần giải, ký hiệu  $(x_b, y_b)$  và giá trị tối ưu là  $z_b$  thì ta có nhận xét sau:

**Nhận xét 1.**

- Nếu  $S_b \subset S_p$  thì ta luôn nhận được  $z_b \leq z_p$  và phương án có thể cải thiện.
- 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) thông qua bài toán (P) bằng cách cải thiện phương án thu được từ bài toán (P) sao cho thoả điều kiện của bài toán (B).

**Ví dụ**

$$(P) \quad 5.5x_1 + 2.1x_2 \longrightarrow Max$$
$$\begin{cases} -1x_1 + x_2 \leq 2 \\ 8x_1 + 2x_2 \leq 17 \\ x_1 \geq 0, \\ x_2 \geq 0. \end{cases}$$
$$\implies \begin{cases} x_1 = 1.3 \\ x_2 = 3.3 \\ z = 14.08 \end{cases}$$

Phương án có thể cải thiện.

---

Ví dụ

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

Bài toán được giải.

## Thuật toán nhánh cận

### Phương pháp xác định cận

Ta gọi  $x_j$  với  $1 \leq j \leq n$  là nghiệm thu được từ bài toán (P).

### Định lý 1.

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

Chứng minh.

- $\forall x_j \geq 0$ , ta có:
    - $x_j \in \mathbb{Z} \Rightarrow \lfloor x_j \rfloor = x_j$ . (đpcm)
-

–  $x_j \notin \mathbb{Z}$ , ta đặt  $S = \{m \in \mathbb{N} \mid m > x_j\}$

Theo tiên đề Peano, luôn tồn tại một  $\min S$ , vì thế ta dễ dàng nhận thấy  $\min S - 1 = k = \lfloor x_j \rfloor$  với  $k \in \mathbb{Z}$  và thoả  $k \leq x_j < k + 1$  hay  $\lfloor x_j \rfloor \leq x_j < \lceil x_j \rceil$ .

□

**Ví dụ 1.** Ta có  $x_1 = 3.3$ , vậy khi đó phần nguyên nhỏ nhất của  $x_1$  là  $\lfloor x_1 \rfloor = 3$  và phần nguyên lớn nhất là  $\lceil x_1 \rceil = 4$ .

### Phương pháp xử lý bài toán

- Từ (1) và (1), ta thấy rằng nếu  $\exists x_j \notin \mathbb{Z}$ , thì ta có thể tiếp tục cải thiện phương án cho đến khi  $\forall x_j \in \mathbb{Z}$ .
- Nếu nghiệm thu được là  $x_j \notin \mathbb{Z}$  ta thiết lập được 2 bài toán con từ bài toán  $(P)$  ban đầu, ký hiệu  $(P_1)$  và  $(P_2)$ .

$$(P_1) \quad z_1 = c^T x + h^T y \quad \longrightarrow \quad \text{Max} \quad \left\{ \begin{array}{l} Ax + Gy \leq b \\ x_j \leq \lfloor x_j \rfloor, \\ x, y \geq 0. \end{array} \right. \quad (2.6)$$

- Tập  $S_1 := S_p \cap \{(x, y) : x_j \leq \lfloor x_j \rfloor\}$  là tập nghiệm tối ưu của bài toán con  $(P_1)$ .

$$(P_2) \quad z_2 = c^T x + h^T y \quad \longrightarrow \quad \text{Max} \quad \left\{ \begin{array}{l} Ax + Gy \leq b \\ x_j \geq \lceil x_j \rceil, \\ x, y \geq 0. \end{array} \right. \quad (2.7)$$

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

Điều kiện nghiệm

- Nếu tồn tại  $(P_i)$  với  $i = 1, 2$  không giải được ( $S_i = \emptyset$ ), ta gọi bài toán **vô nghiệm**.
- 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  $\forall x^i \in Z_+^n$ , 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  $\exists x^i \notin Z_+^n$  đồng thời  $z_i \leq z_i^*$ , ta dùng phân nhánh và bỏ qua bài toán (**gọt bởi cận**).
  - 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.

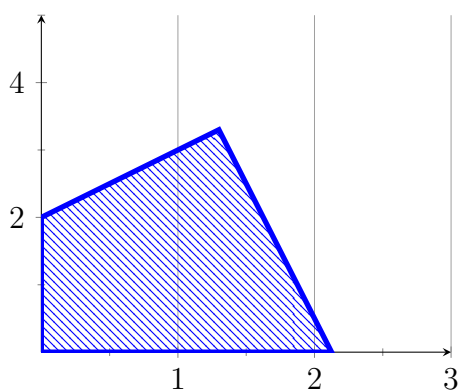
**Ví dụ minh hoạ**

$$(P) \quad z_p = 5.5x_1 + 2.1x_2 \quad \longrightarrow \quad Max$$
$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1 + x_2 \leq 2 \\ 8x_1 + 2x_2 \leq 17 \\ x_1 \geq 0, \\ x_2 \geq 0. \end{array} \right.$$

Giải bài toán bằng phương pháp đơn hình thông thường ta được nghiệm  $x_1 = 1.3$ ,  $x_2 = 3.3$  và  $z_p = 14.08$ .

---





Hình 2.3: Tập nghiệm của bài toán

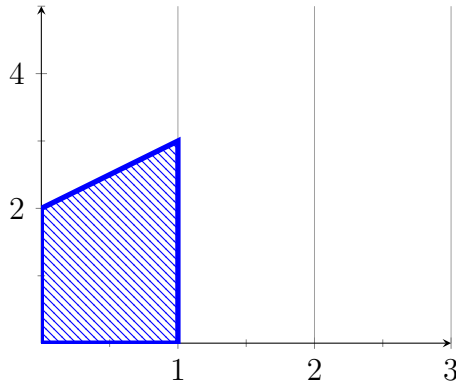
Chọn  $x_1 = 1.3$  để cải thiện phương án, ta thu được 2 bài toán con sau:

$$(P_1) \quad z_1 = 5.5x_1^1 + 2.1x_2^1$$

$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1^1 + x_2^1 \leq 2 \\ 8x_1^1 + 2x_2^1 \leq 17 \\ x_1^1 \leq 1 \\ x_1^1 \geq 0 \\ x_2^1 \geq 0. \end{array} \right.$$

$$(P_2) \quad z_2 = 5.5x_1^2 + 2.1x_2^2$$

$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1^2 + x_2^2 \leq 2 \\ 8x_1^2 + 2x_2^2 \leq 17 \\ x_1^2 \geq 2 \\ x_1^2 \geq 0 \\ x_2^2 \geq 0. \end{array} \right.$$



Hình 2.4: Tập nghiệm của bài toán  $(P_1)$

$$(P_1) \quad z_1 = 5.5x_1^1 + 2.1x_2^1 \longrightarrow \text{Max}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1^1 + x_2^1 \leq 2 \\ 8x_1^1 + 2x_2^1 \leq 17 \\ x_1^1 \leq 1 \\ x_1^1 \geq 0 \\ x_2^1 \geq 0. \end{array} \right.$$

Giải bài toán ta được  $x_1^1 = 1, x_2^1 = 3$  và  $z_1 = 11.8$ . Bài toán được giải (**gọt bởi nghiệm nguyên**).

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  $(P_4)$ :

$$(P_3) \quad z_3 = 5.5x_1^3 + 2.1x_2^3$$

$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1^3 + x_2^3 \leq 2 \\ 8x_1^3 + 2x_2^3 \leq 17 \\ x_1^3 \geq 2 \\ x_2^3 \leq 0 \\ x_1^3 \geq 0 \\ x_2^3 \geq 0. \end{array} \right.$$

$$(P_4) \quad z_4 = 5.5x_1^4 + 2.1x_2^4$$

$$\begin{cases} -x_1^4 + x_2^4 \leq 2 \\ 8x_1^4 + 2x_2^4 \leq 17 \\ x_1^4 \geq 2 \\ x_2^4 \geq 1 \\ x_1^4 \geq 0 \\ x_2^4 \geq 0. \end{cases}$$

- 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  $z_3 < z_1$  (**gọt bởi cận**).
- Bài toán  $(P_4)$  **vô nghiệm**.
- 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 gọi 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.
- Ta đánh dấu giá trị tối ưu tốt nhất và nghiệm tối ưu tốt nhất của bài toán lần lượt là  $z^*$  và  $(x^*, y^*)$ .

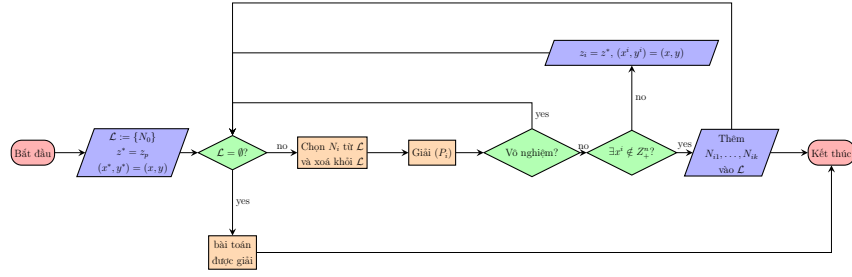
Sơ đồ thuật toán

**Thuật toán 2** (Land-Doig).

**Bước 1. Thiết lập** Đặt  $\mathcal{L} := \{N_0\}$ ,  $z^* = z_p$  và  $(x^*, y^*) = (x, y)$ .

**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.

---



Hình 2.5: Lưu đồ giải thuật của thuật toán nhánh cận.

**Bước 3. Chọn 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 lại bước 2, nếu không, chuyển sang bước 5.

**Bước 5. Gọt nghiệm** Nếu tồn tại  $x^i \notin Z_+^n$ , 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  $z_i = z^*$ ,  $(x^i, y^i) = (x^*, y^*)$  và quay lại bước 2.

### 2.2.3.3 Ví dụ minh họa

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

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

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  $x_1^1 \leq 1$

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

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

$$\rightarrow z_1 = 13.24, x_1^1 = 1, x_2^1 = 1.4, x_3^1 = 1.6$$

Với  $x_1^2 \geq 2$

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

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

$$\rightarrow z_2 = 12.58, x_1^2 = 2, x_2^2 = 0.36, x_3^2 = 0.27$$

Ta tiếp tục chọn  $x_2^1 = 1.4$  từ  $(P_1)$ . Với  $x_2^3 \leq 1$

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

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

$$\rightarrow z_3 = 12.6, x_1^3 = 1, x_2^3 = 1, x_3^3 = 1.66$$


---

Với  $x_2^4 \geq 2$

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

$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1^4 + x_2^4 + x_3^4 \leq 2 \\ 8x_1^4 + 2x_2^4 + x_3^4 \leq 17 \\ 9x_1^4 + x_2^4 + 6x_3^4 \leq 20 \\ x_1^4 \leq 1 \\ x_2^4 \geq 2 \\ x_i^4 \geq 0, \quad i = \overline{1, \dots, 3} \end{array} \right.$$

$\rightarrow z_4 = 12.7, x_1^4 = 1, x_2^4 = 2, x_3^4 = 1 \rightarrow$  **gọt bởi nghiệm nguyên.**

Ta chọn  $x_3^3 = 1.66$  từ  $(P_3)$ . Với  $x_3^5 \leq 1$ .

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

$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1^5 + x_2^5 + x_3^5 \leq 2 \\ 8x_1^5 + 2x_2^5 + x_3^5 \leq 17 \\ 9x_1^5 + x_2^5 + 6x_3^5 \leq 20 \\ x_1^5 \leq 1 \\ x_2^5 \leq 1 \\ x_3^5 \leq 1 \\ x_i^5 \geq 0, \quad i = \overline{1, \dots, 3} \end{array} \right.$$

$\rightarrow z_5 = 10.6, x_1^5 = 1, x_2^5 = 1, x_3^5 = 1 \rightarrow$  gọt bởi nghiệm nguyên nhưng  $z_5 < z_4 \rightarrow$  loại.

---

Với  $x_3^6 \geq 2$ .

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

$$\left\{ \begin{array}{l} -x_1^6 + x_2^6 + x_3^6 \leq 2 \\ 8x_1^6 + 2x_2^6 + x_3^6 \leq 17 \\ 9x_1^6 + x_2^6 + 6x_3^6 \leq 20 \\ x_1^6 \leq 1 \\ x_2^6 \leq 1 \\ x_3^6 \geq 2 \\ x_i^6 \geq 0, i = \overline{1, \dots, 3} \end{array} \right.$$

$\rightarrow z_6 = 12.08, x_1^6 = 0.8, x_2^6 = 0.8, x_3^6 = 2 \rightarrow$  **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  $z_7 < z_4 \rightarrow$  loại.
- $(P_8)$  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  $z = 12.7$ .

---

## Chương 3

Mở rộng kết quả cho bài toán  
dạng phân thức tuyến tính



## Kết luận

Luận văn này đạt được các vấn đề sau đây:

- 
- 
-

## Tài liệu tham khảo

- [1] Erik B. Bajajilov, *Linear fractional programming: Theory, Methods, Applications, and Software*, Springer, 2003.
  - [2] Stancu Minasian, *Fractional Programming: Theory, Methods, and Applications*, Kluwer Academic Publishers, 1992.
-