



上海大学

SHANGHAI UNIVERSITY

整数规划

主要内容

- 整数规划的特点及应用
- 割平面法
- 分支定界法

整数规划的特点及应用

- **整数规划（简称：IP）**

要求一部分或全部决策变量取整数值的规划问题称为整数规划。不考虑整数条件，由余下的目标函数和约束条件构成的规划问题称为**该整数规划问题的松弛问题**。若该松弛问题是一个线性规划，则称该整数规划为**整数线性规划**。

- **整数线性规划数学模型的一般形式：**

$$\max Z (\text{或} \min Z) = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i & (i = 1.2 \cdots m) \\ x_j \geq 0 \ (j = 1.2 \cdots n) \text{ 且部分或全部为整数} \end{cases}$$

整数规划的特点及应用

- **整数线性规划问题的种类：**

- ① **纯整数线性规划：**指全部决策变量都必须取整数值的整数线性规划。
- ② **混合整数线性规划：**决策变量中有一部分必须取整数值，另一部分可以不取整数值的整数线性规划。
- ③ **0-1型整数线性规划：**决策变量只能取值0或1的整数线性规划。

整数规划的特点及应用

• 整数规划的典型例子

- **例 1** 工厂 A_1 和 A_2 生产某种物资。由于该种物资供不应求，故需要再建一家工厂。相应的建厂方案有 A_3 和 A_4 两个。这种物资的需求地有 B_1, B_2, B_3, B_4 四个。各工厂年生产能力、各地年需求量、各厂至各需求地的单位物资运费 c_{ij} ，见下表：

	B_1	B_2	B_3	B_4	年生产能力
A_1	2	9	3	4	400
A_2	8	3	5	7	600
A_3	7	6	1	2	200
A_4	4	5	2	5	200
年需求量	350	400	300	150	

整数规划的特点及应用

- 工厂 A_3 或 A_4 开工后，每年的生产费用估计分别为1200万或1500万元。现要决定应该建设工厂 A_3 还是 A_4 ，才能使今后每年的总费用最少。

解：

$$\text{引入0-1变量: } y = \begin{cases} 1 & \text{若建工厂 } A_3 \\ 0 & \text{若不建工厂 } A_3 \end{cases}$$

设 x_{ij} 为由 A_i 运往 B_j 的物资数量，单位为千吨； z 表示总费用，单位万元。

则该规划问题的数学模型可以表示为：

整数规划的特点及应用

$$\min z = \sum_{i=1}^4 \sum_{j=1}^4 c_{ij} x_{ij} + [1200y + 1500(1 - y)]$$

$$s.t. \begin{cases} x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41} = 350 \\ x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42} = 400 \\ x_{13} + x_{23} + x_{33} + x_{43} = 300 \\ x_{14} + x_{24} + x_{34} + x_{44} = 150 \\ x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} = 400 \\ x_{21} + x_{22} + x_{23} + x_{24} = 600 \\ x_{31} + x_{32} + x_{33} + x_{34} = 200y \\ x_{41} + x_{42} + x_{43} + x_{44} = 200(1 - y) \\ x_{ij} \geq 0 \quad (i, j = 1, 2, 3, 4) \\ y = 0 \text{ 或 } 1 \end{cases}$$

	B ₁	B ₂	B ₃	B ₄	年生产能力
A ₁	2	9	3	4	400
A ₂	8	3	5	7	600
A ₃	7	6	1	2	200
A ₄	4	5	2	5	200
年需求量	350	400	300	150	

 混合整数规划问题

整数规划的特点及应用

- **例 2** 现有资金总额为 B 。可供选择的投资项目有 n 个，项目 j 所需投资额和预期收益分别为 a_j 和 c_j ($j = 1, 2, \dots, n$)，这里 $n=7$ ，此外由于种种原因，有三个附加条件：
 - 若选择项目1，就必须同时选择项目2。反之不一定
 - 项目3和4中至少选择一个；
 - 项目5,6,7中恰好选择2个。
- 应该怎样选择投资项目，才能使总预期收益最大。

整数规划的特点及应用

- 解：令 x_j 表示第 j 个项目的决策选择，记为：

$$x_j = \begin{cases} 1 & \text{对项目 } j \text{ 投资} \\ 0 & \text{对项目 } j \text{ 不投资} \end{cases} \quad (j = 1, 2, \dots, n)$$

- 投资问题可以表示为：

$$\begin{aligned} \max \quad & z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} \sum_{j=1}^n a_j x_j \leq B \\ x_2 \geq x_1 \\ x_3 + x_4 \geq 1 \\ x_5 + x_6 + x_7 = 2 \\ x_j = 0 \text{ 或者 } 1 \quad (j = 1, 2, \dots, n) \end{cases} \end{aligned}$$

整数规划的特点及应用

• 例 3 指派问题或分配问题。

人事部门欲安排四人到四个不同岗位工作，每个岗位一个人。经考核四人在不同岗位的成绩（百分制）如表所示，如何安排他们的工作使总成绩最好。

<div>工作 人员</div>	A	B	C	D
甲	85	92	73	90
乙	95	87	78	95
丙	82	83	79	90
丁	86	90	80	88

整数规划的特点及应用

- 设 $x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{分配第 } i \text{ 人做 } j \text{ 工作时} \\ 0 & \text{不分配第 } i \text{ 人做 } j \text{ 工作时} \end{cases}$

- 数学模型如下:

$$\begin{aligned} \max Z = & 85x_{11} + 92x_{12} + 73x_{13} + 90x_{14} + 95x_{21} + 87x_{22} + \\ & + 78x_{23} + 95x_{24} + 82x_{31} + 83x_{32} + 79x_{33} + 90x_{34} + \\ & + 86x_{41} + 90x_{42} + 80x_{43} + 88x_{44} \end{aligned}$$

- 要求每人做一项工作, 约束条件为:

$$\begin{cases} x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} = 1 \\ x_{21} + x_{22} + x_{23} + x_{24} = 1 \\ x_{31} + x_{32} + x_{33} + x_{34} = 1 \\ x_{41} + x_{42} + x_{43} + x_{44} = 1 \end{cases} \quad \begin{array}{l} \text{变量约束:} \\ x_{ij} = 0 \text{ 或 } 1, \quad i, j = 1, 2, 3, 4 \end{array}$$

整数规划的特点及应用

- 整数规划问题解的特征：

- ① 整数规划问题的可行解集合是它松弛问题可行解集合的一个子集，任意两个可行解的凸组合不一定满足整数约束条件，因而不一定仍为可行解。
- ② 整数规划问题的可行解一定是它的松弛问题的可行解（反之不一定），但其最优解的目标函数值不会优于后者最优解的目标函数值。

整数规划的特点及应用

- 例 4 设整数规划问题如下

$$\begin{aligned} \max Z &= x_1 + x_2 \\ \begin{cases} 14x_1 + 9x_2 \leq 51 \\ -6x_1 + 3x_2 \leq 1 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases} \end{aligned}$$

- 首先不考虑整数约束，得到线性规划问题（一般称为松弛问题）。 $\max Z = x_1 + x_2$

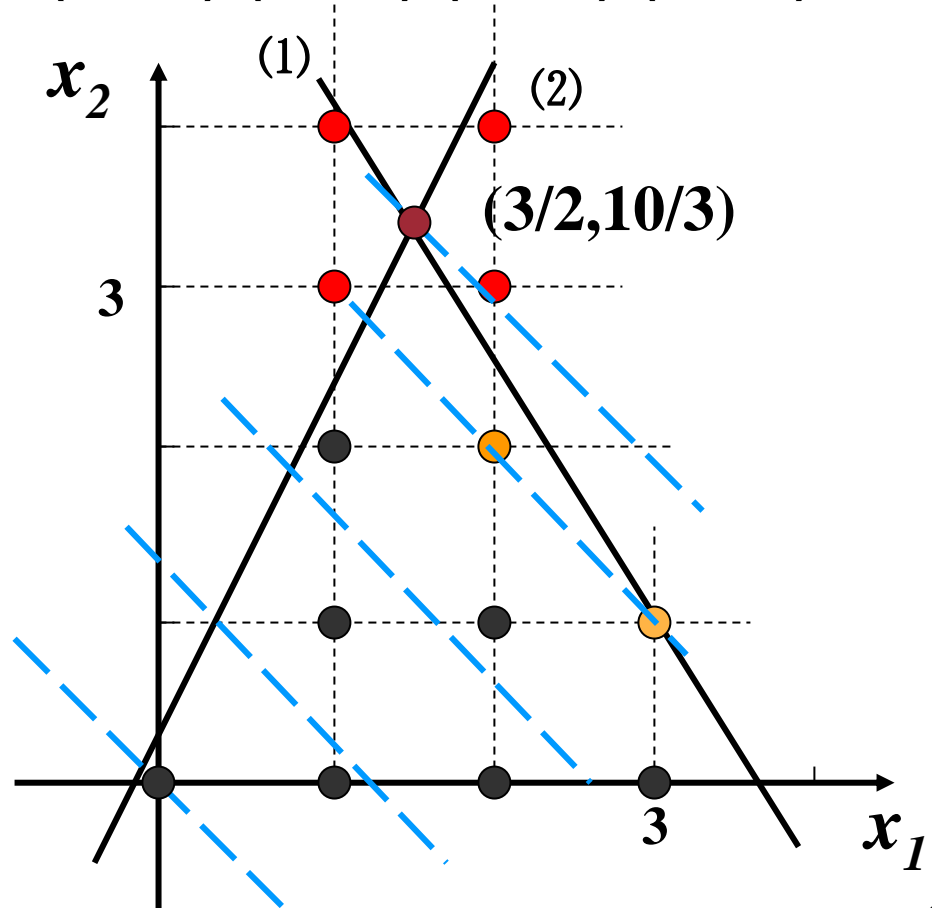
$$\begin{cases} 14x_1 + 9x_2 \leq 51 \\ -6x_1 + 3x_2 \leq 1 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

整数规划的特点及应用

- 用图解法求出最优解为: $x_1 = 3/2$, $x_2 = 10/3$, 且有 $Z = 29/6$
- 舍入取整法求整数解(最优解): $(1, 3), (2, 3), (1, 4), (2, 4)$ 。

整数规划问题的可行解集是一个有限集, 如右图所示。

其中 $(2, 2), (3, 1)$ 点的目标函数值最大, 即为 $Z=4$



割平面法

- 纯整数规划问题:

$$\max Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i & (i = 1, 2, \dots, m) \\ x_j \geq 0 \quad (j = 1, 2, \dots, n), a_{ij} \text{ 和 } b_i \text{ 为整数} \end{cases}$$

- 在松弛问题的最优单纯形表中, 记Q为m个基变量的下标集合, K为n-m个非基变量的下标集合, 则m个约束方程可表示为:

$$x_i + \sum_{j \in K} \bar{a}_{ij} x_j = \bar{b}_i \quad i \in Q$$

割平面法

- 而对应的最优解 $\mathbf{x}^* = (x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)^T$, 其中

$$x_j^* = \begin{cases} \bar{b}_j & j \in Q \\ 0 & j \in K \end{cases}$$

- 若 $\bar{b}_j (j \in Q)$ 均为整数, 则已经找到整数规划问题的最优解, 反之不是。
- 割平面法:** 从松弛问题的最优解中选取一个非整数分量, 构造一个线性约束条件, 将其加入原松弛问题中, 形成一个新的线性规划, 然后进行求解。若新的最优解满足整数要求, 则它就是整数规划的最优解, 否则重复上述步骤, 直到获得整数最优解为止。

割平面法

- 若 \bar{b}_{i_0} ($i_0 \in Q$) 不是整数, 其所对应的约束方程为:

$$x_{i_0} + \sum_{j \in K} \bar{a}_{i_0, j} x_j = \bar{b}_{i_0}$$

- 将系数都表示成整数和小数部分

$$\bar{a}_{i_0, j} = N_{i_0, j} + f_{i_0, j}, \quad N_{i_0, j} \leq \bar{a}_{i_0, j} \text{ 且为整数}, \quad 0 \leq f_{i_0, j} < 1 (j \in K)$$

$$\bar{b}_{i_0} = N_{i_0} + f_{i_0}, \quad N_{i_0} < \bar{b}_{i_0} \text{ 且为整数}, \quad 0 < f_{i_0} < 1$$

- 则有

$$x_{i_0} + \sum_{j \in K} N_{i_0, j} x_j - N_{i_0} = f_{i_0} - \sum_{j \in K} f_{i_0, j} x_j$$

- 按整数规划定义, 左边是一个整数, 右边是小于1的数, 所以

$$\text{有 } f_{i_0} - \sum_{j \in K} f_{i_0, j} x_j \leq 0, \text{ 即 } \sum_{j \in K} (-f_{i_0, j}) x_j \leq -f_{i_0}$$

割平面法

- 若 \bar{b}_{i_0} ($i_0 \in Q$) 不是整数, 其所对应的约束方程为:

$$x_{i_0} + \sum_{j \in K} \bar{a}_{i_0, j} x_j = \bar{b}_{i_0}$$

- 割平面约束方程:

$$\sum_{j \in K} (-f_{i_0, j}) x_j \leq -f_{i_0}$$

- 在单纯形表中选择哪一行构造割平面方程? 选择具有最大小数部分的非整数分量所在的行, 可以提高“切割”效果, 减少“切割”次数。

割平面法

- 例 5：用割平面法求解纯整数规划：

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 - x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 3x_1 - 2x_2 \leq 3 \\ 5x_1 + 4x_2 \geq 10 \\ 2x_1 + x_2 \leq 5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 \text{ 为整数} \end{cases} \end{aligned}$$

割平面法

$$\sum_{j \in K} (-f_{i_0, j}) x_j \leq -f_{i_0}$$

- 引入松弛变量化为标准型，并利用单纯形法求解松弛问题，有：

C_j			3	-1	0	0	0
C_B	X_B	B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
3	x_1	13/7	1	0	1/7	0	2/7
-1	x_2	9/7	0	1	-2/7	0	-3/7
0	x_4	31/7	0	0	-3/7	1	22/7
σ_j			0	0	-5/7	0	-3/7

- 从第一行产生一个割平面约束： $-\frac{1}{7}x_3 - \frac{2}{7}x_5 \leq -\frac{6}{7}$
- 引入松弛变量，得到割平面方程：

$$-\frac{1}{7}x_3 - \frac{2}{7}x_5 + x_6 = -\frac{6}{7}$$

$$\sum_{j \in K} (-f_{i_0, j}) x_j \leq -f_{i_0}$$

初始

C_j			3	-1	0	0	0	0
C_B	X_B	B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6
3	x_1	13/7	1	0	1/7	0	2/7	0
-1	x_2	9/7	0	1	-2/7	0	-3/7	0
0	x_4	31/7	0	0	-3/7	1	22/7	0
0	x_6	-6/7	0	0	-1/7	0	[-2/7]	1
σ_j			0	0	-5/7	0	-3/7	0
3	x_1	1	1	0	0	0	0	1
-1	x_2	5/4	0	1	0	-1/4	0	-5/4
0	x_3	5/2	0	0	1	-1/2	0	-11/2
0	x_5	7/4	0	0	0	1/4	1	-3/4
σ_j			0	0	0	-1/4	0	-17/4

最终

从第四行产生一个割平面约束： $-\frac{1}{4}x_4 - \frac{1}{4}x_6 \leq -\frac{3}{4}$
 引入松弛变量，得到割平面方程： $-\frac{1}{4}x_4 - \frac{1}{4}x_6 + x_7 = -\frac{3}{4}$

割平面法

- 利用对偶单纯形法求解，得到：

C_j			3	-1	0	0	0	0	0
C_B	X_B	B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7
3	x_1	1	1	0	0	0	0	1	0
-1	x_2	2	0	1	0	0	0	-1	-1
0	x_3	4	0	0	1	0	0	-5	-2
0	x_5	1	0	0	0	0	1	-1	1
0	x_4	3	0	0	0	1	0	1	-4
σ_j			-1	0	0	0	-4	0	-1

分支定界法

- **分支定界法的解题步骤：**
- **1) 求整数规划的松弛问题最优解；**
若松弛问题的最优解满足整数要求，得到整数规划的最优解
否则转下一步；
- **2) 分支与定界：**
- 任意选一个非整数解的变量 x_i ，在松弛问题中加上约束：
$$x_i \leq [x_i] \quad \text{和} \quad x_i \geq [x_i] + 1$$
- 组成两个新的松弛问题，称为**分支**。新的松弛问题具有特征：
当原问题是求最大值时，目标值是分支问题的上界；当原问题是求最小值时，目标值是分支问题的下界。

分支定界法

- **分支定界法的解题步骤：**
- 检查所有分支的解及目标函数值，若某分支的解是整数并且目标函数值大于（max）等于其它分枝的目标值，则将其其它分支剪去不再计算，若还存在非整数解并且目标值大于(max)整数解的目标值，需要继续分支，再检查，直到得到最优解。

分支定界法

- 例 6 用分支定界法求解整数规划问题

$$\min Z = -x_1 - 5x_2$$

$$\begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且全为整数} \end{cases} \quad \text{IP}$$

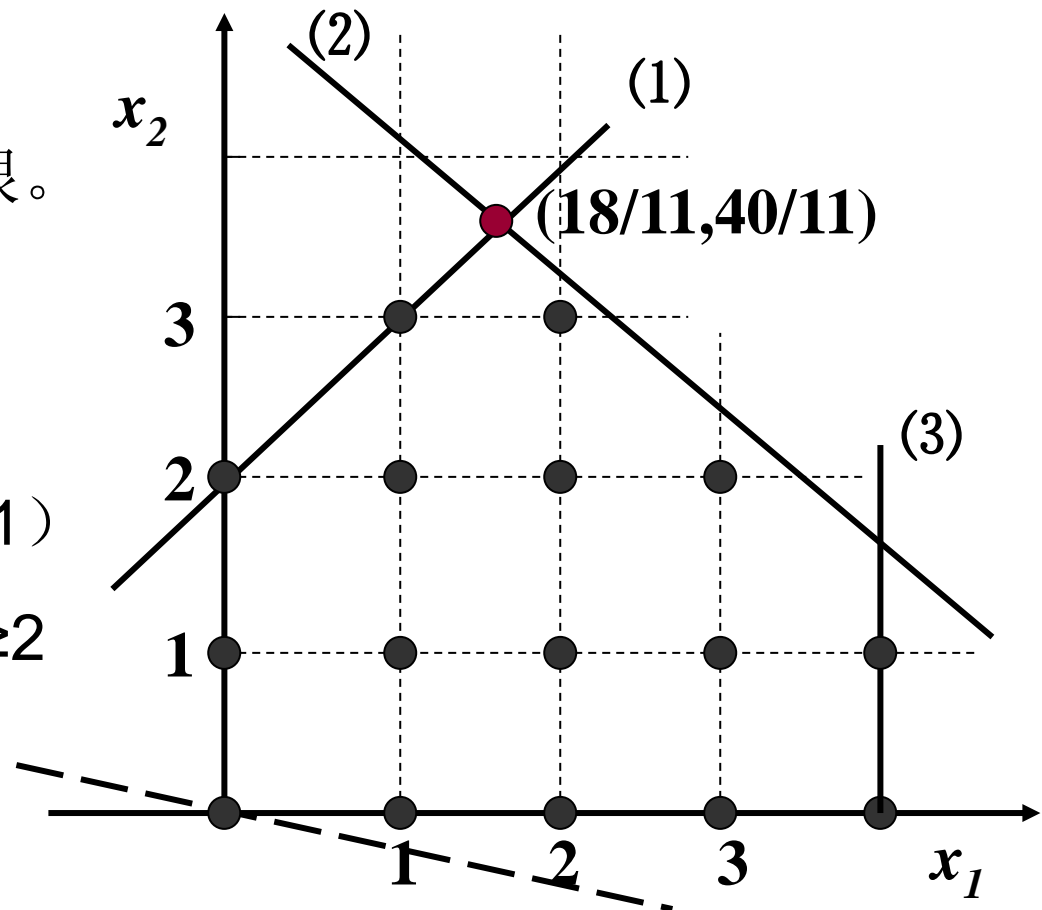
- 解：首先去掉整数约束，变成一般线性规划问题(原整数规划问题的松弛问题) $\min Z = -x_1 - 5x_2$

$$\begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \quad \text{LP}$$

分支定界法

- 用图解法求松弛问题的最优解，如图所示。

- ① $x_1 = 18/11, x_2 = 40/11$
- ② $Z = -218/11 \approx (-19.8)$
即 Z 也是 IP 最小值的下限。
- ③ 对于 $x_1 = 18/11 \approx 1.64$,
- ④ 取值 $x_1 \leq 1, x_1 \geq 2$
- ⑤ 先将 (LP) 划分为 (LP1) 和 (LP2), 取 $x_1 \leq 1, x_1 \geq 2$



分支定界法

- 分支:

$$\min Z = -x_1 - 5x_2$$

$$(IP1) \begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1 \leq 1 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases}$$

$$\min Z = -x_1 - 5x_2$$

$$(IP2) \begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1 \geq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases}$$

- 分别求出 (LP1) 和 (LP2) 的最优解。

分支定界法

- **先求LP1**, 如图所示。此时在 B 点取得最优解。
- $x_1 = 1, x_2 = 3, Z^{(1)} = -16$
- 找到整数解, 问题已探明, 此支停止计算。

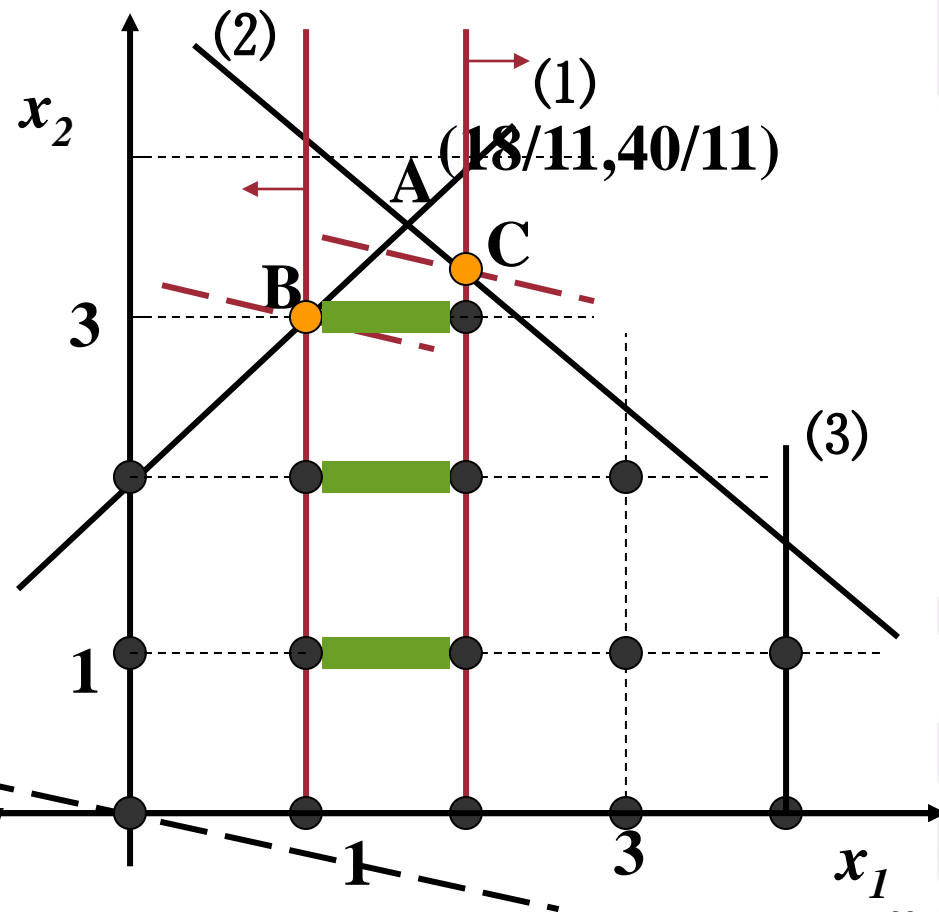
同理求LP2, 如图所示。在 C 点取得最优解。即:

$$x_1 = 2, x_2 = 10/3,$$

$$Z^{(2)} = -56/3 \approx -18.7$$

$$\because Z^{(2)} < Z^{(1)} = -16$$

\therefore 原问题有比 -16 更小的最优解, 但 x_2 不是整数, 故继续分支。



分支定界法

- 在 LP2 中分别再加入条件: $x_2 \leq 3, x_2 \geq 4$ 得下式两支:

$$\min Z = -x_1 - 5x_2$$

$$\min Z = -x_1 - 5x_2$$

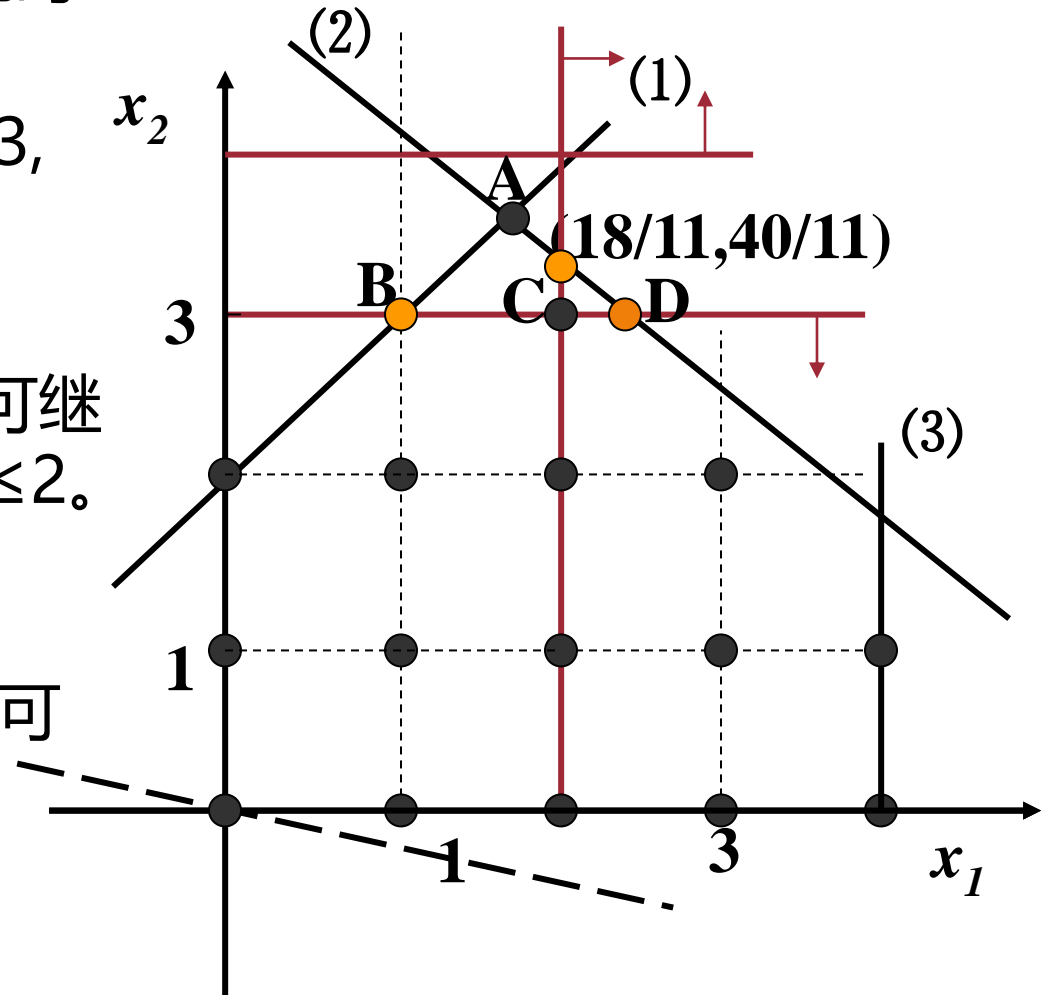
$$(IP21) \begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1 \geq 2 \\ x_2 \leq 3 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases}$$

$$(IP22) \begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1 \geq 2 \\ x_2 \geq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases}$$

- 分别求出 LP21 和 LP22 的最优解。

分支定界法

- 先求LP21,如图所示。此时D在点取得最优解。
- 即 $x_1 = 12/5 \approx 2.4$, $x_2 = 3$,
- $Z^{(21)} = -87/5 \approx -17.4 < Z^{(1)} = -16$
- 但 $x_1 = 12/5$ 不是整数, 可继续分支。即 $x_1 \geq 3$, $x_1 \leq 2$ 。
- 求LP22, 如图所示。无可行解, 故不再分支。



分支定界法

- 在 (LP21) 的基础上继续分枝。加入条件 $x_1 \geq 3$, $x_1 \leq 2$ 有下式:

$$\min Z = -x_1 - 5x_2$$

$$(IP211) \begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1 \geq 2 \\ x_2 \leq 3 \\ x_1 \leq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases}$$

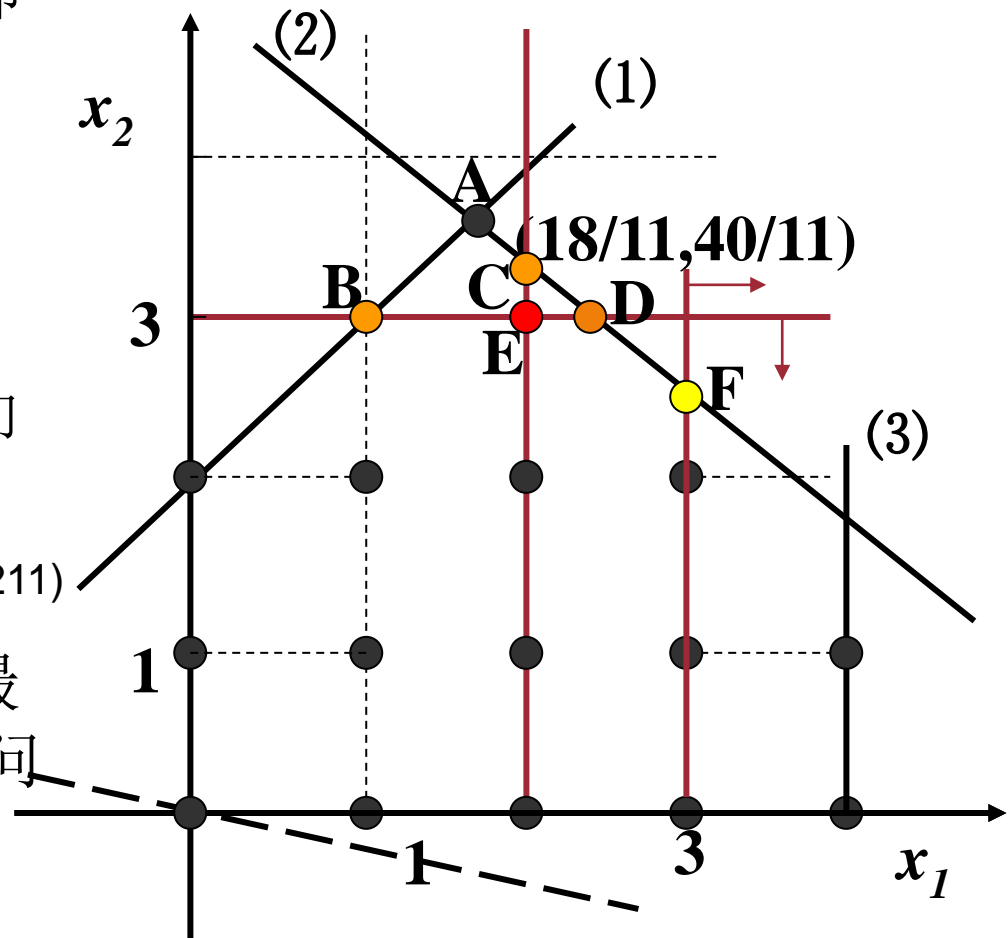
$$\min Z = -x_1 - 5x_2$$

$$(IP212) \begin{cases} x_1 - x_2 \geq -2 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 30 \\ x_1 \leq 4 \\ x_1 \geq 2 \\ x_2 \leq 3 \\ x_1 \geq 3 \\ x_1, x_2 \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases}$$

- 分别求出 (LP211) 和 (LP212) 的最优解

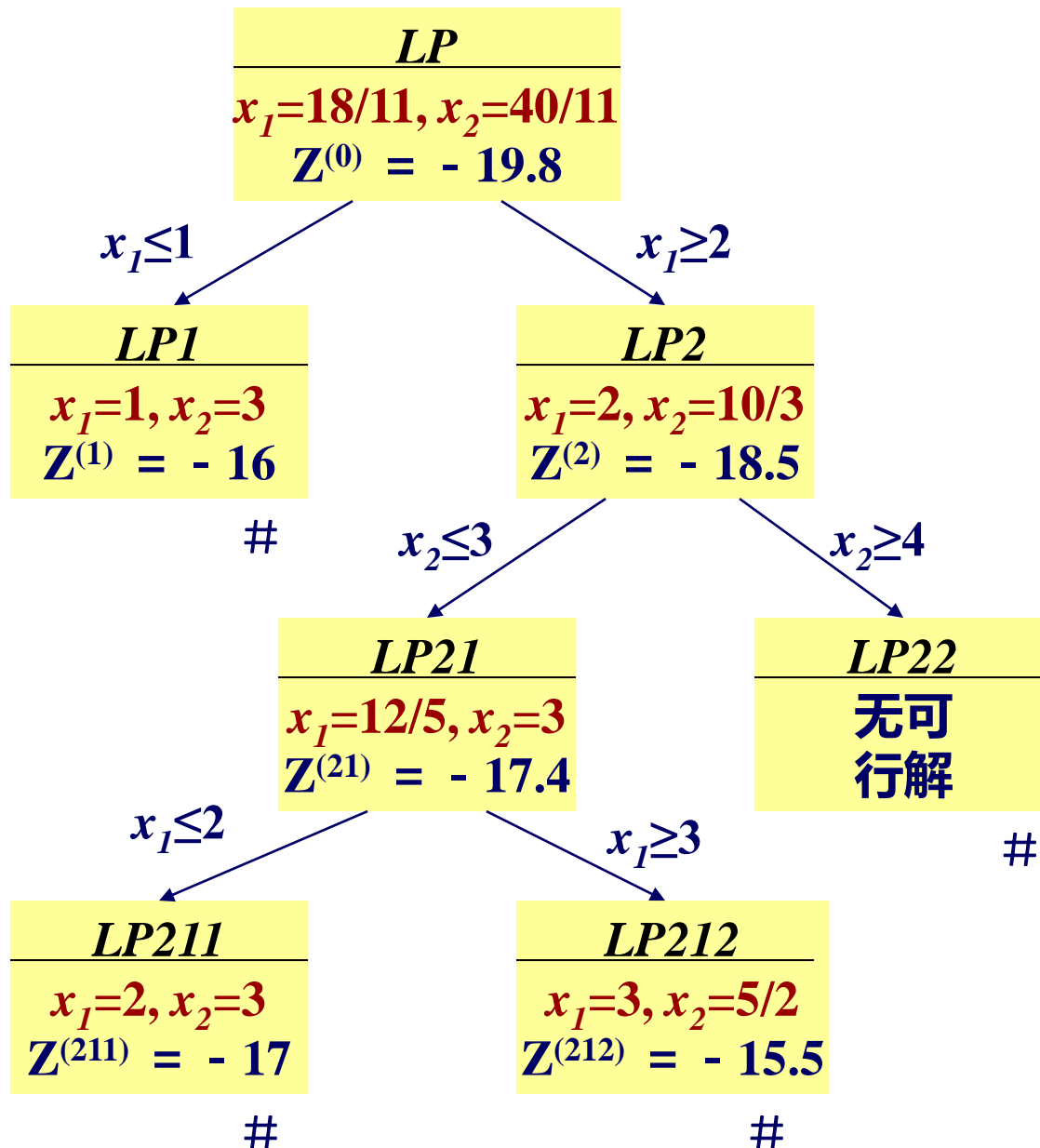
分支定界法

- 先求 (LP211), 如图所示。
此时在 E 点取得最优解。即
 $x_1=2, x_2=3, Z^{(211)}=-17$
- 找到整数解, 问题已探明,
此支停止计算。
- 求 (LP212), 如图所示。
此时 F 在点取得最优解。即
 $x_1=3, x_2=2.5,$
 $Z^{(212)}=-31/2 \approx -15.5 > Z^{(211)}$
- 如对 LP212 继续分解, 其最小值也不会低于 -15.5 , 问题探明, 剪支。



分支定界法

- 原整数规划问题的最优解为:
- $x_1=2, x_2=3,$
 $Z^* = -17$
- 以上的求解过程可以用一个树形图表示如右:



分支定界法



- 例 7 用分支定界法求解

$$\max Z = 4x_1 + 3x_2$$

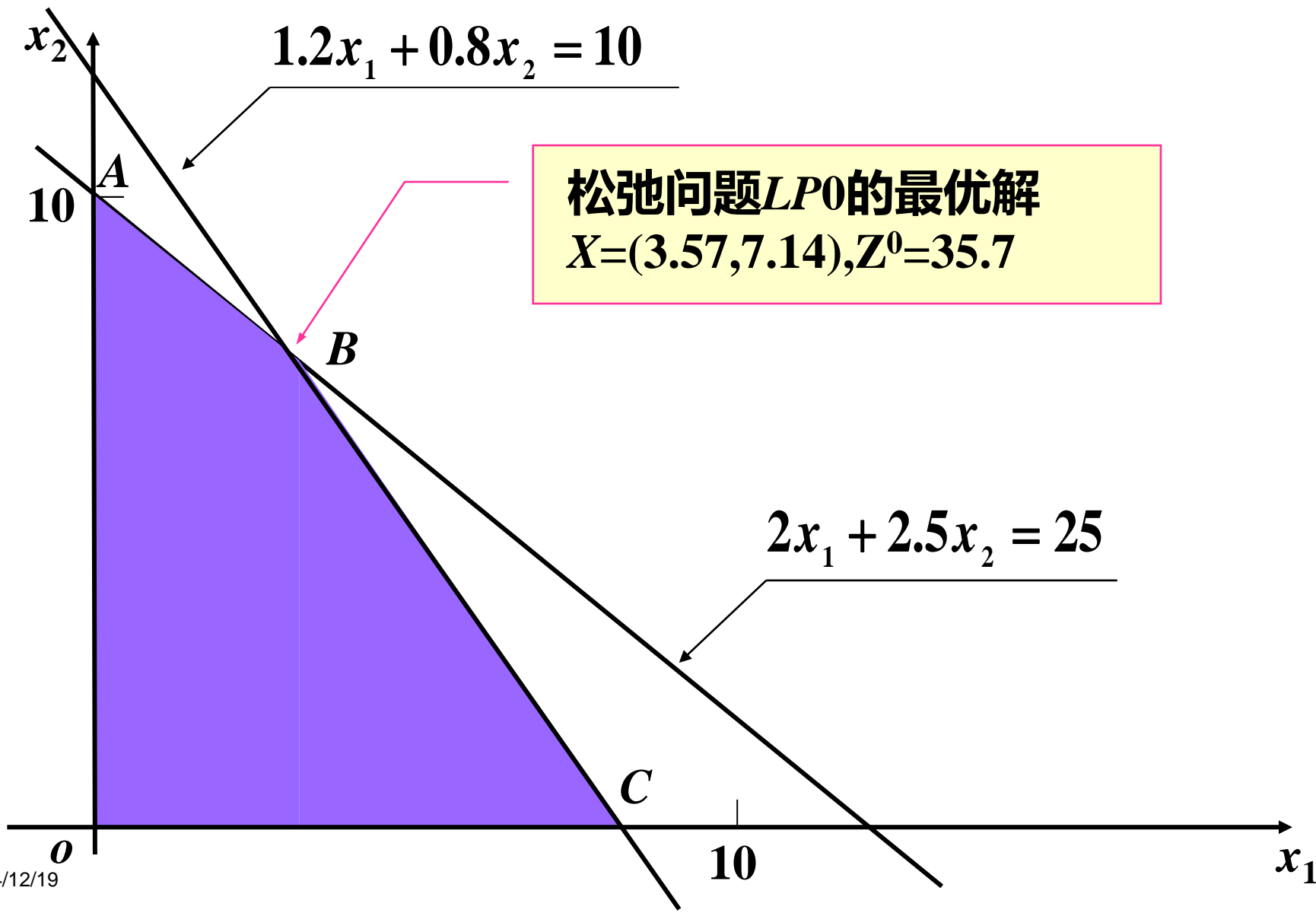
$$\begin{cases} 1.2x_1 + 0.8x_2 \leq 10 \\ 2x_1 + 2.5x_2 \leq 25 \\ x_1, x_2 \geq 0, \text{且均取整数} \end{cases}$$

解: 先求对应的松弛问题 (记为 LP^0)

$$\max Z = 4x_1 + 3x_2$$

$$st \begin{cases} 1.2x_1 + 0.8x_2 \leq 10 \\ 2x_1 + 2.5x_2 \leq 25 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \quad (LP^0)$$

分支定界法



分支定界法

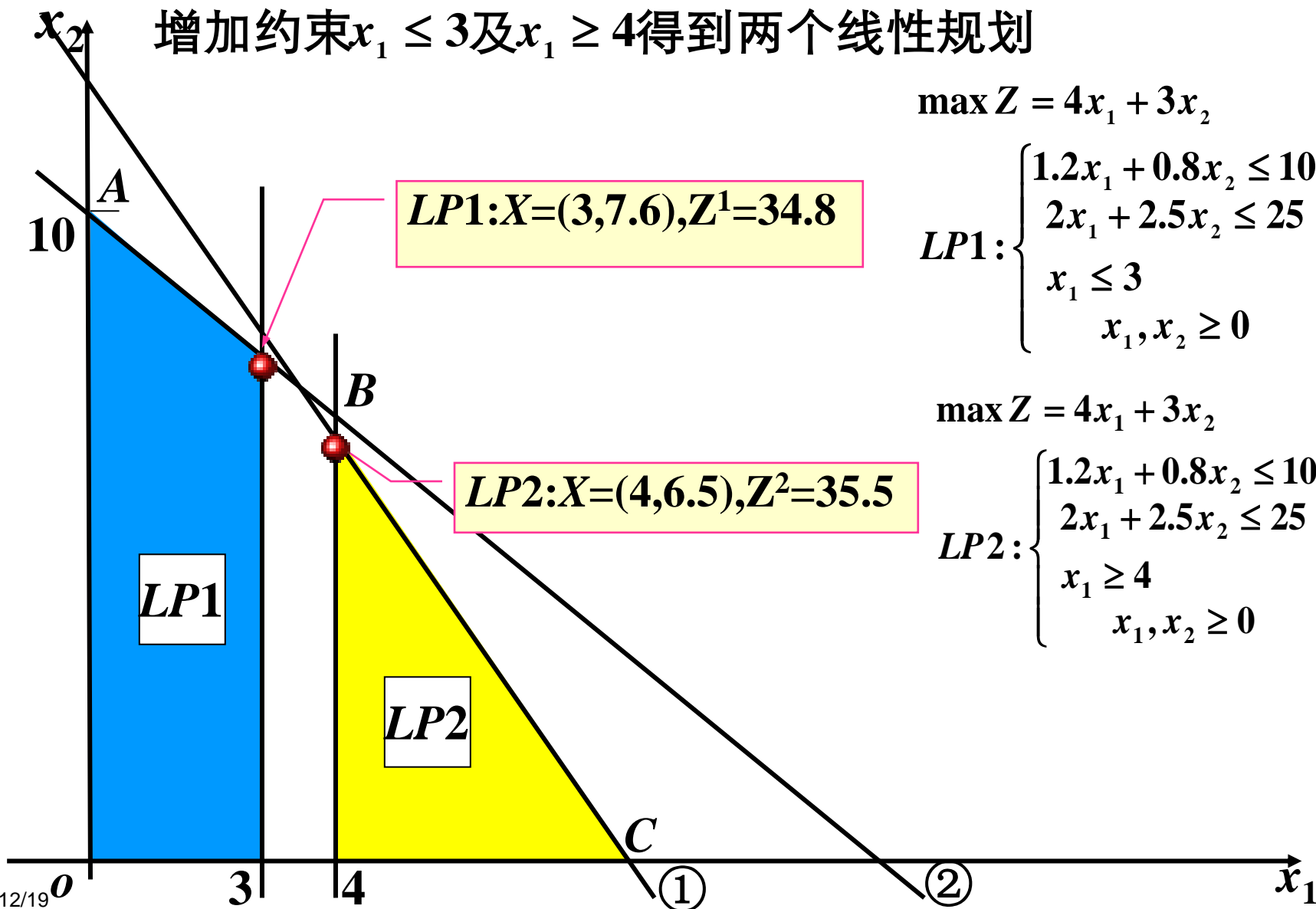
增加约束 $x_1 \leq 3$ 及 $x_1 \geq 4$ 得到两个线性规划

$$\max Z = 4x_1 + 3x_2$$

$$LP1: \begin{cases} 1.2x_1 + 0.8x_2 \leq 10 \\ 2x_1 + 2.5x_2 \leq 25 \\ x_1 \leq 3 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

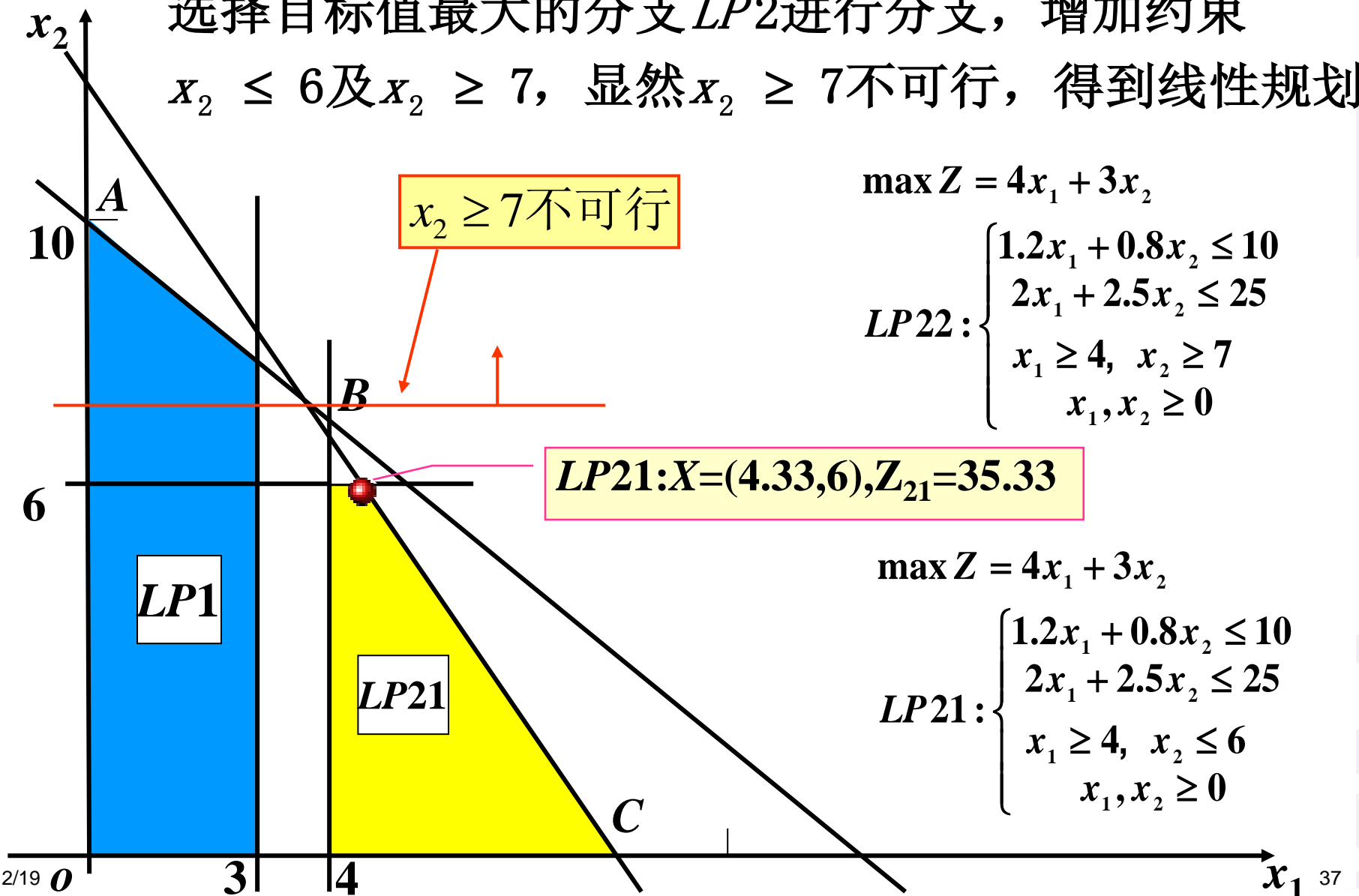
$$\max Z = 4x_1 + 3x_2$$

$$LP2: \begin{cases} 1.2x_1 + 0.8x_2 \leq 10 \\ 2x_1 + 2.5x_2 \leq 25 \\ x_1 \geq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$



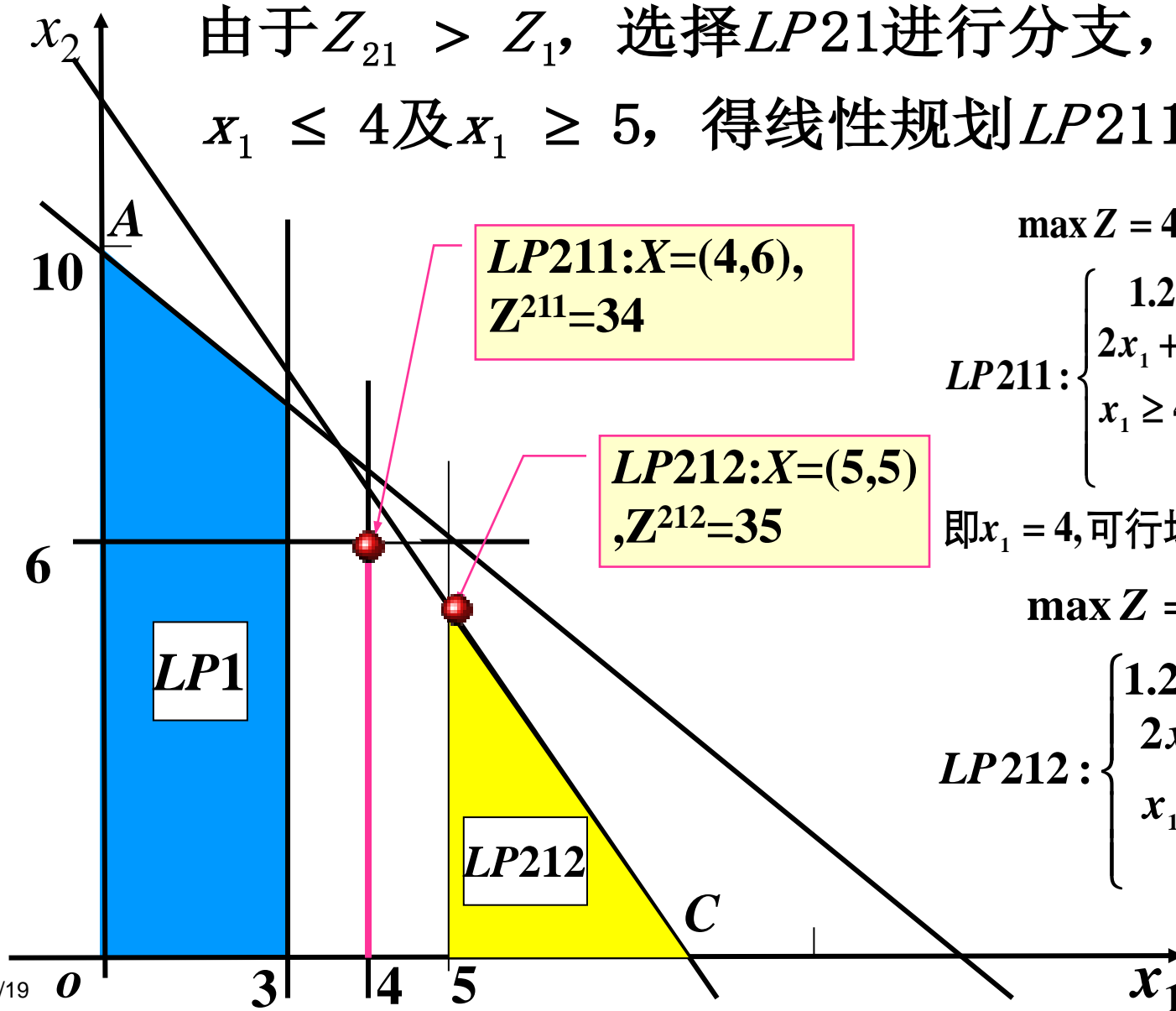
分支定界法

选择目标值最大的分支 $LP2$ 进行分支，增加约束 $x_2 \leq 6$ 及 $x_2 \geq 7$ ，显然 $x_2 \geq 7$ 不可行，得到线性规划



分支定界法

由于 $Z_{21} > Z_1$, 选择 $LP21$ 进行分支, 增加约束 $x_1 \leq 4$ 及 $x_1 \geq 5$, 得线性规划 $LP211$ 及 $LP212$:



$$\max Z = 4x_1 + 3x_2$$

$$LP211: \begin{cases} 1.2x_1 + 0.8x_2 \leq 10 \\ 2x_1 + 2.5x_2 \leq 25 \\ x_1 \geq 4, x_2 \leq 6, x_1 \leq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

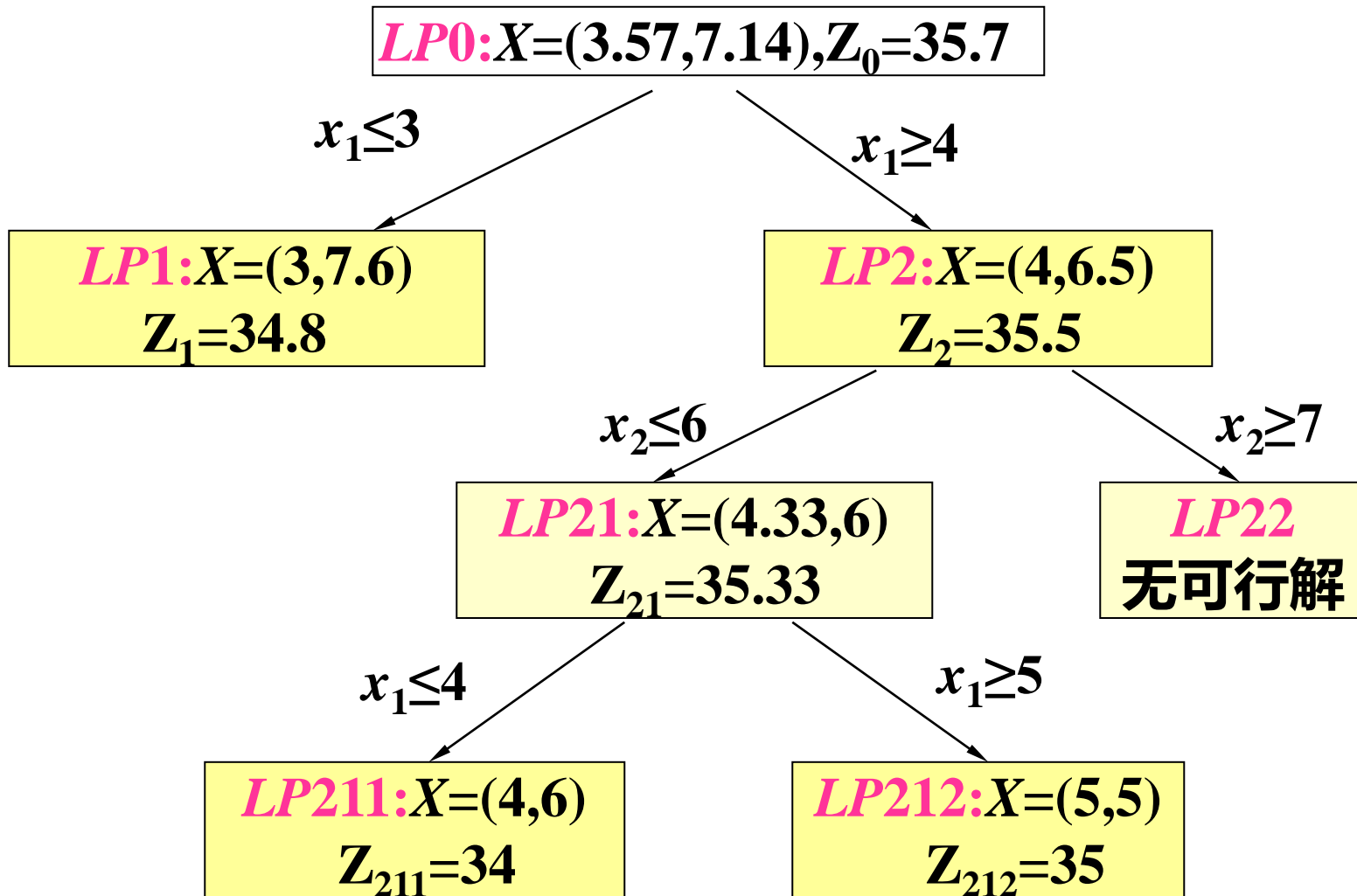
即 $x_1 = 4$, 可行域是一条线段

$$\max Z = 4x_1 + 3x_2$$

$$LP212: \begin{cases} 1.2x_1 + 0.8x_2 \leq 10 \\ 2x_1 + 2.5x_2 \leq 25 \\ x_1 \geq 5, x_2 \leq 6 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

分支定界法

- 上述分支过程可用下图表示:



割平面法和分支定界法异同

1. **相同点：** 缩小松弛问题的可行域，使得整数解出现在可行域的顶点。
2. **不同点：**
 - ① **割平面法：**

通过添加线性约束，去掉可行域的一部分；
 - ② **分支定界方法：**

将可行域一分为三，舍弃中间部分。

作业

运筹学教程, p.146

① 5.1

② 5.4(1)

作业

5.1 下列说法中正确的有：

- (1) 用分枝定界法求解一个极大化的整数规划问题时,任何一个可行解的目标函数值是该问题目标函数值的下界;
- (2) 用割平面法求解整数规划时,构造的割平面有可能切去一些不属于最优解的整数值;
- (4) 一个整数规划问题如存在两个以上最优解,则一定有无穷多最优解。



谢谢!

