

1、整数规划 (Integer Programming): 变量取整数的线性规划

纯整数规划: 所有变量都取整数的线性规划

混合整数规划: 部分变量取整数的线性规划

0-1 规划: 所有变量都去 0、1 两个值的规划

0-1 混合规划: 部分变量取 0、1 两个值的规划。

2、投资决策问题

设有 n 个投资项目, 其中第 j 个项目需要资金 a_j 万元, 将来可获利润 c_j 万元。若现在资金总额为 b 万元, 则应该选择哪些投资项目, 才能获利最大?

设 $x_j = \begin{cases} 1 \\ 0 \end{cases}$ 1 表示第 j 个项目投资, 0 表示不会对第 j 个项目投资

设 z 为可获得的总利润 (万元), 则数学模型为

$$\begin{aligned} \max z &= \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s. t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_j x_j \leq b \\ x_j = 0 \text{ 或 } 1, j = 1, 2, \dots, n \end{cases} \end{aligned}$$

3、设备购置问题

某厂拟用 M 元资金, 购买 m 种设备 A_1, A_2, \dots, A_M , 其中设备 A_i 单价为 p_i ($i=1, 2, \dots, m$)。现有 n 个地点 B_1, B_2, \dots, B_M 可装置这些设备, 其中 B_j 处最多 b_j 台 ($j=1, 2, \dots, n$)。预计将一台设备 A_i 装备于 B_i 处可获纯利 C_{ij} 元, 则应该如何购置这些设备, 才能使预计总利润为最大?

解: 设 x_{ij} 为将设备 A_i 装备于 B_j 处的台数, y_i 为购买设备 A_i 的台数, z 为预计的总利润。

数学模型为

$$\begin{aligned} \max z &= \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \\ \text{s. t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n x_{ij} - y_i \leq 0, i = 1, 2, \dots, m \\ \sum_{i=1}^m x_{ij} \leq b_j, j = 1, 2, \dots, n \\ \sum_{i=1}^m p_i y_i \leq M \\ x_{ij} \geq 0, y_i \geq 0, \text{ 且均为整数} \end{cases} \end{aligned}$$

4、工厂选址问题

某种商品有 n 个销地, 各销地的需求量分别为 b_j 吨/天, $j = 1, 2, \dots, n$ 。现拟在 m 个地点中选址建厂, 来生产这种产品以满足供应, 且规定一址最多只能建一个工厂。若选 i 址建厂, 将来生产能力为 a_i 吨/天, 固定费用为 d_i 元/天, $i = 1, 2, \dots, m$ 。已知 i 址至销地 j 的运价为 c_{ij} 元/吨。应如何选择厂址和安排调运, 使总的费用最少?

解: 设 x_{ij} 是从厂址 i 到销地 j 的运量 (吨/天)

Z 是总费用, $y_i = \begin{cases} 1, & \text{在 } i \text{ 址建厂} \\ 0, & \text{不建厂} \end{cases}$

该问题的数学模型是

$$\min z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} + \sum_{i=1}^m d_i y_i$$

$$s. t. \begin{cases} \sum_{j=1}^n x_{ij} \leq a_i y_i, i = 1, 2, \dots, n \\ \sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, j = 1, 2, \dots, m \\ x_{ij} \geq 0 \\ y_i = 0 \text{ 或 } 1 \end{cases}$$

5、在整数规划问题中，无论是根据图解法还是单纯形法，最后求出的结果很多都不是整数，在实际问题中，绝对不存在“半个工厂”，因此，要将最优解化为整数。整数规划的方法一般有分支定界法和割平面法。

6、分支定界法主要分四步进行。

第一步：放宽条件，具体做法是，首先删去整数条件，把原整数规划成相应的线性规划，其次求解相应的线性规划。

(1)如果相应的线性规划没有可行解，则原整数规划也没有可行解，则停止。

(2)如果相应线性规划有最优解，且符合原整数规划问题的整数条件，则这个最优解也是原整数规划的最优解，那么整个计算过程结束。

(3)如果线性规划有最优解，但不符合原整数规划问题的整数条件，则这个最优解不是原整数规划的最优解。转入第二步。

第二步：分支，具体做法是从相应线性规划的最优解中，任意选择一个不满足原整数规划整数条件的决策变量 $x_j = b_j$ ，以使相应线性规划增加一个约束条件： x_j 小于 b_j 的最大整数（或 x_j 大于 b_j 的最小整数），因而得到两个新的线性规划称为分支，也称为后继问题。列出两分支各自的数学模型，计算每支的最优解和最优值。经过分支之后，就有

如下结论：分支后并没有减少整数解，故原整数规划的可行域真包含于两支可行域的并集，原整数规划的最优解不大于两支最优值的最大值。

第三步：定界，具体做法是，以每个后继问题为一分支标明求解的结果，与其他问题的解的结果中，找出最优目标函数值最大者作为新的上界 \bar{z} ，从已符合整数条件的各分支中，找出目标函数值为最大者作为新的下界 \underline{z} ，若无可行解，则 $z=0$ 。

第四步：比较与剪支，各分支的最优函数若有小于 \underline{z} 者，则剪掉这支，即以后不再考虑了，若有大于 \underline{z} ，但不符合整数条件，则继续分支，一直到最后得到 $z^* = \underline{z}$ 为止，得最优整数解 x_j^* ， $j = 1, \dots, n$ 。

用分支定界法可解纯整数线性规划问题和混合整数线性规划问题，他比穷举法优越。因为他仅在一部分可行解的整数解中寻求最优解，计算量比穷举法小，若变量数目很大，其计算工作量也是相当可观的。

例题：

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 14 \\ x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5 \\ x_1, x_2 \geq 0, \text{ 且均取整数值} \end{cases} \end{aligned}$$

第一步，放宽——剔除整数约束，得整数规划的松弛问题 L_0 如下：

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 14 \\ x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

图解法可得 L_0 的最优解为 $(3.25, 2.5)$, $z^* = 14.75$, 转第二步。

得到两个线性规划模型 L_1 和 L_2

$$L_1$$

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 14 \\ x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5 \\ x_2 \leq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

$$L_2$$

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 14 \\ x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5 \\ x_2 \geq 3 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

L_1 的最优解为 $(3.5, 2)$, $z_1 = 14.5$

L_2 的最优解为 $(2.5, 3)$, $z_2 = 13.5$, 其中, $z_1 > z_2$, 对 L_1 继续分支

得到两个线性规划模型 L_{11} 和 L_{12}

$$L_{11}$$

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 14 \\ x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5 \\ x_2 \leq 2 \\ x_1 \leq 3 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

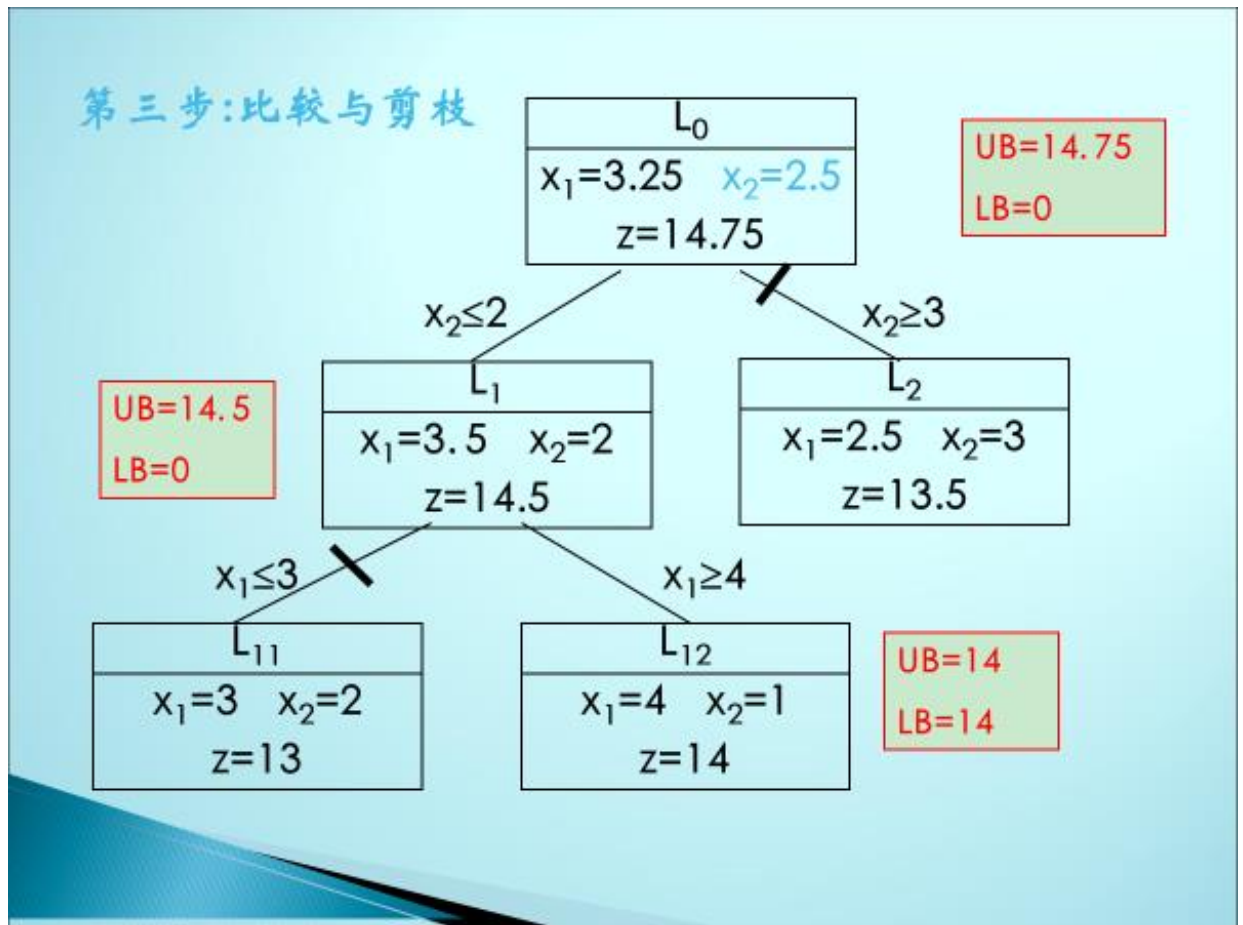
$$L_{12}$$

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 14 \\ x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5 \\ x_2 \geq 3 \\ x_1 \geq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

L_{11} 的最优解为 $(3, 2)$, $z_{11} = 13$

L_{12} 的最优解为 $(4, 1)$, $z_{12} = 14$, 其中 $z_{11} < z_{12}$, 因为 L_2 的最优解为

$(2.5, 3)$, $z_2 = 13.5$, $z_2 < z_{12}$, 因此不必再对 L_2 进行分支, 所以, L_{12} 的解为最优解.



7、割平面法

基本思想: 先不考虑变量的取整数约束, 求解相应的线性规划, 然后不断增加线性约束条件 (即割平面), 将可行域割掉不含整数可行解的一部分, 最终得到一个具有整数坐标顶点的可行域, 而该顶点恰好是原整数规划问题的最优解。

割平面法的计算步骤分为 3 步。

第一步, 用单纯形法求解 (整数规划 IP) 对应的松弛问题 (线性规划 LP): 【在引入系数之前应该适当调整系数和常数, 是引入的系数都为整数】

(1) 若 LP 没有可行解，则 IP 也没有可行解

(2) 若 LP 有最优解，并符合 IP 的整数条件，则 LP 的最优解即为 IP 的最优解，停止计算

(3) 若 LP 有最优解，但不符合 IP 的整数条件，转入下一步。

第二步，从 LP 的最优解中，**任选**出一个不为整数的分量 x_r ，将最优单纯性表中该行的系数 a_{rj}' 和 b_r' 分解为整数部分和非负真分数部分之和，并以该行为源行，按下式做割平面方程：

$$f_r - \sum_{j=m+1}^n f_{rj} x_j \leq 0$$

f_r 为 b_r' 的非负真分数部分， f_{rj} 为 a_{rj}' 的非负真分数部分。

第三步，将所得的割平面方程，作为一个新的约束条件，置于最优单纯性表中（同时增加一个单位列向量），用对偶单纯形法求出新的最优值，返回第一步。

例题：

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s.t.} \quad &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 14 \\ x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5 \\ x_1, x_2 \geq 0, \text{且均取整数值} \end{cases} \end{aligned}$$

解：首先要把文中的所有约束条件的系数均化为整数，由 $x_1 + 0.5x_2 \leq 4.5$ 化成 $2x_1 + x_2 \leq 9$

最终单纯性表为：

			x ₁	x ₂	x ₃	x ₄
2	x ₂	5/2	0	1	1/2	-1/2
3	x ₁	13/4	1	0	-1/4	3/4
	c _j -z _j		0	0	-1/4	-5/4

则有， $x_2 + \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4 = \frac{5}{2}$ ，根据规则调整成

$$x_2 + \left(0 + \frac{1}{2}x_3\right) + \left(-1 + \frac{1}{2}\right)x_4 = \left(2 + \frac{1}{2}\right)$$

$$x_2 - x_4 - 2 = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4$$

则有 $\frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4 \leq 0$ ，----- $\frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4 + x_5 = 0$

将新的得到的公式加入约束条件中得，

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s. t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 14 \\ 2x_1 + x_2 + x_4 = 9 \\ -\frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4 + x_5 = -\frac{1}{2} \\ x_i \geq 0, \text{ 且均取整数值} \end{cases} \end{aligned}$$

			2	3	0	0	0
			x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅
2	x ₂	2 $\frac{1}{2}$	0	1	1/2	-1/2	0
3	x ₁	3 $\frac{1}{4}$	1	0	-1/4	3/4	0
0	x ₅	-1/2	0	0	[-1/2]	-1/2	1
	c _j -z _j		0	0	-1/4	-5/4	0

用对偶单纯形法迭代，得到最终表为：

2	x ₂	2	0	1	0	-1	1/2
3	x ₁	3 $\frac{1}{2}$	1	0	0	1	-1/2
0	x ₃	1	0	0	1	1	-2
	c _j -z _j		0	0	0	-1	-1/2

重复第一步至第三步一直到找出问题的整数最优解为止

$$x_1 + x_4 - \frac{1}{2}x_5 = 3\frac{1}{2} \rightarrow x_1 + x_4 - x_5 - 3 = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_5 \rightarrow$$

$$\frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_5 \leq 0 \rightarrow \frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_5 + x_6 = 0, \text{ 加入到约束条件中}$$

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{s.t.} \quad &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 14 \\ 2x_1 + x_2 + x_4 = 9 \\ -\frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4 + x_5 = -\frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2}x_5 + x_6 = -\frac{1}{2} \\ x_i \geq 0, \text{ 且均取整数值} \end{cases} \end{aligned}$$

			2	3	0	0	0	0
			x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6
2	x_2	2	0	1	0	-1	1/2	0
3	x_1	$3\frac{1}{2}$	1	0	0	1	-1/4	0
0	x_3	1	0	0	1	1	-1	0
0	x_6	-1/2	0	0	0	0	[-1/2]	1
$c_j - z_j$			0	0	0	-1	-1/2	0

通过对偶单纯形法求解，得到

2	x_2	1	0	1	0	-1	0	2
3	x_1	4	1	0	0	1	0	-1
0	x_3	3	0	0	1	1	0	-4
0	x_5	1	0	0	0	0	1	-2
$c_j - z_j$			0	0	0	-1	0	-1

因此，最优整数解为 $(x_1, x_2) = (4, 1)$ ，函数的最优值为 14

8、Gomery 的切割法自 1958 年被剔除后，即引起人们的广泛注意，但至今完全用他解题的仍是少数，原因就是经常遇到收敛很慢的情形，但若和其它方法（如分支定界法）配合使用，也是有效的。