

分枝定界法 Branch and Bound

电信学院·自动化科学与技术系 系统工程研究所 呈江

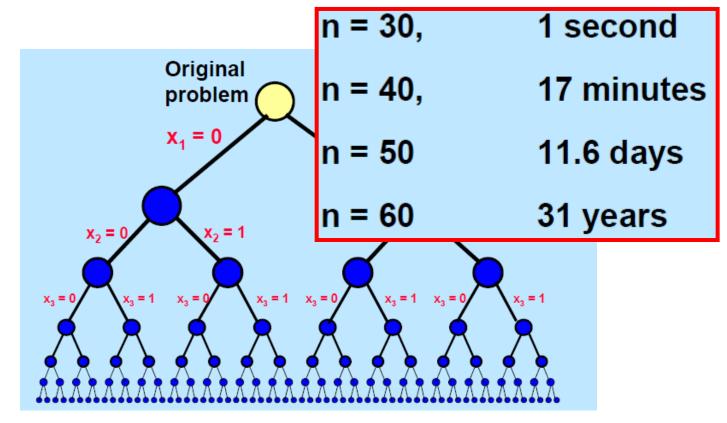
Outline

- 纯整数规划问题的分枝定界法
- ▶ 0-1规划问题的分枝定界法



求解整数规划问题的另一途径

▶ 枚举=2ⁿ



▶ 有限枚举-分枝定界法

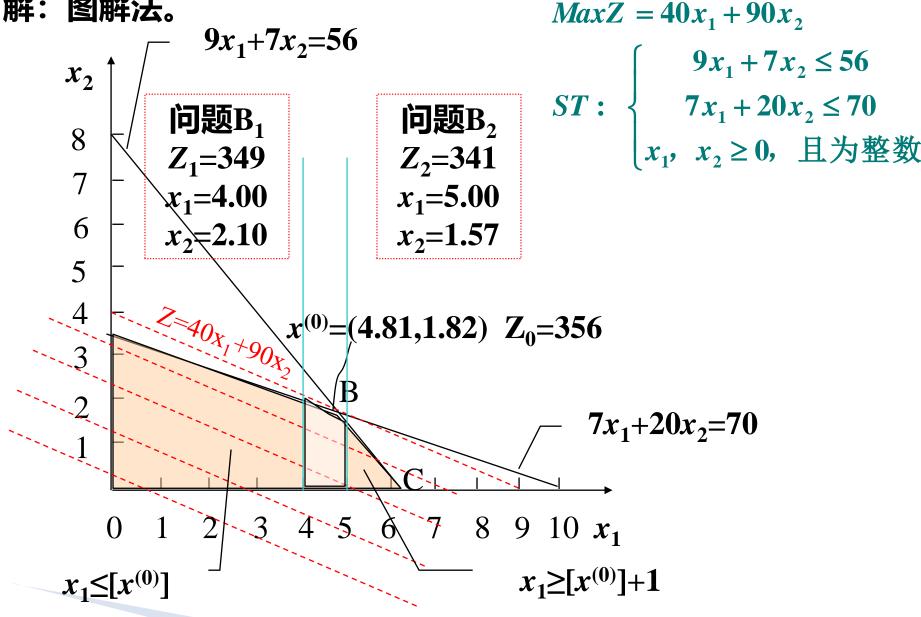
分枝定界法的几何解释

▶ 例:

$$Max$$
 $Z = 40x_1 + 90x_2$
$$\begin{cases} 9x_1 + 7x_2 \le 56 \\ 7x_1 + 20x_2 \le 70 \\ x_1, x_2 \ge 0,$$
 且为整数



解: 图解法。





分枝定界法的基本思想

考虑ILP问题

$$(P_0)$$
 min $c^T x$ $S.t.$ $Ax = b$ $x \ge 0$ x 为整数向量

Pn的最优解x"

 x_i^0 不满足整数要求

$$x_i \leq [x_i^0]$$

$$x_i \ge [x_i^0] + 1$$

min

$$c^T x$$

min

$$c^T x$$

$$Ax = b$$

$$(P_2)$$
 s.t. (

$$Ax = b$$

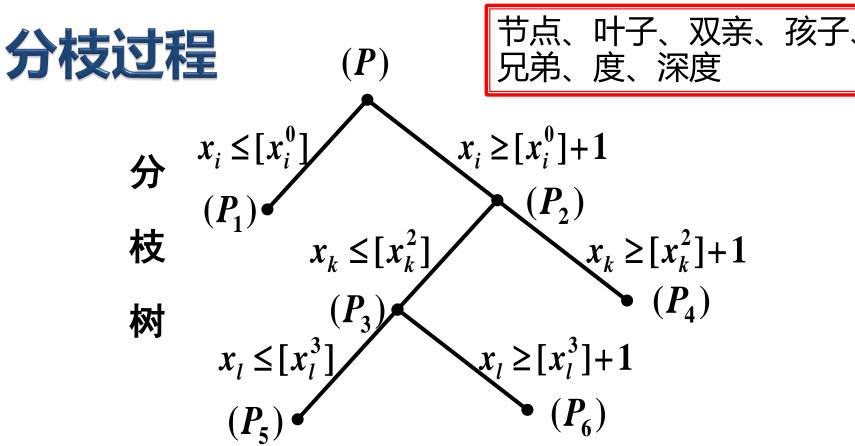
x Ax = b $x \ge 0, x$ 为整数向量 $x_i \le [x_i^0]$

$$x_i \leq [x_i^0]$$

 $x \ge 0, x$ 为整数向量

$$x_i \ge [x_i^0] + 1$$





分枝过程在某个点上由下述两个原因之一而停止:

- (1)相应的松弛LP问题的解是满足整数要求的;
- (2)相应松弛LP问题是不可行的

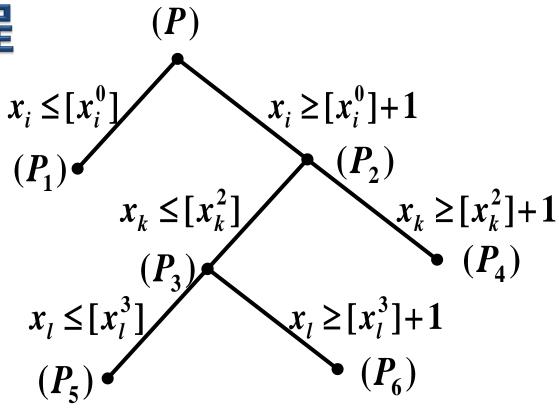


定界-剪枝过程

- ▶ 目前最好的目标值: Z_m -> Z*_m
- ▶ 某一点 x^k 的分枝 下界 $Z_k = c^T x^k$
- x^k 的后代的目标
 值 c^Tx

$$c^T x \ge z_k \ge z_m^*$$

c x ≥ z剪枝 死点



例子

$$z = -4x_1 - 11x_2$$

$$2x_1 - x_2 \le 4$$

$$2x_1 + 5x_2 \le 16$$

$$-x_1 + 2x_2 \le 4$$

$$x_1, x_2 \ge 0$$
 为整数

解:

min
$$z = -4x_1 - 11x_2$$

$$2x_1 - x_2 \le 4$$

$$(LP_0)$$

$$2x_1 + 5x_2 \le 16$$

$$-x_1 + 2x_2 \le 4$$

$$x_1, x_2 \ge 0$$

分枝:新增约束是互斥的,等 价于对可行域进行剖分

定界:对最优目标值下界做出

估计

$$(LP_0) z^* = -34\frac{2}{3}$$

增加约束

$$x^* = (\frac{4}{3}, \frac{8}{3})$$

思考: 哪些节点 不用再考虑?

$$x_1 \ge 2$$

$x_1 \leq 1$ 分枝

$$(LP_1) z^* = -31\frac{1}{2}$$

$$x^* = (1, \frac{5}{2})$$

$$(LP_2) \ z^* = -34\frac{2}{5}$$

$$x^* = (2, \frac{12}{5})$$





$$(LP_3) z^* = -34$$

$$x^* = (3, 2)$$



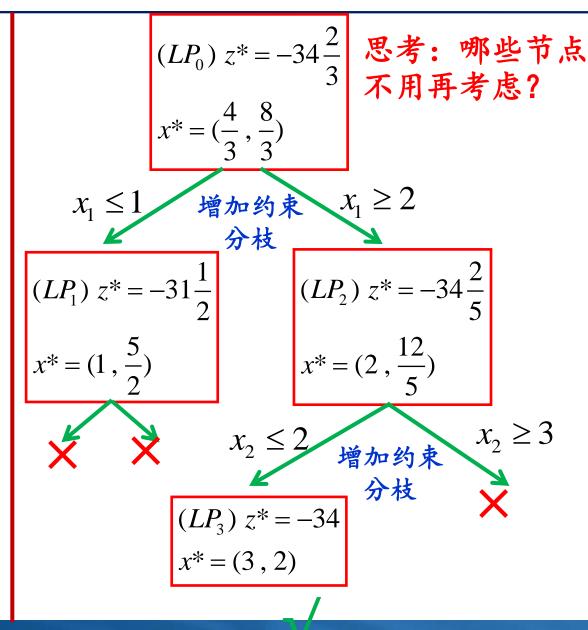
 $x_2 \ge 3$

例子得到的启示

- 1. 分枝定界法是一种基于"树"结构的搜索 或遍历方法
- 分枝定界法中的整数 性判断不会在本质上 引起数值困难
- 3. 定界是为了避免无效 的分枝搜索,恰当的 分枝有助于更好定界
- 4. 分枝定界法是部分枚 举而不是穷举

分枝:新增约束是互斥的,等价于对可行域进行剖分

定界:对最优目标值下界做出估计



$$\begin{cases} \min \quad z = f(x) \\ s.t. \quad x \in K_0 \subset R^n \end{cases}$$

基本假设: K_0 已被划分为若干互不相交的子集之并(初始时可以就是 K_0 本身)

$$K_0 = \bigcup_{i=1}^M K_i$$

①划分: 把 K_0 的某个子集 K_i 划分为若干个互不相交子集之并:

$$K_i = \bigcup_{j=1}^{m_i} K_{i_j}$$

注意:划分之后从划分集中立即删去 K_i ,同时将各 K_i 加入

$$(LP_0) z^* = -34\frac{2}{3}$$
 思考: 哪些节点 不用再考虑?
$$x_1 \le 1$$
 增加约束 $x_1 \ge 2$
$$(LP_1) z^* = -31\frac{1}{2}$$

$$(LP_2) z^* = -34\frac{2}{5}$$

$$x^* = (2, \frac{12}{5})$$

$$x_2 \le 2$$
 增加约束
$$x_2 \ge 3$$
 分枝
$$(LP_3) z^* = -34$$

$$x^* = (3, 2)$$

$$\begin{cases} \min \quad z = f(x) \\ s.t. \quad x \in K_0 \subset R^n \end{cases}$$

基本假设: K_0 已被划分为若干互不相交的子集之并(初始时可以就是 K_0 本身)

$$K_0 = \bigcup_{i=1}^M K_i$$

②活问题(活节点): 当前划分集中每一个 K_i 对应的下述问题:

$$(K_i)$$
:
$$\begin{cases} \min \quad z = f(x) \\ s.t. \quad x \in K_i \subset R^n \end{cases}$$

注意:活问题集合在动态变化

$$(LP_0) z^* = -34\frac{2}{3}$$
 思考: 哪些节点 不用再考虑?
$$x^* = (\frac{4}{3}, \frac{8}{3})$$
 $x_1 \le 1$ 增加约束 $x_1 \ge 2$
$$(LP_1) z^* = -31\frac{1}{2}$$

$$x^* = (1, \frac{5}{2})$$

$$x_2 \le 2$$
 增加约束
$$x_2 \ge 3$$

$$(LP_3) z^* = -34$$

$$x^* = (3, 2)$$

$$\begin{cases} \min \quad z = f(x) \\ s.t. \quad x \in K_0 \subset R^n \end{cases}$$

③松弛问题: 当前划分集中每一个 K_i 对应的下述问题:

$$(\tilde{K}_i):\begin{cases} \min & z=f(x) \\ s.t. & x \in \tilde{K}_i \subset R^n \end{cases}$$

注意: $\tilde{K}_i \supset K_i$ 且使得松 弛问题求解非常容易。可 以是线性规划松弛,也可 是其他形式松弛

$$(LP_0) z^* = -34\frac{2}{3}$$
 思考:哪些节点不用再考虑?

 $x^* = (\frac{4}{3}, \frac{8}{3})$
 $x_1 \le 1$ 增加约束 $x_1 \ge 2$
 $(LP_1) z^* = -31\frac{1}{2}$ $(LP_2) z^* = -34\frac{2}{5}$ $x^* = (2, \frac{12}{5})$
 $x_2 \le 2$ 增加约束 $x_2 \ge 3$ 分枝 $x_3 \ge 3$

$$\begin{cases} \min \quad z = f(x) \\ s.t. \quad x \in K_0 \subset R^n \end{cases}$$
$$K_i = \bigcup_{j=1}^{m_i} K_{i_j}$$

4父问题与子问题(父节 点与子节点): 下述两个 问题之间的关系:

父问题:
$$\begin{cases} \min \quad z = f(x) \\ s.t. \quad x \in K_i \subset R^n \end{cases}$$

子问题:
$$\begin{cases} \min \quad z = f(x) \\ s.t. \quad x \in K_{i_j} \subset R^n \end{cases}$$

注意:子问题出现后,父 问题将不再是活问题

$$(LP_0) z^* = -34\frac{2}{3}$$
 思考: 哪些节点 不用再考虑?

增加约束 $x_2 \ge 3$ 分枝 $x_2 \ge 3$

分枝
$$(LP_1) z^* = -31\frac{1}{2}$$

$$x^* = (1, \frac{5}{2})$$

$$(LP_2) z^* = -34\frac{2}{5}$$

$$x^* = (2, \frac{12}{5})$$

 $(LP_3) z^* = -34$

 $x^* = (3, 2)$

增加约束 $x_1 \ge 2$





⑤当前最好解、当前最好 目标界估计、活问题的目 标界估计:

初
$$\begin{cases} \tilde{x}^* = NaN, \ \tilde{z}^* = +\infty \\ \mathcal{L} \end{cases}$$
 化
$$\begin{cases} \underline{z}^{(0)^*} = -\infty \end{cases}$$

 (\tilde{K}_i) 求解前:

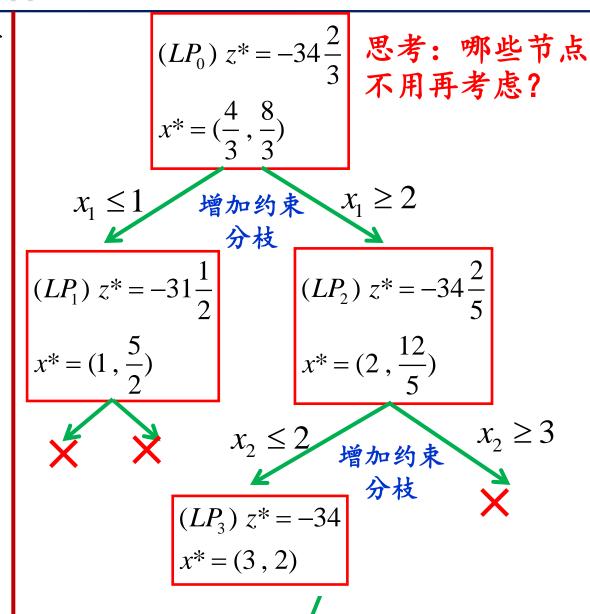
Z"从其父节点直接继承

 (\tilde{K}_i) 求解后: 定界

若
$$\tilde{x}^{(i)*} \in K_0$$
 and $\tilde{z}^{(i)*} < \tilde{z}^*$

$$\tilde{z}^* = \tilde{z}^{(i)*}; \tilde{x}^* = \tilde{x}^{(i)*};$$
若 $\tilde{x}^{(i)*} \notin K_0$

$$z^{(i)*} = \tilde{z}^{(i)*}$$



⑥已查清的问题: 若某个 活问题的松弛问题属于以 下四种情况之一:

 (\tilde{K}_i) 无可行解

 (\tilde{K}_i) 求解后发现 $\tilde{x}^{(i)*} \in K_0$

 (\tilde{K}_i) 求解前发现 $\underline{z}^{(i)*} \geq \tilde{z}^*$

 (\tilde{K}_i) 求解后发现 $\tilde{z}^{(i)*} \geq \tilde{z}*$

⑦剪枝: 从活问题集合 (活点集合)中删去所有已 查清问题

$$(LP_0) z^* = -34\frac{2}{3}$$
 思考: 哪些节点 不用再考虑?
$$x^* = (\frac{4}{3}, \frac{8}{3})$$
 $x^* = (\frac{4}{3}, \frac{8}{3})$
$$x_1 \le 1$$
 增加约束 $x_1 \ge 2$
$$(LP_1) z^* = -31\frac{1}{2}$$

$$x^* = (1, \frac{5}{2})$$

$$x^* = (2, \frac{12}{5})$$

$$x_2 \le 2$$
 增加约束
$$x_2 \ge 3$$

$$(LP_3) z^* = -34$$

$$x^* = (3, 2)$$

8分枝:选择一个活问题 对其进行划分(可以是已 求解的,也可是未求解的, 每次未必是二分,注意划 分后活问题集合的变化)

分枝定界法的**终止准 则**:

终止准则(最优解): 活问 题集合为空 \tilde{x}^*, \tilde{z}^*

终止准则(满意解):

$$\tilde{z}*-\min_{k}\left\{\underline{z}^{(k)*}\right\} \leq \varepsilon$$
Optimality Gap

分枝定界法的一般步骤

- 初始化: 活点集合, 上界, 最好整数解
- ▶ 定界: $c^T x \ge z_k \ge z_m$
- ▶ 分枝: $x_i \leq [x_i^k]$ $x_i \geq [x_i^k] + 1$
- ▶后继问题: 应用对目标函数估界的方法, 或对某一分枝重要性的了解, 确定出首先要解的某一分枝。
- 程序计算方法: 树的遍历

分枝定界法注意事项

- 分枝变量选择:
 - 按目标函数系数: 选系数绝对值最大者变量先分
 - 对目标值升降影响最大
 - 。选与整数值相差最大的非整数变量先分枝
 - 。按使用者经验,对各整数变量排定重要性的优先顺序
- 分枝节点选择:
 - 深探法(后进先出法):最后打开的节点最先选,尽快找到整数解。(整数解质量可能不高)
 - ∘ 广探法: 选目标函数当前最大值节点。(找到的整数解质 量高, 慢。)



分枝定界法: 0-1规划的隐枚举法

分枝定界思想应用于0-1规划时有更高效的实现方式 隐枚举法(Implicit Enumeration)

0-1规划是最常见、最重要的整数规划类型,所有整数变量均可化为0-1变量

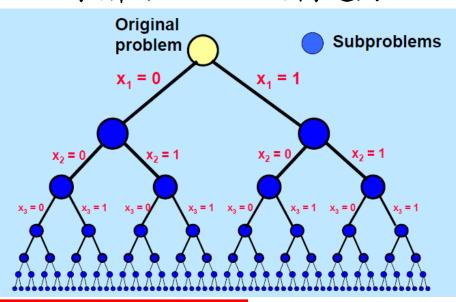
$$0 \le x_i \le 10, x_i 为 整 数$$

二进制
 $x_i = 2^0 y_0 + 2^1 y_1 + 2^2 y_2 + 2^3 y_3$
 $y_i \to 0-1$ 变量

纯0-1线性规划的标准形式:

$$\min z = c^T x$$
 特殊要求: $c \ge 0$ $x \to 0$ -1向量

求解方法: 二叉树遍历



n = 30,	1 second	
n = 40,	17 minutes	仅需音
n = 50	11.6 days	确保整
n = 60	31 years) (J (- 11

仅需部分枚举 确保整数性(0-1)



分枝定界法: 0-1规划隐枚举法举例

例2: min
$$z = 8x_1 + 2x_2 + 4x_3 + 7x_4$$

s.t. $-3x_1 - 3x_2 + x_3 + 2x_4 \le -2$
 $-5x_1 - 3x_2 - 2x_3 - x_4 \le -4$
 $x_i \in \{0, 1\}$; $i = 1, 2, 3, 4$

枚举数目为7,明 显小于16(即24)

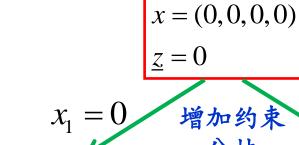
重要概念:

不可行程度(动态)

固定变量

自由变量

定界方法



 $x_1 = 0$ 增加约束 $x_1 = 1$ 分枝 x = (0,0,0,0) x = (1,0,0,0)

 $\underline{z} \ge 6$

$$x_2 = 1$$

分枝

增加约束

$$x = (0, 0, 0, 0)$$

$$\underline{z} \ge +\infty$$

x = (0,1,0,0) $z \ge 6$

增加约束

分枝







$$x_3 = 0$$

$$x = (0, 1, 0, 0)$$

$$\underline{z} \ge 7$$



$$x = (0, 1, 1, 0)$$

$$z = 6$$



作业

▶ P102 6. (1)

