

整数规划 Integer Programming

电信学院·自动化科学与技术系 系统工程研究所 吴江

Outline

- ▶ 基本概念
- 求解整数规划问题的困难
- > 经典例子
- ▶ 一般方法

整数规划问题

混合整数 线性规划 (MILP)

$$\min \quad z = f(x)$$

$$s.t \quad x \in D, D \subset R^n$$

$$x_i \in I, i \in J \subset \{1, 2, ..., n\}$$

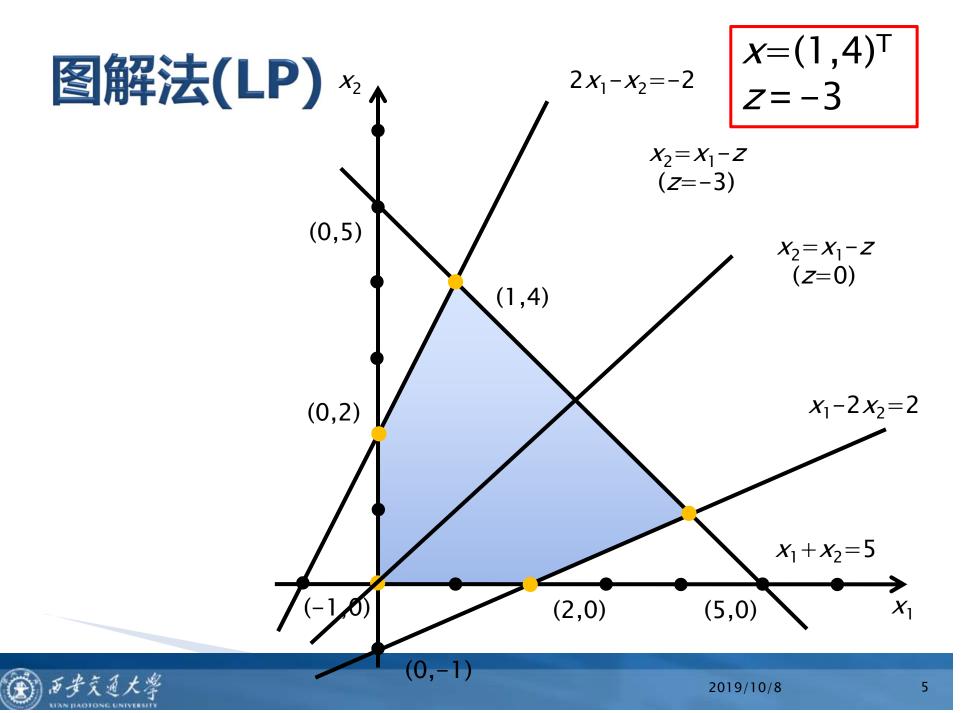
混合整数 规划 (MIP) 纯整数 规划 (IP)

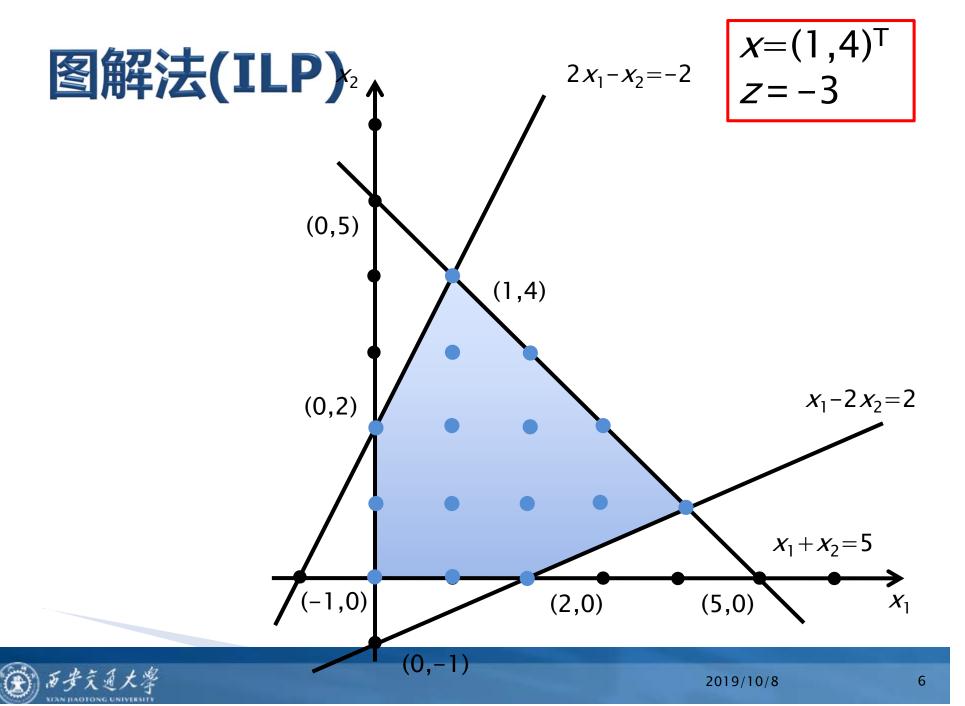
0-1 规划 (BIP)

例:解如下整数线性规划问题

min
$$z = x_1 - x_2$$

 $s.t.$ $2x_1 - x_2 \ge -2$
 $x_1 - 2x_2 \le 2$
 $x_1 + x_2 \le 5$
 $x_i \ge 0 \cap x_i \in I.j = 1, 2$





例:

$$\max \quad z = 3x_1 + 4x_2$$

$$s.t. 5x_1 + 8x_2 \le 24$$

$$x_1 \ge 0, x_1 \in I$$
$$x_2 \ge 0, x_2 \in I$$

$$x_2 \ge 0, x_2 \in R$$

$$x=(24/5,0)^{T}$$

z=72/5

$$x=(5,0)^{T}$$
:

不可行

$$x=(4,0)^{T}$$
:
 $z=12$

$$z = 12$$

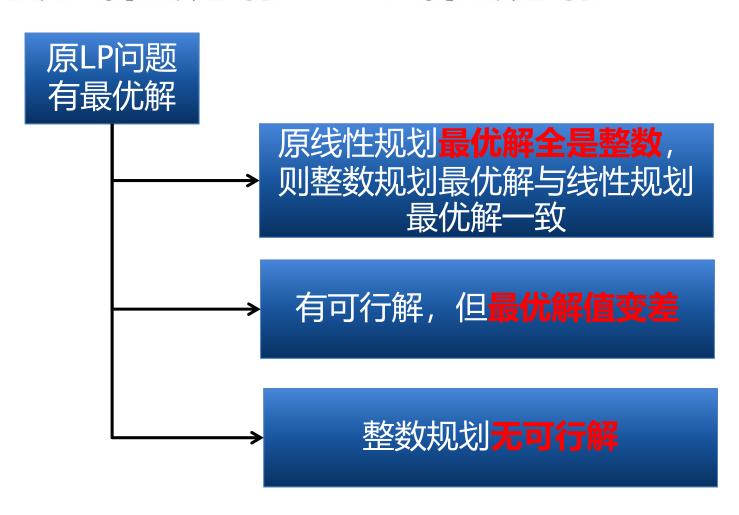
$$x=(3,1)^{T}$$
:

$$z = 13$$



*X*₁

整数线性规划 vs. 线性规划



Outline

- 基本概念
- 求解整数规划问题的困难
- > 经典例子
- ▶ 一般方法

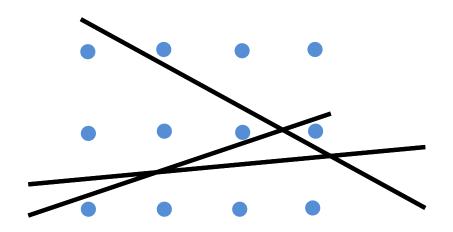
可行域复杂

整数约束本质上是一种非线性约束.导致可行域结构异常复杂.传统非线性规划的最优性条件失去意义

$$x \in \{0,1\}$$
 \longrightarrow $x(x-1) = 0$

解的存在性

▶目标有界时未必有最优解存在



穷举法

》即使格点有限,也无法使用穷举法

n个0-1变量: 2n



舍入法

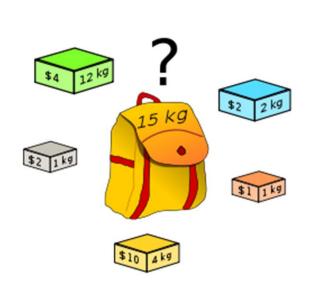
▶ 对于ILP, 先求LP,再四舍五入

。舍 or 入? 组合爆炸: 2"

• 原约束不可行: 寻找可行解

0-1背包问题(Knapsack problem)

〉给定 n 种物品,物品 j 的重量为 w_j ,价格为 c_j ,在限定的总重量 W 内,我们如何选择,才能使得物品的总价格最高。



$$z = \sum_{j}^{n} c_{j} x_{j}$$

$$\sum_{j=1}^{n} w_j x_j \le W$$

$$x_{j} \in \{0,1\}.j = 1,...,n$$

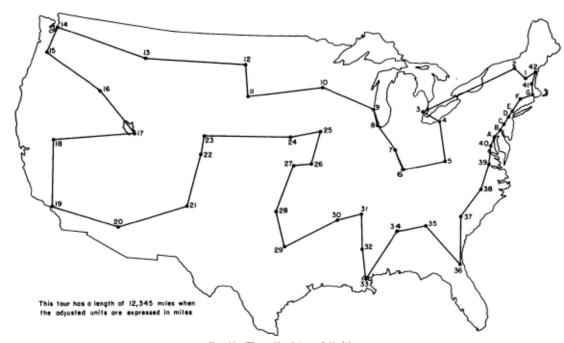
旅行商问题(TSP)

▶ 有*n*个城市,一个推销员要从其中某一个城市出发,唯一走遍所有的城市,再回到他出发的城市,求最

短的路线

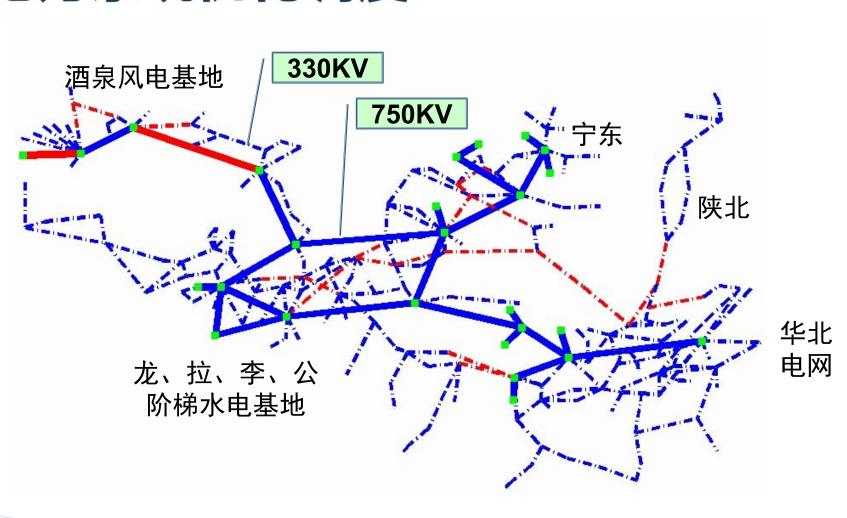


Merrill M. Flood 1908–1991



"Solution of a largescale traveling-salesman problem," G. Dantzig, R. Fulkerson, S. Johnson, *Journal of the Operations Research Society of America*, 2, 4, 1954, 393-410

电力系统优化调度





0-1变量在模型构建中的应用

▶ "或"约束

$$A_1 x \le b_1 \quad \overrightarrow{\mathfrak{g}} \qquad A_2 x \le b_2$$

选择约束

$$f(x) = d_1 \quad \vec{\mathbf{x}} \quad d_2 \quad \vec{\mathbf{x}} \quad d_3$$

判断约束

$$y_j = \begin{cases} 1 & if & x_j > 0 \\ 0 & if & x_j = 0 \end{cases}$$

整数规划问题求解的一般方法

全局最优化方法

▶ 近似最优化方法