# 091M4041H - Assignment 6

### $\spadesuit$ 201628017729008 Lingfeng Lin $\spadesuit$

2016年12月29日

## 1 Integer Programming

For a matrix filled with 0 and 1, you know the sum of every row and column. You are asked to give such a matrix which satisfies the conditions.

#### Solution:

- 1. 规约: 3SAT ≤ 0-1 Integer Programming.
- 2. NP: 0-1 整数线性规划问题是个NP问题,即存在多项式时间证明。3SAT 问题可以在多项式时间内规约成0-1 整数线性规划问题。把每个子句写成0-1 整数线性规划的每个方程。
- 3. 构造一个3SAT 的解集:  $(x_1 \lor x_2 \lor x_3) \land (x_1 \lor x_2 \lor \bar{x_3}) \land (x_2 \lor \bar{x_3} \lor x_4) \land \dots$  为例。对应的0-1 整数规划问题为:

min 0 (IP)  
s.t. 
$$x_1 + x_2 + x_3 \ge 1$$
  
 $x_1 + x_2 + (1 - x_3) \ge 1$   
 $x_2 + (1 - x_3) + x_4 \ge 1$   
 $x_i \in \{0, 1\}$   $i = 1, 2, ..., n$ 

- $4. \implies ^3$ SAT 的问题可以构造出形如上式0-1 整数线性规划问题,这个3SAT 问题的特解T 也就是0-1 整数线性规划里找到的一个可行解。
- $5. \longleftarrow$  一个0-1 整数规划问题的每一行可以写成一个3SAT 问题的每一个子句。一个0-1 整数规划的解也就是3SAT 问题的解。

## 2 SIP problem

#### Solution:

- 1. 规约: 3SAT ≤ SIP problem.
- 2. NP: SIP 问题可以在多项式时间内规约成3SAT 问题,把每个 $A_i$  作为3SAT 解集的子句。 $B_i$  是每个元素的True, False 集 $B_2$ :  $\{x_i, \bar{x_i}\}$ 。
- 3. 构造一个3SAT 的解集:  $(x_1 \lor x_2 \lor x_3) \land (x_1 \lor \bar{x_2} \lor x_4) \land ...$  为例,设 $(A:A_1,A_2,A_3,...,A_r)$  和 $(B:B_1,B_2,B_3,...,B_s)$ 。对应的SIP 问题为:

$$|T \wedge A_i| \ge 1$$
$$|T \wedge B_i| \le 1$$

有限集A:

$$A_1: \{x_1, x_2, x_3\}$$

$$A_2:\{x_1,\bar{x_2},x_4\}$$

这里把 $\bar{x_2}$  替换成 $y_2$ . 即:

$$A_2:\{x_1,y_2,x_4\}$$

:

$$A_n: \{...\}$$

对于有限集B (注意 $y_i$  就是 $\bar{x_i}$ ):

$$B_1: \{x_1, y_1\}$$

$$B_2: \{x_2, y_2\}$$

:

$$B_n: \{...\}$$

 $4. \Longrightarrow -$ 个3SAT 的问题可以通过构造上式的SIP 问题进行求解。每一个 $A_i$  是3SAT 问题的每一个子句,因此当3SAT 解集为True 时,必定每一个子句须为True,对应的每一个 $A_i$  须为True。因此一个3SAT 问题的特解 $T = \{x_1, x_2, x_3\}$  满足3SAT 解集为True。因此与任意一个 $A_i$  的交肯定至少有一个元素。由于 $B_i$  的特殊性,一个3SAT 问题的特解与任意一个 $B_i$  的交最多为一个元素。

 $5. \iff$  满足SIP 问题的解T,T 要与任意一个 $A_i$  交后至少有一个元素,与任意一个 $B_i$  交后至多有一个元素,这样的T 构成的解集就是3SAT 问题的解集的形式,因此SIP 问题可以由3SAT 问题求解。