Numerical Optimization, 2020 Fall Homework 2

Due on 14:59, Sep 24, 2020

1 线性规划标准型

考虑如下为标准型的线性规划:

$$\begin{aligned} & \min_{\boldsymbol{x}} & \boldsymbol{c}^{\top} \boldsymbol{x} \\ & \text{s.t.} & \boldsymbol{A} \boldsymbol{x} = \boldsymbol{b} \\ & \boldsymbol{x} \geq \boldsymbol{0}, \end{aligned} \tag{1}$$

其中 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $c \in \mathbb{R}^n$ 和 $b \in \mathbb{R}^m$ 给定.

- (1) 上述标准型 (1) 中关于 \boldsymbol{A} 满秩 (full rank) 的假设是否合理? 请给出你判断的理由. [10pts]
- (2) 在标准型里, 一个基本可行解 (basic feasible solutions) 是否与一组基 (basis) ——对应? [15pts]

解:

1. 合理。引用 MIT 这本教材中的定理 2.5:

Let $P = \{x | Ax = h, x \ge O\}$ be a nonempty polyhedron, where A is a matrix of dimensions $m \times n$, with rows $a'_1, ..., a'_m$. Suppose that rank(A) = k <m and that the rows $a'_{i_1}, ..., a'_{i_k}$ are linearly independent. Consider the polyhedron

$$Q = \{x | a'_{i_1}x = b_{i_1}, ..., a'_{i_k}x = b_{i_k}, x \ge 0\}$$

Then Q=P. (证明思路即利用向量空间中的线性组合的性质,证明 $Q \subset P, P \subset Q$) 所以在标准型下的可行域为非空的情况下,A 的冗余约束对应的线性独立行可以被消去,因此行满秩的假设是合理的。下为该定理的简略证明:

假设 $i_1=1,...i_k=k$,即 A 的前 k 行线性独立,如若不然,通过行变换即可,显然任意 P 中的元素均满足 Q 中定义的约束,因此我们可以得到 $P\subset Q$ 。

其次,A 中的各行均可表示为前 k 行的线性组合,即 $a_i' = \sum_{j=1} \lambda_{ij} a_j'$. 取 x 为 P 中一个元素,则有

$$b_i = a'_i x = \sum_{j=1}^k \lambda_{ij} a'_j x = \sum_{j=1}^k \lambda_{ij} b_j$$

对于 Q 中的任意元素 y, 有

$$a'_{i}y = \sum_{j=1}^{k} \lambda_{ij} a'_{j}y = \sum_{j=1}^{k} \lambda_{ij} b_{j} = b_{i}$$

因此 $P \subset Q, Q \subset P$, 于是 Q = P.

2. 不是一一对应的。一组基对应一个基本解,只有当该非基本解非负的情况下才是一个基本可行解。例如,

$$A = \left[\begin{array}{cc} 1 & 2 & 4 \\ 1 & 3 & 5 \end{array} \right], b = \left[\begin{array}{c} -3 \\ -4 \end{array} \right]$$

一组基
$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 3 \end{bmatrix}$$
 对应的基本解为 $\begin{bmatrix} -1 \\ -1 \end{bmatrix}$ 并不是基本可行解。

2 基本解和基本可行解

考虑如下线性规划问题 (具体地, 请参考 Lecture 2 中 37 页的例 3)

min
$$-2x_1 - x_2$$

s.t. $x_1 + \frac{8}{3}x_2 \le 4$,
 $x_1 + x_2 \le 2$, (2)
 $2x_1 \le 3$,
 $x_1 \ge 0, x_2 \ge 0$.

请回答此问题中有多少个基本解 (basic solutions), 有多少个基本可行解?请分别写出相应的解. [25pts] 解:

• 基本解 9 个, 求解思路为联立每 2 个独立的积极约束确定每一个基本解, 求解过程出于简洁性的考虑, 在此就例举一种约束组合。

$$x_1 + \frac{8}{3}x_2 = 4$$

$$x_1 + x_2 = 2$$

$$\Rightarrow x_1 = \frac{4}{5}, x_2 = \frac{6}{5}$$

将任意两个积极约束联立,我们得到求解结果: $(x_1, x_2) = (\frac{4}{5}, \frac{6}{5}), (\frac{3}{2}, \frac{15}{16}), (0, \frac{3}{2}), (4, 0), (\frac{3}{2}, \frac{1}{2}), (0, 2), (2, 0), (\frac{3}{2}, 0), (0, 0).$

 基本可行解5个,求解思路为,在已经求出基本解的情况下,找出满足所有约束的基本解即为基本可 行解,在此例举一种基本可行解的判断

$$x_1 = 0, x_2 = \frac{3}{2}$$
 $x_1 + \frac{8}{3}x_2 = 4 \le 4$
 $x_1 + x_2 = \frac{3}{2} \le 2$
 $2x_1 = 0 \le 3$
 $x_1, x_2 \ge 0$
 $\Rightarrow x_1 = 0, x_2 = \frac{3}{2}$ 是基本可行解

对每个基本解进行同样的操作,求解结果为: $(x_1,x_2)=(\frac{4}{5},\frac{6}{5}),(0,\frac{3}{2}),(\frac{3}{2},0),(0,0),(\frac{3}{2},\frac{1}{2}).$

3 极点

1. 证明如下两个集合的极点——对应. [12pts]

$$S_1 = \{ \boldsymbol{x} \in \mathbb{R}^n \mid \boldsymbol{A}\boldsymbol{x} \le \boldsymbol{b}, \boldsymbol{x} \ge \boldsymbol{0} \},$$

$$S_2 = \{ (\boldsymbol{x}, \boldsymbol{y}) \in \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^m \mid \boldsymbol{A}\boldsymbol{x} + \boldsymbol{y} = \boldsymbol{b}, \boldsymbol{x} \ge \boldsymbol{0}, \boldsymbol{y} \ge \boldsymbol{0} \}.$$
(3)

解:

设 P 和 Q 分别是在 R^n, R^m 中的多面体。定义 ispmorphic 为: if there exist affine functions f: P \to Q and g: Q \to P such that

$$x = g(f(x)), \forall x \in P, \qquad y = f(g(x)), \forall y \in Q$$

- 首先,先证明如果 P 和 Q 是 isomorphic,那么他们的极点是——对应的。假设 x^* 是 P 的一个极点,设 $y^* = f(x^*)$ 。因为 x^* 是 P 的一个极点,所以存在一个向量 $c \in \mathbb{R}^n$ 使得

$$c^T x < c^T x, \qquad \forall x \in P, x \neq x^*$$

那么对于任意 $y \in Q, y \neq y^*$, 我们有

$$f(g(y)) = y \neq y^* = f(x^*) \Rightarrow g(y) \neq x^*$$

因此

$$c^T g(y) \le c^T g(y^*), \quad \forall y \in Q, y \ne y^*$$

令仿射函数 g 有 g(y) = By + d, 其中 B 是 $n \times m$ 的矩阵, $d \in \mathbb{R}^n$. 于是我们有

$$(B^T c)^T y < (B^T c)^T y \star, \qquad \forall y \in Q, y \neq y^\star$$

如果 y^* 不是 Q 的极点,那么我们可以得到 $y^* = \alpha y_1 + (1 - \alpha)y_2$,其中 $y_1, y_2 \in Q, y_1 \neq y^*, y_2 \neq y^*, \alpha \in (0,1)$,所以

$$(B^T c)^T y^* = \alpha (B^T c)^T y_1 + (1 - \alpha)(B^T c)^T y_2 < (B^T c)^T y^*$$

这显然与已知矛盾,所以 y^* 也是 Q 的极点。相反地,如果 y^* 是 Q 的极点的话,那么通过相同的论证,我们可以证明 x^* 也是 P 的极点。因此,如果 P 和 Q 是 isomorphic,那么他们的极点是一一对应的。

– 接着我们证明 S_1 和 S_2 是 isomorphic。令 f 和 g 分别为

$$f(x) = (x, b - Ax), \quad \forall x \in S_1,$$

 $g(x, z) = x, \quad \forall (x, z) \in S_2.$

显然, f和g均为仿射函数:

$$f(x) \in S_2,$$
 $g(f(x)) = x,$ $\forall x \in S_1,$ $g(x,z) \in S_1,$ $f(g(x,z)) = (x,z),$ $\forall (x,z) \in S_2$

因此, S_1 和 S_2 是 isomorphic。综上对于 S_1, S_2 ,由于他们是 isomorphic,所以他们的极点——对应。

- 2. 如图 3 所示, 请回答
 - (1) 集合 $P = \{x \in \mathbb{R}^2 \mid 0 \le x_1 \le 1\}$ 有极点吗? [3pts]
 - (2) 它的标准型是什么? [5pts]
 - (3) 它的标准型有极点吗? 若有,则给出一个极点,并解释为什么是极点. [5pts]

解:

1. 没有极点,因为可行域包含了一条直线。

2.

min constant k
$$\text{s.t. } x_1+s=1, \\ x_1,x_2^+,x_2^-,s\geq 0$$

3. 有极点。我们先求解基本解,通过联立四个线性独立的积极约束,例如 $(x_1 + s = 1, x_1 = 0, x_2^+ = 0, x_2^- = 0), (x_1 + s = 1, x_2^+ = 0, x_2^- = 0, s = 0)$ 。然后取标准型中的非负基本解即基本可行解,根据基本可行解与极点的等价定理,我们即可找到极点: $(x_1, x_2^+, x_2^-, s) = (1, 0, 0, 0), (0, 0, 0, 1)$ 。因为所求的极点为基本可行解,因此我们能保证极点的正确性。

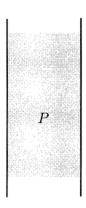


图 1: 集合 P

4 AMPL **实现**

考虑如下 Haverly pooling 问题, 如图 2 示, 请使用 AMPL 实现并求解. (注意: 使用 AMPL solver 或者 NEOS solver 均可. 另外, 请在提交的作业中注明使用的求解器类型, 把求解结果呈现出来 (截图附在 PDF 文件即可), 并把源代码一起提交. 提交的作业请打包为.zip 文件, 包含你的 PDF 以及源码.) [25pts] 解: 题目中第二个约束有错误, 我将 C_y 改成了 C_x . 求解器的类型是非线性求解器 Baron, 求解结果为 1800.

```
A,B,C: quantities of crude oil A, B, C, respectively x,y: quantities of products {\bf x} and {\bf y}
                                                                               p: sulfur content of outstream of the pool
                                                                           P_x, P_y: outstreams of the pool
                                                                          C_x, C_y: outstreams of the splitter
                          splitter
                                              \max_{x,y,A,B,p,C_x,C_y,P_x,P_y}
                                                                      9x + 15y - 6A - 8B - 10(C_x + C_y)
                                                                                            P_x + P_y - A - B = 0
                                                        s.t.
                                                                                                  x - P_x - C_y = 0
                                                                                                   y - P_y - C_y = 0
sulfur content of A=3
sulfur content of B=1
                                                                                          pP_x + 2C_x - 2.5x \le 0
sulfur content of C=2
                                                                                          pP_y + 2C_y - 1.5y \le 0
sulfur content of x \le 2.5
sulfur content of y \le 1.5
                                                                                      pP_x + pP_y - 3A - B = 0
Demands of x and y are \leq 200
Supplies of A, B, C<sub>x</sub>,C<sub>y</sub>,P<sub>x</sub>, P<sub>y</sub> \leq 500
                                                                0 \le x \le 200, 0 \le y \le 200, 0 \le p \le 100
                                                                               0 \leq A, B, C_x, C_y, P_x, P_y \leq 500
```

图 2: Example: Haverly Pooling Problem.

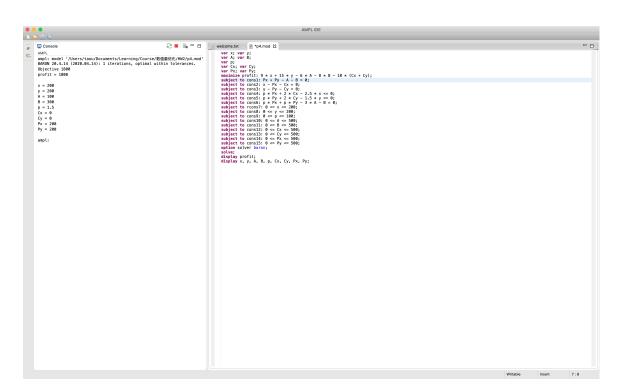


图 3: 集合 P