

模型-运筹学-规划论-线性规划【czy】

1. 模型名称
2. 适用范围
3. 形式
 - 3.1 一般形式
 - 3.1 标准形式
 - 3.2 矩阵形式
 - 3.3 转化为标准形式
4. 概念和参数说明
 - 4.1 线性规划问题的解的概念
 - 4.1.1 可行解
 - 4.1.2 基、基向量和基解
 - 4.1.3 基可行解
 - 4.1.4 可行基
 - 4.2 单纯形表
 - 4.3 单纯形法的矩阵描述
5. 求解方法
 - 4.1 图解法(Graphical Solution)
 - 4.1.1 步骤
 - 4.2 单纯形方法(Simplex Method)
 - 4.2.1 基本思路
 - 4.2.2 步骤
 - 4.2.2.1 初始基可行解的确定
 - 4.2.2.2 最优性检验与解的判别
 - 4.2.2.3 基变换
 - 4.2.2.4 迭代(旋转运算)
 - 4.2.3 实例
 - 4.2.4 代码实现
 - 4.2.4.1 python实现
 - 4.3 对偶单纯形法
 - 4.3.1 概念
 - 4.3.2 适用范围
 - 4.3.2 步骤
 - 4.3.3. 实例
 - 4.3.4 代码实现 🌟
 - 4.4 内点法(Interior Point Method)
 - 4.4.1 概念
 - 4.4.2 步骤
 - 4.4.3 实例
 - 4.4.4 代码实现
5. 补充资料

模型-运筹学-规划论-线性规划【czy】

1. 模型名称

线性规划 (Linear programming, 简称LP)

2. 适用范围

线性约束下线性目标函数的极值问题的数学理论和方法

3. 形式

3.1 一般形式

1. 决策变量

每一个问题都用一组决策变量 (x_1, x_2, \dots, x_n) 表示某一方案,这组决策变量的值就代表一个具体方案。一般这些变量取值是非负且连续的。

2. 目标函数

一个要求达到的目标,它可用决策变量的线性函数(称为目标函数)来表示。按问题的不同,要求目标函数实现最大化或最小化。

3. 约束条件

存在一定的约束条件,这些约束条件可以用一组线性等式或线性不等式来表示。

满足以上三个条件的数学模型称为**线性规划的数学模型**。

其一般形式为:

$$\begin{aligned} & \text{目标函数 } \max(\min) z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n \\ & \text{满足约束条件 } \begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n \leq (=, \geq) b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n \leq (=, \geq) b_2 \\ \dots \\ a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n \leq (=, \geq) b_m \\ x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

变量的非负约束条件

3.1 标准形式

(M_1)

$$\begin{aligned} & \max z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n \\ & \text{s.t. } \begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n = b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n = b_2 \\ \dots \\ a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n = b_m \\ x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

(M'_1)

$$\begin{aligned} & \max z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ & \text{s.t. } \begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \\ x_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n \end{cases} \end{aligned}$$

标准形式中规定 $b_i > 0; i \in (1, 2, \dots, m)$ 。否则等式两端乘以“-1”。

3.2 矩阵形式

(M_1'')

$$\begin{aligned} \max z &= CX \\ \text{s.t. } \begin{cases} \sum_{j=1}^n P_j x_j = b \\ x_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n \end{cases} \end{aligned}$$

其中: $C = (c_1, c_2, \dots, c_n)$, C ——价值向量

$$X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{bmatrix} \quad P_j = \begin{bmatrix} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \dots \\ a_{mj} \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{bmatrix}$$

X ——决策变量向量, b ——资源向量

向量 P_j 对应的决策变量为 x_j

用矩阵描述时为:

$$\begin{aligned} \max z &= CX \\ AX &= b \\ X &\geq 0 \end{aligned}$$

其中

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix} = (P_1, P_2, \dots, P_n); \quad 0 = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}$$

A ——约束条件的 $m \times n$ 维系数矩阵, 一般 $m < n$

3.3 转化为标准形式

1. 目标函数是求最小值 $\min Z = CX$, 令 $S = -Z$ 则 $\max S = -CX$
2. 约束不等式为小于等于不等式, 可以在左端加入非负松弛变量(Slack Variable), 转变为等式, 比如:

$$x_1 + 2x_2 \leq 9 \Rightarrow \begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 = 9 \\ x_3 \geq 0 \end{cases}$$

3. 约束不等式为大于等于不等式时, 可以在左端减去一个非负松弛变量(Slack Variable), 也称剩余变量(Surplus Variable), 变为等式
4. 若约束条件右边的某一常数 $b_i < 0$, 这时只要在 b_i 相对应的约束方程两边乘上 -1
5. 若存在取值无约束的变量, 可转变为两个非负变量的差, 比如:

$$-\infty \leq x_k \leq +\infty \Rightarrow \begin{cases} x_k = x_m - x_n \\ x_m, x_n \geq 0 \end{cases}$$

4. 概念和参数说明

4.1 线性规划问题的解的概念

4.1.1 可行解

满足 (M'_1) 中(s.t.)两式的解 $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$,称为线性规划问题的可行解,其中使目标函数达到最大值的可行解称为**最优解**。

4.1.2 基、基向量和基解

A 为约束条件的 $m \times n$ 维系数矩阵,其秩为 m 。 B 是矩阵 A 中 $m \times m$ 的矩阵, 如果 B 是由 A 中 m 个线性独立的列向量组成, 则称 B 是线性规划问题的一个基。

可设

$$B = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ \cdots & \cdots & & \cdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mm} \end{bmatrix} = (P_1, P_2, \dots, P_m)$$

称 $P_j (j = 1, 2, \dots, m)$ 为基向量, 与基向量 P_j 相应的变量 $x_j (j = 1, 2, \dots, m)$ 为基变量, 其他的决策变量称为非基变量。

由约束条件组可得方程组:

$$\sum_{j=1}^m P_j x_j = b - \sum_{j=m+1}^n P_j x_j$$

B 是这个方程组的一个基, 设 X_B 是对应于这个基的基变量 $X_B = (x_1, x_2, \dots, x_m)^T$

若另非基变量 $x_{m+1}, x_{m+2}, \dots, x_n = 0$,这时变量的个数等于线性方程的个数,

利用高斯消去法可求出一个解

$$X = (x_1, x_2, \dots, x_m, 0, \dots, 0)^T$$

该解的非零分量的数目不大于方程个数 m ,称 X 为**基解**。(有一个基, 就可以求出一个基解)

约束方程组(1-5)具有基解的数目最多是 C_n^m 个

4.1.3 基可行解

满足**非负条件**的基解

4.1.4 可行基

对应于基可行解的基。

4.2 单纯形表

将方程组

$$(1-23) \left\{ \begin{array}{l} x_1 + a_{1,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ x_2 + a_{2,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \cdots \\ x_m + a_{m,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{mn}x_n = b_m \\ -z + c_1x_1 + c_2x_2 + \cdots + c_nx_n = 0 \end{array} \right.$$

写成增广矩阵

$$\left[\begin{array}{ccccccccc|c} -z & x_1 & x_2 & \cdots & x_m & x_{m+1} & \cdots & x_n & b \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & a_{1,m+1} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 & a_{2,m+1} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \cdots & & & & & & & & \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & a_{m,m+1} & \cdots & a_{mn} & b_m \\ 1 & c_1 & c_2 & \cdots & c_m & c_{m+1} & \cdots & c_n & 0 \end{array} \right]$$

将 z 看作不参与基变换的基变量,它与 x_1, x_2, \dots, x_m 的系数构成一个基,这时可采用行初等变换将 c_1, c_2, \dots, c_m 变换为零,使其对应的系数矩阵为单位矩阵。得到

$$\left[\begin{array}{ccccccccc|c} -z & x_1 & x_2 & \cdots & x_m & x_{m+1} & \cdots & x_n & b \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & a_{1,m+1} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 & a_{2,m+1} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & a_{m,m+1} & \cdots & a_{mn} & b_m \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & c_{m+1} - \sum_{i=1}^m c_i a_{i,m+1} & \cdots & c_n - \sum_{i=1}^m c_i a_{i,n} & -\sum_{i=1}^m c_i b_i \end{array} \right]$$

可根据上述增广矩阵设计计算表,见表1-2。

```
\begin{tabular}{c|c|c|c|c|c|c|c|c|c}
\hline
\multicolumn{3}{c|}{ $c_j$  \rightarrow} &  $c_1$  &  $\cdots$  &  $c_m$  & & & & \\
 $c_{m+1}$  &  $\cdots$  &  $c_n$  & \multicolumn{2}{c|}{ $\theta_i$ } & \\
\hline
 $c_B$  &  $x_B$  &  $b$  &  $x_1$  &  $\cdots$  &  $x_m$  &  $x_{m+1}$  &  $\cdots$  &  $x_n$  & \\
 $x_n$  & \\
\hline
 $c_1$  &  $x_1$  &  $b_1$  & 1 &  $\cdots$  & 0 &  $a_{1,m+1}$  &  $\cdots$  &  $a_{1n}$  &  $\theta_1$  \\
 $c_2$  &  $x_2$  &  $b_2$  & 0 &  $\cdots$  & 0 &  $a_{2,m+1}$  &  $\cdots$  &  $a_{2n}$  &  $\theta_2$  \\
 $\cdots$  &  $\cdots$  &  $\cdots$  &  $\cdots$  &  $\cdots$  &  $\cdots$  &  $\cdots$  &  $\cdots$  &  $\cdots$  & \\
 $c_m$  &  $x_m$  &  $b_m$  & 0 &  $\cdots$  & 1 &  $a_{m,m+1}$  &  $\cdots$  &  $a_{mn}$  &  $\theta_m$  \\
\hline
 $c_{m+1} - \sum_{i=1}^m c_i a_{i,m+1}$  &  $c_n - \sum_{i=1}^m c_i a_{i,n}$  &  $-\sum_{i=1}^m c_i b_i$  & & & & & & & \\
\hline
\end{tabular}
```

可根据上述增广矩阵设计计算表,见表 1-2。

表 1-2

$c_j \rightarrow$			c_1	\cdots	c_m	c_{m+1}	\cdots	c_n	θ_i
C_B	X_B	b	x_1	\cdots	x_m	x_{m+1}	\cdots	x_n	
c_1	x_1	b_1	1	\cdots	0	$a_{1,m+1}$	\cdots	a_{1n}	θ_1
c_2	x_2	b_2	0	\cdots	0	$a_{2,m+1}$	\cdots	a_{2n}	θ_2
\cdots	\cdots	\cdots	\cdots	\cdots	\cdots	\cdots	\cdots	\cdots	\cdots
c_m	x_m	b_m	0	\cdots	1	$a_{m,m+1}$	\cdots	a_{mn}	θ_m
$-z$		$-\sum_{i=1}^m c_i b_i$	0	\cdots	0	$c_{m+1} - \sum_{i=1}^m c_i a_{i,m+1}$	\cdots	$c_n - \sum_{i=1}^m c_i a_{in}$	

X_B 列中填入基变量,这里是 x_1, x_2, \dots, x_m ;

C_B 列中填入基变量的价值系数,这里是 c_1, c_2, \dots, c_m ;它们是与基变量相对应的;

b 列中填入约束方程组右端的常数;

c_j 行中填入基变量的价值系数 c_1, c_2, \dots, c_n ;

θ_i 列的数字是在确定换入变量后,按 θ 规则计算后填入;

最后一行称为检验数行,对应各非基变量 x_j 的检验数是

$$c_j - \sum_{i=1}^m c_i a_{ij}, j = 1, 2, \dots, n$$

表1-2称为初始单纯形表,每迭代一步构造一个新单纯形表。

4.3 单纯形法的矩阵描述

设线性规划问题: $\max z = CX; AX \leq b; X \geq 0$ 。给这线性规划问题的约束条件加入松弛变量 $X_s = (x_{s1}, x_{s2}, \dots, x_{sm})^T$ 以后,得到标准型:

$$\max z = CX + 0X_s; AX + IX_s = b; X, X_s \geq 0$$

这里的 I 是 $m \times m$ 单位矩阵。若以 X_s 为基变量,这时可标记成 X_B 。其对应的单位矩阵就是基矩阵 B ,这时将系数矩阵 (A, I) 分为 (B, N) 两块。 N 是非基变量的系数矩阵,相应的决策变量被分为 $X = \begin{bmatrix} X_B \\ X_N \end{bmatrix}$,同时目标函数的系数 C 分为 C_B, C_N 分别对应于基变量和非基变量,并记作 $C = (C_B, C_N)$ 。

经过迭代运算后,在基矩阵中可能还存在松弛变量或全无松弛变量。为了阐述方便起见,设

$$X_B = \begin{bmatrix} X_{B1} \\ X_{S1} \end{bmatrix}; X_N = \begin{bmatrix} X_{N1} \\ X_{S2} \end{bmatrix}; X_s = \begin{bmatrix} X_{S1} \\ X_{S2} \end{bmatrix}; A = \begin{bmatrix} B \\ N \end{bmatrix}; N = \begin{bmatrix} N_1 \\ S_2 \end{bmatrix}$$

目标函数

$$\max z = C_B X_B + C_N X_N = C_B X_B + C_{N1} X_{N1} + C_{S2} X_{S2}$$

约束条件

$$BX_B + NX_N = BX_B + N_1 X_{N1} + S_2 X_{S2} = b$$

非负条件

$$X_B, X_N \geq 0$$

$$X_B = B^{-1}b - B^{-1}N_1X_{N1} - B^{-1}S_2X_{S2} \quad (2-4)$$

整理得(S_2 单位矩阵): (2-5)

$$z = C_B B^{-1}b + (C_{N1} - C_B B^{-1}N_1)X_{N1} + (C_{S2} - C_B B^{-1}I)X_{S2}$$

令非基变量 $X_N = 0$,得到一个基可行解

$$X^{(1)} = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix}$$

这时目标函数 $z = C_B B^{-1}b$

(1)非基变量的系数($C_{N1} - C_B B^{-1}N_1$)就是检验数, 因为 $C_{S2} = 0$, I 为单位矩阵, 所以 X_{S2} 的系数为 $-C_B B^{-1}$,

X_B 在(2-5)中的系数是0, 实质是 $C_B - C_B B^{-1}B = 0$

(2)用矩阵表达时, θ 规则的表达式

$$\theta = \min \left[\frac{(B^{-1}b)_i}{(B^{-1}P_j)_i} \mid (B^{-1}P_j)_i > 0 \right]$$

这里的 $(B^{-1}b)_i$ 表示 $(B^{-1}b)$ 中的第 i 个元素, $(B^{-1}P_j)_i$ 表示向量 $(B^{-1}P_j)$ 中的第 i 个元素。

(3)单纯形表与矩阵表示的关系

由 (3-5)、(3-6)式知

$$X_B + B^{-1}NX_N = B^{-1}b$$

$$-z + (C_N - C_B B^{-1}N)X_N = -C_B B^{-1}b$$

上两式用矩阵表示为

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & B^{-1}N \\ 1 & 0 & C_N - C_B B^{-1}N \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -z \\ X_B \\ X_N \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ -C_B B^{-1}b \end{bmatrix}$$

	基变量	非基变量		RHS	
	X_S	X_B	X_N	等式右边	$(AX = BX_B + NX_N)$
矩阵系数	I	B	N	b	$\rightarrow IX_S + AX = b$
检验数	0	C_B	C_N	$-z = 0$	$\rightarrow C_B X_B + C_N X_N = z$

	基变量	非基变量 X_N		RHS	
	X_B	X_{N1}	X_{N2}	等式右边	
系数矩阵	$B^{-1}B = I$	$B^{-1}N_1$	$B^{-1}N_2$	$B^{-1}b$	$\rightarrow (2-4)$
检验数	$C_B - C_B B^{-1}B = 0$	$C_{N1} - C_B B^{-1}N_1$	$C_{N2} - C_B B^{-1}N_2$	$-z = -C_B B^{-1}b$	$\rightarrow (2-5)$

5. 求解方法

4.1 图解法(Graphical Solution)

4.1.1 步骤

1. 确定约束区域
2. 画出目标函数等值线，平移目标函数等值线求最优解

4.2 单纯形方法(Simplex Method)

4.2.1 基本思路

单纯形法是从一个初始解开始，不断地改进现有的解，直到所要求的目标函数值被满足为止。即进行反复的迭代，直到得到需要的最优解。

(单纯形法就是通过设置不同的基向量，经过矩阵的线性变换，求得基可行解（可行域顶点），并判断该解是否最优，否则继续设置另一组基向量，重复执行以上步骤，直到找到最优解。)

4.2.2 步骤

1. 找出初始可行基，确定初始基可行解，建立初始单纯形表。

4.2.2.1 初始基可行解的确定

(1) 若线性规划问题

$$\max z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\sum_{j=1}^n P_j x_j = b$$

$$x_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n$$

从 $P_j (j = 1, 2, \dots, n)$ 中一般能直接观察到一个初始可行基

$$B = (P_1, P_2, \dots, P_m) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

(2)对所有约束条件都是 \leq 的不等式, 可以利用化为标准型的方法, 在每个约束条件的左端加上一个松弛变量。经过整理, 重新对 x_j 及 a_{ij} ($i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n$)进行编号, 则可得下列方程组

$$(1-23) \begin{cases} x_1 + a_{1,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ x_2 + a_{2,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \cdots \\ x_m + a_{m,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{mn}x_n = b_m \\ x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \end{cases}$$

显然得到一个 $m \times m$ 单位矩阵

$$B = (P_1, P_2, \dots, P_m) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

令 $x_{m+1}, x_{m+2}, \dots, x_n = 0$, 可得

$$x_i = b_i \quad (i = 1, 2, \dots, m)$$

因 $b_i \geq 0$, 所以得到一个初始基可行解

$$X = (x_1, x_2, \dots, x_m, 0, \dots, 0)^T = (b_1, b_2, \dots, b_m, 0, \dots, 0)^T$$

(3)对所有约束条件是 \geq 形式的不等式及等式约束情况, 若不存在单位矩阵时, 就采用人造基方法。即对不等式约束减去一个非负的剩余变量后, 再加上一个非负的人工变量; 对于等式约束再加上一个非负的人工变量, 总能得到一个单位矩阵。

2. 检验各非基变量 x_j 的检验数是

$$\sigma_j = c_j - \sum_{i=1}^m c_i a_{ij}, \quad \text{若 } \sigma_j \leq 0, \quad j = m+1, \dots, n$$

则已得到最优解, 可停止计算。否则转入下一步。

4.2.2.2 最优性检验与解的判别

对线性规划问题的求解结果可能出现唯一最优解、无穷多最优解、无界解和无可行解四种情况, 为此需要建立对解的判别准则。

一般情况下, 经过迭代后(1-23)式变成

$$x_i = b'_i - \sum_{j=m+1}^n a'_{ij} x_j \quad (i = 1, 2, \dots, m)$$

把目标函数 z 用非基变量表示

$$z = \sum_{i=1}^m c_i b'_i + \sum_{j=m+1}^n (c_j - \sum_{i=1}^m c_i a'_{ij}) x_j$$

令

$$z_0 = \sum_{i=1}^m c_i b'_i, z_j = \sum_{i=1}^m c_i a'_{ij}, j = m+1, \dots, n$$

于是

$$z = z_0 + \sum_{j=m+1}^n (c_j - z_j) x_j$$

再令

$$\sigma_j = c_j - z_j \quad (j = m+1, \dots, n)$$

则

$$z = z_0 + \sum_{j=m+1}^n \sigma_j x_j$$

1. 最优解的判别定理

若 $X^{(0)} = (b'_1, b'_2, \dots, b'_m, 0, \dots, 0)^T$ 为对应基B的一个基可行解, 且对于所有 $j = m+1, \dots, n$, 有 $\sigma_j \leq 0$, 则 $X^{(0)}$ 为最优解, 称 σ_j 为检验数

2. 无穷多最优解判别定理

若 $X^{(0)} = (b'_1, b'_2, \dots, b'_m, 0, \dots, 0)^T$ 为一个基可行解, 对于所有 $j = m+1, \dots, n$, 有 $\sigma_j \leq 0$, 且存在某个非基变量的检验数 $\sigma_{m+k} = 0$, 则线性规划问题有无穷多可行解

3. 无界解判别定理

若 $X^{(0)} = (b'_1, b'_2, \dots, b'_m, 0, \dots, 0)^T$ 为一个基可行解, 有一个 $\sigma_{m+k} > 0$, 并且对于 $i = 1, 2, \dots, m$, 有

$a_{i,m+k} \leq 0$ (对应的系数列), 那么该线性规划问题具有无界解(或称无最优解)。

以上讨论都是针对标准型, 即求目标函数极大化时的情况。当求目标函数极小化时, 一种情况如前所述, 将其化为标准型。如果不化为标准型, 只需在上述1, 2点中把 $\sigma_j \leq 0$ 改为 $\sigma_j \geq 0$, 第3点中将 $\sigma_{m+k} > 0$ 改写为 $\sigma_{m+k} < 0$ 即可。

3. 在 $\sigma_j > 0, j = m+1, \dots, n$ 中, 若有某个 σ_k 对应 x_k 的系数列向量 $P_k \leq 0$, 则此问题是无界, 停止计算。否则, 转入下一步。

4. 根据 $\max(\sigma_j > 0) = \sigma_k$, 确定 x_k 为换入变量, 按 θ 规则计算

$$\theta = \min\left(\frac{b_i}{a_{i,k}} \mid a_{i,k} > 0\right) = \frac{b_l}{a_{lk}}, \quad i = 1, 2, \dots, m$$

可确定 x_l 为换出变量, 转入下一步。

4.2.2.3 基变换

(从一个基可行解到另一个基可行解的变换, 就是进行一次基变换。从几何意义上讲, 就是从可行域的一个顶点转向另一个顶点)

若初始基可行解 $X^{(0)}$ 不是最优解及不能判别无界时, 需要找一个新的基可行解。具体做法是从原可行解基中换一个列向量(当然要保证线性独立), 得到一个新的可行基, 这称为基变换。为了换基, 先要确定换入变量, 再确定换出变量, 让它们相应的系数列向量进行对换, 就得到一个新的基可行解。

1. 换入变量的确定

当某些 $\sigma_j > 0$ 时, x_j 增加则目标函数值还可以增大,这时要将某个非基变量 x_j 换到基变量中去(称为换入变量)。若有两个以上的 $\sigma_j > 0$,为了使目标函数值增加得快,一般选 $\sigma_j > 0$ 中的大者,即 $\max_j(\sigma_j > 0) = \sigma_k$ 则对应的 x_k 为换入变量。

2. 换出变量的确定

设 P_1, P_2, \dots, P_m 是一组线性独立的向量组, 对应基可行解 $X^{(0)}$, 带入约束方程组有

$$\sum_{i=1}^m x_i^{(0)} P_i = b$$

其他非基变量的列向量可以用 P_1, P_2, \dots, P_m 线性表示, 若确定 P_{m+t} 为换入变量, 必然有一组不全为0的数使得

$$P_{m+t} = \sum_{i=1}^m \beta_{i,m+t} P_i$$

在上式两边同时乘以正数 θ ,再加入到上式中, 得

$$\sum_{i=1}^m (x_i^{(0)} - \theta \beta_{i,m+t}) P_i + \theta P_{m+t} = b$$

θ 取 $\frac{x_i^{(0)}}{\beta_{i,m+t}}$ 中大于零的且最小的数。设 x_l 为换出变量(l 在1~ m 之间)。将这个 $\theta = \frac{x_l^{(0)}}{\beta_{l,m+t}}$ 代入 X 中, 得到新的基可行解

$$X^{(1)} = [x_1^{(0)} - \theta \beta_{1,m+t}, \dots, 0, \dots, x_m^{(0)} - \theta \beta_{m,m+t}, 0, \dots, \frac{x_l^{(0)}}{\beta_{l,m+t}}, \dots, 0]$$

5. 以 a_{lk} 为主元素进行迭代(即用高斯消去法或称为旋转运算),把 x_k 所对应的列向量 P_k 转变为 P_l

$$P_k = \begin{bmatrix} a_{1k} \\ a_{2k} \\ \dots \\ a_{lk} \\ \dots \\ a_{mk} \end{bmatrix} \quad P_l = \begin{bmatrix} 0 \\ \dots \\ 1 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}$$

将 X_B 列中的 x_l 换为 x_k ,得到新的单纯形表。重复(2)~(5),直到终止。

4.2.2.4 迭代(旋转运算)

上述讨论的基可行解的转换方法是用向量方程来描述,在实际计算时不太方便,因此采用系数矩阵法。

约束方程组经过处理很容易得到

$$(1-23) \begin{cases} x_1 + a_{1,m+1} x_{m+1} + \dots + a_{1n} x_n = b_1 \\ x_2 + a_{2,m+1} x_{m+1} + \dots + a_{2n} x_n = b_2 \\ \dots \\ x_m + a_{m,m+1} x_{m+1} + \dots + a_{mn} x_n = b_m \\ x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \end{cases}$$

其中 x_1, x_2, \dots, x_m 为基变量, 令其他非基变量等于零, 可得到一个基可行解。若它不是最优解,则要另找一个使目标函数值增大的基可行解。这时从非基变量中确定 x_k 为换入变量。这时 θ 为

$$\theta = \min\left(\frac{b_i}{a_{i,k}} \mid a_{i,k} > 0\right), i = 1, 2, \dots, m$$

按 θ 规则确定 x_l 为换出变量, x_k, x_l 的系数列向量分别为

$$P_k = \begin{bmatrix} a_{1k} \\ a_{2k} \\ \cdots \\ a_{lk} \\ \cdots \\ a_{mk} \end{bmatrix} \quad P_l = \begin{bmatrix} 0 \\ \cdots \\ 1 \\ 0 \\ \cdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

为了使 x_k 与 x_l 进行对换,须把 P_k 变为单位向量,这可以通过(1-23)式系数矩阵的增广矩阵进行初等变换来实现。

$$\begin{array}{ccccccc} x_1 & \cdots & x_l & \cdots & x_m & & x_{m+1} & \cdots & x_k & \cdots & x_n & & b \\ \left[\begin{array}{cccccccc|c} 1 & \cdots & \cdots & 0 & & a_{1,m+1} & \cdots & a_{1,k} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ & \cdots & & & & & \cdots & & & & \cdots \\ & 0 & \cdots & 1 & \cdots & 0 & & a_{l,m+1} & \cdots & a_{l,k} & \cdots & a_{ln} & b_l \\ & & \cdots & & & & & & \cdots & & & \cdots \\ 0 & \cdots & \cdots & \cdots & 1 & & a_{m,m+1} & \cdots & a_{m,k} & \cdots & a_{mn} & b_m \end{array} \right] \end{array}$$

步骤

(1)将增广矩阵 (1-34) 第 l 行除以 a_{lk} ,得到

$$\left[0, \dots, 0, \frac{1}{a_{lk}}, 0, \dots, 0, \frac{a_{l,m+1}}{a_{l,k}}, \dots, 1, \dots, \frac{a_{ln}}{a_{lk}} \mid \frac{b_l}{a_{lk}} \right] \quad (1-35)$$

(2)将(1-34)中 x_k 列中各元素, 除 a_{lk} 变换为1以外, 其他都变换为0。

将(1-35)式乘以 a_{ik} ($i \neq l$)后, 从(1-34)式子的第 i 行减去, 得到新的第 i 行

(3)经过初等变换后的新增广矩阵是(1-36)

$$\begin{array}{ccccccc} x_1 & \cdots & x_l & \cdots & x_m & & x_{m+1} & \cdots & x_k & \cdots & x_n & & b \\ \left[\begin{array}{cccccccc|c} 1 & \cdots & -\frac{a_{1k}}{a_{lk}} & \cdots & 0 & & a'_{1,m+1} & \cdots & 0 & \cdots & a'_{1n} & b'_{1n} \\ & \cdots & & & & & & \cdots & & & & \cdots \\ & 0 & \cdots & +\frac{1}{a_{lk}} & \cdots & 0 & & a'_{l,m+1} & \cdots & 1 & \cdots & a'_{ln} & b'_l \\ & & \cdots & & & & & & \cdots & & & \cdots \\ 0 & \cdots & -\frac{a_{mk}}{a_{lk}} & \cdots & 1 & & a'_{m,m+1} & \cdots & 0 & \cdots & a'_{mn} & b'_m \end{array} \right] \end{array}$$

(4)非基变量为0, 得到一个基可行解

$$X^{(1)} = (b'_1, \dots, 0, \dots, b'_m, 0, \dots, b'_k, 0, \dots, 0)$$

4.2.3 实例

某工厂在计划期内要安排生产 I、II 两种产品,已知生产单位产品所需的设备台时及 A、B 两种原材料的消耗,如表1-1所示。

例 1 某工厂在计划期内要安排生产 I、II 两种产品,已知生产单位产品所需的设备台时及 A、B 两种原材料的消耗,如表 1-1 所示。

表 1-1

	I	II	
设 备	1	2	8 台时
原材料 A	4	0	16 kg
原材料 B	0	4	12 kg

可以用数学模型表示

目标函数

$$\max z = 2x_1 + 3x_2$$

$$\text{满足约束条件: } \begin{cases} x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

化为标准形式

$$\begin{aligned} \max z &= 2x_1 + 3x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 \\ \begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 &= 8 \\ 4x_1 + x_4 &= 16 \\ 4x_2 + x_5 &= 12 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 &\geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

约束方程的系数矩阵

$$A = (P_1, P_2, P_3, P_4, P_5) = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 4 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

1. 很容易看出初始可行基

$$B = (P_3, P_4, P_5) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

基变量为 x_3, x_4, x_5 。它们和 z 都可以用非基变量 x_1, x_2 表示

$$\begin{cases} x_3 = 8 - x_1 - 2x_2 \\ x_4 = 16 - 4x_1 \\ x_5 = 12 - 4x_2 \end{cases}$$

令非基变量为0, 得到初始基可行解

$$X^{(0)} = (0, 0, 8, 16, 12) \quad z = 0$$

初始单纯行表为

表 1-3

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0	θ
C_B	X_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
0	x_3	8	1	2	1	0	0	4
0	x_4	16	4	0	0	1	0	-
0	x_5	12	0	[4]	0	0	1	3
- z		0	2	3	0	0	0	

2. 和3. 因检验数都大于0, 且 P_1, P_2 有正分量存在, 转入下一步

3. $\max(\sigma_1, \sigma_2) = \max(2, 3) = 3$, 所以对应 x_2 为换入变量, 计算 θ

$$\theta = \min\left(\frac{b_i}{a_{i,2}} \mid a_{i,2} > 0\right) = \min(8/2, -, 12/4) = 3$$

则它对应的 x_5 为换出变量。 x_2 所在列和 x_5 所在行的交叉处[4]称为主元素或枢元素(pivot element)。

4. 以[4]为主元素进行旋转运算,即初等行变换,使P2变换为(0,0,1),在 x_B 列中将 x_2 替换 x_5 ,于是得到新表1-4。

表 1-4

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0	θ_i
C_B	X_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
0	x_3	2	[1]	0	1	0	- 1/ 2	2
0	x_4	16	4	0	0	1	0	4
3	x_2	3	0	1	0	0	1/ 4	-
- z		9	2	0	0	0	- 3/ 4	

得到新的基可行解为 $x^{(1)} = (0, 3, 2, 16, 0)^T$, 目标函数的取值为 $z = 9$ 。

4. (1-4)中 x_1 的 $\sigma = 2 > 0$,所以 x_1 为换入变量, 重复运算, 得到表1-5。

表 1-5

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0	θ_i
C_B	X_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
2	x_1	2	1	0	1	0	- 1/ 2	-
0	x_4	8	0	0	- 4	1	[2]	4
3	x_2	3	0	1	0	0	1/ 4	12
- z		- 13	0	0	- 2	0	1/ 4	

5. (1-5)中 $x_5, \sigma = 1/4 > 0$,所以 x_5 为换入变量, 重复运算, 得到表1-6。

续表

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0	θ_i
C_B	X_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
2	x_1	4	1	0	0	1/ 4	0	
0	x_3	4	0	0	- 2	1/ 2	1	
3	x_2	2	0	1	1/ 2	- 1/ 8	0	
- z		- 14	0	0	- 3/ 2	- 1/ 8	0	

发现最后一行所有检验数都已经为负或0。表示目标函数值已不可能再增大, 于是得到最优解

$$X^* = X^{(3)} = (4, 2, 0, 0, 4)^T$$

目标函数值

$$z^* = 14$$

4.2.4 代码实现

4.2.4.1 python实现

```
# 线性规划-单纯形算法
import numpy as np
np.set_printoptions(precision=4, suppress=True, threshold=np.inf)
# 线性规划转化为松弛形式
def get_loose_matrix(matrix):
    row, col = matrix.shape
    loose_matrix = np.zeros((row, row + col))
    for i, _ in enumerate(loose_matrix):
        loose_matrix[i, 0: col] = matrix[i]
        loose_matrix[i, col + i] = 1.0 # 对角线
    return loose_matrix
# 松弛形式的系数矩阵A、约束矩阵B和目标函数矩阵C组合为一个矩阵
```

```

def join_matrix(a, b, c):
    row, col = a.shape
    s = np.zeros((row + 1, col + 1))
    s[1:, 1:] = a # 右下角是松弛系数矩阵A
    s[1:, 0] = b # 左下角是约束条件值矩阵B
    s[0, 1: len(c) + 1] = c # 右上角是目标函数矩阵C
    return s

# 旋转矩阵-替换替出替入变量的角色位置
def pivot_matrix(matrix, k, j):
    # 单独处理替出变量所在行, 需要除以替入变量的系数matrix[k][j]
    matrix[k] = matrix[k] / matrix[k][j]
    # 循环除了替出变量所在行之外的所有行
    for i, _ in enumerate(matrix):
        if i != k:
            matrix[i] = matrix[i] - matrix[k] * matrix[i][j]

# 根据旋转后的矩阵, 从基本变量数组中得到一组基解
def get_base_solution(matrix, base_ids):
    x = [0.0] * (matrix.shape[1]) # 解空间
    for i, _ in enumerate(base_ids):
        x[base_ids[i]] = matrix[i + 1][0]
    return x

# 构造辅助线性规划
def Laux(matrix, base_ids):
    l_matrix = np.copy(matrix)
    # 辅助矩阵的最后一列存放x0的系数, 初始化为-1
    l_matrix = np.column_stack((l_matrix, [-1] * l_matrix.shape[0]))
    # 辅助线性函数的目标函数为z = x0
    l_matrix[0, :-1] = 0.0
    l_matrix[0, -1] = 1
    k = l_matrix[1:, 0].argmin() + 1 # 选择一个b最小的那一行的基本变量作为替出变量
    j = l_matrix.shape[1] - 1 # 选择x0作为替入变量
    # 第一次旋转矩阵, 使得所有b为正数
    pivot_matrix(l_matrix, k=k, j=j)
    base_ids[k - 1] = j # 维护基本变量索引数组
    # 用单纯形算法求解该辅助线性规划
    l_matrix = simplex(l_matrix, base_ids)
    # 如果求解后的辅助线性规划中x0仍然是基本变量, 需要再次旋转消去x0
    if l_matrix.shape[1] - 1 in base_ids:
        j = np.where(l_matrix[0, 1:] != 0)[0][0] + 1 # 找到矩阵第一行(目标函数)系数
        # 不为0的变量作为替入变量
        k = base_ids.index(l_matrix.shape[1] - 1) + 1 # 找到x0作为基本变量所在的那一
        # 行, 将x0作为替出变量
        pivot_matrix(l_matrix, k=k, j=j) # 旋转矩阵消去基本变量x0
        base_ids[k - 1] = j # 维护基本变量索引数组
    return l_matrix, base_ids

# 从辅助函数中恢复原问题的目标函数
def resotr_from_Laux(l_matrix, z, base_ids):
    z_ids = np.where(z != 0)[0] - 1 # 得到目标函数系数不为0的索引数组(即基本变量索引数
    # 组)
    restore_matrix = np.copy(l_matrix[:, 0:-1]) # 去掉x0那一列
    restore_matrix[0] = z # 初始化矩阵的第一行为原问题的目标函数向量
    for i, base_v in enumerate(base_ids):
        # 如果原问题的基本变量存在新基本变量数组中, 说明需要替换消去
        if base_v in z_ids:
            restore_matrix[0] -= restore_matrix[0, base_v + 1] *
            restore_matrix[i + 1] # 消去原目标函数中的基本变量
    return restore_matrix

# 单纯形算法求解线性规划

```

```

def simplex(matrix, base_ids):
    matrix = matrix.copy()
    # 如果目标系数向量里有负数，则旋转矩阵
    while matrix[0, 1:].min() < 0:
        # 在目标函数向量里，选取系数为负数的第一个变量索引，作为替入变量
        j = np.where(matrix[0, 1:] < 0)[0][0] + 1
        # 在约束集合里，选取对替入变量约束最紧的约束行，那一行的基本变量作为替出变量
        k = np.array([matrix[i][0] / matrix[i][j] if matrix[i][j] > 0 else
0x7fff for i in
                        range(1, matrix.shape[0])]).argmin() + 1
        # 说明原问题无界
        if matrix[k][j] <= 0:
            print('原问题无界')
            return None, None
        pivot_matrix(matrix, k, j) # 旋转替换替入变量和替出变量
        base_ids[k - 1] = j - 1 # 维护当前基本变量索引数组
    return matrix
# 单纯形算法求解步骤入口
def solve(a, b, c, equal=None):
    loose_matrix = get_loose_matrix(a) # 转化得到松弛矩阵
    if equal is not None:
        loose_matrix = np.insert(loose_matrix, 0, equal, axis=0)
    matrix = join_matrix(loose_matrix, b, c) # 得到ABC的组合矩阵
    base_ids = list(range(len(c), len(b) + len(c))) # 初始化基本变量的索引数组
    # 约束系数矩阵有负数约束，证明没有可行解，需要辅助线性函数
    if matrix[:, 0].min() < 0:
        print('构造求解辅助线性规划函数...')
        l_matrix, base_ids = Laux(matrix, base_ids) # 构造辅助线性规划函数并旋转求解
    else:
        if l_matrix is not None:
            matrix = resotr_from_Laux(l_matrix, matrix[0], base_ids) # 恢复原问题
            # 恢复原问题的目标函数
        else:
            print('辅助线性函数的原问题没有可行解')
            return None, None, None
    ret_matrix = simplex(matrix, base_ids) # 单纯形算法求解拥有基本可行解的线性规划
    x = get_base_solution(ret_matrix, base_ids) # 得到当前最优基本可行解
    if ret_matrix is not None:
        return matrix, ret_matrix, x
    else:
        print('原线性规划问题无界')
        return None, None, None
if __name__ == '__main__':
    equal = None
    # 不带等式约束的线性规划测试
    # a = np.array([[4, -1], [2, 1], [-5, 2]])
    # b = [8, 10, 2]
    # c = [-1, -1]
    # a = np.array([[1, 1], [-1, -1]])
    # b = [2, -1]
    # c = [1, 2]
    # a = np.array([[1, -1], [-1.5, 1], [50, 20]])
    # b = [0, 0, 2000]
    # c = [-1, -1]
    # a = np.array([[1, 1, 1, 1], [4, 8, 2, 5], [4, 2, 5, 5], [6, 4, 8, 4]])
    # b = [480, 2400, 2000, 3000]
    # c = [-9, -6, -11, -8]
    # a = np.array([[1, -1], [-1, -1], [-1, 4]])

```



```

# b = [8, -3, 2]
# c = [-1, -3]
# a = np.array([[ -21, 0, 0, 0], [0, -28, -4, 0], [-2, -1, -10, -11]])
# b = [-500, -600, -250]
# c = [1, 1, 1, 1]
# a = np.array([[2, -1], [1, -5]])
# b = [2, -4]
# c = [-2, 1]
# 带等式约束的线性规划测试
# a = np.array([[1, -2]])
# equal = [1, 1] + [0] * a.shape[0]
# b = [7, 4]
# c = [-2, 3]
# a = np.array([[1, -2, 1], [4, -1, -2]])
# equal = [-2, 0, 1] + [0] * a.shape[0]
# b = [1, 11, -3]
# c = [-3, 1, 1]
a = np.array([[-2, 5, -1], [1, 3, 1]])
equal = [1, 1, 1] + [0] * a.shape[0]
b = [7, -10, 12]
c = [-2, -3, 5]
matrix, ret_matrix, x = solve(a, b, c, equal=equal)
print('本次迭代的最优解为: {}'.format(np.round(x[0: len(c)], 4)))
print('该线性规划的最优值是: {}'.format(np.round(-ret_matrix[0][0], 4)))

```

'''

线性规划实战-连续投资问题

考虑下列投资项目：

项目A：在第1~4年每年年初可以投资，并于次年年末收回本利115%；

项目B：第3年年初可以投资，一直到第5年年末能收回本利125%，且规定最大投资额不超过4万元；

项目C：第2年年初可以投资，一直到第5年年末能收回本利140%，且规定最大投资额不超过3万元；

项目D：5年内每一年年初均可以购买公债，并于当年年末归还本金，并加获得利息6%。

如果你有10万元本金，求确定一个有效的投资方案，使得第5年年末你拥有的资金的本利总额最大？

'''

```

import numpy as np
from copy import deepcopy
np.set_printoptions(precision=4, suppress=True, threshold=np.inf)
# 线性规划转化为松弛形式
def get_loose_matrix(matrix):
    row, col = matrix.shape
    loose_matrix = np.zeros((row, row + col))
    for i, _ in enumerate(loose_matrix):
        loose_matrix[i, 0: col] = matrix[i]
        loose_matrix[i, col + i] = 1.0 # 对角线
    return loose_matrix
# 松弛形式的系数矩阵A、约束矩阵B和目标函数矩阵C组合为一个矩阵
def join_matrix(a, b, c):
    row, col = a.shape
    s = np.zeros((row + 1, col + 1))
    s[1:, 1:] = a # 右下角是松弛系数矩阵A
    s[1:, 0] = b # 左下角是约束条件值矩阵B
    s[0, 1: len(c) + 1] = c # 右上角是目标函数矩阵C
    return s
# 旋转矩阵-替换替出替入变量的角色位置
def pivot_matrix(matrix, k, j):
    # 单独处理替出变量所在行，需要除以替入变量的系数matrix[k][j]
    matrix[k] = matrix[k] / matrix[k][j]

```

```

# 循环除了替出变量所在行之外的所有行
for i, _ in enumerate(matrix):
    if i != k:
        matrix[i] = matrix[i] - matrix[k] * matrix[i][j]
# 根据旋转后的矩阵，从基本变量数组中得到一组基解
def get_base_solution(matrix, base_ids):
    x = [0.0] * (matrix.shape[1]) # 解空间
    for i, _ in enumerate(base_ids):
        x[base_ids[i]] = matrix[i + 1][0]
    return x
# 构造辅助线性规划
def Laux(matrix, base_ids):
    l_matrix = np.copy(matrix)
    # 辅助矩阵的最后一列存放x0的系数，初始化为-1
    l_matrix = np.column_stack((l_matrix, [-1] * l_matrix.shape[0]))
    # 辅助线性函数的目标函数为z = x0
    l_matrix[0, :-1] = 0.0
    l_matrix[0, -1] = 1
    k = l_matrix[1:, 0].argmin() + 1 # 选择一个b最小的那一行的基本变量作为替出变量
    j = l_matrix.shape[1] - 1 # 选择x0作为替入变量
    # 第一次旋转矩阵，使得所有b为正数
    pivot_matrix(l_matrix, k=k, j=j)
    base_ids[k - 1] = j # 维护基本变量索引数组
    # 用单纯形算法求解该辅助线性规划
    l_matrix = simplex(l_matrix, base_ids)
    # 如果求解后的辅助线性规划中x0仍然是基本变量，需要再次旋转消去x0
    if l_matrix.shape[1] - 1 in base_ids:
        j = np.where(l_matrix[0, 1:] != 0)[0][0] + 1 # 找到矩阵第一行(目标函数)系数
        # 不为0的变量作为替入变量
        k = base_ids.index(l_matrix.shape[1] - 1) + 1 # 找到x0作为基本变量所在的那一
        # 行，将x0作为替出变量
        pivot_matrix(l_matrix, k=k, j=j) # 旋转矩阵消去基本变量x0
        base_ids[k - 1] = j # 维护基本变量索引数组
    return l_matrix, base_ids
# 从辅助函数中恢复原问题的目标函数
def resotr_from_Laux(l_matrix, z, base_ids):
    z_ids = np.where(z != 0)[0] - 1 # 得到目标函数系数不为0的索引数组(即基本变量索引数
    # 组)
    restore_matrix = np.copy(l_matrix[:, 0:-1]) # 去掉x0那一列
    restore_matrix[0] = z # 初始化矩阵的第一行为原问题的目标函数向量
    for i, base_v in enumerate(base_ids):
        # 如果原问题的基本变量存在新基本变量数组中，说明需要替换消去
        if base_v in z_ids:
            restore_matrix[0] -= restore_matrix[0, base_v + 1] *
    restore_matrix[i + 1] # 消去原目标函数中的基本变量
    return restore_matrix
# 单纯形算法求解线性规划
def simplex(matrix, base_ids):
    matrix = matrix.copy()
    # 如果目标系数向量里有负数，则旋转矩阵
    while matrix[0, 1:].min() < 0:
        # 在目标函数向量里，选取系数为负数的第一个变量索引，作为替入变量
        j = np.where(matrix[0, 1:] < 0)[0][0] + 1
        # 在约束集合里，选取对替入变量约束最紧的约束行，那一行的基本变量作为替出变量
        k = np.array([matrix[i][0] / matrix[i][j] if matrix[i][j] > 0 else
0x7fff for i in
                        range(1, matrix.shape[0])]).argmin() + 1

```

```

        # print('替出变量为: {}, 替入变量为: {}, 值为: {}'.format(k, j, matrix[k]
[j]))

    # 说明原问题无界
    if matrix[k][j] <= 0:
        print('原问题无界')
        return None, None
    pivot_matrix(matrix, k, j) # 旋转替换替入变量和替出变量
    base_ids[k - 1] = j - 1 # 维护当前基本变量索引数组
    return matrix
# 单纯形算法求解步骤入口
def solve(a, b, c, equal=None):
    loose_matrix = get_loose_matrix(a) # 转化得到松弛矩阵
    if equal is not None:
        for i, e in enumerate(equal):
            loose_matrix = np.insert(loose_matrix, i, e, axis=0)
    matrix = join_matrix(loose_matrix, b, c) # 得到ABC的组合矩阵
    base_ids = list(range(len(c), len(b) + len(c))) # 初始化基本变量的索引数组
    # 约束系数矩阵有负数约束, 证明没有可行解, 需要辅助线性函数
    if matrix[:, 0].min() < 0:
        print('构造求解辅助线性规划函数...')
        l_matrix, base_ids = Laux(matrix, base_ids) # 构造辅助线性规划函数并旋转求解
    else:
        print('辅助线性函数的原问题没有可行解')
        return None, None, None
    ret_matrix = simplex(matrix, base_ids) # 单纯形算法求解拥有基本可行解的线性规划
    x = get_base_solution(ret_matrix, base_ids) # 得到当前最优基本可行解
    if ret_matrix is not None:
        return matrix, ret_matrix, x
    else:
        print('原线性规划问题无界')
        return None, None, None
if __name__ == '__main__':
    x = [0 for _ in range(20)] # 定义决策变量
    e1, e2, e3, e4, e5 = deepcopy(x), deepcopy(x), deepcopy(x), deepcopy(x),
    deepcopy(x) # 等式约束
    e1[0], e1[15] = 1, 1
    e2[1], e2[11], e2[16], e2[15] = 1, 1, 1, -1.06
    e3[2], e3[7], e3[17], e3[0], e3[16] = 1, 1, 1, -1.15, -1.06
    e4[3], e4[18], e4[1], e4[17] = 1, 1, -1.15, -1.06
    e5[19], e5[2], e5[18] = 1, -1.15, -1.06
    a1, a2 = deepcopy(x), deepcopy(x) # 不等式约束
    a1[7] = 1
    a2[11] = 1
    a = np.array([a1, a2])
    b = [10, 0, 0, 0, 0] + [4, 3]
    equal = []
    equal.append(e1 + [0] * a.shape[0])
    equal.append(e2 + [0] * a.shape[0])
    equal.append(e3 + [0] * a.shape[0])
    equal.append(e4 + [0] * a.shape[0])
    equal.append(e5 + [0] * a.shape[0])
    c = deepcopy(x) # 目标函数
    c[3], c[7], c[11], c[19] = -1.15, -1.25, -1.4, -1.06
    # 单纯形法求解数学模型

```

```

matrix, ret_matrix, X = solve(a, b, c, equal=equal)
Y = np.round(np.array(X[0: len(c)]).reshape(4, -1).T, 4) # 得到最优投资方案
print(Y)
for i, y in enumerate(Y):
    print('第{}年年初投资组合: 项目A: {}万元, 项目B: {}万元, 项目C: {}万元, 项目D: {}万元, 该年总投入: {}万元'.format(
        i + 1, y[-4], y[-3], y[-2], y[-1], np.sum(y)))
total_money = np.abs(np.round(-ret_matrix[0][0], 4)) # 总收入本息
profit = np.round((total_money - b[0]) / b[0] * 100, 4) # 总赢利
print('第5年年末总收入本金+利息为: {}万元, 总赢利: {}%'.format(total_money, profit))

```

```

# 线性规划实战-投资的收益和风险
import numpy as np
from copy import deepcopy
import matplotlib.pyplot as plt
np.set_printoptions(precision=4, suppress=True, threshold=np.inf)
# 线性规划转化为松弛形式
def get_loose_matrix(matrix):
    row, col = matrix.shape
    loose_matrix = np.zeros((row, row + col))
    for i, _ in enumerate(loose_matrix):
        loose_matrix[i, 0: col] = matrix[i]
        loose_matrix[i, col + i] = 1.0 # 对角线
    return loose_matrix
# 松弛形式的系数矩阵A、约束矩阵B和目标函数矩阵C组合为一个矩阵
def join_matrix(a, b, c):
    row, col = a.shape
    s = np.zeros((row + 1, col + 1))
    s[1:, 1:] = a # 右下角是松弛系数矩阵A
    s[1:, 0] = b # 左下角是约束条件值矩阵B
    s[0, 1: len(c) + 1] = c # 右上角是目标函数矩阵C
    return s
# 旋转矩阵-替换替出替入变量的角色位置
def pivot_matrix(matrix, k, j):
    # 单独处理替出变量所在行, 需要除以替入变量的系数matrix[k][j]
    matrix[k] = matrix[k] / matrix[k][j]
    # 循环除了替出变量所在行之外的所有行
    for i, _ in enumerate(matrix):
        if i != k:
            matrix[i] = matrix[i] - matrix[k] * matrix[i][j]
# 根据旋转后的矩阵, 从基本变量数组中得到一组基解
def get_base_solution(matrix, base_ids):
    x = [0.0] * (matrix.shape[1]) # 解空间
    for i, _ in enumerate(base_ids):
        x[base_ids[i]] = matrix[i + 1][0]
    return x
# 构造辅助线性规划
def Laux(matrix, base_ids):
    l_matrix = np.copy(matrix)
    # 辅助矩阵的最后一列存放x0的系数, 初始化为-1
    l_matrix = np.column_stack((l_matrix, [-1] * l_matrix.shape[0]))
    # 辅助线性函数的目标函数为z = x0
    l_matrix[0, :-1] = 0.0
    l_matrix[0, -1] = 1
    k = l_matrix[1:, 0].argmin() + 1 # 选择一个b最小的那一行的基本变量作为替出变量
    j = l_matrix.shape[1] - 1 # 选择x0作为替入变量

```

```

# 第一次旋转矩阵, 使得所有b为正数
pivot_matrix(l_matrix, k=k, j=j)
base_ids[k - 1] = j # 维护基本变量索引数组
# 用单纯形算法求解该辅助线性规划
l_matrix = simplex(l_matrix, base_ids)
# 如果求解后的辅助线性规划中x0仍然是基本变量, 需要再次旋转消去x0
if l_matrix.shape[1] - 1 in base_ids:
    j = np.where(l_matrix[0, 1:] != 0)[0][0] + 1 # 找到矩阵第一行(目标函数)系数
    不为0的变量作为替入变量
    k = base_ids.index(l_matrix.shape[1] - 1) + 1 # 找到x0作为基本变量所在的那一
    行, 将x0作为替出变量
    pivot_matrix(l_matrix, k=k, j=j) # 旋转矩阵消去基本变量x0
    base_ids[k - 1] = j # 维护基本变量索引数组
    return l_matrix, base_ids
# 从辅助函数中恢复原问题的目标函数
def resotr_from_Laux(l_matrix, z, base_ids):
    z_ids = np.where(z != 0)[0] - 1 # 得到目标函数系数不为0的索引数组(即基本变量索引数
    组)
    restore_matrix = np.copy(l_matrix[:, 0:-1]) # 去掉x0那一列
    restore_matrix[0] = z # 初始化矩阵的第一行为原问题的目标函数向量
    for i, base_v in enumerate(base_ids):
        # 如果原问题的基本变量存在新基本变量数组中, 说明需要替换消去
        if base_v in z_ids:
            restore_matrix[0] -= restore_matrix[0, base_v + 1] *
            restore_matrix[i + 1] # 消去原目标函数中的基本变量
    return restore_matrix
# 单纯形算法求解线性规划
def simplex(matrix, base_ids):
    matrix = matrix.copy()
    # 如果目标系数向量里有负数, 则旋转矩阵
    while matrix[0, 1:].min() < 0:
        # 在目标函数向量里, 选取系数为负数的第一个变量索引, 作为替入变量
        j = np.where(matrix[0, 1:] < 0)[0][0] + 1
        # 在约束集合里, 选取对替入变量约束最紧的约束行, 那一行的基本变量作为替出变量
        k = np.array([matrix[i][0] / matrix[i][j] if matrix[i][j] > 0 else
0x7fff for i in
                        range(1, matrix.shape[0])]).argmin() + 1
        # 说明原问题无界
        if matrix[k][j] <= 0:
            print('原问题无界')
            return None, None
        pivot_matrix(matrix, k, j) # 旋转替换替入变量和替出变量
        base_ids[k - 1] = j - 1 # 维护当前基本变量索引数组
    return matrix
# 单纯形算法求解步骤入口
def solve(a, b, c, equal=None):
    loose_matrix = get_loose_matrix(a) # 转化得到松弛矩阵
    if equal is not None:
        loose_matrix = np.insert(loose_matrix, 0, equal, axis=0)
    matrix = join_matrix(loose_matrix, b, c) # 得到ABC的组合矩阵
    base_ids = list(range(len(c), len(b) + len(c))) # 初始化基本变量的索引数组
    # 约束系数矩阵有负数约束, 证明没有可行解, 需要辅助线性函数
    if matrix[:, 0].min() < 0:
        print('构造求解辅助线性规划函数...')
        l_matrix, base_ids = Laux(matrix, base_ids) # 构造辅助线性规划函数并旋转求解
    else:
        if l_matrix is not None:

```

之

```

        matrix = resotr_from_Laux(l_matrix, matrix[0], base_ids) # 恢复原问题
    的目标函数
    else:
        print('辅助线性函数的原问题没有可行解')
        return None, None, None
    ret_matrix = simplex(matrix, base_ids) # 单纯形算法求解拥有基本可行解的线性规划
    X = get_base_solution(ret_matrix, base_ids) # 得到当前最优基本可行解
    if ret_matrix is not None:
        return matrix, ret_matrix, X
    else:
        print('原线性规划问题无界')
        return None, None, None
# 画图显示结果
def draw_result(x, y):
    plt.plot(x, y, color='r', linestyle=':', marker='*', label='Profit / Risk')
    plt.legend()
    plt.xlabel('Risk')
    plt.ylabel('Profit')
    plt.plot([x[6], x[6]], [y[0], y[6]], color='g', linestyle='--')
    plt.scatter([x[6], ], [y[6], ], 50, color='red')
    plt.annotate('Risk={0}\nProfit={1}'.format(round(x[6], 4), round(y[6], 4)),
xy=(x[6], y[6]), xytext=(-20, 20),
                textcoords='offset points', fontsize=12)
    plt.plot([x[25], x[25]], [y[0], y[25]], color='g', linestyle='--')
    plt.scatter([x[25], ], [y[25], ], 50, color='red')
    plt.annotate('Risk={0}\nProfit={1}'.format(round(x[25], 4), round(y[25],
4)), xy=(x[25], y[25]), xytext=(-20, -40),
                textcoords='offset points', fontsize=12)
    plt.show()
if __name__ == '__main__':
    a = np.array([[0, 0.025, 0, 0, 0], [0, 0, 0.015, 0, 0],
                  [0, 0, 0, 0.055, 0], [0, 0, 0, 0, 0.026]]) # 不等式约束系数
    equal = [1, 1.01, 1.02, 1.045, 1.065] + [0] * a.shape[0] # 等式约束系数
    c = [-0.05, -0.27, -0.19, -0.185, -0.185] # 目标函数系数
    M = 1 # 总投资
    risk = 0.0 / M # 风险率
    x_point, y_point = [], [] # 不同风险对应的收益点
    while risk < 0.05:
        b = [M] + [risk] * a.shape[0] # M为等式约束，其余为不等式约束
        matrix, ret_matrix, X = solve(np.copy(a), deepcopy(b), deepcopy(c),
deepcopy(equal)) # 单纯形算法求解目标函数
        if ret_matrix is not None:
            print('等式约束检查', np.dot(equal, x[0:-1]))
            print('当风险率为{}时，本次迭代的最优解为：{}'.format(np.round(risk, 4),
np.round(X[0: len(c)], 4).tolist()))
            print('该线性规划的最优值是：{}'.format(np.round(ret_matrix[0][0], 4)))
            x_point.append(risk)
            y_point.append(ret_matrix[0][0])
            risk += 0.001
        draw_result(x_point, y_point)

```

4.3 对偶单纯形法

4.3.1 概念

对偶单纯形法根据对偶问题的对称性, 可以保持对偶问题基本解是可行解, 而原问题由不可行基本解开始, 通过迭代, 逐步达到基本可行解, 这样也使原问题与对偶问题都达到最优, 采用这种思想的优化方法称为对偶单纯形法。

4.3.2 适用范围

1. 对变量较少而约束很多的线性规划问题, 首先将其变为对偶问题,再用对偶单纯形法求解, 从而简化计算。(这是因为在单纯形法的计算中, 工作量的大小主要取决于约束条件的多少而不是变量的多少)
2. 此法用于**灵敏度分析**

概念:

灵敏度分析以上在讨论线性规划时, 均把 C_j, a_{ij}, b_i 看做常数, 但实际上这些数据有的是测量值, 有的是经验值, 既非绝对准确, 也非稳定不变, 因此, 有必要分析数据发生波动时, 对当前最优解和最优值有何影响, 这就是所谓的灵敏度分析。

灵敏度分析通常有两类问题:

- 一是当 C、A、b 中某部分数据发生给定的变化时, 讨论最优解和最优值如何变化;
- 二是分析 C、A、b 中数据在多大范围内波动, 原最优基仍保持不变, 同时最优解和最优值如何变化。

4.3.2 步骤

4.3.3. 实例

4.3.4 代码实现

简述: **COPT的Python接口**, 手动设置模型, 手动设置求解时间, **对偶单纯形法**求解LP问题

代码:

[lp.py](#)

```
"""
The problem to solve:

    Maximize:
        1.2x + 1.8y + 2.1z

    Subject to:
        1.5x + 1.2y + 1.8z <= 2.6
        0.8x + 0.6y + 0.9z >= 1.2

    where:
        0.1 <= x <= 0.6
        0.2 <= y <= 1.5
        0.3 <= z <= 2.8
"""

# Import the Python interface library
from coptpy import *

# Create COPT environment
env = Envr()

# Create COPT model
model = env.createModel("lp_ex1")
```

```

# Add variables: x, y, z
x = model.addVar(lb=0.1, ub=0.6, name="x")
y = model.addVar(lb=0.2, ub=1.5, name="y")
z = model.addVar(lb=0.3, ub=2.8, name="z")

# Add constraints
model.addConstr(1.5*x + 1.2*y + 1.8*z <= 2.6)
model.addConstr(0.8*x + 0.6*y + 0.9*z >= 1.2)

# Set objective function
model.setObjective(1.2*x + 1.8*y + 2.1*z, sense=COPT.MAXIMIZE)

# Set parameter
model.setParam(COPT.Param.TimeLimit, 10.0)

# Solve the model
model.solve()

# Analyze solution
if model.status == COPT.OPTIMAL:
    # Get objective value
    print("Objective value: {}".format(model.objval))
    allvars = model.getVars()


    # Get variable solution
    print("Variable solution:")
    for var in allvars:
        print(" x[{}]: {}".format(var.index, var.x))

    # Get variable basis status
    print("Variable basis status:")
    for var in allvars:
        print(" x[{}]: {}".format(var.index, var.basis))

# Write MPS model, solution, basis and parameters files
model.write("lp_ex1.mps")
model.write("lp_ex1.sol")
model.write("lp_ex1.bas")
model.write("lp_ex1.par")

```

结果：

 对偶单纯形法

4.4 内点法(Interior Point Method)

4.4.1 概念

1984 年 Karmarkar 提出了一个比 Khanchian 法好的多项式时间算法的内点法, 称为 Karmarkar 法。由于该法引用了非线性规划中的牛顿投影, 因此又称 Karmarkar 投影法。Karmarkar 法的提出在线性规划领域具有极大的理论意义。与椭圆法不同, 这个新算法不仅在最坏情况下在时间复杂度上优于单纯形法, 在大型实际问题中也有潜力与单纯形法竞争。这一方法的提出掀起了一股内点法的研究热潮。鉴于 Karmarkar 法的难读性, 一些研究学者对 Karmarkar 法进行了适度的修改, 使其简便易读。然而直接用该方法编程解题的测试表明, 与目前基于单纯形法的商用软件相比, 并没有明显的优势。

4.4.2 步骤

4.4.3 实例

4.4.4 代码实现

简述：**COPT**的**Python**接口，从**MPS模型文件**或**LP格式模型文件**中读取，手动设置求解时间，**内点法**求解**LP**问题，并将求解过程输入求解日志

代码：

[lp_in.py](#)

```
'''
The problem is read from:
    /Applications/copt30/examples/python/lp_ex1.mps
'''

# Import the Python interface library
from coptpy import *

# Create COPT environment
env = Envr()

# Create COPT model
model = env.createModel("lp_ex1")

# Read MPS model
model.read("lp_ex1.mps")

# Set log file
m.setLogFile("lp_ex1.log")

# Set parameter
m.setParam(COPT.Param.TimeLimit, 10.0)

# Set solving methos to Barrier
m.setParam(COPT.Param.LpMethod, 2)

# Solve the model
model.solve()

# Analyze solution
if model.status == COPT.OPTIMAL:
    # Get objective value
    print("Objective value: {}".format(model.objval))
    allvars = model.getVars()


    # Get valiable solution
    print("Variable solution:")
    for var in allvars:
        print(" x[{}]: {}".format(var.index, var.x))


    # Get variable basis status
    print("Variable basis status:")
    for var in allvars:
        print(" x[{}]: {}".format(var.index, var.basis))

# Write MPS model, solution, basis and parameters files
```

```
model.write("lp_ex1.mps")
model.write("lp_ex1.sol")
model.write("lp_ex1.bas")
model.write("lp_ex1.par")
```

结果:

内点法1

内点法2

5. 补充资料

1. [数模官网 - 线性规划](#)
2. qq小群 - 培训资料 - “15-焦玲玲-COPT求解器使用教程.pdf” - p56 ~ p71
3. 1216 - 每日推送
4. [单纯形法](#)
5. 教材 运筹学---第三版 .pdf
6. [GitHub----线性规划-单纯形算法](#)
7. [矩阵单纯性法](#)