OR

S.Olivia

September 2023

目录

4 目录

Chapter 1

Introduction

1.1 数学基础

1.1.1 梯度与黑塞矩阵

简便记法

1.1.1.1 梯度

$$\nabla f(x_1, x_2, x_3) = \left(\frac{\partial f}{\partial x_1}, \frac{\partial f}{\partial x_2}, \frac{\partial f}{\partial x_3}\right)^T \tag{1.1}$$

1.1.1.2 黑塞矩阵

$$\nabla^{2} f(x_{1}, x_{2}, x_{3}) = \begin{pmatrix} \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{1}^{2}} & \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{2} \partial x_{1}} & \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{3} \partial x_{1}} \\ \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{1} \partial x_{2}} & \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{2}^{2}} & \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{3} \partial x_{2}} \\ \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{1} \partial x_{3}} & \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{2} \partial x_{3}} & \frac{\partial^{2} f}{\partial x_{2}^{2}} \end{pmatrix}$$

$$(1.2)$$

简而言之,式 (??) 即为式 (??) 逐行关于参数 $(即 x_1, x_2, x_3, \cdots)$ 求偏导。

1.1.2 正定矩阵

对一个 n 阶方阵 M,如果其对任意非零向量 Z 都有 $Z^TMZ>0$,其中 Z^T 为 Z 的转置,则 M 为正定矩阵。

定理:对于n阶实对称矩阵M,下列条件是等价的:

- 1. M 是正定矩阵。
- 2. M 的特征值均为正。
- 3. M 的一切顺序主子式均为正。

1.2 基本理论

1.2.1 数学规划模型的一般形式

$$(fS) = \begin{cases} min & f(x) \\ s.t. & x \in S \end{cases}$$
 (1.3)

1.2.2 凸集、凸函数和凸规划

1.2.2.1 凸集

定义:设 $S \subset \mathbb{R}^n$,如果 $\mathbf{x}^{(1)}, \mathbf{x}^{(2)} \in S, \lambda \in [0,1]$,均有

$$\lambda x^{(1)} + (1 - \lambda)x^{(2)} \in S \tag{1.4}$$

则称 S 为凸集

集合中任意两点连成的线段必属于该集合; 规定空集 \varnothing 为凸集, 单点集 $\{x\}$ 为凸集。 性质:

- 1. 凸集的交集是凸集
- 2. 凸集的内点集是凸集
- 3. 凸集的闭包是凸集
- 4. 分离和支撑: 凸集边界上任意点存在支撑超平面; 两个相互不交的凸集之间存在分离超平面 有一特殊的凸集: 凸锥

定义: 设非空集合 $C \subset \mathbb{R}^n$, 如果 $\forall x \in C$ 对 $\forall \lambda > 0$ 有 $\lambda x \in \mathbb{C}$, 则称 C 为以 0 为顶点的锥(不一定含 0 点)。若 C 又是凸集,则称 C 为凸锥。

1.2.2.2 凸函数

定义 2-7: 设 $S \subset \mathbf{R}^n$, 非空, 凸集, 函数 $f: S \to \mathbf{R}$, 如果对 $\forall x^{(1)}, x^{(2)} \in S, \forall \lambda \in (0,1)$ 恒有

$$f(\lambda x^{(1)} + (1 - \lambda)x^{(2)}) \le \lambda f(x^{(1)}) + (1 - \lambda)f(x^{(2)})$$
 (1.5)

则称 f 为 S 上的凸函数。如果式 (??) 恒以严格不等式成立,则称 f 为 S 上的严格凸函数。几何意义:任意两个点连线在函数曲线的上方。

1.2.2.2.1 水平集

定义 2-8: 设 $S \subset \mathbb{R}^n$, 非空, $f: S \to \mathbb{R}, a \in \mathbb{R}$, 则称

$$S_{\alpha} = \{ \boldsymbol{x} | f(\boldsymbol{x}) \le \alpha, \boldsymbol{x} \in S \} \tag{1.6}$$

为 f 的水平集。

水平集的概念相当于在地形图中,海拔高度不高于某一数值的区域。

注意:容易证明, 当 f 为凸函数时, $\forall \alpha \in \mathbf{R}, S_{\alpha}$ 是凸集。但是它的逆不成立。

1.2. 基本理论 7

1.2.2.2.2 凸函数的性质

- 1. 定理 f(x) 为凸集 S 上的凸函数 $\Leftrightarrow S$ 上任意有限点的凸组合的函数值不大于各点函数值的凸组合
- 2. 设 f_1, f_2 为凸函数, $\lambda_1, \lambda_2 > 0$, 则:
 - $\lambda_1 f_1 + \lambda_2 f_2$ 是凸函数
 - $f(x) = max\{f_1(x), f_2(x)\}$ 是凸函数
 - $g(x) = min\{f_1(x), f_2(x)\}$ 不一定是凸函数
- 3. 若 f 在 S 上凸,那么 f 在 S 的内点集 (intS) 上连续 (注: f 在 S 上不一定连续)
- 4. 若 f 在非空凸集 S 上凸,则对任意方向的方向导数存在

凸函数常用判定条件:

- 5. 设S非空, 凸集, 开集, f在S上可微, 则:
 - f 在 S 上凸 $\rightleftharpoons \forall \bar{x} \in S$,有 $f(x) \geq f(\bar{x}) + \nabla f^T(\bar{x})(x \bar{x}), \forall x \in S$ 。
 - f 在 S 上严格凸 $\rightleftharpoons \forall \bar{x} \in S$,有 $f(x) > f(\bar{x}) + \nabla f^T(\bar{x})(x \bar{x}), \forall x \in S, x \neq \bar{x}$ 。
- 6. 设 S 非空, 凸集, 开集, f 在 S 上可微, 则:
 - f 在 S 上凸 $\rightleftharpoons \forall x^{(1)}, x^{(2)} \in S, (\nabla f(x^{(1)}) \nabla f(x^{(2)}))^T (x^{(1)} x^{(2)}) \ge 0$
 - f 在 S 上严格凸 $\rightleftharpoons \forall x^{(1)}, x^{(2)} \in S, x^{(1)} \neq x^{(2)}, (\nabla f(x^{(1)}) \nabla f(x^{(2)}))^T (x^{(1)} x^{(2)}) > 0$
- 7. 设 S 是开集, f 在 S 上二次可微, 则:
 - $f \times S \perp B \rightleftharpoons \forall x \in S, \nabla^2 f(x) + E \times E$ 。
 - 如果 $\forall x \in S, \nabla^2 f(x)$ 正定,则 f 在 S 上严格凸。

但是,上课讲的时候,一般是使用黑塞矩阵是否正定判断

- 1. 当 H 为半正定时,f 为凸函数;若 H 是正半定的,当且仅当 H 的每一个主子式都大于等于 0
- 2. 当 H 为正定时, f 为严格凸函数; 若 H 是正定矩阵, 当且仅当 H 的 n 个顺序主子式 (严格) 为正。
- 3. 当 H 为半负定时,f 为凹函数;若 H 是负半定的,当且仅当 H 的每一个奇阶的主子式小于等于 0,每一个偶阶的主子式大于等于 0
- 4. 当 H 为负定时,f 为严格凹函数;若 H 是负定矩阵,当且仅当 H 的 N 个顺序主子式以如下方式 交替出现: $|A_1| < 0, |A_2| > 0, |A_3| < 0, \cdots$
- 5. 当 H 为不定时,f 既非凸也非凹函数。
- (! 注意: 只能一个方向判断, 不能由是否凸函数来判断矩阵是否正定)

具体可看: 数学选读 01: 矩阵的主子式与顺序主子式

1.2.2.3 凸规划

定义:

- 当 (fS) 中, S 为凸集, f 是 S 上的凸函数 (求 min 时), 称 (fS) 为凸规划。
- 对于 (fgh), 当 f,g_i 为凸函数, h_i 为线性函数时, (fgh) 为凸规划。

定理 2-4: 设 $S \subset \mathbb{R}^n$, 非空, 凸, $f: S \to \mathbb{R}$ 是凸函数。 x^* 为问题 (fS) 的 l.opt., 则 x^* 为 g.opt.; 又如果 f 是严格凸函数,那么 x^* 是问题 (fS) 的唯一 g.opt.。

1.2.3 多面体、极点、极方向

(看书上 p29 开始的图更好理解)

多面体:有限个半闭空间的交为多面体

极点: $x \in S$, 不存在 S 中另外两个点 $x^{(1)}$ 和 $x^{(2)}$, 及 $\lambda \in (0,1)$, 使 $x = \lambda x^{(1)} + (1-\lambda)x^{(2)}$ 根据定义,闭球体的表面上每一点都是极点;一般的闭凸锥有唯一极点,即顶点;平面没有极点;极方向:

- 方向: $d \in \mathbb{R}^n, d \neq 0$ 及对于任意 $x \in S, \lambda > 0$,总有 $x + \lambda d \in S$ (可行方向)。其中,当 $d^{(1)} = \lambda d^{(2)}(\lambda > 0)$ 时,称 $d^{(1)}$ 和 $d^{(2)}$ 同方向。
- 极方向: 方向 d 不能表示为两个不同方向的组合 $(d = d^{(1)} + d^{(2)})$ 。

1.2.3.1 极点特征定理

设 A 行满秩, x 是 S 极点的充要条件是:

存在分解 A=(B,N), 其中 B 为 m 阶非奇异矩阵,使 $x^T=(x_B^T,x_N^T)$,这里 $x_B=B^{-1}b\geq 0, x_N=0$ S 中必定存在有限多个极点 $(\leq C_n^m)$

Chapter 2

Linear Programming Problem

2.1 Graphical Method

图解法

具体可看 ppt 或: 【运筹学】线性规划图解法(唯一最优解 | 无穷最优解 | 无界解 | 无可行解)

基本解:各个等式约束直线的交点,外加与坐标轴的交点

基本可行解:基本解里面在可行域范围的那些基本解,可行域的顶点

最优解:基本可行解里面使目标函数最大(最小)的基本可行解

2.2 Simplex Method

一些必要概念:(建议先了解解题步骤,再回过头来看概念)

线性规划的标准形式

$$(LP) \begin{cases} max & c^T x \\ s.t. & Ax = b \\ & x \ge 0 \end{cases}$$
 (2.1)

其中, \mathbf{A} 是 $m \times n$ 的矩阵 (m < n)

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} & a_{1(m+1)} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mm} & a_{m(m+1)} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

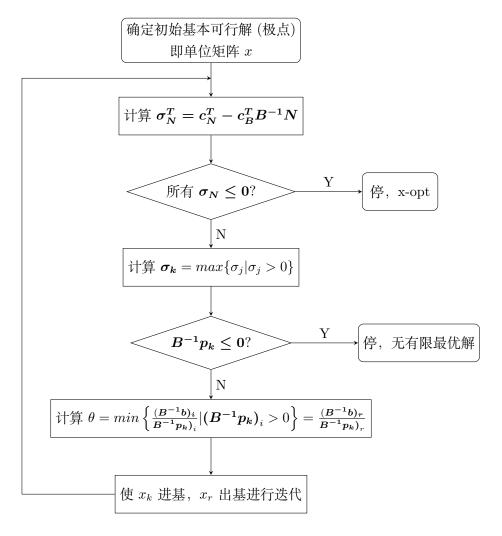
可行解: 在公式 (??) 中, $\boldsymbol{x}=(x_1,\cdots,x_n)^T$ 即为**可行解**,可以理解为多面体的极点(顶点?)

基本可行解:可以理解为满足非负约束条件的可行解?(非负约束条件大概就是公式(??)中 $x \ge 0$)

基: B 是线性规划问题的一个基

$$\boldsymbol{B} = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mm} \end{pmatrix}$$

 \boldsymbol{B} 中的每个列向量 $\boldsymbol{p}_j = (a_{1j}, a_{2j}, \cdots, a_{mj})^T$ 为**基向量**,基向量中的 a_{mj} 们即为**基变量**。一般的,我们讲基变量为 m 个线性无关的变量。(一般是标准化后的松弛变量所对应的列们的系数,也是**单位矩阵**)



需要注意的是, σ 在表中的计算没有那么复杂,可以先略过。

2.2.1 单纯形法的表格计算

考虑规范形式的线性规划问题: $b_i > 0, i = 1, \dots, m$

$$max \quad z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

$$\begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n & \leq b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n & \leq b_2 \\ \vdots \\ a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n & \leq b_m \\ x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \end{cases}$$

加入松弛变量, 化为标准形:

$$\begin{cases}
max & z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n \\
s.t. & a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n + x_{n+1} = b_1 \\
& a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n + x_{n+2} = b_2 \\
& \vdots \\
& a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n + x_{n+m} = b_m \\
& x_1, x_2, \dots, x_n, x_{n+1}, \dots, x_{n+m} \ge 0
\end{cases}$$
(2.2)

STEPS:

1. 根据公式 (??) 构造初始单纯形表:

Cn	x_B	b	c_1	c_2	• • •		c_{n+1}		•••	c_{n+m}	A
c_B			x_1	x_2		x_n	x_{n+1}	x_{n+2}		x_{n+m}	
c_{n+1}	x_{n+1}	b_1	a_{11}	a_{12}		a_{1n}	1	0		0	θ_1
c_{n+2}	x_{n+2}	b_2	a_{21}	a_{22}		a_{2n}	0	1		0	θ_2
:	:	:	:	:		÷	÷	:		÷	:
c_{n+m}	x_{n+m}	b_m	a_{m1}	a_{m2}		a_{mn}	0	0		1	θ_m
_	-z		σ_1	σ_2		σ_n	0	0		0	

表 2.1: 单纯形表

表 (??) 中;

- 列 c_B 填入目标函数中基变量 x 的系数
- 列 x_B 填入基变量
- 列 b 填入约束方程右端的常数
- 中间 4-11 列填入约束方程中 x 的系数, 其中从 x_{n+1} 开始的列组成单位矩阵
- 2. 求出 $-z' = -\sum_{i=1}^{m} c_{n+i} b_i$ (初始状态下一般为 0)
- 3. 求出**检验数** $\sigma_j = c_j \sum_{i=1}^m c_{n+i} a_{ij}$,可以通俗理解为 $\sigma_1 =$ 第一行中的 c_1 减去(c_B 的每一项与 c_1 列对应行的 a_{-1} 相乘的求和)。

需要注意的是,这里的检验数不需要考虑基(即单位矩阵)对应的列,否则会影响下一步。

- 4. 判断是否所有检验数 $\sigma_j \leq 0$,如果全部小于等于 0,则当前的基本可行解是最优解;如果有一检验数大于 0,那么进行下一步的计算。
- 5. 求入基变量 x_k:
 - 先求出大于 0 的检验数中最大的**检验数** σ_k
 - 得到的下标 k, σ_k 所在的列就是主元列

- 那么所对应的 x_k 就是人基变量
- 6. 求出基变量 x_r :
 - 找出主元列 $(x_k \, \overline{\mathcal{M}})$ 对应元素 $a_{ik} > 0$ 的
 - 使每个大于 0 的 a_{ik} 被对应行中的 b_i 除,得到 $\theta_i = \frac{b_i}{a_{ik}}$ (若 $a_{ik} \leq 0$,则 $\boldsymbol{\theta_i} = \infty$)
 - 找出 $min\{\theta_i\} = \theta_r$
 - 此时 θ_r 所在的行 r 即为主元行, x_r 为出基变量
- 7. 求出入基变量 x_k 和出基变量 x_r 后,就可以构建下一张表,这张表中:
 - x_B 上的出基变量被入基变量所取代,同时需要更改列 c_B 中与之相对应的行的元素
 - 在表右侧中间部分,使用高斯消元法将 x_k 对应的 a 与其他基变量对应的 a 组成一个单位矩阵,同时列 b 也跟着改变
 - 表 2 基本构建完成, 重复第二步, 直至出现流程表中 stop 的情况

2.2.2 一般线性规划问题的处理

在某些情况下,如基本初始可行解不明显,即很难在标准形的问题下找到单位矩阵时,可以考虑使 用大 M 法与二阶段法

2.2.2.1 大 M 法

STEPS:

- 1. 将线性规划问题转化为标准型
- 2. 观察变量,若初始基本可行解明显,直接进行单纯形法;否则引入人工变量 $x_{n+i} \ge 0 (i = 1, ..., m)$ 及**充分大正数** M,改写原目标函数,进行单纯形法
- 3. 若得到的最优解满足:

$$x_{n+i} = 0 \ (i = 1, ..., m)$$

则是原问题的最优解; 否则, 原问题无可行解

例: 使用大 M 法求解下面的问题

$$max \quad z = 5x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4$$

$$s.t. \quad \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 &= 15\\ 2x_1 + x_2 + 5x_3 &= 20\\ x_1 + 2x_2 + 4x_3 + x_4 &= 26\\ x_1, x_2, x_3, x_4 \ge 0 \end{cases}$$

2.2. SIMPLEX METHOD 13

标准化并引入人工变量:

$$max \quad z = 5x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4 - Mx_5 - Mx_6$$

$$s.t. \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_5 &= 15\\ 2x_1 + x_2 + 5x_3 + x_6 &= 20\\ x_1 + 2x_2 + 4x_3 + x_4 &= 26\\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \ge 0 \end{cases}$$

最后使用单纯形法计算

	x_B	ь	5	2	3	-1	-M	-M	θ
c_B	AB	U	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	
-M	x_5	15	15 1 2		3	0	1	0	5
-M	x_6	20	2	1	[5]	0	0	1	4
-1	x_4	26	1	2	4	1	0	0	6.5
_	z	35M + 26	3M + 6	3M+4	8M + 7	0	0	0	
-M	x_5	3	-1/5	[7/5]	0	0	1	-3/5	15/7
3	x_3	4	2/5	1/5	1	0	0	1/5	20
-1	x_4	10	-3/5	6/5	0	1	0	-4/5	25/3
_	z	3M-2	-M/5 + 16/5	7/5M + 13/5	0	0	0	-8/5M- $7/5$	
2	x_2	15/7	-1/7	1	0	0	5/7	-3/7	
3	x_3	25/7	[3/7]	0	1	0	-1/7	2/7	25/3
-1	x_4	52/7	-3/7	0	0	1	-6/7	-2/7	
_	z	-53/7	25/7	0	0	0	-M-13/7	-M-2/7	
2	x_2	10/3	0	1	1/3	0	2/3	-1/3	
5	x_1	25/3	1	0	7/3	0	-1/3	2/3	
-1	x_4	11	0	0	1	1	-1	-0	
_	z	-112/3	0	0	-25/3	0	-M-2/3	-M+8/3	

表 2.2: 大 M 法例题

得到基本可行解: $(25/3, 10/3, 0, 11)^T$ 为最优解

得到最优值 z = 112/3

2.2.2.2 二阶段法

STEPS:

- 1. 将线性规划问题转化为标准型
- 2. 观察变量,若初始基本可行解明显,直接进行单纯形法;否则引入人工变量 $x_{n+i} \ge 0 (i=1,...,m)$ 构造辅助问题 (LP 1)
- 3. 第一阶段,求解辅助问题(LP 1),若得到的最优解满足 $x_{n+i} = 0 (i = 1, ..., m)$,则是原问题的基本可行解;**否则,原问题无可行解**。

4. 第二阶段,得到原问题的基本可行解后,直接删除人工变量,求解原问题

例: 使用二阶段法求解下面的问题

$$max \quad z = 5x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4$$

$$s.t. \quad \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 & = 15 \\ 2x_1 + x_2 + 5x_3 & = 20 \\ x_1 + 2x_2 + 4x_3 + x_4 & = 26 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 \ge 0 \end{cases}$$

标准化、引入人工变量并构造第一阶段问题(LP-1):

$$max \quad z' = -x_5 - x_6$$

$$s.t. \quad \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_5 &= 15\\ 2x_1 + x_2 + 5x_3 + x_6 &= 20\\ x_1 + 2x_2 + 4x_3 + x_4 &= 26\\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \ge 0 \end{cases}$$

建立第一阶段的单纯形表:

<i>C</i> =	<i>x</i> -	b	0	0	0	0	-1	-1	θ
c_B	x_B	U	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	
-1	x_5	15	1	2	3	0	1	0	5
-1	x_6	20	2	1	[5]	0	0	1	4
0	x_4	26	1	2	4	1	0	0	6.5
_	- z	35	3	3	8	0	0	0	
-1	x_5	3	-1/5	[7/5]	0	0	1	-3/5	15/7
0	x_3	4	2/5	1/5	1	0	0	1/5	20
0	x_4	10	-3/5	6/5	0	1	0	-4/5	25/3
_	- z	3	-1/5	7/5	0	0	0	-8/5	
2	x_2	15/7	-1/7	1	0	0	5/7	-3/7	
3	x_3	25/7	[3/7]	0	1	0	-1/7	2/7	25/3
-1	x_4	52/7	-3/7	0	0	1	-6/7	-2/7	
_	-z		0	0	0	0	-1	-1	

表 2.3: 二阶段法例题 1

得到原问题的基本可行解 $(0,15/7,25/7,52/7)^T$

第二阶段删除人工变量,并把基本可行解填入表中得到基本可行解: $(25/3, 10/3, 0, 11)^T$ 为最优解

得到最优值 z = 112/3

(表见下页)

	x_B	b	0	0	0	0	0
c_B			x_1	x_2	x_3	x_4	$oldsymbol{ heta}$
2	x_2	15/7	-1/7	1	0	0	
3	x_3	25/7	[3/7]	0	1	0	25/3
-1	x_4	52/7	-3/7	0	0	1	
_	-z	-53/7	25/7	0	0	0	
2	x_2	10/3	0	1	1/3	0	
5	x_1	25/3	1	0	7/3	0	
-1	x_4	11	0	0	1	1	
	-z	-112/3	0	0	-25/3	0	

表 2.4: 二阶段法例题 2

2.2.3 线性规划的对偶问题

给定一个优化问题,我们去理解它的时候,或者设计算法的时候,可以研究它的对偶。 有时原问题不好解,但它的对偶相对容易。这个时候,可以从对偶问题出发,进而寻求原问题的解。

2.2.3.1 对偶问题的形式

1. 对称形式的对偶问题

$$(P) \begin{cases} MAX & z = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ s.t. & Ax \le b \\ & x \ge 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} MIN & f = \mathbf{b}^T \mathbf{y} \\ s.t. & A^T \mathbf{y} \ge c \\ & y \ge 0 \end{cases}$$

- 一对对称形式的对偶规划之间具有下面的对应关系
 - "Max ≤" 和 "Min ≥" 相对应
 - 从约束系数矩阵看: 一个模型中为 ,则另一个模型中为 A^T ; 一个模型是 m 个约束、n 个变量,则它的对偶模型为 n 个约束、m 个变量
 - 从数据 b、c 的位置看: 在两个规划模型中, b 和 c 的位置对换
 - 两个规划模型中的变量皆非负
- 2. 非对称形式的对偶问题

(下式并不囊括所有情况)

$$(P) \begin{cases} MAX & z = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ s.t. & Ax = b \\ & x \ge 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} MIN & f = \mathbf{b}^T \mathbf{y} \\ s.t. & A^T \mathbf{y} \ge c \end{cases}$$

一般称不具有对称形式的一对线性规划为非对称形式的对偶规划。对于非对称形式的规划,可以按照下面的对应关系直接给出其对偶规划。

- 将模型统一为 "Max ≤" 或 "Min ≥" 的形式
- 若原规划的某个约束条件为等式约束,则在对偶规划中与此约束对应的那个变量取值没有非负限制
- 若原规划的某个变量的值没有非负限制,则在对偶问题中与此变量对应的那个约束为等式

原问题与对偶问题的对应关系

原问是	题 (对偶问题)	对偶问题 (原问题)			
	min	max			
	n 个变量		n 个约束		
变量	变量 ≥0	约東	约束≤		
文里	变量 ≤0	约米	约束 ≥		
	无正负限制		约束 =		
	m 个约束		m 个变量		
约束	约束≤	变量	变量 ≤0		
约米	约束 ≥	文里	变量 ≥0		
	约束 =		无正负限制		
约束	E条件右端项	目标函数中的变量系数			
目标函	数中的变量系数	约束条件右端项			

表 2.5: 原问题与对偶问题的对应关系

2.2.3.2 对偶定理

设有一对互为对偶的线性规划

$$(P) \begin{cases} MAX & z = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ s.t. & Ax \le b \\ & x \ge 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} MIN & f = \mathbf{b}^T \mathbf{y} \\ s.t. & A^T \mathbf{y} \ge c \\ & y \ge 0 \end{cases}$$

定理 3-3: 若x和y分别为原规划(P)和(D)对偶规划,则

$$oldsymbol{c}^Toldsymbol{x} \leq oldsymbol{b}^Toldsymbol{y}$$

推论 3-1: 设 \boldsymbol{x} 和 \boldsymbol{y} 分别为原规划 (P) 和 (D) 的可行解,当 $\boldsymbol{c}^T\boldsymbol{x}=\boldsymbol{b}^T\boldsymbol{y}$ 时, $\boldsymbol{x},\boldsymbol{y}$ 分别是两个问题的最优解

推论 3-2: 若规划 (P) 有可行解,则规划 (P) 有最优解的充分必要条件是规划 (D) 有可行解

推论 3-3: 若规划 (D) 有可行解,则规划 (D) 有最优解的充分必要条件是规划 (P) 有可行解

定理 3-4: 若原规划 (P) 有最优解,则对偶规划 (D) 也有最优解,反之亦然,且两者的目标函数值相等。

2.2. SIMPLEX METHOD 17

2.2.3.3 对偶单纯形法

对偶单纯形法是求解原规划的一种方法。

原理:

作为原规划的一个解,会有两个性质等待满足:可行性和最优性。而原问题的可行性和最优性恰好 对应对偶问题的最优性和可行性。

单纯形法的思路是,先满足可行性,再逐渐逼近最优性;而对偶单纯形法的思路是,先找到最优性,再逐渐逼近可行性。

也就是说, 先找到对偶问题的可行解, 再找到原问题的可行解(即对偶问题的最优解)。

最优性: 看检验数 σ_i 可行性: 看右端项 b_i

从原规划的一个基本解出发,此基本解不一定可行,但它对应着一个对偶可行解;就是说可以从一个对偶可行解出发,然后检验原规划的基本解是否可行,即是否有负的分量。如果有负的分量,则进行迭代,求另一个基本解,此基本解对应着另一个对偶可行解(检验数非正);而得到的基本解的分量皆非负,则该基本解为最优解。

也就是说,对偶单纯形法在迭代过程中始终保持对偶解的可行性(检验数非正),使得原规划的基本解由不可行变为可行,当同时得到对偶规划与原规划的可行解时,得到原规划的最优解。

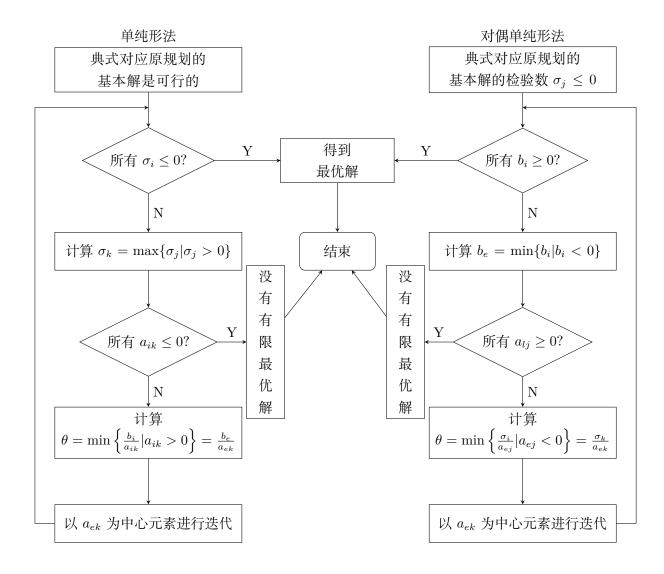
STEPS:

- 1. 根据线性规划典式形式,建立初始单纯形表(就是还按照单纯形法填初始单纯形表)。此表对应原规划的一个基本解。表要求:检验数数行各元素一定非正,原规划的基本解可以有小于零的分量。
- 2. 若基本解的所有分量皆非负,则得到原规划的最优解,停止计算;若基本解中有小于零的分量 b_i ,并且 b_i 所在行各系数 $a_{ij} \ge 0$,则原规划无可行解,停止计算;若 $b_i < 0$,并且存在 $a_{ir} < 0$,则确定 x_r 为出基变量,并计算

$$\theta = \min\left\{\frac{\sigma_j}{a_{rj}}|a_{rj} < 0\right\} = \frac{\sigma_k}{a_{rk}}$$

确定 x_k 为进基向量。若有多个 $b_i < 0$,则选择最小的进行分析计算。

3. 以 b_{rk} 为中心元素,按照与单纯形法类似的方法,在表中进行迭代计算,返回第 2 步。



2.2.4 灵敏度分析

前提:在求灵敏度分析和影子价格中,常常会遇到要使用对偶问题的最优解(或最优基 B)求解问题,这里解释一下怎么使用最优单纯形表求得。

- 1. 首先利用单纯形法得到最优单纯形表
- 2. 得到 b 列的 n 个数值,最优单纯形表从后往前数 n 列 (就是松弛变量对应的列),有矩阵:

$$\begin{pmatrix}
a_{1(m-n)} & a_{1(m-n+1)} & \cdots & a_{1m} \\
a_{2(m-n)} & a_{2(m-n+1)} & \cdots & a_{2m} \\
\vdots & & & \vdots \\
a_{n(m-n)} & a_{n(m-n+1)} & \cdots & a_{nm} \\
\hline
\sigma_{m-n} & \sigma_{m-n} & \cdots & \sigma_{m-n}
\end{pmatrix}$$

其中:

- 最后一行的检验数 $\sigma^T = -c_B^T B^{-1}$,各检验数取相反数(即 $c_B^T B^{-1}$)即为对偶问题的最优解。
- 除最后一行外(即线上方的)矩阵即为 B^{-1}

2.2. SIMPLEX METHOD 19

2.2.4.1 影子价格

影子价格是一个向量,它的分量表示最优目标值随相应资源数量变化的变化率。 若 x^*, y^* 分别为 (LP) 和 (DP) 的最优解,那么有

$$c^T x^* = b^T y^*$$

根据 $f = \mathbf{b}^T \mathbf{y}^* = b_1 y_1^*, b_2 y_2^*, \cdots, b_m y_m^*$ 可知

$$\frac{\partial f}{\partial b_i} = y_i^*$$

 y_i^* 表示 b_i 变化一个单位对目标 f 产生的影响, 称 y_i^* 为 b_i 的影子价格

需要指出,影子价格不是固定不变的,当约束条件、产品利润等发生变化时,有可能使影子价格发生变化。另外,影子价格的经济含义,是指资源在一定范围内增加时的情况,当某种资源的增加超过了这个"一定的范围"时,总利润的增加量则不是按照影子价格给出的数值线性地增加。

如何求解影子价格:

- 1. 求出对偶问题的最优解(可以利用单纯形表,在求出最优解的情况下,将松弛变量对应的各检验数 取负 $-\sigma_i$ 就能得到对偶问题的最优解)
- 2. 对偶问题最优解中的数字依次对应的就是原问题的各资源影子价格

经济意义:每增加一单位的某资源,最终收益增加多少单位

判断资源是否有剩余: $\begin{cases} y_i^* = 0 & \text{有剩余} \\ y_i^* > 0 & \text{无剩余} \end{cases}$

2.2.4.2 目标函数系数 c 变化*

若只有一个系数 c_i 变化, 其他系数不变。 c_i 的变化只影响检验数 σ_i , 而不影响解的非负性。

$$\sigma_i = c_i - \boldsymbol{c_B}^T \boldsymbol{B}^{-1} \boldsymbol{p}_i, j = 1, 2, \cdots, n$$

 $1. c_k$ 是非基变量的系数

非基系数变化只影响与 c_k 有关的一个检验数 σ_k 的变化,对其他无影响,故只需要考虑 σ_k 。设 $c_k \to \bar{c}_k = c_k + \Delta c_k$,有 σ_k 的变化:

$$\bar{\sigma}_k = c_k + \Delta c_k - c_B^T B^{-1} p_j = \sigma_k + \Delta c_k$$

为了保持最优解不变, σ_k 必须满足 $\bar{\sigma}_k = \sigma_k + \Delta c_k \leq 0$ 。也就是说:

$$\Delta c_k \le -\sigma_k, \bar{c}_k = c_k + \Delta c_k \le c_k - \sigma_k \tag{2.3}$$

 $c_k - \sigma_k$ 是 c_k 变化的上限,若 c_k 不超出上限,最优解不变;否则,将最优单纯形表中的检验数 σ_k 用 σ_k 取代,取 x_k 为进基变量,继续单纯形的表格计算。

2. c₁ 是基变量的系数

设 $c_l \rightarrow c_l + \Delta c_l$, 引入 $\Delta c = (0, \dots, 0, \Delta c_l, 0, \dots, 0)$, 有

$$\sigma_j \to \bar{\sigma}_j = c_j - [\boldsymbol{c_B}^T + (\Delta \boldsymbol{c})^T] \boldsymbol{B}^{-1} \boldsymbol{p}_j, j \neq l$$

= $\sigma_j - \Delta c_l a'_{lj}$

(注意: 上式中 a 的 l 与左边基变量的下标对应) 为保证最优解不变, Δc_l 要满足

$$\max \left\{ \frac{\sigma_j}{a'_{ij}} | a'_{ij} > 0 \right\} \le \Delta c_l \le \min \left\{ \frac{\sigma_j}{a'_{ij}} | a'_{ij} < 0 \right\}$$

若 Δc_l 超出此范围,应求出新的检验数 $\bar{\sigma}_j$,选择其中大于零的检验数对应的变量 x_j 为进基变量,继续迭代。

2.2.4.3 右端常数 b 变化 *

 b_r 的变化影响解的可行性,但不影响检验数的符号变化。由 $x_B = B^{-1}b$ 可知 b_r 的变化必会引起最优解数值变化。

最优解的变化分为以下两类:

- 1. 保持 $B^{-1}b \ge 0$,即最优基 B 不变(影子价格不变,也就是对偶问题的最优解不变) 只需要将变化后的 b_r 带入 $B^{-1}b$ 的表达式重新计算即可
- 2. $B^{-1}b$ 出现负分量,这使最优基 B 变化需要通过迭代求解新的最优基和最优解

综合一下,可以利用下面的步骤计算: 设 $b_r \rightarrow \bar{b}_r = b_r + \Delta b_r$, Δb_r ,此时有

$$\boldsymbol{x_{B}} \rightarrow \bar{\boldsymbol{x}_{B}} = \boldsymbol{B}^{-1} \begin{pmatrix} b_{1} \\ \vdots \\ b_{r} + \Delta b_{r} \\ \vdots \\ b_{m} \end{pmatrix} = \boldsymbol{B}^{-1}\boldsymbol{b} + \boldsymbol{B}^{-1} \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ \Delta b_{r} \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} = \boldsymbol{x_{B}} + \Delta b_{r} \begin{pmatrix} \beta_{1r} \\ \vdots \\ \beta_{mr} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b'_{1} \\ \vdots \\ b'_{m} \end{pmatrix} + \Delta b_{r} \begin{pmatrix} \beta_{1r} \\ \vdots \\ \beta_{mr} \end{pmatrix} \geq \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

(上式只需要随便算其中的一个, 然后看是否大于等于 0 就行, 不需要特别算下面的 Δb_r)

其中,为 $\mathbf{x}_{B}^{-1}\mathbf{b}$ 原最优解, b'_{i} 为 $\mathbf{x}_{B} = \mathbf{B}^{-1}\mathbf{b}$ 的第 i 个分量, β_{ir} 为 \mathbf{B}^{-1} 的第 i 行第 r 列元素 要满足

$$\max\left\{\frac{-b_i'}{\beta_{ir}}|\beta_{ir}>0\right\} \le \Delta b_r \le \min\left\{\frac{-b_i'}{\beta_{ir}}|\beta_{ir}<0\right\}$$

当 Δb_r 超过此范围时,将使最优解中某个分量小于零,使最优基发生变化。此时可用对偶单纯形法继续 迭代新的最优解。

就是说,如果没超范围,直接把 $\bar{x_B}$ 当最优解得出就行;如果超范围的话,就把 $\bar{x_B}$ 放到最优单纯形表的 b 列,然后求对偶单纯形。

2.2.4.4 约束条件系数 a 变化

假设只有一个 a_{ij} 变化,其他数据不变,且只讨论 a_{ij} 为非基变量 x_j 的系数的情况。那么此时 a_{ij} 的变化只影响一个检验数 σ_j 。

2.2. SIMPLEX METHOD 21

设 $a_{ij} \rightarrow a_{ij} + \Delta a_{ij}$, 由检验数的另一种表示形式

$$\sigma_{j} \to \bar{\sigma}_{j} = c_{j} - \boldsymbol{y}^{T} \begin{pmatrix} a_{1j} \\ \vdots \\ a_{ij} + \Delta a_{ij} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{pmatrix} = c_{j} - \boldsymbol{y}^{T} \boldsymbol{p}_{j} - \boldsymbol{y}^{T} \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ \Delta a_{ij} \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} = \sigma_{j} - y_{i}^{*} \Delta a_{ij}$$

其中, y 为对偶最优解, y_i^* 为 y 的第 i 个变量 为使最优解不变, 要使 $\sigma_i \leq 0$, 即

$$\sigma_j \leq y_i^* \Delta a_{ij}$$

$$\Delta a_{ij} \geq \frac{\sigma_j}{y_i^*}, y_i^* > 0$$

$$\Delta a_{ij} \leq \frac{\sigma_j}{y_i^*}, y_i^* < 0$$

2.2.4.5 新增变量 x 分析

增加变量 x_{n+1} ,则有相应的约束条件 p_{n+1} ,目标函数系数 c_{n+1} ,那么,计算出

$$\sigma_{n+1} = c_{n+1} - \boldsymbol{c_B}^T \boldsymbol{B}^{-1} \boldsymbol{p}_{n+1}$$

填入最优单纯形表, 若 $\sigma_{n+1} \leq 0$, 则最优解不变; 否则, 进一步用单纯形法求解

2.2.4.6 新增约束条件

增加一个约束之后,应把最优解代入新的约束,若满足,则最优解不变;否则,填入最优单纯形表作为新的一行,引入一个新的非负变量(原约束若是小于等于形式,可引入非负松弛变量;否则,引入非负人工变量),并通过矩阵行变换把对应基变量的元素变为0,进一步用单纯形法或对偶单纯形法求解。

Chapter 3

最优化搜索算法的结构和一维搜索

3.1 常用的搜索算法结构

3.1.1 收敛性概念

在规划问题的的求解过程中,由于迭代算法是以产生一系列迭代点为目的的,因此算法的收敛性表现在产生的点列 $\{x^{(k)}\}$ 上。

理想的收敛性概念一般是指: 设 \boldsymbol{x}^* 为问题 (fS) 的全局最优解。当 $\boldsymbol{x}^* \in \{\boldsymbol{x}^{(k)}\}$ 或 $\boldsymbol{x}^{(k)} \neq \boldsymbol{x}^*$ 对于所有 k 成立,并且满足 $\lim_{k \to \infty} \|\boldsymbol{x}^{(k)} - \boldsymbol{x}^*\| = 0$ 时,称算法收敛到最优解 \boldsymbol{x}^* 。

3.1.2 收敛准则

1.
$$||\boldsymbol{x}^{(k+m)} - \boldsymbol{x}^{(k)}|| < \varepsilon$$

2.
$$\frac{||\boldsymbol{x}^{(k+1)} - \boldsymbol{x}^{(k)}||}{||\boldsymbol{x}^{(k)}||} < \varepsilon$$

3.
$$|f(\mathbf{x}^{(k+1)}) - f(\mathbf{x}^{(k)})| < \varepsilon$$