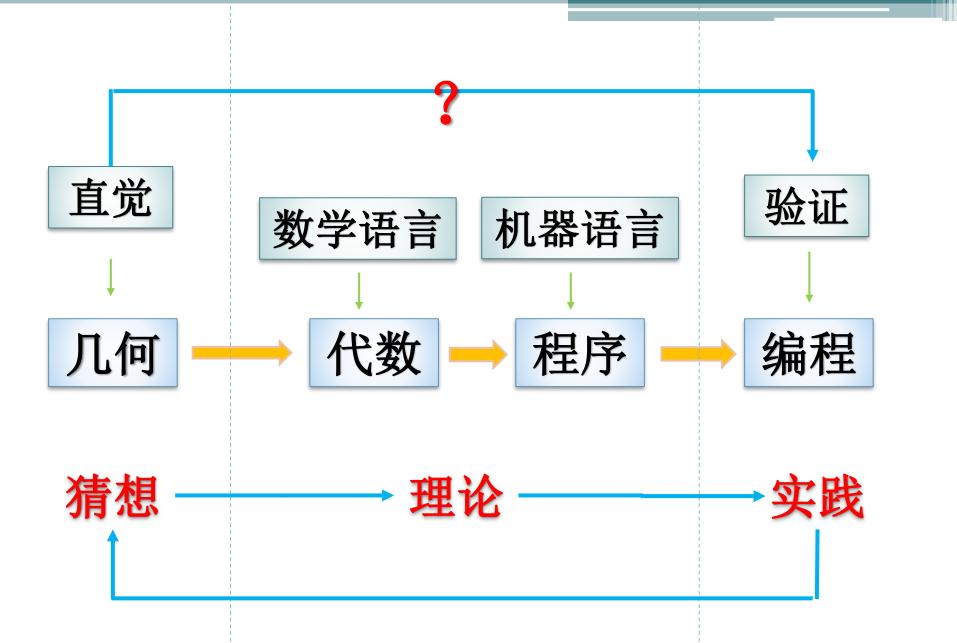
# 最优化理论与方法

研究生学位课

陈军华(副教授/主任)

- 课程学习的两个目标
  - 。最优化的概念、理念、思路、方法
  - 。在计算上编程实现
- 基础知识
  - 。 线性规划
  - 。微积分
  - □ 矩阵、线代
  - Matlab, Gams(cplex); Python, C#, C++.



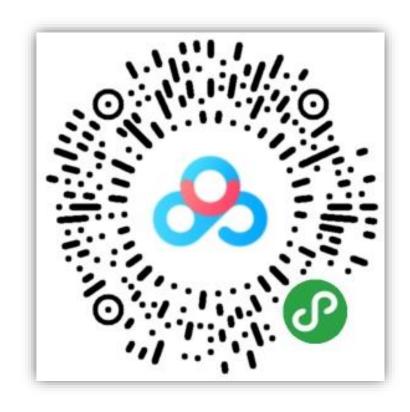
# • 参考书籍

- Linear and Nonlinear Programming, David G. Luenberger
   Stanford University,2008
- 。陈宝林,最优理论与方法,清华大学出版社,1989
- 。袁亚湘,孙文瑜,最优化理论与方法,科学出版社,1997
- Dimitri P.Bertsekas, Nonlinear Programming, second Edition,
   Athena Scientific, Belmont, MA, 1999
- 。陈军华,铁路运输经典问题建模与实现,2019
- □ 龚纯, 王正林, 精通MATLAB最优化计算, 第2版, 2012
- 。宋叶志,徐导,C#科学计算讲义,2012

# • 学习资料-云盘分享

链接: ttps://pan.baidu.com/s/1g4D42OD3WAaz8lkWbLH7\_Q

提取码: ml0o



# • 学习框架

凸函数及其性质 函数极值存在条件 线性规划 基本理论 等式约束的最优性条件 K-T条件 二分法 试探法 (区间分割) 0.618 单峰函数极值问题 **Fibonacci** 基本方法 函数逼近法 牛顿法 (插值法) 多项式逼近法 • 学习框架

基本方法

二分法 试探法 0.618 (区间分割) **Fibonacci** 单峰函数极值问题 牛顿法 函数逼近法 (插值法) 多项式逼近法 梯度法 多维无约束 二阶导数法 解析法 极值问题 共轭梯度法 变尺度法 直接法 坐标轮换法 单纯形法 线性逼近法 NLP->LP 有约束非线性 二次规划法 规范问题

约束→无约束

惩罚函数法

# • Example 1

· 某公司经营两种物资,第一种每吨售价30元,第二种每吨售价是450元,据统计每售出1吨一、二种物资的平均营业时间为0.5h和(2+0.25*x*<sub>2</sub>)h,其中*x*<sub>2</sub>是第二种物资的出售量。若该公司在这段时间里的总营业时间为800小时,试决定营业额最大的营业计划。

# Example 1

□ 解:设 $x_1$ , $x_2$ 分别为第一、二种物资的出售量。

其目标是:  $\max f(x) = 30x_1 + 450x_2$ 

约束条件:  $0.5x_1 + (2+0.25x_2)x_2 \le 800$ 

 $x_1, x_2 \ge 0$ 

Maximize 
$$30x_1 + 450x_2$$
 以  $s.t.$   $0.5x_1 + 2x_2 + 0.25x_2^2 \le 800$   $x^1 + x^2 \ge 0$ 

象这种含有非线性函数的规划模型就是非线性模型。

#### • Example 2

一投资者拥有资金5万元,准备向两个项目分别以x<sub>1</sub>,x<sub>2</sub>(万元)投资,两个项目的效益分别为20%,16%。所承担的风险损失数为: 2x<sub>1</sub><sup>2</sup> + x<sub>2</sub><sup>2</sup>(x<sub>1</sub> + x<sub>2</sub>)<sup>2</sup>元,投资者希望知道怎样的投资方案既可使收益最大,而所承担的风险最小。

#### Example 2

解:该问题要求收益最大,风险最小,这是一个多目标问题,为了求解,引进一个风险损失系数 $\theta \geq 0$ ,将多目标化为单目标问题:

$$\max p = 2000x_1 + 1600x_2 - \theta [2x_1^2 + x_2^2(x_1 + x_2)^2]$$
s.t.  $x_1 + x_2 = 5$ 
 $x_1, x_2 \ge 0$ 

# • 建立NLP的模型的步骤

- □ step1:设变量;
- □ step2:找目标,建立目标函数;
- □ step3:寻找全部约束;
- □ step4:非负约束。

# • NLP的通用模型

由上面的例子知NLP有各种形式,我们可以用通用模型表示:

$$\min f(x)$$

s.t. 
$$g_i(x) \ge 0$$
  $i = 1, ..., m$   $h_i(x) = 0$   $i = 1, ..., p$   $x \in E^n$ 

- □ 其中 $m \ge 0$ ,  $p \ge 0$ , f(x),  $g_i(x)$ ,  $h_i(x)$ 至少有一个是x的非线性函数。
- f(x):代价函数(目标函数) Cost function
- □ *x*: 决策变量
- · X: 约束集

## • NLP的通用模型

□ 若令*R*表示*NLP*的可行解集合(即可行域),模型又可表示 成集合的形式:

$$\min f(x)$$

NLP:

$$\mathbf{R} = \{x | g_i(x) \ge 0, i = 1, ... m; h_j(x) = 0, j = 1, ..., p; x \in E^n\}$$

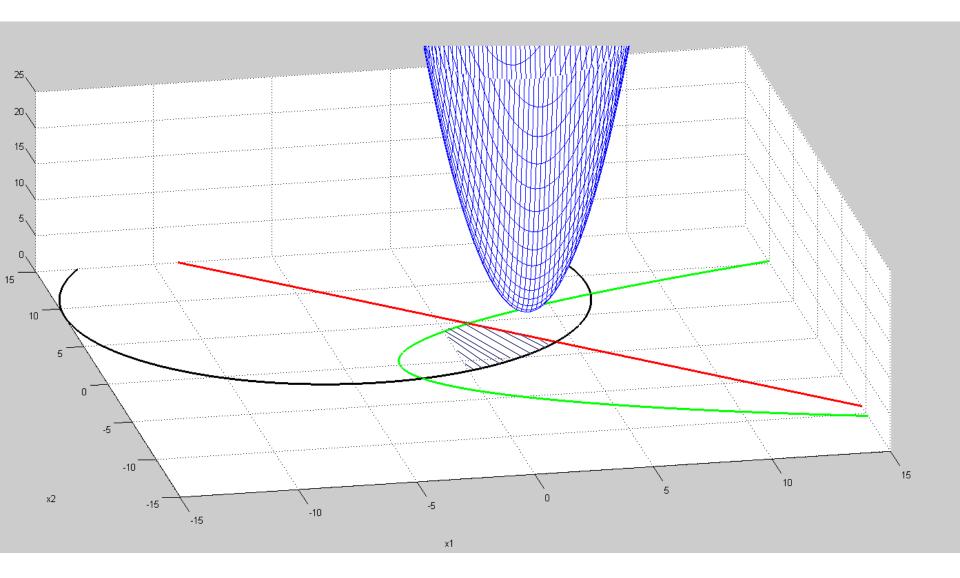
求解非线性规划与求解线性规划一样,就是在可行域中求出目标函数最小值的点,只是对于复杂的规划不易求得其精确解,只能借助于迭代法求得近似最优解。

#### • NLP的图解法

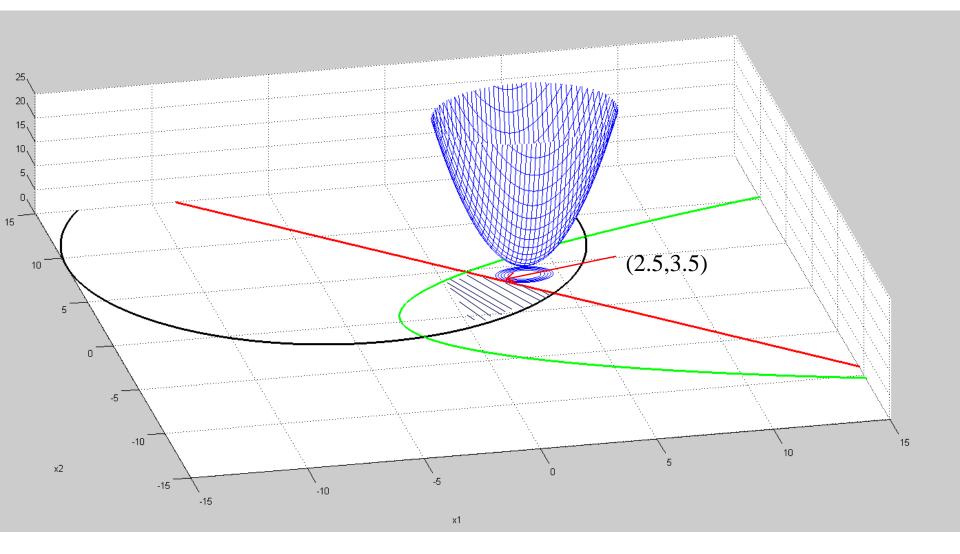
s. t. 
$$x_1 + x_2 - 6 \le 0$$
  
 $6x_1 - x_2^2 + 16 \ge 0$   
 $(x_1 + 4)^2 + (x_2 - 9)^2 - 121 \le 0$   
 $x_1, x_2 \ge 0$ 

· 先在三维空间中划出可行域R,然后画出目标函数的立体图。

# • NLP的图解法(ex1)



# • NLP的图解法



# • NLP的最优解与局部最优解

□ 1. 最优解

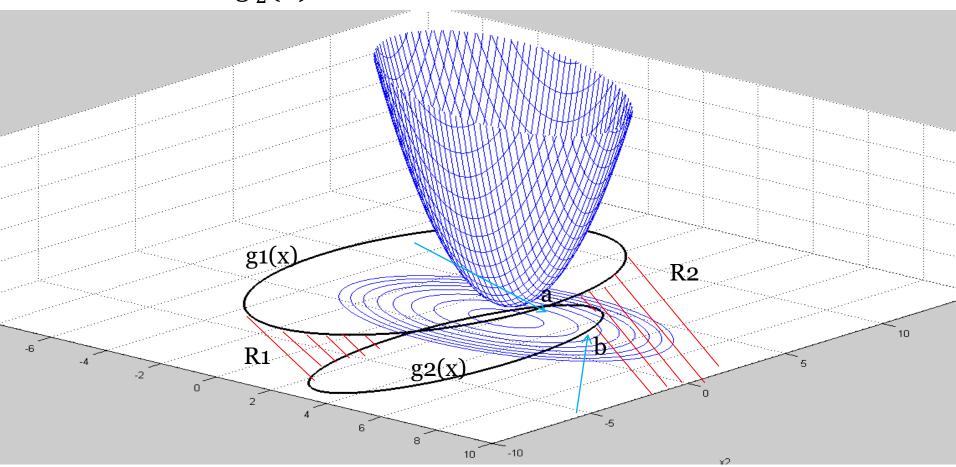
$$f(x) \ge f(x^*) \tag{4}$$

若上式为严格不等式,则x\*为NLP的严格最优解点。

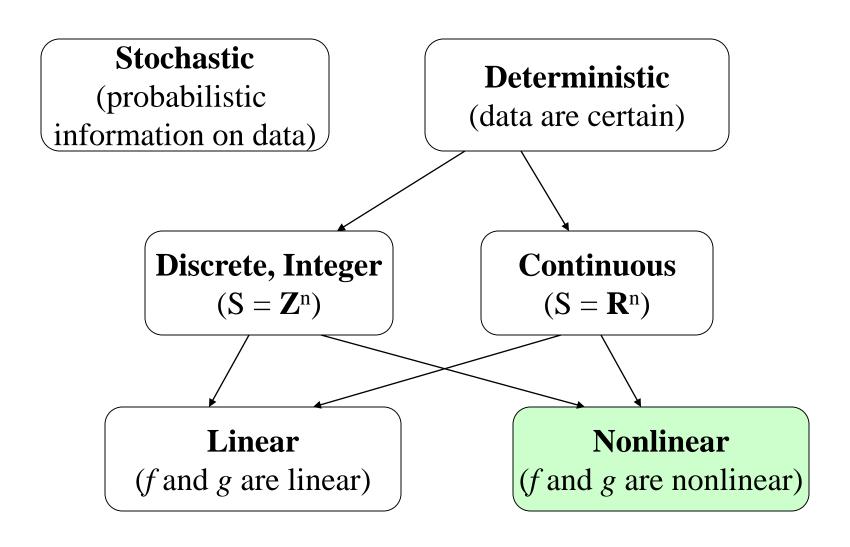
若NLP的最优节点不是唯一,则记最优解集合为 $R^*$ 。

# • NLP的最优解与局部最优解(ex2)

设: NLP  $\min_{x \in E^2} f(x)$   $st. g_1(x) \ge 0$   $g_2(x) \ge 0$ 



# • 最优化类型

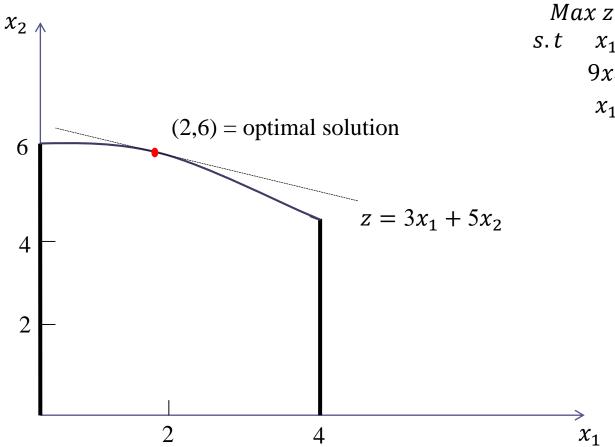


# • 非线性规划的特点

- 。NLP的可行域不一定是凸集,甚至是由几个不连通的部分组成。
- · NLP有局部最优解和全局最优解之分,这就要求我们寻优的 时候不能停留在局部最优解点,要大区域搜索。
- 。NLP的最优解不一定在R的极点上,也不一定在R边界上, 它的寻优范围比LP大。
- · NLP的求解中,一般不易求得精确解,大都是近似最优解。

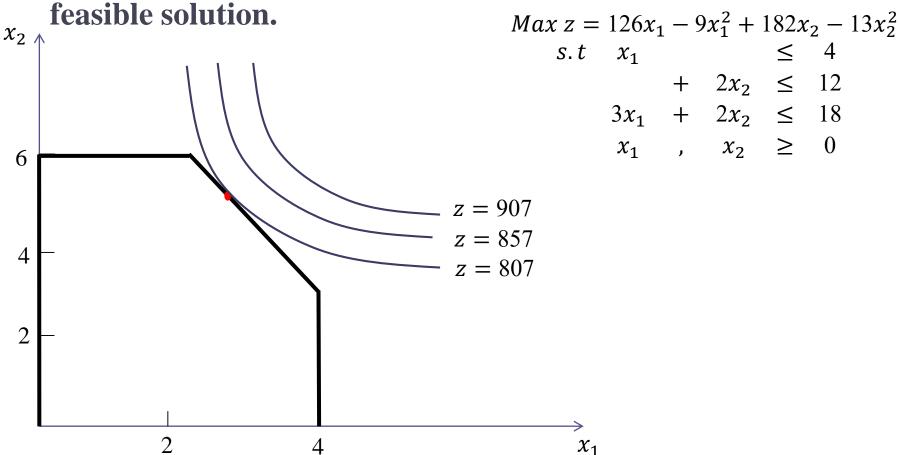
#### • **Example 1\_3**

 An example with nonlinear constraints when the optimal solution is not a corner point feasible solution.



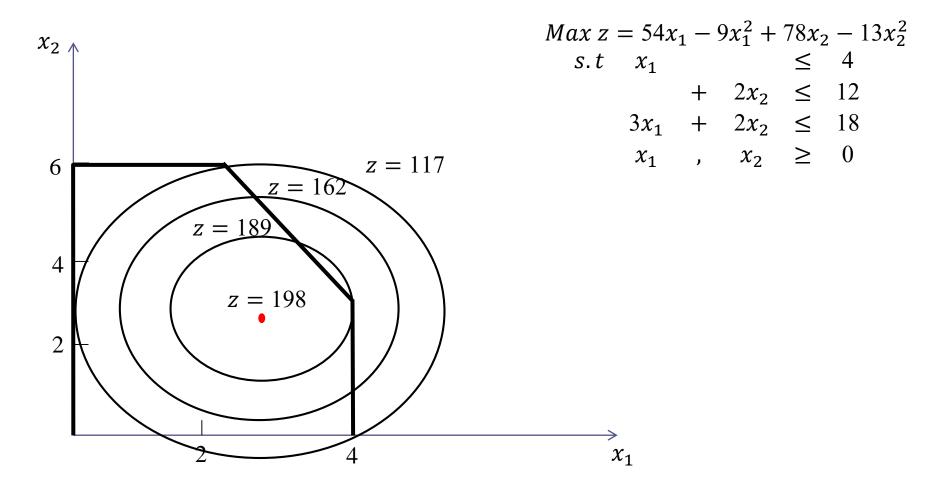
#### Example 1\_4

 An example with linear constraints but nonlinear objective function when the optimal solution is not a corner point



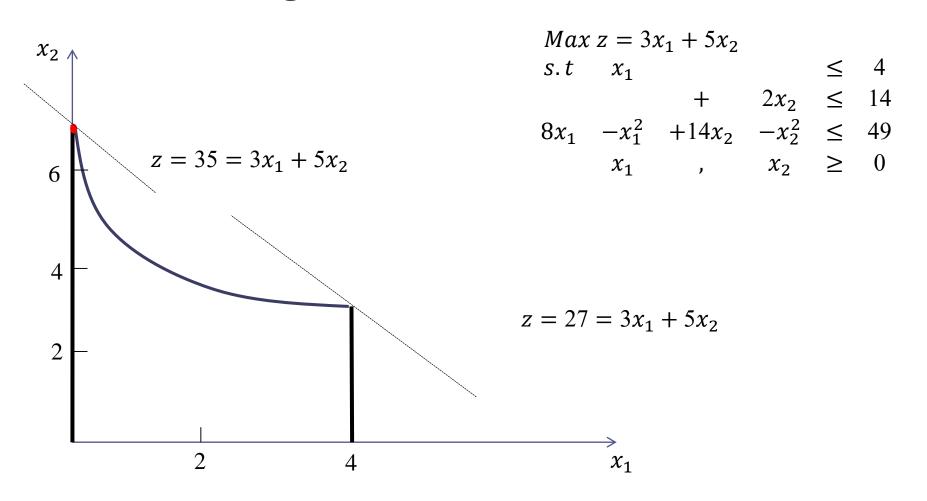
#### • **Example 1\_5**

 An example when the optimal solution is inside the boundary of the feasible region.



#### • **Example 1\_6**

 An example when a local maximum is not a global maximum (the feasible region is not a convex set).



# 基本理论与基础知识

# • NLP的最优解与局部最优解

□ 1. 最优解

$$f(x) \ge f(x^*) \tag{4}$$

若上式为严格不等式,则x\*为NLP的严格最优解点。

若NLP的最优点不唯一,则记最优解集合为 $R^*$ 。

#### • 邻域的概念

- 。 定义  $x轴上某点x_0$ ,正数 $\varepsilon > 0$ ,则( $x_0 \varepsilon, x_0 + \varepsilon$ )称为 $x_0$ 点的一个邻域。
- 。 定义-扩展到N维 设点 $x_0 \in E_n$ ,实数 $\varepsilon > 0$ ,则集合 $\{x|||x x_0|| < \varepsilon\}$ 称为 $x_0$ 点的一个以半径为 $\varepsilon$ 的邻域,记为 $N_{\varepsilon}(x^0)$

几何意义?

# • 局部最优解概念

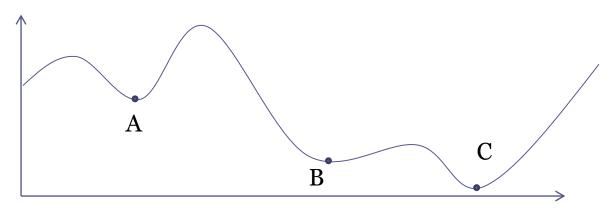
□ 定义

设n维欧氏空间的一点 $x^* \in R$ 的某个邻域 $N_{\varepsilon}(x^*) = \{x|||x-x_0|| < \varepsilon\}$ ,使得对所有的 $x \in R \cap N_{\varepsilon}(x^*)$ 都有:  $f(x) \geq f(x^*)$ 

则称 $x^*$ 为NLP的局部最优解点。

若上式换成严格不等式 $f(x) > f(x^*)$ 则称 $x^*$ 为NLP的严格局部最优点。局部最优点是否是全局最优点,需要进行比较或鉴别才能知道。

# • 局部最优解与全局最优解



 $f(x) \ge f(x^*) \forall x$ 満足 $\|x - x^*\| < \varepsilon$ ,则x为局部最优  $f(x) \ge f(x^*) \forall x \in X$ ,则x为全局最优 以上 " $\ge$ " 换为 ">" 则为严格最优

- 如果目标函数有多个局部最优解,如何取得全局最优?
  - 1、大部分的最优化理论和算法求的是局部最优解。
  - 2、如果目标函数为凸函数,局部最优即为全局最优。如果目标函数为严格凸函数,最优解也唯一。故凸函数与凹函数亦称为单峰函数。
  - 3、使用随机优化算法,如:模拟退火、遗传算法理论上可以找到 全局最优解。

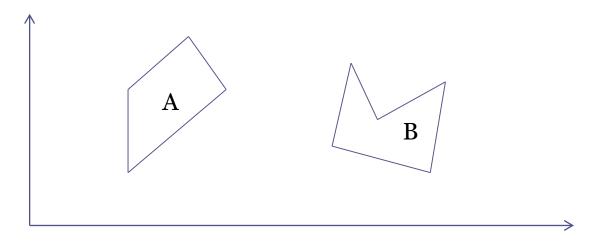
#### 第一章 最优化基础理论

## 凸集

□ 定义

$$\forall x^1, x^2 \in R, x^1, x^2$$
为两点连线的点,那么: 
$$\lambda x^1 + (1 - \lambda)x^2 \in R^n$$

#### 称R为凸集



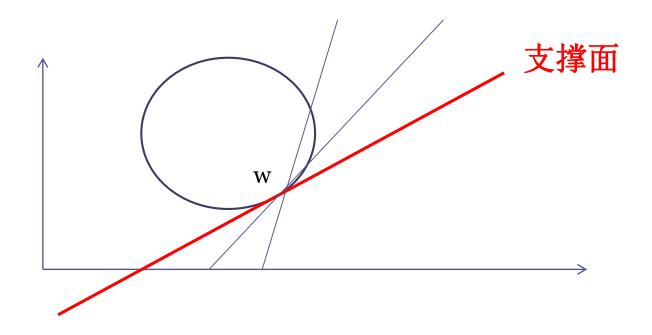
例: 
$$X = \{x | ||x|| \le 5, x \in \mathbb{R}^2\}$$
  
 $Y = \{y | 2 \le ||y|| \le 6, y \in \mathbb{R}^2\}$ 

#### • 超平面

□ 定义

$$X = \{x | c^T x = z\}x \neq 0, z$$
 为常数,那么: 称X为超平面

□ 超平面将空间分成两部分:  $c^T x \ge z$ ,  $c^T x \le z$ 



# • 凸函数及其性质

- □ 定义
- □ 设 $R \subseteq E^n$ 为凸集,若对任意 $x^1 \in R$ ,  $x^2 \in R$ ,  $x^1 \neq x^2$  以及数  $\lambda$ ,  $0 \leq \lambda \leq 1$  有:

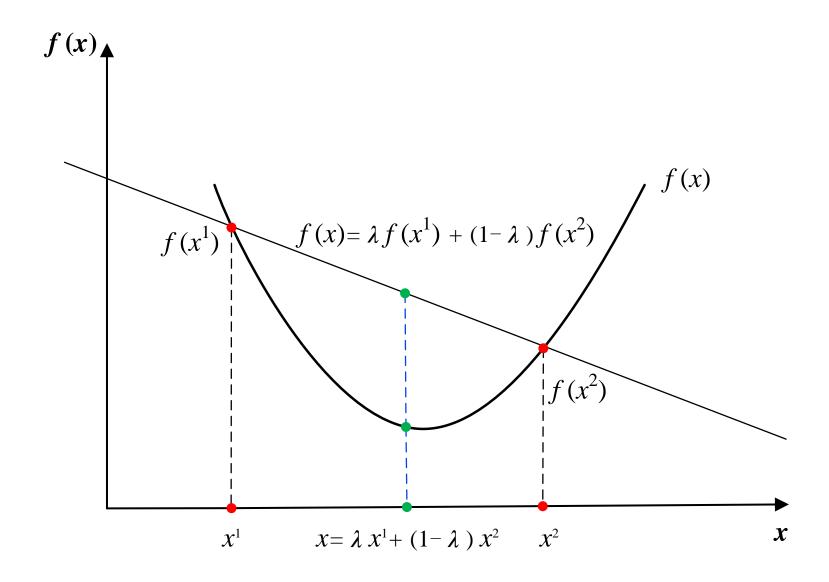
$$f\left(x^1 + \lambda\left(x^2 - x^1\right)\right) \le f\left(x^1\right) + \lambda\left[f\left(x^2\right) - f\left(x^1\right)\right]$$

称f(x)在R上为凸函数。上式可写成:

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

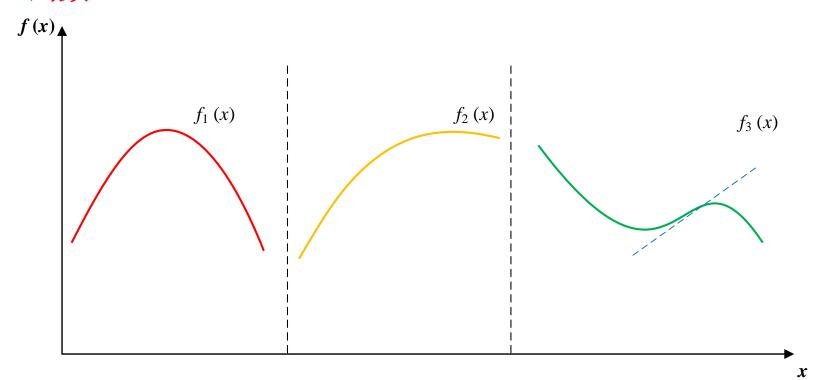
若换成严格不等式,则f(x)为严格凸函数。

# • 凸函数及其性质



#### • 凸函数及其性质

若将上式的不等式反转,则所定义的函数是凹函数和严格凹函数。



上面的(1)、(2)图为凹函数,(3)既不是凸函数也不是凹函数(分区域论)。线性函数在整个 $E^n$ 空间中,既为凸函数,又为凹函数,但既非严格凸函数又非严格凹。

- □ 1.设f(x)是凸集R上的一凸(凹)函数,则对于任意 $\lambda \geq 0$ ,函数 $\lambda f(x)$ 在R上是凸(凹)的。由定义即可证得。
- □ 2.设 $f_1(x)$ ,  $f_2(x)$ 是凸集R上的凸(凹)函数,则 $f(x) = f_1(x) + f_2(x)$ 在R上也是凸(凹)函数。

证明性质2.

## • 凸函数的性质2证明

□ 证明: 设  $f(x) = f_1(x) + f_2(x)$ 

 $: f_1(x), f_2(x)$ 是凸的。

$$\therefore f_1(x^1 + \lambda(x^2 - x^1)) \le f_1(x^1) + \lambda[f_1(x^2) - f_1(x^1)]$$
 (1)

$$f_2(x^1 + \lambda(x^2 - x^1)) \le f_2(x^1) + \lambda[f_2(x^2) - f_2(x^1)]$$
 (2)

(1)+(2) 得:

$$f(x^{1} + \lambda(x^{2} - x^{1})) = f_{1}(x^{1} + \lambda(x^{2} - x^{1})) + f_{2}(x^{1} + \lambda(x^{2} - x^{1}))$$

通过反复运用上两性质可得:

有限个在凸集R上的凸(凹)函数的非负线性组合的函数:

$$f(x) = \lambda_1 f_1(x) + \lambda_2 f_2(x) + \dots + \lambda_m f_m(x)$$

仍然是凸(凹)函数,其中 $\lambda_i \geq 0$ ,i = 1,2, ... ,m.

#### 第一章 最优化基础理论

#### Example

判别函数 $f(x) = \frac{1}{x} + 2x^3 + 3x^4 + (x-5)^2 + 2e^x + chx$ 在区间 $(0,+\infty)$ 上是否是凸函数。 $chx = (\frac{e^x + e^{-x}}{2})$ 

- □ 性质3
- □ 设f(x)是可微函数,则f(x)在开凸集R上为凸函数(或严格凸函数)的充分必要条件是:对任意 $x^1, x^2 \in R$ 有:

其中, $\nabla^{\mathrm{T}} f(x^1)$ 表示函数在点 $x^1$ 上的梯度(一阶偏导数)

$$\nabla f(x) = \left(\frac{\partial f(x)}{\partial x_1}, \frac{\partial f(x)}{\partial x_2}, \dots \frac{\partial f(x)}{\partial x_n}\right)^T$$

#### 第一章 最优化基础理论

## • 方向导数

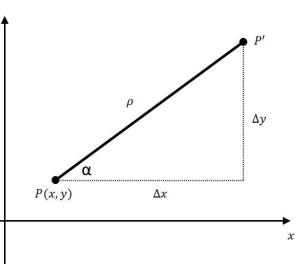
。设函数Z = f(x,y)在p点的某一领域内有定义,称f(x,y)在点p沿方向d的变化率为f(x,y)在点p沿方向d的方向导数。

$$\frac{\partial f}{\partial d} = \lim_{\rho \to 0} \frac{f(x + \triangle x, y + \triangle y)}{\rho}$$

: f(x,y)在p点沿x方向的方向导数是 $\frac{\partial f}{\partial x}$ 

f(x,y)在p点沿y方向的方向导数是 $\frac{\partial f}{\partial y}$ 

$$\therefore \frac{\partial f}{\partial d} = \frac{\partial f}{\partial x} \cos \alpha + \frac{\partial f}{\partial y} \sin \alpha$$



#### • 梯度

· 梯度是与方向导数关联的一个概念,假设z = f(x,y)在某一领域内具有一阶连续偏导数,则对于平面上的每一点p(x,y)可定义一个向量:

$$\frac{\partial f}{\partial x}i + \frac{\partial f}{\partial y}j$$

- 。就叫做 f(x,y)在p点的梯度。方向导数表示f(x,y)在点沿d方向的变化率,而梯度则表示函数f(x,y) = C(等值线)在p点的法线方向。
- · NLP中研究的都是n维的情形。

## • 充要性证明

□ 证明: 必要性

设f(x)是凸函数,任选 $\lambda(0 \le \lambda \le 1)$ 有

$$f\left(x^{1} + \lambda\left(x^{2} - x^{1}\right)\right) \leq \lambda f\left(x^{2}\right) + (1 - \lambda)f\left(x^{1}\right) \cdots (1)$$

整理:  $f(x^1 + \lambda(x^2 - x^1)) - f(x^1) \le \lambda [f(x^2) - f(x^1)]$ 

即: 
$$\frac{f(x^1+\lambda(x^2-x^1))-f(x^1)}{\lambda} \leq f(x^2)-f(x^1)\cdots(2)$$

取极限: 
$$\lim_{\lambda \to 0} \frac{f(x^1 + \lambda(x^2 - x^1)) - f(x^1)}{\lambda(x^2 - x^1)} (x^2 - x^1) \le f(x^2) - f(x^1)$$

$$\nabla^{\mathrm{T}} f(x^1)(x^2 - x^1) \le f(x^2) - f(x^1)$$

必要性得证.

## • 充要性证明

『若设f(x)在Z上为严格凸函数,(2)式换成严格不等式后不能两

边取极限. 现假设中间变量:  $z = \frac{1}{2}x^1 + \frac{1}{2}x^2, z \in R$ .

由于严格凸也是凸函数,则由(1)式得:

$$f(z) < \frac{1}{2}f(x^1) + \frac{1}{2}f(x^2)$$

考虑Z,  $x^1$ 两点,对凸函数f(x)有:  $\nabla^T f(x^1)(z-x^1) \leq f(z) - f(x^1)$   $f(z) \geq f(x^1) + \nabla^T f(x^1)(z-x^1)$ 

$$\frac{1}{2}f(x^{1}) + \frac{1}{2}f(x^{2}) > f(z) \ge f(x^{1}) + \nabla^{T}f(x^{1})(z - x^{1})$$

$$= f(x^{1}) + \frac{1}{2}\nabla^{T}f(x^{1})(x^{2} - x^{1})$$

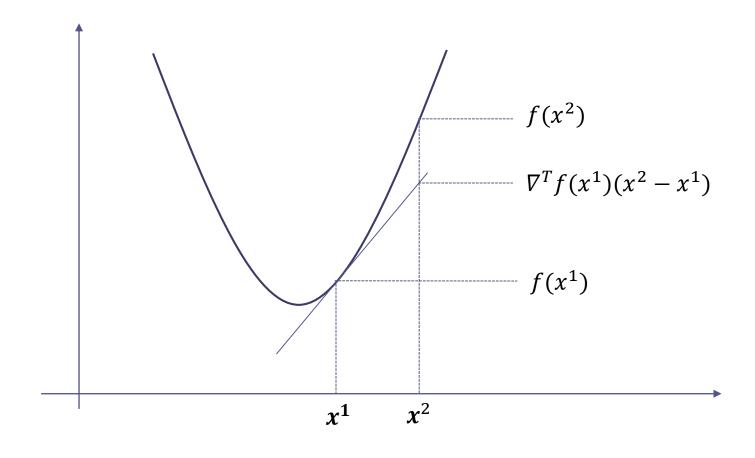
$$\therefore f(x^2) > f(x^1) + \nabla^{\mathrm{T}} f(x^1)(x^2 - x^1)$$

#### • 性质3充分性证明

故 f(x)为凸函数,严格凸函数情况类此。证毕。

# • 几何意义

 $x^2$ 与 $x^1$ 点的函数值差总大于等于从 $x^1$ 点做切线的纵坐标值。



- □ 性质4
- ②设f(x)是二阶可微的,则f(x)在开凸集R上为凸函数的充分必要条件是:对一切 $x \in R$ ,Hesse矩阵H(x)为半正定的。若H(x)为正定的,则f(x)为严格凸函数。
- 。性质4充要性证明

□ Hesse矩阵: f(x)的Hesse矩阵是函数f(x)对各x分量求二阶偏导组成的矩阵。

$$\nabla^2 f(x) = H(x) = \begin{bmatrix} \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_1 \partial x_1} & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_1 \partial x_2} & \cdots & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_1 \partial x_n} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_n \partial x_1} & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_n \partial x_2} & \cdots & \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_n \partial x_n} \end{bmatrix}$$

其二是矩阵的正定与半正定,由线性代数学可知,矩阵H正定的充要条件是ZHZ二次型正的,半正定是ZHZ <= 0,负定是ZHZ < 0;二次型ZHZ为正定的充要条件是它的各阶子式都大于零,半正定是各阶主子式均大于等于零,负定是各阶主子式正负相间。</li>

□ 半正定:将上面的>号改≥号

## • 泰勒定理

<sup>□</sup> 若函数f(x)在点 $x_0$ 的某一领域内具有直到(n+1)阶的导数,则有:

$$= f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2}(x - x_0)^2 + \dots + \frac{f^n(x_0)}{n!}(x - x_0)^n + R_n(x)$$

 $R_n(x)$ : 拉格郎日余项,高阶无穷小

#### • 性质4必要性证明

- □ 设f(x)为R上的凸函数,任取 $x \in R, z \in E^n$
- : R为凸开集,故存在领域 $\sigma$ , 当 $\lambda \in [-\sigma, +\sigma]$ 时

$$x + \lambda z \in R$$

由性质3可知: 
$$f(x + \lambda z) \ge f(x) + \nabla^{T} f(x)(x + \lambda z - x)$$
  
=  $f(x) + \lambda \nabla^{T} f(x) z$   
 $\therefore f(x + \lambda z) - f(x) \ge \lambda \nabla^{T} f(x) z$ 

$$f(x + \lambda z) = f(x) + \lambda \nabla^{T} f(x) z + \frac{\lambda^{2}}{2} z^{T} H z + o(\lambda^{2})$$
$$f(x + \lambda z) - f(x) - \lambda \nabla^{T} f(x) z = \frac{\lambda^{2}}{2} z^{T} H z + o(\lambda^{2})$$

## • 性质4证明

由(2)式可知: 
$$\frac{\lambda^2}{2}z^THz + o(\lambda^2) \ge 0$$
  
  $\therefore z^THz \ge 0$   
 故矩阵 $H(x)$ 半正定

#### • 性质4证明

- 。 充分性
- □ 设H(x)在R上为半正定,任取 $x^1, x^2 \in R, x^1 \neq x^2$ 则有  $\alpha \in (0,1), x = \alpha x^1 + (1-\alpha)x^2$ 由Taylor式知:

$$f(x) = f(x^1) + \nabla^T f(x^1)(x - x^1) + \frac{1}{2}(x - x^1)^T H(x^1)(x - x^1) + o(\alpha)$$
  
 :  $H(x^1)$  是半正定的,则有:

$$\frac{1}{2}(x-x^1)^T H(x^1)(x-x^1) \ge 0$$
  
$$\therefore f(x) \ge f(x^1) + \nabla^T f(x^1)(x-x^1)$$

由性质3知 f(x)在R上为凸函数。

#### 第一章 最优化基础理论

• 例

判断函数
$$f(x_1,x_2) = 2x_1^2 + x_2^2 - 2x_1x_2 + x_1 + 1, x \in \mathbb{R}^2$$
的凸性。

## • 3 凸规划

设NLP为: (p)  $min_{x \in R} f(x)$   $R = \{x | g_i(x) \geq 0, i = 1, ..., m\}$  其中:  $f(x), g_i(x), i = 1, ..., m$ 为凸函数,则p为凸规划。

- 。 定理: 若某问题为凸规划,则:
  - 1) p的可行解集合R为凸/凹集;
  - 2) p的最优解集合 $R^*$ 为凸/凹集;
  - 3) p的任何局部最优解都是全局最优解;
- 4) 岩f(x)为严格凸函数,且p的最优解集合 $R^* \neq \varphi$ ,则最优解必唯一。

□ 证: p的可行解集合R为凸集.

不妨设 $R \neq \varphi$ ,因为空集也是凸集,

则对于任意的两点:  $x^1, x^2 \in R$ ,及 $\lambda \in (0,1)$ 有:

$$g_i(x^1) \geq 0$$
,  $g_i(x^2) \geq 0$ 

 $:g_i(x)$ 是凹函数

$$\therefore g_i(\lambda x^1 + (1-\lambda)x^2) \ge \lambda g_i(x^1) + (1-\lambda)g_i(x^2) \ge 0$$

$$\therefore g_i(\lambda x^1 + (1-\lambda)x^2) \ge 0 \quad \forall i = 1, 2, \dots m$$

即:  $\lambda x^1 + (1 - \lambda)x^2 \in R$  R 为凸集

□ 证:p的最优解集合R\*为凸集

$$R^* \neq \phi$$
,取 $\overline{x}$ , $\overline{y} \in R^*$   
由(1)知,对于任意的 $\lambda \in (0,1)$ 有: $\lambda \overline{x} + (1-\lambda)\overline{y} \in R$   
又: $f(\overline{x})$ , $f(\overline{y})$ 为最优值,则: $f(\overline{x}) = f(\overline{y}) = \underset{x \in R}{min} f(x)$   
∴  $f(\lambda \overline{x} + (1-\lambda)\overline{y}) \leq \lambda f(\overline{x}) + (1-\lambda)f(\overline{y}) = \underset{x \in R}{min} f(x)$   
上式只能取等号,否则与假设矛盾,即:
$$f(\lambda \overline{x} + (1-\lambda)\overline{y}) = \underset{x \in R}{min} f(x)$$
$$\lambda \overline{x} + (1-\lambda)\overline{y} \in R^*$$

- □ 证 P的任何局部最优解为全局最优解。
- □ 反证法: 设 $\overline{x}$ 为P的局部最优解,那么存在 $\overline{x}$ 的某领域 $N_s(\overline{x})$ 对于任意 $x \in N_{\varepsilon}(\overline{x}) \cap R$ ,都有 $f(x) \geq f(\overline{x})$ 假设 $\overline{x}$ 不是P的全局最优解,则必存在 $\overline{y} \in R$ 有 $f(\overline{y}) < f(\overline{x})$ :: f(x)是凸函数,故对 $\lambda \in (0,1)$ 有:  $f(\lambda \overline{x} + (1 - \lambda)\overline{y}) \leq \lambda f(\overline{x}) + (1 - \lambda)f(\overline{y})$  $<\lambda f(\overline{x}) + (1-\lambda)f(\overline{x}) = f(\overline{x})$ 但,当 $\lambda$ 足够接近1时,  $\lambda \overline{x} + (1 - \lambda)\overline{y} \in N_{\varepsilon}(\overline{x}) \cap R$ 又由局部最优解的定义知:

$$f(\lambda \overline{x} + (1 - \lambda) \overline{y}) \ge f(\overline{x}) \cdots \cdots \cdots (2)$$

故与(1)式矛盾,所以 $\bar{x}$ 是P的全局最优解。

- □ 证 (4) 若f(x) 为严格凸函数,且 $R^* \neq \varphi$ ,则最优解唯一。
- □ 反证法: 若最优解不唯一,即存在 $\overline{x} \in R^*, \overline{y} \in R^*, \overline{x} \neq \overline{y},$  取 $\lambda \in (0,1)$ 有:  $\lambda \overline{x} + (1-\lambda)\overline{y} \in R^*$

$$\therefore f(\lambda \overline{x} + (1 - \lambda)\overline{y}) = f(\overline{x}) = f(\overline{y}) = minf(x) \cdots \cdots (3)$$
 又 
$$\therefore f(x) \overset{\text{re}}{=} 格凸,$$

$$\therefore f(\lambda \overline{x} + (1 - \lambda)\overline{y}) < \lambda f(\overline{x}) + (1 - \lambda)f(\overline{y}) = f(\overline{x})$$

此与  $\lambda \overline{x} + (1 - \lambda) \overline{y} \in \mathbb{R}^*$  相矛盾,或与(3)式相矛盾,故得证。

#### 第一章 最优化基础理论

#### 定理5

- □ 证 (5)设P为凸规划,f(x)可微,则 $x^*$ 是P的最优解的充分必要条件是对任意  $x \in R$  有: $\nabla^T f(x^*)(x x^*) \ge 0$
- □证明

## · 定理5

- □ 证 (5)设P为凸规划,f(x)可微,则 $x^*$ 是P的最优解的充分必要条件是对任意  $x \in R$  有: $\nabla^T f(x^*)(x x^*) \ge 0$
- □ 证明: 充分性

由凸函数性质3知,对于任意 $x \in R$ 有:

$$f(x) \ge f(x^*) + \nabla^{\mathrm{T}} f(x^*)(x - x^*)$$

$$:: \nabla^{\mathrm{T}} f(x^*)(x-x^*) \geq 0$$

 $\therefore f(x) \ge f(x^*)$  故 $x^*$ 为P的最优解。

#### 定理5

- □ 证 (5)设P为凸规划,f(x)可微,则 $x^*$ 是P的最优解的充分必要条件是对任意  $x \in R$  有: $\nabla^T f(x^*)(x x^*) \ge 0$
- □ 证明: 必要性
- □ 用反证法

 $若x^*$ 是P的最优解,但存在 $x^0 \in R$ ,使:  $\nabla^T f(x^*)(x^0 - x^*) < 0$ 

则由: 
$$f(x^* + \lambda(x^0 - x^*)) = f(x^*) + \lambda \nabla^T f(x^0 - x^*) + o(\lambda)$$

当取充分小的 $\lambda$ 时,总可以使 $\lambda \nabla^{\mathrm{T}} f(x^0 - x^*) + o(\lambda) < 0$ 

故有: 
$$f\left(x^* + \lambda\left(x^0 - x^*\right)\right) \leq f(x^*)$$

与假设x\*是最优解矛盾,故得证。