# 凸优化 CH 1 凸集和凸函数

# 凸集和凸函数

凸集(凸组合连线)

凸集的性质:交,加,仿射,水平集合是凸集

• 凸函数(凸组合的函数值)

典型的凸函数:指数,负对数,最小二乘,仿射,p范数

- 凸函数的一阶判定
  - $ovarrow \forall x, x_0, f(x) \geq f(x_0) + \bigtriangledown^T f(x_0)(x x_0)$
  - 。 直观理解: 切线总在下面
- 凸函数的二阶判定 (二阶导/Hessian矩阵:对称半正定、对称正定)
  - 。  $\forall x, \bigtriangledown^2 f(x)$ 对称半正定 (正定:  $\forall x, x^T A x > 0$ ,则称矩阵A是半正定的)
  - 。 直观理解: 二次函数二次项系数大于0
  - 。一个实例:标准型二次函数 $f(x)=\frac{1}{2}x^Tpx+q^Tx+r$ 凹凸性:因为 $\bigtriangledown^2f(x)=p$ ,所以判断p的正定性即可
- 凸函数的性质("xx也是凸函数"):
  - 。非负系数线性和
  - 。 仿射复合:f(Ax+b)
  - 。 凸集上的下确界 (降维,注意形式)
  - 。 任意集合上的上确界 (降维,注意形式)
  - 。 共轭必凸(造凸函数的方法)
  - 。几个凸函数取max
  - 。 Jensen: 线性组合(系数和为1,保内部),引申到概率
  - 。 透视函数 (本质是将向量进行伸缩,规范化)

# 优化问题的标准形式

• 优化问题=目标函数(最小化)+不等式限制(不大于0)+等式限制(等于0)  $min\ f(x)$ 

 $g_i(x) \leq 0, m$ 

 $h_i(x) = 0, n \uparrow$ 

一定注意是<

- 有关概念
  - 。可行解集X(由函数定义域和限制条件确定)
  - 。 局部极小解,全局极小解 $\hat{x}$
  - 。最优值 $p^*$ (下确界,不一定存在,一定唯一) 最优解 $x^*$ (取最优值的解,不一定存在,不一定唯一)

# 凸优化问题的一般形式

#### 针对上述的标准格式:

- f(x)是凸函数
- h(x)是仿射函数,等式条件可表述为Ax=b
- 可行解集是凸集(若可行解集只由不等条件确定,则可行解集是水平集合的交,必为凸集)

# 简单、常见的优化问题的解

• 线性规划:目标、限制为线性,有可行解,非分析, $O(n^2m)$ 

• 二次规划:目标为二次,限制为Ax = b和 $x_i > 0$ 

• 二次规划之最小二乘 ( 点积最小 ) :有可行解 , 分析 ,  $O(n^2m)$ 

• 有限制的最小二乘问题

### 凸优化问题最优解的性质

• 凸优化问题:局部极小=全局极小(性质不错)

凸优化问题利用这些性质判定解

• 无限制: (充要)梯度为0

• 等式限制:(KKT方程的解) $\bigtriangledown f_0(x^*) + A^T v^* = 0$ 

# 优化问题的等价转换

换一种表示方式->化简问题/有助于利用定式求解问题

• 上界,极小化,等效凸问题

• 减少约束个数:消除等式约束,消除线性约束

• 约束仿射化/松弛变量:简化思路,一个应用是SVM

• 变量独立化:使约束条件具有更好的结构

• 优化部分变量:可以利用确界降维优化函数,如约束条件维数低等情况

具体优化:最小化1范数、最小化无穷范数优化表示:可行解问题、局部最优解问题

# 凸优化 CH 2 对偶与最优性条件

## 拉格朗日函数

・ 拉格朗日函数: $L(x,\lambda)=f(x)+\lambda^Tg(x)$  带等式约束: $L(x,\lambda)=f(x)+\lambda^Tg(x)+v^Th(x)$ 

• 拉格朗日对偶函数 $L_D(\lambda) = \inf_x L(x,\lambda)$ 

带等式约束: $L_D(\lambda,v)=\inf_x^{^x}L(x,\lambda,v)$ 

- 性质
  - 。  $L_D(x)$ 是凹函数
  - 。  $\lambda \geq 0$ 时,对偶函数是原函数的下界
  - 。  $L_D(\lambda)=-f^*(-\lambda)$  ( 共轭函数:  $f^*(\lambda)=\sup_{x\in domf}(\lambda^Tx-f(x))$  ,即f(x)与x的线性函数的最远距离)

因为共轭函数必为凸函数,所以此性质也说明 $L_D(x)$ 是凹函数

# 拉格朗日对偶问题

 $\max_{\lambda \geq 0} L_D(\lambda, v)$  $\lambda \geq 0$ 

## 弱对偶和强对偶

・原函数: $L_P(x) = \sup_{\lambda \geq 0} L(x,\lambda)$ 

 $min L_P(x)$ 和原问题等价(见纸质推导1)

• 弱对偶(极大极小不等式):

$$egin{aligned} min \ L_P(x) &= \min_x \ \max_\lambda \ L(x,\lambda,v) \ &\geq \max_\lambda \ \min_x \ L(x,\lambda,v) \ &= \max L_D \end{aligned}$$

对偶问题的解是原问题解的下界

启发:求解原问题时可以先求解对偶问题(凸优化问题),对偶问题的解必定不大于原问题的最优解(给出下界,保底)

• 强对偶:上述不等式等号严格成立

一种很理想的情况,此时对偶问题的解就是原问题的解(纸质推导2)。

解释:极大极小不等式的鞍点

凸优化问题往往能满足强对偶条件。

• 强对偶的成立条件: Slater约束品性(内点)

存在可行解集的内点严格满足不等式条件(严格<)

解释:对应有严格凸子集的凸集

## KKT方程

强对偶性成立时的充要条件:原问题的解是KKT方程的解

 $g(x) \le 0, h(x) = 0$  (约束条件)

 $\lambda > 0$  (v没有要求)

 $\lambda^T g(x) = 0$  (对g(x)的松弛约束)

 $igtriangledown f(x) + \lambda^T igtriangledown g(x) + v^T igtriangledown h(x) = 0$ (主方程)

# 凸优化 CH 3 通用下降方法

### 准备工作

#### 问题描述

目标函数是至少二阶连续可导的凸函数

性质:最优解充要于梯度为0,且水平集合为闭集

二阶泰勒近似:

$$f(x) = f(x_0) + igtriangledown^T f(x_0) (x - x_0) + rac{1}{2} (x - x_0)^T igtriangledown^2 f(x) (x - x_0)$$

经常用这个式子直接相等时的情况做估计,以下的迭代求解都基于等式

#### 强凸性

- ・ 定义  $\exists m>0, s.t. \ igtriangledown^2 f(x)\geq mI, orall x\in dom\ f$  , 即二阶梯度(Hessian矩阵)有正的下界
- 上部限界(经常成立):

$$mI \le \nabla^2 f(x) \le MI$$

估计m和M的好方法:矩阵的最大最小特征值

- 性质:
  - 。结合二阶展开的等式使用

$$f(x) \geq f(x_0) + igtriangledown^T f(x_0)(x-x_0) + rac{m}{2} ||x-x_0||_2^2$$

。 目标函数值与最优值 (最小值的差)由梯度限定

$$e(x) = f(x) - p^* \le \frac{1}{2m} || \nabla f(x) ||_2^2$$

因此,通用下降方法可以判断梯度作为停止条件

# 无约束最小化方法:通用下降方法

求解无约束问题使用基于迭代的方法,取一点的序列以迫近梯度为0的点

find x # 取初值点
while |gradient x|>e # 有时也会采取不是梯度范数的其他停止条件
# 有时这里也用|gradient x|>2me, e对应原函数误差
 find d # 找下降方向d
 # 下降方向: 梯度与方向内积<0,即局部一阶凸
 find t # 找下降步长t
 # 下降步长: 只要使函数值下降即可,即f(x+td)<f(x)
 upgrade x: x=x+td
end

- 以下记原始误差 $e_0 = e(x_0) = f(x_0) p^*$ 。下文讨论收敛性时,实际讨论的e也是达到 $f(x) p^* < e$ 的情况,不是函数梯度模的e。算法中用梯度表示迭代停止的停止阈值对应这里的2me。
- 这里梯度没有要求具体是哪个范数,不过回溯下降和2范数联系紧密,这里最好采取2范数;最速下降最好采取和最速方向确定相同的范数。牛顿下降使用的是牛顿减小量。

## 线性下降方法介绍

#### 确定下降方向的办法

• 梯度下降: 取负梯度方向为下降方向

• 最速下降:基于方向导数,找下降速度最快的方向  $d_{nsd} = argmin\{\bigtriangledown^T f(x)*d,s.t.||d||=1\}$  在下文最速下降部分,没有特殊声明的范数(没有下标的范数 $||\cdot||$ )就是梯度在此处的范数,下标为 \*的范数 $||\cdot||_*$ 是其对偶范数

#### 最速下降:一些补充

- 最速下降方向使方向导数最小(绝对值最大的负值)
- 最速下降方向是单位方向
- 非规范化最速下降:最速下降方向\*梯度的对偶范数  $d_{sd}=d_{nsd}*||\bigtriangledown f(x)||_*$
- 一些特殊情况
  - 。 2范数: 非规范化最速下降方向就是负梯度方向
  - 。 1范数:等价于每步只改动梯度最大分量的维度,往下降方向(正或负)走 $\frac{\partial f}{\partial x_i}$ (当前点的偏导数)
- 梯度和最速的重要区别:最小化的参考标准不同

$$igtriangledown^T f(x) * d = -||d||_2^2 \ igtriangledown^T f(x) * d_{sd} = -||d_{sd}||_*^2$$

如果最速下降采用2范数,则确定的下降方向就是负梯度方向

#### 确定下降步长的方法

• 精确直线搜索:针对步长t做单变量优化 $\displaystyle \min_{t>0} f(x+td)$ ,找到精确的最小值

• 回溯直线搜索: 先取步长t=1, 然后每次乘一个公比 $\beta < 1$ 来缩

回溯停止条件: $f(x+td) < f(x) + lpha igtriangledown^T f(x) * td$  , 0 < lpha < 0.5

#### 回溯直线:一些补充

- $\nabla^T f(x) * td$ 对应目标函数在下降方向上的方向导数 后文可以看到,有时方向导数的数值比较容易通过其他量计算得到,此时也会用跟其他量有关的表达 式表示,但实质是一样的
- 参数 $\alpha$ , $\beta$ 的作用
  - 。 lpha的作用: $\bigtriangledown^T f(x) * td$ 是负的,而 $f(x+td) o f(x) + \bigtriangledown^T f(x) * td, t o 0$ ,由此可知  $\alpha$ 的作用是规定步长不能太小,同时也保证下降性
  - 。  $\beta$ 的作用:  $\beta$ 较大时内部迭代次数较多(用于确定步长的计算量较大),但估计得到的步长较 好,外部迭代次数少;较小刚好相反。
- 实际应用时注意检查x + td是否在定义域内

# 线性下降方法的收敛性分析

#### 通用收敛性证明

- 所谓线性下降,就是误差近似等比地减小
- 每次迭代,下降不小于 $\mu$ ||  $\nabla f(x)$ ||2

$$|f(x_k)-f(x_{k+1})\geq \mu||igtriangledown f(x_k)||_2^2$$

• 第k次迭代,误差 $e_{k} < c^{k}e_{0}$ 

$$f(x_k) - p^* = e_k \le c^k e_0 = f(x_0) - p^*$$

这里的c由估计值下界公式算出 ,  $c=1-2m\mu$ 

• 收敛到误差e , 所需步数 $K \geq |rac{log(e0/e)}{log(1/c)}| = -rac{log(e0/e)}{log(c)}$ 

#### 梯度下降+精确直线搜索

- $\mu=\frac{1}{2M}$  , 由强凸性易证 c = 1 - m/M
- ・ 收敛到误差e ,所需步数 $K\geq |\frac{log(e0/e)}{log(1/c)}|$  ・ 步长K估计值 $\frac{log(e0/e)}{-log(1-m/M)}$  o  $\frac{log(e0/e)}{m/M}$  ,故收敛步数大约正比于M/m ,即收敛速度很强地线性依赖 于M/m

#### 梯度下降+回溯直线搜索

- $\forall t \leq \frac{1}{M}$ 满足回溯停止条件 因此,每一步回溯直线搜索要么t=1,要么 $t \geq \frac{\beta}{M}$
- ・  $\mu=lpha\ min(1,rac{eta}{M})$  ,由回溯终止条件直接指出的  $c=1-2mlpha\ min(1,rac{eta}{M})$
- 步数大约正比于M/m(收敛速度很强地线性依赖于M/m)

#### 最速下降+精确直线搜索

- ・ 约束/参数:原范数 , 对偶范数至少是2范数的 $\gamma$  ,  $\tilde{\gamma}$ 倍  $||\cdot||\geq \gamma||\cdot||_2,||\cdot||_*\geq \tilde{\gamma}||\cdot||_2$
- $\mu=\frac{1}{2M}$  ,爆算+针对2范数合理放缩(见作业) 计算结果和梯度+精确一样,过程却有所不同,很有意思 c=1-m/M

#### 最速下降+回溯直线搜索

- 参数:γ, γ
- 估计步长: $t \leq rac{\gamma^2}{M}$ 时回溯停止条件满足,每步收敛步长 $t \geq min(1,eta rac{\gamma^2}{M})$
- $\mu = lpha ilde{\gamma}^2 min(1,rac{eta \gamma^2}{M})$  , 步骤和梯度+回溯完全对应,针对2范数有一个系数放缩
- $c=1-2mlpha ilde{\gamma}^2min(1,rac{eta\gamma^2}{M})$

# 非线性下降方法(牛顿方法+回溯直线搜索)

• 下降方向

$$d_{nt} = -igtriangledown^2 f(x)^{-1}igtriangledown f(x)$$

意义:二阶泰勒展开最小值/Hessian矩阵范数

下降性证明:因为二阶梯度是正定的,所以 $\bigtriangledown^T f(x) d_{nt} = -\bigtriangledown^T f(x) \bigtriangledown^2 f(x)^{-1} \bigtriangledown f(x) < 0$ 

• 牛顿减小量

$$\lambda = (\bigtriangledown^T f(x) \bigtriangledown^2 f(x)^{-1} \bigtriangledown f(x))^{1/2} \ \lambda^2 = d_{nt}^T \bigtriangledown^2 f(x) d_{nt}, \lambda^2 = -\bigtriangledown^T f(x) d_{nt}$$
 迭代停止: $\lambda^2 < e$ 

• 回溯直线搜索

回溯停止条件:  $f(x + td_{nt}) < f(x) - \alpha t \lambda^2$ 实际上 $\lambda^2 = - \nabla^T f(x) d_{nt}$ ,停止条件和之前的回溯直线搜索是对应的。

- 收敛性分析(具体看作业)
  - 。 前提:F范数 ( 方均根范数 , Frobenius范数 ) Lipschitz连续

$$||igtriangledown^2 f(x) - igtriangledown^2 f(x_0)||_F < L||x-x_0||_2$$

L可以解释为三阶导数的界,在L较小时牛顿法表现较好

。 阻尼牛顿:存在 $0<\eta\leq \frac{m^2}{L}$ 使得 $|a_L|>\eta$ 时,每次至少下降 $|a_L|>\eta$ 

证明思路:固定 $\eta$ 并正常估计步长,计算每一步下降量来估计 $\gamma = lpha eta \eta^2 rac{m}{M^2}$ 

。 二次收敛:在 $|| \bigtriangledown f(x)||_2 < \eta$ ,每一步都有 $|| \bigtriangledown f(x_{k+1})||_2 < \frac{L}{2m^2} || \bigtriangledown f(x_k)||_2^2$  证明思路:证明步长为1(利用L,梯度差换变量形成二阶导,函数积分2次),爆算估计 $\eta=$ 

 $min(1,3(1-2lpha))rac{m^2}{L}$ ,顺便证明了二次收敛性

# 凸优化 CH 4 等式约束问题

## 问题描述

- $\min_{x} f_0(x)$ s.t.Ax = b
- $f_0(x)$ 是至少二阶连续可导的强凸函数
- 等式约束中A是p\*n维矩阵 ( n是变量的维数 ) A是满秩的, $rank\ A=p$
- $h(x) = Ax b, \nabla h(x) = A$

## 直接求解

• 理论上可以直接列解KKT方程来求解问题:存在最优解 $x^*$ 等价于如下的方程组有解

$$egin{cases} Ax^* = b \ igtriangledown f(x^*) + {v^*}^T A = 0 \end{cases}$$

不难发现 $v^* = -(AA^T)^{-1}A \bigtriangledown f(x^*)$  , 这个结果后文有用

• 一个特殊情况 对于二次函数求解, KKT方程可以写成矩阵形式:

$$\left[ egin{array}{cc} P & A^T \ A & 0 \end{array} 
ight] \left[ egin{array}{c} x \ v \end{array} 
ight] = \left[ egin{array}{c} -Q \ b \end{array} 
ight]$$

对后文的迭代求解有指导意义

• 大多数情况, KKT方程很难直接求解

## 破坏原问题结构求解

#### 消除等式约束

• 对x进行仿射以降维,使p个等式约束被化解,形成的新变量为n-p维无约束变量

$$\{x : Ax = b\} = \{Fz + \hat{x} : z \in \mathbb{R}^{n-p}\}\$$

 $\hat{x}$ 是特解 ,  $A\hat{x} = b$ 

F是A的零空间中的矩阵,  $n^*n$ -p维, AF=0

注:变成无约束问题之后就没有KKT方程了,因为不再有对偶

• F的无关性

任何一个零空间内的矩阵都可用作消除矩阵

消除矩阵乘以一个满秩的矩阵还是消除矩阵

#### 对偶方法求解

直接列出对偶问题并求解

$$\max_v \ -b^T v - f^*(-A^T v)$$

## 迭代求解

#### 牛顿+回溯 从可行点开始

- 额外要求:从可行点 $Ax_0=b$ 开始;每一步下降都可行,即 $Ad_{nt}=0$
- 牛顿方向的选取:满足方程

$$\left[egin{array}{cc} igtriangledown^2 f(x) & A^T \ A & 0 \end{array}
ight] \left[egin{array}{c} d_x \ w \end{array}
ight] = \left[egin{array}{cc} -igtriangledown f(x) \ 0 \end{array}
ight]$$

- 讨论
  - 。 跟二次函数对应,可以还用之前二阶泰勒来解释
  - 。可以解释成最优性条件的线性近似方程组的解
- 性质
  - 。 可以保住之前的一切关于收敛性的计算结果 (减小量定义、阻尼、二次、各个数值)
  - 。仿射不变性:x=Ty,则 $d_{x,nt}=Td_{y,nt}$ 可以回代看看牛顿方向的定义方程是怎么变的这种换元可以让我们选取合适的T来简化计算
  - 。从可行点开始牛顿,每步迭代过程和消除等式约束+无约束牛顿完全相同,即牛顿方向相同(乘个F),减小量相同,下一个序列点相同

证明:根据仿射不变性,对应着算

### 牛顿+回溯 从不可行点开始

• 问题转化:最优化对偶残差

$$egin{array}{ccc} r\left(egin{array}{c} x\ v \end{array}
ight) = \left[egin{array}{ccc} r_{dual}(y) &=& 
abla f(x) + A^T v\ r_{pri}(y) &=& Ax - b \end{array}
ight]$$

, 通过迭代使其下降到0 (满足可行点的KKT)

• 牛顿方向的选取: 尽快完成对偶残差的最优化, 使得

$$r\left(egin{array}{c} x+d_x \ v+d_v \end{array}
ight)$$

下降最快

具体:牛顿方向应满足方程

$$\left[egin{array}{cc} igtriangledown^2 f(x) & A^T \ A & 0 \end{array}
ight] \left[egin{array}{c} d_x \ w \end{array}
ight] = \left[egin{array}{c} -igtriangledown f(x) \ Ax-b \end{array}
ight]$$

理解:对应可行牛顿方向选取的线性近似理解,在迭代格式中 $r_{pri}(y_k+d_{y,k})$ 的值应由上一次迭代的中心残差计算得到,所以约束条件的迭代格式写为 $Ad_{x,k}=Ax_k-b$ ,其中 $d_{x,k}$ 决定了 $x_{k+1}-x_k$ (的方向)

• 回溯停止条件:利用残差的2范数

$$||r(y+td_y)||_2 > (1-lpha t)||r||_2, y=\left(egin{array}{c} x \ v \end{array}
ight)$$

此处使用 $||r||_2$ 是因为r在 $d_y$ 方向上的方向导数为 $-||r||_2$ ,即t=0时 $\frac{d}{dt}(||r(x+td_y)||_2)=-||r||_2$ ,使用这个量对应回溯搜索中要求的方向导数

- 可行性
  - 。牛顿方向可以保证对偶残差的范数一直减小(在点处其2范数对步长t的导数是负的2范数),但是不能保证下降

因此,残差以指数速度下降(线性收敛),迟早会降为0 实际上残差方向一直不变,长度等比减小

。 残差降为0的标志:步长取得1,再往下都是可行方向可行点了,已经达到误差允许的范围 Ax-b=0,与可行牛顿无异;此时应该修改牛顿方向的计算和回溯停止条件,回归正常的牛顿

在下面的推导中没管这个误差,还是正常按设定误差算,经过两个阶段之后近似收敛到可行点,再按可行点牛顿下降来做

- 。有的时候就是不可行
- 收敛性分析
  - 。要求和参数
    - 。r在初始点的水平集合S是凸集
      - 。 KKT的逆矩阵Dr(y)有上界K,即 $||Dr(y)^{-1}||_2 \leq K$

。 Lipschitz连续: $||Dr(y) - Dr(y_0)||_2 \le L||y - y_0||_2$ 

。这些条件可以保证最优解和相应的对偶变量一定存在

- 。 取 $t_{max}=inf\{t>0: r(y+td_y)=0\}$  , 有 $||r(y+td_y)||_2\leq (1-t)||r(y)||_2+$  $\frac{1}{2}K^2Lt^2||r(y)||_2^2, t \leq t_{max}$
- 。阳尼牛顿阶段
  - 。 回溯牛顿停止条件: $t_k \leq \frac{1}{K^2L||r(y_k)||_2^2}$ 每一步的上界因梯度而异,但不妨碍导出结果
  - 。下降量: $\gamma = \alpha \beta \frac{K^2}{L}$
- 。二次收敛阶段:

  - 。 阶段的参数: $\eta = \frac{1}{K^2L}$ 。 步长:t=1。 二次收敛性: $||r_{k+1}||_2 \leq \frac{K^2L}{2}||r_k||_2$

# 凸优化 CH 5 等式不等式约束问题

# 问题描述

- $min_{x} f_0(x)$  $s.t.f_i(x) < 0 (1 < i < m), Ax = b$
- $f_0(x)$ 是至少二阶连续可导的强凸函数
- 等式约束中A是p\*n维矩阵 (n是变量的维数) A是满秩的,rank A = p
- $h(x) = Ax b, \nabla h(x) = A$

# 不等条件的消解

#### 示性函数

示性函数
$$I_{-}(u)=egin{cases} \infty,u>0\ 0,u\leq0 \end{cases}$$

利用示性函数,问题转化为 $min\ f_0(x)+\sum_{i=1}^m I_-(f_i(x)), s.t. Ax=b$  , 也是凸优化问题 , 也能给出同样 的最优解

但我们希望目标函数性态能再好一点(可微)

#### 对数障碍函数/近似示性函数

- 近似示性函数 $\hat{I}_-(u)=-rac{1}{t}log(-u)$ 对示性函数做了很好的模拟,t取越大越好使用对数障碍函数表示这个和, $\phi(x)=\sum_{i=1}^m-log(-f_i(x))$ 问题转化为 $min\ tf_0(x)+\phi(x), s.t. Ax=b$ ,也是凸优化问题,也能给出同样的最优解
- 对数障碍函数的实质是把不等约束放宽到了 $f_i(x) \leq 1/t$ ,下文的中心路径法对应KKT方程的连续变形,最终逼近最优解及其KKT
- 参数为t的近似问题,求解误差上界为m/t,即 $p^*(t)-p^* \leq m/t$  (利用KKT和对偶函数性质证明)

#### 障碍方法

• 直接求解

因为t可以控制求解精度,所以可以直接设定t,求解对应的问题来获得对应精度的解

问题: t较大时Hessian矩阵在可行集边界上误差较大

• 障碍方法求解

针对一系列t解一系列问题,把每一个问题的结果作为下一个问题的初始点,直到t符合精度要求,求解结果序列称为中心路径

 $t: M_0$ 开始,以 $\mu$ 为公比的等比数列

• 阶段2:从满足等式不等式条件的点出发,求解中心路径,迭代求问题的解

## 寻找可行点(阶段1)

障碍方法需要从一个满足等式不等式条件的点出发,需要提前找这个点 阶段1对于平凡的初始点 $x_0$ 设计一个子问题(等式不等式优化问题),执行障碍方法求解以获得下一阶段的 初始点;因此,问题设计的重点是初始点必须可行

### 满足等式约束条件的 $x_0$

问题

 $\min_{s,x} s$ 

 $s.t.f_i(x) \leq s, Ax = b$ 

- 此问题总严格可行,因为s也是优化变量,相当于不等式约束是 $g_i(x,s)=f_i(x)-s\leq 0$ ,初始值  $s_0$ 取 $max(f_i(x_0))$ 即可
- 迭代到s<0说明有严格可行解,迭代到s>0说明解不存在,但获得的解已经是这种情况下能用的最好的解了,所以也没事

### 不满足等式约束条件的 $x_0$

- 对应不可行初始点的牛顿
- 先上松弛约束,把做不到的约束丢进目标函数,从而保证严格可行性,把不可行的部分变成优化目标;再通过迭代助教优化

$$\min_{z_i, s, x} t_0 f_0(x) - \sum_{i=1}^m log(s - f_i(x)) \ s.t. Ax = b, s = 0$$

#### 不位于可行解集的 $x_0$

- 对应不可行初始点的牛顿
- ・ 思路还是为保证严格可行性而凑格式 $\min_{s,x} t_0 f_0(x+z_0) \sum_{i=1}^m log(s-f_i(x+z_i)) \\ s.t. Ax = b, s = 0, z_i = 0 (0 \leq i \leq m)$

## 基于原对偶残差的搜索

- 对标等式约束的原对偶残差方法
- 减小量:原对偶残差,多了一个中心残差

$$r_t(x,\lambda,v) = \left[egin{array}{c} r_{dual} \ r_{cent} \ r_{pri} \end{array}
ight] = \left[egin{array}{c} igtriangledown f_0(x) + Df(x)^T \lambda + A^T v \ \lambda f(x) - 1/t \ Ax - b \end{array}
ight]$$

• 下降方向(对应等式约束的原对偶下降方向)

$$egin{aligned} rac{\partial r_t(x,\lambda,v)}{\partial (x,\lambda,v)} \left[ egin{array}{c} d_x \ d_\lambda \ d_v \end{array} 
ight] = -r_t(x,\lambda,v) \end{aligned}$$

- 参数 $\mathbf{t}: t = \frac{\mu m}{\eta(x,\lambda)} = \frac{\mu m}{-Df(x)^T \lambda}$
- 各种停止的误差参数: $r_{dual}$ 和 $r_{pri}$ 用一个 $e_{feas}$ , $\eta(x,\lambda)$ 用一个e , 不知道啥意思