数值优化(Numerical Optimization)学习系列-二次规划(Quadratic Programmin

g)

下一步 于 2015-12-27 18:56:13 发布



数值优化 专栏收录该内容

94 订阅 17 篇文章

已订阅

概述

- 二次规划问题是目标函数是二次的,并且约束是线性的问题。在非线性约束最优化问题中非常重要,通常作为其他问题的子步骤存在。
- 1.二次规划问题
- 2.二次规划求解算法
- 3. 总结

二次规划问题

标准形式

二次规划问题的标识形式如下

$$egin{aligned} minq(x) &= rac{1}{2}x^TGx + x^Tc \ s.t.\,a_i^Tx &= b_i,\ i \in \mathcal{E} \ a_i^Tx &\geq b_i,\ i \in \mathcal{I} \end{aligned}$$

如果矩阵G为半正定,则该问题为凸二次规划,否则为非凸二次规划。本节讨论重点凸二次规划问题。

二次规划求解算法

等式约束二次规划

在标准形式下,去掉不等式约束,可以得到等式约束二次规划问题的标准形式。

内容来源:csdn.net

作者昵称: 下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fanggingan java/article/details/49720497

作者王贝: https://blog.csdn.net/fangqingan_java

$$minq(x) = rac{1}{2}x^TGx + x^Tc$$
 $s.t. Ax = b$

其中矩阵A一般为行满秩矩阵。

KKT条件

根据KKT条件可以得到,最优解应该满足的一阶条件为

$$egin{bmatrix} G & -A^T \ A & 0 \end{bmatrix} egin{bmatrix} x^* \ \lambda^* \end{bmatrix} = egin{bmatrix} -c \ b \end{bmatrix}$$

当某搜索步骤x时,根据 $x^* = x + p$ 代入上式公式,可以得到搜索步长。

$$egin{bmatrix} G & A^T \ A & 0 \end{bmatrix} egin{bmatrix} -p \ \lambda^* \end{bmatrix} = egin{bmatrix} g \ h \end{bmatrix}$$

其中 $h=Ax-b, g=c+Gx, p=x^*-x$,上面矩阵就是KKT矩阵。

- 1.当是半正定时,KKT矩阵非奇异,等式约束最优化问题有唯一的解,其中Z是矩阵A的零空间,即AZ=0
- 2. 并且该解是全局最优解

求解算法

因此等式约束最优化问题转换为求解上述KKT矩阵对应的等式,常用的方法包括

- 1. 直接求解方程, 高斯消元法等
- 2. Schur-Complement方法
- 3. 零空间方法

以上方法都是利用代数方法直接求解方程。对于问题规模比较大的问题可以采用迭代方法,例如CG或者Krylov方法,相对后者比较有效。

不等式约束问题

对于不等式约束问题,常见的思路包括有效集方法、内点法和梯度映射等方法。

KKT条件

根据二次规划的标准形式可以得到,对应的拉格朗日方程为

内容来源:csdn.net

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan_java/article/details/49720497

作者主页: https://blog.csdn.net/fanggingan_jav

$$\mathcal{L}(x,\lambda) = rac{1}{2}x^TGx + x^Tc - \sum_{i \in \mathcal{E} \cup \mathcal{T}} \lambda_i(a_i^Tx - b_i)$$

根据有效集的定义 $\mathcal{A}(x^*)=\ (i\in\mathcal{E}\cup\mathcal{I}|a_i^Tx^*=b_i)$ KKT条件为

$$egin{aligned} Gx^* + c - \sum_{i \in \mathcal{A}(\lambda_i^* a_i)} &= 0 \ a_i^T x = b_i, \ i \in \mathcal{E} \ a_i^T x \geq b_i, \ i \in \mathcal{I} \ \lambda_i^* \geq 0 \end{aligned}$$

满足上述KKT条件的解是全局最优解

有效集算法

该算法和线性规划的单纯形算法类似,每次固定一个工作集合,然后求解等式约束的QP问题。对于得到的解进行约束判断是否满足以及存在其他最优解,否则进行换入和换出操作。

- 1. 对于每次迭代过程,需要寻找一个最优搜索方向p,使得由于,因此问题转换为
- 2. 问题转换等式约束最优化问题,根据求解算法得到搜索方向
- 3. 由于不等式约束还要满足其他不等式,因此下一个搜索点,由于对于每个不等式都应该满足,当时肯定满足,否则
- 4. 综合所有的不等式约束,可以得到

$$lpha_k = min(1, \min_{a_i^T p_k \leq 0}(rac{b_i - a_i^T x_k}{a_i^T p_k}))$$

- 5. 当某个 $\alpha_k < 1$ 时,说明被第K个不等式阻塞,说明 $a_i^T p_k \leq 0$,此时可以将该不等式约束放入到工作集合中。
- 6. 当搜索方向p=0时,说明当前点为最优点,从而计算对应的拉格朗日因子,如果全部大于0,则满足所有的KKT条件,否则去掉该约束能够继续减小目标函数值。

综上该算法伪代码如下

内容来源: csdn.net

作者昵称:下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan_java/article/details/49720497

作者主页: https://blog.csdn.net/fanggingan ja

```
Algorithm 16.3 (Active-Set Method for Convex QP).
  Compute a feasible starting point x_0;
  Set W_0 to be a subset of the active constraints at x_0;
  for k = 0, 1, 2, ...
          Solve (16.39) to find p_k;
          if p_k = 0
                   Compute Lagrange multipliers \hat{\lambda}_i that satisfy (16.42),
                                    with \hat{W} = W_k;
                   if \hat{\lambda}_i \geq 0 for all i \in W_k \cap \mathcal{I}
                           stop with solution x^* = x_k;
                   else
                           j \leftarrow \arg\min_{i \in W_k \cap \mathcal{I}} \hat{\lambda}_i;
                           x_{k+1} \leftarrow x_k; \ \mathcal{W}_{k+1} \leftarrow \mathcal{W}_k \setminus \{j\};
          else (* p_k \neq 0 *)
                   Compute \alpha_k from (16.41);
                   x_{k+1} \leftarrow x_k + \alpha_k p_k;
                   if there are blocking constraints
                           Obtain W_{k+1} by adding one of the blocking
                                    constraints to W_k;
                   else
                           W_{k+1} \leftarrow W_k;
  end (for)
```

实际考虑点

- 1.和单纯性算法类似,在算法开始,需要找到一个可行解,寻找方法类似,可以构造Phrasel或者Phrasel问题。
- 2.往工作集 W中添加不等式约束时,一般要求在W中的约束线性独立。
- 3. 当找到最优点时,但是不满足拉格朗日因子非负约束时,去掉约束时一般选择绝对值较大的。

内点法

类似于线性规划的内点法方法,计算问题的中心路径,直到趋近于最优解。 该内点法主要针对凸二次规划问题,形式如下

$$minq(x) = rac{1}{2}x^TGx + x^Tc \ s.\,t.\,Ax > b$$

KKT条件为

$$Gx - AT\lambda + c = 0$$
$$Ax - b \ge 0$$
$$(Ax - b)^{T}\lambda = 0$$
$$\lambda \ge 0$$

内容来源: csdn.ne 作者昵称: 下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan_java/article/details/49720497

作者主页: https://blog.csdn.net/fanggingan_iav

添加松弛变量Y则有

$$minq(x) = rac{1}{2}x^TGx + x^Tc$$
 $s.\, t.\, Ax \geq b$

KKT条件为

$$Gx - AT\lambda + c = 0$$
 $Ax - y - b = 0$
 $y^T\lambda = 0$
 $(y, \lambda) \ge 0$

定义度量参数为 $\mu=rac{y^T\lambda}{m}$,则问题转换为求解中心路径,

$$F(x,y,\lambda;\sigma\mu) = egin{bmatrix} Gx - A^T\lambda + c \ Ax - y - b \ Y\Lambda e - \sigma\mu e \end{bmatrix} = 0$$

此时可以根据牛顿法进行求解得到步长,下下一个搜索点为 $(x,y,\lambda)+\alpha(\nabla x,\nabla y,\nabla\lambda)$ 在实际问题中会在此基础上改进,牛顿方程如何求解,参数 λ 如何选取

梯度映射

梯度映射方法是对有效集算法的改进,不同于有效集算法,梯度映射方法每次都会选在多个参数变量加入到有效集中。但是该方法只限于求解如下问题

$$minq(x) = rac{1}{2}x^TGx + x^Tc$$
 $s.\ t.\ l \leq x \leq \mu$

对于G是否正定都能求解,思路如下

- 1. 在某步骤x,按照最速下降法求解下一个搜索点, $x_k+\alpha p$,由于约束限制,会被阻塞住,此时计算有效集。
- 2. 在上述有效集合的基础上,计算一个子问题,使得 $q(x^+) \leq q(x_k)$
- 3. 重复上述两个步骤。

总结

内容来源:csdn.net

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan_java/article/details/49720497

作者主页: https://blog.csdn.net/fanggingan jav

本节简要介绍了如下内容 1. 二次规划问题的形式 2. 二次规划常用算法的求解思路。 详细算法的实现,可以参考各个数值工具。

> 内容来源: csdn.net 作者昵称:下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan_java/article/details/49720497

作者丰页: https://blog.csdn.net/fanggingan_iava