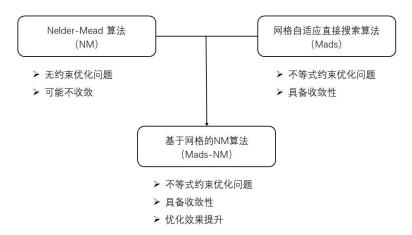
基于网格的NM不等式约束优化算法[1]总结报告

侯力广 521070910043

1.引言

在黑盒优化问题中: Nelder-Mead(NM)算法是一种处理无约束优化问题的算法,通过不断替换单纯性中最差的点来实现下降,但无法保证算法的收敛性; 网格自适应方向搜索(Mads)算法是一种常用于处理不等式约束优化问题的算法,该方法有严谨的收敛性证明。在文献[1]中,作者将NM算法与Mads算法进行融合,提出的Mads-NM算法不仅可以解决不等式约束优化问题,具备严谨的收敛性证明,而且相较于NM和Mads均有明显的数值效果提升。



本次报告将分为四部分: NM无约束优化算法、Mads不等式约束优化算法、Mads-NM不等式约束优化算法,以及三种方法的效果比较。

2.NM无约束优化算法

2.1 目标问题

考虑无约束优化问题

 $\min_{x\in\mathrm{R}^n}\!f(x)$

其中 $f: \mathbb{R}^n \mapsto \mathbb{R}$ 为目标函数。

2.2 整体思路

NM算法于1965年被首次提出,其核心思路是:初始化一个有序单纯形并进行迭代,每一步迭代都要用一个更好的点来替换当前单纯形的最差点【详见2.4-NM-1】。随着迭代次数的增加,单纯形会变得越来越好,单纯形的最优点可能会收敛到目标问题的最优解【详见2.4-NM-2】。当迭代满足一定条件(例如相邻两次迭代的最优点函数值之差小于某个容忍值)时,迭代停止,将最终得到的单纯形的最优点作为目标问题的最优解。

2.3 基本概念

igaph 定义2.1 (控制): $x,y \in \mathbb{R}^n$,若f(x) < f(y),称x控制y,记作 $x \prec y$.

 \spadesuit 定义2.2 (更旧): 若算法中x在y之前生成,则称x比y旧。定义函数 $\mathrm{Older}:\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^n \longmapsto \mathbb{R}$

Older
$$(x,y) = \begin{cases} x & \exists x \in y \ \text{\chi} \ \text{in } \ \text{in } \ \text{in } \ \text{in } \ \text{other} \end{cases}$$

Older(x, y)会输出x, y中更旧的那个。

 \spadesuit 定义2.3 (更好): 定义函数Best : $\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^n \longmapsto \mathbb{R}^n$

Best
$$(x,y)=\left\{egin{array}{ccc} x & \stackrel{.}{lpha}x\prec y \ y & \stackrel{.}{lpha}y\prec x \ \mathrm{Older}(x,y) & \stackrel{.}{lpha}f(x)=f(y) \end{array}
ight.$$

易证Best具有传递性。若x = Best(x, y),则称x比y更好。

igap 定义2.4 (有序单纯形): 将 \mathbb{R}^n 中n+1个仿射无关的点排序为 $y^0,y^1,\cdots y^n$,使得 $y^{i-1}\prec y^i (i=1,2,\cdots,n)$,则集合

$$\mathbb{Y} = \{y^0, y^1, \cdots, y^n\}$$

称为一个有序单纯形。

- lack 定义2.5 (区域): 记 $\mathbb{Y}=\{y^0,y^1,\cdots,y^n\}$ 为 \mathbb{R}^n 上的有一个有序单纯形,测试点 $x\in\mathbb{R}^n$
 - 若 $y^n \prec x$,则x属于内缩区域;
 - 其余情况,若 $x < y^0$,则x属于扩张区域;
 - 其余情况,若x至少掌控了Y中的两个点,则x属于反射区域;
 - 其余情况,即x掌控了Y中的零或一个点,则x属于外缩区域。
- ♠ 注释 I: 定义2.1-2.5仅针对无约束优化的目标问题2.1,对于不等式约束优化的目标问题3.1和4.1,我们会在下文给出新的定义。

2.4 算法细节

♣ NM-1. 替换最差点的原则

NM算法的每一步迭代都会将有序单纯形 \mathbb{Y} 中最差的点 y^n 替换为一个更好的点。现做定义如下:

$$x^{c} = \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} y^{i}$$
 中心 $x^{r} = x^{c} + (x^{c} - y^{n})$ 反射点 $x^{e} = x^{c} + 2(x^{c} - y^{n})$ 延长点 $x^{oc} = x^{c} + \frac{1}{2}(x^{c} - y^{n})$ 外缩点 $x^{ic} = x^{c} - \frac{1}{2}(x^{c} - y^{n})$ 内缩点 $x^{ic} = x^{c} - \frac{1}{2}(x^{c} - y^{n})$ 内缩点

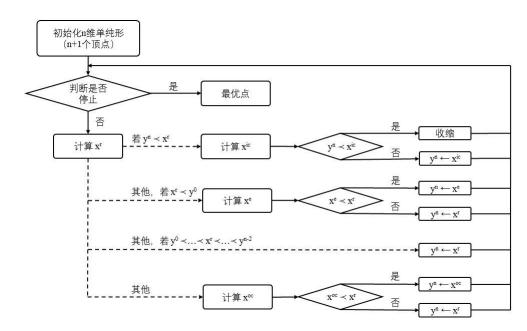
每一步迭代有五种替换方案,要么用 x^r,x^c,x^{oc},x^{ic} 中的一个点替换 y^n ,要么将 y^1,y^2,\cdots,y^n 向 y^0 的方向收缩,即:

$$\mathbb{Y} \longleftarrow \{y^0, y^0 + \gamma(y^1 - y^0), \cdots, y^0 + \gamma(y^n - y^0)\}. \tag{1}$$

针对不同的情况,NM会选取不同的替换点:

- 若 x^r 属于内缩区域且 x^{ic} 属于内缩区域,用公式(1)收缩;
- 若 x^r 属于内缩区域且 x^{ic} 不属于内缩区域,用 x^{ic} 替换 y^n ;
- 除上述情况,若 x^r 属于扩张区域,用 $Best(x^r, x^e)$ 替换 y^n ;
- 除上述情况,若 x^r 属于反射区域,用 x^r 替换 y^n ;
- ullet 除上述情况,即 x^r 属于外缩区域,用 $\mathrm{Best}(x^r,x^{oc})$ 替换 y^n ;

NM算法流程图:



♣ NM-2. 收敛性及相关研究

正如引言中所指出,NM算法未必能收敛至问题最优解。1998年McKinnon提出了一个风上的光滑的严格凸函数[2],在该函数上,NM 算法产生的实验点序列无法接近唯一的最小值。1998-2012年,人们采用多种方法改进了NM算法,使其在某些限制条件下具备一定的收敛性[1]。本文[1] (2018)则是将NM算法融入了Mads算法,利用Mads的收敛性分析来确保算法收敛。

3.Mads不等式约束优化算法

3.1 目标问题

考虑不等式约束优化问题

$$\min_{x \in X \subset \mathrm{R}^n} f(x) \ s.t. \ \ c(x) \leq 0$$

其中 $f: X \mapsto \mathbb{R} \cup \infty$, $c: X \mapsto (\mathbb{R} \cup \infty)^m$, $c = (c_1, \dots, c_m)^T$, $X \in \mathbb{R}^n$ 的子集, f = c的平滑性无要求。

3.2 整体思路

Mads是一种被广泛使用的黑盒优化算法,其核心思路是:在给定区域内初始化一个点,通过不断搜索-轮询来迭代优化当前点,直至满足预先设定的停止条件为止。对于不等式约束优化问题3.1,我们还需要给Mads添加一些"障碍"来满足约束条件,以避免算法在不可行域中浪费太多的时间,并确保最终输出的最优解在可行域中。常用的约束手段有极限障碍(EB)、渐进障碍(PB)等。本文献[1]作者使用了渐进障碍(PB)来处理不等式约束条件。因此Mads每一步迭代的流程为:搜索-轮询-障碍(PB)【详见3.4-Mads-1】。搜索让算法避免落入局部最优解,轮询确保了算法的收敛性,障碍满足了目标问题的约束条件【详见3.4-Mads-2】。

3.3 基本概念

- \spadesuit **定义3.1 (正张成集):** 给定向量空间V,若集合S的元素的非负线性组合可以张成V,则称S为V的正张成集。
- lack 定义3.2 (网格): 设 $G\in \mathbb{R}^{n imes n}$ 为可逆矩阵, $Z\in \mathbb{Z}^{n imes p}$ 满足Z的列向量构成一个 \mathbb{R}^n 的正张成集,设D=GZ。

对于当前最优解 $x^k \in \mathbb{R}^n$,以 x^k 为中心,尺寸为 δ^k 的网格定义为

$$M^k = \{x^k + \delta^k Dy \mid y \in \mathbb{N}^p\} \subset \mathbb{R}^n$$

其中 δ^k 称为网格尺寸参数。

lack **定义3.3 (框架):** 设 $G \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 为可逆矩阵, $Z \in \mathbb{Z}^{n \times p}$ 满足Z的列向量构成一个 \mathbb{R}^n 的正张成集,设D = GZ。

对于网格尺寸参数 δ^k ,取 Δ^k 满足 $\Delta^k > \delta^k$,则以 x^k 为中心,尺寸为 Δ^k 的框架定义为

$$F^k = \{x \in M^k \mid ||x - x^k||_{\infty} \le \Delta^k b\}$$

其中 $b = max\{||d'||_{\infty}: d' \in \mathbb{D}\}$, \mathbb{D} 表示矩阵D的列向量构成的集合; Δ^k 称为框架尺寸参数。

♠ **定义3.4 (违约函数):** 设约束条件的索引集 $J = \{1, 2, \dots, m\}$, 定义违约函数

$$h(x) = \left\{egin{array}{ll} \sum_{j \in J} \left(\max\left\{ c_j(x), 0
ight\}
ight)^2 & 若 \ x \in X \ &$$
其他

h(x)总是非负的, $h(x)=0\iff x$ 在问题的可行域中,即 $x\in\Omega=\{x\in X:c(x)\leq 0\}.$

- \spadesuit 定义3.5 (控制): $x,y \in \mathbb{R}^n$, 若
 - x, y均可行,且f(x) < f(y); 或
 - x, y均不可行,且 $f(x) \leq f(y)$, $h(x) \leq h(y)$,且两不等式中至少一个满足严格不等号

则称x控制y,记作 $x \prec y$.

♠ 定义3.6 (更好): 定义函数Best: $\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^n \longmapsto \mathbb{R}^n$

$$\mathrm{Best}(x,y) = \left\{ egin{array}{ll} x & \hbox{ \hbox {\it if $x \prec y$ \seta $$ $h(x) < h(y)$} \ y & \hbox{ \hbox {\it if $y \prec x$ \seta $$ $it y} > ch(x)$} \ \mathrm{Older}(x,y) & \hbox{ \hbox {\it if $f(x) = f(y)$ $\if(x) = h(y)$}} \end{array}
ight.$$

易证Best具有传递性。若x = Best(x, y),则称x比y更好。

♠ 注释Ⅱ: 这里针对不等式约束优化的目标问题3.1给出了新的"控制"和"更好"定义。

3.4 算法细节

♣ Mads-1. 搜索-轮询-障碍(PB)

为了方便读者理解,我们先不设置障碍(PB),仅通过无约束优化问题2.1介绍Mads的搜索-轮询过程;进而考虑不等式约束优化问题3.1,介绍Mads的搜索-轮询-障碍(PB)过程。

● Mads-1-1. 无约束优化: 搜索-轮询

对于无约束优化的目标问题2.1,我们沿用定义2.1-2.3"控制"、"更旧"和"更好"。初始化参数

 $x^0 \in X$ 迭代起点,必须在f(x)的定义域X中; D=GZ 预先设置的正张成矩阵,用于生成网格和框架; $\Delta^0 \in (0,\infty)$ 框架尺寸参数初值; $\tau \in (0,1)$ 网格尺寸调整参数; $\epsilon_{stop} \in [0,\infty)$ 允许停止条件。

Step1. (更新参数) 对于第k步迭代得到的最优点 x^k ,取网格参数 $\delta^k=min\{\Delta^k,(\Delta^k)^2\}$,生成网格

$$M^k = \{x^k + \delta^k D y \mid y \in \mathbb{N}^p\} \subset \mathbb{R}^n$$

Step2. (搜索) 用一种启发式算法(文献[1][3]并未言明)在 M^k 上取一个有限子集 S^k ,

- 若 $\exists t \in S^k$,使得 $f(t) < f(x^k)$,则 $x^{k+1} \leftarrow t$, $\Delta^{k+1} \leftarrow au^{-1} \Delta^k$,进行Step4;
- 否则进行Step3.

Step3. (轮询) 随机选取 \mathbb{D} 的一个子集 \mathbb{D}^k_Δ ,以 x^k 为中心,生成轮询集

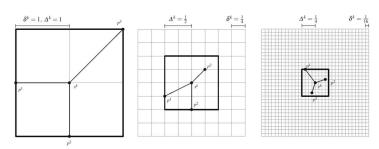
$$P^k = \{x^k + \delta d \mid d \in \mathbb{D}^k_\Delta\} \subset F^k$$

- 若 $\exists t \in P^k$,使得 $f(t) < f(x^k)$,则 $x^{k+1} \leftarrow t$, $\Delta^{k+1} \leftarrow au^{-1} \Delta^k$;
- 否则 $x^{k+1} \leftarrow x^k$, $\Delta^{k+1} \leftarrow \tau \Delta^k$.

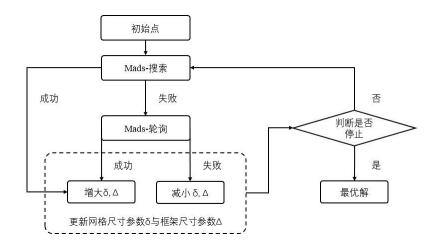
Step4. (检验) 判断是否满足停止条件

- ullet 若 $\Delta^{k+1} \geq \epsilon_{stop}$,则 $k+1 \leftarrow k$,重复Step1;
- 否则输出x^{k+1}

为了方便理解,下图绘制了三组不同的 Δ^k, δ^k 对应的网格图像,其中灰色网格的交点构成网格 M^k ,黑色框架及内部的格点构成框架 F^k , $P=\{p^1,p^2,p^3\}$ 构成一个轮询集。



无约束优化Mads流程图



● Mads-1-2. 不等式约束优化: 搜索-轮询-障碍(PB)

对于不等式约束优化的目标问题3.1,我们使用定义3.5-3.6"控制"和"更好"。问题要求Mads找到的最优解在可行域中,渐进障碍 (PB)对此的处理思路是:令Mads的第k步迭代尽可能输出两个点,即可行域中当前最优点 x^k_{inf} 和不可行域中h(x)值较小且f(x)值更小的最优点 x^k_{inf} 。换言之,每一步迭代中Mads除了在可行域 Ω 中寻找 x^k_{feas} ,满足

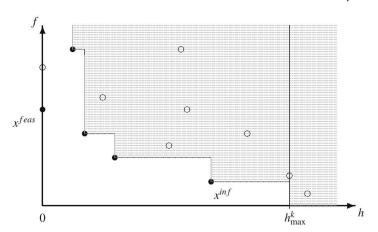
$$x_{feas}^k \prec x_{feas}^{k-1}$$

还会更新一个逐渐变小的违约函数障碍阈值 h^k_{max} ,并在 $X\setminus \Omega$ 中搜索 x^k_{inf} ,满足

$$h(x_{inf}^k) \le h_{max}^k$$
 $f(x_{inf}^k) < f(x_{feas}^k)$ $(x_{inf}^k \prec x_{inf}^{k-1}, 若 x_{inf}^{k-1}$ 存在)

若存在这样的 x_{inf}^k , 则输出 x_{feas}^k 和 x_{inf}^k , 否则只输出 x_{feas}^k 。

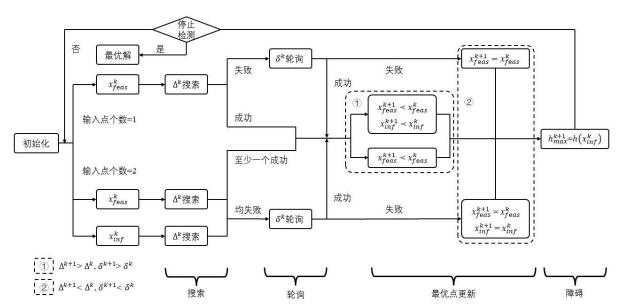
下图直观地展示了搜索-轮询-障碍(PB)的原理,13个圆圈表示第k步搜索-轮询评估过的13个点。图上有2个可行点,位于h=0的 纵轴上,f值最小的那个用深色圆圈表示,记为 x^{feas} ;共有11个不可行点,其中6个被其他点控制,1个违约函数的值超过了 h^k_{max} ,其余4个未被支配的点显示为深色圆圈。在这4个点中,f值最小的不可行记作 x^{inf} 。则本次迭代输出结果为 $x^k_{feas}=x^{feas}$, $x^k_{inf}=x^{inf}$.



初始化参数

$$x^0=x^0_{feas}=x^0_{inf}\in X$$
 迭代起点,必须在 $f(x)$ 的定义域 X 中; $D=GZ$ 预先设置的正张成矩阵,用于生成网格和框架; $\Delta^0\in(0,\infty)$ 框架尺寸参数初值; $\tau\in(0,1)$ 网格尺寸调整参数; $h^0_{max}=\infty$ 障碍阈值初值; $\epsilon_{stop}\in[0,\infty)$ 允许停止条件。

由于搜索-轮询-障碍的过程较为复杂,这里仅绘制流程图阐述



♣ Mads-2. 收敛性分析

收敛性的严格论证较为复杂,文献[1]仅给出结论:如果测试点序列属于一个有界集,且更新方向集合足够丰富,则存在一个聚点。**

- $\exists x^*$ 不可行,则 x^* 在集合X的每个超切线方向d上,广义Clarke方向导数 $h^o(x^*;d)$ 是非负的。

只要确保每一次搜索时 S^k 是网格 M^k 的有限子集,Mads的收敛性就与搜索步骤无关[1]。

4.Mads-NM不等式约束优化算法

4.1 目标问题

考虑不等式约束优化问题 (同3.1)

$$\min_{x \in X \subset \mathbb{R}^n} f(x)$$
 $s.t. \quad c(x) \leq 0$

其中 $f: X \mapsto \mathbb{R} \cup \infty$, $c: X \mapsto (\mathbb{R} \cup \infty)^m$, $c = (c_1, \dots, c_m)^T$, $X \in \mathbb{R}^n$ 的子集, $f \ni c$ 的平滑性无要求。

4.2 整体思路

文献[1]融合NM与Mads的思路是,将Mads每一步迭代的直接搜索替换为NM搜索,即:第k步最优点 x^k 【详见Mads-NM-1】 \longrightarrow Mads生成网格 $M^k \longrightarrow$ 网格上生成单纯形 \mathbb{Y}^k 【详见Mads-NM-2】 \longrightarrow NM执行Mads搜索【详见Mads-NM-3】 \longrightarrow Mads轮询 \longrightarrow Mads轮。 \longrightarrow 和ds轮询 \longrightarrow 和ds轮。 \longrightarrow 和ds轮询 \longrightarrow 和ds 和ds NM-4】。

4.3 基本概念

🖣 **定义4.1 (舍入点)** NM执行Mads搜索过程中, x^r, x^e, x^{oc}, x^{ic} 可能不在网格上,此时用最近的网格点舍入

$$x_{\oplus}^r, x_{\oplus}^e, x_{\oplus}^{oc}, x_{\oplus}^{ic} \longleftarrow x^r, x^e, x^{oc}, x^{ic}$$

下标 \oplus 表示该点位于网格上。中心点 x^c 无需对网格进行舍入,因为NM不评估 x^c 的函数值。此外,NM执行Mads搜索的过程中并不会进行收缩操作,因为收缩可能会引入大量的舍入步骤,增大Mads搜索的成本。

♠ 定义4.2 (支配/被支配集) 根据定义3.5"支配"关系,定义 \mathbb{Y}^0 和 \mathbb{Y}^n

 \mathbb{Y}^0 包含了不被任何其他顶点支配的所有顶点, \mathbb{Y}^n 包含了不支配其他任何顶点的所有顶点。 \mathbb{Y}^0 与 \mathbb{Y}^n 均非空,但可能有交集。

- lack 定义4.3 (区域) NM执行Mads搜索时,由于引入了 $\mathbb{Y}^0,\mathbb{Y}^n$ 和违约函数h(x),"区域"的定义需要调整。设 $\mathbb{Y}=\{y^0,y^1,\cdots,y^n\}$ 为 R^n 上的有序单纯形, $\mathbb{Y}^0,\mathbb{Y}^n$ 为 \mathbb{Y} 的子集,测试点 $x\in\mathbb{R}^n$
 - ullet 若 $\exists y^i \in \mathbb{Y}^n$ 使得 $y^i \prec x$,或 $h(x) > h(y^n)$,则x属于内缩区域;
 - 其余情况,若 $\exists y^i \in \mathbb{Y}^0$ 使得 $x \prec y^i$,则x属于扩张区域;
 - 其余情况,若x至少掌控了 \mathbb{Y} 中的两个点,则x属于反射区域;
 - 其余情况,即x掌控了 \mathbb{Y} 中的零或一个点,则x属于外缩区域。

4.4 算法细节

♣ Mads-NM-1. 迭代输入

在渐进障碍法(PB),中,每一步迭代最多有两个当前最优解:一个是算法迄今为止发现的最佳可行解,称为主轮询中心;另一个是h值最小的不可行解,称为次轮询中心。在Mads-NM算法中,我们只考虑主轮询中心。即第k步迭代的输出(第k+1步迭代的输入)为:当前最优解(主轮询中心) x^k ,框架尺寸参数 Δ^k ,违约函数障碍阈值 h^k_{max} ,以及截至第k步迭代为止算法评估过的点集 V^k 。

♣ Mads-NM-2. 生成单纯形

Mads-NM开始前,设置参数 $\pi_{radius} \geq 1, \pi_{svd} > 0$,对于第k+1次迭代,定义采样集

$$\mathbb{T}_{\pi_{radius}} = \{ x \in V^k \colon |x_i - x_i|^k \le \pi_{radius} \Delta_i^k, \ i \in \{1, 2, \dots, n\} \}$$

根据定义3.6将 $\mathbb{T}_{\pi_{radius}}$ 中的点排序,使得 $x_{i-1}=\mathrm{Best}(x_{i-1},x_i),\ (i=1,2,\cdots,p_k),$

$$\mathbb{T}_{\pi_{radius}} = \{x_0, x_1, \cdots, x_{p_k}\}$$

注意到 $x_0=x^k$,根据定义3.2"网格"可知 $\mathbb{T}_{\pi_{radius}}\subset M^k$.

step1. (添加顶点) 初始化 $\mathbb{Y} = \{x_0\}, i$ 从1到 p_k 进行如下循环:

生成矩阵 $A=\{y-x_0:\ y\in\mathbb{Y},\ y\neq x_0\}\cup\{x_i-x_0\}$,

- 若 $diag(\Delta^k)^{-1}A$ 的奇异值 $\geq \pi_{svd}$,则 $\mathbb{Y} \leftarrow \mathbb{Y} \cup \{x_i\}$;
- 否则 $\mathbb{Y} \leftarrow \mathbb{Y}$.

step2. (输出单纯形) 判断生成单纯形型的顶点个数

- 若|Y| = n + 1, 则输出Y;
- 否则输出 $\mathbb{Y} = \emptyset$.

根据生成的单纯形的输出结果 $\mathbb Y$,NM会在 M^k 上执行Mads搜索,进而进入Mads轮询。

♣ Mads-NM-3. NM执行Mads搜索

在第k+1步Mads-NM迭代中,对于生成的单纯形 $\mathbb{Y}\subset V^k$

step1. (更新单纯形)

- 若৺不是一个单纯形, 进行Step4;
- ullet 否则排序 $\mathbb{Y}=\{y^0,y^1,\cdots,y^n\}$ 并计算 \mathbb{Y}^0 和 \mathbb{Y}^n .

step2. (寻找新顶点)

- ullet 若 x_{\oplus}^r 属于内缩区域且 x_{\oplus}^{ic} 属于内缩区域,则进行Step4;
- ullet 若 x_{\oplus}^r 属于内缩区域且 x_{\oplus}^{ic} 不属于内缩区域,取 $t=x_{\oplus}^{ic}$;
- 除上述情况,若 x_{\oplus}^r 属于扩张区域,取 $t = \mathrm{Best}(x_{\oplus}^r, x_{\oplus}^e)$;
- ullet 除上述情况,若 x^r_\oplus 属于反射区域,取 $t=x^r_\oplus$;
- ullet 除上述情况,即 x_{\oplus}^r 属于外缩区域,取 $t=\mathrm{Best}(x_{\oplus}^r,x_{\oplus}^{oc})$;

step3. (替换最差点)

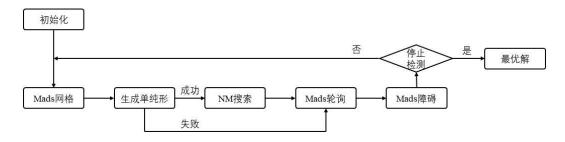
- ullet 若 $t\in V^k$,进行Step4;
- ullet 否则用t替换 y^n ,进行步骤Step1.

step4. (停止NM迭代) 输出Step2访问过的测试点集

NM停止可能有以下原因:

- (1) 输入Mads的单纯形为空集,跳过Mads搜索直接进入轮询;
- (2) 由于对NM的替换点进行了舍入操作,替换顶点 y^n 后 \mathbb{Y} 不再是一个单纯形,此时NM终止;
- (3) 替代顶点的建议值t可能是之前访问过的网格点 $(t \in V^k)$,为了防止出现循环,NM将终止;
- (4) 由于收缩会增大搜索步骤的成本, 当原本的NM需要收缩时, NM将终止;
- (5) 算法启动前设置参数 $\pi_{eval}\in\mathbb{N}$,每次NM搜索可执行的函数求值次数不能超过 π_{eval} ,否则NM将终止。

不等式约束优化Mads-NM流程图



🦺 Mads-NM-4. 收敛性分析

对Mads算法而言,只要确保每一次搜索时 S^k 是网格 M^k 的有限子集,收敛性就与搜索步骤无关[1]。而每一次NM搜索的采样集 $\mathbb{T}_{\pi_{radius}}$ 都是有限的,且算法保证了NM搜索不会循环卡死,故Mad-NM算法仍适用Mads的收敛性证明。

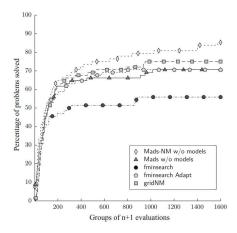
5.数值实验效果比较

经过一系列调参实验,文献[1]确定Mads-NM一组比较好的参数为: $\pi=(\pi_{svd},\pi_{eval},\pi_{radius})=(0.01,80n,8)$

5.1 无约束优化问题的比较

对于无约束优化问题,文献[1]使用了Mads-NM、Mads,以及应用了NM的fminsearch、fminsearch Adapt、grid NM共5种算法,在68个不同的测试问题上进行了比较。

Fig. 4 Data profiles using Mads-NM, Mads, fminsearch, fminsearch Adapt, and gridNM with a convergence tolerance of $\tau=10^{-5}$ on one replication of 68 test problems without constraints other than bounds



对无约束优化问题的数值实验表明,由此产生的Mads-NM算法优于Matlab实现的NM算法(fminsearch和fminsearch Adapt)、gridNM算法以及Mads算法。

5.2 有约束优化问题的比较

对于无约束优化问题,文献[1]使用了Mads-NM与Mads算法,在3个黑盒测试问题(LOCKWOOD、MDO、STYRENE)上进行了比较。

(1) LOCKWOOD

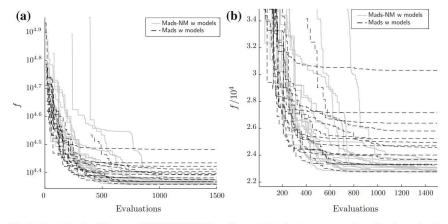


Fig. 5 Optimization history on 20 LOCKWOOD problems (right plot is a zoom on low objective values)

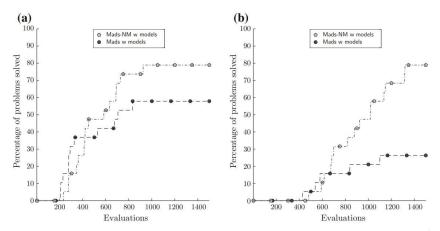


Fig. 6 Data profiles obtained with convergence tolerance τ on 20 LOCKWOOD problems. ${\bf a}~\tau=10^{-1}$ and ${\bf b}~\tau=10^{-2}$

(2) MDO

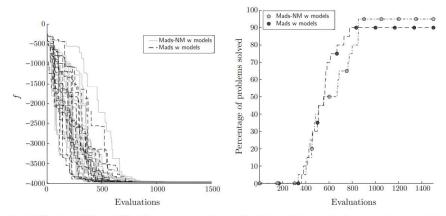


Fig. 7 Mads and Mads-NM with quadratic models on 20 MDO problems. a Optimization history and b Data profiles with $\tau=10^{-2}$

(3) STYRENE

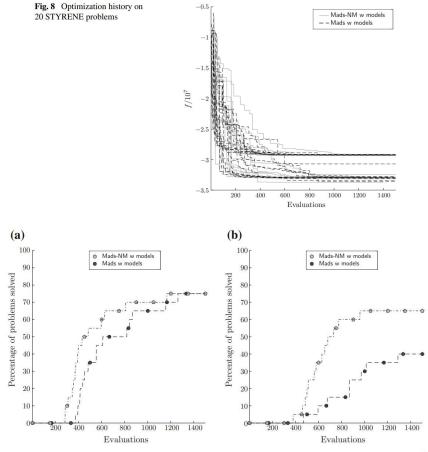


Fig. 9 Data profiles obtained with two convergence tolerances on 20 STYRENE problems, a $\tau=10^{-2}$ and b $\tau=10^{-3}$

在三个有约束工程问题上的实验表明,Mads-NM算法和Mads算法在最初的数百次函数求值过程中表现相当,但随着函数求值次数的增加,Mads-NM算法通常比Mads算法更能找到更好的可行解。解决问题百分比的差异方面:对于MDO问题 $(\tau=10^{-2})$ 差距约为5%;对于STYRENE问题 $(\tau=10^{-3})$ 差距约为25%;对于LOCKWOOD问题 $(\tau=10^{-2})$ 差距超过50%.

6. 参考文献

[1]Audet, C., Tribes, C. Mesh-based Nelder–Mead algorithm for inequality constrained optimization. Comput Optim Appl 71, 331–352 (2018).

[2]McKinnon, K.I.M.: Convergence of the Nelder-Mead simplex method to a nonstationary point. SIAMJ. Optim. 9(1), 148-158 (1998)

[3]Audet, C., Hare, W. (2017). Mesh Adaptive Direct Search. In: Derivative-Free and Blackbox Optimization. Springer Series in Operations Research and Financial Engineering. Springer, Cham.

7. 后记

在本学期最后两周里,我围绕论文Mesh-based Nelder—Mead algorithm for inequality constrained optimization展开学习,制作PPT汇报并书写了总结报告。这是一次非常难得的经历,让我对21世纪的黑盒优化算法研究有了一定的了解。

学习过程中我曾遇到过困难:论文对Mads算法的搜索-轮询迭代以及渐进障碍(PB)的介绍均十分简略,对理解Mads-NM算法造成了很大的阻碍。但令人欣喜的是,查阅资料时我发现论文作者之一Charles Audet曾参与教材Derivative-Free and Blackbox Optimization的编写。汇报结束后,我花费了一周时间阅读此教材的第五章(Mesh Adaptive Direct Search)和第十二章(Variables and Constraints),充分理解了PB障碍的Mads算法,并在本报告的第三节绘制了流程图进行总结。这本教材是我在学习中的意外收获,对于黑盒优化算法论述详实,值得我继续研读。

其他同学的文献汇报也让给我受益良多,文献11-13让我看到了Mads算法的不同变体,其余文献针对不同问题也引入了新的思想。

最后,衷心感谢范金燕老师和助教曹慧琳老师。在前14周的课程中我学到了许多下降方法,在15-16周的研讨中我了解到了21世纪的优化 算法研究,在未来的道路上我相信也会经常需要把学到的优化知识学以致用。再次对你们的付出表示衷心的感谢。