Line-Search Steepest Gradient Descent

Steepest Gradient Descent

 $x^{k+1}=x^k- au
abla f(x^k)$, where $\nabla f(x^k)$ is the grad or least-norm sub-grad of f , au is the step size.

不同au的选取方法 $(d = -\nabla f(x^k))$

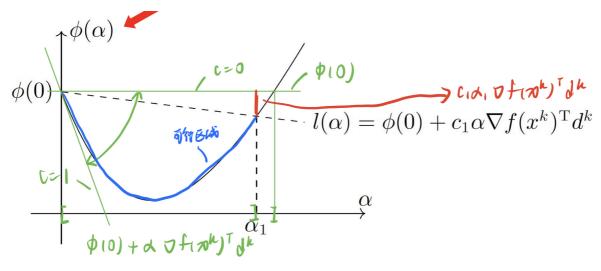
- constant $\tau=c$: 需要通过先验信息来合适地设置,过大会产生震荡,过小会使得收敛速度慢
- Diminishing au=c/k: 稳定性好且一定能收敛到局部极小,但收敛速度慢
- Exact line search $au=rg\min_{lpha}f(x^k+lpha d)$: 需要的迭代次数少,但每一次迭代都需要求解一个最小化问题
- Inexact line search $au \in \{lpha | f(x^k) f(x^k + lpha d) \geq -c \cdot lpha d^T
 abla f(x^k) \}$

Inexact Line-Search Steepest Gradient Descent

适用于连续且分片光滑的函数。

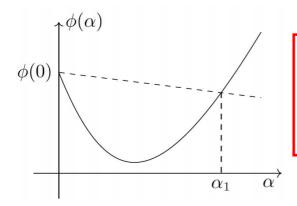
对于待优化的函数 $f(x^k)$,令 $\phi(\alpha)=f(x^k+\alpha d)$,则 $\phi(0)=f(x^k)$,函数在0处的斜率为 $\frac{\partial \phi(\alpha)}{\partial \alpha}|_{\alpha=0}=d^T\nabla f(x^k)$,令 $l(\alpha)=\phi(0)+c\cdot\alpha d^T\nabla f(x^k)$, $c\in(0,1)$, c 取0和1时, $l(\alpha)$ 如图中绿色所示。

 $au\in\{lpha|f(x^k)+c\cdotlpha d^T
abla f(x^k)\geq f(x^k+lpha d)\},c\in(0,1)$ 表示,当 c 取 c_1 时,选取的步长 lpha 要使得 $f(x^k+lpha d)$ 在直线 l(lpha) 的下方,图中蓝色部分为满足的区域, $f(x^k)+c\cdotlpha d^T
abla f(x^k)\geq f(x^k+lpha d)$ 称为Armijo condition。



所以au 的可行域为 $[0,\alpha_1]$ 。此外,若au 选得过小会导致收敛过慢或无法收敛到局部极小。实际使用时令 $au= au_0$, au_0 可以取得较大,然后不断令 $au\leftarrow au/2$ 直到au 满足Armijo condition。

Backtracking/Armijo line search



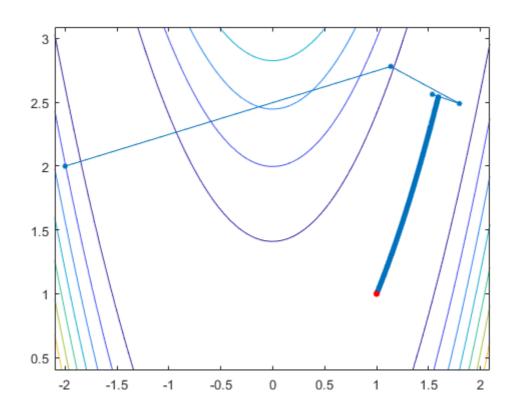
Choose search direction: $d=abla fig(x^kig)$ While $fig(x^k+ au dig)>fig(x^kig)+c\cdot au d^T
abla fig(x^kig)$ $au\leftarrow au/2$ Update iterate $x^{k+1}=x^k+ au d$

Repeat this until gradient is small or subdifferential contains zero.

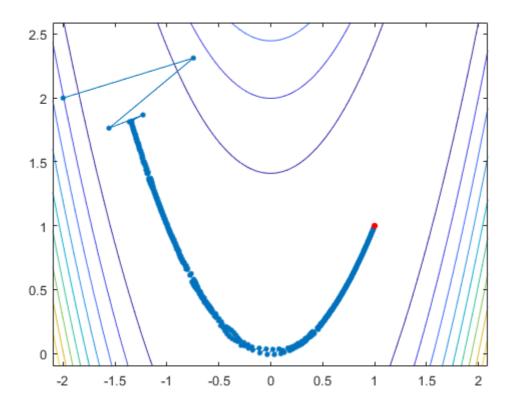
结果

2D

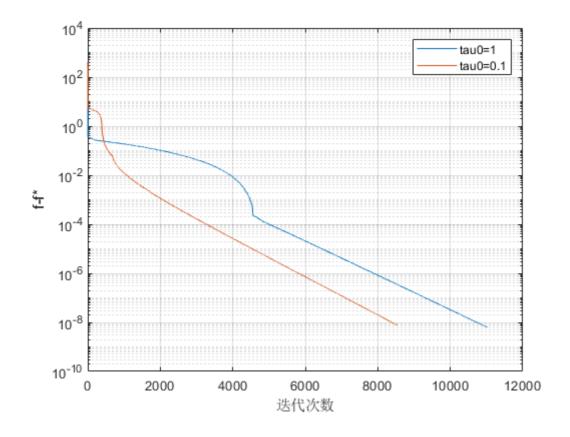
设置初解 $x_0=[-2,2]$,常数 $c=10^{-3}$,初始步长 $\tau_0=1$,得到的结果如下图所示。从结果图可知,对于非凸的目标函数,Backtracking line search 算法适用于非凸目标函数的优化,可以越过局部最优,快速收敛到最优解,迭代次数为11021次,耗时1.038375s。



设置初始步长 $au_0=0.1$,其他数值不变,得到的结果如下图所示。当初始步长较小时,算法将当前解沿着函数减少的方向收敛到最优解,但迭代次数更少,只有8562次,耗时0.543456s。



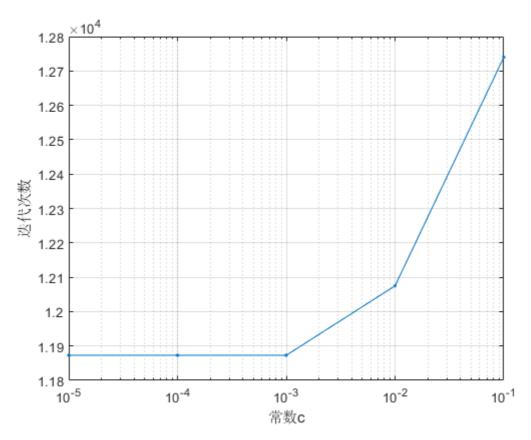
从迭代次数-函数值图可知,当初始步长为1时,在迭代的一开始函数值迅速下降,随后下降变得缓慢;而当步长为0.1时,函数值在迭代次数较小时都能快速减少,从而使得算法更快得找到最优解。导致这一结果的原因和函数的形式以及初解有关。



影响算法求解速度的因素研究

除了初解 x_0 外,算法还拥有两个参数,即常数 c 和初始步长 τ 。

首先是常数 c 对算法迭代次数的影响。分别设置常数 c 为 $\{10^{-4},10^{-3},10^{-2},10^{-1}\}$,得到算法的迭代次数如下图所示,从结果可知,常数 c 越小,算法的迭代次数也越少。



接着是初始步长 τ 对迭代次数的影响,结果如下图所示。由图可知,初始步长对于优化该函数所需的迭代次数的影响没有明显规律。

