



M05M11084 最优化理论、算法与应用

3 精确一维搜索方法



M05M11084

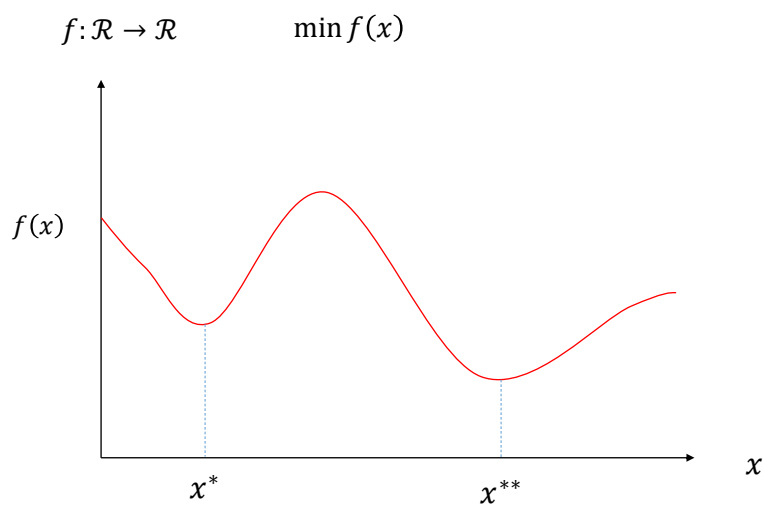
3 一维优化精确方法

参考：

1. 应用最优化方法及MATLAB实现，刘兴高，第3章
2. 最优化导论，Edwin K.P., Chong著，孙志强等译，第7章

1. 引言
2. 区间消去法（搜索法）
3. 逼近方法
4. 划界法

一维无约束优化问题



二维无约束优化问题

$$f: \mathcal{R}^2 \rightarrow \mathcal{R} \quad \min_{x \in \mathcal{R}^2} f(x)$$

问题：给定曲面上一点 x^k ，一个方向 d^k ，求步长 α 得到新的一点 $x^k + \alpha d^k$

当步长 α 变化时，构成曲面上一条曲线

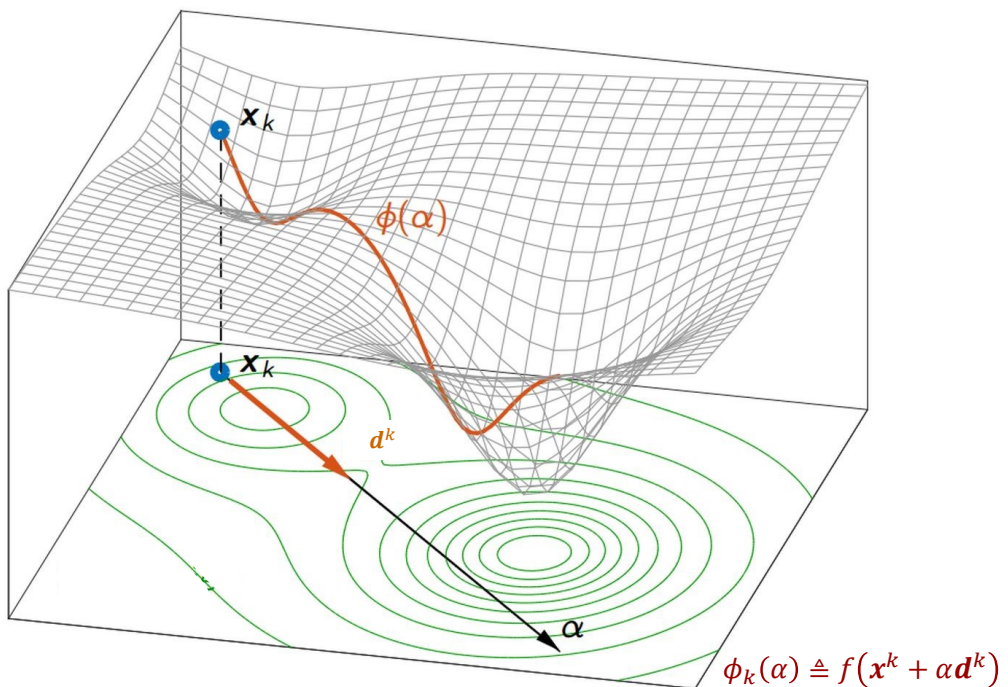
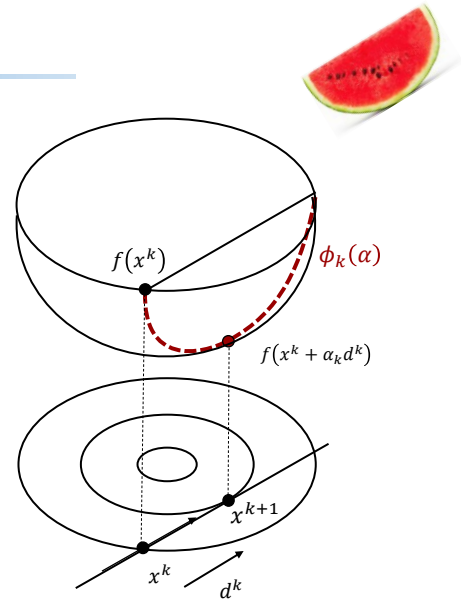
$$\phi_k(\alpha) \triangleq f(x^k + \alpha d^k)$$

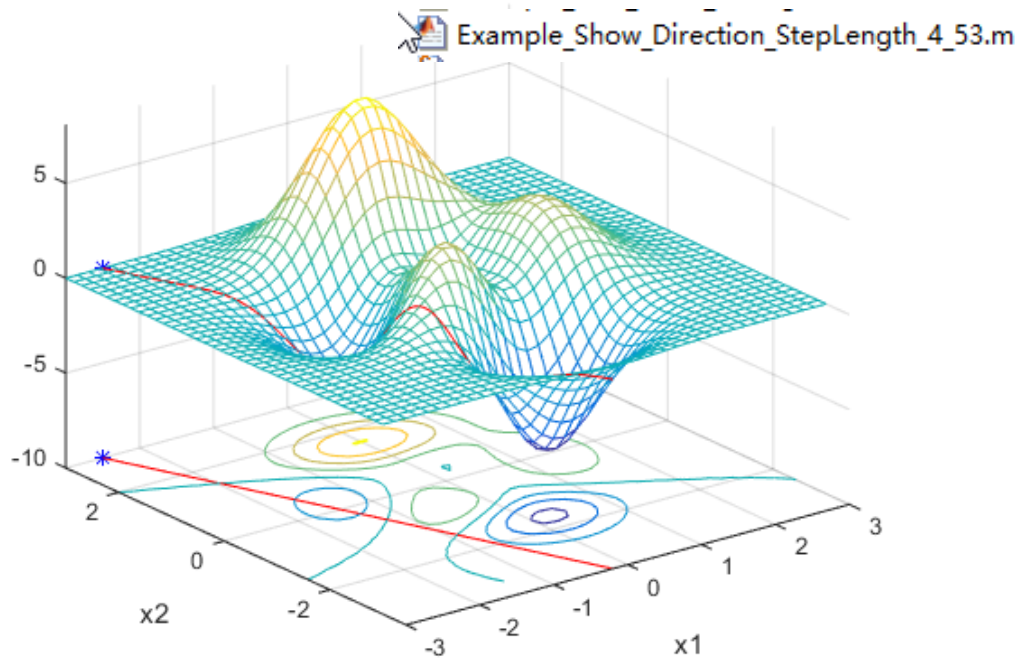
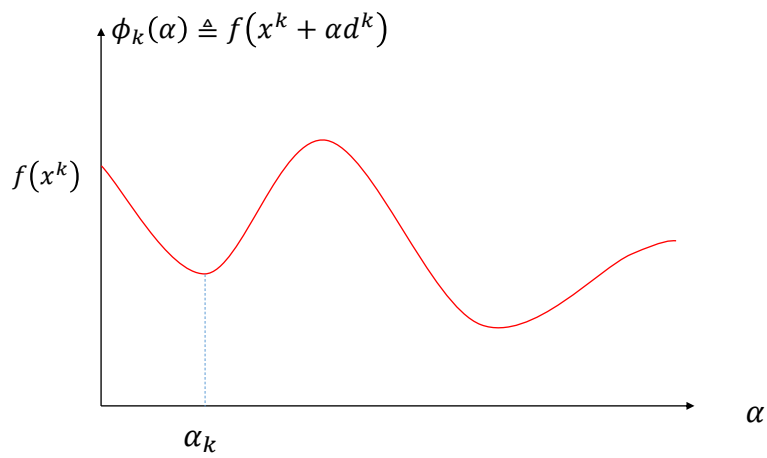
求这条曲线上使 $\phi_k(\alpha)$ 到达最小的那个步长

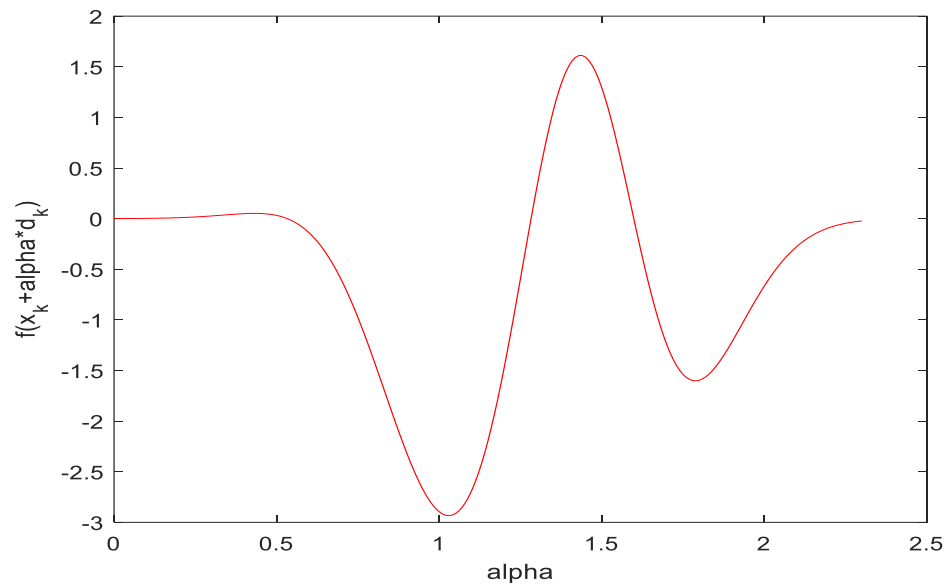
$$\alpha_k = \operatorname{argmin}_{\alpha > 0} \phi_k(\alpha)$$

$$x^{k+1} = x^k + \alpha_k d^k$$

即，从曲面上点 x^k 出发，沿着 d^k 方向，走步长 α_k ， $f(x^{k+1}) = \min_{\alpha > 0} f(x^k + \alpha d^k)$ 得到函数下降量最大的点 x^{k+1}







扩展到 n 维函数

n 维变量的函数

$$f: \mathcal{R}^n \rightarrow \mathcal{R} \quad \min_{x \in \mathcal{R}^n} f(x)$$

给定：曲面上一点 x^k ，一个方向 d^k ，步长 α

得到新的一点 $x^k + \alpha d^k$

➡ 一维搜索

当步长 α 变化时，构成曲面上一条曲线

$$\phi_k(\alpha) \triangleq f(x^k + \alpha d^k)$$

求这条曲线上使到达最小的那个步长

$$\alpha_k = \underset{\alpha > 0}{\operatorname{argmin}} \phi_k(\alpha)$$

$$x^{k+1} = x^k + \alpha_k d^k$$

从曲面上点 x^k 出发，沿着 d^k 方向，走步长 α_k ，得到函数下降最大的一个点 x^{k+1}

$$f(x^{k+1}) = \min_{\alpha > 0} f(x^k + \alpha d^k)$$

精确一维优化问题描述

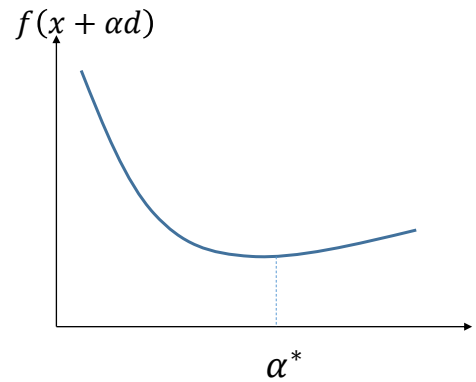
已知目标函数 $f: \mathcal{R}^n \rightarrow \mathcal{R}$ ，求从点 x 出发、沿着下降方向 d 的最佳步长 α^* ，使得 $f(x + \alpha^*d)$ 取极小值

等价于：一维无约束优化问题

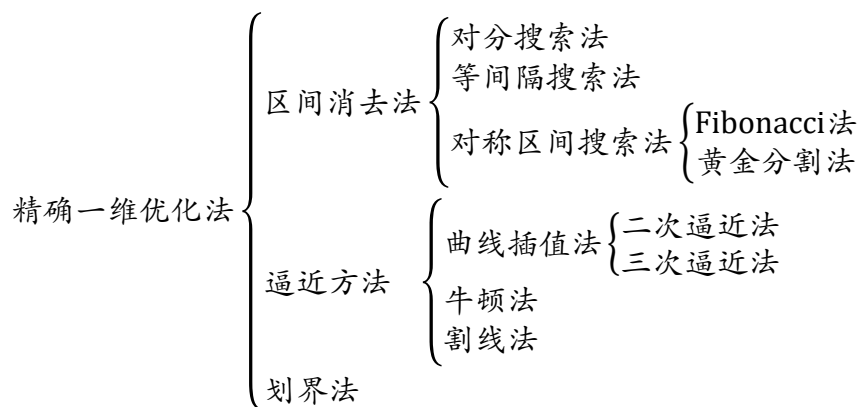
$$\min_{\alpha} f(x + \alpha d)$$

$$\alpha^* = \operatorname{argmin}_{\alpha} f(x + \alpha d)$$

$$\phi(\alpha) = f(x + \alpha d)$$



怎么求解？



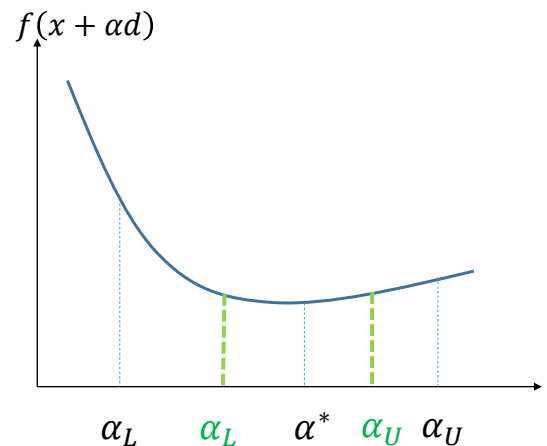
1. 引言
2. 区间消去法（搜索法）
 - 2.1 对分搜索法
 - 2.2 等间隔搜索法
 - 2.3 对称区间搜索法
 - Fibonacci法
 - 黄金分割法
3. 逼近方法
4. 划界法

区间消去法的基本思想

不定区间：含 α^* 的单峰区间 $[\alpha_L \ \alpha_U]$

单峰函数： $\phi(\alpha) = f(x + \alpha d)$, $\alpha \in [\alpha_L \ \alpha_U]$

- 不断缩减不定区间的长度
直至小于指定的精度
- 取其中点近似为极小点，即最佳步长 α^*



区间消去的实现

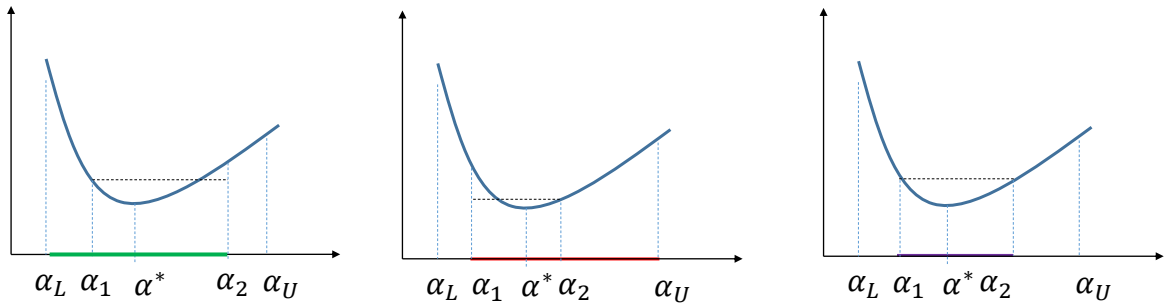
选取两个试探点 $\alpha_1, \alpha_2 \in [\alpha_L \ \alpha_U]$, $\alpha_1 < \alpha_2$, $[\alpha_L \ \alpha_U]$ 是不定区间

根据单峰函数的性质

①若 $f(x + \alpha_1 d) < f(x + \alpha_2 d)$, 则 $\alpha^* \in [\alpha_L \ \alpha_2]$

②若 $f(x + \alpha_1 d) > f(x + \alpha_2 d)$, 则 $\alpha^* \in [\alpha_1 \ \alpha_U]$

③若 $f(x + \alpha_1 d) = f(x + \alpha_2 d)$, 则 $\alpha^* \in [\alpha_1 \ \alpha_2]$



区间消去的效率指标

① 不定区间的缩减率

$$\tau^k = \frac{\alpha_U^{k+1} - \alpha_L^{k+1}}{\alpha_U^k - \alpha_L^k}$$

$[\alpha_L \ \alpha_U]$ 经过 k 次缩减后的不定区间为 $[\alpha_L^k \ \alpha_U^k]$

② 函数估计值次数

缩减一次不定区间所需计算目标函数值得次数

小
效率
高
少

区间消去算法

Given $[\alpha_L^0 \ \alpha_U^0]$, tolerance $tol > 0$, $k \leftarrow 0$;

while $|\alpha_U^k - \alpha_L^k| > tol$;

 Choose α_1, α_2 : $\alpha_L^k < \alpha_1 < \alpha_2 < \alpha_U^k$

 Compute $\phi_1 = \phi(\alpha_1), \phi_2 = \phi(\alpha_2)$

If $\phi_1 < \phi_2$ $[\alpha_L^{k+1} \ \alpha_U^{k+1}] = [\alpha_L^k \ \alpha_2]$

else if $\phi_1 > \phi_2$ $[\alpha_L^{k+1} \ \alpha_U^{k+1}] = [\alpha_1 \ \alpha_U^k]$

else $[\alpha_L^{k+1} \ \alpha_U^{k+1}] = [\alpha_1 \ \alpha_2]$

end(if)

$k \leftarrow k + 1$;

end (while)

$$a^* = \frac{1}{2}(\alpha_U^k + \alpha_L^k)$$

如何确定 α_1, α_2 ?

多种方法



{ 对分搜索法
 等间隔搜索法
 对称区间搜索法 { Fibonacci法
 黄金分割法

1. 引言

2. 区间消去法（搜索法）

2.1 对分搜索法

2.2 等间隔搜索法

2.3 对称区间搜索法

- Fibonacci法

- 黄金分割法

3. 逼近方法

4. 划界法

2.1 对分搜索法

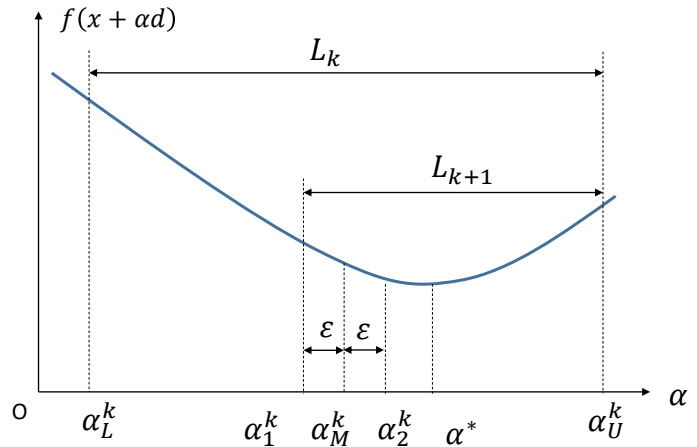
设初始不定区间 $[\alpha_L \ \alpha_U]$ 经过 k 次搜索缩减为 $[\alpha_L^k \ \alpha_U^k]$

中点: $\alpha_M^k = \frac{1}{2}(\alpha_L^k + \alpha_U^k)$

对 α_M^k 做微小的扰动 $\pm\varepsilon, \varepsilon > 0$

得到关于中点对称的两个试探步长:

$$\begin{cases} \alpha_1^k = \alpha_M^k - \varepsilon \\ \alpha_2^k = \alpha_M^k + \varepsilon \end{cases}$$



$$\begin{cases} \alpha_1^k = \frac{1}{2}(\alpha_L^k + \alpha_U^k) - \varepsilon \\ \alpha_2^k = \frac{1}{2}(\alpha_L^k + \alpha_U^k) + \varepsilon \end{cases}$$

比较 $f(x + \alpha_1^k d)$ 和 $f(x + \alpha_2^k d)$

↓

$[\alpha_L^{k+1} \ \alpha_U^{k+1}]$

当不定区间长度小于指定精度 tol 时,
 $\alpha^* =$ 中点

$$L_k = \alpha_U^k - \alpha_L^k$$

$$L_{k+1} = \alpha_U^{k+1} - \alpha_L^{k+1} = \frac{1}{2}L_k + \varepsilon$$

$$L_{k+1} = \frac{1}{2}L_k + \varepsilon$$

$$L_{k+1} = \frac{1}{2}L_k + \varepsilon$$

$$= \frac{1}{2} \left(\frac{1}{2}L_{k-1} + \varepsilon \right) + \varepsilon$$

$$= \frac{1}{2^2}L_{k-1} + \left(\frac{1}{2} + 1 \right) \varepsilon$$

$$= \frac{1}{2^2} \left(\frac{1}{2}L_{k-2} + \varepsilon \right) + \left(\frac{1}{2} + 1 \right) \varepsilon$$

$$= \frac{1}{2^3}L_{k-2} + \left(\frac{1}{2^2} + \frac{1}{2} + 1 \right) \varepsilon$$

$$= \frac{1}{2^{k+1}}L_0 + \left(\frac{1}{2^k} + \dots + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2} + 1 \right) \varepsilon$$

$$= \frac{1}{2^{k+1}}L_0 + \left(2 - \frac{1}{2^k} \right) \varepsilon$$

$$< \frac{1}{2^{k+1}}L_0 + 2\varepsilon$$

$$S = \frac{1}{2^k} + \dots + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2} + 1$$

$$\frac{1}{2}S = \frac{1}{2^{k+1}} + \dots + \frac{1}{2^3} + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2}$$

$$\frac{1}{2}S = 1 - \frac{1}{2^{k+1}}$$

$$S = 2 - \frac{1}{2^k}$$

$$L_{k+1} < \frac{1}{2^{k+1}}L_0 + 2\varepsilon$$

如果要求 $L_{k+1} < tol$, 可由 $\frac{1}{2^{k+1}}L_0 + 2\varepsilon < tol$

$$\frac{L_0}{tol - 2\varepsilon} < 2^{k+1}$$

$$\ln \frac{L_0}{tol - 2\varepsilon} < (k+1) \ln 2$$

$$\ln \frac{L_0}{tol - 2\varepsilon} < (k+1) \ln 2$$

$$k+1 > \frac{\ln L_0 - \ln(tol - 2\varepsilon)}{\ln 2}$$

$$k > 1.443(\ln L_0 - \ln(tol - 2\varepsilon)) - 1$$

$$tol > 2\varepsilon$$

$$\varepsilon = 0.1tol$$

算法的效率与难点

① 不定区间的缩减率略大于0.5，为

$$\tau^k = \frac{\alpha_U^{k+1} - \alpha_L^{k+1}}{\alpha_U^k - \alpha_L^k} = \frac{0.5(\alpha_U^k - \alpha_L^k) + \varepsilon}{\alpha_U^k - \alpha_L^k} = \frac{0.5L_k + \varepsilon}{L_k}$$

② 函数值估计次数为2

对分搜索法的实现难点: $tol > 2\varepsilon \rightarrow \varepsilon < 0.5tol$

一般取: $\varepsilon = 0.1tol$

对分搜索算法

Given x 、 d 、 f , $[\alpha_L^0 \ \alpha_U^0]$, tolerance $tol > 0$, $k \leftarrow 0$;

while $|\alpha_U^k - \alpha_L^k| > tol$;

 Compute: $\alpha_M = \frac{1}{2}(\alpha_L^k + \alpha_U^k)$ $\begin{cases} \alpha_1^k = \alpha_M - \varepsilon & f_1 = f(x + \alpha_1^k d) \\ \alpha_2^k = \alpha_M + \varepsilon & f_2 = f(x + \alpha_2^k d) \end{cases}$

If $f_1 < f_2$ $[\alpha_L^{k+1} \ \alpha_U^{k+1}] = [\alpha_L^k \ \alpha_2^k]$

elseif $f_1 > f_2$ $[\alpha_L^{k+1} \ \alpha_U^{k+1}] = [\alpha_1^k \ \alpha_U^k]$


else $[\alpha_L^{k+1} \ \alpha_U^{k+1}] = [\alpha_1^k \ \alpha_2^k]$

end(if)

$k \leftarrow k + 1$;

end (while)

$$a^* = \frac{1}{2}(\alpha_U^k + \alpha_L^k)$$

 Dichotomous_search.m

实例测试

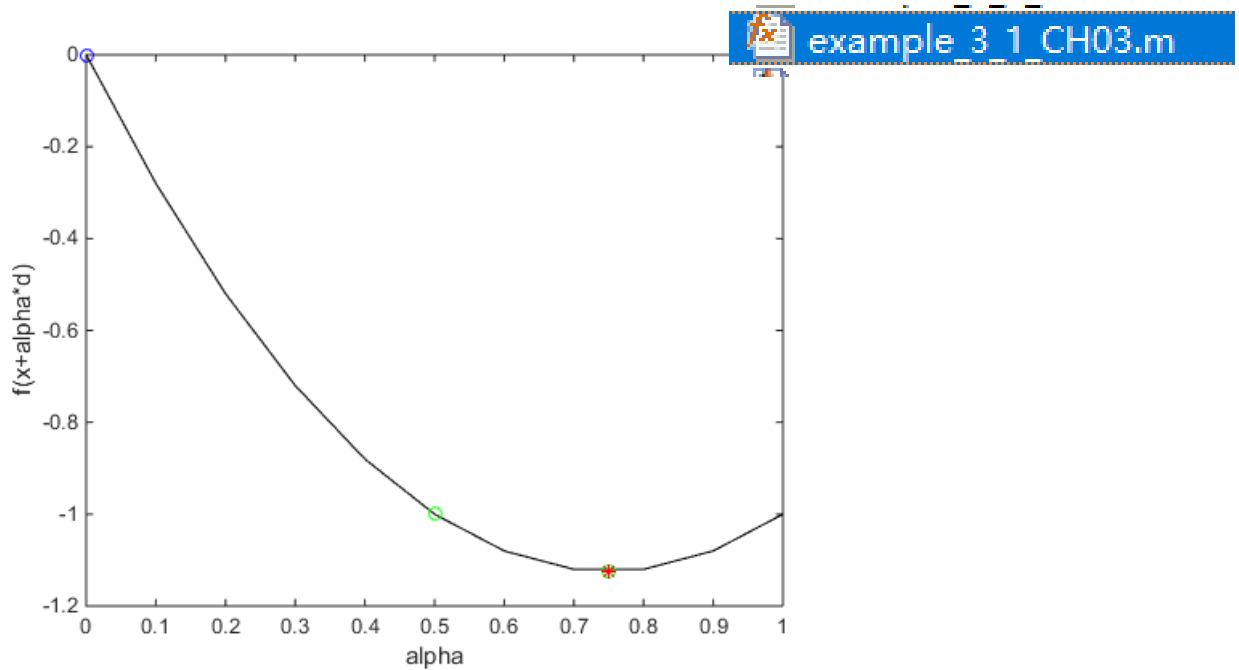
例3.1 已知函数 $f(x) = 2x^2 - x - 1$ 在当前点 $x = -0.5$ 处的一个下降方向 $d = 1$ 和不定区间 $\alpha^* \in [0 \ 1]$ ，用对分搜索法获取最佳步长（取 $tol = 1 \times 10^{-4}$ ）。

解：函数 $f(x)$ 是凸函数，且 $f(0.25) = -1.125$ 。

```
alpha_star=0.7500
x_next=0.2500
f_next=-1.1250
k=2
```

 example_3_1_CH03.m

$$\phi(\alpha) = f(-0.5 + \alpha)$$



例3.2 已知函数 $f(\mathbf{x}) = x_1^2 + x_2^2 - 1$ 在当前点 $\mathbf{x}^0 = (2,2)$ 处的一个下降方向 $\mathbf{d} = (-1, -1)$ 和不定区间 $\alpha^* \in [0 \ 2]$ ，用对分搜索法获取最佳步长（取 $\text{tol} = 1 \times 10^{-6}$ ）。

解：函数 $f(\mathbf{x})$ 是凸函数，且 $f(0,0) = -1$ 。

```
alpha_star=2.0000
```

```
x_next=1.0e-06*[0.4778  0.4778]
```

```
f_next=-1.0000
```

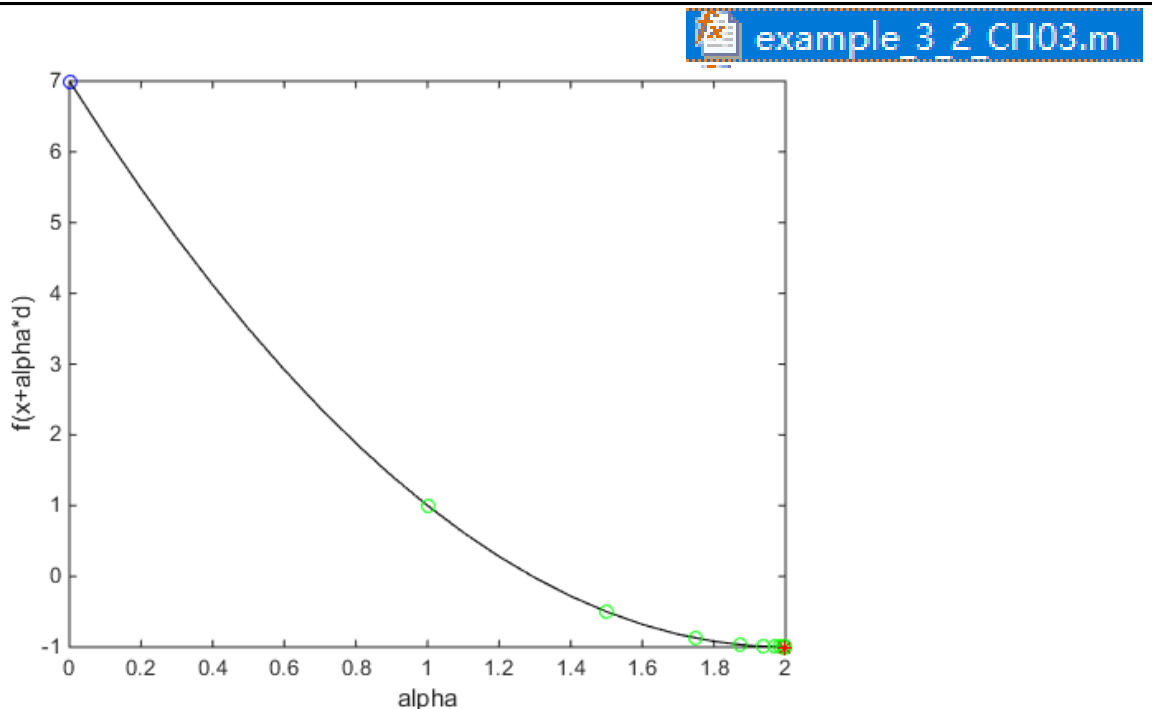
```
k=21
```



example_3_2_CH03.m

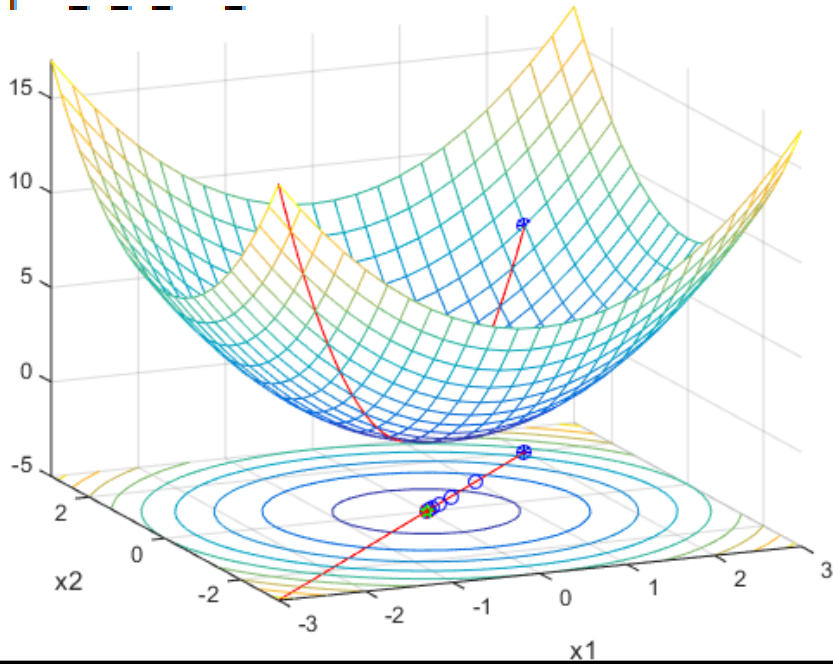
当 tol 的值由大变小时，数值解趋于解析解

$$\phi(\alpha) = f(\mathbf{x}^0 + \alpha \mathbf{d}) = (2 - \alpha)^2 + (2 - \alpha)^2 - 1$$





example_3_2_3D_CH03.m



例3.3 已知函数 $f(x) = \begin{cases} -x + 3 & x \leq 2 \\ \frac{1}{2}x & x > 2 \end{cases}$ 在当前点 $x = 3$ 处的一个下降方向 $d = -1$

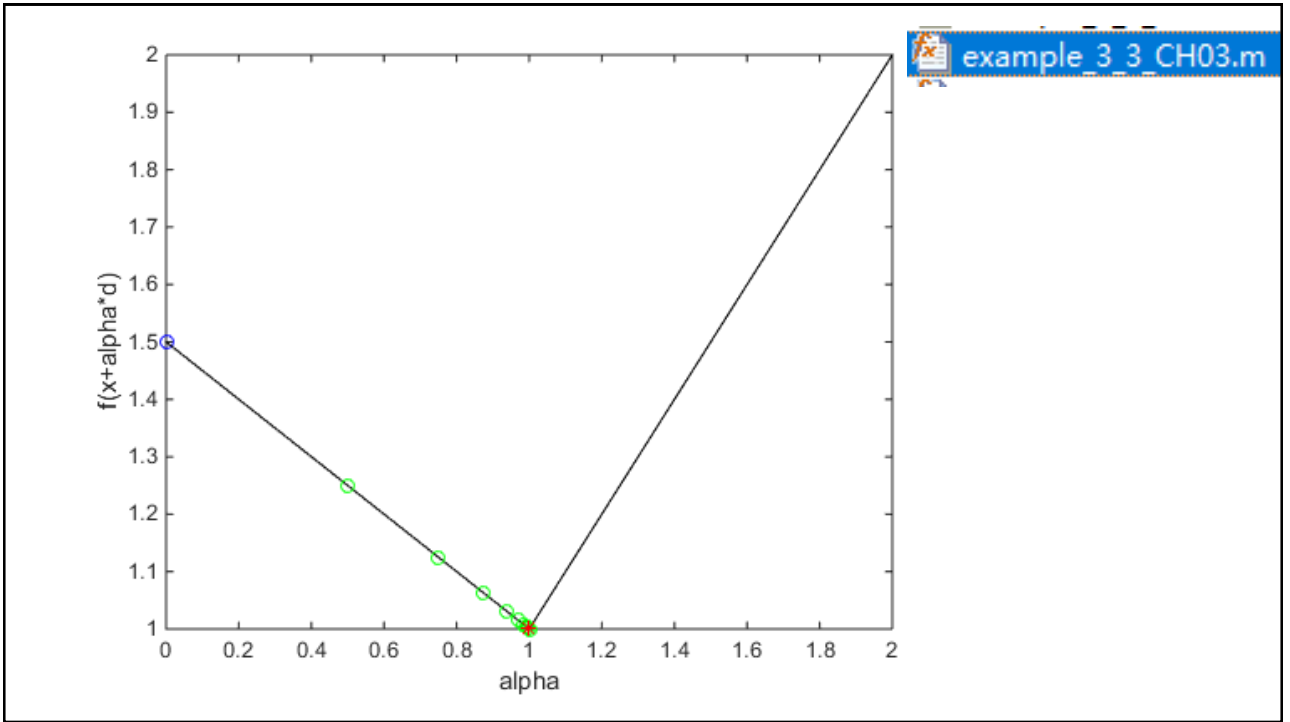
和不定区间 $\alpha^* \in [0 \ 2]$ ，用对分搜索法获取最佳步长（取 $tol = 1 \times 10^{-4}$ ）。

解：函数 $f(x)$ 是凸函数，且 $f(2) = 1$ 。

```
alpha_star=3.0519e-05
x_next=2.0000
f_next=1.0000
k=15
```



example_3_3_CH03.m



1. 引言
2. 区间消去法（搜索法）
 - 2.1 对分搜索法
 - 2.2 等间隔搜索法
 - 2.3 对称区间搜索法
 - Fibonacci法
 - 黄金分割法
3. 逼近方法
4. 划界法

等间隔搜索的基本思想

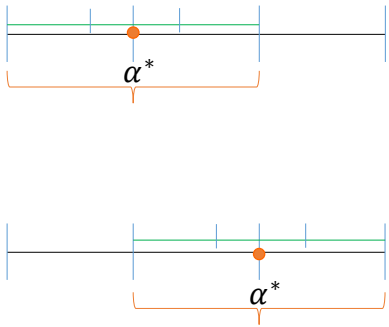
将不定区间 $[\alpha_L, \alpha_U]$ N 等分, 得到 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_{N-1}$, 找出函数值最小点的 α_M ,
则子区间 $[\alpha_{M-1}, \alpha_{M+1}]$ 是包含最佳步长 α^* 的单谷区间;
以此作为新的不定区间再进行 N 等分,

N	不定区间的 缩减率	函数值 估计次数
3	2/3 小	2 少
4	1/2 中	2 少
5	2/5 大	4 多

当 $N = 4$ 时, 就是三点等间隔搜索法

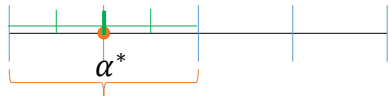
- 不定区间的缩减率为1/2
 - 函数值估计次数2
- } 效率最高

二点等间隔搜索法

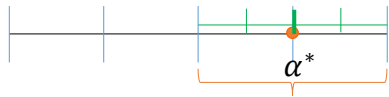
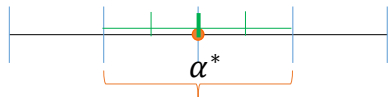


N	不定区间的 缩减率	函数值 估计次数
3	2/3	2

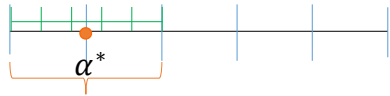
三点等间隔搜索法



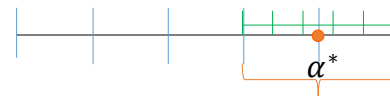
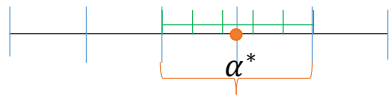
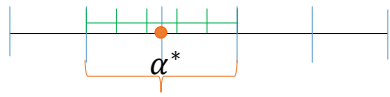
N	不定区间的 缩减率	函数值 估计次数
4	$1/2$	2

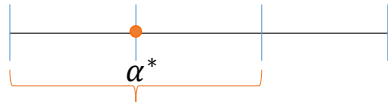


四点等间隔搜索法

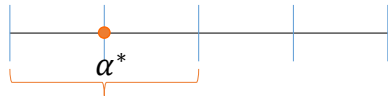


N	不定区间的 缩减率	函数值 估计次数
5	$2/5$	4

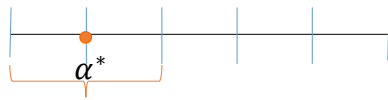




二点等间隔搜索法



三点等间隔搜索法



四点等间隔搜索法

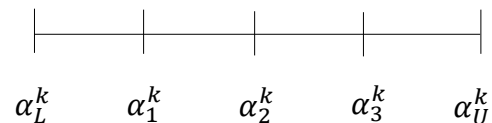
N	不定区间的 缩减率	函数值 估计次数
3	$2/3$	2
4	$1/2$	2
5	$2/5$	4

三点等间隔搜索法的详述

初始不定区间 $[\alpha_L \quad \alpha_U]$ 经过 k 次搜索缩减为 $[\alpha_L^k \quad \alpha_U^k]$, $L_k = \alpha_U^k - \alpha_L^k$

$$\begin{cases} \alpha_1^k = \alpha_L^k + \frac{1}{4}L_k \\ \alpha_2^k = \alpha_L^k + \frac{1}{2}L_k \\ \alpha_3^k = \alpha_L^k + \frac{3}{4}L_k \end{cases}$$

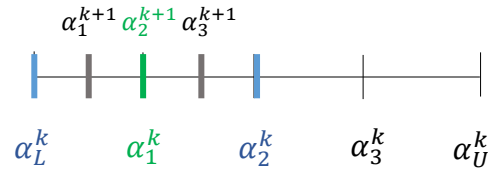
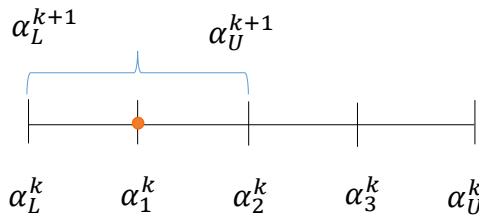
$$M = \operatorname{argmin}_{i=1,2,3} \{f(x + \alpha_i^k d)\}$$



M	α_L^{k+1}	α_U^{k+1}	α_2^{k+1}	$f(x + \alpha_2^{k+1}d)$
1	α_L^k	α_2^k	α_1^k	$f(x + \alpha_1^k d)$
2	α_1^k	α_3^k	α_2^k	$f(x + \alpha_2^k d)$
3	α_2^k	α_U^k	α_3^k	$f(x + \alpha_3^k d)$

$$L_{k+1} = \frac{1}{2}L_k$$

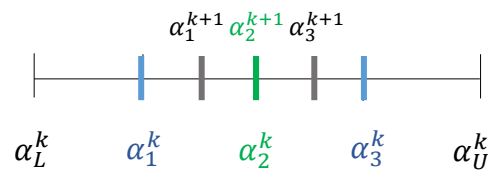
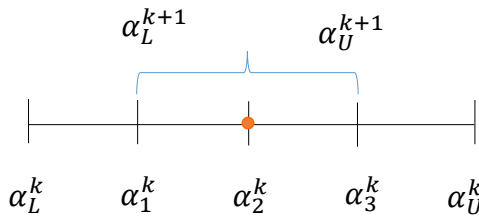
继承第 k 次的结果
减少计算量



M	α_L^{k+1}	α_U^{k+1}	α_2^{k+1}	$f(x + \alpha_2^{k+1}d)$
1	α_L^k	α_2^k	α_1^k	$f(x + \alpha_1^k d)$
2	α_1^k	α_3^k	α_2^k	$f(x + \alpha_2^k d)$
3	α_2^k	α_U^k	α_3^k	$f(x + \alpha_3^k d)$

$$L_{k+1} = \frac{1}{2}L_k$$

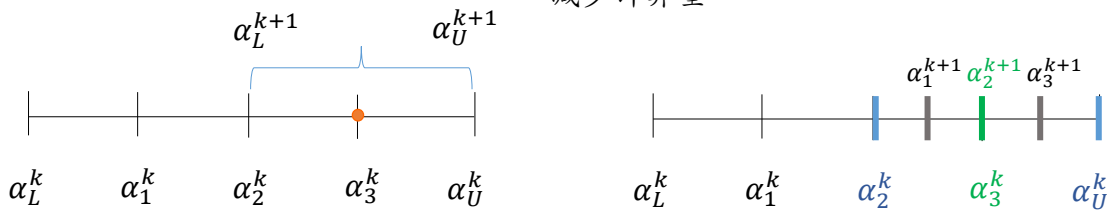
继承第 k 次的结果
减少计算量



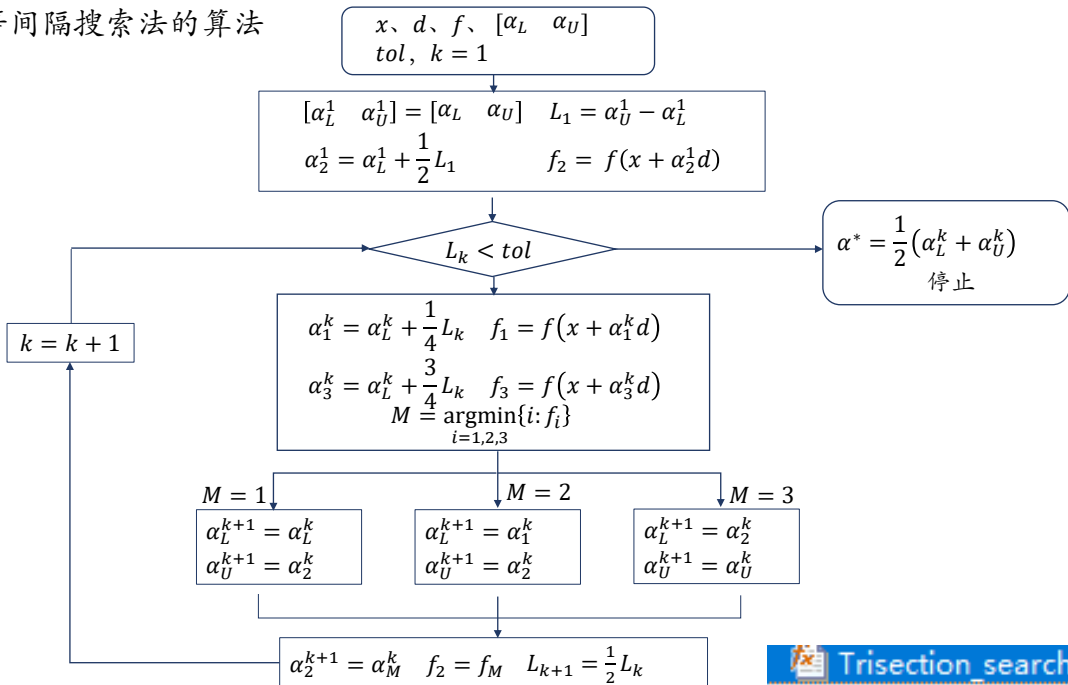
M	α_L^{k+1}	α_U^{k+1}	α_2^{k+1}	$f(x + \alpha_2^{k+1}d)$
1	α_L^k	α_2^k	α_1^k	$f(x + \alpha_1^k d)$
2	α_1^k	α_3^k	α_2^k	$f(x + \alpha_2^k d)$
3	α_2^k	α_U^k	α_3^k	$f(x + \alpha_3^k d)$

$$L_{k+1} = \frac{1}{2}L_k$$

继承第 k 次的结果
减少计算量



三点等间隔搜索法的算法




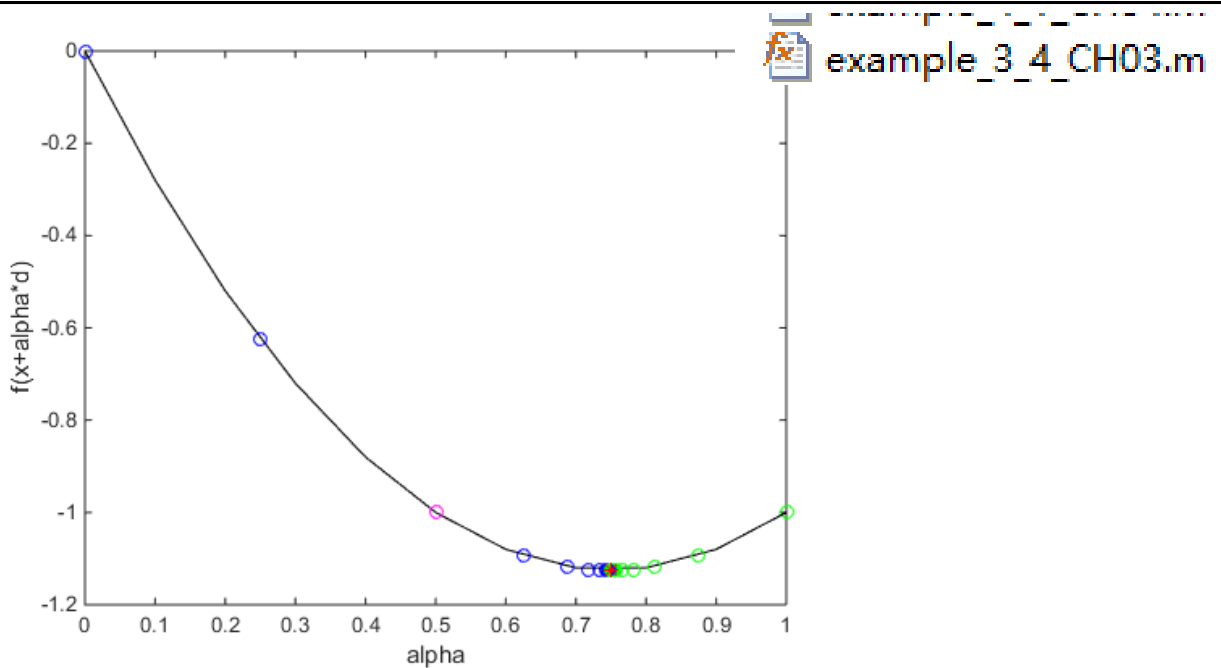
实例测试

例3.4 已知函数 $f(x) = 2x^2 - x - 1$ 在当前点 $x = -0.5$ 处的一个下降方向 $d = 1$ 和不定区间 $\alpha^* \in [0 \ 1]$ ，用三点等分搜索法获取最佳步长（取 $tol = 1 \times 10^{-4}$ ）

解：函数 $f(x)$ 是凸函数，且 $f(0.25) = -1.125$ 。

```
alpha_star=0.7500
x_next=0.2500
f_next=-1.1250
k=14
```

 example_3_4_CH03.m



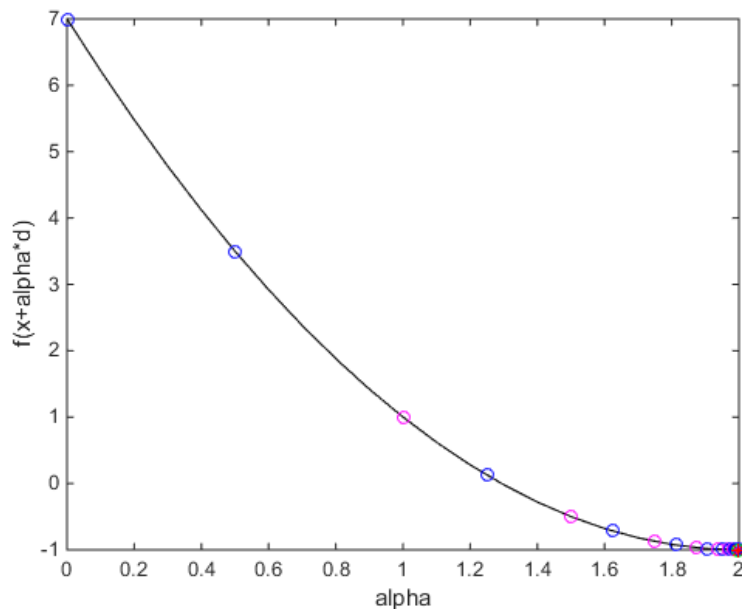
例3.5 已知函数 $f(x) = x_1^2 + x_2^2 - 1$ 在当前点 $x = (2,2)$ 处的一个下降方向 $d = (-1,-1)$ 和不定区间 $\alpha^* \in [0 \ 2]$ ，用三点等分搜索法获取最佳步长（取 $tol = 1 \times 10^{-6}$ ）

解：函数 $f(x)$ 是凸函数，且 $f(0,0) = -1$ 。

```
alpha_star=2.0000
x_next=1.0e-06*[0.4768  0.4768]
f_next=-1.0000
k=21
```

example_3_5_CH03.m

改变 tol 的值，发现 tol 由大至小，数值解趋于解析解




example_3_5_CH03.m

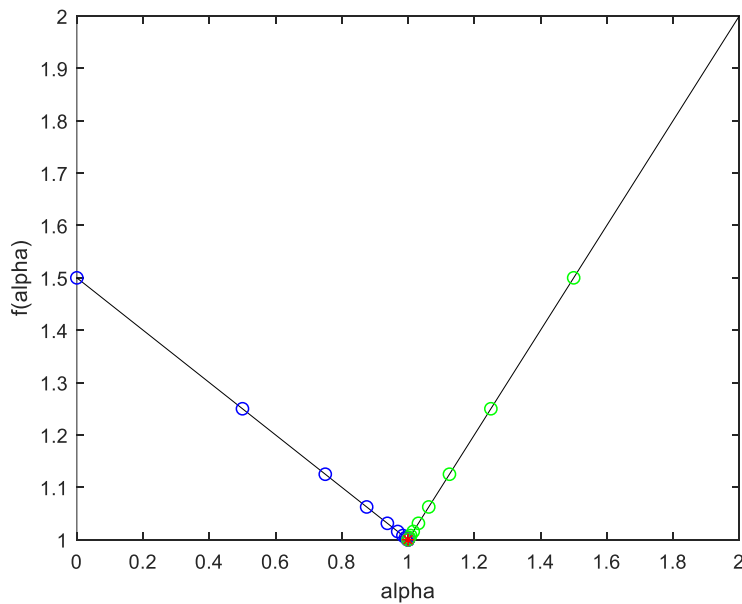
例3.6 已知函数 $f(x) = \begin{cases} -x + 3 & x \leq 2 \\ \frac{1}{2}x & x > 2 \end{cases}$ 在当前点 $x = 3$ 处的一个下降方向 $d = -1$


和不定区间 $\alpha^* \in [0 \ 2]$ ，用三点等分搜索法获取最佳步长（取 $tol = 1 \times 10^{-4}$ ）。

解：函数 $f(x)$ 是凸函数，且 $f(2) = 1$ 。

```
alpha_star = 3.0518e-05
x_next = 2.0000
f_next = 1.0000
k = 15
```

 example_3_6_CH03.m



 example_3_6_CH03.m

1. 引言
2. 区间消去法（搜索法）
 - 2.1 对分搜索法
 - 2.2 等间隔搜索法
 - 2.3 对称区间搜索法
 - Fibonacci法
 - 黄金分割法
3. 逼近方法
4. 划界法

见下节

003-02 一维优化精确方法-对称搜索 逼近法 划界法