

第九章 一维搜索(line search)

$$(LS) \quad \min_{\lambda} f(x^{(k)} + \lambda d^{(k)})$$

如果求得的 λ_k , 使得

$$f(x^{(k)} + \lambda_k d^{(k)}) = \min_{\lambda} f(x^{(k)} + \lambda d^{(k)})$$

则称该一维搜索为精确一维搜索(Exact Line Search).

称 λ_k 为最优步长.

如果存在 λ_k , 使得

$$f(x^{(k)} + \lambda_k d^{(k)}) < f(x^{(k)})$$

则称该一维搜索为非精确一维搜索(Inexact Line Search).

- 精确一维搜索通常有两种实现方式：
- （**1**）试探法：按某种方式找试探点，通过一系列试探点来确定极小点。
- （**2**）函数逼近法（插值法）：用某种较简单的曲线逼近原来的函数曲线，通过求逼近函数的极小点来估计目标函数的极小点。

一维搜索的闭性

定义：算法映射 $M : E^n \times E^n \rightarrow 2^{E^n}$ 定义为：

$$M(x, d) = \{y \mid y = x + \bar{\lambda}d, \\ \bar{\lambda} \text{ 满足 } f(x + \bar{\lambda}d) = \min_{\lambda \geq 0} f(x + \lambda d)\}.$$

定理：设 $f(x)$ 是定义在 E^n 上的连续函数， $d \neq 0$ ，
则算法映射 M 在 (x, d) 处是闭的。

证明：设 $\{x^{(k)}\}$ 和 $\{d^{(k)}\}$ 是两个序列，且 $(x^{(k)}, d^{(k)}) \rightarrow (x, d)$ ，

又设 $y^{(k)} \in M(x^{(k)}, d^{(k)})$ ，且 $y^{(k)} \rightarrow y$ 。

以下证明 $y \in M(x, d)$ 。

对每个 k , 存在 $\lambda_k \geq 0$, 使得 $y^{(k)} = x^{(k)} + \lambda_k d^{(k)}$ (1)

$\because d \neq 0, \therefore$ 当 k 充分大时, 必有 $d^{(k)} \neq 0$, 因此

$$\lambda_k = \frac{\|y^{(k)} - x^{(k)}\|}{\|d^{(k)}\|}$$
$$\Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} \lambda_k = \bar{\lambda} = \frac{\|y - x\|}{\|d\|}$$

(1) 中令 $k \rightarrow \infty$, 得 $y = x + \bar{\lambda} d$

根据 M 的定义, 对每个 k 及 $\lambda \geq 0$, 有 $f(y^{(k)}) \leq f(x^{(k)} + \lambda d^{(k)})$

由于 f 连续, 令 $k \rightarrow \infty$, 得 $f(y) \leq f(x + \lambda d)$

$$\Rightarrow f(x + \bar{\lambda} d) = \min_{\lambda \geq 0} f(x + \lambda d)$$

$$\Rightarrow y \in M(x, d).$$

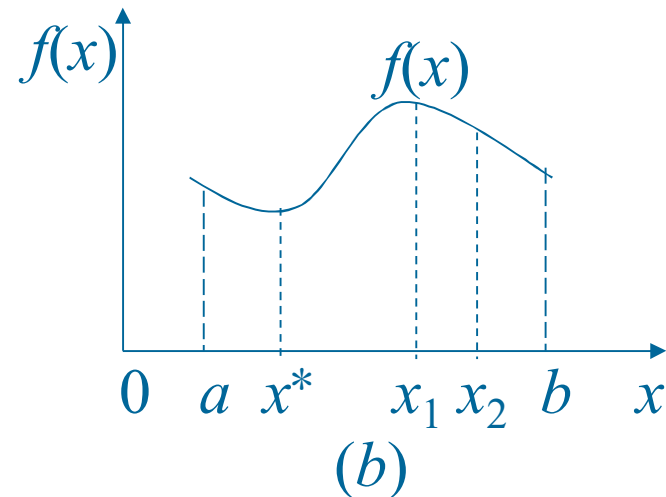
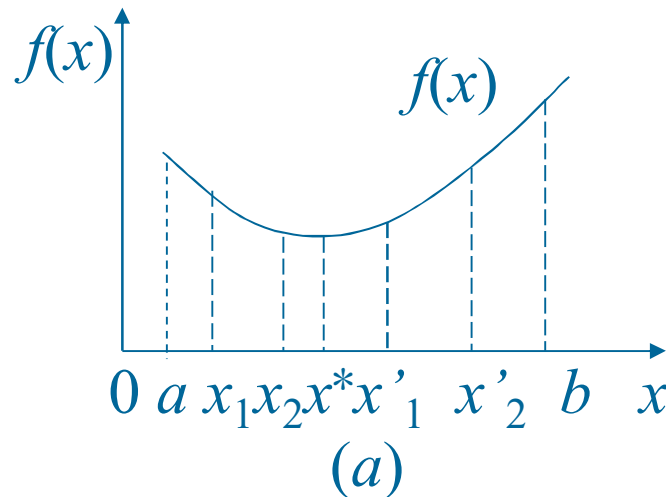
试探法

0.618法(黄金分割法)(Golden Section Method)

定义: 称 $f(x)$ 在闭区间 $[a, b]$ 上是单峰(unimodal)的, 是指 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 内有唯一的一点 x^* , 使得对任意的 $x_1, x_2 \in [a, b]$, $x_1 < x_2$, 有

当 $x_2 \leq x^*$ 时, $f(x_1) > f(x_2)$,

当 $x^* \leq x_1$ 时, $f(x_2) > f(x_1)$ 。



性质：通过计算区间 $[a, b]$ 内两个不同点处的函数值，就能确定一个包含极小点的子区间。

定理：设 $f(x)$ 是 $[a, b]$ 上的单峰函数， $x_1, x_2 \in [a, b]$ 且 $x_1 < x_2$ ，
若 $f(x_1) > f(x_2)$ ，则对任意 $x \in [a, x_1]$ ，有 $f(x) > f(x_2)$ ，
若 $f(x_1) \leq f(x_2)$ ，则对任意 $x \in [x_2, b]$ ，有 $f(x) \geq f(x_1)$ 。

0.618法的基本思想：

通过取试探点使包含极小点的区间不断缩短，当区间长度小到一定程度时，区间上各点的函数值均接近极小值，因此任意一点都可以作为极小点的近似。

0.618法的计算公式:

设 f 在 $[a, b]$ 上单峰, 极小点 $\bar{x} \in [a, b]$, 设进行第 k 次迭代时, 有 $\bar{x} \in [a_k, b_k]$, 取试探点 $\lambda_k, \mu_k \in [a_k, b_k]$, 规定 $\lambda_k < \mu_k$, 计算 $f(\lambda_k), f(\mu_k)$ 。

1. 若 $f(\lambda_k) > f(\mu_k)$, 则有 $\bar{x} \in [\lambda_k, b_k]$, 令 $a_{k+1} = \lambda_k, b_{k+1} = b_k$.
2. 若 $f(\lambda_k) \leq f(\mu_k)$, 则有 $\bar{x} \in [a_k, \mu_k]$, 令 $a_{k+1} = a_k, b_{k+1} = \mu_k$.

确定 λ_k, μ_k , 使它们满足:

- (1) λ_k, μ_k 在 $[a_k, b_k]$ 中的位置是对称的, 即

$$b_k - \mu_k = \lambda_k - a_k.$$


- (2) 每次迭代区间长度缩短比例相同, 即

$$b_{k+1} - a_{k+1} = \alpha(b_k - a_k).$$

$$\begin{cases} b_k - \mu_k = \lambda_k - a_k & (1) \\ b_{k+1} - a_{k+1} = \alpha(b_k - a_k) & (2) \end{cases}$$

当 $f(\lambda_k) > f(\mu_k)$ 时, $a_{k+1} = \lambda_k$, $b_{k+1} = b_k$,
代入(2)得 $b_k - \lambda_k = \alpha(b_k - a_k)$

当 $f(\lambda_k) \leq f(\mu_k)$ 时, $a_{k+1} = a_k$, $b_{k+1} = \mu_k$,
代入(2)得 $\mu_k - a_k = \alpha(b_k - a_k)$



$$\begin{aligned} \lambda_k &= a_k + (1 - \alpha)(b_k - a_k) \\ \mu_k &= a_k + \alpha(b_k - a_k) \end{aligned}$$

设在第 k 次迭代得出 $f(\lambda_k) \leq f(\mu_k)$, 则

$$[a_{k+1}, b_{k+1}] = [a_k, \mu_k]$$

在第 $k+1$ 次迭代中, 需要取试探点 λ_{k+1}, μ_{k+1}

$$\mu_{k+1} = a_{k+1} + \alpha(b_{k+1} - a_{k+1}) = a_k + \alpha(\mu_k - a_k)$$

$$= a_k + \alpha(a_k + \alpha(b_k - a_k) - a_k)$$

$$= a_k + \alpha^2(b_k - a_k).$$

$$\lambda_k = a_k + (1 - \alpha)(b_k - a_k)$$

$$\mu_k = a_k + \alpha(b_k - a_k)$$

若令 $\alpha^2 = 1 - \alpha$, 则 $\mu_{k+1} = \lambda_k$,

$\Rightarrow \mu_{k+1}$ 不必重新计算, 减少计算量。

设在第 k 次迭代得出 $f(\lambda_k) > f(\mu_k)$, 则

$$[a_{k+1}, b_{k+1}] = [\lambda_k, b_k]$$

在第 $k+1$ 次迭代中, 需要取试探点 λ_{k+1}, μ_{k+1}

$$\begin{aligned}\lambda_{k+1} &= a_{k+1} + (1-\alpha)(b_{k+1} - a_{k+1}) = \lambda_k + (1-\alpha)(b_k - \lambda_k) \\ &= a_k + (1-\alpha)(b_k - a_k) + (1-\alpha)(b_k - a_k - (1-\alpha)(b_k - a_k)) \\ &= a_k + (1-\alpha)(b_k - a_k) + (1-\alpha)\alpha(b_k - a_k) \\ &= a_k + (1-\alpha^2)(b_k - a_k).\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\lambda_k &= a_k + (1-\alpha)(b_k - a_k) \\ \mu_k &= a_k + \alpha(b_k - a_k)\end{aligned}$$

若令 $\alpha = 1 - \alpha^2$, 即 $\alpha^2 = 1 - \alpha$, 则 $\lambda_{k+1} = \mu_k$,

$\Rightarrow \lambda_{k+1}$ 不必重新计算, 减少计算量。

解方程 $\alpha^2 = 1 - \alpha$ 得

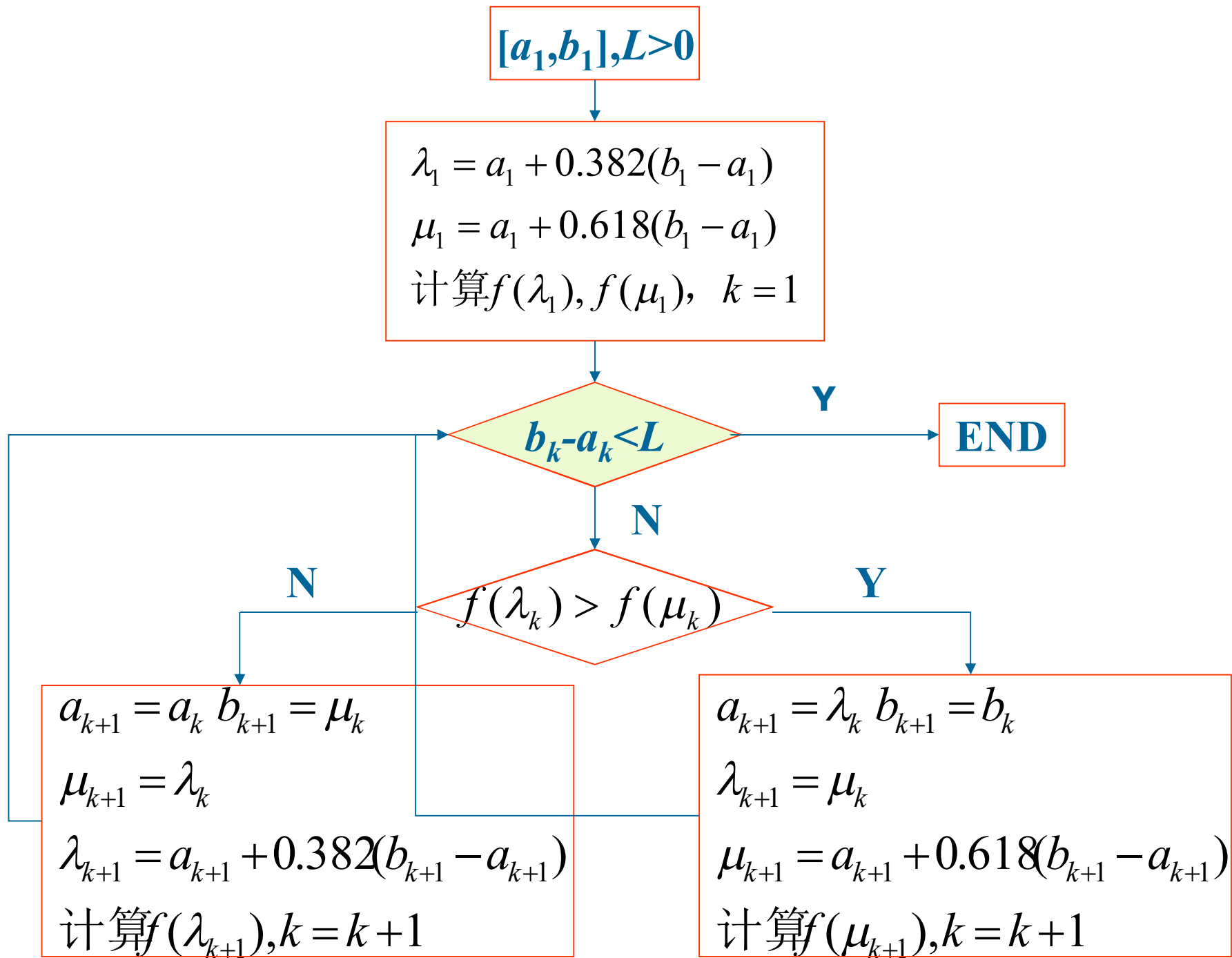
$$\alpha = \frac{-1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$\because \alpha > 0, \quad \therefore \alpha = \frac{-1 + \sqrt{5}}{2} \approx 0.618$$



$$\lambda_k = a_k + 0.382(b_k - a_k)$$

$$\mu_k = a_k + 0.618(b_k - a_k)$$



步骤:

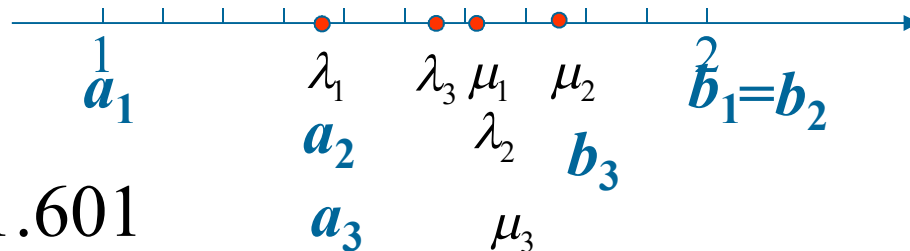
- 1.置初始区间 $[a_1, b_1]$ 及精度要求 $L > 0$, 计算 $\lambda_1 = a_1 + 0.382(b_1 - a_1)$, $\mu_1 = a_1 + 0.618(b_1 - a_1)$, 计算 $f(\lambda_1)$ 和 $f(\mu_1)$ 。令 $k = 1$ 。
- 2.若 $b_k - a_k < L$, 则停止计算; 否则当 $f(\lambda_k) > f(\mu_k)$ 时, 转3; 当 $f(\lambda_k) \leq f(\mu_k)$ 时, 转4。
- 3.置 $a_{k+1} = \lambda_k$, $b_{k+1} = b_k$, $\lambda_{k+1} = \mu_k$,
 $\mu_{k+1} = a_{k+1} + 0.618(b_{k+1} - a_{k+1})$, 计算 $f(\mu_{k+1})$, 转5。
- 4.置 $a_{k+1} = a_k$, $b_{k+1} = \mu_k$, $\mu_{k+1} = \lambda_k$,
 $\lambda_{k+1} = a_{k+1} + 0.382(b_{k+1} - a_{k+1})$, 计算 $f(\lambda_{k+1})$, 转5。
- 5.置 $k = k + 1$, 返回2。

优点: 不要求函数可微, 甚至当函数不连续时,
0. 618法仍可应用。

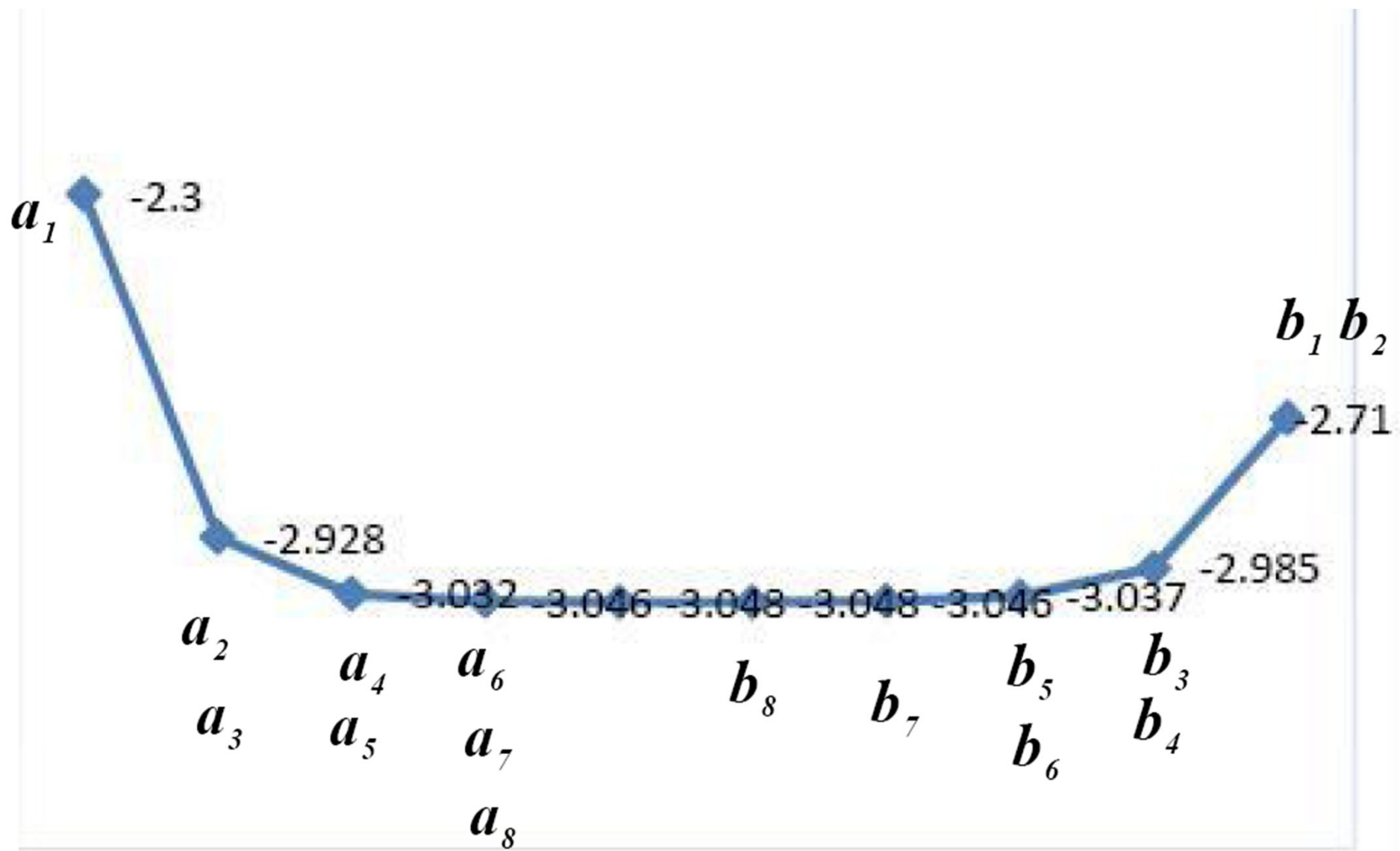
缺点: 收敛比较慢, **0. 618**法只适用于单峰函数, 所以需要先确定单峰区间, 再使用**0. 618**法的计算公式。

例: $\min e^x - 5x \quad (1 \leq x \leq 2), L \leq 0.04.$

k	a_k	b_k	λ_k	μ_k	$f(\lambda_k)$	$f(\mu_k)$	$b_k - a_k$
1	1	2	1.382	1.618	-2.928	-3.048	1
2	1.382	2	1.618	1.764	-3.048	-2.985	0.618
3	1.382	1.764	1.528	1.618	-3.032	-3.048	0.382
4	1.528	1.764	1.618	1.674	-3.048	-3.037	0.236
5	1.528	1.674	1.584	1.618	-3.046	-3.048	0.146
6	1.584	1.674	1.618	1.640	-3.048	-3.046	0.09
7	1.584	1.640	1.605	1.618	-3.048	-3.048	0.056
8	1.584	1.618					0.036



$$x^* = \frac{1.584 + 1.618}{2} = 1.601$$



二. Fibonacci法

- 定义：设有数列 $\{F_n\}$ 满足条件：
- (1) $F_0=F_1=1$
- (2) $F_{k+1}=F_k+F_{k-1}$, $k=1,2,\dots$
- 则称数列 $\{F_n\}$ 为**Fibonacci**数列。

• n	0	1	2	3	4	5	6	7	...
• F_n	1	1	2	3	5	8	13	21...	

Fabonacci法在迭代计算试探点的公式:

$$\lambda_k = a_k + \frac{F_{n-k-1}}{F_{n-k+1}}(b_k - a_k)$$

$$\mu_k = a_k + \frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}}(b_k - a_k)$$

其中 n 为计算函数值的次数（不包括初始区间端点的计算），需要事先给出。

结论：第 k 次迭代区间长度的缩短比率为 $\frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}}$ 。

证明：设在第 k 次迭代前，区间为 $[a_k, b_k]$ ，在进行第 k 次迭代时，取 $\lambda_k, \mu_k \in [a_k, b_k]$ ， $\lambda_k < \mu_k$ ，考虑两种可能性。

1. $f(\lambda_k) > f(\mu_k)$

令 $a_{k+1} = \lambda_k, b_{k+1} = b_k$ ，这时

$$b_{k+1} - a_{k+1} = b_k - \lambda_k$$

$$= b_k - \left[a_k + \frac{F_{n-k-1}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k) \right]$$

$$= \left(1 - \frac{F_{n-k-1}}{F_{n-k+1}} \right) (b_k - a_k) = \frac{F_{n-k+1} - F_{n-k-1}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k)$$

$$= \frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k)$$

$$\lambda_k = a_k + \frac{F_{n-k-1}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k)$$
$$\mu_k = a_k + \frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k)$$

结论：第 k 次迭代区间长度的缩短比率为 $\frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}}$ 。

$$2. f(\lambda_k) \leq f(\mu_k)$$

令 $a_{k+1} = a_k, b_{k+1} = \mu_k$ ，这时

$$b_{k+1} - a_{k+1} = \mu_k - a_k$$

$$= \left[a_k + \frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k) \right] - a_k$$

$$= \frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k)$$

$$\lambda_k = a_k + \frac{F_{n-k-1}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k)$$
$$\mu_k = a_k + \frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k)$$

$$\begin{aligned}
 b_{k+1} - a_{k+1} &= \frac{F_{n-k}}{F_{n-k+1}} (b_k - a_k) \\
 \therefore b_n - a_n &= \frac{F_1}{F_2} (b_{n-1} - a_{n-1}) = \frac{F_1}{F_2} \frac{F_2}{F_3} (b_{n-2} - a_{n-2}) \\
 &= \dots = \frac{F_1}{F_2} \frac{F_2}{F_3} \dots \frac{F_{n-1}}{F_n} (b_1 - a_1) \\
 &= \frac{1}{F_n} (b_1 - a_1)
 \end{aligned}$$

结论:只要给出初始区间长度 b_1-a_1 及精度要求 L , 就可以求出计算函数值的次数 n (不包括初始区间端点函数值的计算)。

注意：在第 $n-1$ 次迭代中，

$$\lambda_{n-1} = a_{n-1} + \frac{F_{n-n+1-1}}{F_{n-n+1+1}}(b_{n-1} - a_{n-1}) = a_{n-1} + \frac{1}{F_2}(b_{n-1} - a_{n-1})$$

$$\mu_{n-1} = a_{n-1} + \frac{F_{n-n+1}}{F_{n-n+1+1}}(b_{n-1} - a_{n-1}) = a_{n-1} + \frac{1}{F_2}(b_{n-1} - a_{n-1})$$

$$\therefore \lambda_{n-1} = \mu_{n-1} = \frac{1}{2}(b_{n-1} + a_{n-1}).$$

即没有选择新的试探点，为了在第 $n-1$ 次迭代中能够缩短区间，可在第 $n-2$ 次迭代后，这时已确定出 $\lambda_{n-1} = \mu_{n-1}$ ，在 λ_{n-1} 的左边或右边取一点，令

$$\lambda_n = \lambda_{n-1}, \mu_n = \lambda_{n-1} + \delta$$

$\delta > 0$ -----辨别常数

步骤:

1. 置初始区间 $[a_1, b_1]$ 及最终区间长度 $L > 0$, 求计算函数值的次数 n , 使 $F_n \geq \frac{b_1 - a_1}{L}$. 置辨别常数 $\delta > 0$, 计算

$$\lambda_1 = a_1 + \frac{F_{n-2}}{F_n} (b_1 - a_1),$$

$$\mu_1 = a_1 + \frac{F_{n-1}}{F_n} (b_1 - a_1),$$

计算 $f(\lambda_1)$ 和 $f(\mu_1)$ 。令 $k = 1$ 。

步骤:

2.若 $f(\lambda_k) > f(\mu_k)$, 则转3; 若 $f(\lambda_k) \leq f(\mu_k)$ 时, 转4。

3.置 $a_{k+1} = \lambda_k, b_{k+1} = b_k, \lambda_{k+1} = \mu_k$,

$$\mu_{k+1} = a_{k+1} + \frac{F_{n-k-1}}{F_{n-k}}(b_{k+1} - a_{k+1}),$$

若 $k = n-2$, 转6; 否则计算 $f(\mu_{k+1})$, 转5。

4.置 $a_{k+1} = a_k, b_{k+1} = \mu_k, \mu_{k+1} = \lambda_k$,

$$\lambda_{k+1} = a_{k+1} + \frac{F_{n-k-2}}{F_{n-k}}(b_{k+1} - a_{k+1}),$$

若 $k = n-2$, 转6; 否则计算 $f(\lambda_{k+1})$, 转5。

5.置 $k = k+1$, 返回2。

6. 令 $\lambda_n = \lambda_{n-1}$, $\mu_n = \lambda_{n-1} + \delta$, 计算 $f(\lambda_n)$ 和 $f(\mu_n)$ 。
若 $f(\lambda_n) > f(\mu_n)$, 则令 $a_n = \lambda_n, b_n = b_{n-1}$;
若 $f(\lambda_n) \leq f(\mu_n)$, 则令 $a_n = a_{n-1}, b_n = \lambda_n$;
停止计算, 极小点含于 $[a_n, b_n]$.

例: $\min e^x - 5x \quad (1 \leq x \leq 2), L \leq 0.04, \delta = 0.01.$

$$\because F_n \geq \frac{2-1}{0.04} = 25 \quad \therefore n = 8$$

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8
F_n	1	1	2	3	5	8	13	21	34

k	a_k	b_k	λ_k	μ_k	$f(\lambda_k)$	$f(\mu_k)$
1	1	2	1.382	1.618	-2.928	-3.048
2	1.382	2	1.618	1.711	-3.048	-3.022
3	1.382	1.711	1.509	1.618	-3.024	-3.048
4	1.509	1.711	1.618	1.635	-3.048	-3.046
5	1.509	1.635	1.559	1.618	-3.042	-3.048
6	1.559	1.635	1.618	1.610	-3.048	-3.048
7	1.559	1.610	1.597	1.597		
8	1.559	1.597	1.597	1.607	-3.081	-3.032

$$x^* = \frac{1.559 + 1.597}{2} = 1.578$$

Fibonacci法与0.618法的关系

0.618法可作为**Fibonacci法**的极限形式:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{F_{n-1}}{F_n} = 0.618$$

从理论上,**Fibonacci法**的精度高于**0.618法**:

设计算函数值的次数为 n , 即都进行 $n-1$ 次迭代,
初始区间都是 $[a_1, b_1]$.

$$G_{0.618} = b_n - a_n = \alpha^{n-1}(b_1 - a_1) \quad \alpha = 0.618$$

$$G_F = b_n - a_n = \frac{1}{F_n}(b_1 - a_1)$$

$$\frac{G_{0.618}}{G_F} = F_n \alpha^{n-1}$$

- **Fibonacci**法的缺点：事先要知道计算函数值的次数。
- **0.618**法更简单，且收敛速度与**Fibonacci**法接近，故在解决实际问题时，一般采用**0.618**法。

函数逼近法

一. 牛顿法

基本思想：在极小点附近用二阶**Taylor**多项式近似。

$$\min f(x)$$

$$\text{令 } \varphi(x) = f(x^{(k)}) + f'(x^{(k)})(x - x^{(k)}) + \frac{1}{2} f''(x^{(k)})(x - x^{(k)})^2$$

$$\text{又令 } \varphi'(x) = f'(x^{(k)}) + f''(x^{(k)})(x - x^{(k)}) = 0$$

得 $\varphi(x)$ 的驻点，记作 $x^{(k+1)}$ ，则

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} - \frac{f'(x^{(k)})}{f''(x^{(k)})}$$

定理: 设 $f(x)$ 存在连续三阶导数, \bar{x} 满足 $f'(\bar{x}) = 0$,
 $f''(\bar{x}) \neq 0$, 初点 $x^{(1)}$ 充分接近 \bar{x} , 则牛顿法产生的
序列 $\{x^{(k)}\}$ 至少以二级收敛速度收敛于 \bar{x} 。

证明: 牛顿法可定义为算法映射

$$A(x) = x - \frac{f'(x)}{f''(x)}$$

设解集合为 $\Omega = \{\bar{x}\}$

定义函数 $\alpha(x) = |x - \bar{x}|$

设 $x^{(k)} \neq \bar{x}, x^{(k+1)} \in A(x^{(k)})$

$$\alpha(x^{(k+1)}) = |x^{(k+1)} - \bar{x}|$$

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} - \frac{f'(x^{(k)})}{f''(x^{(k)})}$$

$$= \left| x^{(k)} - \frac{f'(x^{(k)})}{f''(x^{(k)})} - \bar{x} \right| = \frac{1}{|f''(x^{(k)})|} \left| x^{(k)} f''(x^{(k)}) - f'(x^{(k)}) - \bar{x} f''(x^{(k)}) \right|$$

$$= \frac{1}{|f''(x^{(k)})|} \left| f'(\bar{x}) - [f'(x^{(k)}) + (\bar{x} - x^{(k)}) f''(x^{(k)})] \right|$$

$$= \frac{1}{|f''(x^{(k)})|} \times \frac{1}{2} (\bar{x} - x^{(k)})^2 |f'''(\xi)| \quad \text{其中 } \xi \text{ 在 } x \text{ 和 } \bar{x} \text{ 之间。}$$

$\because f''(x)$ 和 $f'''(x)$ 连续, $f''(\bar{x}) \neq 0, \therefore$ 当 $x^{(k)}$ 接近 \bar{x} 时, 存在

$k_1, k_2 > 0$ 使得在包含 \bar{x} 和 $x^{(k)}$ 的闭区间上的每一点 x 处, 有

$$|f''(x)| \geq k_1, |f'''(x)| \leq k_2$$

$$\therefore |x^{(k+1)} - \bar{x}| \leq \frac{k_2}{2k_1} (\bar{x} - x^{(k)})^2 \Rightarrow \{x^{(k)}\} \text{ 至少是二级收敛的。}$$

$$\therefore |x^{(k+1)} - \bar{x}| \leq \frac{k_2}{2k_1} (\bar{x} - x^{(k)})^2$$

取初点 $x^{(1)}$ 充分接近 \bar{x} , 使得

$$\frac{k_2}{2k_1} |\bar{x} - x^{(1)}| < 1$$

$$\therefore \{x^{(k)}\} \subset X = \{x \mid |x - \bar{x}| \leq |x^{(1)} - \bar{x}|\}$$

$$\text{且有 } |x^{(k+1)} - \bar{x}| < |x^{(k)} - \bar{x}|$$

$\therefore \alpha$ 是下降函数, 且 X 为紧集, $A(x)$ 在 X 上连续

$\therefore \{x^{(k)}\} \rightarrow \bar{x}$ (由算法收敛定理)。

步骤:

1. 给定初点 $x^{(0)}$, 允许误差 $\varepsilon > 0$, 置 $k = 0$ 。
2. 若 $|f'(x^{(k)})| < \varepsilon$, 则停止计算, 得点 $x^{(k)}$; 否则转3.
3. 计算点 $x^{(k+1)}$

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} - \frac{f'(x^{(k)})}{f''(x^{(k)})},$$

置 $k = k + 1$, 返回2。

缺点: 初点选择十分重要。如果初始点靠近极小点, 则可能很快收敛; 如果初始点远离极小点, 迭代产生的点列可能不收敛于极小点。

例： $\min e^x - 5x \quad (1 \leq x \leq 2), \varepsilon < 0.01.$

解： 取初始点 $x^{(0)} = 2$

k	$x^{(k)}$	$f'(x^{(k)})$	$f''(x^{(k)})$
0	2	2.388	7.388
1	1.677	0.349	5.349
2	1.612	0.012	5.012
3	1.6096	-0.00002	

$\therefore x = 1.6096$ 为近似解。

例： $f(x) = \min \int_0^x \operatorname{arctg} t \, dt$ 最优解 $x^* = 0$.

用Newton法求解： $f'(x) = \operatorname{arctg} x$, $f''(x) = \frac{1}{1+x^2}$

k	x_k	$f'(x_k)$	$1/f''(x_k)$
1	1	0.7854	2
2	-0.5708	-0.5178	1.3258
3	0.1169	0.1163	1.0137
4	-0.001061		

k	x_k	$f'(x_k)$	$1/f''(x_k)$
1	2	1.1071	5
2	-3.5357	-1.2952	13.50
3	13.95		

二. 抛物线法

基本思想: 在极小点附近用二次三项式 $\varphi(x)$ 逼近目标函数, 令 $\varphi(x)$ 与 $f(x)$ 在三点 $x^{(1)} < x^{(0)} < x^{(2)}$ 处有相同的函数值, 并假设 $f(x^{(1)}) > f(x^{(0)})$, $f(x^{(0)}) < f(x^{(2)})$.

$$\text{令 } \varphi(x) = a + bx + cx^2$$

$$\text{令 } \varphi(x^{(0)}) = a + bx^{(0)} + cx^{(0)2} = f(x^{(0)})$$

$$\varphi(x^{(1)}) = a + bx^{(1)} + cx^{(1)2} = f(x^{(1)})$$

$$\varphi(x^{(2)}) = a + bx^{(2)} + cx^{(2)2} = f(x^{(2)})$$

求 a, b, c .

$$\text{记 } B_1 = (x^{(0)^2} - x^{(2)^2})f(x^{(1)}) \quad B_2 = (x^{(2)^2} - x^{(1)^2})f(x^{(0)})$$

$$B_3 = (x^{(1)^2} - x^{(0)^2})f(x^{(2)}) \quad C_1 = (x^{(0)} - x^{(2)})f(x^{(1)})$$

$$C_2 = (x^{(2)} - x^{(1)})f(x^{(0)}) \quad C_3 = (x^{(1)} - x^{(0)})f(x^{(2)})$$

$$D = (x^{(1)} - x^{(0)})(x^{(0)} - x^{(2)})(x^{(2)} - x^{(1)})$$

$$\text{则 } b = \frac{B_1 + B_2 + B_3}{D}, \quad c = -\frac{C_1 + C_2 + C_3}{D}.$$

$$\text{令 } \varphi'(x) = b + 2cx = 0, \quad \Rightarrow \quad x = -\frac{b}{2c}.$$

令 $\bar{x}^{(k)} = x$, 则

$$x^{(3)} = \bar{x}^{(k)} = \frac{B_1 + B_2 + B_3}{2(C_1 + C_2 + C_3)}.$$

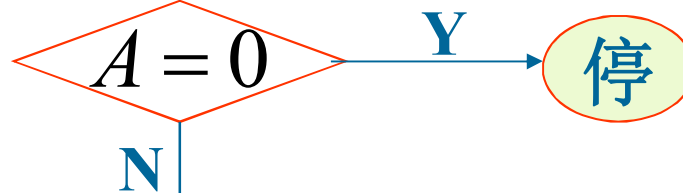
收敛准则:

$$|f(x^{(0)}) - f(x^{(3)})| < \varepsilon.$$

给定 $x_0, x_1, x_2, x_1 < x_0 < x_2, \varepsilon > 0$

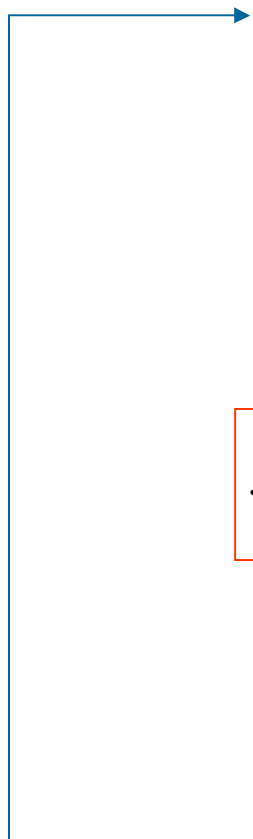
$$F_0 = f(x_0), F_1 = f(x_1), F_2 = f(x_2)$$
$$F_0 \leq F_1, \quad F_0 \leq F_2$$

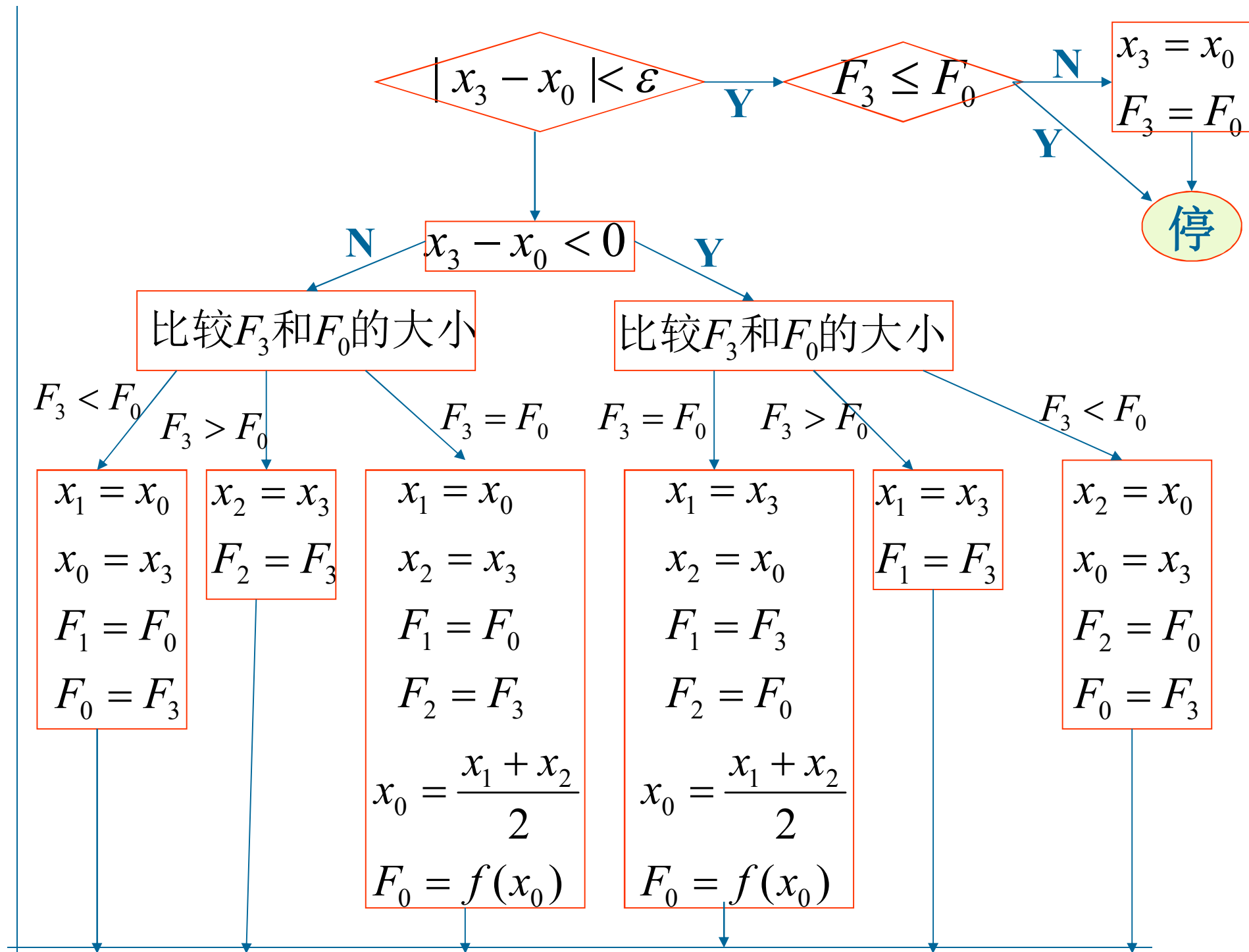
$$A = 2[(x_0 - x_2)F_1 + (x_2 - x_1)F_0 + (x_1 - x_0)F_2]$$



$$x_3 = \frac{1}{A}[(x_0^2 - x_2^2)F_1 + (x_2^2 - x_1^2)F_0 + (x_1^2 - x_0^2)F_2]$$

$$F_3 = f(x_3)$$





例: $\min e^x - 5x \quad (1 \leq x \leq 2), \varepsilon = 0.04.$

解: 取初始点 $x_1 = 1, x_0 = 1.5, x_2 = 2$

k	x_1	x_0	x_2	F_1	F_0	F_2	A	x_3	F_3
0	1	1.5	2	-2.282	-3.019	-2.612	0.569	1.573	-3.044
1	1.5	1.573	2	-3.019	-3.044	-2.612	0.084	1.608	-3.048

$$\because |x_3 - x_0| = 0.035 < 0.04$$

$$\text{且 } F_3 \leq F_0$$

$\therefore x = 1.608$ 为近似解。

三次插值法

选取两个初始点 x_1 和 x_2 ($x_1 < x_2$), 使得 $f'(x_1) < 0$ 及 $f'(x_2) > 0$.

令 $\varphi(x) = a(x - x_1)^3 + b(x - x_1)^2 + c(x - x_1) + d$ 使得

$$\varphi(x_1) = f(x_1), \quad \varphi'(x_1) = f'(x_1)$$

$$\varphi(x_2) = f(x_2), \quad \varphi'(x_2) = f'(x_2)$$

得
$$\begin{cases} d = f(x_1) \\ c = f'(x_1) < 0 \\ a(x_2 - x_1)^3 + b(x_2 - x_1)^2 + c(x_2 - x_1) + d = f(x_2) \\ 3a(x_2 - x_1)^2 + 2b(x_2 - x_1) + c = f'(x_2) \end{cases}$$

求 $\varphi(x)$ 的极小点,

$$\varphi'(x) = 3a(x - x_1)^2 + 2b(x - x_1) + c$$

$$\varphi''(x) = 6a(x - x_1) + 2b.$$

若 $a = 0$, 则有 $\bar{x} - x_1 = -\frac{c}{2b}$, $\varphi''(\bar{x}) = 2b$,

由于 $c = f(x') < 0$, $2b(x_2 - x_1) + c = f'(x_2) > 0$

$$\therefore 2b = \frac{f'(x_2) - c}{x_2 - x_1} > 0,$$

$\Rightarrow \bar{x}$ 为极小点。

求 $\varphi(x)$ 的极小点,

$$\varphi'(x) = 3a(x - x_1)^2 + 2b(x - x_1) + c$$

$$\varphi''(x) = 6a(x - x_1) + 2b.$$

若 $a \neq 0$, 则有 $\bar{x} - x_1 = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 3ac}}{3a}$, $\varphi''(\bar{x}) = \pm 2\sqrt{b^2 - 3ac}$,

为使 $\varphi''(\bar{x}) > 0$, 应取

$$\bar{x} - x_1 = \frac{-b + \sqrt{b^2 - 3ac}}{3a} = \frac{-c}{b + \sqrt{b^2 - 3ac}}.$$

$\Rightarrow \bar{x}$ 为极小点。

$$\bar{x} - x_1 = \frac{-b + \sqrt{b^2 - 3ac}}{3a} = \frac{-c}{b + \sqrt{b^2 - 3ac}}.$$

步骤:

1. 给定初始点 $x^{(1)}, x^{(2)}$, 计算 $f(x^{(1)}), f(x^{(2)}), f'(x^{(1)}), f'(x^{(2)})$

要求满足条件:

$$x^{(2)} > x^{(1)}, f'(x^{(1)}) < 0, f'(x^{(2)}) > 0,$$

给定允许误差 $\delta > 0$.

$$2. \text{ 计算 } s = \frac{3[f(x^{(2)}) - f(x^{(1)})]}{x^{(2)} - x^{(1)}}, \quad z = s - f'(x^{(1)}) - f'(x^{(2)}),$$

$$w^2 = z^2 - f'(x^{(1)})f'(x^{(2)}),$$

$$\bar{x} = x^{(1)} + (x^{(2)} - x^{(1)}) \left(1 - \frac{f'(x^{(2)}) + w + z}{f'(x^{(2)}) - f'(x^{(1)}) + 2w} \right).$$

3.若 $|x^{(2)} - x^{(1)}| \leq \delta$, 则停止计算, 得点 \bar{x} ; 否则转4。

4.计算 $f(\bar{x})$, $f'(\bar{x})$ 。若 $f'(\bar{x}) = 0$, 则停止计算, 得点 \bar{x} 。

若 $f'(\bar{x}) < 0$, 则令 $x^{(1)} = \bar{x}$, $f(x^{(1)}) = f(\bar{x})$,
 $f'(x^{(1)}) = f'(\bar{x})$, 转2。

若 $f'(\bar{x}) > 0$, 则令 $x^{(2)} = \bar{x}$, $f(x^{(2)}) = f(\bar{x})$,
 $f'(x^{(2)}) = f'(\bar{x})$, 转2。

例: $\min e^x - 5x \quad (1 \leq x \leq 2), \varepsilon = 0.01.$

解: 取初始点 $x_1 = 1, x_2 = 2, \delta = 0.01.$

k	x_1	x_2	$f(x_1)$	$f(x_2)$	$f'(x_1)$	$f'(x_2)$	\bar{x}	$f(\bar{x})$	$f'(\bar{x})$
0	1	2	-2.282	-2.612	-2.282	2.388	1.606	-3.048	-0.018
1	1.606	2	-3.048	-2.612	-0.018	2.388	1.6096	-3.048	-0.00002

$$\because |f'(\bar{x})| < \delta$$

$\therefore x = 1.6096$ 为近似解。