

Optimal Theory and Method

最优化理论与方法



翟春杰

杭州电子科技大学 自动化学院

科技馆512

Email: cjzhai@hdu.edu.cn



目录

- 一维搜索的概念（重）
- 试探法（考）
- 函数逼近法（考）



目录

- 一维搜索的概念（重）
- 试探法（考）
- 函数逼近法（考）



■ 一维搜索的概念

➤ 什么是一维搜索

➤ 一维搜索的三要素

➤ 一维搜索的分类

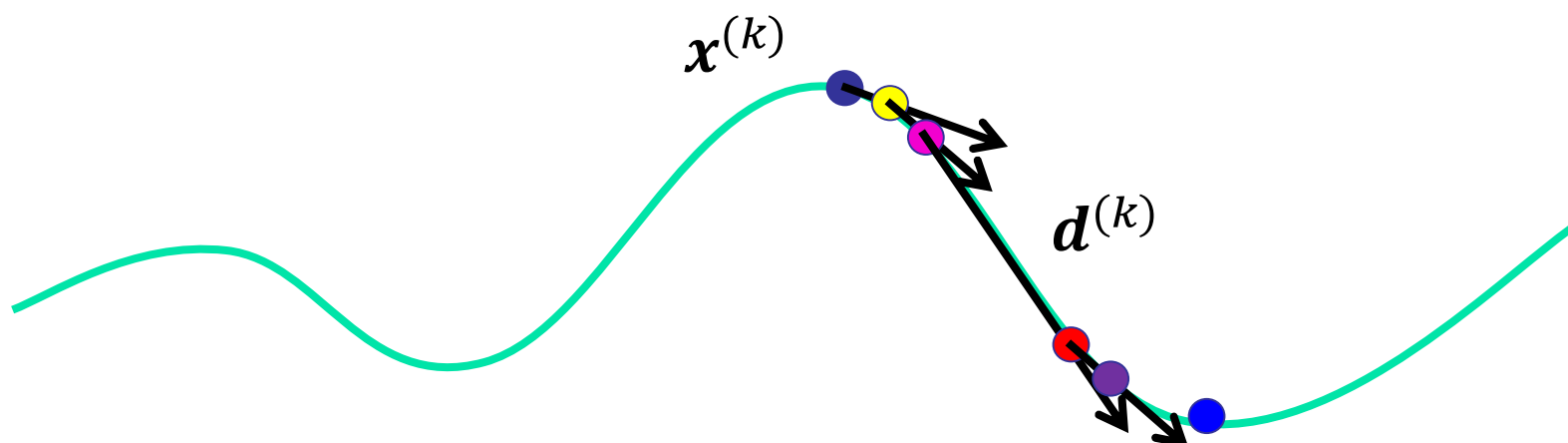


■ 一维搜索的概念

➤ 什么是一维搜索

大部分迭代下降算法具有一个**共同点**：

得到点 $x^{(k)}$ 后，需要按**某种规则**确定一个方向 $d^{(k)}$ ，再从 $x^{(k)}$ 出发，沿方向 $d^{(k)}$ 在直线（或射线）上求**目标函数的极小点**，从而得到 $x^{(k)}$ 的后继点 $x^{(k+1)}$



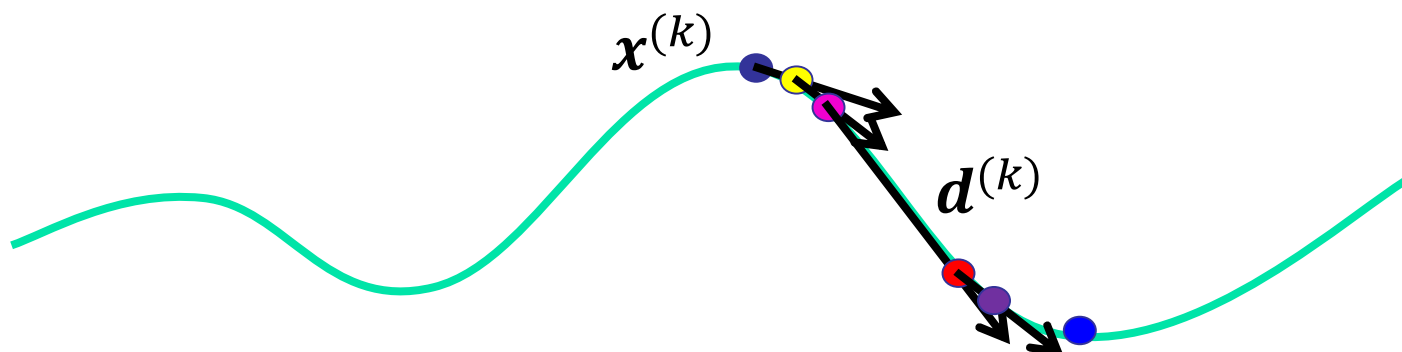
重复以上做法，直至求得问题的解。这里所谓求**目标函数在直线上的极小点**，称为**一维搜索**，或称为**线搜索**



■ 一维搜索的概念

➤ 一维搜索的三要素

一维搜索可归结为单变量函数的极小化问题



设目标函数为 $f(\mathbf{x})$, 过点 $\mathbf{x}^{(k)}$ 沿方向 $\mathbf{d}^{(k)}$ 的直线可用点集来表示, 记作

$$L = \{ \mathbf{x} \mid \mathbf{x} = \mathbf{x}^{(k)} + \lambda \mathbf{d}^{(k)}, -\infty < \lambda < \infty \}$$

求 $f(\mathbf{x})$ 在直线 L 上的极小点转化为求一元函数

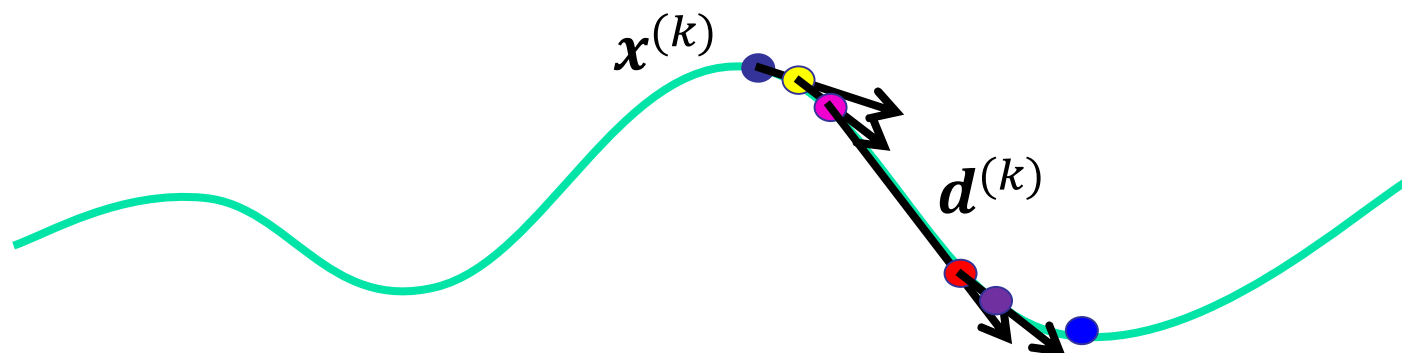
$$\varphi(\lambda) = f(\mathbf{x}^{(k)} + \lambda \mathbf{d}^{(k)})$$

的极小点.



■ 一维搜索的概念

➤ 一维搜索的三要素



如果 $\varphi(\lambda)$ 的极小点为 λ_k , 通常称 λ_k 为沿方向 $d^{(k)}$ 的步长因子, 或简称为步长, $f(x)$ 在直线 L 上的极小点就是

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \lambda_k d^{(k)}.$$

一维搜索的三要素

初始点

搜索方向

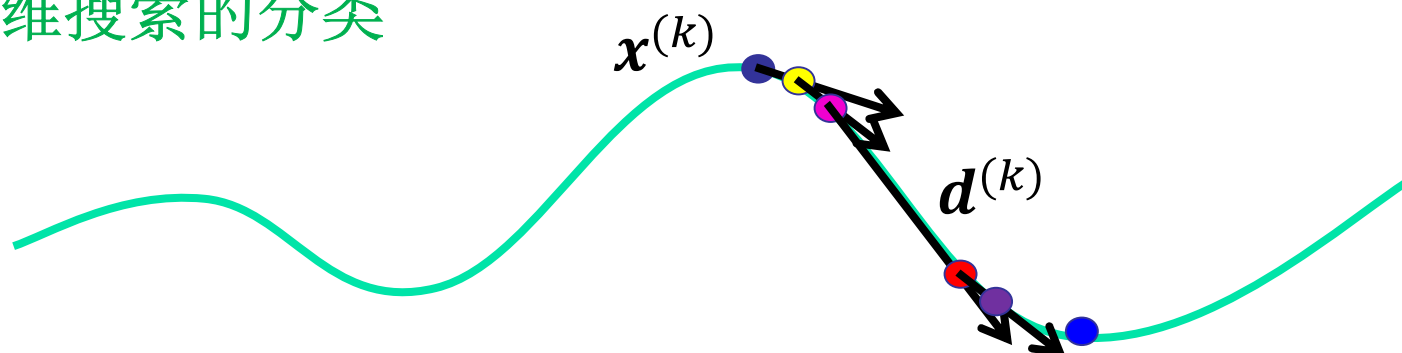
搜索步长

不同的搜索方向确定方法衍生了不同的一维搜索算法



■ 一维搜索的概念

➤ 一维搜索的分类



一维搜索的方法很多，归纳起来，大体可分成两类：

■ 试探法

需要按某种方式**找试探点**，通过一系列试探点来确定极小点

■ 函数逼近法（插值法）

用某种较**简单的曲线逼近**本来的函数曲线，通过求逼近函数的极小点来**估计**目标函数的极小点



目录

- 一维搜索的概念（重）
- 试探法（考）
- 函数逼近法（考）



■ 试探法

➤ 0.618法（黄金分割法）

➤ Fibonacci 法

➤ 二分法



■ 试探法

➤ 0.618法（黄金分割法）

0.618 法（黄金分割法）适用于单峰函数

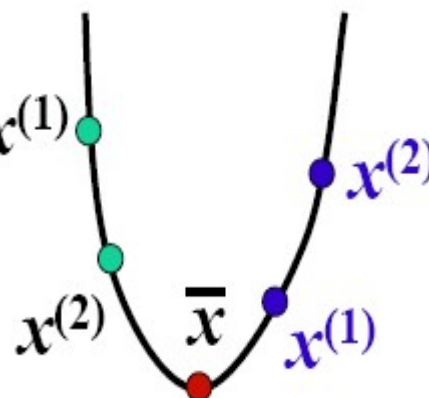
单峰函数

◆ 定义9. 2. 1 设 f 是定义在闭区间 $[a, b]$ 上的一元实函数， \bar{x} 是 f 在 $[a, b]$ 上的极小点，并且对任意的 $x^{(1)}, x^{(2)} \in [a, b]$, $x^{(1)} < x^{(2)}$, 有

当 $x^{(2)} \leq \bar{x}$ 时, $f(x^{(1)}) > f(x^{(2)})$

当 $\bar{x} \leq x^{(1)}$ 时, $f(x^{(2)}) > f(x^{(1)})$

则称 f 是在闭区间 $[a, b]$ 上的单峰函数



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。

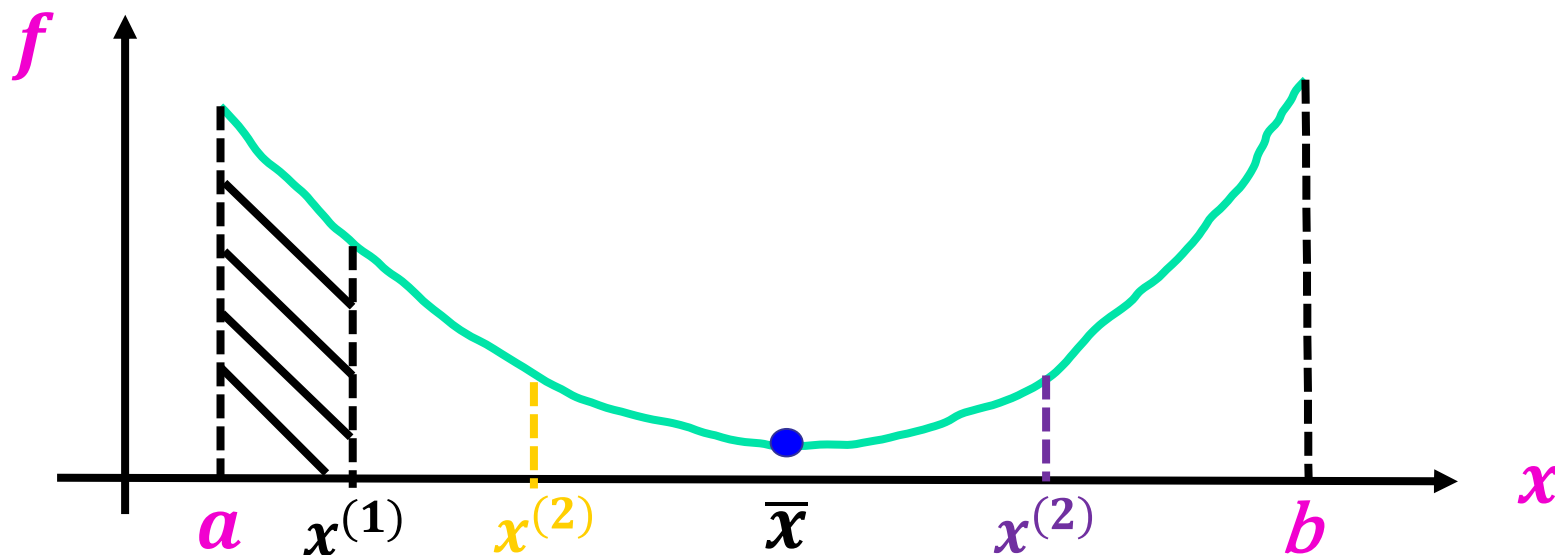


■ 试探法

➤ 0.618法（黄金分割法）

定理 9.2.1

设 f 是区间 $[a, b]$ 上的单峰函数, $x^{(1)}$, $x^{(2)} \in [a, b]$, 且 $x^{(1)} < x^{(2)}$. 如果 $f(x^{(1)}) > f(x^{(2)})$, 则对每一个 $x \in [a, x^{(1)}]$, 有 $f(x) > f(x^{(2)})$; 如果 $f(x^{(1)}) \leq f(x^{(2)})$, 则对每一个 $x \in [x^{(2)}, b]$, 有 $f(x) \geq f(x^{(1)})$.



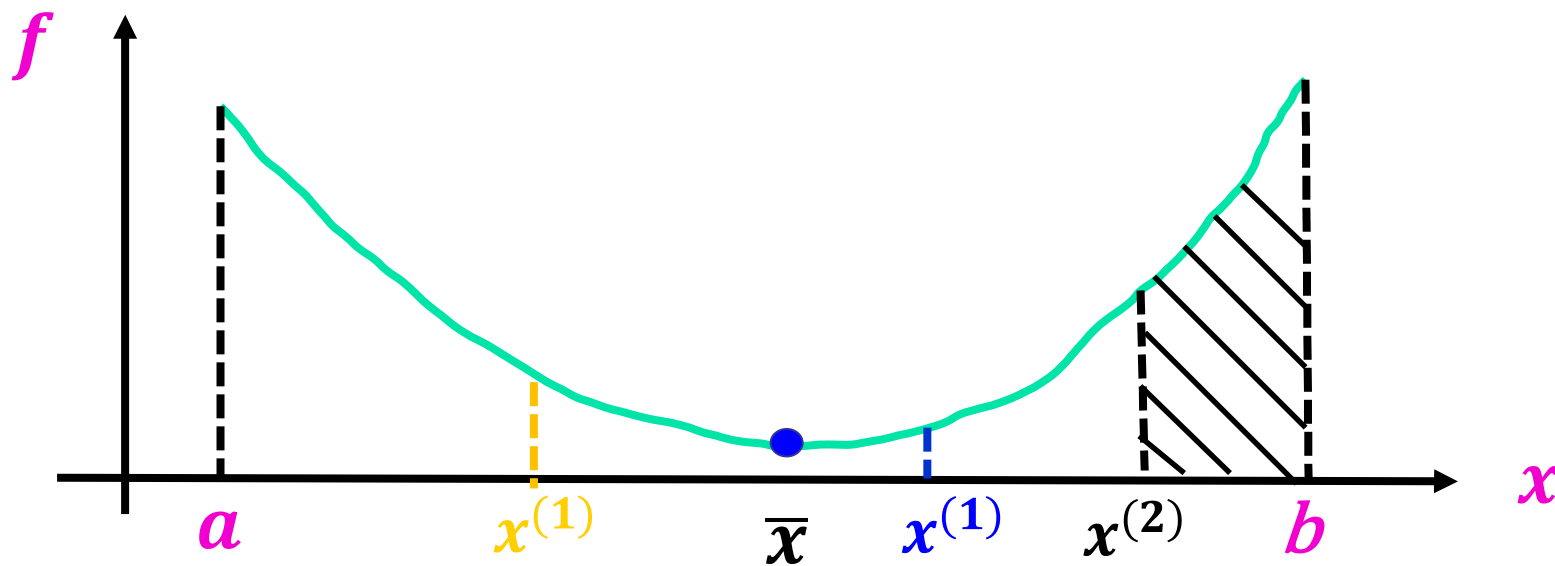


■ 试探法

➤ 0.618法（黄金分割法）

定理 9.2.1

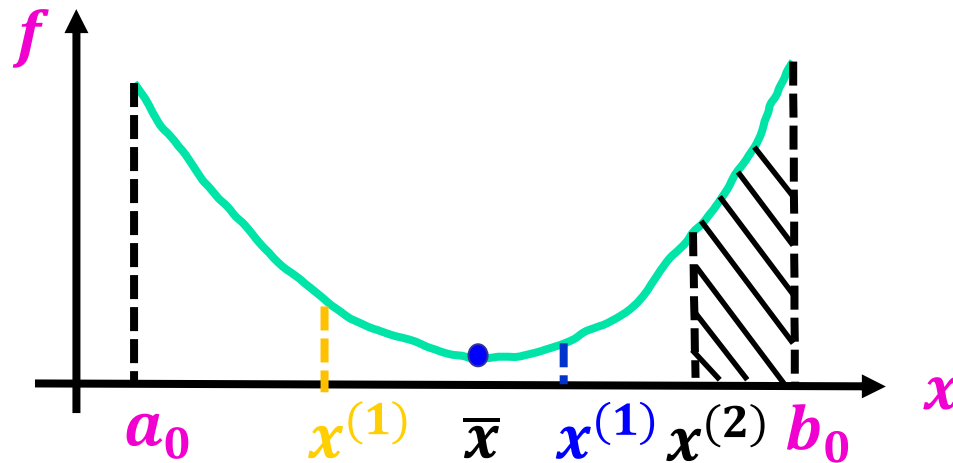
设 f 是区间 $[a, b]$ 上的单峰函数, $x^{(1)}$, $x^{(2)} \in [a, b]$, 且 $x^{(1)} < x^{(2)}$. 如果 $f(x^{(1)}) > f(x^{(2)})$, 则对每一个 $x \in [a, x^{(1)}]$, 有 $f(x) > f(x^{(2)})$; 如果 $f(x^{(1)}) \leq f(x^{(2)})$, 则对每一个 $x \in [x^{(2)}, b]$, 有 $f(x) \geq f(x^{(1)})$.



■ 试探法

➤ 0.618法（黄金分割法）

0.618法的基本思想：



思路：挑选区间 $[a_0, b_0]$ 中的点，计算对应的目标函数值，通过比较不断缩小极小点所在的区域。

■ 关键：如何选择合适的点？

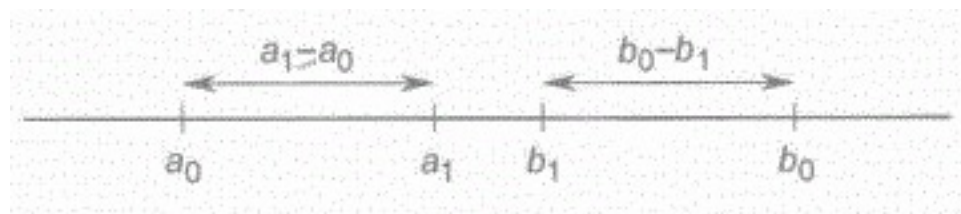


■ 试探法

➤ 0.618法（黄金分割法）

◆ 每次选择**两个点**，采用**对称压缩方式**缩小极小点所在区域。

$$a_1 - a_0 = b_0 - b_1 = \rho(b_0 - a_0) \quad \rho < 1/2$$



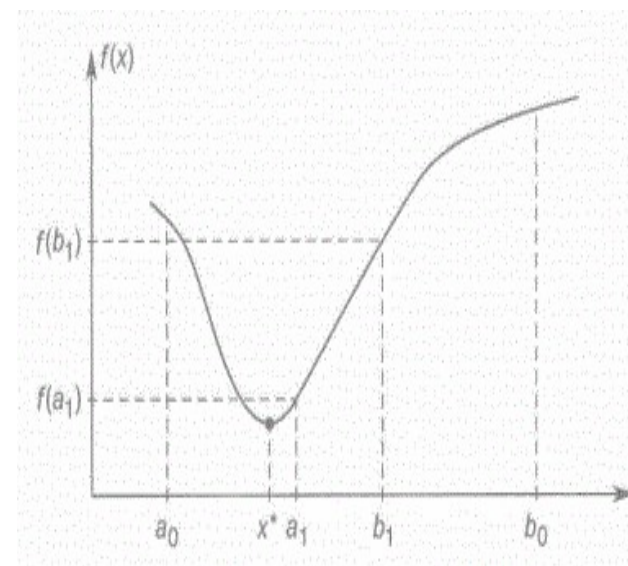
◆ **缩小极小点区域**：计算目标函数在这些中间点处的值，

若 $f(a_1) < f(b_1)$ ，极小点应位于 $[a_0, b_1]$

若 $f(a_1) > f(b_1)$ ，极小点应位于 $[a_1, b_0]$ 。

◆ 重复上述过程，确定两个**新的中间点** a_2, b_2 ，重复计算。

确定合适的参数 ρ

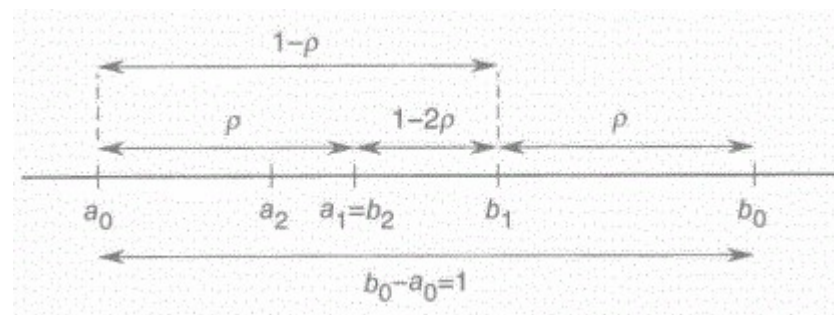
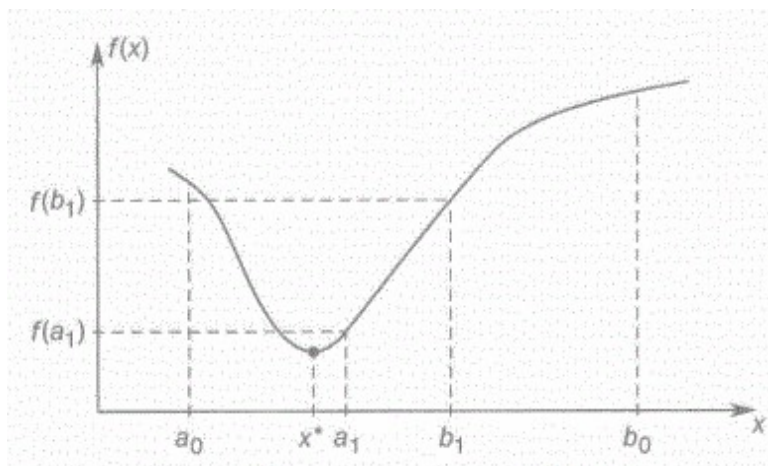




■ 试探法

➤ 0.618法（黄金分割法）

■ 确定合适的参数 ρ 每次迭代只需计算一次目标函数的值



■ 极小值从区域 $[a_0, b_0]$ 压缩至 $[a_0, b_1]$

■ 由于 $a_1 \in [a_0, b_0]$, 且 $f(a_1)$ 已知, 令 $b_2 = a_1$, 则有

$$\begin{aligned} b_1 - b_2 &= \rho(b_1 - a_0) \\ \Rightarrow 1 - 2\rho &= \rho(1 - \rho) \\ \Rightarrow 1 - \rho &= 0.618 \end{aligned}$$



■ 试探法

小端点不变，大端点更新，小探点计算，大探点继承

➤ 0.618法（黄金分割法）

◆ 黄金分割法在迭代中计算试探点

$$\lambda_{k+1} = a_k + 0.382(b_k - a_k) \quad k = 0, 1, \dots, N$$

$$\mu_{k+1} = a_k + 0.618(b_k - a_k) \quad k = 0, 1, \dots, N$$

◆ 计算试探点的目标函数值并比较

若 $f(\lambda_{k+1}) \leq f(\mu_{k+1})$ ，则 $a_{k+1} = a_k, b_{k+1} = \mu_{k+1}, \mu_{k+2} = \lambda_{k+1}$ ，

计算 $\lambda_{k+2} = a_{k+1} + 0.382(b_{k+1} - a_{k+1})$

若 $f(\lambda_{k+1}) > f(\mu_{k+1})$ ，则 $a_{k+1} = \lambda_{k+1}, b_{k+1} = b_k, \lambda_{k+2} = \mu_{k+1}$ ，

计算 $\mu_{k+2} = a_{k+1} + 0.618(b_{k+1} - a_{k+1})$

区间接 $1-\rho=0.618$ 比例逐步压缩，每步只需计算一个新点。
经过N步压缩后，总压缩比 $(0.618)^N$



■ 试探法

小端点不变，大端点更新，小探点计算，大探点继承

➤ Fibonacci 法

■ 问题：搜索单峰函数 f 在区间 $[a_0, b_0]$ 的局部极小点。

黄金分割法中 ρ 始终保持不变 \longrightarrow ■ 参数 ρ 可调？

◆ 用于单峰函数

◆ 第一次迭代需要计算两个试探点，以后每次迭代只需新计算一点，另一点取自上次迭代。

◆ 区间长度缩短比率 ρ 不是常数，而是由所谓的 Fibonacci 数确定

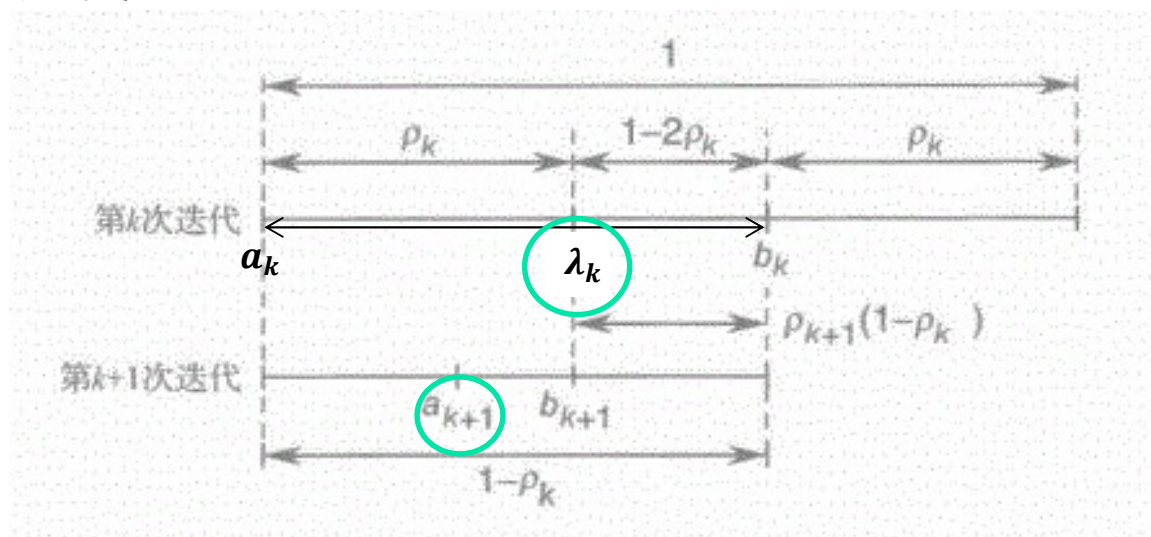


■ 试探法

小端点不变，大端点更新，小探点计算，大探点继承

➤ Fibonacci 法

■ 区间长度压缩比可调 \rightarrow ■ 确定一个参数序列 ρ_k



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

$$b_k - a_k = 1 - \rho_k \quad b_k - b_{k+1} = 1 - 2\rho_k$$

$$\rho_{k+1}(1 - \rho_k) = 1 - 2\rho_k \Rightarrow \rho_{k+1} = 1 - \frac{\rho_k}{1 - \rho_k}$$

采用Fibonacci数列



■ 试探法

➤ Fibonacci 法

Fibonacci数列

◆ 定义9.2.2 设有数列 $\{F_k\}$, 满足条件:

$$1. F_0=F_1=1$$

$$2. F_{k+1}=F_k+F_{k-1} \quad k=1, 2, \dots$$

则称 $\{F_k\}$ 为Fibonacci数列

k	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	...
F_k	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	...

$$\rho_{k+1} = 1 - \frac{\rho_k}{1 - \rho_k}$$

■ 采用Fibonacci数列

$$\rho_1 = 1 - \frac{F_N}{F_{N+1}} = \frac{F_{N-1}}{F_{N+1}}$$

$$\rho_2 = 1 - \frac{F_{N-1}}{F_N} = \frac{F_{N-2}}{F_N}$$

⋮

$$\rho_k = 1 - \frac{F_{N-k+1}}{F_{N-k+2}} = \frac{F_{N-k}}{F_{N-k+2}}$$

⋮

$$\rho_N = 1 - \frac{F_1}{F_2} = \frac{F_0}{F_2}$$

◆ 区间长度缩短比率不是常数, 而是由所谓的Fibonacci数确定



■ 试探法

小端点不变，大端点更新，小探点计算，大探点继承

➤ Fibonacci 法

◆ Fibonacci法在迭代中计算试探点

$$\lambda_{k+1} = a_k + \frac{F_{N-k-1}}{F_{N-k+1}}(b_k - a_k) \quad k = 0, 1, \dots, N$$

$$\mu_{k+1} = a_k + \frac{F_{N-k}}{F_{N-k+1}}(b_k - a_k) \quad k = 0, 1, \dots, N$$

◆ 计算试探点的目标函数值并比较

若 $f(\lambda_{k+1}) \leq f(\mu_{k+1})$ ，则 $a_{k+1} = a_k, b_{k+1} = \mu_{k+1}, \mu_{k+2} = \lambda_{k+1}$ ，

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

若 $f(\lambda_{k+1}) > f(\mu_{k+1})$ ，则 $a_{k+1} = \lambda_{k+1}, b_{k+1} = b_k, \lambda_{k+2} = \mu_{k+1}$ ，

计算 $\mu_{k+2} = a_{k+1} + \frac{F_{N-k-1}}{F_{N-k}}(b_{k+1} - a_{k+1})$

总压缩比 $(1 - \rho_1)(1 - \rho_1) \cdots (1 - \rho_N) = \frac{F_N}{F_{N+1}} \frac{F_{N-1}}{F_N} \cdots \frac{F_1}{F_2} = \frac{1}{F_{N+1}}$



■ 试探法

➤ 二分法

探点导数大于0，大端点更新，探点导数小于0，小端点更新

用途：搜索**单峰函数** f 在区间 $[a_0, b_0]$ 的局部极小点。

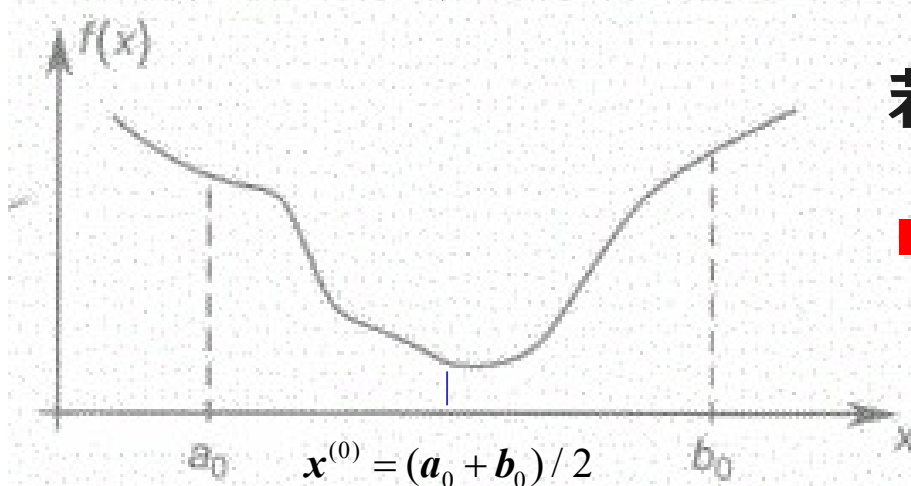
要求：函数 f **连续可微**

◆ 确定初始区间的**中点** $x^{(0)} = (a_0 + b_0) / 2$

◆ 计算**函数 f 在 $x^{(0)}$ 处的一阶导数** $f'(x^{(0)})$

若 $f'(x^{(0)}) > 0$ ，极小点位于中点左侧，最优区间为 $[a_0, x^{(0)}]$

若 $f'(x^{(0)}) < 0$ ，极小点位于中点右侧，最优区间为 $[x^{(0)}, b_0]$



若 $f'(x^{(0)}) = 0$ ，极小点为 $x^{(0)}$

■ 二分法的总压缩比

$$(1/2)^N$$



■ 试探法

➤ 总结

➤ 黄金分割法（0.618法）和Fibonacci数列法使用目标函数值，二分法使用目标函数的导数

➤ 0.618可作为Fibonacci法的极限形式

$$\text{当 } N \geq 7 \text{ 时, } F_{N-1}/F_N \approx 0.618$$

➤ 理论上Fibonacci法精度高于黄金分割法

➤ Fibonacci法需要事先知道计算函数的次数N，黄金分割法（0.618法）更简单



目录

- 一维搜索的概念（重）
- 试探法（考）
- 函数逼近法（考）



■ 函数逼近法

➤ 牛顿法

➤ 割线法

➤ 抛物线法

➤ 三次插值法



■ 函数逼近法

➤ 牛顿法

基本思想：在极小点附近用**二阶Taylor多项式**近似目标函数 $f(x)$ ，进而求出极小点的估计值。

前提：函数 $f(x)$ **连续二阶可微**

函数 $f(x)$ 的近似

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

近似函数的导函数

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

求近似函数的极小点？

令 $\varphi'(x) = 0$ ，求得驻点 $x^{(k+1)} = x^{(k)} - \frac{f'(x^{(k)})}{f''(x^{(k)})}$

当 $|x^{(k+1)} - x^{(k)}| \leq \varepsilon$ 时，算法迭代停止。



■ 函数逼近法

➤ 牛顿法

牛顿法的计算步骤如下：

- (1) 给定初点 $x^{(0)}$, 允许误差 $\epsilon > 0$, 置 $k=0$.
- (2) 若 $|f'(x^{(k)})| < \epsilon$, 则停止迭代, 得到点 $x^{(k)}$.
- (3) 计算点 $x^{(k+1)}$,

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

置 $k := k+1$, 转步骤(2).

运用牛顿法时，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**。



■ 函数逼近法

➤ 牛顿法

利用牛顿法求解如下函数的极小点

$$f(x) = \frac{1}{2}x^2 - \sin x$$

初始值为 $x^{(0)} = 0.5$ ，精度为 $\varepsilon = 10^{-5}$ 。

解：函数的一阶和二阶导数

$$f'(x) = x - \cos x \quad f''(x) = 1 + \sin x$$

由此
$$x^{(1)} = 0.5 - \frac{0.5 - \cos 0.5}{1 + \sin 0.5} = 0.7552$$

$$x^{(2)} = x^{(1)} - \frac{f'(x^{(1)})}{f''(x^{(1)})} = 0.7552 - \frac{0.0271}{1.685} = 0.7391$$

$$x^{(3)} = x^{(2)} - \frac{f'(x^{(2)})}{f''(x^{(2)})} = 0.7391 - \frac{9.461 \times 10^{-5}}{1.673} = 0.7390$$

$$x^{(4)} = x^{(3)} - \frac{f'(x^{(3)})}{f''(x^{(3)})} = 0.7390 - \frac{1.17 \times 10^{-9}}{1.673} = 0.7390$$



■ 函数逼近法

➤ 割线法

如果函数的二阶导不存在，采用不同点处的一阶导对其近似

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

代入牛顿法迭代公式

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

得到新的迭代公式

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

或

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



■ 函数逼近法

➤ 割线法

割线法的计算步骤如下：

- (1) 给定初点 $x^{(0)}$, 允许误差 $\epsilon > 0$, 置 $k=0$.
- (2) 若 $|f'(x^{(k)})| < \epsilon$, 则停止迭代, 得到点 $x^{(k)}$.
- (3) 计算点 $x^{(k+1)}$,

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

置 $k := k+1$, 转步骤(2).

割线法与牛顿法相比，收敛速率较慢，但不需要计算二阶导数。它的缺点与牛顿法有类似之处，都不具有全局收敛性，如果初点选择得不好，可能不收敛



■ 函数逼近法

➤ 抛物线法

算法思路：在极小点附近，用**二次三项式** $\varphi(x)$ **逼近**目标函数 $f(x)$

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

令 $\varphi(x)$ 与函数 $f(x)$ 在三点处 $x^{(1)} < x^{(2)} < x^{(3)}$ 有相同的函数值

$$\begin{cases} a + bx^{(1)} + c(x^{(1)})^2 = f(x^{(1)}) \\ a + bx^{(2)} + c(x^{(2)})^2 = f(x^{(2)}) \\ a + bx^{(3)} + c(x^{(3)})^2 = f(x^{(3)}) \end{cases}$$

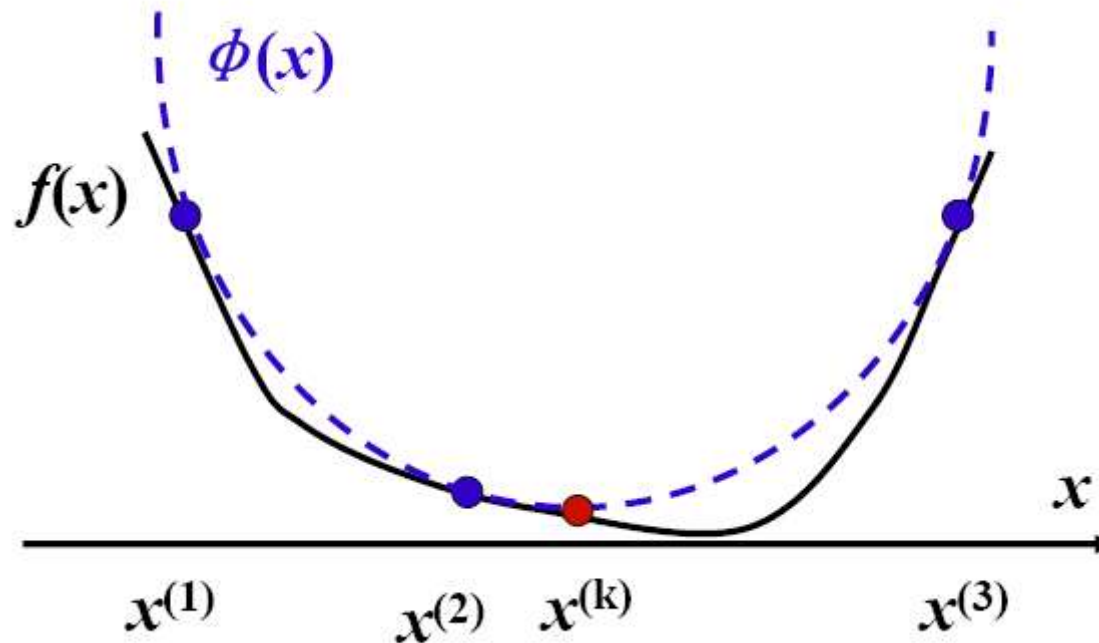
联立求解系数 **b 和 c** ，得到近似函数 $\varphi(x)$ 。

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

由**最优性条件** $\varphi'(x) = 0 \Rightarrow b + 2cx = 0 \Rightarrow x = -b / 2c$

■ 函数逼近法

➤ 抛物线法



令 $x^k = -b / 2c$ ，从 $x^{(1)}, x^{(2)}, x^{(3)}, x^k$ 中选出目标函数值最小的点及其左右两点，构造新的方程组求解系数，计算新的估计值 x^{k+1} ，上述过程迭代，直到收敛 $|x^{k+1} - x^k| \leq \varepsilon$

■ 函数逼近法

➤ 三次插值法

算法思路：在极小点附近，用**三次多项式** $\varphi(x)$ **逼近**目标函数 $f(x)$ $\varphi(x) = a(x - x^{(1)})^3 + b(x - x^{(1)})^2 + c(x - x^{(1)}) + d$

令 $\varphi(x)$ 与函数 $f(x)$ 在两点处 有相同的函数值及相同的导数

选择初始点 $x^{(1)} < x^{(2)}$ ，使得 $f'(x^{(1)}) < 0$, $f'(x^{(2)}) > 0$

$$\begin{cases} \varphi(x^{(1)}) = f(x^{(1)}) \\ \varphi'(x^{(1)}) = f'(x^{(1)}) \\ \varphi(x^{(2)}) = f(x^{(2)}) \\ \varphi'(x^{(2)}) = f'(x^{(2)}) \end{cases}$$



联立**求解系数** a, b, c, d ，得到多项式 $\varphi(x)$ 。

用多项式 $\varphi(x)$ 的极小点估计 $f(x)$ 的极小点。



■ 作业

**P280:
2**