



江南大学

第八章 非线性方程和方程组的数值解法





江南大学

第八章 非线性方程和方程组的数值解法

第一节 引言



8.1.1 问题的背景



问题：求 $f(x) = 0$ 或多元非线性方程组 $f_i(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0, \quad i = 1, 2, \dots, n$ 的解。

求解方法及研究内容：求解非线性方程一般不用直接法，而采用迭代法；迭代法的基本问题是收敛性、收敛速度和计算效率。

与求解线性方程组的不同点：同的初值可能有不同的收敛性态，有的初值使迭代收敛，而有的则不收敛。

本章介绍方程的迭代解法，它仅限于求方程的实根。

运用迭代法求解方程的根应解决以下两个问题：

- 确定根的初值；
- 将进一步精确化到所需要的精度。

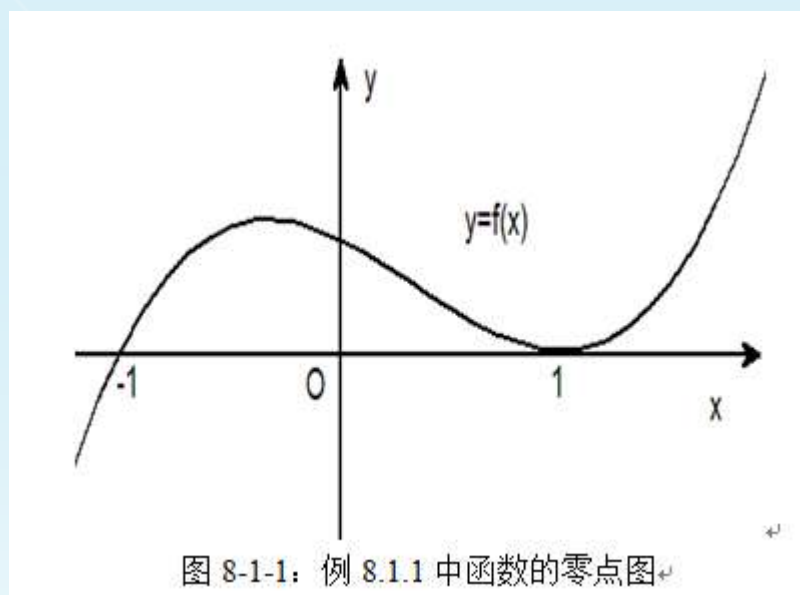


8.1.2 一元方程的搜索法

对于一元非线性方程

$$f(x) = 0 \quad (8.1.1)$$

如有满足 x^* 满足 $f(x^*) = 0$ ，则称 x^* 为该方程的解或根，也称 x^* 为函数 $f(x)$ 的零点或根。



解析函数在根的两侧是否变号，取决于根的重数。





我们称点 x^* 是函数 $f(x)$ 的 m 重根, 如果 $f(x)$ 在 x^* 邻域上可表示为

$$f(x) = (x - x^*)^m g(x) \quad (8.1.2)$$

其中 m 是不小于 1 的正整数, $g(x^*) \neq 0$ 。

则当 m 为奇数时, $f(x)$ 在点 x^* 处变号, 当 m 为偶数时不变号。

注: $g(x)$ 在 x^* 附近保号

(8.1.2) 等价于条件

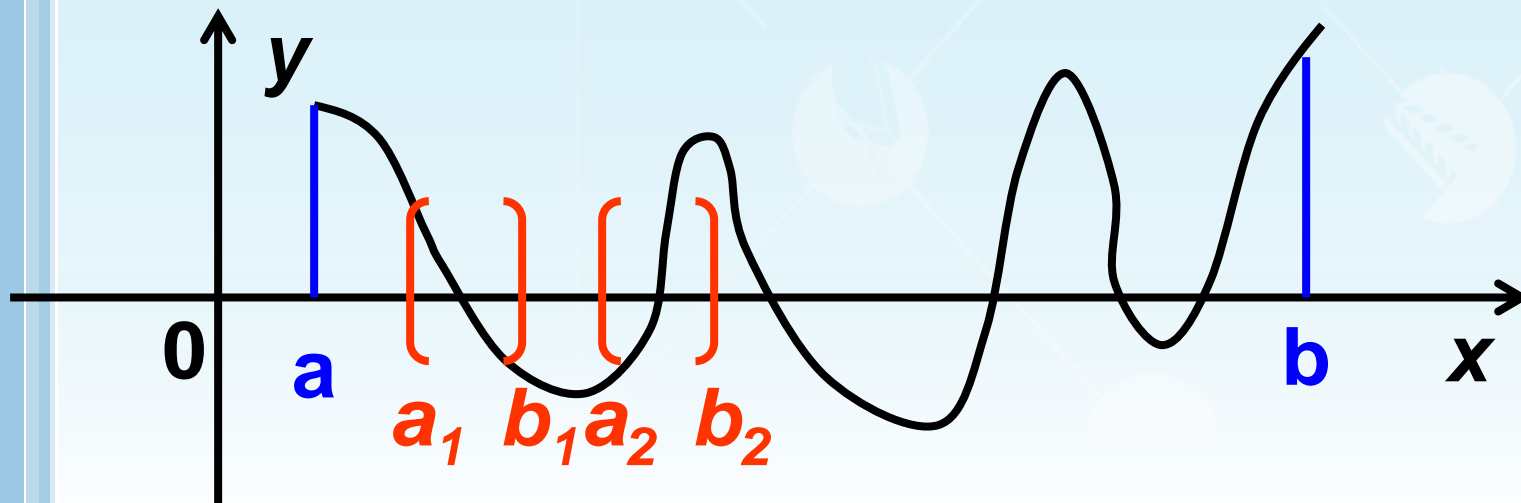
$$f(x^*) = f'(x^*) = \cdots = f^{(m-1)}(x^*) = 0, f^{(m)}(x^*) \neq 0 \quad (8.1.3)$$

提示: $f(x) = f(x^*) + f'(x^*)(x - x^*) + \frac{f^{(m-1)}(x^*)}{(m-1)!} (x - x^*)^{m-1} + \frac{f^{(m)}(\xi_x)}{(m)!} (x - x^*)^m$



搜索法

对于给定的 $f(x)$, 设有根区间为 $[a, b]$, 从 $x_0=a$ 出发, 以步长 $h=(b-a)/n$ (n 是正整数), 在 $[a, b]$ 内取定节点: $a_i=a_0+kh$ ($k=0, 1, 2, \dots, n$), 从左至右检查 $f(x_i)$ 的符号 (连续函数的介值性定理)





例1 方程 $f(x)=x^3-x-1=0$ 确定其有根区间

解: $f(0)<0$ $f(2)>0$

在区间 $(0, 2)$ 内至少有一个实根

设从 $x=0$ 出发, 取 $h=0.5$ 为步长向右进行根搜索, 列表如下

x	0	0.5	1.0	1.5	2
$f(x)$	-	-	-	+	+

可以看出, 在 $[1.0, 1.5]$ 内必有一根





8.1.3 二分法

原理：设 $f(x)$ 在区间 $[a,b]$ 上连续， $f(a)f(b)<0$ ，则由连续函数的性质知 $f(x)=0$ 在 (a,b) 内至少有一个实根。 $[a,b]$ 为 $f(x)=0$ 的有根区间。

特别地， $f(x)$ 在区间 $[a,b]$ 上单调，那么 $f(x)=0$ 在 (a,b) 内只有唯一的实根 x^* 。

思想：逐步将有根区间分半，通过判别函数值的符号进一步搜索有根区间。将有根区间缩小到充分小，从而求出满足给定精度的近似值。



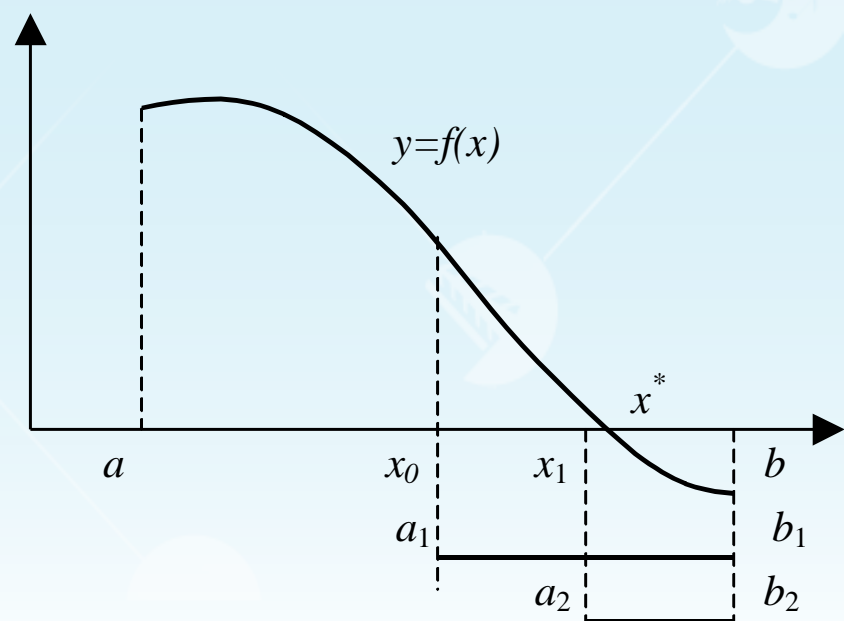
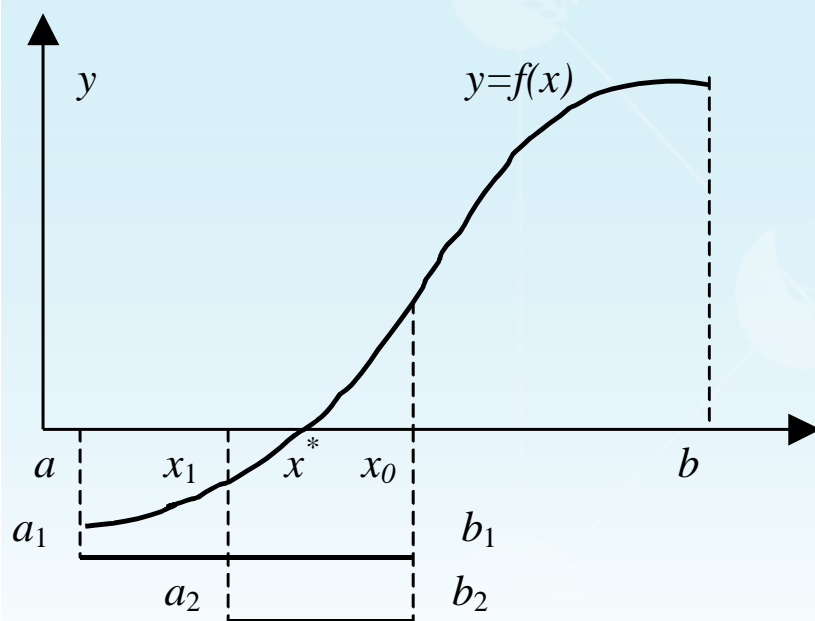
现采用以下步骤来求这根的近似值。

(1) 将区间 $[a, b]$ 分半, 记 $x_0 = (a+b)/2$, 求 $f(x_0)$ 。

若 $|f(x_0)| < \delta$, 则取 $x^* \approx x_0$, 否则进行下一步;

(2) 计算 $f(a)f(x_0)$, 若 $f(a)f(x_0) > 0$, 则取 $a_1 = x_0, b_1 = b$;

否则 $a_1 = a, b_1 = x_0$;





(3) 重复上述步骤, 直到 $|b_n - a_n| < \varepsilon$, 则取 $x^* \approx x_n = (a_n + b_n)/2$.

$$|x^* - x_n| \leq \frac{b_n - a_n}{2} = \frac{b - a}{2^{n+1}}$$

误差分析: $|x^* - x_n| < (b_n - a_n)/2 = (b - a)/2^{n+1}$ (8.1.4)





例 8.1.2: 证明方程 $x^3 - 2x^2 - 4x - 7 = 0$ 在 $[3,4]$ 内只有一根。使用二分法求误差不超过 10^{-3} 的根的迭代多少次?

解: 设 $f(x) = x^3 - 2x^2 - 4x - 7$, 而 $f(3)f(4) < 0$, 由 $f(x)$ 在 $[3,4]$ 上连续, 可知 $f(x)$ 在 $[3,4]$ 上至少有一根。为了使 x_n 满足 $(b-a)/2^n < 10^{-3}$, 角 $[为$
 $(b-a)=1$, 角 $x_9 = 3.632$ 。

k	a_k	$f(a_k)$	c_k	$f(c_k)$	b_k	$f(b_k)$
0	3	-	3.5	-	4	+
1	3.5	-	3.75	+	4	+
2	3.5	-	3.625	-	3.75	+
3	3.625	-	3.6875	+	3.75	+
4	3.625	-	3.6563	+	3.6875	+
5	3.625	-	3.6406	+	3.6563	+
6	3.625	-	3.6328	+	3.6406	+
7	3.625	-	3.6289	-	3.6328	+
8	3.6289	-	3.6309	-	3.6328	+
9	3.6309	-	3.6318	-	3.6328	+





二分法的**优点**是不管有根区间 $[a, b]$ 多大, 总能求出满足精度要求的根, 且对函数 $f(x)$ 的要求不高, 只要连续即可, 计算亦简单; 它的**局限**性是只能用于求函数的实根, 不能用于求复根及偶数重根, 它的收敛速度与比值为 $\frac{1}{2}$ 的等比级数相同。

