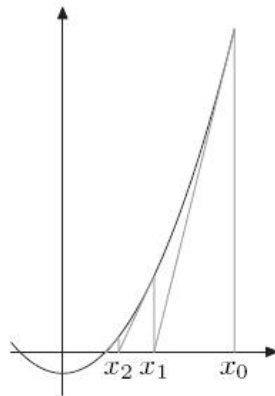


Exp 4 数值计算方法

牛顿迭代法



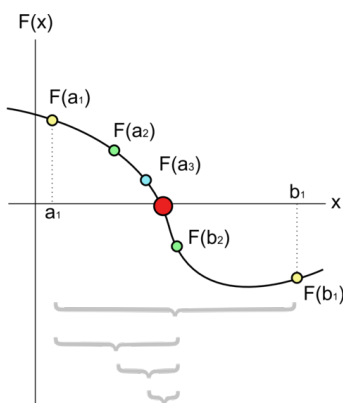
首先，选择一个接近函数 $f(x)$ 零点的 x_0 ，计算相应的 $f(x_0)$ 和切线斜率 $f'(x_0)$ （这里 f' 表示函数 f 的导数）。然后我们计算穿过点 $(x_0, f(x_0))$ 并且斜率为 $f'(x_0)$ 的直线和 x 轴的交点的 x 坐标，也就是求如下方程的解：

$$0 = (x - x_0) \cdot f'(x_0) + f(x_0)$$

我们将新求得的点的 x 坐标命名为 x_1 ，通常 x_1 会比 x_0 更接近方程 $f(x) = 0$ 的解。因此我们现在可以利用 x_1 开始下一轮迭代。迭代公式可化简为如下所示：

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

二分法

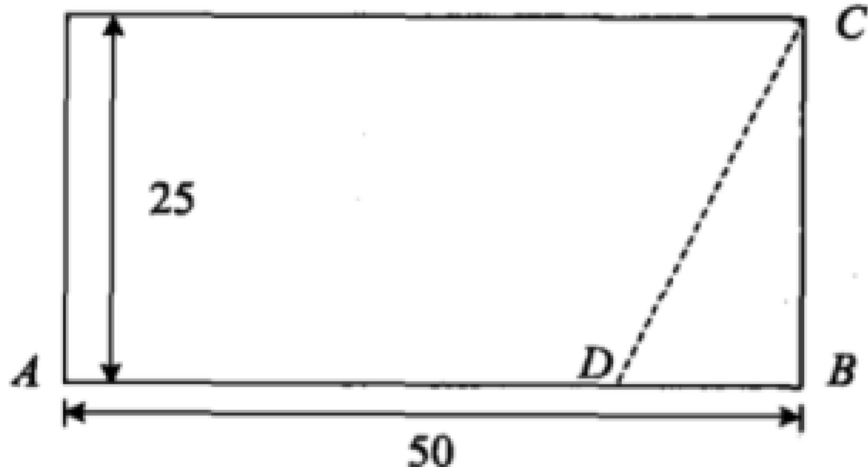


若要求已知连续函数 $f(x) = 0$ 的根(x 的解)，则：

1. 先找出一个区间 $[a, b]$ ，使得 $f(a)$ 与 $f(b)$ 异号。根据介值定理，这个区间内一定包含着方程式的根
2. 求该区间的中点 $m = \frac{a+b}{2}$ ，并找出 $f(m)$ 的值

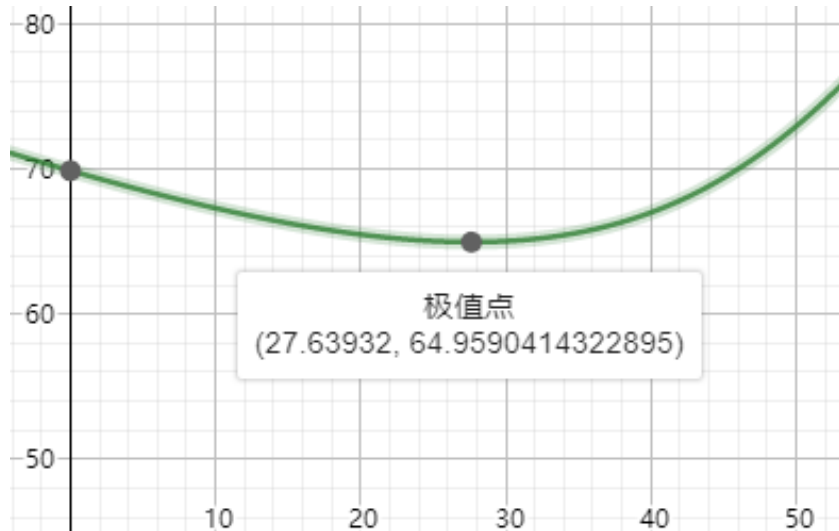
3. 若 $f(m)$ 与 $f(a)$ 正负号相同则取 $[m, b]$ 为新的区间, 否则取 $[a, m]$
4. 重复第2和第3步至理想精确度为止

单峰函数极值



如图所示, 已知某游泳池的长度为50米, 宽度为25米。某人游泳速度为0.8米/秒, 步行速度为1.2米/秒。编程求解从A点到B点间何处下水游到C点时间最短, 输出该点距A点的长度 x 和所求最短时间 y 。
说明: 距离的长度精度控制在0.1米或以下。

$$t(x) = \frac{x}{1.2} + \frac{\sqrt{(50-x)^2 + 25^2}}{0.8}$$



穷举法

#

长度精度要求在0.1m以下即可，因此以0.1m为步长，穷举所有的距离长度，找到时间最小的解。

部分穷举

#

$t = f(x)$ 凸函数，区间内有唯一极值点（导数等于0的点），导数是单调增的（先小于0，后大于0）。

算法：

从原点开始穷举，时间是先减小后增大的，所以当穷举到 $f(x_{i+1}) > f(x_i)$ 时，说明极值点 x^* 在 x_i 附近，可以提前退出穷举，返回 x_i 。

数值求导+二分法

#

当导函数比较复杂时，可以使用数值方法求解函数在某一点的导数。本题可使用数值方法求解区间端点的导数，然后用二分法找到导数等于0的点。

数值求导方法：

- 差商型求导方法
- 插值型求导方法

```
1 // 前向差商求导法
2 #include <stdio.h>
3 #include <math.h>
4 #define EPS 1e-6
5 #define DELTA 1e-6
6
7 // 时间t关于x的函数
8 double t(double x)
9 {
10     return x / 1.2 + sqrt((50 - x) * (50 - x) + 625) / 0.8;
11 }
12
13 double dt(double x)
14 {
15     return (t(x + DELTA) - t(x)) / DELTA;
16 }
17
18 int main(int argc, char **argv)
19 {
20     double low = 0, high = 50, mid;
21     int i;
22     for (i = 0; high - low >= EPS; i++)
23     {
24         mid = (high + low) / 2;
25         if (dt(mid) * dt(high) > 0)
26             high = mid;
```

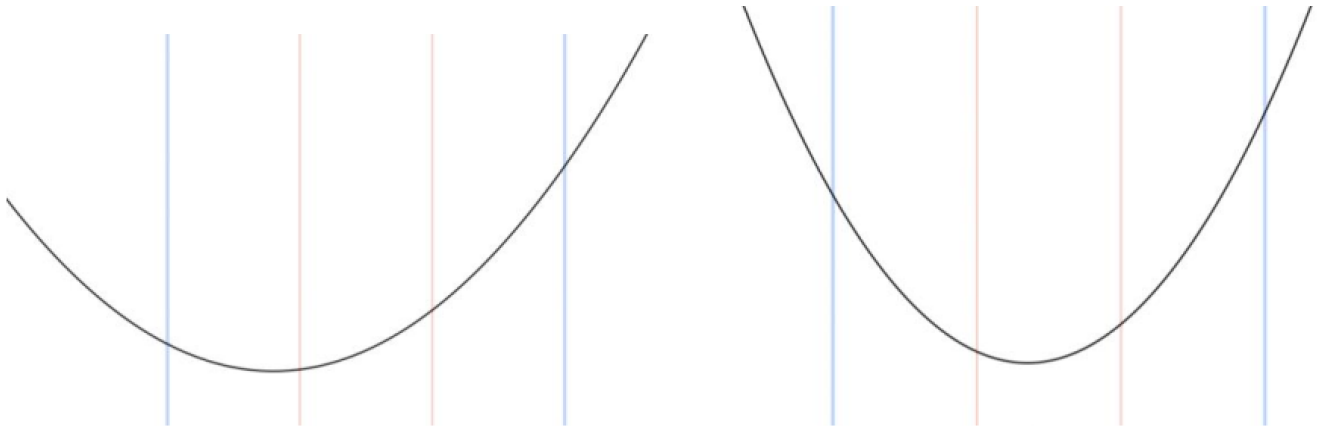
```

27         else
28             low = mid;
29     }
30     printf("x=%lf, t=%lf, iters=%d\n", low, t(low), i);
31 }
32
33 // x=27.639320, t=64.959041, iters=26

```

三分法

#



将区间三分，根据拉格朗日中值定理，每个区间的两个端点都可以算出该区间内某点的导数值，这样三个区间能算出三个导数点，与0比较：

- $f'(x_1) < 0, f'(x_2) \leq 0, f'(x_3) > 0$ ，去掉左边区间
- $f'(x_1) < 0, f'(x_2) \geq 0, f'(x_3) > 0$ ，去掉右边区间

这样就可以去掉两端的某个区间，将剩下的区间继续三分。

为了加快收敛速度，可以将两端区间设的尽可能的大，中间尽可能的小，这样每次都会去掉很大一部分区间。极限情况是中间区间长度趋向0，这相当于求中点导数的二分法。

```

1 // 三分法
2 #include <stdio.h>
3 #include <math.h>
4 #define EPS 1e-6
5 #define RATIO 10
6
7 // 时间t关于x的函数
8 double t(double x)
9 {
10     return x / 1.2 + sqrt((50 - x) * (50 - x) + 625) / 0.8;
11 }
12
13 int main(int argc, char **argv)
14 {
15     double low = 0, high = 50, m1, mh, mid_len;

```

```
16     int i;
17     for (i = 0; high - low >= EPS; i++)
18     {
19         mid_len = (high - low) / (2 * RATIO + 1);
20         m1 = low + mid_len * RATIO;
21         mh = m1 + mid_len;
22         if (t(m1) < t(mh))
23             high = mh;
24         else
25             low = m1;
26     }
27     printf("x=%lf, t=%lf, iters=%d\n", low, t(low), i);
28 }
29
30 //RATIO=1:  x=27.639320, t=64.959041, iters=44
31 //RATIO=10: x=27.639321, t=64.959041, iters=28
```

费马原理

#

利用光学里的费马原理直接求解方程，可以求得精确解，但是适用范围小，不能解决其他复杂方程的求极值问题，故不做讨论。