## 斐波那契查找算法(黄金分割法)

## Fibonacci search

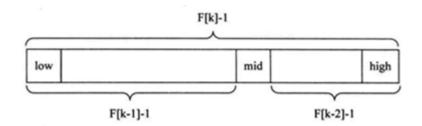
## 一、基本介绍

- 1) 黄金分割点是指把一条线段分割为两部分,使其中一部分与全长之比等于另一部分与这部分之比。取其前三位数字的近似值是 0.618。由于按此比例设计的造型十分美丽,因此称为黄金分割,也称为中外比。这是一个神奇的数字,会带来意向不大的效果。
- 2) 斐波那契数列 {1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55 } 发现斐波那契数列的 两个相邻数 的比例,无限接近 黄金分割值

0.618

## 二、基本原理:

1. 斐波那契查找原理与前两种相似,仅仅改变了中间结点 (mid) 的位置,mid不再是中间或插值得到,而是位于黄金分割点附近,即mid=low+F(k-1)-1(F代表斐波那契数列),如下图所示



对 F(k-1)-1的理解:

由斐波那契数列 F[k]=F[k-1]+F[k-2] 的性质,可以得到 (F[k]-1)
= (F[k-1]-1) + (F[k-2]-1) +1。该式说明:只要顺序表的长度为
F[k]-1,则可以将该表分成长度为 F[k-1]-1和 F[k-2]-1的两段,即如上图所示。从而中间位置为 mid=low+F(k-1)-1

- 类似的,每一子段也可以用相同的方式分割
- 但顺序表长度 n不一定刚好等于 F[k]-1, 所以需要将原来的顺序表长度 n增加至 F[k]-1。这里的 k值只要能使得F[k]-1恰好大于或等于 n即可,由以下代码得到,顺序表长度增加后,新增的位置(从 n+1到 F[k]-1位置),都赋为 n位置的值即可。

while(n>fib(k)-1) k++;