第15课 对分查找

对分查找的概念

对分查找又称二分查找,是一种高效的查找方法。对分查找的前提是,被查找的数据序列是有序的(升序或降序)。

对分查找的基本思想

对分查找的基本思想是在有序的数列中,首先将要查找 的数据与有序数列内处于中间位置的数据进行比较,如 果两者相等,则查找成功:否则就根据数据的有序性, 再确定该数据的范围应该在数列的前半部分还是后半部 分: 在新确定的缩少范围内,继续按上述方法进行查找, 直到找到要查找的数据,即查找成功,如果要查找的数 据不存在,即查找不成功。

对分查找的处理过程

若key为查找键,数组a存放n个已按升序排序的元素。在使用对分查找时,把查找范围[i,j]的中间位置上的数据a[m]与查找键key进行比较,结果必然是如下三种情况之一:

- (1) 若key〈a[m], 查找键小于中点a[m]处的数据。由a中的数据的递增性,可以确定: 在(m, j)内不可能存在值为key的数据,必须在新的范围(i, m-1)中继续查找;
- (2) key=a[m], 找到了需要的数据;
- (3) key>a[m],由与(1)相同的理由,必须在新的范围(m+1,j)中继续查找。 这样,除了出现情况(2),在通过一次比较后,新的查找范围将不超过上次查 找范围的一半。
- 中间位置数据a[m]的下标m的计算方法: m= (i+j)//2或m=int((i+j)/2)

对分查找的程序实现

- (1)由于比较次数难以确定,所以用while语句来实现循环;
- (2)在while循环体中用If语句来判断查找是否成功;
- (3)若查找成功则输出查找结果,并结束循环(break);
- (4)若查找不成功,则判断查找键在数组的左半区间还是右半区间,从而缩小范围。

对分查找的程序实现

我们假设有一个列表lst = [12, 17, 23, 25, 26, 35, 47, 68, 76, 88, 96] 我们要查找元素key=25,则其对分查找的程序如下:

```
[st = [12, 17, 23, 25, 26, 35, 47, 68, 76, 88, 96]
key = 25
n = len(lst)
while i < j:
                 #找到了我们要找的数,赋值给b
#找到key,退出循环
  elif key > lst[m]:
i = m + 1
  else:
  b == -1: #-1代表元素为查找到
print("要查找的元素[" + str(key) + "]不在列表lst中。")
else:
  print("要查找的元素[" + str(key) + "]的索引是: " + str(b))
```

对分查找的查找次数的估算

对元素规模为n的列表进行对分查找时,无论是否找到,至多进行 log₂n+1(log₂n+1表示大于或等于 log₂n的最小整数)次查找就能得到结果,而使用顺序查找算法,在最坏的情况下(查找键在最后一个或没找到),需要进行n次查找,最好的情况是一次查找(查找键在第一个),平均查找 型 数是

小试牛刀

- 1. 下列有关查找的说法,正确的是()
- A. 顺序查找时,被查找的数据必须有序
- B. 对分查找时,被查找的数据不一定有序
- C. 顺序查找总能找到要查找的关键字
- D. 一般情况下,对分查找的效率较高

小试牛刀

2. 某列表有7个元素,依次为19、28、30、35、39、42、48。若采用对分查找法在该列表中查找元素48,需要查找的次数是()

A. 1 B. 2

C. 3 D. 4