向量

有序向量: 二分查找 (版本A)

自从爷爷去后,这山被二郎菩萨点上火,烧杀了大半。我们蹲在井里,钻在涧内,藏于铁板桥下,得了性命。及至火灭烟消,出来时,又没花果养赡,难以存活,别处又去了一半。我们这一半,捱苦的住在山中,这两年,又被些打猎的抢了一半去也。

邓俊辉 deng@tsinghua.edu.cn

统一接口

```
template <typename T> //查找算法统一接口, 0 <= lo < hi <= size
Rank Vector<T>::search( T const & e, Rank lo, Rank hi ) const {
  return ( rand() % 2 ) ? //按各50%的概率随机选用
     binSearch( _elem, e, lo, hi ) //二分查找算法, 或者
   : fibSearch( _elem, e, lo, hi ); //Fibonacci查找算法
                    Lo
                                            hi
      0
                                                              size
```

有序向量中,每个元素都是轴点

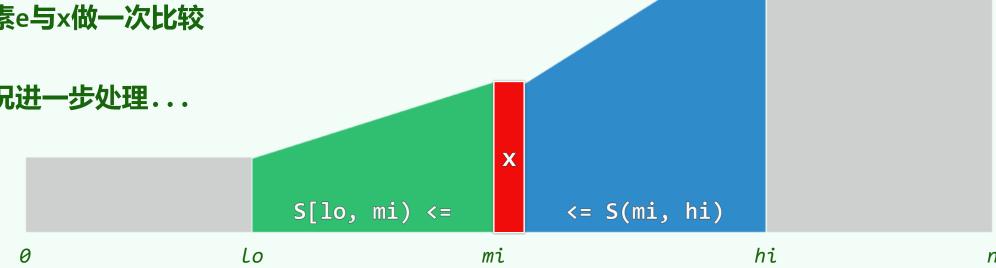
❖ 以任一元素 x = S[mi] 为界,都可将待查找区间[lo,hi)分为三部分

$$S[lo, mi) \leq S[mi] \leq S(mi, hi)$$

因此...

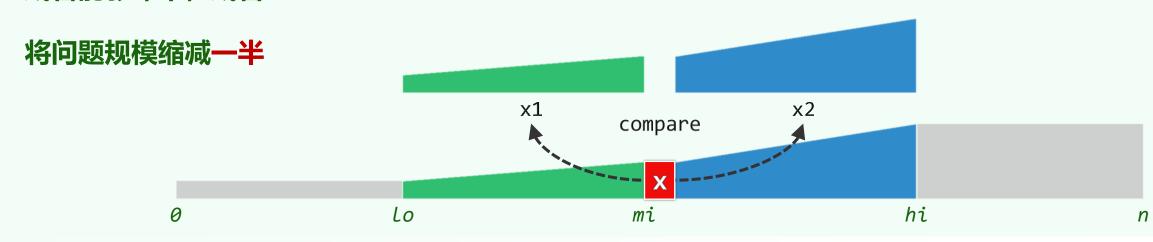
❖ 只需将目标元素e与x做一次比较

即可分三种情况进一步处理...



减而治之

- ❖ e < x:则e若存在必属于左侧子区间,故可 (减除S[mi,hi)并)递归深入S[lo, mi)
 - x < e:则e若存在必属于右侧子区间,亦可(减除S[lo,mi]并)递归深入S(mi, hi)
 - e = x: 已在此处命中,可随即返回 //若有多个,返回何者?
- ❖ 若轴点mi取作中点,则每经过至多两次比较
- ❖ 或者能够命中,或者



实现

```
template <typename T> //在有序向量区间[lo, hi)内查找元素e
static Rank binSearch( T * S, T const & e, Rank lo, Rank hi ) {
  while (lo < hi) { //每步迭代可能要做两次比较判断,有三个分支
     Rank mi = ( lo + hi ) >> 1; //轴点居中 (区间宽度折半, 等效于其数值右移一位)
     if ( e < S[mi] ) hi = mi; //深入前半段[lo, mi)
     else if ( S[mi] < e ) lo = mi + 1; //深入后半段(mi, hi)
     else return mi; //命中
                              x1
                                    compare
  return -1; //失败
                      Lo
                                                     hi
                                    mi
```

实例 + 复杂度



*线性 "递归": $T(n) = T(n/2) + \mathcal{O}(1) = \mathcal{O}(\log n)$, 大大优于顺序查找

"递归"跟踪:轴点总能取到中点,递归深度 $\mathcal{O}(\log n)$; 各递归实例仅耗时 $\mathcal{O}(1)$

关键码的比较次数 ~ 查找长度 (search length)

(d)

❖ 通常,需分别针对成功与失败查找,从最好、最坏、平均等角度评估

(a) +1 +2 (b) +1 +2 (c)

查找长度实例: n = 7

❖ 成功情况共7种,查找长度分别为 ❖ 失败情况共8种,查找长度分别为 { 4, 3, 5, 2, 5, 4, 6 } {3, 4, 4, 5, 4, 5, 5, 6} 等概率情况下,平均 = 29 / 7 = 4.14 等概率情况下,平均 = 36 / 8 = 4.50 (a) +2 +1 (b) +1 +2 +2 (c) (d)