排序

选取: 众数

善钧,从众。夫善,众之主也。三卿为主,可谓众矣。从之,不亦可乎?!

诚若为今立计,所当稽求既往,相度方来,掊物质而张灵明,任个人而排众数。

然而,在现代文明社会里,居有其所的家庭却不到一半;在文明特别发达的大城市里,拥有住房的人只占全体居民的极小部分。

邓後辑 deng@tsinghua.edu.cn

选取 + 中位数

* k-selection在任意一组可比较大小的元素中,如何由小到大,找到次序为 $_k$ 者?亦即,在这组元素的非降排序序列 $_S$ 中,找出 $_{S[k]}$ // Excel: large(range, rank)* median长度为 $_n$ 的有序序列s中,元素 $_{S[\lfloor n/2 \rfloor]}$ 称作中位数 //数值上可能有重复
在任意一组可比较大小的元素中,如何找到中位数? // Excel: median(range)



❖ 中位数是k-选取的一个特例;稍后将看到,也是其中难度最大者

Majority

- ❖ 无序向量中, 若有一半以上元素同为m, 则称之为众数
 - 在{3, 5, 2, 3, 3} 中, 众数为3; 然而
 - **在**{3, 5, 2, 3, 3, 0} 中, 却无众数
- ❖ 平凡算法 排序 + 扫描

但进一步地 若限制时间不超过o(n),附加空间不超过o(1)呢?

- ❖ 必要性 众数若存在,则亦必中位数
- ❖ 事实上 只要能够找出中位数,即不难验证它是否众数

必要条件

然而 在高效的中位数算法未知之前,如何确定众数的候选呢? ** 众数若存在,则亦必频繁数 //Excel: mode(range) ** mode template <typename T> bool majority(Vector<T> A, T & maj) { return majEleCheck(A, maj = mode(A)); } mode()算法难以兼顾时间、空间的高效 ** 同样地 借助更弱但计算成本更优的必要条件,选出唯一的候选者 ** 可行思路 template <typename T> bool majority(Vector<T> A, T & maj) { return majEleCheck(A, maj = majEleCandiate(A)); }

减而治之

❖ 若在向量A的前缀P(|P|为偶数)中,元素区出现的次数恰占半数,则
A有众数,仅当对应的后缀A - P有众数m,且m就是A的众数



- ❖ 既然最终总要花费♂(n)时间做验证,故而只需考虑A<mark>的确</mark>含有众数的两种情况:
 - 1. 若x = m,则在排除前缀P之后,m与其它元素在数量上的差距保持不变
 - 2. 若x ≠ m,则在排除前缀P之后,m与其它元素在数量上的差距不致缩小
- ❖ 若将众数的标准从"一半以上"改作"至少一半",算法需做什么调整?

算法

```
template <typename T> T majCandidate( Vector<T> A ) {
   T maj;
  for ( int c = 0, i = 0; i < A.size(); i++ )
     if (0 == c) {
        maj = A[i]; c = 1;
      } else
                                        P
                                                           A - P
        maj == A[i] ? c++ : c--;
   return maj;
```