EXEMPLE

Top-k算法整理

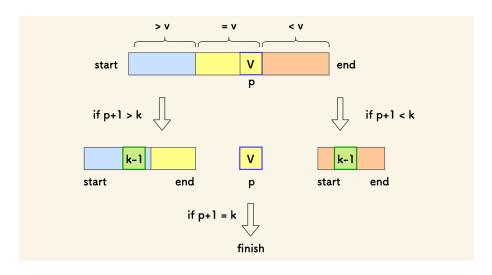
求n个元素中前k大的数(或前n-k小的数)。

排序算法

用冒泡排序、快速排序等方式先将数据按从小到大(或从大到小)排列,就能直接选择前k大的数。

快速选择算法(实现)

选择数组中的1个数作为**标志**,然后依次将剩下的n-1个数和这个标志进行比较,比标志大(或等于)的放在其左边,比标志小的放在其右边,完成数组的分割。 分割后标志元素的下标为 p。



得到整个数组中在标志元素左侧的元素个数p+1。 如果个数比k小,说明标志右侧还有属于前k大的数,需要对标志右侧的数组递归地进行快速选择;如果个数比k大,说明标志左侧有元素不属于前k大的数,需要对标志左侧的数组递归地进行快速选择;当个数等于k时,该数组的标志左侧的k个数就是前k大的数,右侧就是前n-k小的数。时间复杂度最好为O(n),最差为O(n^2),当原数组本来就有序时会发生退化。

下面的函数实现了数组的分割。将数组a[start]元素作为标志,分别用left和right指示标志元素的位置和最右侧未比较的元素位置。从start开始依次向右遍历数组,和标志作比较。元素比

localhost:8127/1 1/6

标志大,则和标志元素交换,放在标志左侧;比标志小,则和最右侧未比较的元素交换,放在标志右侧。函数的返回值就是标志元素最后的下标。

```
int Partition(int a[], int start, int end)
{
    int v = a[start];
    int left = start;
    int right = end;
    int i = start;
    while (i <= right)</pre>
    {
        if (a[i] > v)
        {
             Swap(a, i, left);
             left++;
             i++;
        }
        else if (a[i] < v)</pre>
             Swap(a, i, right);
             right--;
        }
        else
         {
             i++;
    }
    return i - 1;
}
```

根据标志左侧的元素个数判断对哪部分进行递归地快速选择。

```
void QuickSelect(int a[], int start, int end, int k)
{
   if (start >= end || k <= 0)
      return;

int p = Partition(a, start, end);
   int m = p + 1; // 整个数组中在基准元素左边的元素个数

if (k < m) //对左侧快速选择
      QuickSelect(a, start, p - 1, k);
   else if (k > m) //对右侧快速选择
      QuickSelect(a, p + 1, end, k);
   else
```

localhost:8127/1 2/6

```
return;
}
```

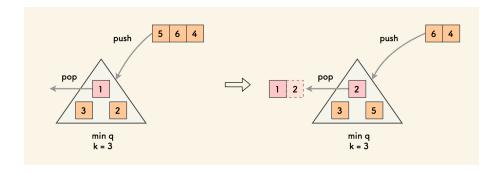
下面的函数调用快速选择函数,开始递归的过程。

```
void TopK(int a[], int n, int k)
{
    return QuickSelect(a, 0, n - 1, k);
}
```

堆置换算法(实现)

最小堆: 用完全二叉树的方式实现,根节点是二叉树中最小的数,每个父节点都比其子节点小。

取k个数构建最小堆,然后将剩余n-k个数依次和堆顶(即二叉树的根节点)比较,如果比堆顶元素大,则替换堆顶元素,再重新整理堆,使其符合最小堆的要求;如果比堆顶元素小(或相等),则不用替换。当遍历结束后,堆中的k个数就是前k大的数。时间复杂度为O(nlogk)。



构建最小堆。完全二叉树的最后一层最左侧父节点的下标是(n-1)/2,从该节点开始向上整理二叉树,使之成为每个父节点比所有子节点都小的树。

HeapDown函数完成二叉树的整理。选择父节点的两个子节点中较小的那个和父节点比较, 并完成交换。

localhost:8127/1 3/6

```
void HeapDown(int a[], int n, int parent) {
   while (1) {
       // 左孩子 l_child
       int l_child = 2 * parent + 1;
       if (l_child >= n) break;
       // 右孩子 r_child (可能不存在)
       int r_child = l_child + 1;
       // less_child 是其中值更小的孩子
       int less_child = l_child;
       if (r_{child} < n \&\& a[r_{child}] < a[l_{child}])
           less_child = r_child;
       if (a[parent] <= a[less_child]) //父节点比子节点更小,不用换位置,直接break
           break;
       Swap(a, parent, less_child); //把父节点换为最小的子节点
       parent = less_child;
   }
}
```

下面的函数完成堆顶的替换和堆的整理。

```
void HeapReplace(int a[], int n, int v) // 替换堆顶
{
    if (n <= 0) return;
    a[0] = v;
    //从根节点开始依次整理二叉树
    HeapDown(a, n, 0);
}</pre>
```

下面的函数实现比较,在符合替换条件时调用堆替换函数。

```
      void TopK(int a[], int n, int k) {

      if (n <= 0 || k <= 0 || k > n) return;

      // 前 k 个数最小堆化

      HeapBuild(a, k);

      // 剩余的 k .. n-1 元素依次和堆顶比较

      for (int i = k; i < n; i++) {</td>

      if (a[i] > a[0]) {

      // 如果比堆顶大,则替换堆顶

      HeapReplace(a, k, a[i]);
```

localhost:8127/1 4/6

```
}
}
```

如果要找前n-k小的数,则要构建最大堆,比较时用比堆顶小的数替换堆顶元素即可。

比较2种算法的性能:

• 堆替换法

数组是:

 $8\ 7\ 5\ 3\ 6\ 4\ 2\ 0\ 3\ 5\ 9\ 5\ 4\ 5\ 2$

最小的n-k个数是: 5 4 4 3 3 2 2 0

Time passed: 0.0000004320s

• 快速选择

数组是:

8 7 5 3 6 4 2 0 3 5 9 5 4 5 2

最小的n-k个数是: 5 3 4 4 3 2 0 2

Time passed: 0.0000006810s

尝试通过将程序编译为RISC-V指令(含Vector扩展)用Ara仿真。输入相同的数据时,堆替换算法用的周期数远少于快速选择算法。

localhost:8127/1 5/6

localhost:8127/1 6/6