实验报告

RSelect核心算法实现

算法流程

首先random数组中的一个pivot,之后对找到的pivot点进行一次partition,找到pivot点对应在数组中的位置,之后根据pivot点的具体位置pos与K的关系,递归调用RSelect(l, pos- 1)或RSelect(pos + 1, r)。RSelect 期望时间复杂度为O(n),最差情况为 $O(n^2)$ 。

代码实现

```
int RSelect(vector<int>& w, int 1, int r, int k) {
    while (1 < r) {
        uniform_int_distribution<int> u(1, r);
        int len = Partition(w, 1, r, u(e));
        if (len == k) return w[len];
        else if (len > k) r = len - 1;
        else l = len + 1;
    }
    return w[r];
}
```

DSelect核心算法实现

算法流程

DSelect对于RSelect的优化在于找到pivot点。首先找到找到相邻5个数的中间值组成一个数组mid,之后递归调用RSelect找到mid的中位数,即全局转数组的pivot点,之后利用找到的pivot点进行一次partition,找到pivot点对应在数组中的位置,之后根据pivot点的具体位置pos与K的关系,递归调用RSelect(l, pos-1)或RSelect(pos+1, r)。

时间复杂度递推式

$$T(n) = T(\frac{n}{5}) + T(\frac{7n}{10}) + O(n)$$

总时间复杂度为O(n)。

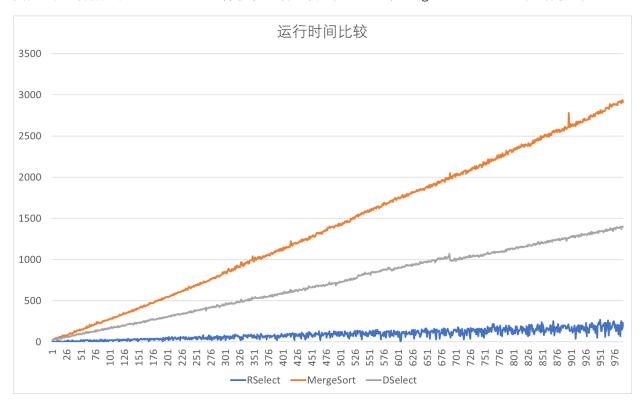
代码实现

```
int RSelect(vector<int>& w, int 1, int r, int k) {
    if (r - l + 1 <= LEN) {
        sort(w.begin() + l, w.begin() + r + 1);
        return k;
    }
    vector<int> mid;
    mid.push_back(0);
```

```
for (auto i = 1; i < r; i += 5 ) mid.push_back(midSelect(w, i));
int size = mid.size();
int it = FSelect(mid, 1, size - 1, size >> 1), p = 0;
for (int i = 1; i <= r; i ++ )
    if (w[i] == mid[it])
        p = i;
int len = Partition(w, l, r, p);
if (len == k) return k;
else if (len < k) return FSelect(w, len + 1, r, k);
return FSelect(w, l, len - 1, k);
}</pre>
```

运行时间比较

我们比较了数据量在1e6-1e8的三种求第K大数的算法为KSelect, MergeSort. RSelect运行时间如下



YOJ通过截图



编号	題目名称	状态	分数	总时间	内存	代码	提交者	提交时间
#675360	#909 k小值	✓ Accepted	100	2020 ms	15996 KB	cpp17/903B	胡博文(2021201780)	2023/3/6 21:39

下边这个缩踏输入输出,老师同意可以拉开看了^_^(但考试时候不给看)

测试点#0	■ ✓ 2	得分: 100	用时: 427 ms	内存: 6636 KiB
测试点#1	■ ✓ 2	得分: 100	用时: 649 ms	内存: 11388 KiB
测试点#2	■ ✓ 2	得分: 100	用时: 944 ms	内存: 15996 KiB



YOJ Powered by YOJ.