

# 14 - A6

排序

快速排序 : 快速划分 : DUP版

邓俊辉

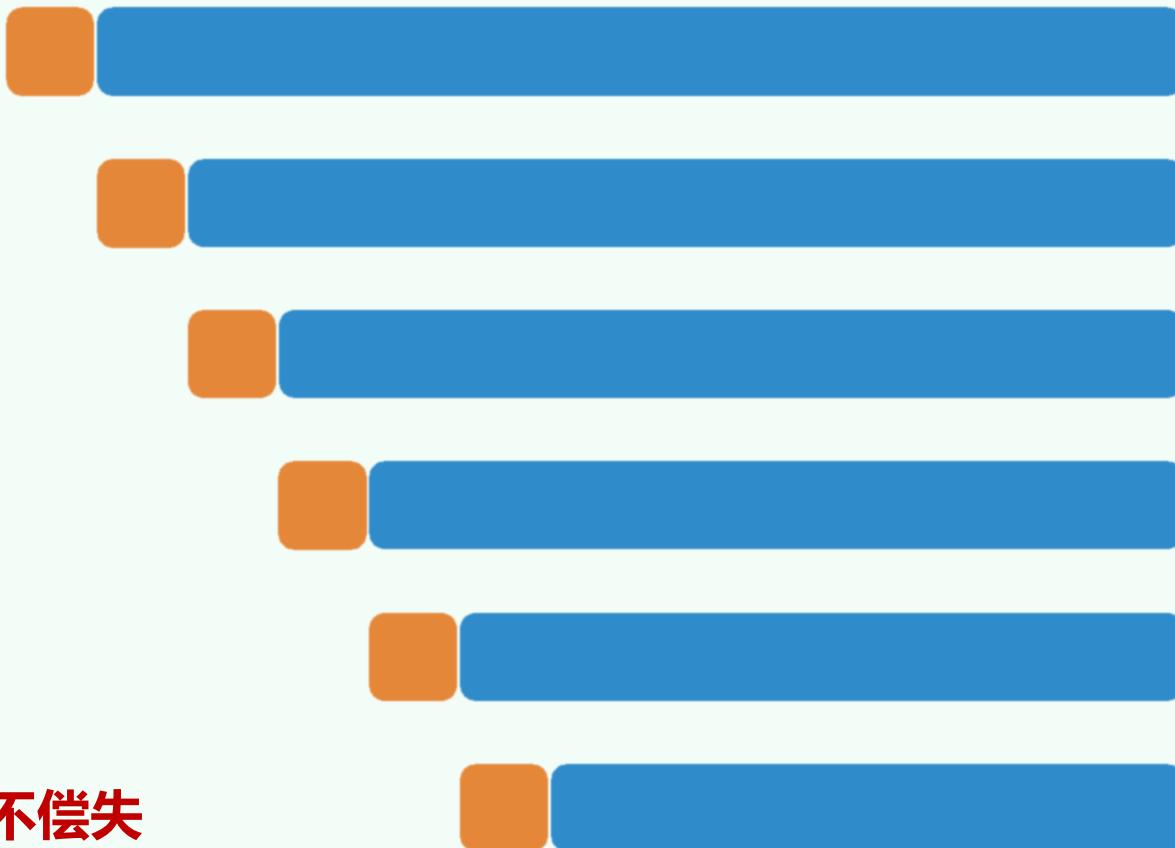
deng@tsinghua.edu.cn

左见兮鸣鶡，右睹兮呼枭

# 重复元素

❖ 大量甚至全部元素**重复时**

- 轴点位置总是接近于 $lo$
- 子序列的划分极度失衡
- 二分递归退化为线性递归
- 递归深度接近于 $\Theta(n)$
- 运行时间接近于 $\Theta(n^2)$



❖ 移动 $lo$ 和 $hi$ 的过程中，同时比较相邻元素

若属于相邻的重复元素，则不再深入递归

❖ 但一般情况下，如此计算量反而增加，得不偿失

❖ 对LUG版略做调整，即可解决问题

——为便于对比，以下依次给出LUG'版、DUP'版、DUP版

```
template <typename T> Rank Vector<T>::partition( Rank lo, Rank hi ) { // [lo, hi)
    swap( _elem[ lo ], _elem[ lo + rand() % ( hi - lo ) ] ); // 随机交换
    hi--; T pivot = _elem[ lo ]; // 经以上交换，等效于随机选取候选轴点
    while ( lo < hi ) { // 从两端交替地向中间扫描，彼此靠拢
        while ( lo < hi && pivot <= _elem[ hi ] ) hi--; // 向左拓展G
        if ( lo < hi ) _elem[ lo++ ] = _elem[ hi ]; // 凡小于轴点者，皆归入L
        while ( lo < hi && _elem[ lo ] <= pivot ) lo++; // 向右拓展L
        if ( lo < hi ) _elem[ hi-- ] = _elem[ lo ]; // 凡大于轴点者，皆归入G
    } // assert: lo == hi
    _elem[ lo ] = pivot; return lo; // 候选轴点归位；返回其秩
```

```
template <typename T> Rank Vector<T>::partition( Rank lo, Rank hi ) { // [lo, hi)
    swap( _elem[ lo ], _elem[ lo + rand() % ( hi - lo ) ] ); // 随机交换
    hi--; T pivot = _elem[ lo ]; // 经以上交换，等效于随机选取候选轴点
    while ( lo < hi ) { // 从两端交替地向中间扫描，彼此靠拢
        while ( lo < hi && pivot < _elem[ hi ] ) hi--; // 向左拓展 G
        if ( lo < hi ) _elem[ lo++ ] = _elem[ hi ]; // 凡不大于轴点者，皆归入 L
        while ( lo < hi && _elem[ lo ] < pivot ) lo++; // 向右拓展 L
        if ( lo < hi ) _elem[ hi-- ] = _elem[ lo ]; // 凡不小于轴点者，皆归入 G
    } // assert: lo == hi
    _elem[ lo ] = pivot; return lo; // 候选轴点归位；返回其秩
```

```
template <typename T> Rank Vector<T>::partition( Rank lo, Rank hi ) { // [lo, hi)
    swap( _elem[ lo ], _elem[ lo + rand() % ( hi - lo ) ] ); // 随机交换
    hi--; T pivot = _elem[ lo ]; // 经以上交换，等效于随机选取候选轴点
    while ( lo < hi ) { // 从两端交替地向中间扫描，彼此靠拢
        while ( lo < hi )
            if ( pivot < _elem[ hi ] ) hi--; // 向左拓展G，直至遇到不大于轴点者
            else { _elem[ lo++ ] = _elem[ hi ]; break; } // 将其归入L
        while ( lo < hi )
            if ( _elem[ lo ] < pivot ) lo++; // 向右拓展L，直至遇到不小于轴点者
            else { _elem[ hi-- ] = _elem[ lo ]; break; } // 将其归入G
    } // assert: lo == hi
    _elem[ lo ] = pivot; return lo; // 候选轴点归位；返回其秩
}
```

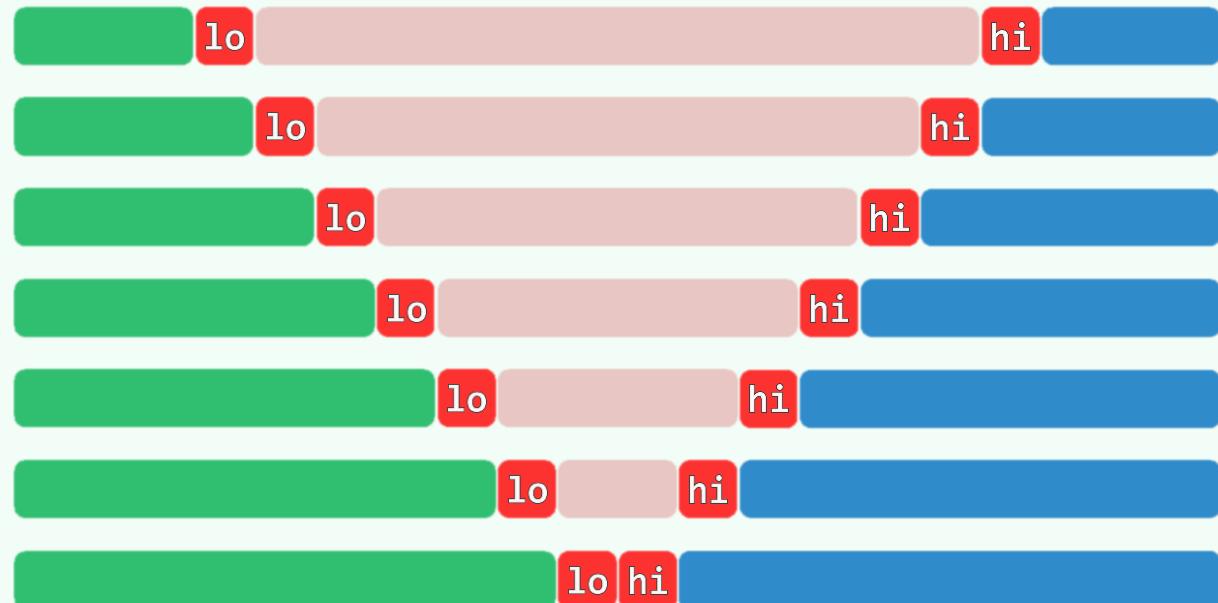
# 性能

❖ 可以正确地处理一般情况，同时复杂度并未实质增高

❖ 处理重复元素时

- lo和hi会交替移动
- 二者移动的距离大致相当

轴点最终被安置于 $(lo+hi)/2$ 处



❖ 由LUG版的勤于拓展、懒于交换

转为懒于拓展、勤于交换

❖ 因此，交换操作有所增加——在LUG版中雷同元素相遇时并不移动——“更”不稳定