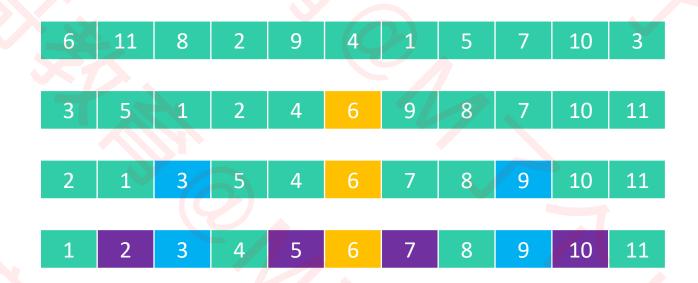


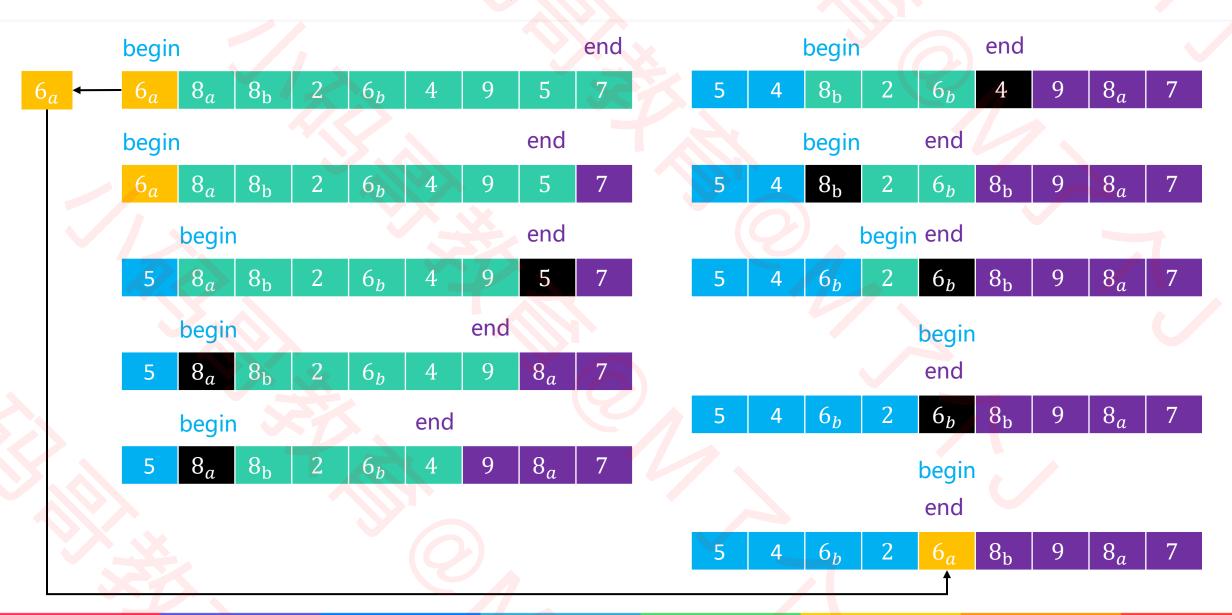
Myggaga 快速排序 - 执行流程

- ① 从序列中选择一个轴点元素 (pivot)
- ✓ 假设每次选择 0 位置的元素为轴点元素
- ② 利用 pivot 将序列分割成 2 个子序列
- ✓ 将小于 pivot 的元素放在pivot前面 (左侧)
- ✓ 将大于 pivot 的元素放在pivot后面 (右侧)
- ✓等于pivot的元素放哪边都可以
- ③ 对子序列进行 ① ② 操作
- ✓ 直到不能再分割(子序列中只剩下1个元素)



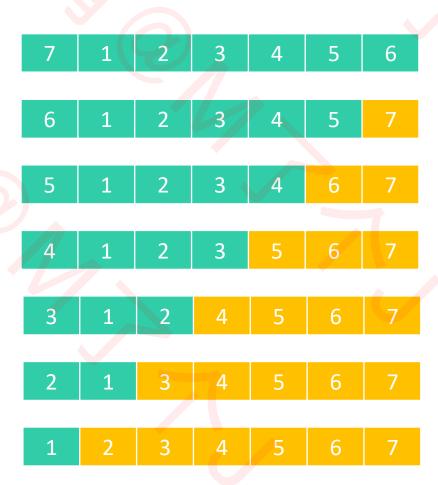
- ■快速排序的本质
- □逐渐将每一个元素都转换成轴点元素







- 在轴点左右元素数量比较均匀的情况下,同时也是最好的情况
- $\Box T(n) = 2 * T(n/2) + O(n) = O(nlogn)$
- 如果轴点左右元素数量极度不均匀,最坏情况
- \Box T(n) = T(n 1) + O(n) = O(n²)
- 为了降低最坏情况的出现概率,一般采取的做法是
- □随机选择轴点元素
- 最好、平均时间复杂度: O(nlogn)
- 最坏时间复杂度: O(n²)
- 由于递归调用的缘故,空间复杂度: O(logn)
- ■属于不稳定排序





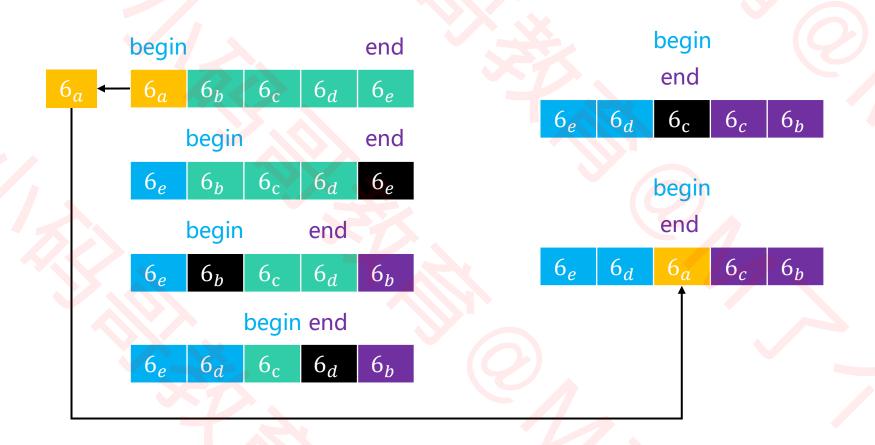
小码 哥教育 快速排序 — 实现

```
/* [begin, end) */
private void sort(int begin, int end) {
    // 至少要有2个元素
   if (end - begin < 2) return;</pre>
    int middle = pivotIndex(begin, end);
    sort(begin, middle);
    sort(middle + 1, end);
```

```
private int pivotIndex(int begin, int end) {
    // 随机交换begin位置的元素
    swap(begin, begin + (int)(Math.random() * (end - begin)));
    T pivot = array[begin];
    end--; // end指向最后1个元素
    while (begin < end) {</pre>
        while (begin < end) {</pre>
            if (cmp(pivot, array[end]) < 0) {</pre>
                end--;
            } else {
                array[begin++] = array[end];
                break;
        while (begin < end) {</pre>
            if (cmp(pivot, array[begin]) > 0) {
                begin++;
            } else {
                array[end--] = array[begin];
                break;
    array[begin] = pivot;
    return begin;
```



體報 快速排序 - 与轴点相等的元素



■ 如果序列中的所有元素都与轴点元素相等,利用目前的算法实现,轴点元素可以将序列分割成 2 个均匀的子序列



gent in the season in the sea

■ 思考: cmp 位置的判断分别改为 ≤、≥ 会起到什么效果?

```
while (begin < end) {</pre>
    if (cmp(pivot, array[end]) <= 0) {</pre>
        end--;
    } else {
        array[begin++] = array[end];
        break;
while (begin < end) {</pre>
    if (cmp(pivot, array[begin]) >= 0) {
        begin++;
    } else {
        array[end--] = array[begin];
        break;
```

- 轴点元素分割出来的子序列极度不均匀
- □导致出现最坏时间复杂度 O(n²)

