

# 选择排序

**基本思想：在待排序的数据中选出最大（小）的元素放在最终的位置**

实现思路：

第一轮认定第一个值就是最小值，并记录下标为min，然后从剩余的n-1个元素如果有比min下标还小的值，更新min

如果min最终不是第一个值，第一个值与min指向的值互换，否则不互换

通过第一轮结束，第一个值为最小值

第二轮用同样的方式找第二个最小值，以此类推，直到排序结束

## ▼ 选择排序

```
1 class Select
2 {
3     public:
4     void sort(vector<int> &nums)
5     {
6         int n = nums.size();
7         for (int i = 0; i < n - 1; i++)
8         {
9             int minPos = i; // 让当前第i个元素就是最小值
10            for (int j = i + 1; j < n; j++)
11            {
12                // 如果后面的值更小，更新最小值下标
13                if (nums[j] < nums[minPos])
14                {
15                    minPos = j;
16                }
17            }
18            // 互换
19            int temp = nums[i];
20            nums[i] = nums[minPos];
21            nums[minPos] = temp;
22        }
23    }
24 };
25
26 int main()
27 {
28     vector<int> nums = {9, 7, 5, 3, 1, 0, 8, 4, 6, 2};
29     Select select;
```

```
30 select.sort(nums);
31 for (int num : nums)
32 {
33     cout << num << " ";
34 }
35 return 0;
36 }
```

## 总结：

时间复杂度（平均）： $O(n^2)$

最好： $O(n^2)$

最坏： $O(n^2)$

空间复杂度： $O(1)$

稳定性：不稳定

适用：数据量少