

排序方式	时间复杂度			空间复杂度	稳定性	复杂性
	平均情况	最坏情况	最好情况			
插入排序	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(1)$	稳定	简单
希尔排序	$O(n^{1.3})$			$O(1)$	不稳定	较复杂
冒泡排序	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(1)$	稳定	简单
快速排序	$O(n\log_2 n)$	$O(n^2)$	$O(n\log_2 n)$	$O(\log_2 n)$	不稳定	较复杂
选择排序	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	不稳定	简单
堆排序	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(1)$	不稳定	较复杂
归并排序	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(n)$	稳定	较复杂
基数排序	$O(d(n+r))$	$O(d(n+r))$	$O(d(n+r))$	$O(r)$	稳定	较复杂

关于寻找中位数：

```

1  关于寻找中位数：
2  /*
3  0,1,2
4  0,1,2,3
5  */
6  n=num.size(); //n=3 or 4
7  mid=n/2; //1 or 2
8  mid_index=(n-1)/2; //1 or 1
9  //奇数个数，都是返回中间索引；
10 //偶数个数，n/2 返回中间值的后一个，(n-1)/2中间值的前一个
11
12 left=0,right=2;
13 (left+right)/2; //1
14 left=0,right=3;
15 (left+right)/2; //1
16 //二分维护的两个索引，(left+right)/2要么在中间（奇数个），要么在中间两个的前一个（偶数个）

```

二叉树遍历的非递归方法

**前序遍历：对每个结点按照 根->右->左 的顺序入栈，出栈的顺序就是前序遍历的结果。**

```

1  Stack<TreeNode*> s;
2  s.push(pRoot);
3  while(s.empty()==false){
4      TreeNode *temp=s.top();
5      visit(temp);

```

```
6  s.pop();
7  if(temp->left)
8  s.push(temp->left);
9  if(temp->right)
10 s.push(temp->right);
11 }
```

## 中序遍历:

- (1) 树先一直向左走到叶节点并将沿途的结点入栈；
- (2) 然后向右走一步，重复第一步操作。

```
1  Stack<TreeNode*> s;
2  s.push(pRoot);
3  TreeNode* p=pRoot->left;
4  while(p!=NULL && s.empty()==false){
5      while(p!=NULL){
6          s.push(p);
7          p=p->left;
8      }
9      if(s.empty()==false){
10         TreeNode *temp=s.top();
11         visit(temp);
12         s.push(temp->right);
13     }
14 }
```