1. 两数之和

给定一个整数数组 nums 和一个整数目标值 target ,请你在该数组中找出和为目标值 target 的那两个整数,并返回它们的数组下标。

```
var twoSum = function(nums, target) {
    const hashNums = {};
    let result = [];
    nums.forEach((item,index)=>{
        const targetNum = target - item;
        if(hashNums[targetNum] === undefined ){
            hashNums[item] = index;
        }else{
            result = [index,hashNums[targetNum]];
        }
    });
    return result;
};
class Solution {
public:
    vector<int> twoSum(vector<int>& nums, int target) {
        unordered_map<int,int> hashNums;
        for(int i=0; i<nums.size();i++){</pre>
            auto item = hashNums.find(target-nums[i]);
            if(item != hashNums.end()){
                return {item->second.i}:
            }
            hashNums[nums[i]]=i;
        return {};
    }
};
```

2. 两数相加

给你两个**非空**的链表,表示两个非负的整数。它们每位数字都是按照 逆序 的方式存储的,并且每个节点只能存储 一位 数字。请你将两个数相加,并以相同形式返回一个表示和的链表。

```
/**
 * Definition for singly-linked list.
 * function ListNode(val, next) {
       this.val = (val===undefined ? 0 : val)
       this.next = (next===undefined ? null : next)
 * }
 */
/**
 * @param {ListNode} l1
 * @param {ListNode} 12
 * @return {ListNode}
 */
var addTwoNumbers = function(l1, l2) {
    let initListNode = new ListNode('0');
    let theOne = 0;
    let answer = initListNode;
    while(the0ne || l1 || l2){
        let val1 = l1?.val ?? 0;
        let val2 = l2?.val ?? 0;
        let addAll = theOne + val1 + val2;
        theOne = addAll >= 10 ? 1 : 0;
        initListNode.next = new ListNode(addAll % 10);
        initListNode = initListNode.next;
        l1 = l1 ? l1.next : l1;
        12 = 12 ? 12.next : 12;
    }
    return answer.next;
};
```

```
/**
 * Definition for singly-linked list.
 * struct ListNode {
       int val;
       ListNode *next;
 *
       ListNode(): val(0), next(nullptr) {}
       ListNode(int x) : val(x), next(nullptr) {}
       ListNode(int x, ListNode *next) : val(x), next(next) {}
 *
 * };
 */
class Solution {
public:
    ListNode* addTwoNumbers(ListNode* l1, ListNode* l2) {
        ListNode *head = nullptr, *tail = nullptr;
        int carry = 0;
        while(l1 || l2){
            int num1 = l1 ? l1->val : 0;
            int num2 = 12 ? 12->val : 0;
            int sum = num1 + num2 + carry;
            if(head){
                tail->next = new ListNode(sum % 10);
                tail = tail->next;
            }else{
                head = tail = new ListNode(sum % 10);
            carry = sum / 10;
            l1 = l1 ? l1->next : nullptr;
            12 = 12 ? 12->next : nullptr;
        }
        if(carry){
            tail->next = new ListNode(carry);
        return head;
    }
};
```

3. 无重复字符的最长子串 [滑动数组]

给定一个字符串 s ,请你找出其中不含有重复字符的 最长子串 的长度。

需要使用一种数据结构来判断 **是否有重复的字符**,常用的数据结构为哈希集合(即 C++ 中的 std::unordered_set , Java 中的 HashSet , Python 中的 set , JavaScript 中的 Set)

依次递增地枚举子串的起始位置,那么子串的结束位置也是递增的!这里的原因在于,假设我们选择字符串中的第k个字符作为起始位置,并且得到了不包含重复字符的最长子串的结束位置为rk。那么当我们选择第k+1个字符作为起始位置时,首先从k+1到rk+1的字符显然是不重复的,并且由于少了原本的第k个字符,我们可以尝试继续增大rk,直到右侧出现了重复字符为止。

```
var lengthOfLongestSubstring = function(s) {
    let left = 0;
    let ans = 0;
    const hashSet = new Set();
    for(let i=0;i<s.length; i++){</pre>
        while(hashSet.has(s[i])){
             hashSet.delete(s[left]);
             left++;
        }
        ans = Math.max(ans,i-left+1);
        hashSet.add(s[i]);
    }
    return ans;
};
class Solution {
public:
    int lengthOfLongestSubstring(string s) {
        int len = s.size();
        int left = 0;
        int ans = 0;
        unordered_set<char> hashSet;
        for(int i=0; i<len; i++){</pre>
            while(hashSet.find(s[i])!=hashSet.end()){
                 hashSet.erase(s[left]);
                 left++:
             }
            ans = \max(\text{ans,i-left+1});
            hashSet.insert(s[i]);
        }
        return ans;
    }
};
```

4. 寻找两个正序数组的中位数 [二分法]

给定两个大小分别为 m 和 n 的正序(从小到大)数组 nums1 和 nums2。请你找出并返回这两个正序数组的 中位数 。

算法的时间复杂度应该为 O(log (m+n))。

```
class Solution {
public:
   int getKthElement(const vector<int>& nums1, const vector<int>& nums2, int k) {
      /* 主要思路: 要找到第 k (k>1) 小的元素, 那么就取 pivot1 = nums1[k/2-1] 和 pivot2 = num
       * 这里的 "/" 表示整除
       * nums1 中小于等于 pivot1 的元素有 nums1[0 .. k/2-2] 共计 k/2-1 个
       * nums2 中小于等于 pivot2 的元素有 nums2[0 .. k/2-2] 共计 k/2-1 个
       * 取 pivot = min(pivot1, pivot2), 两个数组中小于等于 pivot 的元素共计不会超过 (k/2-1)
       * 这样 pivot 本身最大也只能是第 k-1 小的元素
       * 如果 pivot = pivot1, 那么 nums1[0 \cdot \cdot k/2-1] 都不可能是第 k 小的元素。把这些元素全部
       * 由于我们 "删除" 了一些元素(这些元素都比第 k 小的元素要小), 因此需要修改 k 的值, 减去删除
       */
      int m = nums1.size();
      int n = nums2.size();
      int index1 = 0, index2 = 0;
      while (true) {
          // 边界情况
          // 如果一个数组为空,说明该数组中的所有元素都被排除,我们可以直接返回另一个数组中第 k 小的
          if (index1 == m) {
             return nums2[index2 + k - 1];
          }
          if (index2 == n) {
             return nums1[index1 + k - 1];
          }
          // 如果 k=1, 我们只要返回两个数组首元素的最小值即可
          if (k == 1) {
             return min(nums1[index1], nums2[index2]);
          }
          // 正常情况
          // k/2 对k进行二次对半划分
          int newIndex1 = min(index1 + k / 2 - 1, m - 1);
          int newIndex2 = min(index2 + k / 2 - 1, n - 1);
          int pivot1 = nums1[newIndex1];
          int pivot2 = nums2[newIndex2];
          if (pivot1 <= pivot2) {</pre>
             k = newIndex1 - index1 + 1;
             index1 = newIndex1 + 1;
          }
          else {
             k -= newIndex2 - index2 + 1;
             index2 = newIndex2 + 1;
          }
      }
   }
```

double findMedianSortedArrays(vector<int>& nums1, vector<int>& nums2) {

```
int totalLength = nums1.size() + nums2.size();
        if (totalLength % 2 == 1) {
            return getKthElement(nums1, nums2, (totalLength + 1) / 2);
        }
       else {
           return (getKthElement(nums1, nums2, totalLength / 2) + getKthElement(nums1,
        }
    }
};
class Solution {
  public double findMedianSortedArrays(int[] nums1, int[] nums2) {
        int m = nums1.length;
        int n = nums2.length;
        int left = (m + n + 1) / 2;
        int right = (m + n + 2) / 2;
        return (findKth(nums1, 0, nums2, 0, left) + findKth(nums1, 0, nums2, 0, right))
       // 使用一个小trick, 我们分别找第 (m+n+1) / 2 个, 和 (m+n+2) / 2 个, 然后求其平均值即可, j
    }
    //i: nums1的起始位置 j: nums2的起始位置
    public int findKth(int[] nums1, int i, int[] nums2, int j, int k){
        if( i >= nums1.length) return nums2[j + k - 1];//nums1为空数组
        if( j >= nums2.length) return nums1[i + k - 1];//nums2为空数组
        if(k == 1){
            return Math.min(nums1[i], nums2[j]);
        }
        int midVal1 = (i + k / 2 - 1 < nums1.length) ? nums1[i + k / 2 - 1] : Integer.M
        int midVal2 = (j + k / 2 - 1 < nums2.length) ? nums2[j + k / 2 - 1] : Integer.Mu
       // 二分法的核心,比较这两个数组的第K/2小的数字midVal1和midVal2的大小,如果第一个数组的第K/2
        if(midVal1 < midVal2){</pre>
            return findKth(nums1, i + k / 2, nums2, j, k - k / 2);
       }else{
            return findKth(nums1, i, nums2, j + k / 2, k - k / 2);
        }
    }
}
```