- 字符串
 - split
 - trim
- 冬
- 。 拓扑排序
- 。 环
- 贪心
- 归并排序
- 并查集
- 二分法
- 删除被覆盖的区间
- 全排列
- 常用的位操作
 - 。字母转小写
 - 。字母转大写
 - 。 字母大小写互换
 - 。 *消除数字 n 的二进制表示中的最后一个 1
 - 。 *判断两个数是否异号

字符串

split

```
vector<string> split(string s, string patt){
   vector<string> res;
   while(true){
        s = trim(s);
        auto next = s.find(patt);
        res.push_back(s.substr(0, next));
        if(next == s.npos)
            break;
        else
            s = s.substr(next+1);
   }
   return res;
}
```

trim

```
string trim(string &s){
  int lo = 0;
  int hi = s.size()-1;
  while(lo < s.size() && s[lo] == ' ' ) ++lo;
  while(hi >= 0 && s[hi] == ' ' ) --hi;
```

```
return s.substr(lo, hi+1-lo);
}
```



拓扑排序

```
class Solution {
public:
    int count = 0;
    vector<int> findOrder(int numCourses, vector<vector<int>>&
prerequisites) {
        vector<int> res;
        // 1. 构造图
        // 2. 计算入度
        vector<vector<int>> graph = vector<vector<int>>
(numCourses, vector<int>{});
        vector<int> indegree(numCourses, 0);
        for(auto p : prerequisites){
            // from to
            graph[p[1]].push_back(p[0]);
            ++indegree[p[0]];
        }
        // 3. bfs
        // init
        queue<int> q;
        for(int i = 0; i < numCourses; ++i){</pre>
            if(indegree[i] == 0)
                q.push(i);
        }
        while(!q.empty()){
            int node = q.front();
            q.pop();
            res.push_back(node);
            ++count;
            for(auto n : graph[node]){
                --indegree[n];
                if(indegree[n] == 0)
                    q.push(n);
            }
        }
        // 4. res
        return count == numCourses ? res:vector<int>();
    }
};
```

```
class Solution {
public:
    vector<bool> record;
   vector<bool> path;
    // 记录图中是否有环
    bool hasCycle = false;
    bool canFinish(int numCourses, vector<vector<int>>& prerequisites) {
       /// 1. 生成图
       vector<vector<int>> graph(numCourses, vector<int>{});
        for(auto &p : prerequisites){
            graph[p[1]].push_back(p[0]);
       }
       /// 2. 判断环,有环return false
        record = vector<bool>(numCourses, false);
        path = vector<bool>(numCourses, false);
       // 因为可能有多个连通量
       for(int i = 0; i < numCourses; ++i)</pre>
            traverse(graph, i);
       return !hasCycle;
    }
    // 遍历,如果遇到了当前路径记录的,返回true,表示有环
    void traverse(vector<vector<int> > &graph, int start){
       if(path[start]){
           hasCycle = true;
            return;
       }
        if(record[start] || hasCycle)
            return;
        record[start] = true;
        path[start] = true;
        for(auto n : graph[start]){
           traverse(graph, n);
        path[start] = false;
       return;
   }
};
```

贪心

452. 用最少数量的箭引爆气球 难度 中等 心 544 ☆ い 🗘 在二维空间中有许多球形的气球。对于每个气球,提供的输入是水平方向 ,气球直径的开始和结束坐标。由于它是水平的,所以纵坐标并不重要, 因此只要知道开始和结束的横坐标就足够了。开始坐标总是小于结束坐标。 一支弓箭可以沿着 x 轴从不同点完全垂直地射出。在坐标 x 处射出一支箭, 若有一个气球的直径的开始和结束坐标为 × start , × end ,且满足 × start ≤ × ≤ × end ,则该气球会被引爆。可以射出的弓箭的数量没有限制。弓箭一旦被射出之后,可以无限地前进。我们想找到使得所有气球全 部被引爆,所需的弓箭的最小数量。 给你一个数组 points ,其中 points [i] = [x_{start},x_{end}] ,返回 引爆所有气球所必须射出的最小弓箭数。 示例 1: 输入: points = [[10,16],[2,8],[1,6],[7,12]] 输出: 2 解释: 对于该样例, x = 6 可以射爆 [2,8],[1,6] 两个气球,以及 x = 11 射爆另外两个气球 示例 2: **输入:** points = [[1,2],[3,4],[5,6],[7,8]] 输出: 4 示例 3: 输入: points = [[1,2],[2,3],[3,4],[4,5]] 示例 4: 输入: points = [[1,2]] 输出: 1 示例 5: 输入: points = [[2,3],[2,3]]

- 分析: 求必须射出的最小弓箭数 <====> 互相不重叠的区间,最多有多少个
 - 。 互补重叠的区间 必须用一枪,其他重叠部门都可以在其他重叠的区间顺便打了
 - 。 等同上面的解法
- 贪心:
 - 。 总目标: 求得 互相不重叠的区间, 最多有多少个
 - 。 贪心保证:按右边区间升序排序
 - 。 贪心体现: 每次取右边区间最小的,只要和该区间有重合的,都可以一枪打爆

```
struct ops{
   bool operator()(vector<int> v1, vector<int> v2){
      return v1[1] < v2[1];
   }
};

class Solution {
public:
   int findMinArrowShots(vector<vector<int>>& points) {
      int i = 0;
      int res = 0; // 记录当前未相交集合有多少个,因为最少有多少个气球需要被单独射击 <====> i = 0;
      // 找出最多的不相交区间,就是答案
      // 1.先排序
      sort(points.begin(), points.end(), ops());
      //
      while( i < points.size() ){
```

归并排序

```
class Solution {
public:
   int lower_;
   int upper_;
   int res = 0;
   vector<int> temp;
   int countRangeSum(vector<int>& nums, int lower, int upper) {
       temp.resize(nums.size()+1);
       lower_ = lower;
       upper_ = upper;
       /// 前缀和数组,总大小是 nums.size()+1
       vector<int> pre(nums.size()+1);
       for(int i = 0; i < nums.size(); ++i){
           pre[i+1] = pre[i] + nums[i];
       }
       sort(pre, 0 , pre.size());
       return res;
   }
   void sort(vector<int>& pre, int lo, int hi){
       if(lo+1 >= hi) return;
       int mid = (lo + hi) /2;
       sort(pre, lo, mid);
       sort(pre, mid, hi);
       mergeAndDeal(pre, lo, mid, mid , hi);
   }
   void mergeAndDeal(vector<int>& pre, int lo1, int hi1, int lo2, int hi2)
{
       int start = lo2;
       int end = lo2;
       /// 注意分析[0,0]这种情况是怎么一回事,得益于前缀和多出的那一个元素
       /// 额外私料,求取结果
       for(int i = lo1; i < hi1; ++i){}
           /// 注意这里是 < 号
```

```
while(start < hi2 && pre[start]-pre[i] < lower_)</pre>
                ++start;
            /// 注意这里是 <= 号,要让空间尽可能大
            while(end < hi2 && pre[end] - pre[i] <= upper_)</pre>
              cout << i << " " << start << " " << end << endl;
//
            res += end-start;
        }
        /// 归并套路
        start = lo1;
        int pos = lo1;
        while(lo1 < hi1 || lo2 < hi2){
            if(lo1 >= hi1){
                temp[pos++] = pre[lo2++];
            else if(lo2 >= hi2){
                temp[pos++] = pre[lo1++];
            }else if(pre[lo1] < pre[lo2]){</pre>
                temp[pos++] = pre[lo1++];
            }else{
                temp[pos++] = pre[lo2++];
            }
        }
        pos = start;
        while(pos != hi2){
            pre[pos] = temp[pos];
            pos++;
        }
};
```

并查集

```
class UF{
public:
    int count; // 连通分量数量
    // 记录x节点指向的父亲(相当于指针)
    vector<int> parent;
    // 记录x节点为根的树的大小
    vector<int> size;
public:
    UF(int n){
        count = n;
        parent.resize(n);
        size.resize(n);
        for(int i = 0; i < n; ++i){
            parent[i] = i;
            size[i] = 1;
```

```
}
    void Union(int p, int q){
        int proot = Find(p);
        int qroot = Find(q);
        if(proot == qroot)
            return;
        // 将小树接到大树那
        if(size[proot] > size[qroot]){
            parent[qroot] = proot;
            size[proot] += size[qroot];
        }else{
            parent[proot] = qroot;
            size[qroot] += size[proot];
        --count;
    }
    bool IsConnect(int p, int q){
        int proot = Find(p);
        int qroot = Find(q);
        if(proot == qroot)
            return true;
        return false;
    }
    int Find(int x){
        // 压缩树,顺便减少该节点这一路的高度
        while(parent[x] != x){
            size[parent[x]] -= size[x];
            size[parent[parent[x]]] += size[x];
            parent[x] = parent[parent[x]];
            x = parent[x];
        }
        return x;
    int Count(){
        return count;
    };
};
```

二分法

```
class Solution {
  public:
    // 1. 定义f: 在猴子吃香蕉的速度为k的前提下,保卫至少需要离开H小时,k 越大
  f(piles,k) 越小.
    int f(vector<int>& piles, int k){
        int res = 0;
        for(auto a : piles){
```

```
res = res + (a+k-1) / k;
       return res;
    }
    int minEatingSpeed(vector<int>& piles, int h) {
       // 2. 定义边界
       int lo = 1;
       int hi = 0;
       for(auto p : piles){
           hi = hi 
       }
       // 3. 考虑二分写法; [lo, hi], break时 lo+1 == hi
       while(lo <= hi){</pre>
           int mid = (lo+hi)/2;
           int hm = f(piles, mid);
           if(hm == h){}
               // 需要求得f(piles, mid) == h,最小的k,所以靠左
               hi = mid;
           else if(hm < h){
               // 如何让hm变大
               hi = mid;
           }else{
               // 如何让hm变小
               lo = mid+1;
           }
       }
       return hi;
   }
};
```

删除被覆盖的区间

```
bool cmp(const vector<int>& a, const vector<int>&b){
   if(a[0] == b[0]){
      return b[1] < a[1];
   }
   return a[0] < b[0];
}

class Solution {
public:
   int removeCoveredIntervals(vector<vector<int>>& intervals) {
      sort(intervals.begin(), intervals.end(), cmp);
      int left = intervals[0][0];
      int right = intervals[0][1];
      int res = 0;

   for(int i = 1; i < intervals.size(); ++i){
      // 情况1.覆盖</pre>
```

全排列

```
class Solution {
public:
    vector<vector<int>> permute(vector<int>& nums) {
       int pre,next;
       vector<vector<int>> res;
        sort(nums.begin(), nums.end());
        res.push_back(vector<int>(nums.begin(), nums.end()));
       while(true){
            next = nums.size()-1;
           pre = next-1;
           // 1.从右到左,找到递增的
           while(pre >= 0){
               if(nums[pre] < nums[next]){</pre>
                   break;
               }
               --pre;
                --next;
            }
           if(pre < 0)// 一直没找到的情况
               break;
           // 2.找到比该数大最小且最靠右边的一个。eg:0122的情况找最后一个2
           int i = nums.size()-1;
           while(i >= next){
               if(nums[i] > nums[pre])
                   break;
                --i;
            }
           if(i < next)
               break;
```

常用的位操作

• https://labuladong.gitbook.io/algo/mu-lu-ye-3/mu-lu-ye-2/chang-yong-de-wei-cao-zuo

字母转小写

```
('a' | ' ') = 'a'
('A' | ' ') = 'a'
```

字母转大写

```
('b' & '_') = 'B'
('B' & '_') = 'B'
```

字母大小写互换

```
('d' ^ ' ') = 'D'
('D' ^ ' ') = 'd'
```

*消除数字 n 的二进制表示中的最后一个 1

• n&(n-1)

*判断两个数是否异号

```
int x = -1, y = 2;
bool f = ((x \land y) < 0); // true
int x = 3, y = 2;
bool f = ((x \land y) < 0); // false
```