Standard Code Library

Your TeamName

Your School

May 12, 2024

Contents

一切的开始	3
数据结构	3
ST 表	3
线段树	3
树状数组....................................	4
DSU	4
Splay	4
LCT	
扫描线....................................	
Seg beats	
珂朵莉树	
李超树	
动态维护凸壳	
约心症》口几 	14
476	13
树链剖分	13
LCA	14
倍增求 LCA	14
dfn 求 LCA	14
树哈希	15
虚树	15
Dijkstra	15
	16
差分约束....................................	16
最大流	
最小费用最大流	
二分图最大匹配	
- M (二分图最大权匹配)	
一般图最大匹配	
缩点 SCC	
割点与桥	
边双缩点	
因为树	
7 / 5 - 7 / 7 / 7 / 7 / 7 / 7 / 7 / 7 / 7 / 7	
2-SAT	
环计数	25
字符串	25
manacher	25
SA	
PAM	
SAM	
ACAM	
KMP	
Z 函数	
LCP	
Hash	
Hash	31
111	31
计算几何	32
- 377 - 37	32
动态凸包	
最小圆覆盖	

杂项	4	.2
大质数和原根	4	12
约瑟夫问题	4	12
辛普森积分	4	-3
unordered_map	4	13
	4	4
int128 输出	4	4
随机生成质数	4	4
bitset	4	15
string	4	.7
pb_ds	4	8
gnu_pbds :: tree	4	8
gnu_pbds :: priority_queue	4	9
hash 表	5	1
rope	5	1
	5	1
火车头	5	1
Sublime	5	2
卡常	5	2
注意事项	5	3
策略	5	3

一切的开始

数据结构

ST 表

```
struct ST{
1
        int n;
        std::vector<array<int,21>> st;
        ST(int n):n(n),st(n + 1) {}
        void init(vector<int>& a){
             for(int i = 1;i <= n;i ++)st[i][0] = a[i - 1];</pre>
            for(int j = 1; j <= 18; j ++){</pre>
                 for(int i = 1;i + (1 << j) <= n + 1;i ++){
                     st[i][j] = max(st[i][j - 1], st[i + (1 << (j - 1))][j - 1]);
                 }
10
            }
11
12
13
        int rmq(int l,int r){
            int j = log(r - l + 1)/log(2);
14
            return max(st[l][j],st[r - (1 << j) + 1][j]);</pre>
15
16
17
   };
    线段树
    struct SegTree {
1
        int l, r;
2
        SegTree *ls, *rs;
3
        ll sum;
        ll plus;
5
        SegTree (const int L, const int R) : l(L), r(R) {
            plus = 0;
            if (L == R) {
                 /*Initial*/
                 ls = rs = nullptr;
10
            } else {
11
                 int M = (L + R) >> 1;
12
                 ls = new SegTree (L, M);
13
                 rs = new SegTree (M + 1, R);
14
15
                 pushup();
16
            }
17
        void pushup() {
18
19
            sum = ls -> sum + rs -> sum;
            // std::cerr << "AAA" << l << ' ' << r << ' ' << sum;
20
21
        void make_tag(long long w) {
22
            sum += (r - l + 1) * w;
            plus += w;
24
25
        void pushdown() {
26
            if (plus == 0) return;
27
            ls->make_tag(plus);
28
            rs->make_tag(plus);
29
            plus = 0;
30
31
        void upd(const int L, const int R, const int w) {
32
33
            if ((L > r) || (l > R)) return;
            if ((L <= l) && (r <= R)) {</pre>
34
35
                 make_tag(w);
36
            } else {
                 pushdown();
37
38
                 ls->upd(L, R, w);
                 rs->upd(L, R, w);
39
40
                 pushup();
            }
41
        }
42
   };
```

树状数组

```
template <typename T>
1
    struct Fenwick {
2
        int n;
        std::vector<T> a;
        Fenwick(int n) : n(n), a(n) {}
        void add(int x, T v) {
            for (int i = x + 1; i <= n; i += i & -i) {
                a[i - 1] += v;
10
        }
        T sum(int x) {
11
            T ans = 0;
12
            for (int i = x; i > 0; i -= i & -i) {
13
                ans += a[i - 1];
14
15
            return ans;
16
17
        T rangeSum(int l, int r) {
18
            return sum(r) - sum(l);
20
        int kth(T k) {
21
22
            int x = 0;
            // 先从高位开始取, 如果当前这一位可以取, 那么就考虑下一位是取 1 还是 0
23
            // 到最后找到的就是最大的那个 pos 并且对应的 <=x 的
24
            for (int i = 1 << std::__lg(n); i; i /= 2) {</pre>
25
                if (x + i \le n \&\& k \ge a[x + i - 1]) {
26
                    x += i;
27
                    k = a[x - 1];
28
                }
30
            }
31
            return x;
        }//树状数组上倍增本质上是通过倍增来快速找出对应的区间
32
   };
33
    DSU
    struct DSU {
1
        std::vector<int> f, siz;
2
        DSU(int n) : f(n), siz(n, 1) { std::iota(f.begin(), f.end(), 0); }
        int leader(int x) {
4
            while (x != f[x]) x = f[x] = f[f[x]];
5
            return x;
        bool same(int x, int y) { return leader(x) == leader(y); }
        bool merge(int x, int y) {
           x = leader(x);
10
            y = leader(y);
11
            if (x == y) return false;
12
13
            siz[x] += siz[y];
            f[y] = x;
14
            return true;
15
16
        int size(int x) { return siz[leader(x)]; }
17
   };
    Splay
    struct Node {
1
      int v, sz, sm;
      Node *ch[2], *fa;
3
      Node(const int V, Node *const f) : v(V), sz(1), sm(1), fa(f) {
        ch[0] = ch[1] = nullptr;
      inline int GetRela(const int x) { return (v == x) ? -1 : (x > v); }
10
      void pushup() { sm = (ch[0] ? ch[0] -> sm : 0) + (ch[1] ? ch[1] -> sm : 0) + sz; }
11
```

```
12
13
      inline void rotate(const int x) {
        auto nrt = ch[x];
14
        ch[x] = nrt -> ch[x ^ 1];
15
        nrt->ch[x ^ 1] = this;
        if (ch[x]) ch[x]->fa = this;
17
        nrt->fa = fa; fa = nrt;
18
        if (nrt->fa) nrt->fa->ch[nrt->fa->GetRela(nrt->v)] = nrt;
19
        pushup(); nrt->pushup();
20
21
22
23
      void splay(const Node *p) {
        while (fa != p) {
24
          auto pa = fa->fa;
25
          if (pa == p) {
26
            fa->rotate(fa->GetRela(v));
27
28
          } else {
            int k1 = fa->GetRela(v), k2 = pa->GetRela(fa->v);
29
            if (k1 == k2) {
              pa->rotate(k1);
31
               fa->rotate(k1);
32
33
            } else {
               fa->rotate(k1);
34
               fa->rotate(k2);
36
37
          }
38
        }
      }
39
    };
    LCT
    struct Node {
      int v, s;
3
      bool tag;
      Node *ch[2], *fa;
4
      inline void maketag() {
        tag = !tag;
        std::swap(ch[0], ch[1]);
8
      inline void pushup() {
10
        s = v;
11
12
        for (auto u : ch) if (u != nullptr) {
13
          s ^= u->s:
14
15
      inline void pushdown() {
16
17
        if (tag) {
          for (auto u : ch) if (u != nullptr) {
18
            u->maketag();
19
20
          tag = false;
21
        }
22
      }
23
24
      inline int Getson() { return fa->ch[1] == this; }
25
26
      inline bool IsRoot() { return (fa == nullptr) || (fa->ch[Getson()] != this); }
27
28
29
      void rotate(const int x) {
        auto nt = ch[x];
30
        ch[x] = nt->ch[x ^ 1];
31
        nt->ch[x ^ 1] = this;
32
        if (ch[x]) ch[x]->fa = this;
33
34
        nt->fa = fa;
        if (!IsRoot()) { fa->ch[Getson()] = nt; }
35
        fa = nt;
36
        pushup(); nt->pushup();
37
38
```

```
void splay() {
40
41
         static Node* stk[maxn];
         int top = 0;
42
43
         stk[++top] = this;
         for (auto u = this; !u->IsRoot(); stk[++top] = u = u->fa);
44
        while (top) stk[top--]->pushdown();
45
        while (!IsRoot()) {
46
          if (fa->IsRoot()) {
47
            fa->rotate(Getson());
48
49
          } else {
             auto pa = fa->fa;
50
51
             int l1 = Getson(), l2 = fa->Getson();
             if (l1 == l2) {
52
              pa->rotate(l2);
53
               fa->rotate(l1);
54
55
             } else {
               fa->rotate(l1);
               fa->rotate(l2);
57
59
           }
60
         }
61
      }
    };
62
    Node *node[maxn], Mem[maxn];
64
    void Cut(const int x, const int y);
65
    void Link(const int x, const int y);
66
    void Query(const int x, const int y);
67
    void Update(const int x, const int y);
69
    void access(Node *u) {
70
      for (Node *v = nullptr; u; u = (v = u) -> fa) {
71
        u->splay();
72
73
         u \rightarrow ch[1] = v; u \rightarrow pushup();
      }
74
75
    }
76
    void makeroot(Node *const u) {
77
78
      access(u);
      u->splay();
79
80
      u->maketag();
81
82
83
    void Query(const int x, const int y) {
      auto u = node[x], v = node[y];
84
85
      makeroot(u);
      access(v):
86
      v->splay();
      qw(v->s, '\n');
88
89
90
    void Link(const int x, const int y) {
91
      auto u = node[x], v = node[y];
      makeroot(u);
93
94
       access(v); v->splay();
      if (u->IsRoot() == false) return;
95
      u->fa = v;
96
    }
97
98
    void Cut(const int x, const int y) {
99
100
      auto u = node[x], v = node[y];
      makeroot(u); access(v); u->splay();
101
102
      if ((u->ch[1] != v) || (v->ch[0] != nullptr)) return;
      u->ch[1] = v->fa = nullptr;
103
104
      u->pushup();
    }
105
106
    // w[x] \rightarrow y
107
    void Update(const int x, const int y) {
108
109
       auto u = node[x];
      u->splay();
110
```

```
u->s \wedge = u->v;
111
      u->s ^= (u->v = a[x] = y);
112
113
     扫描线
    //二维数点
 1
    struct Segment{
         int l,r,h,add;
         bool operator <(const Segment a)const{</pre>
             return h < a.h;</pre>
    };
    struct SegTree {
         int l, r;
10
         SegTree *ls, *rs;
         int mn,len;
11
12
         int plus;
         SegTree (const int L, const int R) : l(L), r(R) {
13
14
             plus = 0;len = 0;
             if (L == R) {
15
16
                  ls = rs = nullptr;
             } else {
17
                  int M = (L + R) \gg 1;
18
19
                  ls = new SegTree (L, M);
                  rs = new SegTree (M + 1, R);
20
21
                  pushup();
             }
22
23
         void pushup() {
24
             if(plus) len = r - l + 1;
25
26
             else if(l == r)len = 0;
             else len = ls->len + rs->len;
27
         void make_tag(int w) {
29
             plus += w;
30
31
         void pushdown() {
32
33
             if (plus == 0) return;
             ls->make_tag(plus);
34
             rs->make_tag(plus);
35
             plus = 0;
36
37
38
         void update(const int L, const int R, const int w) {
             if ((L > r) || (l > R)) {
39
                  return;
40
41
             if ((L <= l) && (r <= R)) {</pre>
42
43
                  make_tag(w);
                  pushup();
44
                  return ;
45
46
             } else {
                  ls->update(L, R, w);
47
48
                  rs->update(L, R, w);
                  pushup();
49
             }
         }
51
    };
    //矩形面积并
53
    #include<bits/stdc++.h>
54
    using namespace std;
56
    typedef long long ll;
    const double eps = 1e-8;
    const int maxn = 2e5 + 7;
59
60
    std::vector<int> x;
    struct Segment{
61
         int l,r,h,add;
62
         bool operator <(const Segment a)const{</pre>
63
             return h < a.h;</pre>
64
         }
65
```

```
};
66
67
     struct SegTree {
         int l, r;
68
         SegTree *ls, *rs;
69
70
         int mn,len;
         int plus;
71
         SegTree (const int L, const int R) : l(L), r(R) {
72
              plus = 0; len = 0;
73
              if (L == R) {
74
75
                  ls = rs = nullptr;
              } else {
76
77
                  int M = (L + R) >> 1;
78
                  ls = new SegTree (L, M);
                  rs = new SegTree (M + 1, R);
79
80
                  pushup();
              }
81
82
         void pushup() {
83
84
              if(plus) len = x[r] - x[l - 1];
              else if(l == r)len = 0;
85
              else len = ls->len + rs->len;
86
87
         void make_tag(int w) {
88
             plus += w;
90
91
         void pushdown() {
              if (plus == 0) return;
92
              ls->make_tag(plus);
93
94
              rs->make_tag(plus);
             plus = 0;
95
96
         void update(const int L, const int R, const int w) {
97
              if ((L >= x[r]) || (x[l - 1] >= R)) {
98
99
                  return;
100
              if ((L \le x[l-1]) \&\& (x[r] \le R)) {
101
102
                  make_tag(w);
                  pushup();
103
104
                  return ;
             } else {
105
106
                  //pushdown();
                  ls->update(L, R, w);
107
                  rs->update(L, R, w);
108
109
                  pushup();
              }
110
111
    };
112
113
     int main(){
         ios::sync_with_stdio(false);
114
         cin.tie(0);
115
116
         vector<Segment> s;
117
         int n;
118
         cin >> n;
119
         for(int i = 0;i < n;i ++){</pre>
120
121
              int xa,ya,xb,yb;
              cin >> xa >> ya >> xb >> yb;
122
123
             x.push_back(xa);
             x.push_back(xb);
124
              s.push_back({xa,xb,ya,1});
125
126
              s.push_back({xa,xb,yb,-1});
         }
127
128
         sort(s.begin(),s.end());
         sort(x.begin(),x.end());
129
130
         x.erase(unique(x.begin(),x.end()),x.end());
         int N = x.size();
131
132
         SegTree Seg(1,N - 1);
133
         ll ans = 0;
         if(s.size()){
134
135
              Seg.update(s[0].l,s[0].r,s[0].add);
              for(int i = 1;i < s.size();i ++){</pre>
136
```

Seg beats

本质上是维护了两棵线段树, A 树维护区间内最大值产生的贡献, B 树维护剩下树的贡献。注意 A 树某节点的孩子不一定全部能贡献到该节点, 因为孩子的最大值不一定是父亲的最大值。所以要注意下传标记时, A 树的孩子下传的可能是 B 的标记。

beats 的部分是,每次让序列里每个数对另一个数 V 取 min,则直接暴力递归到 inRange 且 B 的最大值小于 V 的那些节点上,转化成对 A 那个节点的区间加法(加上 $V-val_A$)即可。这么做的均摊复杂度是 $O(\log n)$ 。

做区间历史最大值的方法是,维护两个标记 x, y, x 是真正的加标记, $y \in x$ 在上次下传结束并清零后的历史最大值。下传时注意先下传 y 再下传 x。实现历史最值是平凡的,不需要 beats。beats 解决的仅是取 min 的操作。

下面五个操作分别是: 区间加, 区间对 k 取 min, 区间求和, 区间最大值, 区间历史最大值。

```
#include <array>
   #include <iostream>
   #include <algorithm>
    typedef long long int ll;
   const int maxn = 500005;
    ll a[maxn];
10
   const ll inf = 0x3f3f3f3f3f3f3f3f3f1l;
11
12
   struct Node {
13
      Node *ls, *rs;
14
      int l, r, maxCnt;
15
      ll v, add, maxAdd, sum, maxV, maxHistory;
16
17
      Node(const int L, const int R) :
18
19
          ls(nullptr), rs(nullptr), l(L), r(R), maxCnt(0),
          v(\theta), add(\theta), maxAdd(\theta), sum(\theta), maxV(-inf), maxHistory(-inf) {}
20
21
22
      inline bool inRange(const int L, const int R) {
        return L <= 1 && r <= R;
23
24
      inline bool outRange(const int L, const int R) {
25
        return 1 > R || L > r;
27
28
      void addVal(const ll t, int len) {
29
       add += t;
30
        sum += len * t;
        maxV += t;
32
33
34
      void makeAdd(const ll t, int len) {
35
        addVal(t, len);
36
        maxHistory = std::max(maxHistory, maxV);
37
        maxAdd = std::max(maxAdd, add);
38
39
   };
40
41
    void pushup(Node *x, Node *y) {
42
43
      y->maxV = std::max(y->ls->maxV, y->rs->maxV);
      y->sum = y->ls->sum + y->rs->sum;
44
45
      y->maxHistory = std::max({y->maxHistory, y->ls->maxHistory, y->rs->maxHistory});
      if (x->ls->maxV != x->rs->maxV) {
        bool flag = x->ls->maxV < x->rs->maxV;
47
        if (flag) std::swap(x->ls, x->rs);
48
        x->maxV = x->ls->maxV;
49
```

```
x->maxCnt = x->ls->maxCnt:
50
51
        y->maxV = std::max(y->maxV, x->rs->maxV);
        y->sum += x->rs->sum;
52
53
        x->sum = x->ls->sum;
54
        if (flag) std::swap(x->ls, x->rs);
      } else {
55
         x->maxCnt = x->ls->maxCnt + x->rs->maxCnt;
         x \rightarrow sum = x \rightarrow ls \rightarrow sum + x \rightarrow rs \rightarrow sum:
57
         x->maxV = x->ls->maxV;
58
59
      x-maxHistory = std::max({x-ls->maxHistory, x-rs->maxHistory, x-maxHistory, y-maxHistory});
60
61
62
    void New(Node *&u1, Node *&u2, int L, int R) {
63
64
      u1 = new Node(L, R);
      u2 = new Node(L, R);
65
      if (L == R) {
        u1->v = u1->sum = u1->maxV = u1->maxHistory = a[L];
67
         u1->maxCnt = 1;
69
      } else {
         int M = (L + R) >> 1;
70
         New(u1->ls, u2->ls, L, M);
71
         New(u1->rs, u2->rs, M + 1, R);
72
         pushup(u1, u2);
      }
74
75
    }
76
    void pushdown(Node *x, Node *y) {
77
      ll val = std::max(x->ls->maxV, x->rs->maxV);
      std::array<Node*, 2> aim({y, x});
79
      Node *curl = aim[x->ls->maxV == val], *curr = aim[x->rs->maxV == val];
80
      x->ls->maxAdd = std::max(x->ls->maxAdd, x->ls->add + curl->maxAdd);
81
      x->ls->maxHistory = std::max(x->ls->maxHistory, x->ls->maxV + curl->maxAdd);
82
      x->ls->addVal(curl->add, x->ls->maxCnt);
      x->rs->maxAdd = std::max(x->rs->maxAdd, x->rs->add + curr->maxAdd);
84
      x->rs->maxHistory = std::max(x->rs->maxHistory, x->rs->maxV + curr->maxAdd);
      x->rs->addVal(curr->add, x->rs->maxCnt);
86
      y->ls->maxAdd = std::max(y->ls->maxAdd, y->ls->add + y->maxAdd);
87
      y->rs->maxAdd = std::max(y->rs->maxAdd, y->rs->add + y->maxAdd);
      y->ls->addVal(y->add, x->ls->r - x->ls->l + 1 - x->ls->maxCnt);
89
90
      y->rs->addVal(y->add, x->rs->r - x->rs->l + 1 - x->rs->maxCnt);
      x->add = y->add = x->maxAdd = y->maxAdd = 0;
91
92
93
    void addV(Node *x, Node *y, int L, int R, ll k) {
94
95
      if (x->inRange(L, R)) {
         x->makeAdd(k, x->maxCnt);
96
        y->makeAdd(k, x->r - x->l + 1 - x->maxCnt);
      } else if (!x->outRange(L, R)) {
98
         pushdown(x, y);
99
100
         addV(x->ls, y->ls, L, R, k);
         addV(x->rs, y->rs, L, R, k);
101
         pushup(x, y);
      }
103
    }
104
105
    std::array<ll, 3> qry(Node *x, Node *y, const int L, const int R) {
106
      if (x-)inRange(L, R)) return \{x-)sum + y-)sum * ((x-)r - x-)l + 1) != x-)maxCnt), x-)maxV, x-)maxHistory};
107
108
      else if (x->outRange(L, R)) return {0, -inf, -inf};
109
110
         pushdown(x, y);
         auto A = qry(x->ls, y->ls, L, R), B = qry(x->rs, y->rs, L, R);
111
         return {A[0] + B[0], std::max(A[1], B[1]), std::max(A[2], B[2])};
112
113
114
115
    void minV(Node *x, Node *y, const int L, const int R, int k) {
116
117
      if (x->maxV <= k) return;</pre>
      if (x->inRange(L, R) && y->maxV < k) {</pre>
118
         ll delta = k - x->maxV;
119
         x->makeAdd(delta, x->maxCnt);
120
```

```
} else if (!x->outRange(L, R)) {
121
122
        pushdown(x, y);
        minV(x->ls, y->ls, L, R, k);
123
        minV(x->rs, y->rs, L, R, k);
124
        pushup(x, y);
125
126
    }
127
128
    int main() {
129
130
      std::ios::sync_with_stdio(false);
      std::cin.tie(nullptr);
131
132
      int n, m;
133
      std::cin >> n >> m;
      for (int i = 1; i <= n; ++i) std::cin >> a[i];
134
135
      Node *rot1, *rot2;
      New(rot1, rot2, 1, n);
136
137
      for (int op, l, r; m; --m) {
        std::cin >> op >> l >> r;
138
        if (op == 1) {
139
140
          std::cin >> op;
          addV(rot1, rot2, l, r, op);
141
142
        } else if (op == 2) {
          std::cin >> op;
143
          minV(rot1, rot2, l, r, op);
        } else {
145
          std::cout << qry(rot1, rot2, l, r)[op - 3] << '\n';
146
147
      }
148
149
    }
    珂朵莉树
    auto getPos(int pos) {
      return --s.upper_bound({pos + 1, 0, 0});
2
3
    }
4
    void split(int pos) {
      auto it = getPos(pos);
      auto [l, r, v] = *it;
      s.erase(it);
      if (pos > l) s.insert({l, pos - 1, v});
      s.insert({pos, r, v});
10
    }
11
12
    void add(int l, int r, int v) {
13
      split(l); split(r + 1);
14
      for (auto x = getPos(l), y = getPos(r + 1); x != y; ++x) {
15
        x->v += v;
16
17
    }
18
19
    void upd(int l, int r, int v) {
20
      split(l); split(r + 1);
21
22
      s.erase(getPos(l), getPos(r + 1));
      s.insert({l, r, v});
23
    getPos(pos): 找到 pos 所在的迭代器 split(pos): 把 pos 所在的迭代器区间 [l, r] 分成 [l, pos - 1] 和 [pos, r] 两个
    李超树
    插入线段 kx + b 求某点最值
    constexpr long long INF = 1'000'000'000'000'000'000;
    constexpr int C = 100'000;
2
    struct Line {
        int k;
        long long b;
        Line(int k, long long b) : k(k), b(b) {}
    };
```

```
long long f(const Line &line, int x) {
8
9
         return 1LL * line.k * x + line.b;
10
    struct Node {
11
12
        Node *lc, *rc;
         Line line;
13
         Node(const Line &line) : lc(nullptr), rc(nullptr), line(line) {}
14
    };
15
    void modify(Node *&p, int l, int r, Line line) {
16
17
         if (p == nullptr) {
            p = new Node(line);
18
19
             return;
        }
20
        int m = (l + r) / 2;
21
        bool le = f(p -> line, l) < f(line, l);</pre>
22
        bool mi = f(p -> line, m) < f(line, m);</pre>
23
24
        if (!mi)
             std::swap(p -> line, line);
25
        if (r - l == 1)
27
            return;
        if (le != mi) {
28
29
             modify(p -> lc, l, m, line);
        } else {
30
             modify(p -> rc, m, r, line);
32
33
    }
    Node *merge(Node *p, Node *q, int l, int r) {
34
        if (p == nullptr)
35
            return q;
        if (q == nullptr)
37
            return p;
38
        int m = (l + r) / 2;
39
        p \rightarrow lc = merge(p \rightarrow lc, q \rightarrow lc, l, m);
40
41
        p \rightarrow rc = merge(p \rightarrow rc, q \rightarrow rc, m, r);
        modify(p, l, r, q -> line);
42
         return p;
43
44
    long long query(Node *p, int l, int r, int x) {
45
46
         if (p == nullptr)
            return INF;
47
48
        long long ans = f(p \rightarrow line, x);
        if (r - l == 1)
49
            return ans;
51
        int m = (l + r) / 2;
52
        if (x < m) {
53
             return std::min(ans, query(p -> lc, l, m, x));
        } else {
54
             return std::min(ans, query(p -> rc, m, r, x));
        }
56
57
    }
    动态维护凸壳
    * Author: Simon Lindholm
2
    * Date: 2017-04-20
     * License: CC0
     * Source: own work
     * Description: Container where you can add lines of the form kx+m, and query maximum values at points x.
     * Useful for dynamic programming.
     * Time: O(\log N)
     * Status: tested
11
    struct Line {
12
13
      mutable ll k, m, p;
      bool operator<(const Line &o) const { return k < o.k; }</pre>
14
      bool operator<(ll x) const { return p < x; }</pre>
15
16
    };
17
    struct LineContainer: multiset<Line, less<>>> {
```

```
const ll inf = LLONG_MAX;
19
20
      ll val_offset = 0;
      void offset(ll x) {
21
       val_offset += x;//整体加
22
23
      ll div(ll a, ll b) {
24
25
        return a / b - ((a^b) < 0 && a%b);
26
      bool isect(iterator x, iterator y) {
27
        if (y == end()) {
28
         x->p = inf;
29
30
          return 0;
31
        if (x->k == y->k) {
32
         x->p = (x->m > y->m)? inf: -inf;
33
        } else {
34
35
          x->p = div(y->m - x->m, x->k - y->k);
36
37
        return x->p >= y->p;
      }
38
39
      void add(ll k, ll m) {
        auto z = insert(\{k, m - val\_offset, 0\}), y = z++, x = y;//这里加减看情况
40
        while (isect(y, z)) z = erase(z);
41
42
        if (x = begin() \&\& isect(--x, y)) isect(x, y = erase(y));
        while ((y = x) != begin() \&\& (--x)->p >= y->p) isect(x, erase(y));
43
44
      ll query(ll x) {
45
        assert(!empty());
46
47
        auto l = *lower_bound(x);
        return l.k * x + l.m + val_offset;
48
49
    };
50
51
52
    LineContainer* merge(LineContainer *S, LineContainer *T) {
      if (S->size() > T->size())
53
54
        swap(S, T);
      for (auto l: *S) {
55
        T->add(l.k, l.m + S->val_offset);
56
      }
57
      return T;
58
   }
59
    TODO
    线段树合并和分裂
```

图论

树链剖分

```
// 重链剖分
   void dfs1(int x) {
      son[x] = -1;
      siz[x] = 1;
      for (auto v:e[x])
        if (!dep[v]) {
         dep[v] = dep[x] + 1;
8
          fa[v] = x;
          dfs1(v);
          siz[x] += siz[v];
          if (son[x] == -1 \mid \mid siz[v] > siz[son[x]]) son[x] = v;
12
   }
13
14
   void dfs2(int x, int t) {
15
      top[x] = t;
      dfn[x] = ++ cnt;
17
      rnk[cnt] = x;
18
      if (son[x] == -1) return;
19
      dfs2(son[x], t);
```

```
for (auto v:e[x])
21
22
        if (v != son[x] && v != fa[x]) dfs2(v, v);
23
    int lca(int u, int v) {
24
25
      while (top[u] != top[v]) {
         if (dep[top[u]] > dep[top[v]])
26
27
           u = fa[top[u]];
        else
28
           v = fa[top[v]];
29
      return dep[u] > dep[v] ? v : u;
31
32
    LCA
    倍增求 LCA
    void dfs(int x){
2
         for(int j = 1;j <= 19;j ++){
3
             f[x][j] = f[f[x][j - 1]][j - 1];
4
        for(auto v:e[x]){
             if(v == f[x][0])continue;
             f[v][0] = x;
             dep[v] = dep[x] + 1;
             dfs(v);
10
    }
11
    int lca(int u,int v){
12
         if(dep[u] < dep[v])swap(u,v);</pre>
13
         for(int i = 0;i <= 19;i ++){</pre>
14
             if((dep[u] - dep[v]) & (1 << i))u = f[u][i];
15
16
        if(u == v)return u;
17
        for(int j = 19;j >= 0; j--){
18
             if(f[u][j] != f[v][j]){
19
20
                 u = f[u][j];
                 v = f[v][j];
21
             }
22
23
24
         return f[u][0];
25
    int kth(int x,int k){
26
         for(int i = 0;i <= 19;i ++){</pre>
27
             if(k \& (1 << i))x = f[x][i];
28
29
        return x;
30
    }
    dfn 求 LCA
    int get(int x, int y) {return dfn[x] < dfn[y] ? x : y;}</pre>
    void dfs(int id, int f) {
2
      mi[0][dfn[id] = ++dn] = f;
      for(int it : e[id]) if(it != f) dfs(it, id);
4
5
    int lca(int u, int v) {
      if(u == v) return u;
      if((u = dfn[u]) > (v = dfn[v])) swap(u, v);
      int d = _{-}lg(v - u++);
      return get(mi[d][u], mi[d][v - (1 << d) + 1]);</pre>
10
11
    }
    dfs(R, ⊕);
12
    for(int i = 1; i <= __lg(n); i++)
for(int j = 1; j + (1 << i) - 1 <= n; j++)</pre>
13
14
15
        mi[i][j] = get(mi[i - 1][j], mi[i - 1][j + (1 << i - 1)]);
```

树哈希

```
typedef unsigned long long ull;
    struct TreeHash{
2
        std::vector<int> hs;
        TreeHash(int n){
            hs.resize(n,0);
        mt19937_64 rnd(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
        ull bas = rnd();
        ull H(ull x){
            return x*x*x*19890535+19260817;
10
        }
11
12
        ull F(ull x){
            return H(x & ((1ll << 32) - 1)) + H(x >> 32);
13
14
        int flag,n;
15
        void dfs(int u,int fa){
16
17
            hs[u] = bas;
            for(auto v:e[u]){
18
                if(v == fa) continue;
19
                dfs(v,u);
20
                hs[u] += F(hs[v]);
21
22
            }
23
   };
24
    虚树
    void build_virtual_tree(vector<int> &h) {
      vector<int> a;
2
      sort(h.begin(), h.end(),[&](int &a,int &b){
          return dfn[a] < dfn[b];</pre>
      }); // 把关键点按照 dfn 序排序
      for (int i = 0; i < h.size(); ++i) {</pre>
        a.push_back(h[i]);
        if(i + 1 != h.size())a.push_back(lca(h[i], h[i + 1])); // 插入 lca
      sort(a.begin(), a.end(), [&](int &a,int &b){
          return dfn[a] < dfn[b];</pre>
11
      }); // 把所有虚树上的点按照 dfn 序排序
12
      a.erase(unique(a.begin(),a.end()),a.end());
13
      for (int i = 0; i < a.size() - 1; ++i) {</pre>
14
        int lc = lca(a[i], a[i + 1]);
15
        add(lc, a[i + 1]); // 连边, 如有边权 就是 distance(lc,a[i+1])
16
17
      }
   }
18
    Dijkstra
    void dijkstra(int s) {
        memset(dis, 0x3f, sizeof(dis));
2
        dis[s] = 0;
3
        priority_queue<pair<int,int>> q;
        q.push(make_pair(0, s));
        while(!q.empty()) {
            auto x = q.top().second;
            q.pop();
8
            if(vis[x]) continue;
            vis[x] = 1;
10
            for(auto [v,w] : e[x]) {
12
               if(dis[v] > dis[x] + w) {
                   dis[v] = dis[x] + w;
13
                   q.push({-dis[v],v});
14
15
               }
            }
        }
17
   }
```

最小环

```
//floyd 找最小环
   //dijkstra 暴力删边跑最短路-
    int floyd(const int &n) {
      for (int i = 1; i <= n; ++i)</pre>
        for (int j = 1; j <= n; ++j)</pre>
         dis[i][j] = f[i][j]; // 初始化最短路矩阵
      int ans = inf;
      for (int k = 1; k \le n; ++k) {
       for (int i = 1; i < k; ++i)</pre>
          for (int j = 1; j < i; ++j)
           ans = std::min(ans, dis[i][j] + f[i][k] + f[k][j]); // 更新答案
11
12
        for (int i = 1; i <= n; ++i)</pre>
          for (int j = 1; j <= n; ++j)</pre>
13
            dis[i][j] = std::min(dis[i][j], dis[i][k] + dis[k][j]); // 正常的 floyd 更新最短路矩阵
14
      return ans;
16
   }
    差分约束
   x_i + C \ge x_i
    最短路->最大解
    最长路->最小解
    判负环或正环即可
   bool spfa(){
        queue<int> q;
2
        vector<int> vis(n + 1),cnt(n + 1),dis(n + 1,1e9);
        dis[1] = 0;
        cnt[1] = 1;
        q.push(1);
        while(!q.empty()){
            int u = q.front();
            q.pop();
            vis[u] = 0;
            if(cnt[u] >= n)return 1;
11
            for(auto v:e[u]){
12
                if(dis[v] > dis[u] + len[p]){
13
                    dis[v] = dis[u] + len[p];
14
15
                    if(vis[v] == 0){
                        vis[v] = 1;
16
                        q.push(v);
17
18
                        cnt[v] ++;
                    }
19
            }
21
        return 0;
23
24
   }
    最大流
    struct Flow {
        static constexpr int INF = 1e9;
2
        int n;
        struct Edge {
            int to, cap;
            Edge(int to, int cap) : to(to), cap(cap) {}
        };
        vector<Edge> e;
        vector<vector<int>> g;
        vector<int> cur, h;
11
        Flow(int n) : n(n), g(n) {}
        void init(int n) {
12
13
            for (int i = 0; i < n; i++) g[i].clear();</pre>
            e.clear();
14
```

```
15
16
        bool bfs(int s, int t) {
17
            h.assign(n, −1);
            queue<int> que;
18
            h[s] = 0;
            que.push(s);
20
21
            while (!que.empty()) {
                int u = que.front();
22
                 que.pop();
23
24
                 for (int i : g[u]) {
                     int v = e[i].to;
25
26
                     int c = e[i].cap;
                     if (c > 0 && h[v] == -1) {
27
                         h[v] = h[u] + 1;
28
                         if (v == t)
29
                             return true;
30
31
                         que.push(v);
                     }
32
33
                }
            }
34
35
            return false;
36
37
        int dfs(int u, int t, int f) {
38
            if (u == t)
                 return f;
39
40
            int r = f;
            for (int &i = cur[u]; i < int(g[u].size()); ++i) {</pre>
41
                 int j = g[u][i];
42
                 int v = e[j].to;
43
                 int c = e[j].cap;
44
                 if (c > 0 \&\& h[v] == h[u] + 1) {
45
                     int a = dfs(v, t, std::min(r, c));
46
47
                     e[j].cap -= a;
48
                     e[j ^ 1].cap += a;
                     r -= a;
49
50
                     if (r == 0)
                         return f;
51
                }
52
            }
53
            return f - r;
54
55
        void addEdge(int u, int v, int c) {
56
            g[u].push_back(e.size());
57
            e.push_back({v, c});
58
            g[v].push_back(e.size());
59
60
            e.push_back({u, 0});
61
        int maxFlow(int s, int t) {
            int ans = 0;
63
64
            while (bfs(s, t)) {
65
                 cur.assign(n, 0);
                 ans += dfs(s, t, INF);
66
            }
68
            return ans;
69
        }
   };
    最小费用最大流
   using i64 = long long;
1
    struct MCFGraph {
3
        struct Edge {
            int v, c, f;
            Edge(int v, int c, int f) : v(v), c(c), f(f) {}
        };
        const int n;
        std::vector<Edge> e;
        std::vector<std::vector<int>> g;
10
        std::vector<i64> h, dis;
11
        std::vector<int> pre;
```

```
bool dijkstra(int s, int t) {
13
14
            dis.assign(n, std::numeric_limits<i64>::max());
15
            pre.assign(n, -1);
            priority_queue<pair<i64, int>, vector<pair<i64, int>>, greater<pair<i64, int>>> que;
16
            dis[s] = 0;
17
            que.emplace(0, s);
18
            while (!que.empty()) {
19
                 i64 d = que.top().first;
20
                 int u = que.top().second;
21
22
                 que.pop();
                 if (dis[u] < d) continue;</pre>
23
24
                 for (int i : g[u]) {
                     int v = e[i].v;
25
                     int c = e[i].c;
26
27
                     int f = e[i].f;
                     if (c > 0 \&\& dis[v] > d + h[u] - h[v] + f) {
28
29
                         dis[v] = d + h[u] - h[v] + f;
                         pre[v] = i;
30
31
                         que.emplace(dis[v], v);
                     }
32
                 }
33
            }
34
            return dis[t] != std::numeric_limits<i64>::max();
35
        MCFGraph(\textbf{int}\ n)\ :\ n(n)\ ,\ g(n)\ \{\}
37
38
        void addEdge(int u, int v, int c, int f) {
            if (f < 0) {
39
                 g[u].push_back(e.size());
40
41
                 e.emplace_back(v, 0, f);
                 g[v].push_back(e.size());
42
                 e.emplace_back(u, c, -f);
43
            } else {
44
                 g[u].push_back(e.size());
45
                 e.emplace_back(v, c, f);
                 g[v].push_back(e.size());
47
                 e.emplace_back(u, 0, -f);
48
            }
49
50
        std::pair<int, i64> flow(int s, int t) {
51
            int flow = 0;
52
53
            i64 cost = 0;
            h.assign(n, 0);
54
            while (dijkstra(s, t)) {
55
56
                 for (int i = 0; i < n; ++i) h[i] += dis[i];</pre>
                 int aug = std::numeric_limits<int>::max();
57
58
                 for (int i = t; i != s; i = e[pre[i] ^ 1].v) aug = std::min(aug, e[pre[i]].c);
                 for (int i = t; i != s; i = e[pre[i] ^ 1].v) {
59
                     e[pre[i]].c -= aug;
                     e[pre[i] ^ 1].c += aug;
61
62
63
                 flow += aug;
                 cost += i64(aug) * h[t];
64
            return std::make_pair(flow, cost);
66
67
   };
    二分图最大匹配
    auto dfs = [&](auto &&dfs, int u, int tag) -> bool {
1
        if (vistime[u] == tag) return false;
        vistime[u] = tag;
        for (auto v : e[u]) if (!mtch[v] || dfs(dfs, mtch[v], tag)) {
          mtch[v] = u;
          return true;
        return false;
     };
```

KM(二分图最大权匹配)

```
template <typename T>
    struct hungarian { // km
2
      int n;
      vector<int> matchx; // 左集合对应的匹配点
      vector<int> matchy; // 右集合对应的匹配点
      vector<int> pre; // 连接右集合的左点
     vector<bool> visx; // 拜访数组 左 vector<bool> visy; // 拜访数组 右
      vector<T> lx;
      vector<T> ly;
10
      vector<vector<T> > g;
11
12
      vector<T> slack;
      T inf;
13
      T res;
14
15
      queue<int> q;
      int org n;
16
17
      int org_m;
18
      hungarian(int _n, int _m) {
20
       org_n = _n;
        org_m = _m;
21
22
        n = max(n, m);
        inf = numeric_limits<T>::max();
23
        res = 0;
24
        g = vector<vector<T> >(n, vector<T>(n));
25
        matchx = vector<int>(n, -1);
26
        matchy = vector<int>(n, -1);
27
        pre = vector<int>(n);
28
        visx = vector<bool>(n);
30
        visy = vector<bool>(n);
        lx = vector<T>(n, -inf);
31
32
        ly = vector<T>(n);
        slack = vector<T>(n);
33
34
35
36
      void addEdge(int u, int v, int w) {
        g[u][v] = max(w, 0); // 负值还不如不匹配 因此设为 0 不影响
37
38
39
40
      bool check(int v) {
41
        visy[v] = true;
        if (matchy[v] != -1) {
42
          q.push(matchy[v]);
43
44
          visx[matchy[v]] = true; // in S
          return false;
45
46
        // 找到新的未匹配点 更新匹配点 pre 数组记录着" 非匹配边" 上与之相连的点
47
        while (v != -1) {
49
         matchy[v] = pre[v];
50
          swap(v, matchx[pre[v]]);
51
        return true;
52
53
      }
54
55
      void bfs(int i) {
        while (!q.empty()) {
56
57
         q.pop();
58
        }
        q.push(i);
59
        visx[i] = true;
60
        while (true) {
61
62
          while (!q.empty()) {
            int u = q.front();
            q.pop();
64
65
            for (int v = 0; v < n; v^{++}) {
66
             if (!visy[v]) {
                T delta = lx[u] + ly[v] - g[u][v];
67
68
                if (slack[v] >= delta) {
                  pre[v] = u;
69
```

```
if (delta) {
70
71
                      slack[v] = delta;
                    } else if (check(v)) { // delta=0 代表有机会加入相等子图 找增广路
72
                                             // 找到就 return 重建交错树
73
74
                   }
75
76
                 }
               }
77
             }
78
           }
79
           // 没有增广路 修改顶标
80
81
           T a = inf;
           for (int j = 0; j < n; j++) {
82
             if (!visy[j]) {
83
               a = min(a, slack[j]);
84
85
86
           for (int j = 0; j < n; j++) {
87
88
             if (visx[j]) { // S
              lx[j] -= a;
89
90
             if (visy[j]) { // T
91
92
               ly[j] += a;
             } else { // T'
               slack[j] -= a;
94
95
96
           for (int j = 0; j < n; j++) {
97
98
             if (!visy[j] && slack[j] == 0 && check(j)) {
               return;
99
100
           }
101
         }
102
103
       }
104
105
       void solve() {
        // 初始顶标
106
         for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
107
           for (int j = 0; j < n; j++) {
108
             lx[i] = max(lx[i], g[i][j]);
109
110
         }
111
112
113
         for (int i = 0; i < n; i++) {
           fill(slack.begin(), slack.end(), inf);
114
115
           fill(visx.begin(), visx.end(), false);
           fill(visy.begin(), visy.end(), false);
116
117
           bfs(i);
         }
118
119
         // custom
120
         for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
121
122
           if (g[i][matchx[i]] > 0) {
             res += g[i][matchx[i]];
123
124
           } else {
             matchx[i] = -1;
125
           }
126
127
         cout << res << "\n";
128
         for (int i = 0; i < org_n; i++) {</pre>
129
          cout << matchx[i] + 1 << " ";
130
131
132
         cout << "\n";
      }
133
134
    };
     一般图最大匹配
    #include <bits/stdc++.h>
 1
    struct Graph {
 2
         int n;
```

```
std::vector<std::vector<int>> e;
5
        Graph(int n) : n(n), e(n + 1) {}
        void addEdge(int u, int v) {
6
7
            e[u].push_back(v);
            e[v].push_back(u);
        }
9
        std::vector<int> findMatching() {
10
            std::vector < int> match(n + 1, -1), vis(n + 1), link(n + 1), f(n + 1), dep(n + 1);
11
12
13
            // disjoint set union
            auto find = [&](int u) {
14
15
                 while (f[u] != u)
                   u = f[u] = f[f[u]];
16
                 return u;
17
18
            };
19
20
            auto lca = [&](int u, int v) {
                u = find(u);
21
22
                 v = find(v);
                 while (u != v) {
23
                     if (dep[u] < dep[v])</pre>
24
25
                         std::swap(u, v);
                     u = find(link[match[u]]);
26
                 }
                 return u;
28
29
            };
30
            std::queue<int> q;
31
            auto blossom = [&](int u, int v, int p) {
                 while (find(u) != p) {
33
                     link[u] = v;
34
35
                     v = match[u];
                     if (vis[v] == 0) {
36
37
                         vis[v] = 1;
                         q.push(v);
38
39
                     f[u] = f[v] = p;
40
                     u = link[v];
41
                 }
42
            };
43
44
            // find an augmenting path starting from u and augment (if exist)
45
            auto augment = [&](int u) {
46
47
                 while (!q.empty())
48
49
                     q.pop();
50
                 std::iota(f.begin(), f.end(), 0);
52
53
                 // vis = 0 corresponds to inner vertices, vis = 1 corresponds to outer vertices
54
                 std::fill(vis.begin(), vis.end(), -1);
55
                 q.push(u);
57
                 vis[u] = 1;
58
                 dep[u] = 0;
59
                 while (!q.empty()){
60
61
                     int u = q.front();
62
                     q.pop();
                     for (auto v : e[u]) {
63
                         if (vis[v] == -1) {
64
65
                              vis[v] = 0;
                              link[v] = u;
67
68
                              dep[v] = dep[u] + 1;
                              // found an augmenting path
69
                              if (match[v] == -1) {
71
                                  for (int x = v, y = u, temp; y != -1; x = temp, y = x == -1 ? -1 : link[x]) {
                                      temp = match[y];
72
73
                                      match[x] = y;
                                      match[y] = x;
74
```

```
75
76
                                     return;
                                }
77
78
                                vis[match[v]] = 1;
79
                                dep[match[v]] = dep[u] + 2;
                                q.push(match[v]);
80
81
                            } else if (vis[v] == 1 && find(v) != find(u)) {
82
                                // found a blossom
83
84
                                int p = lca(u, v);
                                blossom(u, v, p);
85
86
                                blossom(v, u, p);
                            }
87
                       }
88
                  }
89
90
91
              };
92
93
              // find a maximal matching greedily (decrease constant)
              auto greedy = [&]() {
94
95
                   for (int u = 1; u \le n; ++u) {
96
97
                       if (match[u] != -1)
98
                            continue;
                        \mbox{for (auto } v \ : \ e[u]) \ \{ \\
99
                            if (match[v] == -1) {
100
                                match[u] = v;
101
                                match[v] = u;
102
103
                                break;
                            }
104
                       }
105
                   }
106
              };
107
108
              greedy();
109
110
              for (int u = 1; u <= n; ++u)</pre>
111
                   if (match[u] == -1)
112
113
                       augment(u);
114
115
              return match;
         }
116
     };
117
118
     int main() {
         std::ios::sync_with_stdio(false);
119
120
          std::cin.tie(nullptr);
         int n, m;
121
122
          std::cin >> n >> m;
         Graph g(n);
123
          for (int i = 0; i < m; ++i) {</pre>
124
125
              int u, v;
              std::cin >> u >> v;
126
127
              g.addEdge(u, v);
128
         auto match = g.findMatching();
129
130
         int ans = 0;
          for (int u = 1; u <= n; ++u)</pre>
131
132
              if (match[u] != -1)
                  ++ans;
133
          std::cout << ans / 2 << "\n";
134
          for (int u = 1; u <= n; ++u)</pre>
135
              if(match[u] != -1)std::cout << match[u] << " ";</pre>
136
137
              else std::cout << 0 << " ";
         return 0;
138
139
     }
     缩点 SCC
     void dfs(const int u) {
 1
       low[u] = dfn[u] = ++cnt;
 2
       ins[stk[++top] = u] = true;
```

```
for (auto v : e[u]) if (dfn[v] == 0) {
4
5
        dfs(v);
        low[u] = std::min(low[u], low[v]);
      } else if (ins[v]) {
        low[u] = std::min(low[u], dfn[v]);
9
10
      if (low[u] == dfn[u]) {
        ++scnt; int v;
11
12
          ins[v = stk[top--]] = false;
13
          w[bel[v] = scnt] += a[v];
14
15
        } while (u != v);
16
      }
   }
17
    割点与桥
    //割点
    void tarjan(int u, int fa){
2
        dfn[u] = low[u] = ++cnt; int du = 0;
        for(for v:e[x]){
4
            if(v == fa) continue;
            if(!dfn[v]){ ++du;
                tarjan(v, u); low[u] = min(low[u], low[v]);
                if(low[v] >= dfn[u] && fa) vis[u] = 1;
            else low[u] = min(low[u], dfn[v]);
11
        if(!fa && du > 1) vis[u] = 1;
12
13
   }
    //桥
14
15
    void tarjan(int u, int fa) {
      f[u] = fa;
16
      low[u] = dfn[u] = ++cnt;
18
      for (auto v:e[u]) {
        if (!dfn[v]) {
19
20
          tarjan(v, u);
          low[u] = min(low[u], low[v]);
21
22
          if (low[v] > dfn[u]) {
            isbridge[v] = true;
23
            ++cnt_bridge;
24
25
        } else if (dfn[v] < dfn[u] && v != fa) {</pre>
26
          low[u] = min(low[u], dfn[v]);
28
        }
29
      }
   }
30
    边双缩点
    void form(int x){
1
        std::vector<int> tmp;
2
        int now = 0;
            now = s[top --];
            tmp.push_back(now);
        }while(now != x);
        ans.push_back(tmp);
    void tarjan(int x,int now){
10
        dfn[x] = low[x] = ++cnt;
11
        s[++ top] = x;
12
        for(auto [v,_]:e[x]){
13
            if(_ == now)continue;
            if(!dfn[v]){
15
                tarjan(v,_);
16
                low[x] = min(low[x],low[v]);
17
                if(low[v] > dfn[x]){
18
19
                    form(v);
                }
20
```

```
21
22
             }else low[x] = min(low[x],dfn[v]);
23
24
    }
    for(int i = 1;i <= n;i ++){</pre>
        if(dfn[i] == 0){
26
27
             tarjan(i,0);
             form(i);
28
29
30
   }
    cout << ans.size() << "\n";</pre>
31
32
    for(auto A:ans){
        cout << A.size() << " ";
33
        for(auto x:A){
34
            cout << x << " ";
35
        }cout << "\n";</pre>
36
    }
    圆方树
    void dfs(int u) {
1
        static int cnt = 0;
2
        dfn[u] = low[u] = ++cnt;
         for (auto [v,w]:e[u]) {
             if (v == fa[u]) continue;
             if (!dfn[v]) {
                 fa[v] = u; fr[v] = w;
                 dfs(v); low[u] = min(low[u], low[v]);
             else low[u] = min(low[u], dfn[v]);
             if (low[v] > dfn[u]) add(u, v, w); // \square - \square
11
12
        for (auto [v,w]:e[u]) {
13
             if (u == fa[v] || dfn[v] < dfn[u]) continue;</pre>
15
             add(u, v, w); // 圆 - 方
        }
16
17
    }
```

广义圆方树

跟普通圆方树没有太大的区别,大概就是对于每个点双新建一个方点,然后将点双中的所有点向方点连边 需要注意的是我的写法中,两个点一条边也视为一个点双

性质

- 1. 树上的每一条边都连接了一个圆点和一个方点
- 2. 每个点双有唯一的方点
- 3. 一条从圆点到圆点的树上简单路径代表原图的中的一堆路径,其中圆点是必须经过的,而方点(指的是与方点相连的点双)是可以随便走的,也可以理解成原图中两点简单路径的并

```
void dfs(int x) {
2
        stk.push_back(x);
        dfn[x] = low[x] = cur++;
3
        for (auto y : adj[x]) {
            if (dfn[y] == -1) {
                dfs(y);
                low[x] = std::min(low[x], low[y]);
                if (low[y] == dfn[x]) {
                    int v;
10
                     do {
                         v = stk.back();
12
                         stk.pop_back();
13
14
                         edges.emplace_back(n + cnt, v);
                    } while (v != y);
15
                     edges.emplace_back(x, n + cnt);
16
                     cnt++;
17
                }
18
            } else {
```

2-SAT

输出方案时可以通过变量在图中的拓扑序确定该变量的取值。如果变量 x 的拓扑序在 $\neg x$ 之后,那么取 x 值为真。应用到 Tarjan 算法的缩点,即 x 所在 SCC 编号在 $\neg x$ 之前时,取 x 为真。因为 Tarjan 算法求强连通分量时使用了栈,所以 Tarjan 求得的 SCC 编号相当于反拓扑序。

环计数

```
//三元环
1
2
      for (int u, v; m; --m) {
        u = A[m]; v = B[m];
        if (d[u] > d[v]) {
          std::swap(u, v);
        } else if ((d[u] == d[v]) \&\& (u > v)) {
          std::swap(u, v);
8
        e[u].push_back(v);
      }
10
11
      for (int u = 1; u <= n; ++u) {</pre>
12
        for (auto v : e[u]) vis[v] = u;
        for (auto v : e[u]) {
13
14
          for (auto w : e[v]) if (vis[w] == u) {
            ++ans:
15
16
        }
17
18
     // 四元环
19
      auto cmp = [&](int &a,int &b){
20
          if(d[a] != d[b])return d[a] > d[b];
21
          else return a < b;</pre>
22
23
24
      for(int u = 1;u <= n;++ u) {</pre>
          for(auto v: G[u])//G 为原图
25
26
               for(auto w: e[v])
                  if(cmp(u,w)) (ans += vis[w] ++)%=MOD;
27
          for(auto v: G[u])
28
29
               for(auto w: e[v])
                  if(cmp(u,w)) vis[w] = 0;
30
31
      }
```

字符串

manacher

```
struct Manacher {
        int n, l, f[maxn * 2], Len;
        char s[maxn * 2];
        void init(char *c) {
5
            l = strlen(c + 1); s[0] = '~';
            for (int i = 1, j = 2; i <= l; ++i, j += 2)
                s[j] = c[i], s[j - 1] = '#';
            n = 2 * l + 1; s[n] = '#'; s[n + 1] = '\0';
10
        void manacher() {
11
            int p = 0, mr = 0;
12
            for (int i = 1; i <= n; ++i) f[i] = 0;</pre>
13
14
            for (int i = 1; i <= n; ++i) {</pre>
                 if (i < mr) f[i] = min(f[2 * p - i], mr - i);</pre>
15
                 while (s[i + f[i]] == s[i - f[i]]) ++f[i]; --f[i];
16
                 if (f[i] + i > mr) mr = i + f[i], p = i;
17
                 Len = max(Len, f[i]);
18
            }
```

```
}
20
21
         void solve() {
22
             for (int i = 1; i <= n; ++i) {</pre>
23
                 // [1, 1]
                 int L = i - f[i] + 1 >> 1, R = i + f[i] - 1 >> 1;
25
                  if (!f[i]) continue;
26
27
                 // [1, 2 * l + 1]
28
                 L = i - f[i], R = i + f[i];
             }
30
31
    } M;
32
```

SA

 sa_i 表示排名为 i 的后缀。

 rnk_i 表示 [i, n] 这个后缀的排名(在 SA 里的下标)。

height $_i$ 是 sa_i 和 sa_{i-1} 的 LCP 长度。换句话说,向求排名为 i 的后缀和排名为 i-1 的后缀的 LCP 直接就是 height $_i$; 求 [i,n] 这个后缀和它在 sa 里前一个串的 LCP 就是 height $_{rnk_i}$

```
const int maxn = 1000005;
    int sa[maxn], rnk[maxn], tax[maxn], tp[maxn], height[maxn];
3
    void SA(string s) {
       int n = s.size();
       s = '#' + s;
       m = SIGMA_SIZE;
       vector<int> S(n + 1);
        auto RadixSort = [&]() {
           for (int i = 0; i <= m; ++i) tax[i] = 0;</pre>
10
           for (int i = 1; i <= n; ++i) ++tax[rnk[i]];</pre>
11
           for (int i = 1; i <= m; ++i) tax[i] += tax[i - 1];</pre>
           for (int i = n; i; --i) sa[tax[rnk[tp[i]]]--] = tp[i];
13
        for (int i = 1; i <= n; ++i) {</pre>
15
           S[i] = s[i] - '0';
16
           tp[i] = i;
17
           rnk[i] = S[i];
18
       RadixSort();
20
        for (int len = 1, p = 0; p != n; m = p, len <<= 1) {
21
22
           p = 0;
           for (int i = n - len + 1; i <= n; ++i) tp[++p] = i;</pre>
23
           for (int i = 1; i <= n; ++i) if (sa[i] > len) tp[++p] = sa[i] - len;
           RadixSort();
25
26
           std::swap(rnk, tp);
           p = 0:
27
           for (int i = 1; i <= n; ++i)</pre>
28
29
             30
31
        for (int i = 1, p = 0; i <= n; ++i) {
           int pre = sa[rnk[i] - 1];
32
           if (p) --p;
33
           while (S[pre + p] == S[i + p]) ++p;
34
           h[0][rnk[i]] = height[rnk[i]] = p;
35
36
        for (int i = 1; i <= 20; ++i) {
37
38
           memset(h[i], 0x3f, n * 4 + 4);
            for (int j = 1; j + (1 << i - 1) <= n; ++j)
39
                h[i][j] = min(h[i - 1][j], h[i - 1][j + (1 << i - 1)]);
40
41
42
    int Q(int l, int r) {
       if (l > r) swap(l, r);
44
45
        ++1;
        int k = _{-}lg(r - l + 1);
46
        return min(h[k][l], h[k][r - (1 << k) + 1]);</pre>
47
```

```
48
49
    int lcp(int i, int j) {
        if (i == j) return n - i + 1;
50
        return Q(rnk[i], rnk[j]);
51
52
   }
    PAM
    struct PAM {
        static constexpr int ALPHABET_SIZE = 28;
2
3
        struct Node {
            int len; // 当前节点最长回文长度
4
            int fail;// 回文树边
            int scnt; // 当前节点表示的回文后缀的本质不同回文串个数
            int pcnt; // 当前节点回文串在字符串中出现次数,每个点代表一个不同的回文串
            std::array<int, ALPHABET_SIZE> next;
            Node() : len{}, fail{}, scnt{}, next{}, pcnt{} {}
10
        };
        std::vector<Node> t;
11
12
        int last;
        std::string s;
13
14
        PAM() {
15
            init();
16
        void init() {
17
            t.assign(2, Node());
18
            t[1].len = -1;
19
            last = 0;
20
            t[0].fail = 1;
21
22
            s = "$";
23
24
        int newNode() {
            t.emplace_back();
25
            return t.size() - 1;
27
        int get_fail(int x) {
28
29
            int pos = s.size() - 1;
            while(s[pos - t[x].len - 1] != s[pos]) x = t[x].fail;
30
31
32
33
        void add(char c, char offset = 'a') {
34
            s += c;
            int let = c - offset;
35
            int x = get_fail(last);
            if (!t[x].next[let]) {
37
                int now = newNode();
38
                t[now].len = t[x].len + 2;
39
                t[now].fail = t[get_fail(t[x].fail)].next[let];
40
41
                t[x].next[let] = now;
                t[now].scnt = t[t[now].fail].scnt + 1;
42
43
44
            last = t[x].next[let];
            t[last].pcnt ++;
45
46
   };
47
   SAM
    struct SAM {
        static constexpr int ALPHABET_SIZE = 26,rt = 1;
2
        struct Node {
3
            int len,fa,siz;
            std::array<int, ALPHABET_SIZE> nxt;
            Node() : len{}, fa{}, siz{}, nxt{} {}
        };
        std::vector<Node> t;
        SAM() {
            init();
10
        void init() {
12
```

```
t.assign(2, Node());
13
14
        int newNode() {
15
            t.emplace_back();
16
17
            return t.size() - 1;
18
        int getfa(int x){
19
            return t[x].fa;
20
21
22
        int getlen(int x){
            return t[x].len;//表示该状态能够接受的最长的字符串长度。
23
24
        int size(){
25
            return t.size();
26
27
        int extend(int p, int ch) {
28
29
            int np = newNode();
            t[np].len = t[p].len + 1;t[np].siz = 1;
30
31
            while(p && !t[p].nxt[ch])t[p].nxt[ch] = np,p = t[p].fa;
32
            if(!p){t[np].fa = rt;return np;}
            int q = t[p].nxt[ch];
33
            if(t[q].len == t[p].len + 1){
34
                 t[np].fa = q;
35
            }else {
                 int nq = newNode();t[nq].len = t[p].len + 1;t[nq].fa = t[q].fa;
37
                 for(int i = 0;i < 26;i ++)t[nq].nxt[i] = t[q].nxt[i];</pre>
38
                 while(p && t[p].nxt[ch] == q)t[p].nxt[ch] = nq,p = t[p].fa;
39
                 t[np].fa = t[q].fa = nq;
40
41
            }
            return np:
42
43
        int extend_(int p, int ch) {//广义
44
            if(t[p].nxt[ch]){
45
                 int q = t[p].nxt[ch];
                 if(t[q].len == t[p].len + 1)return q;
47
                 int nq = newNode();t[nq].len = t[p].len + 1;t[nq].fa = t[q].fa;
48
                 for(int i = 0;i < 26;i ++)t[nq].nxt[i] = t[q].nxt[i];</pre>
49
                 while(p && t[p].nxt[ch] == q)t[p].nxt[ch] = nq,p = t[p].fa;
50
51
                 t[q].fa = nq;return nq;
52
53
            int np = newNode();
            t[np].len = t[p].len + 1;
54
            while(p && !t[p].nxt[ch])t[p].nxt[ch] = np,p = t[p].fa;
55
56
            if(!p){t[np].fa = rt;return np;}
            int q = t[p].nxt[ch];
57
58
            if(t[q].len == t[p].len + 1){
                 t[np].fa = q;
59
            }else {
                 int nq = newNode();t[nq].len = t[p].len + 1;t[nq].fa = t[q].fa;
61
                 for(int i = 0;i < 26;i ++)t[nq].nxt[i] = t[q].nxt[i];</pre>
62
                 while(p && t[p].nxt[ch] == q)t[p].nxt[ch] = nq,p = t[p].fa;
63
                 t[np].fa = t[q].fa = nq;
64
            }
            return np;
66
67
        void build(vector<vector<int>> &e){
68
            e.resize(t.size());
69
            for(int i = 2;i < t.size();i ++){</pre>
71
                 e[t[i].fa].push_back(i);
72
73
        }
   };
74
```

1. 本质不同的子串个数

这个显然就是所有状态所对应的 endpos 集合的大小的和也等价于每个节点的 len 减去 parent 树上的父亲的 len

2. 求两个串的最长公共子串

```
int p = 1,len = 0,ans = 0;
std::vector<int> l(m),L(m);
for(int i = 0;i < m;i ++){</pre>
```

```
int ch = s[i] - 'a';
5
             if(sam.t[p].nxt[ch]){
                p = sam.t[p].nxt[ch];len ++;
             }else {
                 while(p && sam.t[p].nxt[ch] == 0){
                     p = sam.t[p].fa;
10
                 if(!p)p = 1,len = 0;
11
                 else len = sam.t[p].len + 1,p = sam.t[p].nxt[ch];
             }//其中 p 为前缀最长能匹配到的后缀所在的节点
             l[i] = len;
14
15
             L[i] = i - len + 1;
         }
16
```

parent 树上每个节点维护了一个区间,若 p 是 q 的父节点则有 maxp = minq - 1 每个节点的 endpos 集合为该节点 parent 树上的子树 siz 大小

反串的 SAM 的 parent 树是原串的后缀树

ACAM

```
#define ch s[i] - 'a'
    struct AC_automaton {
        int nxt[26], Nxt[26], cnt, fail;
    } T[maxn]; int top = 1, rt = 1, id[maxn];
    void insert(char *s, int k) {
        int now = rt, l = strlen(s);
        for (int i = 0; i < l; ++i) {</pre>
            if (!T[now].nxt[ch]) T[now].nxt[ch] = ++top;
            now = T[now].nxt[ch];
        } id[k] = now;
    }
11
12
    void init_fail() { // Trie 图
13
        queue<int> Q;
14
        for (int i = 0; i < 26; ++i) {
15
            int &u = T[rt].nxt[i];
16
17
            if (!u) { u = rt; continue; }
            T[u].fail = rt; Q.push(u);
18
19
        while (!Q.empty()) {
20
            int u = Q.front(); Q.pop();
21
22
            for (int i = 0; i < 26; ++i) {
                 int &v = T[u].nxt[i];
23
                 if (!v) { v = T[T[u].fail].nxt[i]; continue; }
24
                 T[v].fail = T[T[u].fail].nxt[i]; Q.push(v);
25
26
            }
27
28
    }
    void init_fail() {
30
        queue<int> Q;
31
        for (int i = 0; i < 26; ++i) {</pre>
32
            int u = T[rt].nxt[i]; if (!u) { T[rt].Nxt[i] = rt; continue; }
33
            T[rt].Nxt[i] = u; T[u].fail = rt; Q.push(u);
35
        while (!Q.empty()) {
36
            int u = Q.front(); Q.pop();
37
            for (int i = 0; i < 26; ++i) {
38
                 int v = T[u].nxt[i];
                 if (!v) { T[u].Nxt[i] = T[T[u].fail].Nxt[i]; continue; }
40
41
                 T[u].Nxt[i] = v; T[v].fail = T[T[u].fail].Nxt[i]; Q.push(v);
            }
42
43
        }
   }
44
```

29

KMP

```
struct KMP{
1
        string s2;// add '#'
2
        std::vector<int> nxt;
        int m:
        KMP(string y) :s2(y){
            m = s2.size() - 1;
            nxt.resize(m + 1,0);
            for(int i = 2,p = 0;i <= m;i ++){</pre>
                while(p && s2[i] != s2[p + 1])p = nxt[p];
                if(s2[i] == s2[p + 1])p ++;
                nxt[i] = p;
11
12
13
        void match(string s1){
14
15
            int n = s1.size() - 1;
            for(int i = 1,p = 0;i <= n;i ++){</pre>
16
                while(p && s1[i] != s2[p + 1])p = nxt[p];
17
                if(s1[i] == s2[p + 1]){
18
                    p ++;
                    if(p == m){
20
                         //cout<<i - m + 1<<endl;
21
22
                         p = nxt[p];
                    }
23
                }
24
            }
25
26
27
        std::vector<int> find_border(){
            std::vector<int> v;
28
            for(int i = nxt[m];i;i = nxt[i])v.push_back(i);
30
            return v:
        }// 找该串所有的周期
31
32
        std::vector<int> calc_prefixes(){
            std::vector<int> cnt(m + 1,1);
33
34
            for(int i = m;i >= 1;i --)cnt[nxt[i]] += cnt[i];
            return cnt:
35
36
        }// 每个前缀出现次数
37
   };
    Z函数
    对于一个长度为 nn 的字符串 s,定义函数 z[i] 表示和 s[i, n-1](即以 s[i] 开头的后缀)的最长公共前缀(LCP)的长度,特别地,
    z[0] = 0_{\circ}
   std::vector<int> getZ(const std::string &s) {
      int n = s.size();
2
      std::vector<int> Z(n);
      Z[0] = n;
      for (int i = 1, l = 0, r = 0; i < n; ++i) {
        if (i <= r && Z[i - l] < r - i + 1) {</pre>
          Z[i] = Z[i - 1];
        } else {
          Z[i] = std::max(0, r - i + 1);
          while (i + Z[i] < n && s[Z[i]] == s[i + Z[i]]) ++Z[i];
10
11
12
        if (i + Z[i] - 1 > r) r = i + Z[l = i] - 1;
      }
13
14
      return Z;
15
16
    std::vector<int> match(const std::string &s, const std::string &t) {
      auto Z = getZ(t);
18
      int n = s.size(), m = t.size();
19
20
      std::vector<int> ret(n);
      while (ret[0] < n && ret[0] < m && s[ret[0]] == t[ret[0]]) ++ret[0];</pre>
21
22
      for (int l = 0, r = ret[0] - 1, i = 1; i < n; ++i) {
        if (i <= r && Z[i - l] < r - i + 1) {</pre>
23
          ret[i] = Z[i - l];
25
        } else {
          ret[i] = std::max(0, r - i + 1);
```

```
while (i + ret[i] < n && s[i + ret[i]] == t[ret[i]]) ++ret[i];</pre>
27
28
        if (i + ret[i] - 1 > r) r = i + ret[l = i] - 1;
29
    LCP
    for(int i = n;i >= 1;i --) {
        for(int j = n;j >= 1;j --) {
            if(s[i] == s[j]) {
                f[i][j] = f[i + 1][j + 1] + 1;// i-n 和 j-n 的 lcp
            }
   }
    Hash
    struct Hash {
        string s;
        using ull = unsigned long long;
        ull P1 = 998255347;
        ull P2 = 1018253347;
        ull base = 131;
        vector<ull> hs1,hs2;
        vector<ull> ps1,ps2;
        Hash(string s): s(s) {
            int n = s.size();
            hs1.resize(n);
            hs2.resize(n);
            ps1.resize(n);
13
            ps2.resize(n);
            ps1[0] = ps2[0] = 1;
15
            hs1[0] = hs2[0] = (s[0] - 'a');
            for(int i = 1;i < n;i ++) {</pre>
17
                hs1[i] = hs1[i - 1] * base % P1 + (s[i] - 'a');
18
                hs2[i] = hs2[i - 1] * base % P2 + (s[i] - 'a');
19
                ps1[i] = (ps1[i - 1] * base) % P1;
                ps2[i] = (ps2[i - 1] * base) % P2;
            }
22
23
        pair<ull,ull> query(int l,int r) {
24
            ull res1 = (hs1[r] - (l == 0 ? 0 : hs1[l - 1]) * ps1[r - l + 1] % P1 + P1) % P1;
25
            ull res2 = (hs2[r] - (l == 0 ? 0 : hs2[l - 1]) * ps2[r - l + 1] % P2 + P2) % P2;
            return {res1,res2};
27
        } // [l,r]
   };
```

111

$$\hat{F}(x)\hat{G}(x) = \sum_{i \ge 0} a_i \frac{x^i}{i!} \sum_{j \ge 0} b_j \frac{x^j}{j!} \tag{1}$$

$$= \sum_{n\geq 0} x^n \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i} \frac{1}{i!(n-i)!}$$
 (2)

$$=\sum_{n\geq 0} \frac{x^n}{n!} \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a_i b_{n-i} \tag{3}$$

$$x^{\underline{n}} = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (-1)^{n-k} x^k$$

```
\begin{cases} x = b_1(\operatorname{mod} a_1) \\ x = b_2(\operatorname{mod} a_2) \\ \dots \\ x = b_n(\operatorname{mod} a_n) \end{cases}
```

计算几何

tips:

直线上两点整点坐标范围在 $[-10^6, 10^6]$,直线交点范围在 $[-10^{18}, 10^{18}]$

Pick 定理: 给定顶点均为整点的简单多边形,其面积 A 和内部格点数目 i、边上格点数目 b 的关系为 $A=i+\frac{b}{2}-1$ 曼哈顿转切比雪夫: (x,y) 变为 $(\frac{x+y}{2},\frac{x-y}{2})$

二维计算几何

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long ll;
   constexpr double eps = 1e-7;
   constexpr double PI = acos(-1);
   constexpr double inf = 1e9;
   struct Point { double x, y; };
                                         // 点
   using Vec = Point;
                                         // 向量
                                         // 直线 (点向式), 射线时为 A->B
   struct Line { Point P; Vec v; };
                                         // 线段(存两个端点)
   struct Seg { Point A, B; };
10
   struct Circle { Point 0; double r; }; // 圆(存圆心和半径)
11
   using Points = std::vector<Point>;
12
   using ConvexHull = std::vector<Point>;
   const Point 0 = \{0, 0\};
                                                  // 原点
14
    15
16
   bool eq(double a, double b) { return abs(a - b) < eps; } // ==</pre>
17
   bool gt(double a, double b) { return a - b > eps; }
   bool lt(double a, double b) { return a - b < -eps; }</pre>
19
   bool ge(double a, double b) { return a - b > -eps; }
   bool le(double a, double b) { return a - b < eps; }</pre>
                                                            // <=
21
   Vec operator + (const Vec &a,const Vec &b){return (Vec){a.x + b.x,a.y + b.y};}
22
   Vec operator - (const Vec &a,const Vec &b){return (Vec){a.x - b.x,a.y - b.y};}
23
   Vec operator * (const Vec &a,const double &b){return (Vec){b * a.x,b * a.y};}
24
    Vec operator * (const double &a,const Vec &b){return (Vec){a * b.x,a * b.y};}
   Vec operator / (const Vec &a,const double &b){return (Vec)\{a.x / b,a.y / b\};}
    double operator * (const Point &a,const Point &b){return a.x * b.x + a.y * b.y;}// dot // 点乘
   double operator ^ (const Point &a,const Point &b){return a.x * b.y - a.y * b.x;}// cross // 叉乘
    bool operator < (const Point& a, const Point& b) {return a.x < b.x || (a.x == b.x && a.y < b.y);}</pre>
29
   double len(const Vec &a){return sqrt(a * a);}
31
   ll cross(Point a,Point b){return (ll)a.x * (ll)b.y - (ll)a.y * (ll)b.x;}
    ll dot(Point a,Point b){return (ll)a.x * (ll)b.x + (ll)a.y * (ll)b.y;}
33
34
    double angle(const Vec &a,const Vec &b){return acos(a * b / len(a)/len(b));}
35
36
    double Polar_angle(Vec &v){return atan2(v.y,v.x);}
37
38
    int sgn(double x){
39
        if(fabs(x) < eps)</pre>
40
41
           return 0;
        if(x < 0)
42
           return -1:
43
        return 1;
44
45
   }
46
   Vec r90a(Vec v) { return {-v.y, v.x}; } // 逆时针旋转 90 度的向量
47
48
   Vec r90c(Vec v) { return {v.y, -v.x}; } // 顺时针旋转 90 度的向量
   // 两向量的夹角余弦
```

```
// DEPENDS len, V*V
51
52
    double cos_t(Vec u, Vec v) { return u * v / len(u) / len(v); }
53
    // 归一化向量(与原向量方向相同的单位向量)
54
    // DEPENDS len
    Vec norm(Vec v) { return {v.x / len(v), v.y / len(v)}; }
56
    // 与原向量平行且横坐标大于等于 0 的单位向量
58
    // DEPENDS d*V, len
59
    Vec pnorm(Vec v) { return (v.x < 0 ? -1 : 1) / len(v) * v; }
61
    // 线段的方向向量
    // DEPENDS V-V
63
    // NOTE 直线的方向向量直接访问属性 v
    Vec dvec(Seg l) { return l.B - l.A; }
66
    Line line(Point A, Point B) { return {A, B - A}; }
    // 斜截式直线
    Line line(double k, double b) { return {{0, b}, {1, k}}; }
70
71
    // 点斜式直线
    Line line(Point P, double k) { return {P, {1, k}}; }
73
    // 线段所在直线
75
    // DEPENDS V-V
76
    Line line(Seg l) { return {l.A, l.B - l.A}; }
77
    // 给定直线的横坐标求纵坐标
    // NOTE 请确保直线不与 y 轴平行
    double at_x(Line l, double x) { return l.P.y + (x - l.P.x) * l.v.y / l.v.x; }
81
82
    // 给定直线的纵坐标求横坐标
83
    // NOTE 请确保直线不与 x 轴平行
    double at_y(Line l, double y) { return l.P.x - (y + l.P.y) * l.v.x / l.v.y; }
85
    // 点到直线的垂足
87
    // DEPENDS V-V, V*V, d*V
88
    Point pedal(Point P, Line l) { return l.P - (l.P - P) * l.v / (l.v * l.v) * l.v; }
90
91
    // 过某点作直线的垂线
    // DEPENDS r90c
92
    Line perp(Line l, Point P) { return {P, r90c(l.v)}; }
93
94
    // 角平分线
95
    // DEPENDS V+V, len, norm
    Line bisec(Point P, Vec u, Vec v) { return \{P, norm(u) + norm(v)\}; \}
97
99
100
    // 线段的方向向量
101
    // DEPENDS V-V
102
    // NOTE 直线的方向向量直接访问属性 v
    //Vec dvec(Seg l) { return l.B - l.A; }
104
105
    // 线段中点
106
    Point midp(Seg l) { return {(l.A.x + l.B.x) / 2, (l.A.y + l.B.y) / 2}; }
107
    // 线段中垂线
109
    // DEPENDS r90c, V-V, midp
110
    Line perp(Seg l) { return {midp(l), r90c(l.B - l.A)}; }
111
112
    // 向量是否互相垂直
    // DEPENDS eq, V*V
114
115
    bool verti(Vec u, Vec v) { return eq(u * v, 0); }
116
    // 向量是否互相平行
117
    // DEPENDS eq, V^V
    bool paral(Vec u, Vec v) { return eq(u ^ v, 0); }
119
    // 向量是否与 x 轴平行
121
```

```
// DEPENDS ea
122
         bool paral_x(Vec v) { return eq(v.y, 0); }
123
124
        // 向量是否与 y 轴平行
125
         // DEPENDS eq
126
        bool paral_y(Vec v) { return eq(v.x, 0); }
127
128
        // 点是否在直线上
129
         // DEPENDS eq
130
        bool on(Point P, Line l) { return eq((P.x - l.P.x) * l.v.y, (P.y - l.P.y) * l.v.x); }
131
132
133
        // 点是否在射线上
134
        // DEPENDS eq
135
        bool on_ray(Point P, Line l) { return on(P,l) && ((P - l.P) * l.v) >= 0; }
136
137
138
        // 点是否在线段上
         // DEPENDS eq, len, V-V
139
140
        bool on(Point P, Seg l) { return eq(len(P - l.A) + len(P - l.B), len(l.A - l.B)); }
141
        // 两个点是否重合
142
         // DEPENDS eq
143
        bool operator==(Point A, Point B) { return eq(A.x, B.x) && eq(A.y, B.y); }
144
145
        // 两条直线是否重合
146
        // DEPENDS eq, on(L)
147
        bool operator==(Line a, Line b) { return on(a.P, b) && on(a.P + a.v, b); }
148
149
        // 两条线段是否重合
        // DEPENDS eg, P==P
151
        bool operator==(Seg a, Seg b) { return (a.A == b.A && a.B == b.B) || (a.A == b.B && a.B == b.A); }
152
153
        // 以横坐标为第一关键词、纵坐标为第二关键词比较两个点
154
155
        // DEPENDS eq, lt
          \begin{tabular}{ll} \be
156
157
        // 直线与圆是否相切
158
         // DEPENDS eg, V^V, len
159
        bool tangency(Line l, Circle C) { return eq(abs((C.0 \land l.v) - (l.P \land l.v)), C.r * len(l.v)); }
160
161
162
        // 圆与圆是否相切
        // DEPENDS eq, V-V, len
163
        bool tangency(Circle C1, Circle C2) { return eq(len(C1.0 - C2.0), C1.r + C2.r); }
164
165
        // 两点间的距离
166
         // DEPENDS len, V-V
167
        double dis(Point A, Point B) { return len(A - B); }
168
        // 点到直线的距离
170
        // DEPENDS V^V. len
171
        double dis(Point P, Line l) { return abs((P ^ l.v) - (l.P ^ l.v)) / len(l.v); }
172
173
         // 点到线段的距离
174
         double dis(Point P,Seg l) {
175
                 if(((P - l.A) * (l.B - l.A)) < 0 \mid | ((P - l.B) * (l.A - l.B)) < 0){
176
177
                        return min(dis(P,l.A),dis(P,l.B));
                }else {
178
                        Line ll = line(l);
179
180
                        return dis(P,l);
181
182
        }
        // 平行直线间的距离
183
        // DEPENDS d*V, V^V, len, pnorm
        // NOTE 请确保两直线是平行的
185
186
         double dis(Line a, Line b) { return abs((a.P ^ pnorm(a.v)) - (b.P ^ pnorm(b.v))); }
187
188
       // 平移
189
        // DEPENDS V+V
190
        Line operator+(Line l, Vec v) { return {l.P + v, l.v}; }
191
        Seg operator+(Seg l, Vec v) { return {l.A + v, l.B + v}; }
192
```

```
193
194
    // 旋转 逆时针
195
    // DEPENDS V+V, V-V
196
    Point rotate(Point P, double rad) { return {cos(rad) * P.x - sin(rad) * P.y, sin(rad) * P.x + cos(rad) * P.y}; }
                                                                                                              // DEPENDS ^1
    Point rotate(Point P, double rad, Point C) { return C + rotate(P - C, rad); }
198
    Line rotate(Line l, double rad, Point C = 0) { return {rotate(l.P, rad, C), rotate(l.v, rad)}; } // DEPENDS ^1, ^2
199
    Seg rotate(Seg l, double rad, Point C = 0) { return {rotate(l.A, rad, C), rotate(l.B, rad, C)}; } // DEPENDS ^1, ^2
200
201
    // 直线与直线交点
202
    // DEPENDS eq, d*V, V*V, V+V, V^{\wedge}V
203
204
    Points inter(Line a, Line b){
         double c = a.v ^ b.v;
205
         if (eq(c, 0)) {return {};}
206
         Vec v = 1 / c * Vec{a.P ^ (a.P + a.v), b.P ^ (b.P + b.v)};
207
         return {{v * Vec{-b.v.x, a.v.x}, v * Vec{-b.v.y, a.v.y}}};
208
209
    }
210
211
    // 线段与线段是否相交
212
    bool cross_seg(Seg A,Seg B){
         Point a = A.A, b = A.B, c = B.A, d = B.B;
213
         double c1 = (b - a) \land (c - a), c2 = (b - a) \land (d - a);
214
         double d1 = (d - c) \wedge (a - c), d2 = (d - c) \wedge (b - c);
215
         return sgn(c1) * sgn(c2) < 0 && sgn(d1) * sgn(d2) < 0;</pre>
216
    }
217
218
    // 直线与线段相交 => 直线与直线相交 + 点是否在线段上
219
    // bool cross_line_seg(Line A, Seg B) {
220
    //
            Line BB = \{B.A, B.B\};
    //
            Points tmp = inter(A,BB);
222
            if(tmp.size() == 0)return false;
223
    //
    //
224
            return on(tmp[0],B);
    // }
225
226
    bool cross_line_seg(Line A, Seg B){
         if(fabs(A.v ^ (B.A - B.B)) < eps)return false;// 平行
227
         Vec v1 = B.A - A.P, v2 = B.B - A.P;
228
         if((v2 ^ v1) < 0){
229
             swap(v1,v2);
230
         }else if(fabs(v2 ^ v1) < eps){
231
             if((v1 * v2) <= 0)return true;</pre>
232
233
             else return false;
         }// 保证 v2 在 v1 下面
234
         int d1 = sgn(A.v ^ v1);
235
236
         int d2 = sgn(A.v ^ v2);
         if(d1 * d2 <= 0)return true;</pre>
237
         return false;
238
    }
239
240
     // 射线与射线交
241
    bool cross_ray_ray(Line A,Line B){
242
         Points tmp = inter(A,B);
243
         if(tmp.size() == 0)return false;//注意重合
244
         int d1 = sgn((tmp[0] - A.P) * A.v);
245
         int d2 = sgn((tmp[0] - B.P) * B.v);
246
         return d1 >= 0 && d2 >= 0;
247
248
    }
249
    // 射线与线段交
    // bool cross_ray_seg(Line A,Seg B){
251
            Line BB = \{B.A, B.B\};
252
    //
253
    //
            Points tmp = inter(A,BB);
    //
            if(tmp.size() == 0)return false;//注意重合
254
    //
            int d = sgn((tmp[0] - A.P) * A.v);
255
    //
            return on(tmp[0],B) && d >= 0;
256
257
258
    bool cross_ray_seg(Line A,Seg B){
259
         if(fabs(A.v ^ (B.A - B.B)) < eps)return false;// 平行
         Vec v1 = B.A - A.P, v2 = B.B - A.P;
260
         if((v2 ^ v1) < 0){
261
             swap(v1,v2);
262
         }else if(fabs(v2 ^ v1) < eps){</pre>
263
```

```
if((v1 * v2) <= 0)return true;</pre>
264
265
             else return false;
        }// 保证 v2 在 v1 下面
266
         int d1 = sgn(A.v ^ v1);
267
         int d2 = sgn(A.v \wedge v2);
         if(d1 >= 0 && d2 <= 0)return true;</pre>
269
         return false;
270
    }
271
272
    // 射线与直线交
273
    bool cross_ray_line(Line A,Line B){ // A 为射线
274
275
        Points tmp = inter(A,B);
         if(tmp.size() == 0)return false;
276
         int d = sgn((tmp[0] - A.P) * A.v);
277
278
         return d >= 0;
    }
279
    // 直线与圆交点
281
    // DEPENDS eq, gt, V+V, V-V, V*V, d*V, len, pedal
282
    std::vector<Point> inter(Line l, Circle C){
283
        Point P = pedal(C.O, l);
284
         double h = len(P - C.0);
285
         if (gt(h, C.r)) return {};
286
        if (eq(h, C.r)) return {P};
         double d = sqrt(C.r * C.r - h * h);
288
         Vec vec = d / len(l.v) * l.v;
289
        return {P + vec, P - vec};
290
    }
291
    // 圆与圆的交点
293
    // DEPENDS eq, gt, V+V, V-V, d*V, len, r90c
294
    std::vector<Point> inter(Circle C1, Circle C2){
295
        Vec v1 = C2.0 - C1.0, v2 = r90c(v1);
296
297
         double d = len(v1);
         if (gt(d, C1.r + C2.r) || gt(abs(C1.r - C2.r), d)) return {};
298
         if (eq(d, C1.r + C2.r) || eq(d, abs(C1.r - C2.r))) return {C1.0 + C1.r / d * v1};
299
         double a = ((C1.r * C1.r - C2.r * C2.r) / d + d) / 2;
300
         double h = sqrt(C1.r * C1.r - a * a);
301
302
        Vec av = a / len(v1) * v1, hv = h / len(v2) * v2;
         return {C1.0 + av + hv, C1.0 + av - hv};
303
304
305
306
307
    // 三角形的重心
308
    Point barycenter(Point A, Point B, Point C){
         return \{(A.x + B.x + C.x) / 3, (A.y + B.y + C.y) / 3\};
310
311
312
    // 三角形的外心
313
    // DEPENDS r90c, V*V, d*V, V-V, V+V
314
    // NOTE 给定圆上三点求圆, 要先判断是否三点共线
315
    Point circumcenter(Point A, Point B, Point C){
         double a = A * A, b = B * B, c = C * C;
317
         double d = 2 * (A.x * (B.y - C.y) + B.x * (C.y - A.y) + C.x * (A.y - B.y));
318
         return 1 / d * r90c(a * (B - C) + b * (C - A) + c * (A - B));
319
    }
320
    // 三角形的内心
322
    // DEPENDS len, d*V, V-V, V+V
323
    Point incenter(Point A, Point B, Point C){
324
         double a = len(B - C), b = len(A - C), c = len(A - B);
325
         double d = a + b + c;
326
        return 1 / d * (a * A + b * B + c * C);
327
328
    }
329
    // 三角形的垂心
330
    // DEPENDS V*V, d*V, V-V, V^V, r90c
331
    Point orthocenter(Point A, Point B, Point C){
332
        double n = B * (A - C), m = A * (B - C);
333
         double d = (B - C) \wedge (A - C);
334
```

```
return 1 / d * r90c(n * (C - B) - m * (C - A));
335
    }
336
337
338
339
    // Graham 扫描法
340
    // DEPENDS eq, lt, cross, V-V, P<P
341
342
    double theta(Point p) { return p == 0 ? -1 / 0. : atan2(p.y, p.x); } // 求极角
343
344
    void psort(Points &ps, Point c = 0) {
                                                                                 // 极角排序
         sort(ps.begin(), ps.end(), [&](auto a, auto b) {
345
346
             return lt(theta(a - c), theta(b - c));
347
         });
    }
348
349
    //极角排序
350
351
    int qua(const Point &P){
       if(P.x == 0 && P.y == 0) return 0;
352
353
       if(P.x >= 0 && P.y >= 0) return 1;
       if(P.x < 0&& P.y >= 0) return 2;
354
       if(P.x<0 && P.y < 0) return 3;
355
       if(P.x >= 0 && P.y < 0) return 4;
356
       exit(-1);
357
    }
358
                                                                              // 极角排序
    void psort(Points &ps, Point c = 0){
359
         stable\_sort(ps.begin(), ps.end(), [\&](\textbf{auto} \ p1, \ \textbf{auto} \ p2) \ \{
360
             return qua(p1 - c) < qua(p2 - c) \mid | qua(p1 - c) == qua(p2 - c) && gt((Point)(p1 - c) ^ (Point)(p2 - c), 0);
361
         });
362
    }
363
364
    // 检查向量夹角 acb 小于 180
365
    bool check1(Point a,Point b,Point c){//
366
         ll d = (a - c) \wedge (b - c);
367
368
         if(d > 0)return true;
         if(d < 0)return false;</pre>
369
         return (a - c) * (b - c) > 0;
370
    }
371
372
373
374
375
    bool check(Point p, Point q, Point r) { // 检查三个点组成的两个向量的旋转方向是否为逆时针
376
         return lt(0, (q - p) ^ (r - q));
377
378
    ConvexHull Andrew(Points &ps){
379
380
         if(ps.size() == 1){
381
             return ps;
382
383
         sort(ps.begin(), ps.end());
         std::vector<int> I{0}, used(ps.size());
384
         for (int i = 1; i < ps.size(); i++){</pre>
385
             //std::cout << ps[i].x << " " <<ps[i].y <<"\n";
386
             while (I.size() > 1 && !check(ps[I[I.size() - 2]], ps[I.back()], ps[i]))
387
                 used[I.back()] = 0, I.pop_back();
388
             used[i] = 1, I.push_back(i);
389
390
         int tmp = I.size();
391
         for (int i = ps.size() - 2; i >= 0; i--){
392
393
             if (used[i])
                  continue;
394
             while (I.size() > tmp && !check(ps[I[I.size() - 2]], ps[I.back()], ps[i]))
395
                 used[I.back()] = 0, I.pop_back();
396
             used[i] = 1, I.push_back(i);
397
398
399
         for (int i = 0; i < I.size() - 1; i++)</pre>
400
             H.push_back(ps[I[i]]);
401
402
         return H;
    }//逆时针
403
    ConvexHull chull(Points &ps){
404
         psort(ps, *min_element(ps.begin(), ps.end())); // 以最左下角的点为极角排序
405
```

```
Points H{ps[0]};
406
407
         for (int i = 1; i < ps.size(); i++){</pre>
             while (H.size() > 1 && !check(H[H.size() - 2], H.back(), ps[i]))
408
                  H.pop_back();
409
             H.push_back(ps[i]);
410
         }
411
         return H;
412
413
     ConvexHull operator+(const ConvexHull &A,const ConvexHull B){
414
415
         int n = A.size();
         int m = B.size();
416
417
         std::vector<Point> v1(n),v2(m);
         for(int i = 0;i < n;i ++){</pre>
418
             v1[i] = A[(i + 1) \% n] - A[i];
419
420
         for(int i = 0;i < m;i ++){</pre>
421
422
             v2[i] = B[(i + 1) \% m] - B[i];
423
         ConvexHull C;
424
         C.push_back(A[0] + B[0]);
425
         int p1 = 0,p2 = 0;
426
427
         while(p1 < n && p2 < m){</pre>
             C.push_back(C.back() + ((v1[p1] \land v2[p2]) >= 0 ? v1[p1 ++] : v2[p2 ++]));
428
         }// 对上凸壳做闵可夫斯基和时将 >= 改为 <= 并且合并凸包时不需要排序
429
         while(p1 < n)C.push_back(C.back() + v1[p1 ++]);</pre>
430
         while(p2 < m)C.push_back(C.back() + v2[p2 ++]);</pre>
431
432
         C = chull(C);
         return C;
433
434
     void test(Points a, Point b) {
435
         int n = a.size();
436
         int r = 0;
437
         for(int l = 0;l < n;l ++){</pre>
438
439
             auto nxt = [\&](int x){
                  return (x + 1) % n;
440
441
             while(nxt(r) != l && check(a[l],a[nxt(r)],b)){
442
                  // b 为轴点
443
444
                  r = nxt(r);
445
446
                  if(l == r)break;
             }
447
         }//极角排序 转半平面
448
449
    }
450
451
     // 半平面交
     int sgn(Point a) {
452
453
         return a.y > 0 || (a.y == 0 && a.x > 0) ? 1 : -1;
454
     bool pointOnLineLeft(Point p, Line l) {
455
456
         return (l.v ^ (p - l.P)) > eps;
457
    Point lineIntersection(Line l1, Line l2) {
458
         return l1.P + l1.v * (cross(l2.v, l1.P - l2.P) / cross(l2.v, 0 - l1.v));
459
     }
460
     std::vector<Point> hp(std::vector<Line> lines) {
461
         std::sort(lines.begin(), lines.end(), [&](auto l1, auto l2) {
462
463
             auto d1 = l1.v;
             auto d2 = 12.v;
464
465
             if (sgn(d1) != sgn(d2)) {
466
                  return sgn(d1) == 1;
467
468
469
             return cross(d1, d2) > 0;
         });
471
472
         std::deque<Line> ls;
473
         std::deque<Point> ps;
         for (auto l : lines) {
474
475
             if (ls.empty()) {
                  ls.push_back(l);
476
```

```
continue:
477
478
             while (!ps.empty() && !pointOnLineLeft(ps.back(), l)) {
479
                 ps.pop_back();ls.pop_back();
480
481
482
             while (!ps.empty() && !pointOnLineLeft(ps[0], l)) {
483
                 ps.pop_front();ls.pop_front();
484
485
486
             if (fabs(cross(l.v, ls.back().v)) < eps) {</pre>
487
                 if ((l.v * ls.back().v) > eps) {
488
489
                      //continue;
                      if (!pointOnLineLeft(ls.back().P, l)) {
490
491
                          assert(ls.size() == 1);
                          ls[0] = l;
492
493
                      continue;
494
495
496
                 return {};
             }
497
498
             auto now = inter(ls.back(),l);
             ps.push_back(now[0]);
499
             // ps.push_back(lineIntersection(ls.back(), l));
             ls.push_back(l);
501
         }
502
503
         while (!ps.empty() && !pointOnLineLeft(ps.back(), ls[0])) {
504
505
             ps.pop_back();ls.pop_back();
506
         if (ls.size() <= 2) {
507
508
             return {};
         }
509
510
         auto now = inter(ls[0],ls.back());
         ps.push_back(now[0]);
511
         // ps.push_back(lineIntersection(ls[0], ls.back()));
512
         return std::vector(ps.begin(), ps.end());
513
    }
514
515
    // int sta[N], top; // 将凸包上的节点编号存在栈里,第一个和最后一个节点编号相同
516
517
    // bool is[N];
518
    // ll pf(ll x) { return x * x; }
519
520
    // Il dis(int p, int q) { return pf(a[p].x - a[q].x) + pf(a[p].y - a[q].y); }
521
522
    // ll sqr(int p, int q, int y) { return abs((a[q] - a[p]) * (a[y] - a[q])); }
523
524
    // 11 mx;
525
526
    // void get_longest() { // 求凸包直径
527
         int i = 3:
    //
528
          if (top < 4) {
    //
            mx = dis(sta[1], sta[2]);
    //
530
531
    //
            return;
532
          for (int i = 1; i <= top; ++i) {
    //
533
534
    //
            while (sqr(sta[i], sta[i + 1], sta[j]) <=</pre>
                   sqr(sta[i], sta[i + 1], sta[j % top + 1]))
535
    //
              j = j \% top + 1;
536
    //
            mx = max(mx, max(dis(sta[i + 1], sta[j]), dis(sta[i], sta[j])));
537
    //
    //
538
539
    // }
540
    动态凸包
    struct Item {
        P p;
         mutable P vec;
```

```
int q = 0;
5
    };
    bool operator<(const Item &a, const Item &b) {</pre>
        if (!b.q) {
            return a.p.x < b.p.x;</pre>
9
10
        return dot(a.vec, b.p) > 0;
11
    }
12
13
    struct Hull {
14
15
        std::set<Item> s;
        i128 dx = 0;
16
        i128 dy = 0;
17
18
    };
19
20
    void print(const Hull &h) {
        for (auto it : h.s) {
21
22
             std::cerr << "(" << i64(it.p.x + h.dx) << ", " << i64(it.p.y + h.dy) << ") ";
23
        std::cerr << "\n";
24
25
    }
26
    constexpr i64 inf = 2E18;
28
29
    void insert(Hull &h, P p) {
        p.x -= h.dx;
30
        p.y = h.dy;
31
32
        h.s.insert({p});
        auto it = h.s.lower_bound({p});
33
        if (it != h.s.end() && it->p.x == p.x) {
34
             if (it->p.y > p.y) {
35
                 return;
36
37
             }
             it = h.s.erase(it);
38
39
        if (it != h.s.begin() && it != h.s.end()
40
            && cross(p - std::prev(it)->p, it->p - p) >= 0) {
41
42
             return;
43
44
        it = h.s.insert({p}).first;
        auto r = std::next(it);
45
        if (r != h.s.end()) {
46
47
             while (cross(r->p - p, r->vec) >= 0) {
                 r = h.s.erase(r);
48
49
            it->vec = r->p - p;
50
        } else {
             it->vec = P(0, -inf);
52
53
54
        if (it != h.s.begin()) {
55
             auto l = std::prev(it);
             while (l != h.s.begin()) {
57
                 auto a = std::prev(l);
58
                 if (cross(a->vec, p - l->p) < 0) {
59
                     break;
60
61
                 h.s.erase(l);
62
                 l = a;
63
64
65
             l->vec = p - l->p;
    }
67
68
    i64 query(const Hull &h, i64 x) {
69
70
        if (h.s.empty()) {
71
             return OLL;
72
        auto it = h.s.lower_bound(\{P(x, 1), P\{\}, 1\});
73
        assert(it != h.s.end());
74
```

```
auto p = it->p;
75
76
         p.x += h.dx;
         p.y += h.dy;
77
78
         return p.x * x + p.y;
    最小圆覆盖
    int n:
    double r;
2
    struct point {
      double x, y;
    } p[100005], o;
    double sqr(double x) { return x * x; }
    double dis(point a, point b) { return sqrt(sqr(a.x - b.x) + sqr(a.y - b.y)); }
11
    bool cmp(double a, double b) { return fabs(a - b) < 1e-8; }</pre>
12
13
    point geto(point a, point b, point c) {
14
      double a1, a2, b1, b2, c1, c2;
15
      point ans;
16
17
      a1 = 2 * (b.x - a.x), b1 = 2 * (b.y - a.y),
      c1 = sqr(b.x) - sqr(a.x) + sqr(b.y) - sqr(a.y);
18
      a2 = 2 * (c.x - a.x), b2 = 2 * (c.y - a.y),
19
      c2 = sqr(c.x) - sqr(a.x) + sqr(c.y) - sqr(a.y);
      if (cmp(a1, 0)) {
21
        ans.y = c1 / b1;
22
        ans.x = (c2 - ans.y * b2) / a2;
23
      } else if (cmp(b1, 0)) {
24
25
        ans.x = c1 / a1;
        ans.y = (c2 - ans.x * a2) / b2;
26
27
      } else {
        ans.x = (c2 * b1 - c1 * b2) / (a2 * b1 - a1 * b2);
28
         ans.y = (c2 * a1 - c1 * a2) / (b2 * a1 - b1 * a2);
29
30
      }
31
      return ans;
32
    }
33
34
    int main() {
      scanf("%d", &n);
35
       for (int i = 1; i <= n; i++) scanf("%lf%lf", &p[i].x, &p[i].y);</pre>
36
      for (int i = 1; i \le n; i ++) swap(p[rand() % n + 1], p[rand() % n + 1]);
37
      o = p[1];
38
      for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (dis(o, p[i]) < r || cmp(dis(o, p[i]), r)) continue;</pre>
40
41
         o.x = (p[i].x + p[1].x) / 2;
         o.y = (p[i].y + p[1].y) / 2;
42
         r = dis(p[i], p[1]) / 2;
43
         for (int j = 2; j < i; j++) {
44
            \textbf{if} \ (\texttt{dis}(\texttt{o}, \ \texttt{p[j]}) \ < \ \texttt{r} \ || \ \texttt{cmp}(\texttt{dis}(\texttt{o}, \ \texttt{p[j]}), \ \texttt{r})) \ \textbf{continue}; 
45
46
           o.x = (p[i].x + p[j].x) / 2;
           o.y = (p[i].y + p[j].y) / 2;
47
           r = dis(p[i], p[j]) / 2;
48
49
           for (int k = 1; k < j; k++) {
             if (dis(o, p[k]) < r || cmp(dis(o, p[k]), r)) continue;</pre>
50
             o = geto(p[i], p[j], p[k]);
             r = dis(o, p[i]);
52
53
           }
54
        }
55
      printf("%.10lf\n%.10lf %.10lf", r, o.x, o.y);
56
      return 0:
57
```

杂项

大质数和原根

```
p = r \times 2^k + 1
prime
                         k
                     r
                              g
3
                     1
                          1
                              2
5
                          2
                              2
                     1
                              3
17
                     1
97
                     3
                              5
                          6
                              5
193
                     3
257
                     1
                          8
                              3
7681
                     15
                         9
                              17
                     3
12289
                         12
                              11
40961
                     5
                          13
                              3
65537
                     1
                          16
                              3
786433
                     3
                          18
                              10
5767169
                        19
                              3
                     11
7340033
                     7
                          20
                              3
                         21
                              3
23068673
                     11
104857601
                     25
                         22
                              3
                     5
                          25
                              3
167772161
469762049
                     7
                          26
                              3
1004535809
                     479 21
                              3
                         27
                              31
2013265921
                     15
2281701377
                     17
                         27
                              3
3221225473
                     3
                          30
                              5
                     35
                        31
                              3
75161927681
77309411329
                     9
                         33
                              7
206158430209
                     3
                         36
                              22
                     15
                        37
                              7
2061584302081
2748779069441
                     5
                         39
                              3
6597069766657
                     3
                         41
                              5
                              5
39582418599937
                     9
                         42
                              5
79164837199873
                     9
                          43
263882790666241
                     15
                        44
                              7
1231453023109121
                     35
                        45
                              3
1337006139375617
                     19
                         46
                              3
                              5
3799912185593857
                     27
                         47
4222124650659841
                        48
                              19
7881299347898369
                     7
                          50
                              6
31525197391593473
                     7
                          52
                              3
180143985094819841 5
                          55
                              6
1945555039024054273 27 56
                              5
4179340454199820289 29 57
```

约瑟夫问题

```
1  //约瑟夫问题
2  int josephus(int n, int k) {
3    int res = 0;
4    for (int i = 1; i <= n; ++i) res = (res + k) % i;
5    return res;
6  }
7  int josephus(int n, int k) {
8    if (n == 1) return 0;
9    if (k == 1) return n - 1;
10    if (k > n) return (josephus(n - 1, k) + k) % n; // 线性算法
11  int res = josephus(n - n / k, k);
```

```
res -= n % k;
12
13
      if (res < 0)
       res += n; // mod n
14
15
        res += res / (k - 1); // 还原位置
      return res;
17
    辛普森积分
    const int N = 1000 * 1000;
2
    double simpson_integration(double a, double b) {
      double h = (b - a) / N;
      double s = f(a) + f(b);
      for (int i = 1; i \le N - 1; ++i) {
       double x = a + h * i;
       s += f(x) * ((i & 1) ? 4 : 2);
      s *= h / 3;
     return s;
11
12
13
14
    //自适应
    double simpson(double l, double r) {
16
      double mid = (l + r) / 2;
17
      return (r - l) * (f(l) + 4 * f(mid) + f(r)) / 6; // 辛普森公式
18
19
20
    double asr(double l, double r, double eps, double ans, int step) {
21
      double mid = (l + r) / 2;
      double fl = simpson(l, mid), fr = simpson(mid, r);
23
      if (abs(fl + fr - ans) <= 15 * eps && step < 0)
       return fl + fr + (fl + fr - ans) / 15; // 足够相似的话就直接返回
25
      return asr(l, mid, eps / 2, fl, step - 1) +
26
            asr(mid, r, eps / 2, fr, step - 1); // 否则分割成两段递归求解
27
28
29
    double calc(double l, double r, double eps) {
30
31
      return asr(l, r, eps, simpson(l, r), 12);
32
    unordered_map
    struct custom_hash {
1
        static uint64_t splitmix64(uint64_t x) {
            // http://xorshift.di.unimi.it/splitmix64.c
            x += 0x9e3779b97f4a7c15;
            x = (x \land (x >> 30)) * 0xbf58476d1ce4e5b9;
            x = (x \wedge (x >> 27)) * 0x94d049bb133111eb;
            return x ^ (x >> 31);
        }
        size_t operator()(uint64_t x) const {
10
            static const uint64_t FIXED_RANDOM = chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count();
11
12
            return splitmix64(x + FIXED_RANDOM);
        }
13
   };
15
   // 分别计算出内置类型的 Hash Value 然后对它们进行 Combine 得到一个哈希值
16
    // 一般直接采用移位加异或(XOR)得到哈希值
17
   struct HashFunc
18
        template<typename T, typename U>
20
        size_t operator()(const std::pair<T, U>& p) const {
21
        return std::hash<T>()(p.first) ^ std::hash<U>()(p.second);
22
        }
23
   };
25
```

```
// 键值比较,哈希碰撞的比较定义,需要直到两个自定义对象是否相等
27
   struct EqualKey {
       template<typename T, typename U>
28
       bool operator ()(const std::pair<T, U>& p1, const std::pair<T, U>& p2) const {
29
       return p1.first == p2.first && p1.second == p2.second;
       }
31
   };
32
   位运算
      1. int __builtin_ffs(int x): 返回 x 的二进制末尾最后一个 1 的位置,位置的编号从 1 开始(最低位编号为 1)。当 x 为
        0 时返回 0。
      2. int __builtin_clz(unsigned int x): 返回 x 的二进制的前导 0 的个数。当 x 为 0 时,结果未定义。
     3. int __builtin_ctz(unsigned int x): 返回 x 的二进制末尾连续 0 的个数。当 x 为 0 时,结果未定义。
      4. int __builtin_clrsb(int x): \exists x 的符号位为 0 时返回 0 的二进制的前导 0 的个数减一,否则返回 x 的二进制的前导
        1的个数减一。
      5. int __builtin_popcount(unsigned int x): 返回 x 的二进制中 1 的个数。
      6. int __builtin_parity(unsigned int x): 判断 x 的二进制中的个数的奇偶性。
   模2的次幂
   int modPowerOfTwo(int x, int mod) { return x & (mod - 1); }
   bool isPowerOfTwo(int n) { return n > 0 && (n & (n - 1)) == 0; }
   子集枚举
   for (int i = 0; i < (1 << n);i ++)
     for (int s = i; s; s = (s - 1) & i)
   int128 输出
   using i128 = __int128;
   std::ostream &operator<<(std::ostream &os, i128 n) {</pre>
      std::string s;
       while (n) {
          s += '0' + n % 10;
          n /= 10;
7
      std::reverse(s.begin(), s.end());
       return os << s;</pre>
   }
11
   随机生成质数
   bool isprime(int n) {
       if (n <= 1) {
          return false;
3
       for (int i = 2; i * i <= n; i++) {</pre>
          if (n % i == 0) {
              return false;
10
       return true;
12
   int findPrime(int n) {
13
```

14

15

17

while (!isprime(n)) {

n++;

} return n:

```
18  }
19  std::mt19937 rng(std::chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
20  const int P = findPrime(rng() % 900000000 + 1000000000);
```

bitset

构造函数

- bitset(): 每一位都是 false。
- bitset(unsigned long val): 设为 val 的二进制形式。
- bitset(const string& str): 设为 01 串 str。

运算符

- operator []: 访问其特定的一位。
- operator ==/!=: 比较两个 bitset 内容是否完全一样。
- operator &/&=/|/| =/^/^=/~: 进行按位与/或/异或/取反操作。**bitset 只能与 bitset 进行位运算**,若要和整型进行位运算,要先将整型转换为 bitset。
- operator <>/<<=/>>>=: 进行二进制左移/右移。
- operator <>: 流运算符,这意味着你可以通过 cin/cout 进行输入输出。

成员函数

- count(): 返回 true 的数量。
- size(): 返回 bitset 的大小。
- test(pos): 它和 vector 中的 at() 的作用是一样的,和[] 运算符的区别就是越界检查。
- any(): 若存在某一位是 true 则返回 true, 否则返回 false。
- none(): 若所有位都是 false 则返回 true, 否则返回 false。
- all():C++11, 若所有位都是 true 则返回 true, 否则返回 false。
- 1. set(): 将整个 bitset 设置成 true。
 - 2. set(pos, val = true): 将某一位设置成 true/false。
- 1. reset(): 将整个 bitset 设置成 false。
 - 2. reset(pos): 将某一位设置成 false。相当于 set(pos, false)。
- 1. flip(): 翻转每一位。0 ↔ 1,相当于异或一个全是1的bitset)
 - 2. flip(pos): 翻转某一位。
- to_string():返回转换成的字符串表达。
- to_ulong(): 返回转换成的 unsigned long 表达 (long 在 NT 及 32 位 POSIX 系统下与 int 一样, 在 64 位 POSIX 下 与 long long 一样)。
- to_ullong():C++11, 返回转换成的 unsigned long long 表达。

一些文档中没有的成员函数:

- _Find_first(): 返回 bitset 第一个 true 的下标, 若没有 true 则返回 bitset 的大小。
- _Find_next(pos): 返回 pos 后面(下标严格大于 pos 的位置)第一个 true 的下标,若 pos 后面没有 true 则返回 bitset 的大小。

手写 bitset

#include<vector> using ull = unsigned long long; struct Bit { ull mi[65]; // ull bit[15626]; std::vector<ull> bit; int len; Bit() { len = 10; bit.resize(len); for(int i = 0;i <= 63;i ++) mi[i] = (1ull << i);</pre>

```
11
12
        Bit(int len) : len(len){
13
             bit.resize(len);
             for(int i = 0; i <= 63; i ++) mi[i] = (1ull << i);</pre>
14
15
        void reset() {bit.assign(len,0);}
16
        void set1(int x) { bit[x>>6] |= mi[x&63];}
17
        void set0(int x) { bit[x>>6] &= ~mi[x&63];}
18
        void flip(int x) { bit[x>>6] ^= mi[x&63];}
19
20
        bool operator [](int x) {
             return (bit[x>>6] >> (x&63)) & 1;
21
22
23
        int count() {
             int s = 0;
24
             for(int i = 0;i < len;i ++)s += __builtin_popcountll(bit[i]);</pre>
25
             return s;
26
27
        Bit operator ~ (void) const {
28
29
             Bit res;
             for (int i = 0;i < len; i++) res.bit[i] = ~bit[i];</pre>
30
             return res;
31
32
33
        Bit operator & (const Bit &b) const {
            Bit res;
35
             for (int i = 0;i < len; i++) res.bit[i] = bit[i] & b.bit[i];</pre>
36
37
             return res;
        }
38
39
        Bit operator | (const Bit &b) const {
40
41
             for (int i = 0;i < len; i++) res.bit[i] = bit[i] | b.bit[i];</pre>
42
            return res;
43
44
45
        Bit operator ^ (const Bit &b) const {
46
47
             for (int i = 0;i < len; i++) res.bit[i] = bit[i] ^ b.bit[i];</pre>
48
49
             return res;
        }
50
51
        void operator &= (const Bit &b) {
52
             for (int i = 0;i < len; i++) bit[i] &= b.bit[i];</pre>
53
54
55
        void operator |= (const Bit &b) {
56
             for (int i = 0;i < len; i++) bit[i] |= b.bit[i];</pre>
57
59
60
        void operator ^= (const Bit &b) {
             for (int i = 0;i < len; i++) bit[i] ^= b.bit[i];</pre>
61
62
        Bit operator << (const int t) const {
64
65
             Bit res; int high = t >> 6, low = t & 63;
            ull last = 0;
66
             for (int i = 0;i + high < len; i++) {</pre>
67
                 res.bit[i + high] = (last | (bit[i] << low));</pre>
                 if (low) last = (bit[i] >> (64 - low));
69
70
71
            return res;
        }
72
73
        Bit operator >> (const int t) const {
74
75
             Bit res; int high = t >> 6, low = t & 63;
            ull last = 0;
76
77
             for (int i = len - 1;i >= high; i--) {
78
                 res.bit[i - high] = last | (bit[i] >> low);
                 if (low) last = bit[i] << (64 - low);</pre>
79
80
             return res;
81
```

```
}
82
83
        void operator <<= (const int t) {</pre>
84
             int high = t >> 6, low = t & 63;
85
             for (int i = len - high - 1; ~i; i--) {
                 bit[i + high] = (bit[i] << low);
87
                 if (low && i) bit[i + high] |= bit[i - 1] >> (64 - low);
88
89
             for (int i = 0;i < high; i++) bit[i] = 0;</pre>
        }
91
    };
92
```

string

转 char 数组

string 有两个成员函数能够将自己转换为 char 指针——data()/c_str()(它们几乎是一样的,但最好使用 c_str(),因为 c_str()保证末尾有空字符,而 data()则不保证)

寻找某字符(串)第一次出现的位置

find(str,pos) 函数可以用来查找字符串中一个字符/字符串在 pos (含)之后第一次出现的位置(若不传参给 pos 则默认为 0)。如果没有出现,则返回 string::npos (被定义为 -1,但类型仍为 size_t/unsigned long)。

截取子串

substr(pos, len) 函数的参数返回从 pos 位置开始截取最多 len 个字符组成的字符串(如果从 pos 开始的后缀长度不足 len 则截取这个后缀)。

插入/删除字符(串)

insert(index,count,ch) 和 insert(index,str) 是比较常见的插入函数。它们分别表示在 index 处连续插入 count 次字符串 ch 和插入字符串 str。

erase(index,count) 函数将字符串 index 位置开始(含)的 count 个字符删除(若不传参给 count 则表示删去 count 位置及以后的所有字符)。

替换字符(串)

replace(pos,count,str)和replace(first,last,str)是比较常见的替换函数。它们分别表示将从pos位置开始count个字符的子串替换为str以及将以first开始(含)、last结束(不含)的子串替换为str,其中first和last均为迭代器。

STL

- sort: 排序。sort(v.begin(), v.end(), cmp) 或 sort(a + begin, a + end, cmp), 其中 end 是排序的数组 最后一个元素的后一位, cmp 为自定义的比较函数。
- stable_sort: 稳定排序, 用法同 sort()。
- nth_element: 按指定范围进行分类,即找出序列中第 n 大的元素,使其左边均为小于它的数,右边均为大于它的数。 nth_element(v.begin(), v.begin() + mid, v.end(), cmp)或 nth_element(a + begin, a + begin + mid, a + end, cmp)。
- binary_search: 二分查找。binary_search(v.begin(), v.end(), value), 其中 value 为需要查找的值。
- merge: 将两个(已排序的)序列 **有序合并** 到第三个序列的 **插入迭代器** 上。merge(v1.begin(), v1.end(), v2.begin(), v2.end(), back_inserter(v3))。
- inplace_merge: 将两个(已按小于运算符排序的): [first,middle), [middle,last) 范围 **原地合并为一个有序序** 列。inplace_merge(v.begin(), v.begin() + middle, v.end())。
- lower_bound: 在一个有序序列中进行二分查找,返回指向第一个 大于等于 x 的元素的位置的迭代器。如果不存在这样的元素,则返回尾迭代器。lower_bound(v.begin(),v.end(),x)。
- upper_bound: 在一个有序序列中进行二分查找,返回指向第一个 大于 x 的元素的位置的迭代器。如果不存在这样的元素,则返回尾迭代器。upper_bound(v.begin(),v.end(),x)。

- next_permutation: 将当前排列更改为 **全排列中的下一个排列**。如果当前排列已经是 **全排列中的最后一个排列**(元素完全 从大到小排列),函数返回 false 并将排列更改为 **全排列中的第一个排列**(元素完全从小到大排列);否则,函数返回 true。 next_permutation(v.begin(), v.end())或 next_permutation(v + begin, v + end)。
- partial_sum: 求前缀和。设源容器为 x,目标容器为 y,则令 $y[i] = x[0] + x[1] + \cdots + x[i]$ 。partial_sum(src.begin(), src.end(), back_inserter(dst))。

pb_ds

__gnu_pbds :: tree

```
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp> // 因为 tree 定义在这里 所以需要包含这个头文件
#include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
__gnu_pbds ::tree<Key, Mapped, Cmp_Fn = std::less<Key>, Tag = rb_tree_tag,
Node_Update = null_tree_node_update,
Allocator = std::allocator<char> >
```

模板形参

- Key: 储存的元素类型,如果想要存储多个相同的 Key 元素,则需要使用类似于 std::pair 和 struct 的方法,并配合使用 lower_bound 和 upper_bound 成员函数进行查找
- Mapped: 映射规则(Mapped-Policy)类型,如果要指示关联容器是 **集合**,类似于存储元素在 std::set 中,此处填入 null_type,低版本 g++ 此处为 null_mapped_type;如果要指示关联容器是 **带值的集合**,类似于存储元素在 std::map 中,此处填入类似于 std::map<Key,Value>的 Value 类型
- Cmp_Fn: 关键字比较函子, 例如 std::less<Key>
- Tag: 选择使用何种底层数据结构类型,默认是 rb_tree_tag。__gnu_pbds 提供不同的三种平衡树,分别是:
 - rb_tree_tag: 红黑树,一般使用这个,后两者的性能一般不如红黑树
 - splay_tree_tag: splay 树
 - ov_tree_tag: 有序向量树,只是一个由 vector 实现的有序结构,类似于排序的 vector 来实现平衡树,性能取决于数据想不想卡你
- Node_Update: 用于更新节点的策略,默认使用 null_node_update,若要使用 order_of_key 和 find_by_order 方法,需要使用 tree_order_statistics_node_update
- Allocator: 空间分配器类型

构造方式

成员函数

- insert(x): 向树中插入一个元素 x, 返回 std::pair<point_iterator, bool>。
- erase(x): 从树中删除一个元素/迭代器 x, 返回一个 bool 表明是否删除成功。
- order_of_key(x):返回 x 以 Cmp_Fn 比较的排名。
- find_by_order(x):返回 Cmp_Fn 比较的排名所对应元素的迭代器。
- lower_bound(x): 以 Cmp_Fn 比较做 lower_bound, 返回迭代器。
- upper_bound(x): 以 Cmp_Fn 比较做 upper_bound, 返回迭代器。
- join(x):将x树并入当前树,前提是两棵树的类型一样,x树被删除。
- split(x,b): 以 Cmp_Fn 比较, 小于等于 x 的属于当前树, 其余的属于 b 树。
- empty(): 返回是否为空。
- size(): 返回大小。

示例

```
// Common Header Simple over C++11
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;
typedef unsigned long long ull;
```

```
typedef long double ld;
   typedef pair<int, int> pii;
   #define pb push_back
   #define mp make_pair
  #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   #include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
11
   __gnu_pbds ::tree<pair<int, int>, __gnu_pbds::null_type, less<pair<int, int> >,
12
13
                      __gnu_pbds::rb_tree_tag,
                      __gnu_pbds::tree_order_statistics_node_update>
14
        trr;
15
16
17
   int main() {
18
     int cnt = 0;
     trr.insert(mp(1, cnt++));
19
20
     trr.insert(mp(5, cnt++));
     trr.insert(mp(4, cnt++));
21
     trr.insert(mp(3, cnt++));
     trr.insert(mp(2, cnt++));
    // 树上元素 {{1,0},{2,4},{3,3},{4,2},{5,1}}
     auto it = trr.lower_bound(mp(2, 0));
     trr.erase(it);
26
     // 树上元素 {{1,0},{3,3},{4,2},{5,1}}
     auto it2 = trr.find_by_order(1);
28
     cout << (*it2).first << endl;</pre>
     // 输出排名 0 1 2 3 中的排名 1 的元素的 first:1
30
     int pos = trr.order_of_key(*it2);
31
32
     cout << pos << endl;</pre>
     // 输出排名
33
     decltype(trr) newtr;
     trr.split(*it2, newtr);
35
     for (auto i = newtr.begin(); i != newtr.end(); ++i) {
36
       cout << (*i).first << ' ';
37
38
     cout << endl;</pre>
     // {4,2},{5,1} 被放入新树
40
41
      trr.join(newtr);
     for (auto i = trr.begin(); i != trr.end(); ++i) {
42
       cout << (*i).first << ' ';
43
44
     cout << endl:
45
     cout << newtr.size() << endl;</pre>
     // 将 newtr 树并入 trr 树, newtr 树被删除。
47
     return 0;
48
49
   }
    __gnu_pbds :: priority_queue
   #include <ext/pb_ds/priority_queue.hpp>
   using namespace __gnu_pbds;
    __gnu_pbds ::priority_queue<T, Compare, Tag, Allocator>
```

模板形参

- T: 储存的元素类型
- Compare: 提供严格的弱序比较类型
- Tag: 是 __gnu_pbds 提供的不同的五种堆, Tag 参数默认是 pairing_heap_tag 五种分别是:
 - pairing_heap_tag: 配对堆官方文档认为在非原生元素(如自定义结构体/std :: string/pair)中,配对堆表现 最好
 - binary_heap_tag: 二叉堆官方文档认为在原生元素中二叉堆表现最好, 不过我测试的表现并没有那么好
 - binomial_heap_tag: 二项堆二项堆在合并操作的表现要优于二叉堆, 但是其取堆顶元素操作的复杂度比二叉堆高
 - rc_binomial_heap_tag: 冗余计数二项堆
 - thin_heap_tag: 除了合并的复杂度都和 Fibonacci 堆一样的一个 tag
- Allocator:空间配置器,由于OI中很少出现,故这里不做讲解

构造方式

要注明命名空间因为和 std 的类名称重复。

```
__gnu_pbds ::priority_queue<int> __gnu_pbds::priority_queue<int, greater<int> >
  __gnu_pbds ::priority_queue<int, greater<int>, pairing_heap_tag>
   __gnu_pbds ::priority_queue<int>::point_iterator id; // 点类型迭代器
  // 在 modify 和 push 的时候都会返回一个 point_iterator, 下文会详细的讲使用方法
  id = q.push(1);
  成员函数
     ● push(): 向堆中压入一个元素, 返回该元素位置的迭代器。
     • pop():将堆顶元素弹出。
     top(): 返回堆顶元素。
     • size()返回元素个数。
     ● empty()返回是否非空。
     • modify(point_iterator, const key): 把迭代器位置的 key 修改为传入的 key, 并对底层储存结构进行排序。
     • erase(point_iterator): 把迭代器位置的键值从堆中擦除。
     • join(__gnu_pbds :: priority_queue &other): 把 other 合并到 *this 并把 other 清空。
  使用的 tag 决定了每个操作的时间复杂度: pairing_heap_tag
  push: O(1)
  pop: 最坏 \Theta(n) 均摊 \Theta(\log(n))
  modify: 最坏 \Theta(n) 均摊 \Theta(\log(n))
  erase: 最坏 \Theta(n) 均摊 \Theta(\log(n))
  join: O(1)
  示例
  #include <algorithm>
#include <cstdio>
  #include <ext/pb_ds/priority_queue.hpp>
  #include <iostream>
using namespace __gnu_pbds;
  // 由于面向 OIer, 本文以常用堆 : pairing_heap_tag 作为范例
  // 为了更好的阅读体验, 定义宏如下:
  #define pair_heap __gnu_pbds ::priority_queue<int>
  pair_heap q1; // 大根堆, 配对堆
  pair_heap q2;
  pair_heap ::point_iterator id; // 一个迭代器
  int main() {
   id = q1.push(1);
    // 堆中元素 : [1];
   for (int i = 2; i <= 5; i++) q1.push(i);
   // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 5];
   std ::cout << q1.top() << std ::endl;
    // 输出结果 : 5;
   q1.pop();
   // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4];
   id = q1.push(10);
    // 堆中元素 : [1, 2, 3, 4, 10];
   q1.modify(id, 1);
   // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 4];
   std ::cout << q1.top() << std ::endl;
    // 输出结果 : 4;
   q1.pop();
    // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];
   id = q1.push(7);
   // 堆中元素 : [1, 1, 2, 3, 7];
   q1.erase(id);
```

11 12

13

14

15

16

17

18

19

20

21 22

23

24

25

27

28 29

30

32

33

34

35

// 堆中元素 : [1, 1, 2, 3];

q2.join(q1);

q2.push(1), q2.push(3), q2.push(5);

// q1 中元素 : [1, 1, 2, 3], q2 中元素 : [1, 3, 5];

```
// q1 中无元素, q2 中元素 : [1, 1, 1, 2, 3, 3, 5];
37
   hash 表
   #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   using namespace \_\_gnu\_pbds;
   const int RANDOM = chrono::high_resolution_clock::now().time_since_epoch().count();
   struct chash {
       int operator()(int x) const { return x ^ RANDOM; }
   typedef gp_hash_table<int, int, chash> hash_t;
   rope
   #include <ext/rope>
   using namespace __gnu_cxx;
   1) 运算符: rope 支持 operator += , -= , + , - , <, ==
   2) 输入输出:可以用 << 运算符由输入输出流读入或输出。
   3) 长度/大小: 调用 length(), size() 都可以
   4) 插入/添加等:
   push_back(x): 在末尾添加 x
   insert(pos,x):在 pos 插入 x,自然支持整个 char 数组的一次插入
   erase(pos,x):从pos开始删除x个
   copy(pos,len,x): 从 pos 开始到 pos+len 为止用 x 代替
   replace(pos,x): 从 pos 开始换成 x
   substr(pos,x): 提取 pos 开始 x 个
   at(x)/[x]: 访问第 x 个元素
   对拍
   #!/bin/bash
1
   while true; do
       ./data > data.in
       ./std <data.in >std.out
       ./Todobe <data.in >Todobe.out
       if diff std.out Todobe.out; then
          printf "AC\n"
          printf "Wa\n"
           exit 0
10
       fi
11
   done
12
   火车头
   #pragma GCC optimize(3)
1
   #pragma GCC target("avx")
   #pragma GCC target("avx2,bmi,bmi2,lzcnt,popcnt")
   #pragma GCC optimize("unroll-loops")
  #pragma GCC optimize("Ofast")
   #pragma GCC optimize("inline")
   #pragma GCC optimize("-fgcse")
  #pragma GCC optimize("-fgcse-lm")
  #pragma GCC optimize("-fipa-sra")
  #pragma GCC optimize("-ftree-pre")
   #pragma GCC optimize("-ftree-vrp")
   #pragma GCC optimize("-fpeephole2")
12
   #pragma GCC optimize("-ffast-math")
```

```
#pragma GCC optimize("-fsched-spec")
   #pragma GCC optimize("-falign-jumps")
15
   #pragma GCC optimize("-falign-loops")
   #pragma GCC optimize("-falign-labels")
17
   #pragma GCC optimize("-fdevirtualize")
   #pragma GCC optimize("-fcaller-saves")
   #pragma GCC optimize("-fcrossjumping")
   #pragma GCC optimize("-fthread-jumps")
   #pragma GCC optimize("-funroll-loops")
   #pragma GCC optimize("-fwhole-program")
   #pragma GCC optimize("-freorder-blocks")
24
   #pragma GCC optimize("-fschedule-insns")
   #pragma GCC optimize("inline-functions")
   #pragma GCC optimize("-ftree-tail-merge")
   #pragma GCC optimize("-fschedule-insns2")
   #pragma GCC optimize("-fstrict-aliasing")
29
   #pragma GCC optimize("-fstrict-overflow")
   #pragma GCC optimize("-falign-functions")
   #pragma GCC optimize("-fcse-skip-blocks")
   #pragma GCC optimize("-fcse-follow-jumps")
   #pragma GCC optimize("-fsched-interblock")
34
   #pragma GCC optimize("-fpartial-inlining")
   #pragma GCC optimize("no-stack-protector")
   #pragma GCC optimize("-freorder-functions")
   #pragma GCC optimize("-findirect-inlining")
   #pragma GCC optimize("-fhoist-adjacent-loads")
   #pragma GCC optimize("-frerun-cse-after-loop")
   #pragma GCC optimize("inline-small-functions")
  #pragma GCC optimize("-finline-small-functions")
   #pragma GCC optimize("-ftree-switch-conversion")
43
   #pragma GCC optimize("-foptimize-sibling-calls")
   #pragma GCC optimize("-fexpensive-optimizations")
   #pragma GCC optimize("-funsafe-loop-optimizations")
   #pragma GCC optimize("inline-functions-called-once")
   #pragma GCC optimize("-fdelete-null-pointer-checks")
   #pragma GCC optimize(2)
   Sublime
   {
        "encoding": "utf-8",
        "working_dir": "$file_path",
        "shell_cmd": "g++ -Wall -std=c++2a \"${file}\" -o \"${file_path}/${file_base_name}\"",
        "file_regex": "^(..[^:]*):([0-9]+):?([0-9]+)?:? (.*)$",
        "selector": "source.c++",
        "variants":
             "name": "Run",
             "shell_cmd": "g++ -Wall -std=c++2a \"file\" -o \"filebase_name\\" && start cmd /c \"\"file
        ]
   }
   卡常
   vector 的调用空间和运算的效率并不低,主要是多次的加入元素过程效率很低。
   减少申请空间的次数,例如不要循环内开 vector
   // vector f(n, vector<int>(m,0));
   f.assign(n, std::vector(m, 0));
   数组访问尽量连续
   被卡常时,不要爆交,先多想想剪枝
```

注意事项

- 相信所有题都是可做的。
- 认真读题,模拟完样例再写程序。
- 热身赛, 测试机器速度, 重点测 $O(n \log n)$, $O(n \log^2 n)$, $O(n^3)$, $O(n^2 \log n)$ 。
- 感觉不可做的,有较高多项式复杂度暴力的题,思考:分治、贪心、dp、线段树。
- 感觉不可做的,只有指数级复杂度暴力的最优化题,思考:贪心、dp、流和割、暴搜加优化。
- 感觉不可做的,只有指数级暴力的数数题,思考: dp、行列式、暴搜加优化、拉格朗日插值、容斥、造自动机。
- 构造、交互题, 考虑: 增量法、分治、暴搜策略。
- dp 优化: 凸优化(wqs, 闵可夫斯基和, 李超树)、斜率优化, 决策单调性、交换状态和值域、减少状态(包含常数上的)。
- 感觉不可做的题,考虑各个元素/集合之间有什么关系。
- 对于复杂度比较顶的做法,一定要充分沟通后再上机
- int(v.size()) 切记不能 ull 减 int
- __builtin_popcount和 __builtin_popcountll
- sqrt和 sqrtl, sqrtl返回 long double
- 几何题注意是不是可能返回 nan
- 不能 x * 1ll 而是 1ll * x
- 比较长的题,写一部分测一部分不要最后一块测
- 任何 n 较大的, 可以快速算单项的东西考虑分段打表。

策略

签到题不会做, 先确认题面, 题面无误看看是不是想难了或者暴力很有道理。

沟通题意前切记确认题面, 对着题面和队友讲题意

长时间陷入无效思考时, 优先读题。

思路堵死时, 要及时跳出来误区或及时找队友沟通。

榜上有简单题做不出来的时候,切记转换一下思路或立即拉另一个人过来重新想(先不要交流思路)