

BlackSackProblem [UFMG]

Bruno Monteiro, Pedro Papa e Rafael Grandsire

Índice

1 Estruturas	2	2 Grafos	11
1.1 SegTree	2	2.1 2-SAT	11
1.2 SegTree 2D	3	2.2 Bellman-Ford	12
1.3 SegTree Esparça	4	2.3 Floyd-Warshall	12
1.4 SegTree Iterativa	4	2.4 Heavy-Light Decomposition Vértice	12
1.5 SegTree Iterativa com Lazy	4	2.5 Heavy-Light Decomposition Aresta	14
1.6 BIT	5	2.6 LCA	15
1.7 BIT 2D	6	2.7 LCA com HLD	16
1.8 DSU Persistente	6	2.8 LCA com RMQ	16
1.9 Mergesort Tree	7	2.9 Tree Center	16
1.10 Order Statistic Set	7	2.10 Centroid decomposition	17
1.11 Sparse-Table	7	2.11 Dijkstra	18
1.12 SQRT-decomposition	8	2.12 Dinic Dilson	18
1.13 Treap	8	2.13 Dinic Bruno	19
1.14 Trie	10	2.14 Kosaraju	20
1.15 Wavelet-Tree	11	2.15 Kruskal	21
		2.16 Ponte	21
		2.17 Tarjan	21

3	Matemática	22
3.1	Miller-Rabin	22
3.2	Crivo de Erastosthenes	22
3.3	Exponenciação rápida	23
3.4	Euclides	24
3.5	Euclides extendido	24
3.6	Inverso Modular	24
3.7	Ordem Grupo	24
3.8	Pollard's Rho	24
3.9	Totiente	26
4	Problemas	26
4.1	Area Histograma	26
4.2	Convex Hull Trick	26
4.3	Inversion Count	27
4.4	LIS 1	27
4.5	LIS 2	28
4.6	Merge Sort	28
4.7	MO	28
4.8	Nim	29
5	String	29
5.1	Hashing	29
5.2	KMP	30

5.3	SuffixArray 1	30
5.4	SuffixArray 2	31
5.5	Z	32
6	Extra	32
6.1	vimrc	32
6.2	Makefile	32
6.3	Template	32

1 Estruturas

1.1 SegTree

```
// Query: soma do range [a, b]
// Update: soma x em cada elemento do range [a, b]
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// query - O(log(n))
// update - O(log(n))

namespace seg {
    ll seg[4*MAX], lazy[4*MAX];
    int n, *v;

    ll build(int p=1, int l=0, int r=n-1) {
        lazy[p] = 0;
        if (l == r) return seg[p] = v[l];
        int m = (l+r)/2;
        return seg[p] = build(2*p, l, m) + build(2*p+1, m+1,
            r);
    }
    void build(int n2, int* v2) {
        n = n2, v = v2;
    }
}
```

```

        build();
    }
    void prop(int p, int l, int r) {
        seg[p] += lazy[p]*(r-l+1);
        if (l != r) lazy[2*p] += lazy[p], lazy[2*p+1] +=
            lazy[p];
        lazy[p] = 0;
    }
    ll query(int a, int b, int p=1, int l=0, int r=n-1) {
        prop(p, l, r);
        if (a <= l and r <= b) return seg[p];
        if (b < l or r < a) return 0;
        int m = (l+r)/2;
        return query(a, b, 2*p, l, m) + query(a, b, 2*p+1,
            m+1, r);
    }
    ll update(int a, int b, int x, int p=1, int l=0, int
        r=n-1) {
        prop(p, l, r);
        if (a <= l and r <= b) {
            lazy[p] += x;
            prop(p, l, r);
            return seg[p];
        }
        if (b < l or r < a) return seg[p];
        int m = (l+r)/2;
        return seg[p] = update(a, b, x, 2*p, l, m) +
            update(a, b, x, 2*p+1, m+1, r);
    }
};

```

1.2 SegTree 2D

```

// Consultas 0-based
// Um valor inicial em (x, y) deve ser colocado em
//   seg[x+n][y+n]
// Query: soma do retangulo ((x1, y1), (x2, y2))
// Update: muda o valor da posicao (x, y) para val
// Nao pergunte como que essa coisa funciona
//
// Para query com distancia de manhattan <= d, faca
// nx = x+y, ny = x-y

```

```

// Update em (nx, ny), query em ((nx-d, ny-d), (nx+d, ny+d))
//
// Complexidades:
// build -  $O(n^2)$ 
// query -  $O(\log^2(n))$ 
// update -  $O(\log^2(n))$ 

int seg[2*MAX][2*MAX], n;

void build() {
    for (int x = 2*n; x; x--) for (int y = 2*n; y; y--) {
        if (x < n) seg[x][y] = seg[2*x][y] + seg[2*x+1][y];
        if (y < n) seg[x][y] = seg[x][2*y] + seg[x][2*y+1];
    }
}

int query(int x1, int y1, int x2, int y2) {
    int ret = 0, y3 = y1 + n, y4 = y2 + n;
    for (x1 += n, x2 += n; x1 <= x2; ++x1 /= 2, --x2 /= 2)
        for (y1 = y3, y2 = y4; y1 <= y2; ++y1 /= 2, --y2 /=
            2) {
            if (x1%2 == 1 and y1%2 == 1) ret += seg[x1][y1];
            if (x1%2 == 1 and y2%2 == 0) ret += seg[x1][y2];
            if (x2%2 == 0 and y1%2 == 1) ret += seg[x2][y1];
            if (x2%2 == 0 and y2%2 == 0) ret += seg[x2][y2];
        }
    return ret;
}

void update(int x, int y, int val) {
    int y2 = y + n;
    for (x += n; x; x /= 2, y = y2) {
        if (x >= n) seg[x][y] = val;
        else seg[x][y] = seg[2*x][y] + seg[2*x+1][y];

        while (y /= 2) seg[x][y] = seg[x][2*y] +
            seg[x][2*y+1];
    }
}

```

1.3 SegTree Esparça

```
// Query: soma do range [a, b]
// Update: flipa os valores de [a, b]
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// query - O(log^2(n))
// update - O(log^2(n))

namespace seg {
    unordered_map<int, int> t;
    unordered_map<int, int> lazy;

    void build() { t.clear(), lazy.clear(); }

    void prop(int p, int l, int r) {
        if (!lazy[p]) return;
        t[p] = r-l+1-t[p];
        if (l != r) lazy[2*p]^=lazy[p], lazy[2*p+1]^=lazy[p];
        lazy[p] = 0;
    }

    int query(int a, int b, int p=1, int l=0, int r=N-1) {
        prop(p, l, r);
        if (b < l or r < a) return 0;
        if (a <= l and r <= b) return t[p];

        int m = l+r>>1;
        return query(a, b, 2*p, l, m)+query(a, b, 2*p+1,
            m+1, r);
    }

    int update(int a, int b, int p=1, int l=0, int r=N-1) {
        prop(p, l, r);
        if (b < l or r < a) return t[p];
        if (a <= l and r <= b) {
            lazy[p] ^= 1;
            prop(p, l, r);
            return t[p];
        }
        int m = l+r>>1;
```

```
        return t[p] = update(a, b, 2*p, l, m)+update(a, b,
            2*p+1, m+1, r);
    }
};
```

1.4 SegTree Iterativa

```
// Consultas 0-based
// Valores iniciais devem estar em (seg[n], ... , seg[2*n-1])
// Query: soma do range [a, b]
// Update: muda o valor da posicao p para x
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// query - O(log(n))
// update - O(log(n))

int seg[2 * MAX];
int n;

void build() {
    for (int i = n - 1; i; i--) seg[i] = seg[2*i] +
        seg[2*i+1];
}

int query(int a, int b) {
    int ret = 0;
    for(a += n, b += n; a <= b; ++a /= 2, --b /= 2) {
        if (a % 2 == 1) ret += seg[a];
        if (b % 2 == 0) ret += seg[b];
    }
    return ret;
}

void update(int p, int x) {
    seg[p += n] = x;
    while (p /= 2) seg[p] = seg[2*p] + seg[2*p+1];
}
```

1.5 SegTree Iterativa com Lazy

```

// SegTree 1-based
// Valores iniciais devem estar em (seg[n], ... , seg[2*n-1])
// Query: soma do range [a, b], 0-based
// Update: soma x em cada elemento do range [a, b], 0-based
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// query - O(log(n))
// update - O(log(n))

int seg[2*MAX];
int lazy[2*MAX];
int n;

void build() {
    for (int i = n - 1; i; i--) seg[i] = seg[2*i] +
        seg[2*i+1];
    memset(lazy, 0, sizeof(lazy));
}

// soma x na posicao p de tamanho tam
void poe(int p, int x, int tam) {
    seg[p] += x * tam;
    if (p < n) lazy[p] += x;
}

// atualiza todos os pais da folha p
void sobe(int p) {
    for (int tam = 2; p /= 2; tam *= 2)
        seg[p] = seg[2*p] + seg[2*p+1] + lazy[p] * tam;
}

// propaga o caminho da raiz ate a folha p
void prop(int p) {
    int tam = 1 << 29;
    for (int s = 30; s; s--, tam /= 2) {
        int i = p >> s;
        if (lazy[i]) {
            poe(2*i, lazy[i], tam);
            poe(2*i+1, lazy[i], tam);
            lazy[i] = 0;
        }
    }
}

```

```

}

int query(int a, int b) {
    prop(a += n), prop(b += n);
    int ret = 0;
    for(; a <= b; a /= 2, b /= 2) {
        if (a % 2 == 1) ret += seg[a++];
        if (b % 2 == 0) ret += seg[b--];
    }
    return ret;
}

void update(int a, int b, int x) {
    int a2 = a += n, b2 = b += n, tam = 1;
    for (; a <= b; a /= 2, b /= 2, tam *= 2) {
        if (a % 2 == 1) poe(a++, x, tam);
        if (b % 2 == 0) poe(b--, x, tam);
    }
    sobe(a2), sobe(b2);
}

```

1.6 BIT

```

// BIT 1-based, v 0-based
// Para mudar o valor da posicao p para x,
// faca: poe(x - query(p, p), p)
// l_bound(x) retorna o menor p tal que
// query(1, p+1) > x      (0 based!)
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// poe - O(log(n))
// query - O(log(n))
// l_bound - O(log(n))

int n;
int bit[MAX];
int v[MAX];

void build() {
    bit[0] = 0;
}

```

```

    for (int i = 1; i <= n; i++) bit[i] = v[i - 1];

    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        int j = i + (i & -i);
        if (j <= n) bit[j] += bit[i];
    }

// soma x na posicao p
void poe(int x, int p) {
    for (; p <= n; p += p & -p) bit[p] += x;
}

// soma [1, p]
int pref(int p) {
    int ret = 0;
    for (; p; p -= p & -p) ret += bit[p];
    return ret;
}

// soma [a, b]
int query(int a, int b) {
    return query(b) - query(a - 1);
}

int l_bound(ll x) {
    int p = 0;
    for (int i = MAX2; i+1; i--) if (p + (1<<i) <= n
        and bit[p + (1<<i)] <= x) x -= bit[p += (1<<i)];
    return p;
}

```

1.7 BIT 2D

```

// BIT 1-based
// Para mudar o valor da posicao (x, y) para k,
// faca: poe(x, y, k - sum(x, y, x, y))
//
// Complexidades:
// poe - O(log^2(n))
// query - O(log^2(n))

```

```

int n;
int bit[MAX][MAX];

void poe(int x, int y, int k) {
    for (int y2 = y; x <= n; x += x & -x)
        for (y = y2; y <= n; y += y & -y)
            bit[x][y] += k;
}

int sum(int x, int y) {
    int ret = 0;
    for (int y2 = y; x; x -= x & -x)
        for (y = y2; y; y -= y & -y)
            ret += bit[x][y];

    return ret;
}

int query(int x, int y, int z, int w) {
    return sum(z, w) - sum(x-1, w)
        - sum(z, y-1) + sum(x-1, y-1);
}

```

1.8 DSU Persistente

```

// Complexidades:
// build - O(n)
// find - O(log(n))
// une - O(log(n))

int n, p[MAX], sz[MAX], ti[MAX];

void build() {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        p[i] = i;
        sz[i] = 1;
        ti[i] = -INF;
    }
}

int find(int k, int t) {
    if (p[k] == k or ti[k] > t) return k;
}

```

```

    return find(p[k], t);
}

void une(int a, int b, int t) {
    a = find(a); b = find(b);
    if (a == b) return;
    if (sz[a] > sz[b]) swap(a, b);

    sz[b] += sz[a];
    p[a] = b;
    ti[a] = t;
}

```

1.9 Mergesort Tree

```

// query(a, b, val) retorna numero de
// elementos em [a, b] <= val
// Usa O(n log(n)) de memoria
//
// Complexidades:
// build - O(n log(n))
// query - O(log^2(n))

#define ALL(x) x.begin(), x.end()

int v[MAX], n;
vector<vector<int> > tree(4*MAX);

void build(int p, int l, int r) {
    if (l == r) return tree[p].push_back(cr[l]);
    int m = (l+r)/2;
    build(2*p, l, m), build(2*p+1, m+1, r);
    merge(ALL(tree[2*p]), ALL(tree[2*p+1]),
          back_inserter(tree[p]));
}

int query(int a, int b, int val, int p=1, int l=0, int
r=n-1) {
    if (b < l or r < a) return 0; // to fora
    if (a <= l and r <= b) // to totalmente dentro
        return lower_bound(ALL(tree[p]), val+1) -
            tree[p].begin();
}

```

```

int m = (l+r)/2;
return query(a, b, val, 2*p, l, m) + query(a, b, val,
2*p+1, m+1, r);
}

```

1.10 Order Statistic Set

```

// Funciona do C++11 pra cima

#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
#include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
template <class T>
    using ord_set = tree<T, null_type, less<T>, rb_tree_tag,
tree_order_statistics_node_update>;

// para declarar:
ord_set<int> s;
// coisas do set normal funcionam:
for (auto i : s) cout << i << endl;
cout << s.size() << endl;
// k-esimo maior elemento O(log|s|):
// k=0: menor elemento
cout << *s.find_by_order(k) << endl;
// quantos sao menores do que k O(log|s|):
cout << s.order_of_key(k) << endl;

// Para fazer um multiset, tem que
// usar ord_set<pair<int, int> > com o
// segundo parametro sendo algo para diferenciar
// os elementos iguais.
// s.order_of_key({k, -INF}) vai retornar o
// numero de elementos < k

```

1.11 Sparse-Table

```

// MAX2 = log(MAX)
//
// Complexidades:
// build - O(n log(n))
// query - O(1)

```

```

int n;
int v[MAX];
int m[MAX][MAX2]; // m[i][j] : posicao do minimo
                  // em [v[i], v[i + 2^j - 1]]

void build() {
    for (int i = 0; i < n; i++) m[i][0] = i;

    for (int j = 1; 1 << j <= n; j++) {
        int tam = 1 << j;
        for (int i = 0; i + tam <= n; i++) {
            if (v[m[i][j - 1]] < v[m[i + tam/2][j - 1]])
                m[i][j] = m[i][j - 1];
            else m[i][j] = m[i + tam/2][j - 1];
        }
    }
}

int query(int a, int b) {
    int j = (int) log2(b - a + 1);

    return min(v[m[a][j]], v[m[b - (1 << j) + 1][j]]);
}

```

1.12 SQRT-decomposition

```

// 0-indexed
// MAX2 = sqrt(MAX)
//
// 0 bloco da posicao x eh
// sempre x/q
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// query - O(sqrt(n))

int n, q;
int v[MAX];
int bl[MAX2];

void build() {

```

```

    q = (int) sqrt(n);

    // computa cada bloco
    for (int i = 0; i <= q; i++) {
        bl[i] = INF;
        for (int j = 0; j < q and q * i + j < n; j++)
            bl[i] = min(bl[i], v[q * i + j]);
    }

    int query(int a, int b) {
        int ret = INF;

        // linear no bloco de a
        for (; a <= b and a % q; a++) ret = min(ret, v[a]);

        // bloco por bloco
        for (; a + q <= b; a += q) ret = min(ret, bl[a / q]);

        // linear no bloco de b
        for (; a <= b; a++) ret = min(ret, v[a]);

        return ret;
    }
}

```

1.13 Treap

```

// Complexidades:
//
// insert - O(log(n))
// erase - O(log(n))
// query - O(log(n))

mt19937 rng((int)
    chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());

template<typename T> struct treap {
    struct node {
        int p;
        int l, r;
        T v;
        int sz;

```



```

    T min_s;
    node(){}
    node(T v):p(rng()), l(-1), r(-1), v(v){}
} t[MAX];
int size(int i){
    if (i == -1) return 0;
    return t[i].sz;
}
void update(int i){
    if (i == -1) return;
    t[i].min_s = t[i].v;

    int l = t[i].l;
    int r = t[i].r;
    t[i].sz = 1 + size(l) + size(r);

    if (l != -1)
        t[i].min_s = min(t[i].min_s, t[l].min_s);
    if (r != -1)
        t[i].min_s = min(t[i].min_s, t[r].min_s);
}
void split(int i, int k, int &l, int &r){ //key
    if (i == -1){
        l = -1; r = -1;
        return;
    }
    if (t[i].v < k){
        split(t[i].r, k, l, r);
        t[i].r = l;
        l = i;
    }
    else{
        split(t[i].l, k, l, r);
        t[i].l = r;
        r = i;
    }
    update(i);
}
void split_implicit(int i, int k, int &l, int &r, int sz
= 0){
    if (i == -1){
        l = -1; r = -1;

```

```

        return;
    }
    int inc = size(t[i].l); //quantidade elementos menor
    que k
    if (sz+inc < k){
        split_implicit(t[i].r, k, l, r, sz+inc+1);
        t[i].r = l;
        l = i;
    }
    else{
        split_implicit(t[i].l, k, l, r, sz);
        t[i].l = r;
        r = i;
    }
    update(i);
}
int merge(int l, int r){ //priority
    if (l == -1) {
        update(r);
        return r;
    }
    if (r == -1) {
        update(l);
        return l;
    }
    if (t[l].p > t[r].p){
        t[l].r = merge(t[l].r, r);
        update(l);
        return l;
    }
    else{
        t[r].l = merge(l, t[r].l);
        update(r);
        return r;
    }
}

int it = 0;
void insert(int &root, T v){
    int M = it++;
    t[M] = node(v);
    if (root == -1) {

```

```

        root = M;
        return;
    }
    root = merge(root, M);
}

T query(int &root, int L, int R){
    int l, m, r;
    split_implicit(root, R+1, m, r);
    split_implicit(m, L, l, m);

    T ans = t[m].min_s;
    l = merge(l, m);
    l = merge(l, r);
    root = l;
    return ans;
}

void erase(int &root, int pos){
    int l, m, r;
    split_implicit(root, pos+1, m, r);
    split_implicit(m, pos, l, m);
    l = merge(l, r);
    root = l;
}
};

```

1.14 Trie

```

// N deve ser maior ou igual ao numero de nos da trie
// fim indica se alguma palavra acaba nesse no
//
// Complexidade:
// Inserir e conferir string S -> O(|S|)

// usar static trie T
// T.insert(s) para inserir
// T.find(s) para ver se ta
// T.prefix(s) printa as strings
// que tem s como prefixo

struct trie{
    map<char, int> t[MAX+5];

```

```

    int p;
    trie(){
        p = 1;
    }
    void insert(string s){
        s += '$';
        int i = 0;
        for (char c : s){
            auto it = t[i].find(c);
            if (it == t[i].end())
                i = t[i][c] = p++;
            else
                i = it->second;
        }
    }
    bool find(string s){
        s += '$';
        int i = 0;
        for (char c : s){
            auto it = t[i].find(c);
            if (it == t[i].end()) return false;
            i = it->second;
        }
        return true;
    }
    void prefix(string &l, int i){
        if (t[i].find('$') != t[i].end())
            cout << " " << l << endl;
        for (auto p : t[i]){
            l += p.first;
            prefix(l, p.second, k);
            l.pop_back();
        }
    }
    void prefix(string s){
        int i = 0;
        for (char c : s){
            auto it = t[i].find(c);
            if (it == t[i].end()) return;
            i = it->second;
        }
        int k = 0;

```

```

    prefix(s, i, k);
}
};

```

1.15 Wavelet-Tree

```

// Usa O(sigma + n log(sigma)) de memoria,
// onde sigma = MAXN - MINN
// query(i, j) retorna o numero de elementos de
// v[i, j] que pertencem a [x, y]
// kth(i, j, k) retorna o elemento que estaria
// na posicao k-1 de v[i, j], se ele fosse ordenado
//
// Complexidades:
// build - O(n log(sigma))
// query - O(log(sigma))
// kth - O(log(sigma))

int n, v[MAXN], x, y;
vector<vector<int>> > esq(4*(MAXN-MINN));

void build(int b = 0, int e = n, int p = 1, int l = MINN,
    int r = MAXN) {
    if (l == r) return;
    int m = (l+r)/2; esq[p].push_back(0);
    for (int i = b; i < e; i++)
        esq[p].push_back(esq[p].back()+(v[i]<=m));

    int m2 = stable_partition(v+b, v+e, [=](int i){return i
        <= m;}) - v;
    build(b, m2, 2*p, l, m), build(m2, e, 2*p+1, m+1, r);
}

int query(int i, int j, int p = 1, int l = MINN, int r =
    MAXN) {
    if (y < l or r < x) return 0;
    if (x <= l and r <= y) return j-i;
    int m = (l+r)/2, ei = esq[p][i], ej = esq[p][j];
    return query(ei, ej, 2*p, l, m) + query(i-ei, j-ej,
        2*p+1, m+1, r);
}

```

```

int kth(int i, int j, int k, int p=1, int l = MINN, int r =
    MAXN) {
    if (l == r) return l;
    int m = (l+r)/2, ei = esq[p][i], ej = esq[p][j];
    if (k <= ej-ei) return kth(ei, ej, k, 2*p, l, m);
    return kth(i-ei, j-ej, k-(ej-ei), 2*p+1, m+1, r);
}

```

2 Grafos

2.1 2-SAT

```

// Retorna se eh possivel atribuir valores
// Grafo tem que caber 2n vertices
// add(x, y) adiciona implicacao x -> y
// Para adicionar uma clausula (x ou y)
// chamar add(nao(x), y)
// Se x tem que ser verdadeiro, chamar add(nao(x), x)
// O tarjan deve computar o componente conexo
// de cada vertice em comp
//
// O(|V|+|E|)

vector<vector<int>> > g(MAX);
int n;

int nao(int x){ return (x + n) % (2*n); }

// x -> y = !x ou y
void add(int x, int y){
    g[x].pb(y);
    // contraposicao
    g[nao(y)].pb(nao(x));
}

bool doisSAT(){
    tarjan();
    for (int i = 0; i < m; i++)
        if (comp[i] == comp[nao(i)]) return 0;
    return 1;
}

```

```
}
```

2.2 Bellman-Ford

```
// Calcula a menor distancia
// entre a e todos os vertices e
// detecta ciclo negativo
// Retorna 1 se ha ciclo negativo
// Nao precisa representar o grafo,
// soh armazenar as arestas
//
// O(nm)

int n, m;
int d[MAX];
vector<pair<int, int> > ar; // vetor de arestas
vector<int> w;             // peso das arestas

bool bellman_ford(int a) {
    for (int i = 0; i < n; i++) d[i] = INF;
    d[a] = 0;

    for (int i = 0; i <= n; i++)
        for (int j = 0; j < m; j++) {
            if (d[ar[j].second] > d[ar[j].first] + w[j]) {
                if (i == n) return 1;

                d[ar[j].second] = d[ar[j].first] + w[j];
            }
        }

    return 0;
}
```

2.3 Floyd-Warshall

```
// encontra o menor caminho entre todo
// par de vertices e detecta ciclo negativo
// retorna 1 sse ha ciclo negativo
// d[i][i] deve ser 0
// para i != j, d[i][j] deve ser w se ha uma aresta
```

```
// (i, j) de peso w, INF caso contrario
//
// O(n^3)

int n;
int d[MAX][MAX];

bool floyd_warshall() {
    for (int k = 0; k < n; k++)
        for (int i = 0; i < n; i++)
            for (int j = 0; j < n; j++)
                d[i][j] = min(d[i][j], d[i][k] + d[k][j]);

    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (d[i][i] < 0) return 1;

    return 0;
}
```

2.4 Heavy-Light Decomposition Vértice

```
// SegTree de soma
// query / update de soma dos vertices
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// query_path - O(log^2 (n))
// update_path - O(log^2 (n))
// query_subtree - O(log(n))
// update_subtree - O(log(n))

#define f first
#define s second

namespace seg {
    ll seg[4*MAX], lazy[4*MAX];
    int n, *v;

    ll build(int p=1, int l=0, int r=n-1) {
        lazy[p] = 0;
        if (l == r) return seg[p] = v[l];
        int m = (l+r)/2;
    }
}
```

```

        return seg[p] = build(2*p, l, m) + build(2*p+1, m+1,
            r);
    }
    void build(int n2, int* v2) {
        n = n2, v = v2;
        build();
    }
    void prop(int p, int l, int r) {
        seg[p] += lazy[p]*(r-l+1);
        if (l != r) lazy[2*p] += lazy[p], lazy[2*p+1] +=
            lazy[p];
        lazy[p] = 0;
    }
    ll query(int a, int b, int p=1, int l=0, int r=n-1) {
        prop(p, l, r);
        if (a <= l and r <= b) return seg[p];
        if (b < l or r < a) return 0;
        int m = (l+r)/2;
        return query(a, b, 2*p, l, m) + query(a, b, 2*p+1,
            m+1, r);
    }
    ll update(int a, int b, int x, int p=1, int l=0, int
        r=n-1) {
        prop(p, l, r);
        if (a <= l and r <= b) {
            lazy[p] += x;
            prop(p, l, r);
            return seg[p];
        }
        if (b < l or r < a) return seg[p];
        int m = (l+r)/2;
        return seg[p] = update(a, b, x, 2*p, l, m) +
            update(a, b, x, 2*p+1, m+1, r);
    }
};

namespace hld {
    vector<pair<int, int>> g[MAX];
    int in[MAX], out[MAX], sz[MAX];
    int peso[MAX], pai[MAX];
    int h[MAX], v[MAX], t;

```

```

    void build_hld(int k, int p = -1, int f = 1) {
        v[in[k] = t++] = peso[k]; sz[k] = 1;
        for (auto& i : g[k]) if (i.f != p) {
            pai[i.f] = k;
            h[i.f] = (i == g[k][0] ? h[k] : i.f);
            build_hld(i.f, k, f); sz[k] += sz[i.f];

            if (sz[i.f] > sz[g[k][0].f]) swap(i, g[k][0]);
        }
        out[k] = t;
        if (p*f == -1) build_hld(h[k] = k, -1, t = 0);
    }
    void build(int root = 0) {
        t = 0;
        build_hld(root);
        seg::build(t, v);
    }
    ll query_path(int a, int b) {
        if (a == b) return seg::query(in[a], in[a]);
        if (in[a] < in[b]) swap(a, b);

        if (h[a] == h[b]) return seg::query(in[b], in[a]);
        return seg::query(in[h[a]], in[a]) +
            query_path(pai[h[a]], b);
    }
    void update_path(int a, int b, int x) {
        if (a == b) return (void)seg::update(in[a], in[a],
            x);
        if (in[a] < in[b]) swap(a, b);

        if (h[a] == h[b]) return (void)seg::update(in[b],
            in[a], x);
        seg::update(in[h[a]], in[a], x);
        update_path(pai[h[a]], b, x);
    }
    ll query_subtree(int a) {
        if (in[a] == out[a]-1) return seg::query(in[a],
            in[a]);
        return seg::query(in[a], out[a]-1);
    }
    void update_subtree(int a, int x) {
        if (in[a] == out[a]-1) return

```

```

        (void)seg::update(in[a], in[a], x);
        seg::update(in[a], out[a]-1, x);
    }
    int lca(int a, int b) {
        if (in[a] < in[b]) swap(a, b);
        return h[a] == h[b] ? b : lca(pai[h[a]], b);
    }
};

```

2.5 Heavy-Light Decomposition Aresta

```

// SegTree de soma
// query / update de soma das arestas
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// query_path - O(log^2 (n))
// update_path - O(log^2 (n))
// query_subtree - O(log(n))
// update_subtree - O(log(n))

#define f first
#define s second

namespace seg {
    ll seg[4*MAX], lazy[4*MAX];
    int n, *v;

    ll build(int p=1, int l=0, int r=n-1) {
        lazy[p] = 0;
        if (l == r) return seg[p] = v[l];
        int m = (l+r)/2;
        return seg[p] = build(2*p, l, m) + build(2*p+1, m+1,
            r);
    }
    void build(int n2, int* v2) {
        n = n2, v = v2;
        build();
    }
    void prop(int p, int l, int r) {
        seg[p] += lazy[p]*(r-l+1);
        if (l != r) lazy[2*p] += lazy[p], lazy[2*p+1] +=

```

```

        lazy[p];
        lazy[p] = 0;
    }
    ll query(int a, int b, int p=1, int l=0, int r=n-1) {
        prop(p, l, r);
        if (a <= l and r <= b) return seg[p];
        if (b < l or r < a) return 0;
        int m = (l+r)/2;
        return query(a, b, 2*p, l, m) + query(a, b, 2*p+1,
            m+1, r);
    }
    ll update(int a, int b, int x, int p=1, int l=0, int
        r=n-1) {
        prop(p, l, r);
        if (a <= l and r <= b) {
            lazy[p] += x;
            prop(p, l, r);
            return seg[p];
        }
        if (b < l or r < a) return seg[p];
        int m = (l+r)/2;
        return seg[p] = update(a, b, x, 2*p, l, m) +
            update(a, b, x, 2*p+1, m+1, r);
    }
};

namespace hld {
    vector<pair<int, int> > g[MAX];
    int in[MAX], out[MAX], sz[MAX];
    int sobe[MAX], pai[MAX];
    int h[MAX], v[MAX], t;

    void build_hld(int k, int p = -1, int f = 1) {
        v[in[k] = t++] = sobe[k]; sz[k] = 1;
        for (auto& i : g[k]) if (i.f != p) {
            sobe[i.f] = i.s; pai[i.f] = k;
            h[i.f] = (i == g[k][0] ? h[k] : i.f);
            build_hld(i.f, k, f); sz[k] += sz[i.f];

            if (sz[i.f] > sz[g[k][0].f]) swap(i, g[k][0]);
        }
        out[k] = t;
    }

```

```

    if (p*f == -1) build_hld(h[k] = k, -1, t = 0);
}
void build(int root = 0) {
    t = 0;
    build_hld(root);
    seg::build(t, v);
}
ll query_path(int a, int b) {
    if (a == b) return 0;
    if (in[a] < in[b]) swap(a, b);

    if (h[a] == h[b]) return seg::query(in[b]+1, in[a]);
    return seg::query(in[h[a]], in[a]) +
        query_path(pai[h[a]], b);
}
void update_path(int a, int b, int x) {
    if (a == b) return;
    if (in[a] < in[b]) swap(a, b);

    if (h[a] == h[b]) return (void)seg::update(in[b]+1,
        in[a], x);
    seg::update(in[h[a]], in[a], x);
    update_path(pai[h[a]], b, x);
}
ll query_subtree(int a) {
    if (in[a] == out[a]-1) return 0;
    return seg::query(in[a]+1, out[a]-1);
}
void update_subtree(int a, int x) {
    if (in[a] == out[a]-1) return;
    seg::update(in[a]+1, out[a]-1, x);
}
int lca(int a, int b) {
    if (in[a] < in[b]) swap(a, b);
    return h[a] == h[b] ? b : lca(pai[h[a]], b);
}
};

```

2.6 LCA

```

// Assume que um vertice eh ancestral dele mesmo, ou seja,
// se a eh ancestral de b, lca(a, b) = a

```

```

// MAX2 = ceil(log(MAX))
//
// Complexidades:
// build - O(n log(n))
// lca - O(log(n))

vector<vector<int> > g(MAX);
int n, p;
int pai[MAX2][MAX];
int in[MAX], out[MAX];

void dfs(int k) {
    in[k] = p++;
    for (int i = 0; i < (int) g[k].size(); i++)
        if (in[g[k][i]] == -1) {
            pai[0][g[k][i]] = k;
            dfs(g[k][i]);
        }
    out[k] = p++;
}

void build(int raiz) {
    for (int i = 0; i < n; i++) pai[0][i] = i;
    p = 0, memset(in, -1, sizeof in);
    dfs(raiz);

    // pd dos pais
    for (int k = 1; k < MAX2; k++) for (int i = 0; i < n;
        i++)
        pai[k][i] = pai[k - 1][pai[k - 1][i]];
}

bool anc(int a, int b) { // se a eh ancestral de b
    return in[a] <= in[b] and out[a] >= out[b];
}

int lca(int a, int b) {
    if (anc(a, b)) return a;
    if (anc(b, a)) return b;

    // sobe a
    for (int k = MAX2 - 1; k >= 0; k--)

```

```

        if (!anc(pai[k][a], b)) a = pai[k][a];

    return pai[0][a];
}

```

2.7 LCA com HLD

```

// Assume que um vertice eh ancestral dele mesmo, ou seja,
// se a eh ancestral de b, lca(a, b) = a
// Para buildar pasta chamar build(root)
//
// Complexidades:
// build - O(n)
// lca - O(log(n))

vector<vector<int>> > g(MAX);
int in[MAX], h[MAX], sz[MAX];
int pai[MAX], t;

void build(int k, int p = -1, int f = 1) {
    in[k] = t++; sz[k] = 1;
    for (int& i : g[k]) if (i != p) {
        pai[i] = k;
        h[i] = (i == g[k][0] ? h[k] : i);
        build(i, k, f); sz[k] += sz[i];

        if (sz[i] > sz[g[k][0]]) swap(i, g[k][0]);
    }
    if (p*f == -1) t = 0, h[k] = k, build(k, -1, 0);
}

int lca(int a, int b) {
    if (in[a] < in[b]) swap(a, b);
    return h[a] == h[b] ? b : lca(pai[h[a]], b);
}

```

2.8 LCA com RMQ

```

// Assume que um vertice eh ancestral dele mesmo, ou seja,
// se a eh ancestral de b, lca(a, b) = a
//

```

```

// Complexidades:
// build - O(n) + build_RMQ
// lca - RMQ

int n;
vector<vector<int>> > g(MAX);
int pos[MAX]; // pos[i] : posicao de i em v (primeira
               aparicao)
int ord[2 * MAX]; // ord[i] : i-esimo vertice na ordem de
                  visitacao da dfs
int v[2 * MAX]; // vetor de alturas que eh usado na RMQ
int p;

void dfs(int k, int l) {
    ord[p] = k;
    pos[k] = p;
    v[p++] = l;
    for (int i = 0; i < (int) g[k].size(); i++)
        if (pos[g[k][i]] == -1) {
            dfs(g[k][i], l + 1);
            ord[p] = k;
            v[p++] = l;
        }
}

void build(int root) {
    for (int i = 0; i < n; i++) pos[i] = -1;

    p = 0;
    dfs(root, 0);

    build_RMQ();
}

int lca(int u, int v) {
    int a = pos[u], b = pos[v];
    if (a > b) swap(a, b);
    return ord[RMQ(a, b)];
}

```

2.9 Tree Center


```

// Centro eh o vertice que minimiza
// a maior distancia dele pra alguem
// O centro fica no meio do diametro
// A funcao center retorna um par com
// o diametro e o centro
//
// O(n+m)

vector<vector<int> > g(MAX);
int n, vis[MAX];
int d[2][MAX];

// retorna ultimo vertice visitado
int bfs(int k, int x) {
    queue<int> q; q.push(k);
    memset(vis, 0, sizeof(vis));
    vis[k] = 1;
    d[x][k] = 0;
    int last = k;

    while (q.size()) {
        int u = q.front(); q.pop();
        last = u;
        for (int i : g[u]) if (!vis[i]) {
            vis[i] = 1;
            q.push(i);
            d[x][i] = d[x][u] + 1;
        }
    }
    return last;
}

pair<int, int> center() {
    int a = bfs(0, 0);
    int b = bfs(a, 1);
    bfs(b, 0);
    int c, mi = INF;
    for (int i = 0; i < n; i++) if (max(d[0][i], d[1][i]) <
        mi) {
        mi = max(d[0][i], d[1][i]), c = i;
    }
    return {d[0][a], c};
}

```

2.10 Centroid decomposition

```

// O(n log(n))

int n;
vector<vector<int> > g(MAX);
int subsize[MAX];
int rem[MAX];
int pai[MAX];

void dfs(int k, int last) {
    subsize[k] = 1;
    for (int i = 0; i < (int) g[k].size(); i++)
        if (g[k][i] != last and !rem[g[k][i]]) {
            dfs(g[k][i], k);
            subsize[k] += subsize[g[k][i]];
        }
}

int centroid(int k, int last, int size) {
    for (int i = 0; i < (int) g[k].size(); i++) {
        int u = g[k][i];
        if (rem[u] or u == last) continue;
        if (subsize[u] > size / 2)
            return centroid(u, k, size);
    }
    // k eh o centroid
    return k;
}

void decomp(int k, int last) {
    dfs(k, k);

    // acha e tira o centroid
    int c = centroid(k, k, subsize[k]);
    rem[c] = 1;
    pai[c] = last;
    if (k == last) pai[c] = c;

    // decompoe as sub-arvores
    for (int i = 0; i < (int) g[c].size(); i++)
        if (!rem[g[c][i]]) decomp(g[c][i], c);
}

```

```
}
```

```
void build() {  
    memset(rem, 0, sizeof rem);  
    decomp(0, 0);  
}
```

2.11 Dijkstra

```
// encontra menor distancia de a  
// para todos os vertices  
// se ao final do algoritmo d[i] = INF,  
// entao a nao alcanca i  
//  
// O(m log(n))  
  
int n;  
vector<vector<int>> > g(MAX);  
vector<vector<int>> > w(MAX); // peso das arestas  
int d[MAX];  
  
void dijsktra(int a) {  
    for (int i = 0; i < n; i++) d[i] = INF;  
    d[a] = 0;  
    priority_queue<pair<int, int>> > Q;  
    Q.push(make_pair(0, a));  
  
    while (Q.size()) {  
        int u = Q.top().second, dist = -Q.top().first;  
        Q.pop();  
        if (dist > d[u]) continue;  
  
        for (int i = 0; i < (int) g[u].size(); i++) {  
            int v = g[u][i];  
            if (d[v] > d[u] + w[u][i]) {  
                d[v] = d[u] + w[u][i];  
                Q.push(make_pair(-d[v], v));  
            }  
        }  
    }  
}
```

2.12 Dinic Dilson

```
// O(n^2 m)  
// Grafo bipartido -> O(sqrt(n)*m)  
  
template <class T> struct dinic {  
    struct edge {  
        int v, rev;  
        T cap;  
        edge(int v_, T cap_, int rev_) : v(v_), cap(cap_),  
            rev(rev_) {}  
    };  
    vector<vector<edge>> g;  
    vector<int> level;  
    queue<int> q;  
    T flow;  
    int n;  
    dinic(int n_) : g(n_), level(n_), n(n_) {}  
    void add_edge(int u, int v, T cap) {  
        if (u == v)  
            return;  
        edge e(v, cap, int(g[v].size()));  
        edge r(u, 0, int(g[u].size()));  
        g[u].push_back(e);  
        g[v].push_back(r);  
    }  
  
    bool build_level_graph(int src, int sink) {  
        fill(level.begin(), level.end(), -1);  
        while (not q.empty())  
            q.pop();  
        level[src] = 0;  
        q.push(src);  
        while (not q.empty()) {  
            int u = q.front();  
            q.pop();  
            for (auto e = g[u].begin(); e != g[u].end();  
                ++e) {  
                if (not e->cap or level[e->v] != -1)  
                    continue;  
                level[e->v] = level[u] + 1;  
                if (e->v == sink)
```

```

        return true;
        q.push(e->v);
    }
}
return false;
}

T blocking_flow(int u, int sink, T f) {
    if (u == sink or not f)
        return f;
    T fu = f;
    for (auto e = g[u].begin(); e != g[u].end(); ++e) {
        if (not e->cap or level[e->v] != level[u] + 1)
            continue;
        T mincap = blocking_flow(e->v, sink, min(fu,
            e->cap));
        if (mincap) {
            g[e->v][e->rev].cap += mincap;
            e->cap -= mincap;
            fu -= mincap;
        }
    }
    if (f == fu)
        level[u] = -1;
    return f - fu;
}

T max_flow(int src, int sink) {
    flow = 0;
    while (build_level_graph(src, sink))
        flow += blocking_flow(src, sink,
            numeric_limits<T>::max());
    return flow;
}
};

```

2.13 Dinic Bruno

```

// tem que definir o tamanho de g e de lev como o numero
// de vertices do grafo e depois char o a funcao fluxo
//
// Complexidade:
// Caso geral:  $O(V^2 * E)$ 

```

```

// Grafo bipartido  $O(\sqrt{V} * E)$ 

#define INF 0x3f3f3f3f

struct edge{
    int p, c, id; // destino, capacidade, id
    edge() {p = c = id = 0;}
    edge(int p, int c, int id):p(p), c(c), id(id){}
};

vector<vector<edge> > g; // define o tamanho depois
vector<int> lev;

void add(int a, int b, int c){
    // de a para b com capacidade c
    edge d = {b, c, (int) g[b].size()};
    edge e = {a, 0, (int) g[a].size()};
    g[a].pb(d);
    g[b].pb(e);
}

bool bfs(int s, int t){
    // bfs de s para t construindo o level
    for(int i = 0; i < g.size(); i++)
        lev[i] = -1;
    lev[s] = 0;

    // bfs saindo de s
    queue<int> q;
    q.push(s);
    while(q.size()){
        int u = q.front(); q.pop();

        for(int i = 0; i < g[u].size(); i++){
            edge e = g[u][i];
            // se ja foi visitado ou nao tem capacidade nao
            // visita
            if(lev[e.p] != -1 || !e.c) continue;
            lev[e.p] = lev[u] + 1;
            if(e.p == t) return true;
            q.push(e.p);
        }
    }
}

```

```

    }

    return false;
}

int dfs(int v, int s, int f){
    if(v == s || !f) return f;

    int flu = f;
    for(int i = 0; i < g[v].size(); i++){
        edge e = g[v][i]; int u = e.p;

        // visita se tiver capacidade e se ta no proximo
        nivel
        if(lev[u] != lev[v] + 1 || !e.c) continue;

        int tenta = dfs(u, s, min(flu, e.c));
        // se passou alguma coisa altera as capacidades
        if(tenta){
            flu -= tenta;
            g[v][i].c -= tenta;
            g[u][e.id].c += tenta;
        }
    }

    // se passou tudo tira da lista dos possiveis
    if(flu == f) lev[v] = -1;
    return f - flu;
}

int fluxo(int s, int t){
    int r = 0;
    while(bfs(s, t)) r += dfs(s, t, INF);
    return r;
}

// ja tem ate o debug
void imprime(){
    for(int i = 0; i < g.size(); i++){
        printf("%i -> ", i);
        for(int j = 0; j < g[i].size(); j++){
            printf("(%i %i)", g[i][j].p, g[i][j].c);

```

```

        printf("\n");
    }
    printf("\n");
}

```

2.14 Kosaraju

```

// O(n + m)

int n;
vector<vector<int> > g(MAX);
vector<vector<int> > gi(MAX); // grafo invertido
int vis[MAX];
stack<int> S;
int comp[MAX]; // componente conexo de cada vertice

void dfs(int k) {
    vis[k] = 1;
    for (int i = 0; i < (int) g[k].size(); i++)
        if (!vis[g[k][i]]) dfs(g[k][i]);

    S.push(k);
}

void scc(int k, int c) {
    vis[k] = 1;
    comp[k] = c;
    for (int i = 0; i < (int) gi[k].size(); i++)
        if (!vis[gi[k][i]]) scc(gi[k][i], c);
}

void kosaraju() {
    for (int i = 0; i < n; i++) vis[i] = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) if (!vis[i]) dfs(i);

    for (int i = 0; i < n; i++) vis[i] = 0;
    while (S.size()) {
        int u = S.top();
        S.pop();
        if (!vis[u]) scc(u, u);
    }
}

```

2.15 Kruskal

```
// Gera AGM a partir do vetor de arestas
//
// O(m log(n))

int n;
vector<pair<int, pair<int, int> > > ar; // vetor de arestas
int v[MAX];

// Union-Find em O(log(n))
void build();
int find(int k);
void une(int a, int b);

void kruskal() {
    build();

    sort(ar.begin(), ar.end());
    for (int i = 0; i < (int) ar.size(); i++) {
        int a = ar[i].s.f, b = ar[i].s.s;
        if (find(a) != find(b)) {
            une(a, b);
            // aresta faz parte da AGM
        }
    }
}
```

2.16 Ponte

```
// Chama zera(numDeVertices)
// Depois dfs para (0, -1) = (verticeInicial, paiDele)
// Se tiver ponte a variavel ok vai ser 0 no final
//
// Complexidade: O(n + m)

vector <vector<int> > g(N);
vector<int> di (N); // distancia do vertice inicial
vector<int> lo (N); // di do menor vertice que ele alcanca
vector<int> vi (N);
int d, ok;
```

```
void zera(int n){
    for(int i = 0; i < n; i++){
        g[i].clear();
        di[i] = -1;
        lo[i] = INF;
        vi[i] = 0;
    }
    ok = 1;
    d = 0;
}

void dfs(int v, int pai){
    vi[v] = 1;
    // ele eh o d-esimo a ser visitado e alcanca o d-esimo
    vertice
    di[v] = lo[v] = d++;

    for(int i = 0; i < g[v].size(); i++){
        int u = g[v][i];
        if(!vi[u]) dfs(u, v);

        // o filho nao alcanca ninguem menor ou igual a ele,
        eh ponte
        if(di[v] < lo[u]) ok = 0;

        // atualiza o menor que ele alcanca
        if(pai != u && lo[u] < lo[v])
            lo[v] = lo[u];
    }
}
```

2.17 Tarjan

```
// O(n + m)

int n;
vector<vector<int> > g(MAX);
stack<int> s;
int vis[MAX], comp[MAX];
int id[MAX], p;

int dfs(int k) {
```

```

int lo = id[k] = p++;
s.push(k);
vis[k] = 2; // ta na pilha

// calcula o menor cara q ele alcanca
// que ainda nao esta em um scc
for (int i = 0; i < g[k].size(); i++) {
    if (!vis[g[k][i]])
        lo = min(lo, dfs(g[k][i]));
    else if (vis[g[k][i]] == 2)
        lo = min(lo, id[g[k][i]]);
}

// nao alcanca ninguem menor -> comeca scc
if (lo == id[k]) while (1) {
    int u = s.top();
    s.pop(); vis[u] = 1;
    comp[u] = k;
    if (u == k) break;
}

return lo;
}

void tarjan() {
    memset(vis, 0, sizeof(vis));

    p = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) if (!vis[i]) dfs(i);
}

```

3 Matemática

3.1 Miller-Rabin

```

// Testa se n eh primo, n <= 3 * 10^18
//
// O(log(n)), considerando multiplicacao
// e exponenciacao constantes

```

```

// multiplicacao modular
ll mul(ll x, ll y, ll m); // x*y mod m
ll exp(ll x, ll y, ll m); // x^y mod m;

bool prime(ll n) {
    if (n < 2) return 0;
    if (n <= 3) return 1;
    if (n % 2 == 0) return 0;

    ll d = n - 1;
    int r = 0;
    while (d % 2 == 0) r++, d /= 2;

    // com esses primos, o teste funciona garantido para n
    // <= 3*10^18
    // funciona para n <= 3*10^24 com os primos ate 41
    int a[9] = {2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23};
    // outra opcao para n <= 2^64:
    // int a[7] = {2, 325, 9375, 28178, 450775, 9780504,
    // 1795265022};

    for (int i = 0; i < 9; i++) {
        if (a[i] >= n) break;
        ll x = exp(a[i], d, n);
        if (x == 1 or x == n - 1) continue;

        bool deu = 1;
        for (int j = 0; j < r - 1; j++) {
            x = mul(x, x, n);
            if (x == n - 1) {
                deu = 0;
                break;
            }
        }
        if (deu) return 0;
    }
    return 1;
}

```

3.2 Crivo de Erastosthenes

```

// "0" crivo

```

```

//
// Encontra maior divisor primo
// Um numero eh primo sse div[x] == x
// fact fatora um numero <= lim
// A fatoracao sai ordenada
//
// crivo - O(n log(log(n)))
// fact - O(log(n))

int divi[MAX];

void crivo(int lim) {
    for (int i = 1; i <= lim; i++) divi[i] = 1;

    for (int i = 2; i <= lim; i++) if (divi[i] == 1)
        for (int j = i; j <= lim; j += i) divi[j] = i;
}

void fact(vector<int>& v, int n) {
    if (n != divi[n]) fact(v, n/divi[n]);
    v.push_back(divi[n]);
}

// Crivo de divisores
//
// Encontra numero de divisores
// ou soma dos divisores
//
// O(n log(n))

int divi[MAX];

void crivo(int lim) {
    for (int i = 1; i <= lim; i++) divi[i] = 1;

    for (int i = 2; i <= lim; i++)
        for (int j = i; j <= lim; j += i) {
            // para numero de divisores
            divi[j]++;
            // para soma dos divisores
            divi[j] += i;
        }
}

```

```

}

// Crivo de totiente
//
// Encontra o valor da funcao
// totiente de Euler
//
// O(n log(log(n)))

int tot[MAX];

void crivo(int lim) {
    for (int i = 1; i <= lim; i++) tot[i] = i;

    for (int i = 2; i <= lim; i++) if (tot[i] == i)
        for (int j = i; j <= lim; j += i)
            tot[j] -= tot[j] / i;
}

```

3.3 Exponenciação rápida

```

// (x^y mod m) em O(log(y))

typedef long long int ll;

ll pow(ll x, ll y, ll m) { // iterativo
    ll ret = 1;
    while (y) {
        if (y & 1) ret = (ret * x) % m;
        y >>= 1;
        x = (x * x) % m;
    }
    return ret;
}

ll pow(ll x, ll y, ll m) { // recursivo
    if (y == 0) return 1;

    ll ret = pow(x, y / 2, m);
    ret = (ret * ret) % m;
    if (y & 1) ret = (ret * x) % m;
    return ret;
}

```

```
}
```

3.4 Euclides

```
// O(log(min(a, b)))

int mdc(int a, int b) {
    return !b ? a : mdc(b, a % b);
}
```

3.5 Euclides extendido

```
// acha x e y tal que ax + by = mdc(a, b)
//
// O(log(min(a, b)))

int mdce(int a, int b, int *x, int *y){
    if(!a){
        *x = 0;
        *y = 1;
        return b;
    }

    int X, Y;
    int mdc = mdce(b % a, a, &X, &Y);
    *x = Y - (b / a) * X;
    *y = X;

    return mdc;
}
```

3.6 Inverso Modular

```
// Computa o inverso de a modulo b
// Se b eh primo, basta fazer
// a^(b-2)

long long inv(long long a, long long b){
    return 1 < a ? b - inv(b%a, a)*b/a : 1;
}
```

3.7 Ordem Grupo

```
// O grupo Zn eh ciclico sse n =
// 1, 2, 4, p^k ou 2 p^k, p primo impar
// Retorna -1 se nao achar
//
// O(sqrt(n) log(n))

int tot(int n); // totiente em O(sqrt(n))
int expo(int a, int b, int m); // (a^b)%m em O(log(b))

// acha todos os divisores ordenados em O(sqrt(n))
vector<int> div(int n) {
    vector<int> ret1, ret2;
    for (int i = 1; i*i <= n; i++) if (n % i == 0) {
        ret1.pb(i);
        if (i*i != n) ret2.pb(n/i);
    }

    for (int i = ret2.size()-1; i+1; i--) ret1.pb(ret2[i]);
    return ret1;
}

int ordem(int a, int n) {
    vector<int> v = div(tot(n));
    for (int i : v) if (expo(a, i, n) == 1) return i;
    return -1;
}
```

3.8 Pollard's Rho

```
// Usa o algoritmo de deteccao de ciclo de Brent
// A fatoracao nao sai necessariamente ordenada
// O algoritmo rho encontra um fator de n,
// e funciona muito bem quando n possui um fator pequeno
// Eh recomendado chamar srand(time(NULL)) na main
//
// Complexidades (considerando mul constante):
// rho - esperado O(n^(1/4)) no pior caso
// fact - esperado menos que O(n^(1/4) log(n)) no pior caso

ll mdc(ll a, ll b) { return !b ? a : mdc(b, a % b); }
```



```

ll mul(ll x, ll y, ll m) {
    if (!y) return 0;

    ll ret = mul(x, y >> 1, m);
    ret = (ret + ret) % m;
    if (y & 1) ret = (ret + x) % m;
    return ret;
}

ll exp(ll x, ll y, ll m) {
    if (!y) return 1;

    ll ret = exp(x, y >> 1, m);
    ret = mul(ret, ret, m);
    if (y & 1) ret = mul(ret, x, m);
    return ret;
}

bool prime(ll n) {
    if (n < 2) return 0;
    if (n <= 3) return 1;
    if (n % 2 == 0) return 0;

    ll d = n - 1;
    int r = 0;
    while (d % 2 == 0) {
        r++;
        d /= 2;
    }

    int a[9] = {2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23};
    for (int i = 0; i < 9; i++) {
        if (a[i] >= n) break;
        ll x = exp(a[i], d, n);
        if (x == 1 or x == n - 1) continue;

        bool deu = 1;
        for (int j = 0; j < r - 1; j++) {
            x = mul(x, x, n);
            if (x == n - 1) {
                deu = 0;
            }
        }
    }
}

```

```

        break;
    }
    if (deu) return 0;
}
return 1;
}

ll rho(ll n) {
    if (n == 1 or prime(n)) return n;
    if (n % 2 == 0) return 2;

    while (1) {
        ll x = 2, y = 2;
        ll ciclo = 2, i = 0;

        ll c = (rand() / (double) RAND_MAX) * (n - 1) + 1;
        ll d = 1;

        while (d == 1) {
            if (++i == ciclo) ciclo *= 2, y = x;
            x = (mul(x, x, n) + c) % n;

            if (x == y) break;

            d = mdc(abs(x - y), n);
        }

        if (x != y) return d;
    }
}

void fact(ll n, vector<ll>& v) {
    if (n == 1) return;
    if (prime(n)) v.pb(n);
    else {
        ll d = rho(n);
        fact(d, v);
        fact(n / d, v);
    }
}

```

3.9 Totiente

```
// O(sqrt(n))

int tot(int n){
    int ret = n;

    for (int i = 2; i*i <= n; i++) if (n % i == 0) {
        while (n % i == 0) n /= i;
        ret -= ret / i;
    }
    if (n > 1) ret -= ret / n;

    return ret;
}
```

4 Problemas

4.1 Area Histograma

```
// Assume que todas as barras tem largura 1,
// e altura dada no vetor v
//
// O(n)

typedef long long ll;

ll area(vector<int> v) {
    ll ret = 0;
    stack<int> s;
    // valores iniciais pra dar tudo certo
    v.insert(v.begin(), -1);
    v.insert(v.end(), -1);
    s.push(0);

    for(int i = 0; i < (int) v.size(); i++) {
        while (v[s.top()] > v[i]) {
            ll h = v[s.top()]; s.pop();
            ret = max(ret, h * (i - s.top() - 1));
        }
    }
}
```

```
        s.push(i);
    }

    return ret;
}
```

4.2 Convex Hull Trick

```
// linear

struct CHT {
    int it;
    vector<ll> a, b;
    CHT():it(0){}
    ll eval(int i, ll x){
        return a[i]*x + b[i];
    }
    bool useless(){
        int sz = a.size();
        int r = sz-1, m = sz-2, l = sz-3;
        return (b[l] - b[r])*(a[m] - a[l]) <
            (b[l] - b[m])*(a[r] - a[l]);
    }
    void add(ll A, ll B){
        a.push_back(A); b.push_back(B);
        while (!a.empty()){
            if ((a.size() < 3) || !useless()) break;
            a.erase(a.end() - 2);
            b.erase(b.end() - 2);
        }
    }
    ll get(ll x){
        it = min(it, (int)a.size() - 1);
        while (it+1 < a.size()){
            if (eval(it+1, x) > eval(it, x)) it++;
            else break;
        }
        return eval(it, x);
    }
};
```

4.3 Inversion Count

```
// O(n log(n))

int n;
int v[MAX];

// bit de soma
void poe(int p);
int query(int p);

// converte valores do array pra
// numeros de 1 a n
void conv() {
    vector<int> a;
    for (int i = 0; i < n; i++) a.push_back(v[i]);

    sort(a.begin(), a.end());

    for (int i = 0; i < n; i++)
        v[i] = 1 + (lower_bound(a.begin(), a.end(), v[i]) -
            a.begin());
}

long long inv() {
    conv();
    build();

    long long ret = 0;
    for (int i = n - 1; i >= 0; i--) {
        ret += query(v[i] - 1);
        poe(v[i]);
    }
    return ret;
}
```

4.4 LIS 1

```
// Calcula uma LIS
// Para ter o tamanho basta fazer lis().size()
// Implementacao do algoritmo descrito em:
// https://goo.gl/HiFkn2
```

```
//
// O(n log(n))

const int INF = 0x3f3f3f3f;

int n, v[MAX];

vector<int> lis() {
    int I[n + 1], L[n];

    // pra BB funfar bacana
    I[0] = -INF;
    for (int i = 1; i <= n; i++) I[i] = INF;

    for (int i = 0; i < n; i++) {
        // BB
        int l = 0, r = n;
        while (l < r) {
            int m = (l + r) / 2;
            if (I[m] >= v[i]) r = m;
            else l = m + 1;
        }

        // ultimo elemento com tamanho l eh v[i]
        I[l] = v[i];
        // tamanho da LIS terminando com o
        // elemento v[i] eh l
        L[i] = l;
    }

    // reconstroi LIS
    vector<int> ret;
    int m = -INF, p;
    for (int i = 0; i < n; i++) if (L[i] > m) {
        m = L[i];
        p = i;
    }
    ret.push_back(v[p]);
    int last = m;
    while (p-- > 0) if (L[p] == m - 1) {
        ret.push_back(v[p]);
        m = L[p];
    }
}
```

```

    }

    reverse(ret.begin(), ret.end());
    return ret;
}

```

4.5 LIS 2

// $O(n \log(n))$

```

template<typename T> int lis(vector<T> &v){
    vector<T> ans;
    for (T t : v){
        auto it = upper_bound(ans.begin(), ans.end(), t);
        if (it == ans.end()) ans.push_back(t);
        else *it = t;
    }
    return ans.size()
}

```

4.6 Merge Sort

// Melhor do Brasil, segundo o autor
//
// $O(n \log(n))$

```

long long merge_sort(int l, int r, vector<int> &t){
    if (l >= r) return 0;
    int m = (l+r)/2;
    auto ans = merge_sort(l, m, t) + merge_sort(m+1, r, t);
    static vector<int> aux; if (aux.size() != t.size())
        aux.resize(t.size());
    for (int i = l; i <= r; i++) aux[i] = t[i];

    int i_l = l, i_r = m+1, i = l;
    auto move_l = [&]() {
        t[i++] = aux[i_l++];
    };
    auto move_r = [&]() {
        t[i++] = aux[i_r++];
    };
}

```

```

while (i <= r){
    if (i_l > m) move_r();
    else if (i_r > r) move_l();
    else{
        if (aux[i_l] <= aux[i_r]) move_l();
        else{
            move_r();
            ans += m - i_l + 1;
        }
    }
}

return ans;
}

```

4.7 MO

// $O(n \sqrt{n} + q)$

```

void add(int pos){
    occ[a[pos]]++;
    counter += (occ[a[pos]] == 1);
}

```

```

void remove(int pos){
    occ[a[pos]]--;
    counter -= (occ[a[pos]] == 0);
}

```

```

sort(s.begin(), s.end()); //sort queries
for (int i = 0; i < q; i++){
    int iq = s[i].second;
    pii q = query[iq];
    while (L < q.first){
        remove(L);
        L++;
    }
    while (L > q.first){
        L--;
        add(L);
    }
}

```

```

    while (R < q.second){
        R++;
        add(R);
    }
    while (R > q.second){
        remove(R);
        R--;
    }
    ans[iq] = counter;
}

```

4.8 Nim

```

// Calcula movimento otimo do jogo classico de Nim
// Assume que o estado atual eh perdedor
// Funcao move retorna um par com a pilha (0 indexed)
// e quanto deve ser tirado dela
// XOR deve estar armazenado em x
// Para mudar um valor, faca insere(novo_valor),
// atualize o XOR e mude o valor em v
//
// MAX2 = teto do log do maior elemento
// possivel nas pilhas
//
// O(log(n)) amortizado

int v[MAX], n, x;
stack<int> pi[MAX2];

void insere(int p) {
    for (int i = 0; i < MAX2; i++) if (v[p] & (1 << i))
        pi[i].push(p);
}

pair<int, int> move() {
    int bit = 0; while (x >> bit) bit++; bit--;

    // tira os caras invalidos
    while ((v[pi[bit].top()] & (1 << bit)) == 0)
        pi[bit].pop();

    int cara = pi[bit].top();
}

```

```

int tirei = v[cara] - (x^v[cara]);
v[cara] -= tirei;

insere(cara);

return make_pair(cara, tirei);
}

// Acha o movimento otimo baseado
// em v apenas
//
// O(n)

pair<int, int> move() {
    int x = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) x ^= v[i];

    for (int i = 0; i < n; i++) if ((v[i]^x) < v[i])
        return make_pair(i, v[i] - (v[i]^x));
}

```

5 String

5.1 Hashing

```

// String hashing
//
// String deve ter valores [1, x]
// p deve ser o menor primo maior que x
// Para evitar colisao: testar mais de um
// mod; so comparar strings do mesmo tamanho
// ex : str_hash<31, 1e9+7> h(s);
//      ll val = h(10, 20);
//
// Complexidades:
// build - O(|s|)
// get_hash - O(1)

typedef long long ll;

```

```

template<int P, int MOD> struct str_hash {
    int n;
    string s;
    vector<ll> h, power;
    str_hash(string s_): n(s_.size()), s(s_), h(n), power(n){
        power[0] = 1;
        for (int i = 1; i < n; i++) power[i] = power[i-1]*p
            % m;
        h[0] = s[0];
        for (int i = 1; i < n; i++) h[i] = (h[i-1]*p + s[i])
            % m;
    }
    ll operator()(int i, int j){
        if (!i) return h[j];
        return (h[j] - h[i-1]*power[j-i+1] % m + m) % m;
    }
};

```

5.2 KMP

```

// Primeiro chama a funcao process com o padrao
// Depois chama match com (texto, padrao)
// Vai retornar o numero de ocorrencias do padrao
//
// Complexidades:
// process - O(m)
// match - O(n + m)
// n = |texto| e m = |padrao|

```

```

int p[N];

void process(string &s){
    int i = 0, j = -1;
    p[0] = -1;
    while(i < s.size()){
        while(j >= 0 and s[i] != s[j]) j = p[j];
        i++; j++;
        p[i] = j;
    }
}

int match(string &s, string &t){

```

```

    int r = 0;
    process(t);
    int i = 0, j = 0;
    while(i < s.size()){
        while(j >= 0 and s[i] != t[j]) j = p[j];
        i++; j++;
        if(j == t.size()){
            j = p[j];
            r++;
        }
    }
    return r;
}

```

5.3 SuffixArray 1

```

// Suffix Array
//
// kasai recebe o suffix array e calcula lcp[i],
// o lcp entre s[sa[i],...,n-1] e s[sa[i+1],...,n-1]
//
// Complexidades:
// suffix_array - O(n log(n))
// kasai - O(n)

```

```

vector<int> suffix_array(string s) {
    s += "$";
    int n = s.size(), N = max(n, 260);
    vector<int> sa(n), ra(n);
    for(int i = 0; i < n; i++) sa[i] = i, ra[i] = s[i];

    for(int k = 0; k < n; k ? k *= 2 : k++) {
        vector<int> nsa(sa), nra(n), cnt(N);

        for(int i = 0; i < n; i++) nsa[i] = (nsa[i]-k+n)%n,
            cnt[ra[i]]++;
        for(int i = 1; i < N; i++) cnt[i] += cnt[i-1];
        for(int i = n-1; i+1; i--) sa[--cnt[ra[nsa[i]]]] =
            nsa[i];

        for(int i = 1, r = 0; i < n; i++) nra[sa[i]] = r +=
            ra[sa[i]] !=

```

```

        ra[sa[i-1]] or ra[(sa[i]+k)%n] !=
        ra[(sa[i-1]+k)%n];
    ra = nra;
}
return vector<int>(sa.begin()+1, sa.end());
}

vector<int> kasai(string s, vector<int> sa) {
    int n = s.size(), k = 0;
    vector<int> ra(n), lcp(n);
    for (int i = 0; i < n; i++) ra[sa[i]] = i;

    for (int i = 0; i < n; i++, k -= !!k) {
        if (ra[i] == n-1) { k = 0; continue; }
        int j = sa[ra[i]+1];
        while (i+k < n and j+k < n and s[i+k] == s[j+k]) k++;
        lcp[ra[i]] = k;
    }
    return lcp;
}

```

5.4 SuffixArray 2

```

// Suffix Array Rafael
//
// O(n log^2(n))

struct suffix_array{
    string &s;
    int n;
    vector<int> p, r, aux, lcp;
    seg_tree<int, min_el> st;
    suffix_array(string &s):
        s(s), n(s.size()), p(n), r(n), aux(n), lcp(n){
        for (int i = 0; i < n; i++){
            p[i] = i;
            r[i] = s[i];
        }
        auto rank = [&](int i){
            if (i >= n) return -i;
            return r[i];
        };
    };

```

```

        for (int d = 1; d < n; d *= 2){
            auto t = [&](int i){
                return make_pair(rank(i), rank(i+d));
            };
            sort(p.begin(), p.end(),
                [&](int &i, int &j){
                    return t(i) < t(j);
                });
            aux[p[0]] = 0;
            for (int i = 1; i < n; i++)
                aux[p[i]] = aux[p[i-1]] + (t(p[i]) >
                    t(p[i-1]));
            for (int j = 0; j < n; j++) r[j] = aux[j];
            if (aux[p[n-1]] == n-1) break;
        }

        int h = 0;
        for (int i = 0; i < n; i++){
            if (r[i] == n-1){
                lcp[r[i]] = 0;
                continue;
            }
            int j = p[r[i] + 1];
            while (i + h < n && j + h < n && s[i+h] ==
                s[j+h]) h++;
            lcp[r[i]] = h;
            h = max(0, h-1);
        }
        st = seg_tree<int, min_el>(&lcp);
    }

    int query(int l, int r){
        return st.query(l, r);
    }

    ll distinct_substrings(){
        ll ans = p[0] + 1;
        for (int i = 1; i < n; i++)
            ans += p[i] - lcp[i-1] + 1;
        return ans;
    }
};

```

5.5 Z

```
// Complexidades:
// z - O(|s|)
// match - O(|s| + |p|)

vector<int> get_z(string s) {
    int n = s.size();
    vector<int> z(n, 0);

    // intervalo da ultima substring valida
    int l = 0, r = 0;
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        // estimativa pra z[i]
        if (i <= r) z[i] = min(r - i + 1, z[i - 1]);
        // calcula valor correto
        while (i + z[i] < n and s[z[i]] == s[i + z[i]])
            z[i]++;
        // atualiza [l, r]
        if (i + z[i] - 1 > r) l = i, r = i + z[i] - 1;
    }

    return z;
}

// quantas vezes p aparece em s
int match(string s, string p) {
    int n = s.size(), m = p.size();
    vector<int> z = get_z(p + s);

    int ret = 0;
    for (int i = m; i < n + m; i++)
        if (z[i] >= m) ret++;

    return ret;
}
```

6 Extra

6.1 vimrc

```
set ts=4 si ai sw=4 number mouse=a
syntax on
```

6.2 Makefile

```
CXX = g++
CXXFLAGS = -O2 -Wall -Wshadow -std=c++11 -Wno-unused-result
          -Wno-sign-compare
```

6.3 Template

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

#define _ ios_base::sync_with_stdio(0);cin.tie(0);
#define endl '\n'
#define sc(a) scanf("%d",&a)
#define sc2(a,b) sc(a), sc(b)
#define pri(x) printf("%d\n",x)
#define f first
#define s second
#define pb push_back

typedef long long ll;
typedef pair<int, int> ii;

const int INF = 0x3f3f3f3f;
const ll LINF = 0x3f3f3f3f3f3f3f3f;

int main(){ _
    exit(0);
}
```