# ICPC 模板

#### ICPC 模板

第零部分 引言

第一部分 常用算法和数据结构

二分查找

Mint 自动取模

ST 表

并查集

红黑树

第二部分 图论

最短路

最近公共祖先(倍增法)

第三部分 字符串

## 第零部分引言

这份模板中的代码必须满足:

- 它可以在 C++ 17 标准下运行。
- 模板中的代码必须尽可能简单, 函数、变量的命名不能过于冗长, 以避免抄写时的麻烦。
- 默认选手使用了 using namespace std; , 所以不应该添加 std:: 前缀。
- 模板中的代码,尽可能封装成函数或类。但是,如果将一道经典例题的AC代码放入模板中,则不受这一点限制。
- 模板中的代码,如果针对于一个算法,则必须说明模板的使用方法(或算法功能,或使用例)。如果针对一道经典例题,则必须简述题意。

这份模板中的代码不需要满足:

• 严格的代码规范。

程序的模板为:

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
using ll = long long;
void solve() {

}
int main() {
   ios::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   //int t; cin >> t; while(t--)
   solve();
   return 0;
}
```

## 第一部分 常用算法和数据结构

### 二分查找

```
功能:在 [I, r] 范围内,求最小的 x 使得 f(x) >= target 例子:求 [1, 10^9] 中最小的数 x,使得递增函数 x^2 + 5x 的值达到或超过给定的数 K long long val = lower(1, 1e9, K, [](ll x){ return x * (x + 5); });
```

#### Mint 自动取模

```
template<int mod> class mint {
    unsigned int x = 0;
public:
    int get_modular() { return mod; }
    mint inv() const { return pow(mod-2); }
    mint pow(long long t) const {
        assert(t \geq 0 && x > 0);
        mint res = 1, cur = x;
        for(; t; t>=1) {
            if(t & 1) res *= cur;
            cur *= cur;
        }
        return res;
    }
    mint() = default;
    mint(unsigned int t): x(t % mod) { }
    mint(int t) \{ t \% = mod; if(t < 0) t += mod; x = t; \}
    mint(long long t) \{ t \% = mod; if(t < 0) t += mod; x = t; \}
    explicit operator int(){ return x; }
    mint& operator+= (const mint& t){ x += t.x; if(x \ge mod) x-=mod; return
*this; }
    mint& operator = (const mint& t){ x += mod - t.x; if(x \ge mod) x-=mod;
return *this; }
    mint& operator*= (const mint& t){ x = (unsigned long long)x * t.x % mod;
return *this; }
    mint& operator ≠ (const mint& t){ *this *= t.inv(); return *this; }
    mint& operator^= (const mint& t){ *this = this→pow(t.x); return *this; }
    mint operator+ (const mint& t){ return mint(*this) += t; }
    mint operator- (const mint& t){ return mint(*this) -= t; }
    mint operator* (const mint& t){ return mint(*this) *= t; }
    mint operator/ (const mint& t){ return mint(*this) /= t; }
    mint operator^ (const mint& t){ return mint(*this) ^= t; }
    bool operator = (const mint x = t.x; }
    bool operator \neq (const mint& t){ return x \neq t.x; }
    bool operator< (const mint& t){ return x < t.x; }</pre>
    bool operator \leq (const mint& t){ return x \leq t.x; }
    bool operator> (const mint& t){ return x > t.x; }
    bool operator \geqslant (const mint& t){ return x \geqslant t.x; }
    friend istream& operator>>(istream& is, mint& t){ return is >> t.x; }
    friend ostream& operator<<(ostream& os, const mint& t){ return os << t.x; }</pre>
    friend mint operator+ (int y, const mint& t){ return mint(y) + t.x; }
    friend mint operator- (int y, const mint& t){ return mint(y) - t.x; }
```

```
friend mint operator* (int y, const mint& t){ return mint(y) * t.x; }
friend mint operator/ (int y, const mint& t){ return mint(y) / t.x; }
};
```

```
例子: 读入 x 和 y, 计算 (3x+5) / y, 对 mod = 998244353 取模。

Mint x, y;
cin >> x >> y;
cout << (3 * x + 5) / y;
```

### ST 表

```
template <typename T>
struct ST {
                ST(T a[], int n) {
                                int t = _lg(n) + 1;
                                maxv.resize(t); minv.resize(t);
                               for(int i = 0; i < t; i++) maxv[i].resize(n + 1), minv[i].resize(n +</pre>
1);
                                for(int i = 1; i \le n; i++) maxv[0][i] = minv[0][i] = a[i];
                                for (int j = 1; j < t; j++)
                                                for (int i = 1; i \le n - (1 \ll j) + 1; i \leftrightarrow ) {
                                                                \max v[j][i] = \max(\max v[j - 1][i], \max v[j - 1][i + (1 << (j - 1)[i]))
1))]);
                                                                minv[j][i] = min(minv[j - 1][i], minv[j - 1][i + (1 << (j - 1)[i]) | (1 << (j - 1)[i
1))]);
                                                }
                T getmax(int l, int r) {
                                int k = _lg(r - l + 1);
                                return \max(\max[k][l], \max[k][r - (1 \ll k) + 1]);
                T getmin(int l, int r) {
                               int k = _lg(r - l + 1);
                                return min(minv[k][l], minv[k][r - (1 << k) + 1]);
private:
                vector<vector<T>>> maxv, minv;
```

例子: 对于一个大小为 n, 1-index 的数组 a 建立 ST 表, 然后求第 4 个元素至第 8 个元素的最小值

```
ST<int> st(a, n);
cout << st.getmin(4, 8);</pre>
```

#### 并查集

```
struct dsu {
    vector<int> p;
    dsu(int n) { p.resize(n + 1); for(int i = 1; i ≤ n; i++) p[i] = i; }
    int find(int x) { if(x ≠ p[x]) p[x] = find(p[x]); return p[x]; }
    void merge(int x, int y) { p[find(x)] = find(y); }
};
```

例子: 建立一个并查集, 连接 (1, 3) 和 (1, 2) 两条边, 并查询 2 和 3 是否在同一集合

```
dsu d(0721);
d.merge(1, 3);
d.merge(1, 2);
assert(d.find(2) = d.find(3));
```

拓展:并查集可以实时查询每个集合的信息(例如集合大小),需要对 merge 函数进行一些处理。

使用并查集,连接(1,3)和(1,2)两条边,然后查询1所在集合的大小

```
struct dsu {
    vector<int> p, s;
    dsu(int n) { p.resize(n + 1); s.resize(n + 1); for(int i = 1; i ≤
    n; i++) p[i] = i, s[i] = 1; }
    int find(int x) { if(x ≠ p[x]) p[x] = find(p[x]); return p[x]; }
    void merge(int x, int y) { x = find(x); y = find(y); if(x ≠ y) p[x]
    = y, s[y] += s[x]; }
};

dsu d(0721);
d.merge(1, 3);
d.merge(1, 2);
assert(d.s[d.find(1)] = 3);
```

### 红黑树

```
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
typedef
tree<int,null_type,less<int>,rb_tree_tag,tree_order_statistics_node_update>
rbtree;
```

```
比起 std::set, 它更支持排名的查询。

用法

T.insert(x) 插入
T.erase(x) 删除
T.order_of_key(x) 求排名(比它小的元素个数)
T.find_by_order(k) 找排名为 k 的元素的迭代器
T.lower_bound / upper_bound(x) 找大于(等于) x 的迭代器

例子: 红黑树的插入和查询
```

```
rbtree rbt;
rbt.insert(1);
rbt.insert(2);
rbt.insert(3);
cout << rbt.order_of_key(2) << endl; // 查询比 2 小的元素个数,即 1 个
cout << *rbt.find_by_order(2) << endl; // 查询排名为 2 的元素,即 3。
```

## 第二部分 图论

#### 最短路

```
struct WeightedGraph{
   int n;
    int root = 0;
    WeightedGraph(int n): n(n), adj(n + 1) { }
   void add_edge(int u, int v, int dis = 0) {
       adj[u].push_back( {v, dis} );
    }
    /*void read_edges(int m, int read_weight = true) {
        for(int i = 1; i \leq m; i++) {
            int u, v, w = 1;
            std::cin >> u >> v;
            if(read_weight) std::cin >> w;
            add_edge(u, v, w);
   }*/
    vector<long long> dijkstra(int start) {
        priority_queue<array<long long, 2>, vector<array<long long, 2>>,
greater<array<long long, 2>>> pq;
        vector<long long> dist(n + 1, 1e18);
        vector<long long> vis(n + 1, 0);
        dist[start] = 0;
        pq.push( {0, start} );
        while(!pq.empty()) {
            auto [disx, from] = pq.top(); pq.pop();
```

```
if(vis[from]) continue;
vis[from] = 1;

for(auto [to, dis]: adj[from]) {
    if(disx + dis < dist[to]) {
        dist[to] = disx + dis;
        pq.push( {dist[to], to} );
    }
    }
    return dist;
}

vector<vector<array<long long, 2>>> adj;
};
```

### 最近公共祖先 (倍增法)

```
struct LCA{
   int n;
   int root = 1;

LCA(int n): n(n), adj(n+1) { }

void add_edge(int u, int v) {
    adj[u].push_back(v);
    adj[v].push_back(u);
}

/*void read_edges(){
```

```
for(int i = 1; i < n; i++) {
            int u, v;
            std::cin >> u >> v;
            add_edge(u, v);
       }
    }*/
    int lca(int u, int v) {
        static vector<array<int, 20>> pa(n + 1);
        static bool prepared = false;
        if(!prepared) {
            depth.resize(n + 1);
            function<void(int, int, int)> dfs = [&](int now, int fa, int d) {
                pa[now][0] = fa;
                depth[now] = d;
                for(auto it: adj[now]) {
                    if(it = fa) continue;
                    dfs(it, now, d + 1);
                }
            };
            dfs(root, root, 0);
            for(int i = 1; i < 20; i++)
                for(int j = 1; j \leq n; j \leftrightarrow n
                    pa[j][i] = pa[pa[j][i-1]][i-1];
            prepared = true;
        }
        if(depth[u] < depth[v]) swap(u, v);</pre>
        for(int i = 19; depth[v] > depth[v]; i--)
            if(depth[pa[u][i]] > depth[v])
                u = pa[u][i];
        // 将 U 和 V 放到同一高度
        if(u = v) return u;
        for(int i = 19; i \ge 0; i--)
            if(pa[u][i] \neq pa[v][i]) {
                u = pa[u][i];
                v = pa[v][i];
            }
       return pa[u][0];
private:
    vector<vector<int>> adj;
```

```
vector<int> depth;
};
```

```
说明: 预处理 Θ(n log n), 单次查询 Θ(log n)
例子: (P3379) 建树, 然后多次查询 LCA

LCA t(n);
t.root = s; // 指定根结点, 一般来说是 1
t.read_edges();
while(m--) {
  int u, v; cin >> u >> v;
  cout « t.lca(u, v) « '\n';
}
```

# 第三部分 字符串