Template

Billy Wang

2025 年 9 月 4 日

目录

1 写在前面

1.1 基础模版

```
#include <bits/stdc++.h>
  using namespace std;
2
  typedef long long 11;
3
  #define OPFI(x) freopen(#x".in", "r", stdin);\
                   freopen(#x".out", "w", stdout)
  #define REP(i, a, b) for(int i=(a); i<=(b); ++i)
6
7
  #define REPd(i, a, b) for(int i=(a); i>=(b); --i)
  inline ll rd(){
8
       ll r=0, k=1; char c;
9
       while(!isdigit(c=getchar())) if(c=='-') k=-k;
10
       while(isdigit(c)) r=r*10+c-'0', c=getchar();
11
       return r*k;
12
   }
13
  int main(){
14
15
       return 0;
16 }
```

1.2 vimrc

```
syntax on
  set ts=4 et ai cin sw=4 nu sts=4 sm ru mouse=a title wim=list
   " im <F1> <esc>:w<CR>
  im <F5> <esc>:bel ter<CR>
   " nn <F1> :w<CR>
  nn <F5> :bel ter<CR>
6
7
  im <C-S> <esc>:w<CR>
8
  nn <C-S> :w<CR>
  set mp=gnumake
10
  com! Mk sil mak | uns redr! | cw
  nn <C-M> :Mk<CR>
12
13
       set shell=powershell
14
15
       set backspace=indent,eol,start
       set nocompatible
16
  " set sh=powershell bs=indent,eol,start nocp
```

2 数据结构

2.1 zkw 线段树

单点修区间查

```
1 | ll s[N<<2], a[N];
  int M;
2
3
  ll f(ll x, ll y){
4
       return x+y; // 改这
5
6
   }
7
   void build(){
8
9
       for(M=1; M<=n+1; M<<=1);</pre>
       REP(i, 1, n) s[i+M]=a[i];
10
       REPd(i, M-1, 1) s[i]=f(s[2*i], s[2*i+1]);
11
   }
12
13
   ll qrange(int l, int r, ll init){ // 根据 f 传 init
14
15
       ll res=init;
       for(l=l+M-1, r=r+M+1; l^r^1; l>>=1, r>>=1){
16
17
           if(~l&1) res=f(res, s[l^1]);
           if(r&1) res=f(res, s[r^1]);
18
19
20
       return res;
21
   }
22
   void edit(int x, ll v){
23
       for(s[x+=M]=v, x>>=1; x; x>>=1){
24
25
           s[x]=f(s[2*x], s[2*x+1]);
26
       }
27
   }
28
  11 qpoint(int x){
29
       return s[x+M];
30
31 }
```

2.2 珂朵莉树

```
1 struct node{
```

```
int 1, r;
2
3
       mutable int v;
       bool operator<(const node& rhs) const { return l<rhs.l; }</pre>
4
   };
5
6
7
   set<node> odt;
   typedef set<node>::iterator iter;
8
10
   iter split(ll p){
       iter tmp=odt.lower_bound((node){p, 0, 0});
11
       if(tmp!=odt.end()&&tmp->l==p) return tmp;
12
13
       --tmp;
       int tl=tmp->1, tr=tmp->r, tv=tmp->v;
14
15
       odt.erase(tmp);
       odt.insert((node){tl, p-1, tv});
16
       return odt.insert((node){p, tr, tv}).first;
17
18
   }
19
20
   // 修改和查询注意 split 顺序
  // iter itr=split(r+1), itl=split(l);
```

2.3 FHQ-Treap

以模版文艺平衡树为例

```
1 int n, m, clk, rt;
  struct node{
2
       int key, val, sz, tag, ls, rs;
3
4
   }t[N];
   int newnode(int k){ return t[++clk]=(node){k, rand(), 1, 0}, clk; }
5
   void down(int o){
6
7
       if(t[o].tag){
           t[t[o].ls].tag=1-t[t[o].ls].tag;
8
           t[t[o].rs].tag=1-t[t[o].rs].tag;
9
           swap(t[t[o].ls].ls, t[t[o].ls].rs);
10
           swap(t[t[o].rs].ls, t[t[o].rs].rs);
11
12
           t[o].tag=0;
       }
13
14
  void up(int o){ t[o].sz=t[t[o].ls].sz+t[t[o].rs].sz+1; }
16 void split(int o, int x, int &L, int &R){
```

```
17
       if(o==0) return L=R=0, void(); down(o);
       if(t[t[o].ls].sz+1>=x) R=o, split(t[o].ls, x, L, t[o].ls);
18
       else L=o, split(t[o].rs, x-t[t[o].ls].sz-1, t[o].rs, R);
19
       up(o);
20
21
   int merge(int L, int R){
22
       if(L==0||R==0) return L+R;
23
       if(t[L].val>t[R].val) return down(L), t[L].rs=merge(t[L].rs, R)
24
          , up(L), L;
       else return down(R), t[R].ls=merge(L, t[R].ls), up(R), R;
25
26 }
```

- 2.4 并查集
- 2.5 ST 表
- 2.6 树状数组
- 2.7 线段树
- 3 数学
- 3.1 快速幂

```
const 11 MOD=998244353; // 改模数
2
   ll qpow(ll a, ll x){
3
       ll res=1;
4
       a%=MOD;
5
       while(x){
6
7
           if(x&1) res=res*a%MOD;
           a=a*a%MOD, x>>=1;
8
9
       }
10
       return res;
   }
11
12
13 | ll inv(ll x){ return qpow(x, MOD-2); } // 模数为质数时
```

3.2 高斯消元

```
1 const int N=110;
2 ll n;
```

```
double a[N][N], b[N];
            void work(){
  4
  5
                             n=rd();
                             REP(i, 1, n){
  6
                                             REP(j, 1, n) a[i][j]=rd();
  7
                                             b[i]=rd();
  8
                             }
  9
                             REP(i, 1, n){
10
11
                                              int t=i;
                                              REP(j, i+1, n) if(abs(a[j][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>abs(a[j][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>1e-7&&(abs(a[t][i])>
12
                                                            ][i])||abs(a[t][i])<1e-7)) t=j;
                                             REP(j, i, n) swap(a[t][j], a[i][j]);
13
                                              if(abs(a[i][i])<1e-7){</pre>
14
                                                               puts("No Solution");
15
                                                               return 0;
16
17
                                              }
                                              swap(b[t], b[i]);
18
                                              double e=a[i][i];
19
                                             REP(j, i, n) a[i][j]/=e;
20
21
                                             b[i]/=e;
22
                                             REP(j, i+1, n){
                                                                double d=a[j][i];
23
                                                               REP(k, i, n) a[j][k]-=d*a[i][k];
24
                                                               b[j]-=d*b[i];
25
                                              }
26
                              }
27
                             REPd(i, n, 1) REP(j, 1, i-1) b[j]-=a[j][i]*b[i], a[j][i]=0;
28
29
                             // REP(i, 1, n) printf("%.2f\n", b[i]);
                             // b[1...n] 保存 Ax=b 的解
30
31 }
```

- 3.3 筛法
- 3.3.1 埃式筛
- 3.3.2 线性筛
- 3.4 类欧几里得
- 3.5 递推组合数
- 3.6 矩阵快速幂
- 4 图论
- 4.1 倍增

```
void dfs(int x, int fa){
1
       pa[x][0]=fa; dep[x]=dep[fa]+1;
2
       REP(i, 1, SP) pa[x][i]=pa[pa[x][i-1]][i-1];
3
       for(int& v:g[x]) if(v!=fa){
4
           dfs(v, x);
5
6
       }
7
   }
8
9
   int lca(int x, int y){
       if (dep[x]<dep[y]) swap(x, y);</pre>
10
       int t=dep[x]-dep[y];
11
       REP(i, 0, SP) if(t&(1<<i)) x=pa[x][i];</pre>
12
       REPd(i, SP-1, -1){
13
14
           int xx=pa[x][i], yy=pa[y][i];
           if (xx!=yy) x=xx, y=yy;
15
16
17
       return x==y?x:pa[x][0];
18 }
```

4.2 网络流

不是我写的,但是看着还好 其中 11 是我改的,不敢保证有没有漏改,但是过了洛谷模版题

4.2.1 最大流

```
constexpr ll INF = LLONG_MAX / 2;
```

```
struct E {
3
       int to; ll cp;
4
       E(int to, 11 cp): to(to), cp(cp) {}
5
6
   };
7
   struct Dinic {
8
       static const int M = 1E5 * 5;
9
       int m, s, t;
10
11
       vector<E> edges;
       vector<int> G[M];
12
       int d[M];
13
14
       int cur[M];
15
16
       void init(int n, int s, int t) {
17
            this->s = s; this->t = t;
            for (int i = 0; i <= n; i++) G[i].clear();</pre>
18
19
            edges.clear(); m = 0;
       }
20
21
22
       void addedge(int u, int v, ll cap) {
            edges.emplace_back(v, cap);
23
            edges.emplace_back(u, 0);
24
            G[u].push_back(m++);
25
            G[v].push_back(m++);
26
       }
27
28
       bool BFS() {
29
30
            memset(d, 0, sizeof d);
            queue<int> Q;
31
            Q.push(s); d[s] = 1;
32
            while (!Q.empty()) {
33
                int x = Q.front(); Q.pop();
34
                for (int& i: G[x]) {
35
                    E &e = edges[i];
36
                     if (!d[e.to] && e.cp > 0) {
37
                         d[e.to] = d[x] + 1;
38
                         Q.push(e.to);
39
40
                     }
41
                }
42
            }
```

```
return d[t];
43
        }
44
45
        11 DFS(int u, ll cp) {
46
            if (u == t || !cp) return cp;
47
            11 \text{ tmp} = \text{cp, f;}
48
            for (int& i = cur[u]; i < G[u].size(); i++) {</pre>
49
                 E& e = edges[G[u][i]];
50
                 if (d[u] + 1 == d[e.to]) {
51
                     f = DFS(e.to, min(cp, e.cp));
52
                     e.cp -= f;
53
                     edges[G[u][i] ^ 1].cp += f;
54
                     cp -= f;
55
                     if (!cp) break;
56
57
                 }
58
            }
59
            return tmp - cp;
        }
60
61
62
       ll go() {
            11 \text{ flow} = 0;
63
            while (BFS()) {
64
                 memset(cur, 0, sizeof cur);
65
                 flow += DFS(s, INF);
66
            }
67
            return flow;
68
69
        }
70 } DC;
   4.2.2 费用流
   constexpr ll INF = LLONG_MAX / 2;
1
2
   struct E {
3
        int from, to; ll cp, v;
4
5
       E(int f, int t, ll cp, ll v) : from(f), to(t), cp(cp), v(v) {}
6
   };
7
8
9 | struct MCMF {
```

```
static const int M = 1E5 * 5;
10
       int n, m, s, t;
11
12
       vector<E> edges;
       vector<int> G[M];
13
       bool inq[M];
14
       11 d[M], a[M];
15
       int p[M];
16
17
18
       void init(int _n, int _s, int _t) {
           n = _n; s = _s; t = _t;
19
           REP (i, 0, n + 1) G[i].clear();
20
           edges.clear(); m = 0;
21
       }
22
23
       void addedge(int from, int to, ll cap, ll cost) {
24
           edges.emplace back(from, to, cap, cost);
25
26
           edges.emplace_back(to, from, 0, -cost);
           G[from].push_back(m++);
27
           G[to].push_back(m++);
28
       }
29
30
       bool BellmanFord(ll &flow, ll &cost) {
31
           REP (i, 0, n + 1) d[i] = INF;
32
           memset(inq, 0, sizeof inq);
33
           d[s] = 0, a[s] = INF, inq[s] = true;
34
           queue<int> Q; Q.push(s);
35
           while (!Q.empty()) {
36
37
                int u = Q.front(); Q.pop();
                inq[u] = false;
38
                for (int& idx: G[u]) {
39
                    E &e = edges[idx];
40
                    if (e.cp && d[e.to] > d[u] + e.v) {
41
                        d[e.to] = d[u] + e.v;
42
                        p[e.to] = idx;
43
                        a[e.to] = min(a[u], e.cp);
44
                        if (!inq[e.to]) {
45
                             Q.push(e.to);
46
47
                             inq[e.to] = true;
48
                        }
                    }
49
```

```
}
50
            }
51
            if (d[t] == INF) return false;
52
            flow += a[t];
53
            cost += a[t] * d[t];
54
            int u = t;
55
            while (u != s) {
56
                 edges[p[u]].cp -= a[t];
57
58
                 edges[p[u] ^ 1].cp += a[t];
                 u = edges[p[u]].from;
59
            }
60
            return true;
61
        }
62
63
        pair<11, 11> go() {
64
            11 \text{ flow} = 0, \text{ cost} = 0;
65
            while (BellmanFord(flow, cost));
66
            return make_pair(flow, cost);
67
68
        }
   } MM;
69
```

4.3 二分图最大匹配

ps. 建单向图 (即只有左部指向右部的边)

```
struct MaxMatch {
2
       int n;
       vector<int> G[N];
3
       int vis[N], left[N], clk;
4
5
       void init(int n) {
6
           this->n = n;
7
           REP (i, 0, n + 1) G[i].clear();
8
           memset(left, -1, sizeof left);
9
           memset(vis, -1, sizeof vis);
10
       }
11
12
       bool dfs(int u) {
13
           for (int v: G[u])
14
                if (vis[v] != clk) {
15
                    vis[v] = clk;
16
```

```
if (left[v] == -1 || dfs(left[v])) {
17
                          left[v] = u;
18
19
                          return true;
                      }
20
                 }
21
            return false;
22
23
        }
24
        int match() {
25
            int ret = 0;
26
            for (clk = 0; clk <= n; ++clk)</pre>
27
                 if (dfs(clk)) ++ret;
28
            return ret;
29
30
        }
   } MM;
31
```

4.4 Tarjan 强连通分量缩点

```
int low[N], dfn[N], clk, B, bl[N];
  vector<int> bcc[N];
  void init() { B = clk = 0; memset(dfn, 0, sizeof dfn); }
3
   void tarjan(int u) {
       static int st[N], p;
5
       static bool in[N];
6
       dfn[u] = low[u] = ++clk;
7
       st[p++] = u; in[u] = true;
8
       for (int& v: G[u]) {
9
           if (!dfn[v]) {
10
               tarjan(v);
11
                low[u] = min(low[u], low[v]);
12
           } else if (in[v]) low[u] = min(low[u], dfn[v]);
13
       }
14
       if (dfn[u] == low[u]) {
15
           ++B;
16
           while (1) {
17
                int x = st[--p]; in[x] = false;
18
               bl[x] = B; bcc[B].push_back(x);
19
                if (x == u) break;
20
21
           }
22
       }
```

- 4.5 树直径
- 4.6 树重心
- 4.7 树链剖分
- 4.8 最短路
- 4.8.1 Floyd (最小环)
- 4.8.2 Spfa (判负环)
- 4.8.3 Dijkstra
- 4.9 拓扑排序
- 4.10 最小生成树
- 4.11 欧拉路径/回路
- 4.12 01 图黑白染色
- 5 字符串
- 5.1 KMP
- 5.2 Trie 树
- 6 STL
- 6.1 算法库

不修改序列的操作

批量操作

在标头 <algorithm> 定义

for each

应用一元函数对象到范围中元素 (函数模板)

 $ranges::for_each (C++20)$

应用一元函数对象到范围中元素 (算法函数对象)

 $for_each_n (C++17)$

应用函数对象到序列的前 N 个元素 (函数模板)

 $\verb"ranges::for_each_n" (C++20)$

应用函数对象到序列的前 N 个元素 (算法函数对象)

搜索操作

```
在标头 <algorithm> 定义
all of (C++11)
any_of (C++11)
none of (C++11)
  检查谓词是否对范围中所有、任一或无元素为 true (函数模板)
ranges::all_of (C++20)
ranges::any_of (C++20)
ranges::none_of(C++20)
  检查谓词是否对范围中所有、任一或无元素为 true (算法函数对象)
ranges::contains (C++23)
ranges::contains_subrange (C++23)
  检查范围是否包含给定元素或子范围 (算法函数对象)
find
find if
find_if_not(C++11)
  查找首个满足特定条件的元素 (函数模板)
ranges::find (C++20)
ranges::find_if (C++20)
ranges::find_if_not (C++20)
   查找首个满足特定条件的元素(算法函数对象)
ranges::find_last (C++23)
\verb"ranges::find_last_if" (C++23)
ranges::find_last_if_not (C++23)
   查找最后一个满足特定条件的元素(算法函数对象)
find_end
  查找元素序列在特定范围中最后一次出现(函数模板)
ranges::find_end (C++20)
  查找元素序列在特定范围中最后一次出现(算法函数对象)
find_first_of
  搜索一组元素中任一元素 (函数模板)
ranges::find_first_of (C++20)
  搜索一组元素中任一元素 (算法函数对象)
adjacent_find
   查找首对相同(或满足给定谓词)的相邻元素(函数模板)
ranges::adjacent_find (C++20)
  查找首对相同(或满足给定谓词)的相邻元素(算法函数对象)
count
count_if
  返回满足特定条件的元素数目(函数模板)
ranges::count (C++20)
```

ranges::count_if (C++20)

返回满足特定条件的元素数目(算法函数对象)

mismatch

查找两个范围的首个不同之处 (函数模板)

ranges::mismatch (C++20)

查找两个范围的首个不同之处(算法函数对象)

equal

判断两组元素是否相同(函数模板)

ranges::equal (C++20)

判断两组元素是否相同 (算法函数对象)

search

搜索元素范围的首次出现(函数模板)

ranges::search (C++20)

搜索元素范围的首次出现(算法函数对象)

search n

搜索元素在范围中首次连续若干次出现(函数模板)

 $ranges::search_n (C++20)$

搜索元素在范围中首次连续若干次出现(算法函数对象)

ranges::starts_with (C++23)

检查一个范围是否始于另一范围 (算法函数对象)

ranges::ends_with (C++23)

检查一个范围是否终于另一范围 (算法函数对象)

折叠操作 (C++23 起)

在标头 <algorithm> 定义

ranges::fold_left (C++23)

左折叠范围中元素 (算法函数对象)

ranges::fold_left_first (C++23)

以首元素为初值左折叠范围中元素 (算法函数对象)

ranges::fold_right (C++23)

右折叠范围中元素 (算法函数对象)

ranges::fold_right_last (C++23)

以末元素为初值右折叠范围中元素(算法函数对象)

 $\verb"ranges::fold_left_with_iter" (C++23)$

左折叠范围中元素,并返回 pair (迭代器,值) (算法函数对象)

ranges::fold_left_first_with_iter (C++23)

以首元素为初值左折叠范围中元素,并返回 pair(迭代器, optional)(算法函数对象)

修改序列的操作

复制操作

在标头 <algorithm> 定义

сору

 $copy_if(C++11)$

复制范围中元素到新位置(函数模板)

ranges::copy (C++20)

ranges::copy_if (C++20)

复制范围中元素到新位置 (算法函数对象)

 $copy_n (C++11)$

复制若干元素到新位置 (函数模板)

 $ranges::copy_n (C++20)$

复制若干元素到新位置(算法函数对象)

copy_backward

从后往前复制范围中元素 (函数模板)

ranges::copy_backward (C++20)

从后往前复制范围中元素 (算法函数对象)

move (C++11)

将范围中元素移到新位置(函数模板)

ranges::move (C++20)

将范围中元素移到新位置(算法函数对象)

move_backward (C++11)

从后往前将范围中元素移到新位置(函数模板)

ranges::move_backward (C++20)

从后往前将范围中元素移到新位置(算法函数对象)

交换操作

在标头 <algorithm> 定义 (C++11 前)

在标头 <utility> 定义 (C++11 起)

在标头 <string_view> 定义

swap

在标头 <algorithm> 定义

交换两个对象的值(函数模板)

swap_ranges

交换两个范围的元素 (函数模板)

 $ranges::swap_ranges (C++20)$

交换两个范围的元素(算法函数对象)

iter_swap

交换两个迭代器所指向的元素 (函数模板) 变换操作

在标头 <algorithm> 定义

transform

应用函数到元素范围,并在目标范围存储结果(函数模板)

ranges::transform (C++20)

应用函数到元素范围 (算法函数对象)

replace

replace_if

替换所有满足特定条件的值为另一个值(函数模板)

ranges::replace (C++20)

 $ranges::replace_if(C++20)$

替换所有满足特定条件的值为另一个值 (算法函数对象)

replace_copy

replace_copy_if

复制范围,并将满足特定条件的元素替换为另一个值(函数模板)

 $\verb"ranges::replace_copy" (C++20)$

 $ranges::replace_copy_if(C++20)$

复制范围,并将满足特定条件的元素替换为另一个值(算法函数对象)