Template

Billy Wang

2025年9月5日

目录

1	写在	写在前面														
	1.1	基础模版	3													
	1.2	vimrc	3													
2	数据	数据结构														
	2.1	zkw 线段树	4													
	2.2	珂朵莉树	4													
	2.3	FHQ-Treap	5													
	2.4	并查集	6													
	2.5	ST 表	6													
	2.6	树状数组	7													
	2.7	线段树	7													
3	数学		7													
	3.1	快速幂	7													
	3.2	高斯消元	8													
	3.3	筛法	9													
		3.3.1 埃式筛	9													
		3.3.2 线性筛	9													
	3.4	类欧几里得	0													
	3.5	递推组合数 1	0													
	3.6	矩阵快速幂	0													
	3.7	扩展欧几里得	1													
4	图论	1	1													
	4.1	倍增	1													
	4.2	网络流	2													
		4.2.1 最大流	2													
		4.2.2 费用流	4													
	4.3	二分图最大匹配	6													

	4.4	Tarjan	强连通约	}量缩/	点													 17
	4.5	树直径											 					 17
	4.6	树重心															. .	 18
	4.7	树链剖	分															 18
	4.8	最短路	·														. .	 18
		4.8.1	Floyd (最小环														 18
		4.8.2	Spfa (對	引负环)														 19
		4.8.3	Dijkstra															 19
	4.9	拓扑排	序															 19
	4.10	最小生	成树 .															 19
	4.11	欧拉路	径/回路															 19
	4.12	01 图黑	2. 1 1 2 2 2 2 2 2 2 2									•			•		. .	 19
5	字符	串																19
	5.1	KMP.																 19
	5.2	Trie 树	·									•					. .	 19
6	STL	ı																19
	6.1	算法库															. .	 19

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
       set backspace=indent,eol,start
15
       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){
```

```
if(o==0) return L=R=0, void(); down(o);
17
       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
20
       up(0);
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
1 | ll n, fa[N];
   void init(){
2
       iota(fa+1, fa+n+1, 1);
3
   }
4
5
6
  int find(int x){
       if(x==fa[x]) return x;
7
       return fa[x]=find(fa[x]);
8
9
   }
10
   void merge(int x, int y){
11
       x=find(x), y=find(y);
12
       if(x!=y) fa[x]=y;
13
14 }
   2.5 ST 表
1 | 11 n, a[N], st[N][SP+10], to[N][SP+10], 12g[N];
  ll op(ll x, ll y){ return max(x, y); }
2
3
   void init(){
4
       l2g[1]=0, to[n+1][0]=n+1;
5
       REP(i, 2, n) l2g[i]=l2g[i-1]+!(i&(i-1));
6
       REP(i, 1, n) st[i][0]=a[i], to[i][0]=i+1;
7
       REP(i, 1, SP){
8
```

9

REP(j, 1, n){

```
to[j][i]=to[to[j][i-1]][i-1];
10
                st[j][i]=op(st[j][i-1], st[to[j][i-1]][i-1]);
11
12
            }
       }
13
   }
14
15
   ll query(ll l, ll r){ // [l, r] 闭区间
16
       ++r;
17
       11 d=12g[r-1];
18
       return op(st[1][d], st[r-(1<<d)][d]);</pre>
19
20 }
```

2.6 树状数组

```
1 | ll n, fwt[N];
  ll prod(ll x, ll d){ return x+d; }
  11 op(ll x, ll y){ return x+y; }
3
  void edit(int x, ll d){
5
       for(; x<=n; x+=x&-x) fwt[x]=prod(fwt[x], d);</pre>
6
7
   }
8
9
   11 query(int x){
       assert(1 <= x \& x <= n);
10
       ll res=fwt[x]; x-=x&-x;
11
12
           // 这种写法不用考虑最大或最小值的初值问题
       for(; x; x-=x&-x) res=op(res, fwt[x]);
13
14
       return res;
15 }
```

2.7 线段树

3 数学

3.1 快速幂

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

3.2 高斯消元

```
const int N=110;
   2 | 11 n;
   3
             double a[N][N], b[N];
              void work(){
   4
                                  n=rd();
   5
                                  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
14
                                                       if(abs(a[i][i])<1e-7){</pre>
                                                                          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
                                                      b[i]/=e;
21
                                                      REP(j, i+1, n){
22
                                                                           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
1 bitset<N> b;
  11 n;
  vector<ll> prime;
3
  void erato(){
4
       REP(i, 2, n) if(!b[i]){
5
6
           prime.push_back(i);
           for(int j=i+i; j<=n; j+=i)</pre>
7
               b[j]=1;
8
       }
9
10 }
   3.3.2 线性筛
1 bitset<N> b;
2 | 11 n, phi[N];
  vector<ll> prime;
3
4
   void euler(){
       REP(i, 2, n){
5
           if(!b[i]){
6
               prime.push_back(i);
7
               phi[i]=i-1;
8
           }
9
           for(int p: prime){
10
                if(p*i>n) break;
11
               b[p*i]=1;
12
                if(i%p==0){
13
                    phi[p*i]=phi[i]*p;
14
                    break;
15
16
               phi[p*i]=phi[i]*phi[p];
17
18
           }
       }
19
```

```
20 }
```

3.4 类欧几里得

3.5 递推组合数

3.6 矩阵快速幂

```
1
   struct mat{
2
       11 n, m;
       vector<vector<ll>> val; // 注意下标从 0 开始
3
       mat(ll _n, ll _m): n(_n), m(_m){
4
           val.resize(_n);
5
           REP(i, 0, _n-1) val[i].resize(_m, 0);
6
7
       }
8
       mat(ll _n, ll _m, vector<vector<ll>>> _val):
9
           n(_n), m(_m), val(_val){}
10
   };
11
12
   mat mul(const mat& x, const mat& y, 11 mod){
13
       assert(x.m==y.n);
14
       mat res(x.n, y.m);
       REP(i, 0, res.n-1) REP(j, 0, res.m-1){
15
           REP(k, 0, x.m-1){
16
                res.val[i][j]=(res.val[i][j]+x.val[i][k]*y.val[k][j]%
17
                   mod)%mod;
18
           }
19
       }
       return res;
20
21
   }
22
```

```
mat qpow(mat a, ll x, ll mod){
23
       assert(a.n==a.m);
24
25
       mat res(a.n, a.n);
       REP(i, 0, a.n-1) res.val[i][i]=1;
26
       REP(i, 0, a.n-1) REP(j, 0, a.m-1) a.val[i][j]%=mod;
27
       while(x){
28
           if(x&1) res=mul(res, a, mod);
29
           a=mul(a, a, mod), x>>=1;
30
31
32
       return res;
33 }
```

3.7 扩展欧几里得

```
ll exgcd(ll a, ll b, ll &x, ll &y){
       if(b==0){
2
           x=1, y=0;
3
            return a;
4
       }
5
       ll xx=0, yy=0;
6
7
       11 res=exgcd(b, a%b, xx, yy);
       y=xx-(a/b)*yy, x=yy;
8
       return res;
9
   }
10
11
12
   ll inv(ll x, ll mod){
       11 xx, yy;
13
       11 d=exgcd(x, mod, xx, yy);
14
       assert(d==1);
15
       return (xx%mod+mod)%mod;
16
17
  }
```

4 图论

4.1 倍增

```
void dfs(int x, int fa){
pa[x][0]=fa; dep[x]=dep[fa]+1;
REP(i, 1, SP) pa[x][i]=pa[pa[x][i-1]][i-1];
for(int& v:g[x]) if(v!=fa){
```

```
dfs(v, x);
5
6
        }
7
   }
8
   int lca(int x, int y){
9
       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
            int xx=pa[x][i], yy=pa[y][i];
14
            if (xx!=yy) x=xx, y=yy;
15
16
       return x==y?x:pa[x][0];
17
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;
2
  struct E {
3
4
       int to; ll cp;
       E(int to, 11 cp): to(to), cp(cp) {}
   };
6
7
   struct Dinic {
8
       static const int M = 1E5 * 5;
9
       int m, s, t;
10
       vector<E> edges;
11
       vector<int> G[M];
12
       int d[M];
13
       int cur[M];
14
15
       void init(int n, int s, int t) {
16
           this->s = s; this->t = t;
17
           for (int i = 0; i <= n; i++) G[i].clear();</pre>
18
           edges.clear(); m = 0;
19
```

```
}
20
21
       void addedge(int u, int v, ll cap) {
22
            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
            memset(d, 0, sizeof d);
30
            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
39
                         Q.push(e.to);
40
                     }
                 }
41
            }
42
            return d[t];
43
        }
44
45
       11 DFS(int u, ll cp) {
46
47
            if (u == t || !cp) return cp;
            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
53
                     e.cp -= f;
                     edges[G[u][i] ^ 1].cp += f;
54
                     cp -= f;
55
                     if (!cp) break;
56
                 }
57
58
            }
            return tmp - cp;
59
```

```
60
       }
61
       ll go() {
62
            11 \text{ flow} = 0;
63
           while (BFS()) {
64
                memset(cur, 0, sizeof cur);
65
                flow += DFS(s, INF);
66
67
            }
68
            return flow;
69
70 } DC;
   4.2.2 费用流
   constexpr ll INF = LLONG_MAX / 2;
2
3
   struct E {
       int from, to; ll cp, v;
4
       E() {}
5
       E(int f, int t, ll cp, ll v) : from(f), to(t), cp(cp), v(v) {}
6
7
   };
8
   struct MCMF {
9
       static const int M = 1E5 * 5;
10
       int n, m, s, t;
11
       vector<E> edges;
12
       vector<int> G[M];
13
       bool inq[M];
14
       11 d[M], a[M];
15
16
       int p[M];
17
       void init(int _n, int _s, int _t) {
18
           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
            edges.emplace_back(to, from, 0, -cost);
26
```

```
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
35
            queue<int> Q; Q.push(s);
            while (!Q.empty()) {
36
                int u = Q.front(); Q.pop();
37
                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
43
                         p[e.to] = idx;
                         a[e.to] = min(a[u], e.cp);
44
                         if (!inq[e.to]) {
45
                             Q.push(e.to);
46
                              inq[e.to] = true;
47
48
                         }
                     }
49
                }
50
            }
51
            if (d[t] == INF) return false;
52
            flow += a[t];
53
54
            cost += a[t] * d[t];
            int u = t;
55
            while (u != s) {
56
                edges[p[u]].cp -= a[t];
57
                edges[p[u] ^ 1].cp += a[t];
58
                u = edges[p[u]].from;
59
            }
60
            return true;
61
       }
62
63
       pair<11, 11> go() {
64
65
            11 \text{ flow} = 0, \text{ cost} = 0;
            while (BellmanFord(flow, cost));
66
```

```
return make_pair(flow, cost);

MM;

return make_pair(flow, cost);

MM;
```

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 {
1
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
16
                    vis[v] = clk;
                     if (left[v] == -1 || dfs(left[v])) {
17
                         left[v] = u;
18
                         return true;
19
                     }
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
       }
31 | } MM;
```

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); }
   void tarjan(int u) {
4
       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
       }
23 }
```

4.5 树直径

```
1 | ll n, dep[N], mxdep[N];
  vector<int> g[N];
  vector<int> dmt;
3
   void dfs1(int x, int fa){
4
       dep[x]=dep[fa]+1;
5
       mxdep[x]=1;
6
7
       for(int u: g[x]) if(u!=fa){
           dfs1(u, x);
8
           mxdep[x]=max(mxdep[u]+1, mxdep[x]);
9
10
       }
   }
11
12
```

```
void dfs2(int x, int fa){ // 找一条直径,如果只需要直径长度则不用
13
       dmt.push_back(x);
14
       int nxt=-1;
15
       for(int u: g[x]) if(u!=fa){
16
           if(nxt==-1||mxdep[u]>mxdep[nxt]) nxt=u;
17
18
       }
       if(nxt!=-1)
19
           dfs2(nxt, x);
20
21
   }
22
   void diameter(){
23
       dep[0]=0;
24
       dfs1(1, 0);
25
       int rt=max_element(dep+1, dep+n+1)-dep;
26
27
       dfs1(rt, 0);
       dfs2(rt, 0);
28
29 }
   4.6 树重心
1 | 11 n, sz[N], mxsz[N], G;
  vector<int> g[N];
3
   void dfs(int x, int fa){
       sz[x]=1, mxsz[x]=0;
4
       for(int u: g[x]) if(u!=fa){
5
           dfs(u, x);
6
           sz[x]+=sz[u];
7
8
           mxsz[x]=max(sz[u], mxsz[x]);
9
       mxsz[x]=max(mxsz[x], n-sz[x]);
10
       if(G==-1||(mxsz[x]<mxsz[G]||(mxsz[x]==mxsz[G]&&x<G)))</pre>
11
           G=x;
12
13 }
       树链剖分
   4.7
   4.8 最短路
   4.8.1 Floyd (最小环)
1 ll n, m, mincycle;
```

```
2 | 11 g[N][N], dis[N][N];
  void floyd(){
3
      // 如果 g[i][j] 之间没边则存 inf
4
      // 注意 inf 的三倍不能爆 long long
5
      mincycle=LLONG_MAX/4;
6
      REP(i, 1, n) REP(j, 1, n) dis[i][j]=g[i][j];
7
      REP(k, 1, n){
8
          REP(i, 1, k-1)
9
             REP(j, i+1, k-1){
10
                 mincycle=min(mincycle, dis[i][j]+g[j][k]+g[k][i]);
11
              }
12
         REP(i, 1, n)
13
             REP(j, 1, n)
14
                 dis[i][j]=min(dis[i][j], dis[i][k]+dis[k][j]);
15
16
      }
17 }
  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
     STL
  6
  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)
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
{\tt 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)
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)

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)

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)

生成操作

在标头 <algorithm> 定义

fill

以复制的方式赋给定值到范围中所有元素 (函数模板)

ranges::fill (C++20)

赋给定值到范围中元素(算法函数对象)

fill n

以复制的方式赋给定值到范围中 N 个元素 (函数模板)

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

赋给定值到若干元素(算法函数对象)

generate

赋连续函数调用结果到范围中所有元素 (函数模板)

ranges::generate (C++20)

将函数结果保存到范围中(算法函数对象)

generate_n

赋连续函数调用结果到范围中 N 个元素 (函数模板)

ranges::generate_n (C++20)

保存 N 次函数应用的结果 (算法函数对象)

移除操作

在标头 <algorithm> 定义

remove

remove_if

移除满足特定条件的元素 (函数模板)

ranges::remove (C++20)

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

移除满足特定条件的元素 (算法函数对象)

remove_copy

remove_copy_if

复制范围并忽略满足特定条件的元素 (函数模板)

ranges::remove_copy (C++20)

ranges::remove_copy_if (C++20)

复制范围并忽略满足特定条件的元素(算法函数对象)

unique

移除范围中连续重复元素 (函数模板)

ranges::unique (C++20)

移除范围中连续重复元素 (算法函数对象)

unique_copy

创建某范围的不含连续重复元素的副本 (函数模板)

ranges::unique_copy (C++20)

创建某范围的不含连续重复元素的副本 (算法函数对象)

顺序变更操作

在标头 <algorithm> 定义

reverse

逆转范围中的元素顺序 (函数模板)

ranges::reverse (C++20)

逆转范围中的元素顺序(算法函数对象)

reverse_copy

创建范围的逆向副本 (函数模板)

ranges::reverse_copy (C++20)

创建范围的逆向副本 (算法函数对象)

rotate

旋转范围中的元素顺序(函数模板)

ranges::rotate (C++20)

旋转范围中的元素顺序(算法函数对象)

rotate_copy

复制并旋转元素范围 (函数模板)

ranges::rotate_copy (C++20)

复制并旋转元素范围 (算法函数对象)

 $shift_left(C++20)$

 $shift_right (C++20)$

迁移范围中元素 (函数模板)

ranges::shift_left (C++23)

 $ranges::shift_right (C++23)$

迁移范围中元素 (算法函数对象)

random shuffle (C++17 前)

shuffle (C++11)

随机重排范围中元素 (函数模板)

ranges::shuffle (C++20)

随机重排范围中元素 (算法函数对象)

采样操作

在标头 <algorithm> 定义

sample (C++17)

从序列中随机选择 N 个元素 (函数模板)

ranges::sample (C++20)

从序列中随机选择 N 个元素 (算法函数对象)

排序和相关操作

要求

部分算法要求由实参表示的序列"已排序"或"已划分"。未满足要求时行为未定义。

序列 [start, finish) 在满足以下条件时已按表达式 f(e) 划分: 存在一个整数 n, 使得对于 [0, std::distance(start, finish)) 中的所有整数 i, f(*(start + i)) 当且仅当 i < n 时是 true。

划分操作

在标头 <algorithm> 定义

is partitioned (C++11)

判断范围是否已按给定谓词划分(函数模板)

ranges::is_partitioned (C++20)

判断范围是否已按给定谓词划分(算法函数对象)

partition

将范围中元素分为两组 (函数模板)

ranges::partition (C++20)

将范围中元素分为两组(算法函数对象)

partition_copy (C++11)

复制范围并将元素分为两组(函数模板)

ranges::partition_copy (C++20)

复制范围并将元素分为两组(算法函数对象)

stable_partition

将元素分为两组,同时保留其相对顺序(函数模板)

ranges::stable partition (C++20)

将元素分为两组,同时保留其相对顺序(算法函数对象)

partition_point (C++11)

定位已划分范围的划分点(函数模板)

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

定位已划分范围的划分点(算法函数对象)

排序操作

在标头 <algorithm> 定义

sort

将范围按升序排序(函数模板)

ranges::sort (C++20)

将范围按升序排序(算法函数对象)

stable_sort

将范围中元素排序,同时保持相等元之间的顺序(函数模板)

ranges::stable_sort (C++20)

将范围中元素排序,同时保持相等元之间的顺序(算法函数对象)

partial_sort

将范围中前 N 个元素排序 (函数模板)

ranges::partial_sort (C++20)

将范围中前 N 个元素排序 (算法函数对象)

partial_sort_copy

复制范围中元素并部分排序 (函数模板)

ranges::partial_sort_copy (C++20)

复制范围中元素并部分排序(算法函数对象)

 $is_sorted(C++11)$

检查范围是否已按升序排列 (函数模板)

ranges::is_sorted (C++20)

检查范围是否已按升序排列(算法函数对象)

is_sorted_until (C++11)

找出最大的有序子范围 (函数模板)

ranges::is_sorted_until(C++20)

找出最大的有序子范围 (算法函数对象)

nth element

将给定范围部分排序,确保其按给定元素划分(函数模板)

ranges::nth_element (C++20)

将给定范围部分排序,确保其按给定元素划分(算法函数对象)

二分搜素操作(在已划分范围上)

在标头 <algorithm> 定义

lower_bound

返回首个不小于给定值的元素的迭代器(函数模板)

ranges::lower bound (C++20)

返回首个不小于给定值的元素的迭代器(算法函数对象)

upper_bound

返回首个大于给定值的元素的迭代器(函数模板)

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

返回首个大于给定值的元素的迭代器(算法函数对象)

equal_range

返回匹配特定键值的元素范围 (函数模板)

ranges::equal_range (C++20)

返回匹配特定键值的元素范围 (算法函数对象)

binary_search

判断元素是否在偏序范围中(函数模板)

ranges::binary_search (C++20)

判断元素是否在偏序范围中(算法函数对象)

集合操作(在已排序范围上)

在标头 <algorithm> 定义

includes

当一个序列是另一个的子序列时返回 true (函数模板)

ranges::includes (C++20)

当一个序列是另一个的子序列时返回 true (算法函数对象)

set union

计算两个集合的并集(函数模板)

ranges::set_union (C++20)

计算两个集合的并集(算法函数对象)

set_intersection

计算两个集合的交集(函数模板)

ranges::set_intersection (C++20)

计算两个集合的交集(算法函数对象)

set_difference

计算两个集合的差集(函数模板)

ranges::set_difference (C++20)

计算两个集合的差集(算法函数对象)

set_symmetric_difference

计算两个集合的对称差(函数模板)

ranges::set_symmetric_difference (C++20)

计算两个集合的对称差(算法函数对象)

归并操作(在已排序范围上)

在标头 <algorithm> 定义

merge

合并两个有序范围 (函数模板)

ranges::merge (C++20)

合并两个有序范围 (算法函数对象)

inplace_merge

就地合并两个有序范围 (函数模板)

ranges::inplace_merge (C++20)

就地合并两个有序范围 (算法函数对象)

堆操作

(C++20前)随机访问范围 [first, last) 在满足以下条件时是一个关于比较器 comp的堆:对于(0, last - first)中的所有整数 i, bool(comp(first[(i - 1)/ 2], first[i]))都是 false。

在标头 <algorithm> 定义

push_heap

添加元素到最大堆(函数模板)

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

添加元素到最大堆(算法函数对象)

pop_heap

移除最大堆中最大元 (函数模板)

ranges::pop_heap (C++20)

移除最大堆中最大元 (算法函数对象)

make_heap

从元素范围创建最大堆(函数模板)

ranges::make_heap (C++20)

从元素范围创建最大堆(算法函数对象)

sort_heap

将最大堆变成按升序排序的元素范围 (函数模板)

ranges::sort_heap (C++20)

将最大堆变成按升序排序的元素范围 (算法函数对象)

is heap

检查给定范围是否为最大堆(函数模板)

ranges::is_heap (C++20)

检查给定范围是否为最大堆(算法函数对象)

 $is_heap_until(C++11)$

查找能成为最大堆的最大子范围 (函数模板)

ranges::is heap until (C++20)

查找能成为最大堆的最大子范围 (算法函数对象)

最小/最大操作

在标头 <algorithm> 定义

max

返回给定值中较大者(函数模板)

ranges::max (C++20)

返回给定值中较大者(算法函数对象)

max_element

返回范围中最大元 (函数模板)

ranges::max_element (C++20)

返回范围中最大元 (算法函数对象)

min

返回给定值中较小者(函数模板)

ranges::min (C++20)

返回给定值中较小者 (算法函数对象)

min element

返回范围中最小元 (函数模板)

ranges::min_element (C++20)

返回范围中最小元 (算法函数对象)

minmax(C++11)

返回两个元素间的较小者和较大者(函数模板)

ranges::minmax (C++20)

返回两个元素间的较小者和较大者(算法函数对象)

 $minmax_element (C++11)$

返回范围中的最小元和最大元 (函数模板)

ranges::minmax_element (C++20)

返回范围中的最小元和最大元 (算法函数对象)

clamp (C++17)

在一对边界值下夹逼一个值(函数模板)

ranges::clamp (C++20)

在一对边界值下夹逼一个值(算法函数对象)

字典序比较操作

在标头 <algorithm> 定义

lexicographical compare

当一个范围字典序小于另一个时返回 true (函数模板)

ranges::lexicographical_compare (C++20)

当一个范围字典序小于另一个时返回 true (算法函数对象)

 $lexicographical_compare_three_way (C++20)$

三路比较两个范围 (函数模板)

排列操作

在标头 <algorithm> 定义

next_permutation

生成元素范围的下一个字典序更大的排列 (函数模板)

ranges::next_permutation (C++20)

生成元素范围的下一个字典序更大的排列 (算法函数对象)

prev permutation

生成元素范围的下一个字典序更小的排列 (函数模板)

ranges::prev_permutation (C++20)

生成元素范围的下一个字典序更小的排列(算法函数对象)

 $is_permutation (C++11)$

判断一个序列是否为另一个序列的排列 (函数模板)

ranges::is_permutation (C++20)

判断一个序列是否为另一个序列的排列(算法函数对象)

数值运算

在标头 < numeric> 定义

iota (C++11)

从初始值开始连续递增填充范围 (函数模板)

ranges::iota (C++23)

从初始值开始连续递增填充范围 (算法函数对象)

accumulate

求和或折叠范围中元素 (函数模板)

inner_product

计算两个范围中元素的内积 (函数模板)

adjacent_difference

计算范围中相邻元素的差 (函数模板)

partial_sum

计算范围中元素的部分和 (函数模板)

reduce (C++17)

类似 std::accumulate, 但不依序执行 (函数模板)

 $exclusive_scan(C++17)$

类似 std::partial_sum, 第 i 个和中排除第 i 个输入 (函数模板)

 $inclusive_scan(C++17)$

类似 std::partial_sum, 第 i 个和中包含第 i 个输入 (函数模板)

transform reduce (C++17)

应用可调用对象,然后乱序规约(函数模板)

 $transform_exclusive_scan(C++17)$

应用可调用对象,然后计算排除扫描(函数模板)

 $transform_inclusive_scan(C++17)$

应用可调用对象,然后计算包含扫描(函数模板)