# Template

# Billy Wang

# 2025 年 9 月 4 日

# 目录

1	写在	前面 3	ß
	1.1	基础模版 3	3
	1.2	vimrc	3
2	数据	<b>结构</b>	1
	2.1	zkw 线段树	1
	2.2	珂朵莉树	1
	2.3	FHQ-Treap	5
	2.4	并查集	3
	2.5	ST 表	3
	2.6	树状数组 6	3
	2.7	线段树	3
3	数学	$\epsilon$	3
	3.1	快速幂	3
	3.2	高斯消元 6	3
	3.3	筛法	3
		3.3.1 埃式筛	3
		3.3.2 线性筛	3
	3.4	类欧几里得 8	3
	3.5	递推组合数 8	3
	3.6	矩阵快速幂	3
4	图论	8	3
	4.1	倍增	3
	4.2	网络流	3
		4.2.1 最大流	3
		4.2.2 费用流	)
	4.3	二分图最大匹配	2
	4.4	Tarjan 强连通分量缩点 13	3

	4.5	树直径	14
	4.6	树重心	14
	4.7	树链剖分	14
	4.8	最短路	14
		4.8.1 Floyd (最小环)	14
		4.8.2 Spfa (判负环)	14
		4.8.3 Dijkstra	14
	4.9	拓扑排序	14
	4.10	最小生成树	14
	4.11	欧拉路径/回路	14
	4.12	01 图黑白染色	14
5	字符	: :串	14
	5.1	KMP	14
	5.2	Trie 树	14
6	STL		14
	6.1	算法库	14

## 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
21 // 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){
       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
12
       REP(i, 0, SP) if(t&(1<<i)) x=pa[x][i];</pre>
       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
       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
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
                             inq[e.to] = true;
47
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)

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)

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

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)

 $shift_left(C++20)$ 

 $\verb|shift_right| (C++20)$ 

迁移范围中元素 (函数模板)

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

 $ranges::shift\_right (C++23)$ 

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)

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

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)