STL 应用实例

模板

```
STL=Standard Template Library,标准模板库.
```

```
什么是模板 (template)?
```

当函数参数的类型不确定时,可以声明 template<class/typename T> ,用 T 指代这个不确定的类型。

调用函数时,编译器会自动将 T 替换为参数的类型。

```
template<typename T> //T即不确定的类型
T min(T x,T y){
    return (x<y)?x:y;
}
//这个 min 函数就可以同时用于 float/double/int/long long
```

同样地,模板也可以用于定义结构体:

```
template<class T1,class T2> //T即不确定的类型
struct pair{
    T1 first;
    T2 second;
};
pair<int,string> pis;
//pis.first 是 int 型的,而pis.second 是 string 型的。
```

迭代器

传统数组使用指针访问地址,而 STL 容器使用迭代器, 功能是一样的。

使用 container<Type>::iterator 声明一个迭代器。

C++11 中也可以使用 auto 自动判别类型。

迭代器分为单向移动迭代器、双向移动迭代器、随机访问迭代器。

vector 的迭代器是第三种,map/list/set 的为第二种。

随机迭代器可以加减常数进行移动,也可以比较大小、做差。

双向移动迭代器只能加减1,判断相等。

单向移动迭代器只能加或减1 (只包括一种), 判断相等。

常见应用:

- 遍历容器: for(map<int>::iterator it=mp.begin();it!=mp.end();++it)
 使用迭代器访问 map/set 即可从小到大遍历。
- 减小常数: auto it=mp[key];

若连续多次使用 $\mathsf{mp}[\mathsf{key}]$,访问迭代器每次是 O(1) 的,而直接访问 $\mathsf{mp}[\mathsf{key}]$ 是 $O(\log n)$ 的。

注意: 所有容器的 end() 函数返回值均为其最后一个元素 之后 的地址。

STL 函数

STL 中的函数需要的区间基本都是左闭右开的。

原因: 迭代器并不一定能比较大小,左闭右开可以写出循环: for(it=begin;it!=end;++it)

sort

应该都会用,使用 快排+插入排序+堆排序 ,保证最坏复杂度是 $O(n \log n)$ 的。

要保证相等的元素按原来顺序放置,应使用 stable_sort ,用法与复杂度均相同。

lower_bound/upper_bound

在一个递增数组中二分查找不小于某数的第一个/最后一个数。复杂度 $O(\log n)$

unique

删除有序数组中重复的部分,并返回新的 end。

示例:基于 STL 的离散化。

```
int v[N],id[N];
void Discretization(){
    for(int i=1;i<=n;++i)
        id[i]=v[i];
    sort(id+1,id+n+1);
    int *tail=unique(id+1,id+n+1);
    for(int i=1;i<=n;++i)
        v[i]=lower_bound(id+1,tail,v[i])-id;
}</pre>
```

nth element

在乱序数组中查找第 k 大的数 x ,并将其置于第 k 位,并保证其前面的数小于 x ,后面的数大于 x

next_permutation

生成按字典序的下一个全排列。

random_shuffle

随机打乱数组。

STL 容器

不推荐使用: deque (占空间奇大还不释放, 经常MLE) , stack/list (直接数组写就很简单)

参数传输:容器作为函数参数时,应当使用引用,即 container<type>& name ,否则传参会产生 O(n) 的时间开销。

string

理论上也是 STL 容器,其实内置了很多函数。

可以直接比较(字典序)、拼接(+/+=)、输入、输出,不多赘述。

注意比较是 O(m) 的,也就是说 set<string> 复杂度可能变成 $O(m \log n)$ 。

有 string 作参数的函数通常也可以用 char* 作参数。

下面提到的"第 n 个字符"均为从 0 编号。

- bool empty(void):返回字符串是否非空。
- unsigned int size(void):返回字符串大小。
- void clear(void): 清空。
- iterator begin(void):返回指向第一个字符的迭代器。
- iterator end(void):返回指向最后一个字符之后的迭代器(即左闭右开)。
- char front/back(void):返回第一个/最后一个字符。

易混: begin(),end() 是首尾迭代器, front(),back() 是首尾元素值。

其实还有 rbegin(), rend(), 容易 CE, 也并不必需。

以上几个函数大部分 STL 容器均具有。

- Type at(int): 相当于 a[int], 但会在越界时自动 RE, 可用于调代码。
- unsigned int length(void):返回字符串长度,与 size()的值精确一致。
- [int find(char/string,int n): 从第 n 位开始向后查找一个字符或字符串(默认从头), rfind 为向前查找。
- string& replace(int n,int len,string str): 从第 n 位开始的 len 个字符替换为 str。
- [string substr(int n,int len]: 返回从第 n 位开始截取 len 位的子串。
- void push_back(char): 向串后连接一个字符 c, 相当于 s+=c 。

下面的不常用,只做了解。

- int compare(string str) : 将字符串与 str 比较, 大于返回 1, 小于返回 -1, 等于返回 0.
- string& insert(int n, string/char) : 向第 n 个字符后插入字符串或单个字符。
- string& erase(int n, int num): 删除第 n 位开始的 num 个字符(默认全部删除)。 注意上面两个函数有返回值。
- char* c_str(void): 返回指向字符串开头的字符指针 (即传统字符数组)。 **此函数一般不应使 用**。

vector

支持操作: at,empty,clear,size,push_back,front,back,begin,end,同 string.

- iterator insert(iterator, Type) : 向指定位置 **前** 插入元素。O(n) (与插入位置有关),返回一个指向该元素的迭代器。
- iterator erase(iterator):删除指定位置的元素。O(n) (与删除位置有关),返回一个指向被删除元素后一个元素的迭代器。

虽然这两个是O(n),但是常数极小(尤其是O2以后),于是诞生了vector假平衡树

所以遇到某些题拿 vector 硬做说不定有不错的分。

注意 erase(it) 后 it 会失效,不能再使用。

- void resize(int n,Type ele): 大小改变为 n, 缩小则删除多余部分, 扩大则以 ele (不填则为默认值) 填充新增部分。
- void assign(int n, Type ele): 将容器内容改为 n 个 ele。

无 O2 下 vector 效率为普通数组的 0.7 倍 , 应根据实际需要使用,避免滥用。

有 O2 时 vector 效率玄学,吊打数组可能性微存,但不建议赌。

pair

严格来说,这个不是容器。

就是一个简简单单的二元组,pair<type1,type2> 即可定义,内含 first , second 两个成员。(参考第一部分的例子)

自带一个比较函数, 先比较 first, 再比较 second.

可以使用 make_pair(x,y) 构造一个 pair。

建议使用时定义一些宏以方便使用(取决于实际使用次数)。

eg. typedef pii pair<int,int> (#define make_pair mp

和自己定义结构体没啥区别,因为自带比较函数有时候还算方便。

queue/priority_queue/stack

这三个容器比较特殊,其本身并不存放元素。元素实际存放在一个底层容器中(默认为 vector),它们只是提供一些操作。

它们并没有迭代器,不能直接访问/遍历(因为要保证内部元素的有序性)。

它们没有什么操作,大伙用的几乎就是全部了。

应用:基于 STL 的dijkstra: (其实就是比较常规的写法)

```
typedef pair<int,int> pii;
vector<pii> edge[N];
priority_queue<pii,vector<pii>,greater<pii> > q;
/*
*某些版本的编译器会将vector<vector<int>>之类的模板的最后两个尖括号
*识别为 >> (右移运算),现在基本没有这个问题了,但仍建议加空格分开。
*/
void dijkstra(int s){
   vector<int> dis(N,0x3f3f3f3f3f);
   vector<bool> vis(N,0);
   dis[s]=0;
   q.push(make_pair(0,s));
   int h=0;
   while(!q.empty()){
       h=q.top().second;
       q.pop();
       if(vis[h])continue;
       vis[h]=1;
       //auto 遍历语法需要 C++11
```

```
for(auto e:edge[h])
    if(dis[h]+e.second<dis[e.first]){
        dis[e.first]=dis[h]+e.second;
        q.push(make_pair(dis[e.first],e.first));
    }
}</pre>
```

map/multimap

内置了一颗红黑树,因为过度封装,仅支持一部分平衡树操作(查找,插入,删除),复杂度与红 黑树相同。

使用 map<type1,type2> mp定义,相当于离散数组,下标可以是任何玩意,直接使用 mp[key] 修改/查询 key 对应的值。

mp[key]=value 中 key 称为键值。

- 访问 mp[key]: $O(\log n)$
 - 注意,若 mp 如果没有 key 键值,它会自动插入一个。如果你询问的键值不一定存在,查询后你的 map 可能会莫名其妙多一个值。
- iterator find(type1 key) : 返回一个迭代器,指向 pair<key,value>,不存在则返回 end() 。 $O(\log n)$
- pair<iterator,bool> insert(pair<type1,type2>):即 mp[key]=value。
- void erase(iterator beg,iterator ed): 删除 [beg,ed) 间的元素。
- void erase(iterator it): 删除 it 指向的元素。
- iterator lower_bound/upper_bound(type1 key) : 含义同原函数。
- 遍历时键值递增。 (二叉平衡搜索树基本特性)

map 效率其实还不错, 会额外占用一些空间。

multimap 允许重复值 这对map有任何意义吗 ,map不允许。

应用: 计数居多, 少数情况作为数组使用。

eg. 给出一长度为 n 的数组 a_n ,求满足 $a_i+a_j=K$,(i
eq j) 的无序数对 (i,j) 对数: $O(n\log n)$

```
map<int,int> cnt;
long long match(vector<int>& a,int K){
    long long ans=0;
    for(auto x:a){
        ans+=cnt[K-x];
        cnt[x]++;
    }
    return ans;
}
```

unordered_map

好像是 C++11 的东西, 最近 NOIP 都开 C++11 了, 应该能用了。

和 map 几乎一模一样,变成基于 hash 实现,复杂度全部变为期望 O(1) ,和运气有关 。

内部元素无序(因此叫 unordered), 也就是不能按键值递增遍历了。

自己写一个也不难,但 hash 函数选的不好的话也不快。

因为是hash,所以可以被卡到 O(n) ,请仅在数据规模超过 $O(\log n)$ 承受范围时使用。

set/multiset

功能比 map 更简单一些,只存储值并计数,也是红黑树实现。

定义: set<type> s;

同样地, set中元素不重复, multiset元素可重复。

函数和 map 基本一样,但不支持下标访问。

为保证有序, map 和 set 中的元素都不能通过迭代器修改,如果使用结构体,需要某个值可修改, 需用 mutable 修饰。

应用:

• eg1. 查找两数列中的重复值: $O(n \log n)$

```
long long match(vector<int>& x,vector<int>& y){
    multiset<int> s;
    long long ans=0;
    for(auto i:x)
        s.insert(i);
    for(auto j:y)
        ans+=s.count(j);
    return ans;
}
```

• 珂朵莉树 (ODT)

堪称是 STL 最综合的应用之一。

维护区间操作。需数据随机,支持区间赋值(且该操作必须占相当比例)、区间修改、区间查询 (几乎支持任何你能想到的查询)。

本质是用将区间分成相同值的若干段,用 set 存储。

这个东西用处不大,但能加深你对 set 的理解。

。 区间的表示:

```
struct node{
   int l,r;//左右端点
   mutable long long v;//区间值,可修改。
   node(int l,int r=-1,ll v=0):l(l),r(r),v(v){}
   bool operator < (const node& p)const{return l<p.l;}
   //按左端点排序。
}
set<node> s;
typedef set<node>::iterator iter;
```

。 区间分裂:将区间 [l,r] 从 pos 处断为 [l,pos)、[pos,r]。

```
iter split(int pos){
    iter mid=t.lower_bound(node(pos));//找到pos所在区间
    if(mid!=t.end()&&mid->l==pos)return mid;//pos不存在或在区间左端点不需分裂
    --mid;
    int l=mid->l,r=mid->r;
    ll v=mid->v;
    t.erase(mid);//删除原区间[1,r]
    t.insert(node(l,pos-1,v));//插入[1,pos)
    return t.insert(node(pos,r,v)).first;//插入[pos,r],返回pos所在的新区
间。
}
```

 \circ 区间赋值: 先将 I 和 r+1 处断开,然后删除 [l,r] 中的小区间,插入一个值为 v 的新区间。

```
void assign(int l,int r,ll x){
  iter end=split(r+1),begin=split(l);//先断r+1,否则求end时begin会失效。
  t.erase(begin,end);//erase可以删除begin到end的所有区间
  t.insert(node(l,r,x));
}
```

 \circ 区间查询: 先将 I 和 r+1 处断开,然后迭代器遍历 [l,r] 中的小区间,依次查询。

```
//查询[1,r]内每个数的k次方求和。
ll sum(int l,int r,int x,int p){
    ll ans=0;
    iter end=split(r+1),begin=split(l);
    for(iter it=begin;it!=end;++it)//迭代器遍历
        ans=(ans+1ll*(it->r-it->l+1)*fpow(it->v,x,p))%p;
    return ans;
}
```

。 区间修改: 同理

```
//区间加常数。
void add(int l,int r,int x){
   iter end=split(r+1),begin=split(l);
   for(iter it=begin;it!=end;++it)
        it->v+=x;
}
```

○ 区间第 k 大:将区间内的数放到vector内,排序,查找第 k 大。

```
ll kth(int l,int r,int x){
   vector<pair<ll,int> > v;
   iter end=split(r+1),begin=split(l);
   v.clear();
   for(iter it=begin;it!=end;++it)
        v.push_back(pair<ll,int>(it->v,it->r-it->l+1));
   sort(v.begin(),v.end());
   for(vector<pair<ll,int> >::iterator it=v.begin();it!=v.end();++it){
        x-=it->second;
        if(x<=0)return it->first;
   }
   return -1;
}
```

bitset

其实 C++ 还有更强大的 pb_ds 库,提供可并堆,多种高度扩展的平衡树,可持久化数组等高级数据结构,但使用相当复杂,竞赛也不允许使用,就不讲了。