STL容器与算法应用

Cu_OH_2

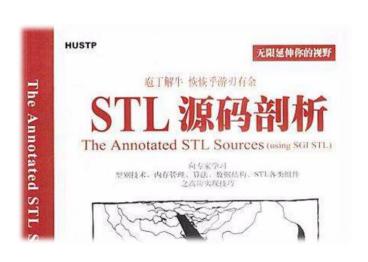
STL简介

·全称:标准模板库(由编译器实现于头文件中,命名空间 std)

·六大组件: 容器/算法/迭代器/仿函数/配接器/配置器

·泛型编程: 将数据结构、算法和数据类型分离

·作用:降低代码量/提高可读性



侯捷《STL源码剖析》

STL简介

·容器: 封装了数据结构的模板类

std::vector/std::deque/std::set/std::map/...

·算法: 通过迭代器操作数据结构的函数

std::upper bound()/std::sort()/std::nth element()/...

· 迭代器: 容器与算法之间的接口

std::vector<int>::iterator/std::set<int>::iterator/...

迭代器 iterator

- ·行为类似指针(元素巡访、内容提领、成员访问)
- ·规则: 前闭后开 [begin, end)
 - 便于简化循环书写 for (auto it=begin; it!=end; it++)
 - 便于统计区间长度 length = end begin
 - 便于表示区间分割 [begin, mid) + [mid, end)

-

·每个容器都有自己的专属迭代器类型

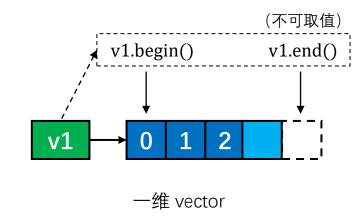
```
set<string>::iterator it = st.begin(); // 一般用 auto [C++11] it++; // 元素巡访 cout << *it << '\n'; // 内容提领 cout << it->size() << '\n'; // 成员访问
```

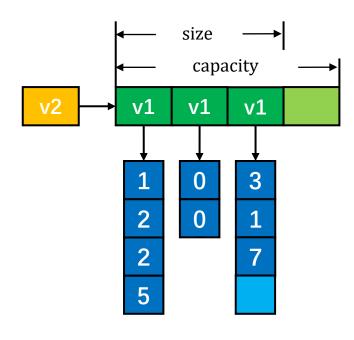
vector

- ·线性连续空间("动态数组")
- ·大小动态变化/支持随机访问
- · capacity/size
- ·典型应用: 邻接表

```
vector<int> vec0; // 创建空 vector
vector<int> vec1(100, 6); // 用 6 初始化所有元素
vector<vector<int>> vec2(n, vector<int>(m)); // n*m 的二维 vector
vec1[0] = vec2[x][y]; // 访问和赋值
vec1.push_back(1); // 在尾部插入元素
vec2.pop_back(); // 删除尾部元素
cout << vec1.size() << '\n'; // 大小
vec1.clear(); // 清空
```

使用例





二维 vector

vector

·常用操作

- push_back(): 尾部插入,均摊 O(1)

- pop_back(): 尾部删除, O(1)

- operator[](): 随机访问, O(1)

- insert()/erase(): 插入/删除, O(n)

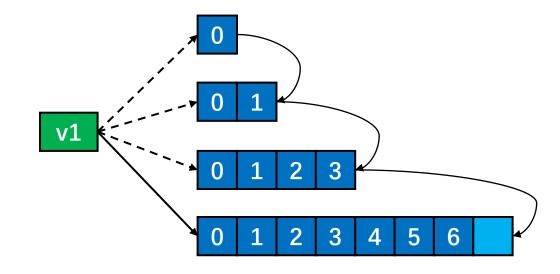
- clear(): 清空, O(n)

- resize(): 更改 size

- size(): 返回 size

- begin()/end(): 返回首尾迭代器

-



假设插入了n个元素,此时 capacity 为c.则c < 2n.

总共使用的空间数 $c + \frac{c}{2} + \frac{c}{4} + \frac{c}{8} + \dots + 1 < 2c < 4n \in O(n)$.

每块空间最多仅在开辟/插入/复制/释放时分别使用一次,

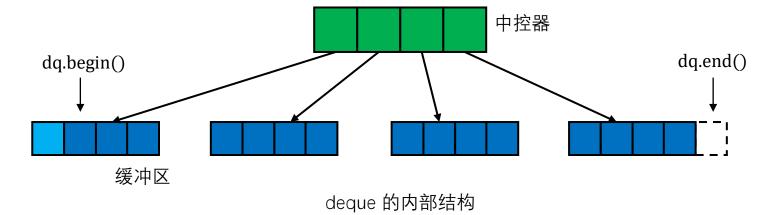
因此总时间 O(n), 均摊 O(1).

deque

- ·分段连续空间(双端队列)
- · 支持头尾插入删除
- ·逻辑上"整体连续"
- ·功能自由度高
- · 支持下标访问(效率略低)

```
deque<int> dq;
dq.push_front(1);
dq.push_back(2);
dq.pop_front();
cout << dq[0] << '\n';
cout << dq.back() << '\n';</pre>
```

使用例



deque

·常用操作

```
- push_front()/push_back(): 头/尾插入,均摊 0(1)
```

- pop_front()/pop_back(): 头/尾删除, O(1)

- operator[](): 随机访问, O(1)

- clear(): 清空, O(n)

- front()/back(): 返回头部/尾部元素

- size(): 返回元素个数

-

```
using 11 = long long;
struct Node
{
    ll key, id;
};
```

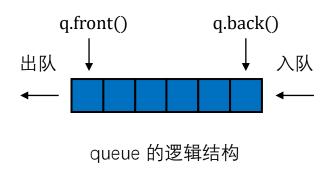
```
vector<deque<Node>>> dq(w[i]);
auto key = [&](int j) { return dp[j] - j / w[i] * v[i]; };
auto join = [&](int j)
{
    auto& q = dq[j % w[i]];
    while (q.size() && key(j) >= q.back().key) q.pop_back();
    q.push_back({ key(j),j });
    return;
};
for (int j = m; j >= max(0ll, m - k[i] * w[i]); --j) join(j);
for (int j = m; j >= w[i]; --j)
{
    auto& q = dq[j % w[i]];
    while (q.size() && q.front().id >= j) q.pop_front();
    if (j - k[i] * w[i] >= 0) join(j - k[i] * w[i]);
    dp[j] = max(dp[j], q.front().key + j / w[i] * v[i]);
}
```

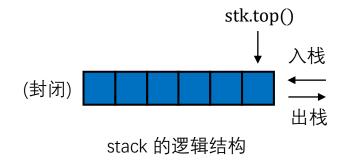
queue/stack

- ·基于 deque 的容器配接器
- ·功能是 deque 的子集
- ·限制了下标访问和部分头尾操作
- ·不允许遍历,没有迭代器

·queue:先进先出的线性结构(队列)

·stack: 后进先出的线性结构(栈)





queue

·常用操作

- push(): 尾部插入

- pop(): 头部删除

- front()/back(): 返回头部/尾部元素

- size(): 返回元素个数

-

·典型应用: BFS

stack

·常用操作

- push(): 尾部插入

- pop(): 尾部删除

- top(): 返回尾部元素

- size(): 返回元素个数

-

·典型应用: 单调栈

priority_queue

- ·二叉堆实现的优先队列
- ·对于原生数据类型, 默认大者优先
- · 支持自定义比较方法
- ・常用操作
 - push():插入,O(logn)
 - pop(): 删除, O(logn)
 - -top(): 返回堆顶(最值)
 - size(): 返回元素个数

-

·典型应用: 优化 Dijkstra 算法

```
struct T
{
    int x;
    bool operator<(const T& rhs) const { return x < rhs.x; }
};</pre>
```

重载比较运算符 operator<

```
auto cmp1 = [&](const T& lhs, const T& rhs) { return lhs.x < rhs.x; };

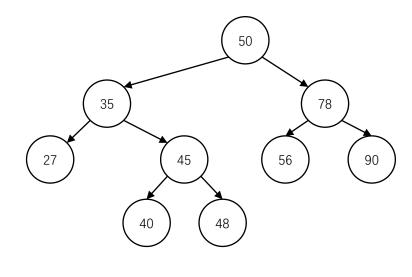
bool cmp2(const T& lhs, const T& rhs) { return lhs.x < rhs.x; }

priority_queue<int> pq1; // 大数优先(大根堆)
priority_queue<int, vector<int>, greater<int>> pq2; // 小数优先(小根堆)
priority_queue<T, vector<T>, decltype(cmp1)> pq3(cmp1); // lambda函数
priority_queue<T, vector<T>, decltype(&cmp2)> pq4(cmp2); // 普通函数
```

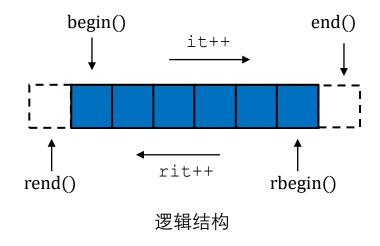
不同比较方式的 priority_queue 对象的定义 (decltype为类型推导[C++11])

set/map

- ·红黑树(有序集合/有序映射)
- ·键值 key(不可修改)/实值 value(可修改)
- ·键值必须可比较
- ·不存在两个键值相等的结点
- ·支持自定义比较方法
- ·迭代器分为正向和反向
- · multiset/multimap



二叉搜索树



set/multiset/map

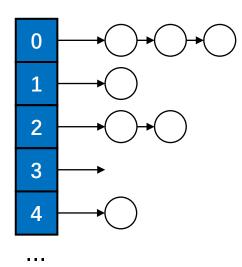
·常用操作

- insert(): 插入结点(自动去重), O(logn)
- erase(): 根据值或结点删除结点, O(logn)
- count():根据值统计结点个数,O(logn)
- find(): 搜索结点, 返回迭代器, O(logn)
- clear(): 清除所有结点
- size():返回结点个数
- begin()/end()/rbegin()/rend():返回正反首尾迭代器
- lower_bound()/upper_bound(): 二分查找, O(logn)
- operator[]() (map): 取键值对应的实值(如果不存在将会创建结点), O(logn)

unordered_set/unordered_map [C++11]

- ·哈希表 (无序集合/无序映射)
- ·哈希函数
- ·生日悖论与哈希冲突
- ・解决冲突:开链法
- ·减少冲突: 预设质数作为表大小

```
struct CustomHash
{
    static uint64_t splitmix64(uint64_t x)
    {
        x += 0x9e3779b97f4a7c15;
        x = (x ^ (x >> 30)) * 0xbf58476d1ce4e5b9;
        x = (x ^ (x >> 27)) * 0x94d049bb133111eb;
        return x ^ (x >> 31);
    }
    size_t operator()(uint64_t x) const
    {
        static const uint64_t FIXED_RANDOM = chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count();
        return splitmix64(x + FIXED_RANDOM);
    }
};
```



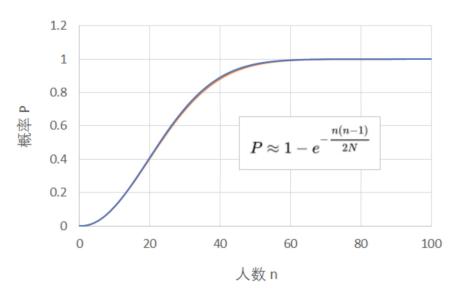
开链法哈希表

哈希函数 数据 → → 索引

生日悖论

- ·在不少于23个人中至少有两人生日相同的概率大于50%
- ·大小为 N 的哈希表,填入 n 个数,碰撞概率为 $1-e^{-\frac{n(n-1)}{2N}}$
- ·通常在 $n \in \Theta(\sqrt{N})$ 时,哈希冲突带来的常数不可忽略

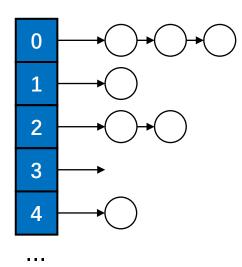
有两人生日相同的概率



unordered_set/unordered_map [C++11]

- ·哈希表 (无序集合/无序映射)
- ·哈希函数
- ·生日悖论与哈希冲突
- ・解决冲突:开链法
- ·减少冲突: 预设质数作为表大小

```
struct CustomHash
{
    static uint64_t splitmix64(uint64_t x)
    {
        x += 0x9e3779b97f4a7c15;
        x = (x ^ (x >> 30)) * 0xbf58476d1ce4e5b9;
        x = (x ^ (x >> 27)) * 0x94d049bb133111eb;
        return x ^ (x >> 31);
    }
    size_t operator()(uint64_t x) const
    {
        static const uint64_t FIXED_RANDOM = chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count();
        return splitmix64(x + FIXED_RANDOM);
    }
};
```



开链法哈希表

哈希函数 数据 → → 索引

unordered_set/unordered_map

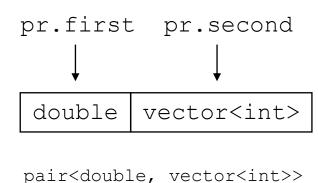
·常用操作

- insert(): 插入结点(自动去重), O(1)
- erase(): 根据值或结点删除结点, O(1)
- count(): 根据值统计结点个数, O(1)
- find(): 搜索结点,返回迭代器, O(1)
- clear(): 清除所有结点
- size():返回结点个数
- operator[]() (unordered_map): 取键值对应的实值(如果不存在将会创建结点), O(1)

注意: 常数过大时有可能比 O(log) 还慢!

pair

- ·任意两种数据类型的组合
- ·自带比较函数
- · make_pair()
- ·map 中的每个结点都是 pair



```
pair<int, int> pr = { 1, 2 };
// pair<int, int> pr = make_pair(1, 2);
map<string, int> mp;
for (auto pr : mp)
{
    cout << pr.first << '\n'; // string
    cout << pr.second << '\n'; // int
}</pre>
```

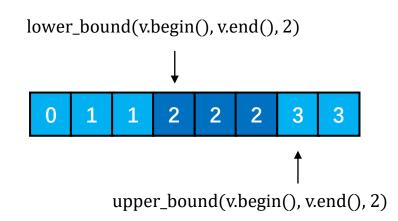
sort()

- ·排序策略
 - 数据量大时采用**快速排序**
 - 分段后对较小段采用插入排序
 - 递归层次过深时采用**堆排序**
- ·效率较高:时间复杂度 O(nlogn)
- ·默认升序
- ·支持自定义比较方法
 - 重载比较运算符
 - 传入函数/仿函数/lambda函数

```
int a[4] = { 2, 1, 3, 4 };
sort(a, a + 4);
sort(a + 1, a + 3, greater<int>());
vector<int> v = { 8, 6, 4 };
sort(v.begin(), v.end());
sort(v.begin(), v.end(), [](int x, int y) { return (x & 1) > (y & 1); });
```

lower_bound()/upper_bound()

- ·二分序列查找元素,O(logn)
- ·前提: 序列有序
- ·"下界": 第一个大于等于指定值的位置
- ·"上界": 第一个大于指定值的位置
- ·符合"**前闭后开**"原则



其他

- · max_element()/min_element()
- · fill()
- · reverse()
- · min()/max()

```
vector<int> v = { 3, 1, 4, 1, 5, 9, 2, 6 };
*max_element(v.begin(), v.end()); // 9
*min_element(v.begin(), v.end()); // 1
count(v.begin(), v.end(), 1); // 2
fill(v.begin(), v.end(), 0);
reverse(v.begin(), v.end());
min(1, 2); // 1
max({ 6, 5, 4, 7, 2 }); // 7
```

例题

· priority_queue/multiset

2558. 从数量最多的堆取走礼物 - 力扣(LeetCode)

 \cdot unordered_map

1. 两数之和 - 力扣 (LeetCode)

· sort()

1465. 切割后面积最大的蛋糕 - 力扣 (LeetCode)

· lower_bound()/upper_bound()

34. 在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置 - 力扣 (LeetCode)

谢谢观看

Cu_OH_2