#### Lesson3

#### 哈希表

作用

- 把一个较大的数据空间映射到较小的数据空间(例如: 0~10^9 -> 0~10^5)。
- 离散化是特殊的哈希方式。
- 平均时间复杂为O(1)

哈希函数的写法

• 取模: x mod b (b一般取为质数,且里2的整次幂尽可能远) 导致冲突的存在

存储结构(处理冲突方式的不同)

- 开放寻址法
  - 。 一维数组存储,不使用链表,经验上开到题目数据范围的2-3倍且为质数,从而降低冲突概率
  - 操作:添加,查找,删除

```
1 #include <iostream>
2 #include <cstring>
3
4 using namespace std;
6
   const int N = 200003, null = 0x3f3f3f3f;
7
8
   int h[N];
9
10 //当x存在时返回x存储的位置,不存在时返回应该存储的位置
11
   int find(int x) {
      int k = (x\%N+N)\%N;
12
13
14
       while (h[k]!=null && h[k]!=x) {
15
         k++;
          if (k == N) k = 0;
16
17
18
19
       return k;
20 }
21
22 int main(void) {
23
       // for (int i=200000; ; i++) {
       // bool flag = true;
24
25
       // for (int j=2; j*j<=i; j++)
26
       // if (i%j == 0) {
27
       //
                    flag = false;
28
       //
                     break;
       // }
29
30
       // if (flag) {
           cout << i << endl;
break;</pre>
31
       //
      //
32
                 break;
      // }
33
34
       // }
35
       int n;
36
37
       scanf("%d", &n);
38
39
       memset(h, 0x3f, sizeof h);
40
       while (n--) {
41
42
           int x;
43
           char op[2];
44
           scanf("%s%d", op, &x);
45
46
           if (*op == 'I') h[find(x)] = x;
47
           else {
48
              if (h[find(x)] == null) puts("No");
49
              else puts("Yes");
50
           }
51
       }
52
53
       return 0;
54 }
55
```

- 拉链 (单链表) 法
  - 。 期望算法,平均情况下链的长度为1,所以时间复杂度为O(1)
  - 。 操作:添加,查找 (算法题意义下) ,删除 (通过bool数组打删除标记,不是真正删除)

```
1 #include <iostream>
    #include <cstring>
 3
    using namespace std;
 6
    const int N = 100003;
 7
    int h[N], e[N], ne[N], idx;
 8
 9
    void insert(int x) {
10
        int k = (x%N+N)%N; //哈希函数,使x映射到[0, N-1]的位置
11
12
13
        e[idx] = x, ne[idx] = h[k], h[k] = idx++;
14
15
16
    bool find(int x) {
17
        int k = (x\%N+N)\%N;
18
19
        for (int i=h[k]; i!=-1; i=ne[i])
20
            if (e[i] == x)
21
               return true;
22
23
        return false;
24
    }
25
26
    int main(void) {
27
28
        //求出离100000最近的质数,冲突概率最小
        // for (int i=100000; ; i++) {
29
30
              bool flag = true;
        //
31
        //
              for (int j=2; j*j<=i; j++)
32
        //
                  if (i % j == 0) {
33
        //
                      flag = false;
34
        //
                      break;
35
                  }
36
37
        //
             if (flag) {
38
                  cout << i;</pre>
        //
39
        //
                   break;
40
        //
              }
41
        // }
42
43
        int n;
        scanf("%d", &n);
44
45
46
        //初始化h数组,使所有元素为-1
47
        memset(h, -1, sizeof h);
48
49
        while (n--) {
50
            int x;
51
            char op[2];
52
            scanf("%s%d", op, &x);
53
            if (*op == 'I') insert(x);
54
55
            else {
                if (find(x)) puts("Yes");
56
                else puts("No");
57
58
59
        }
60
61
        return 0;
62 }
```

## 字符串哈希 (字符串前缀哈希法)

字符串看成是P进制数, "ABCD" = (1234) c = (1[实际使用ASCII码] \* p^3 + 2 \* p^2 + 3 \* p^1 + 4 \* p^0) mod Q (取模映射到0~Q-1)

## 注意事项

- 不能映射到0,例如A->0,则AA->0,AA...->0,一般情况下映射空间从1开始
- 字符串哈希, 假定不存在冲突, 当p=131或者13331, Q=2^64时, 在一般情况下(99.99%)不会出现冲突
- 左边是高位,右边是低位
- 使用unsigned long long 存储所有哈希值,溢出则相当于 mod 2^64。

# 用处:

• 利用前缀哈希算出任意一个子串的哈希值

例如:通过 h[R] - h[L-1] \* p^((R-1)-(L-2)) = h[R] - h[L-1] \* p^(R-L+1) = h[L-R]

• 快速判断两个字符串是否相等

预处理: h[i] = h[i-1]\*p + str[i] (**下标需从1开始**)

```
#include <iostream>
1
2
   using namespace std;
4
   typedef unsigned long long ULL;
6
   const int N = 100010, P = 131;
7
8
9
   int n, m;
10 char str[N];
11
   ULL h[N], p[N];
12
13 ULL get(int 1, int r) {
14
        return h[r]-h[l-1]*p[r-l+1];
15
   }
16
17
    int main(void) {
        scanf("%d%d%s", &n, &m, str+1);
18
19
20
       p[0] = 1;
21
       for (int i=1; i<=n; i++) {
22
           p[i] = p[i-1]*P;
23
           h[i] = h[i-1]*P + str[i];
24
25
26
       while (m--) {
27
           int 11, r1, 12, r2;
           scanf("%d%d%d%d", &l1, &r1, &l2, &r2);
28
29
           if (get(11, r1) == get(12, r2)) puts("Yes");
30
31
            else puts("No");
32
       }
33
34
35
       return 0;
36 }
```

#### STL

系统为某一程序分配空间时,所需时间与空间大小无关,与申请次数有关

- pair<int, int> 存储一个二元组
  - o first:第一个元素
  - o second:第二个元素
  - 。 支持比较运算,以first为第一关键字,以second为第二关键字 (字典序)
- vector
  - 。 变长数组, 倍增的思想,
  - o size() 返回元素个数
  - o clea() 清空
  - empty() 返回是否为空 (queue无清空函数)
  - o front() / back()
  - push\_back() / pop\_back()
  - o begin() / end() 迭代器
  - 0 []
  - o erase ()
  - 。 支持比较运算, 按字典序
- string
  - 字符串, substr(), c\_str()
  - o size()/length() 字符串长度
  - o empty ()
  - o clear ()
- queue
  - 。 队列
  - o push(), 队尾插入一个元素
  - o front(), 返回队头元素

- 。 pop(), 弹出队头元素
- o back () 返回队尾元素
- o size ()
- o empty ()
- 。 没有clear () 函数
- priority\_queue
  - 。 优先队列(堆), 默认是大根堆
  - o push () 向堆中插入一个元素
  - o top ()返回堆顶元素
  - o pop () 弹出堆顶元素
  - 小根堆: priority\_queue<int, vector, greater> p;
- stack
  - 栈
  - o push () 向栈顶插入一个元素
  - 。 top () 返回栈顶元素
  - 。 pop () 弹出栈顶元素
  - 。 无clear ()
- deque (效率较低,比一般数组满上几倍)
  - o 双端队列 (加强版vector)
  - o size, empty (), clear
  - o front, back,
  - push\_back, pop\_back,
  - push\_front, pop\_front
  - [] 随机寻址
  - begin/end
- set, map, multiset, multimap, 基于平衡二叉树实现(红黑树),动态维护有序序列
  - set/multiset
    - insert() 插入一个数 O (1)
    - size () , empty () , clear ()
    - begin() / end() ++, 返回前驱和后继 , 时间复杂度是O(logn)
    - find () 查找一个数,不存在返回end迭代器
    - count ()返回某一个数的个数 (set0或者1, multiset有几个返回几个)
    - erase ()
      - (1) 输入一个数x,删除所有x O (k+logn) k是x的个数
      - (2) 输入一个迭代器,删除这个迭代器
    - lower\_bound() / upper\_bound()
      - lower\_bound(x) 返回大于等于x的最小的数的迭代器,不存在返回end()
      - upper\_bound(x) 返回大于x的最小的数的迭代器
  - map/multimap
    - insert() 插入的数是一个pair
    - erase() 输入的参数是pair或者迭代器
    - find ()
    - [] 随机索引 (时间复杂度是O(logn))
    - lower\_bound() / upper\_bound()
- unordered\_set, unordered\_map, unordered\_multiset, unordered\_multimap 哈希表
  - 。 和上面类似,增删改查的时间复杂度是O(1),
  - 缺点:不支持lower\_bound() / upper\_bound(),不支持迭代器的 ++, —
- bitset 压位
  - o bitset<100000> bs;
  - o ~, &, | , ^, >>, <<, ==, !=, [], count()返回有多少个1, any/none()
  - o any () 判断是否至少有一个1
  - o none () 判断是否全为0
  - o set() 把所有位置成1
  - o set(k, v) 把第k位变成v
  - o reset () 把所有位变成0
  - o flip () 等价于~
  - o flip (k) 把第k位取反
- list

```
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <algorithm>
#include <cstdio>
#include <vector>

using namespace std;

int main(void) {
vector<int> a(10, 3); //长度为10的vector,每个数都是3
}
```