

《第五次上机实验》解题报告

1. 重复计数

1.1 题目描述

分数 100

作者 谷方明

单位 吉林大学

在一个有限的正整数序列中，有些数会多次重复出现。请你统计每个数的出现次数，然后按数字在序列中第一次出现的位置顺序输出数及其次数。

输入格式:

第 1 行，1 个整数 N ，表示整数的个数，($1 \leq N \leq 50000$)。

第 2 行， N 个正整数，每个整数 x 都满足 $1 \leq x \leq 2000000000$ 。

输出格式:

若干行，每行两个用一个空格隔开的数，第一个是数列中出现的数，第二个是该数在序列中出现的次数。

1.2 思路

该题关键在于 1.保证输出顺序；2.统计每个数字的出现次数；
因此可以考虑使用 `multiset` 记录每个数据的次数，使用一个数组记录输入顺序；

1.3 代码:

```

#include<iostream>
#include<set>
inline int read() {
    int x = 0; int w = 1; register char c = getchar();
    for (; c ^ '-' && (c < '0' || c > '9'); c = getchar());
    if (c == '-') w = -1, c = getchar();
    for (; c >= '0' && c <= '9'; c = getchar()) x = (x << 3) + (x << 1) + c - '0';
    return x * w;
}
using namespace std;
const int maxn = 50005;
int dat[maxn], cnt[maxn];

int main() {
    multiset<int>ms;
    int n = 0, cnt=1, x;
    n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        x = read();
        if (ms.count(x) == 0) dat[cnt++] = x;
        ms.insert(x);
    }
    for (int i = 1; i < cnt; i++) {
        printf("%d %d", dat[i], (int)ms.count(dat[i]));
        if (i != cnt) printf("\n");
    }
}

```

2. 字符串的周期

2.1 题目描述

分数 100

作者 谷方明

单位 吉林大学

一个字符串可以看成由某个长度为 k 的前缀重复若干次得到，称 k 为该字符串的周期。

例如: "abababab" 以 2、4、8 为周期。

请计算一个字符串的最小周期。

输入格式:

输入包含多行。

每行包含一个字符串 s , s 至少 1 个字符，最多 1000000 个字符。

最后一行是一个点，表示输入结束，不必求解。

输入较大，建议使用 scanf。

输出格式:

多行，每行一个整数，对应每一行输入 s 的最小周期。

输入样例：

在这里给出一组输入。例如：

```
abcd
aaaa
ababab
```

.

输出样例：

在这里给出相应的输出。例如：

```
4
1
2
```

2.2 思路

使用 `next` 数组的方法大佬已详细给出，这里记录一种可以通过的朴素方法。

具体思路较直接：对一个长为 n 的字符串，从周期 $i=1$ 开始，将字符串划分为 n/i 个子串，用第一个子串分别与所有子串比较，直到比较成功,输出；

优化：当 $n\%i\neq 0$ 时，才进行比较，当 $i>\sqrt{n}$ 时停止比较；

2.3 代码

```

#include<iostream>
#include<string.h>

using namespace std;
const int maxl = 1e6 + 5;
char s[maxl];

inline bool cmps(char a1[], int s2, int len) {
    for (int i = 0, j = s2; i < len; i++, j++) {
        if (a1[i] != a1[j]) return false;
    }
    return true;
}

int main() {
    while (1) {
        fgets(s, maxl, stdin);
        char* find = strchr(s, '\n');
        if (find) *find = '\0';
        if (s[0] == '.' && strlen(s) == 1) break;
        int len = strlen(s);
        for (int i = 1; i <= len; i++) {
            if (len % i != 0) continue;
            int j = 0, flag = 1;
            for (; j < len; j += i) {
                if (cmps(s, j, i) == 0) { flag = 0; break; }
            }
            if (flag && j == len) {
                printf("%d\n", i); break;
            }
        }
    }
}

```

3.交换次数

3.1 题目描述

分数 100

作者 谷方明

单位 吉林大学

序列 A 中有 N 个整数。

求对 A 进行冒泡排序发生的元素交换次数。

输入格式:

第一行输入整数 $N(2 \leq N \leq 10^6)$ 。

接下来一行 N 个正整数数 $A[i] (1 \leq i \leq N, A[i] \leq 10^6)$ 。

输出格式:

一行，有一个整数，表示元素交换的次数。

输入样例:

在这里给出一组输入。例如：

4

2 4 3 1

输出样例:

在这里给出相应的输出。例如：

4

3.2 思路

归并排序求逆序对：在归并排序数组 a 的过程中，合并两个下标从 s 到 e 的相邻区间 $a1$ 、 $a2$ 时，当 $a[j] (j > mid)$ 并入新数组，整体减少的逆序对数量为 $a1$ 中剩余元素的数量；当合并完成，局部的逆序对数量为 0；

因此只需要在合并过程中，每当有 $a1(a2)$ 中元素并入新数组，就累加 $a2(a1)$ 的剩余元素数；

3.3 代码

```

#include<iostream>

inline int read() {
    int x = 0; int w = 1; register char c = getchar();
    for (; c != '-' && (c < '0' || c > '9'); c = getchar());
    if (c == '-') w = -1, c = getchar();
    for (; c >= '0' && c <= '9'; c = getchar()) x = (x << 3) + (x << 1) + c - '0';
    return x * w;
}

using namespace std;
const int maxn = 1e6 + 5;
int a[maxn];
long long cnt = 0;
void Merge(int* a, int* x, int t, int m, int n) { //t、m为第一个序列的头尾指针，n为第二个序列尾
    int f1 = t, f2 = m + 1, xp = t;
    while (f1 <= m && f2 <= n) {
        if (a[f1] <= a[f2]) {
            x[xp++] = a[f1++];
        }
        else {
            x[xp++] = a[f2++];
            cnt += (long long) m - f1 + 1; //加上前一个文件剩余的元素数
        }
    }
    while (f1 <= m) x[xp++] = a[f1++];
    while (f2 <= n) x[xp++] = a[f2++];
}

void MPass(int* a, int len, int L, int* x) { //将所有长度小于等于L的两两合并
    int i = 0;
    for (; i + L * 2 - 1 <= len; i += L * 2) { //每次将L*2长内的序列两两合并
        Merge(a, x, i, i + L - 1, i + 2 * L - 1);
    }
    if (i + L - 1 < len) {
        Merge(a, x, i, i + L - 1, len);
    }
    else {
        for (int j = i; j <= len; j++) x[j] = a[j];
    }
}

//归并排序
void MSort(int* a, const int len) {
    int* x = new int[len + 1];
    for (int i = 1; i <= len; i *= 2) {
        MPass(a, len, i, x);
        i *= 2;
        MPass(x, len, i, a);
    }
    delete[] x;
}

int main() {
    int n = read();
    for (int i = 0; i < n; i++)
        a[i] = read();
    MSort(a, n - 1);
    printf("%lld", cnt);
    return 0;
}

```

截图(Alt + A)

维护序列

4.1 题目描述

分数 100

作者 谷方明

单位 吉林大学

一个序列初始为空。给出 $N(N \leq 1000000)$ 个操作维护序列。

输入格式:

第 1 行 整数 N ;

然后有 N 行, 每行两个数, ch 和 k

$ch=1$ 表示插入一个值为 k 的数

$ch=2$ 表示查询第 k 小的数 (k 合法)

$ch=3$ 表示删除值为 k 的数(k 一定存在)

输出格式:

输出查询操作的结果值。每个一行。

输入样例:

在这里给出一组输入。例如:

```
5
1 2
1 3
2 1
3 2
2 1
```

输出样例:

在这里给出相应的输出。例如:

```
2
3
```

4.2 思路

本题使用伸展树第三个点运行超时; 借鉴某位大佬, 使用线段树;
因本题测试数据大小均在区间 $[0, 1e6]$ 中, 可以使用线段树维护序列。

时间复杂度:

线段树插入、删除、找第 k 小的时间复杂度均为 $O(\log n)$, 故总体为 $O(N * \log n)$

4.3 代码

```
1  #include<iostream>
2
3  #define ls (i << 1)
4  #define rs (i << 1 | 1)
5  inline int read(){
6      int x = 0; int w = 1; register char c = getchar();
7      for(; c ^ '-' && (c < '0' || c > '9'); c = getchar());
8      if (c == '-') w = -1, c = getchar();
9      for(; c >= '0' && c <= '9'; c = getchar()) x = (x << 3) + (x << 1) + c - '0';
10     return x * w;
11 }
12
13 using namespace std;
14 const int maxn = 1e6 + 5;
15
16
17 struct segment{
18     struct node{
19         int l, r, cnt;
20     }st[maxn << 2];
21
22     void build(int i, int l, int r){
23         st[i] = {l, r, 0};
24
25         if (l == r) return;
26         int mid = (l + r) >> 1;
27         build(ls, l, mid);
28         build(rs, mid + 1, r);
29     }
30
31     inline void insert(int i, int val){
32         if (st[i].l == st[i].r) st[i].cnt++;
33         else {
34             if (val <= st[ls].r) insert(ls, val);
35             else insert(rs, val);
36             st[i].cnt++;
37         }
38     }
39
40     inline void del(int i, int val){
41         if (st[i].l == st[i].r) st[i].cnt--;
42         else {
43             if (val <= st[ls].r) del(ls, val);
44             else del(rs, val);
45             st[i].cnt--;
```



```

46  ▾ inline int find_kth(int i, int k){
47      ▾ if (st[i].l == st[i].r) return st[i].l;
48      ▾ if (k <= st[ls].cnt) return find_kth(ls, k);
49      ▾ else return find_kth(rs, k - st[ls].cnt);
50      ▾ }
51
52  }ST;
53  ▾ int main(){
54      ▾ int n = read(), cm, x, out;
55      ▾ ST.build(1, 0, maxn);
56      ▾ for (int i = 0; i < n; i++){
57          ▾ cm = read(); x = read();
58
59          ▾ if (cm == 1) ST.insert(1, x);
60          ▾ if (cm == 2) { out = ST.find_kth(1, x); printf("%d\n", out); }
61          ▾ if (cm == 3) ST.del(1, x);
62      }
63      ▾ return 0;
64  }

```