

# 《第七次上机实验》解题报告

## 1.序列调度

### 1.1 题目描述

分数 100

作者 谷方明

单位 吉林大学

有一个  $N$  个数的序列  $A: 1, 2, \dots, N$ 。有一个后进先出容器  $D$ ，容器的容量为  $C$ 。如果给出一个由  $1$  到  $N$  组成的序列，那么可否由  $A$  使用容器  $D$  的插入和删除操作得到。

**输入格式:**

第 1 行, 2 个整数  $T$  和  $C$ , 空格分隔, 分别表示询问的组数和容器的容量,  $1 \leq T \leq 10$ ,  $1 \leq C \leq N$ 。

第 2 到  $T+1$  行, 每行的第 1 个整数  $N$ , 表示序列的元素数,  $1 \leq N \leq 10000$ 。接下来  $N$  个整数, 表示询问的序列。

**输出格式:**

$T$  行。若第  $i$  组的序列能得到, 第  $i$  行输出 Yes; 否则, 第  $i$  行输出 No,  $1 \leq i \leq T$ 。

### 1.2 思路

使用一个栈模拟, 记录入栈的最小元素  $m$ ;

每次从先  $m$  开始入栈, 一直到当前数字, 当栈顶元素和当前元素相同时弹栈, 反之则判定不能满足;

### 1.3 代码

```
#include<iostream>
#include<stack>
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 = 10005;
int n, ssize;

stack<int>s;
bool check() {
    bool ret = 1;
    int N = read();
    while (!s.empty())s.pop();
    int ex = 1, x;
    for (int i = 1; i <= N; i++) {
        x = read();
        if (!ret)continue;
        if (x == ex)s.push(ex++);
        while (x >= ex)s.push(ex++);
        if (s.size() > ssize) ret = 0;
        if (s.top() == x)s.pop();
        else ret = 0;
    }
    return ret;
}

int main() {
    n = read(), ssize = read();
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        if (check())printf("Yes\n");
        else printf("No\n");
    }
    return 0;
}

```

## 2. 学院通知

### 2.1 题目描述

分数 100  
 作者 谷方明  
 单位 吉林大学

学院有  $n$  个学生，每个学生可以通知其余若干学生。通知不一定是相互的，即  $a$  能通知  $b$ 、 $b$  不一定能通知  $a$ 。

现在，学院要发布一个重要的通知，必须通知学院的所有学生。问最少需要通知多少学生、才可能确保通知到学院里所有学生。

#### 输入格式:

第一行有两个整数  $n$  和  $m$ ，表示  $n$  个学生（编号  $1\sim n$ ）和  $m$  种通知方式， $n\leq 500$ ， $m\leq 100000$ 。

以下  $m$  行，每行两个整数有  $a$  和  $b$ ，表示  $a$  能通知  $b$ ， $1\leq a,b\leq n$ 。

#### 输出格式:

一行 最少需要通知的学生人数。

## 2.2 思路

使用并查集，但要处理多个父节点的情况：因为要求最少通知数,当一个节点已经被合并过时，不必再次合并；

另须特判处理环；

## 2.3 代码

```
#include<iostream>
using namespace std;
int fa[505];
int Find(int x){
    if (fa[x] <= 0) return x;
    return fa[x] = Find(fa[x]);
}
bool Union(int x, int y) {
    int yf = Find(y);
    if (x == yf) return false; //判环
    fa[x] = yf;
    return true;
}
int main() {
    int n = 0, m = 0;
    scanf("%d%d", &n, &m);

    int u, v;
    for (int i = 0; i < m; i++) {
```

```

scanf("%d%d", &u, &v);

    if (0 == fa[v])
        if(Union(v, u))n--;
}
printf("%d", n);
return 0;
}

```

### 3.前缀查询

#### 3.1 题目描述

分数 100

作者 谷方明

单位 吉林大学

已知有  $n$  个单词，单词均由小写字母构成。给出一个字符串，请统计以该字符串为前缀的单词的数量。规定：一个单词是其自身的前缀。单词和字符串都不空，长度都不超过 20。

**输入格式:**

第 1 行包含两个整数  $n$  和  $m$ ， $n \leq 10000, m \leq 10000$ ，分别表示单词的个数和查询的个数。

接下来的  $n$  行，每行一个单词。

接下来的  $m$  行，每行一个字符串。

**输出格式:**

多行，每行一个整数，对应查询字符串的统计数量。

#### 3.2 思路

要查询多个单词的前缀，使用字典树。

因查询的是前缀数量，所以每次插入时，路径上所有节点次数增 1；

#### 3.3 代码

```

#include<iostream>

using namespace std;
const int maxn = 1e4 + 5;
struct node {
    int end;
    int son[26];
}trie[maxn*20];
int tp=1;
void insert(string s) {
    int cur = 0;
    for (int i = 0; i < s.size(); i++) {
        int c = s[i] - 'a';
        if (trie[cur].son[c] == 0) {
            trie[cur].son[c] = ++tp;
        }
        trie[trie[cur].son[c]].end++;
        cur = trie[cur].son[c];
    }
}

int query(string s) {
    int cur = 0;
    for (int i = 0; i < s.size(); i++) {
        int c = s[i] - 'a';
        if (trie[cur].son[c] == 0)return 0;

        cur = trie[cur].son[c];
    }
    return trie[cur].end;
}

int main() {
    int m, n;
    cin >> m >> n;
    string s;
    for (int i = 1; i <= m; i++) {
        cin >> s;
        insert(s);
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        cin >> s;
        cout<<query(s)<<' \n' ;
    }
    return 0;
}

```

}

## 4. 数据结构设计 I

### 4.1 题目描述

分数 100

作者 谷方明

单位 吉林大学

小唐正在学习数据结构。他尝试应用数据结构理论处理数据。最近，他接到一个任务，要求维护一个动态数据表，并支持如下操作：

插入操作（I）：从表的一端插入一个整数。

删除操作（D）：从表的另一端删除一个整数。

取反操作（R）：把当前表中的所有整数都变成相反数。

取最大值操作（M）：取当前表中的最大值。 如何高效实现这个动态数据结构呢？

**输入格式：**

第 1 行，包含 1 个整数  $M$ ，代表操作的个数， $2 \leq M \leq 10000000$ 。

第 2 到  $M+1$  行，每行包含 1 个操作。每个操作以一个字符开头，可以是 I、D、R、M。如果是 I 操作，格式如下：I x, x 代表插入的整数， $-10000000 \leq x \leq 10000000$ 。

**输出格式：**

若干行，每行 1 个整数，对应 M 操作的返回值。如果 M 和 D 操作时队列为空，忽略对应操作。

### 4.2 思路

难点为 1.取负值和插入操作交替 2.查询；

考虑使用 queue 保存输入顺序；

设置一个标志 flag，标记累计取负值的结果，flag 只有两种状态；

每次插入时，若 flag 标记负，则将元素取负值后插入，而查询时，若 flag 标记负，则将找到的元素取负值后输出；

查询时，同样依据 flag 判断找最大或最小，因要同时满足查找最大最小，考虑使用 mutiset；

### 4.3 代码

```

#include<iostream>
#include<set>
#include<queue>

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;
bool isneg= false;
queue<int>Q;
multiset<int>S;
void Insert() {
    int x = read(); x = (isneg) ? -x : x;
    S.insert(x), Q.push(x);
}
void Del() {
    if (Q.empty())return;
    int x = Q.front(); Q.pop();
    S.erase(S.find(x));
}
void Mfind() {
    if (Q.empty())return;
    if (isneg)printf("%d\n",- *S.begin());
    else printf("%d\n",*S.rbegin());
}

int main() {
    int n = read();
    char ch;
    for (int i = 1; i <= n;i++) {
        while ((ch = getchar()) != 'I' && ch != 'D' &&ch != 'M' && ch !=
'R');
        switch (ch) {
            case 'I':Insert(); break;
            case 'D':Del(); break;
            case 'M':Mfind(); break;
        }
    }
}

```

```
        case 'R':isneg= !isneg; break;
    }
}
return 0;
}
```