# 2021-7-27 比赛报告 (牛客小白月赛36)

#### 目录:

- 2021-7-27 比赛报告 (牛客小白月赛36)
  - 。 A题 (好哥哥)
    - 题目描述
    - 题目分析
    - 解题思路
    - 代码实现
  - 。 B题 (最短串)
    - 题目描述
    - 题目分析
    - 解题思路
    - 代码实现
  - 。 C题 (杨辉三角)
    - 题目描述
    - 题目分析
    - 解题思路
    - 代码实现:
  - 。 E题 (皇城PK)
    - 题目描述
    - 题目分析
    - 解题思路
    - 代码实现
  - 。 F题 (象棋)
    - 题目描述
    - 题目分析
    - 解题思路
    - 代码实现
  - 。 H题 (卷王之王)
    - 题目描述
    - 题目分析
    - 解题思路
    - 代码实现
  - 。 I题 (四面楚歌)
    - 题目描述

- 题目分析
- 解题思路
- 代码实现

## A题 (好哥哥)

#### 题目链接

#### 题目描述

给定一段合法括号序列和n元钱,合法括号序列的定义如下:

- 1.()是合法的括号序列。
- 2.若字符串A是合法的括号序列,那么(A)也是合法的括号序列。
- 3.若字符串A,B是合法的括号序列,那么AB也是合法的括号序列。

我们设定 $G_x$ 表示第x对括号的层数,即:它前面有多少未匹配的左括号。同时规定一对括号AA是另一对括号BB的好哥哥,当且仅当 $G_A=G_B+1$ 且括号A在括号B内。

如果当前位于一对括号QQ,每次可以花费11元跳到:

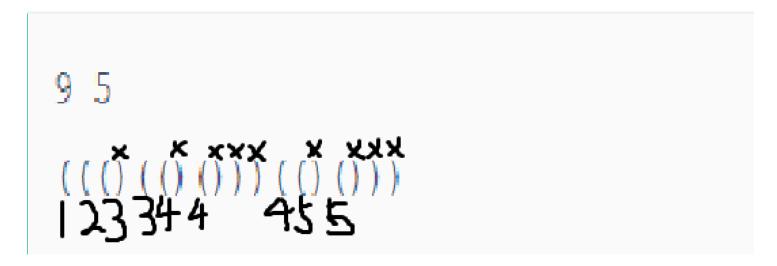
- 1.它的任意一个好哥哥。
- 2.一对括号X,要求X的好哥哥是Q。

假如一开始位于第一对括号,请问最多可以经过多少对不重复的括号?

#### 题目分析

首先给定的括号序列是合法的,规定该对括号的层数为该对括号左括号前面有多少未匹配的左括号。从第一层开始往后起跳,每次可以跳到该层层数减一或者加一的层数,询问跳m次后最多可以经过多少对不重复的括号。

举例说明:



#### 解题思路

- 维护一个栈,建立一个最大层数maxn。
- 记录合法括号的对数 (左括号的个数)
- n块钱总共可以经过n+1个括号,那么如果最大层数大于n+1,则最多经过n+1对不重复括号。否则,我们可以知道访问一个最大层数链之外的"支链",再返回到最大层数链的消耗需要\*2,那么我们可以得到理论上最多经过括号数量为(n-maxn+1)/2;但是!可能整个序列的括号数都没有这么多,需要和总括号的对数取个最小值。保证不超出括号的总数。

### 代码实现

```
#include<bits/stdc++.h>
    using namespace std;
    char s[100000010];
 3
   int n,m,maxn,c,ans;
    stack<char>st;
5
    int main(){
6
         ios::sync_with_stdio(0);
7
         cin>>n>>m>>s+1;
8
         for(int i=1;i<2*n;i++){
9
             if(s[i]=='(')st.push('('),c++;
10
             else st.pop();
11
             if(st.empty())break;
12
             maxn=max(maxn,(int)st.size());
13
14
         if(m+1<maxn)ans=m+1;</pre>
15
         else ans=min(c,maxn+(m-maxn+1)/2);
16
         cout<<ans<<endl;</pre>
17
         return 0;
18
   }
19
```

## B题 (最短串)

题目链接

#### 题目描述

给定2个由小写字母和问号组成的字符串a与b,问号代表你想要的任何字符。 请你找出最短的字符串s,要求s包含a和b两个字符串,你只需要输出s的长度即可。

#### 题目分析

给定两个字符串, '?'可代替成任何字符, 询问一个最短公共字符串包含这两个字符串。

#### 解题思路

- 暴力,两层for循环寻找匹配位置,然后交换字符串a,b,重复一次输出最小长度。
- 也可以使用KMP算法

### 代码实现

暴力:

```
#include<bits/stdc++.h>
1
    using namespace std;
2
    const int maxn=1000010;
3
    char s[maxn],t[maxn];
4
    int n,m,ans,f;
5
    int fun(){
6
         for(int i=0;i<n;i++){</pre>
7
             f=1;
8
             for(int j=0;j<m&&i+j<n;j++){
9
                  if(s[i+j]=='?'||t[j]=='?'||s[i+j]==t[j])continue;
10
                  f=0;break;
11
12
             if(f) ans=min(ans,max(n,i+m));
13
14
         return ans;
15
    }
16
    int main(){
17
         cin>>s>>t;
18
         n=strlen(s),m=strlen(t);
19
         ans=m+n;
20
         fun();
21
         swap(s,t),swap(n,m);
22
         fun();
23
         cout<<ans<<endl;</pre>
24
         return 0;
25
    }
26
```

KMP算法:

```
#include<iostream>
1
    #include<vector>
2
    #include<algorithm>
3
    #include<string.h>
4
    using namespace std;
5
    const int N=100010,M=1000010;
6
    char p[N],s[M];
7
    int n,m;
8
    int ne[N];
9
    vector<int>c;
10
    int contain(char p[],char s[]){
11
         if(!n) return n;
12
         for (int i = 2, j = 0; i <=n; i ++ ){
13
             while (j \&\& p[i] != p[j + 1]\&\&p[i]!='?'\&\&p[j + 1]!='?') j = ne[j];
14
             if (p[i] == p[j + 1] || p[i] == '?' || p[j + 1] == '?') j ++ ;
15
             ne[i] = j;
16
         }
17
         for (int i = 1, j = 0; i <= m; i ++ ){}
18
             while (j \&\& s[i] != p[j + 1]\&\&s[i]!='?'\&\&p[j + 1]!='?') j = ne[j];
19
             if (s[i] == p[j + 1] || s[i] == '?' || p[j + 1] == '?') j ++ ;
20
             if(j==n)
21
             return n;
22
23
         return 0;
24
     }
25
    int main(){
26
         scanf("%s%s",p+1,s+1);
27
         n=strlen(p+1);
28
         m=strlen(s+1);
29
         int len=0;
30
         if(n>m){
31
             swap(n,m);
32
             len=contain(s,p);
33
             swap(n,m);
34
         }else len=contain(p,s);
35
36
         if(len){
37
             printf("%d",m+n-len);return 0;}
38
             int ans=n+m;
39
             int flag,i,j;
40
             for(i=min(n,m);i>=1;i--){
41
                 flag=0;
42
                 for(j=1;j<=i;j++)if(p[j]!=s[m-i+j]&&p[j]!='?'&&s[m-i+j]!='?')break;
43
                 if(j>i)flag=1;
44
                 for(j=1;j<=i;j++)if(p[n-i+j]!=s[j]&&p[n-i+j]!='?'&&s[j]!='?')break;
45
                 if(j>i)flag=1;
46
                 if(flag)ans=min(ans,n+m-i);
47
48
         printf("%d\n",ans);
49
         return 0;
50
    }
```

## C题(杨辉三角)

#### 题目链接

### 题目描述

小F对杨辉三角颇有研究,他把杨辉三角第nn行的数提出来,从左到右分别为a[0].a[1].....a[n-1]a[0],a[1],...,a[n-1]。

现在他想知道 $\sum_{i=0}^{n-1} i^2 \times a[i]$ 的值是多少,答案对99824353取模。

## 题目分析

- 杨辉三角第n行的数分别为a[0],a[1],...,a[n-1]。
- 求 $\sum_{i=0}^{n-1} i^2 * a[i]$ ,对998244353取模。

#### 解题思路

#### 推导过程:

多项式的展开公式:  $(x+1)^n = \sum_{i=1}^n C_n^i x^i;$  两边同时求导得:  $n(x+1)^{n-1} = \sum_{i=1}^n i C_n^i x^{i-1};$  两边同时乘x得:  $nx(x+1)^{n-1} = \sum_{i=1}^n i C_n^i x^i;$  再次求导数得:  $n(x+1)^{n-1} + n(x+1)^{n-1} + n(x+1)^{n-1}$ 

再次求导数得:  $n(x+1)^{n-1} + n(n-1)x(x+1)^{n-2} = \sum_{i=1}^{n} i^2 C_n^i x^{i-1};$  令x=1得:  $n2^{n-1} + n(n-1)2^{n-2} = \sum_{i=1}^{n} i^2 C_n^i;$ 

 $n(n+1)2^{n-2} = \sum_{i=1}^{n} i^2 C_n^i$ 整理得:

### 代码实现:

```
| #include<bits/stdc++.h>
 1
    using namespace std;
 2
    typedef long long 11;
    ll i,j,n,c,r=1;
 4
    const 11 1=99824353;
 5
    11 fun(ll a,ll b){
 6
         while(b!=0){if(b\%2) r=r*a%l;a=a*a%l;b/=2;}
 7
         return r%l;
 8
    }
9
    int main(){
10
         ios::sync_with_stdio(∅);
11
         cin>>n;
12
         if(n==2){cout<<1<<endl;return 0;}n--;</pre>
13
         cout << n\%1*((n+1)\%1)\%1*(fun(2,n-2)\%1)\%1 << end1;
14
         return 0;
15
   }
16
```

## E题(皇城PK)

#### 题目链接

### 题目描述

有n名选手会进行m次比赛,每次比赛不会出现平局的情况,只会有一个胜者。在每次比赛完成之后, 我们视胜者选手的实力比败者选手的实力强,如果出现选手AA打败选手BB,选手B打败选手C,选手C 打败选手A,则视为他们的实力全部相同。

若该赛季最终冠军是属于实力最强者,请问依照现在已有的比赛结果,最多有多少个选手可能获得冠军(如果已知两个人的实力一样强,那么他们两个人都不能获得冠军)。

#### 题目分析

n名选手进行m次比赛,一次没输过的人数,因为如果一个人失败了,那么他就不可能成为冠军(总有人比他实力更强)

#### 解题思路

找出有多少人失败了,就能知道有多少名选手可能成为冠军。

#### 代码实现

```
#include<bits/stdc++.h>
1
    using namespace std;
2
   int a[1000010];
   int n,m,m1,m2,c;
4
    int main(){
5
        cin>>n>>m;
6
         for(int i=0;i<m;i++) cin>>m1>>m2,a[m2]=1;
7
        for(int i=1;i<=n;i++) if(a[i]==1) c++;</pre>
8
         cout<<n-c<<endl;</pre>
9
        return 0;
10
11 | }
```

## F题 (象棋)

题目链接

#### 题目描述

在中国象棋中正所谓新手玩车,熟手玩炮,老手玩马,由此可见象棋中炮的地位还是比较高的。 给定一个 $n \times m$ 的棋盘,全部摆满炮,我们视所有炮都不属于同一阵营,他们之间可以相互攻击但不能 不进行攻击直接移动。请问经历若干次攻击,直到不能攻击后,最少能剩余多少个炮。

### 题目分析

给定一个 $n \times m$ 的棋盘,全部摆炮。按照象棋中的炮的规则,他们之间互相攻击但不能不进行攻击直接移动。请问经历若干次攻击,直到不能攻击后,最少能剩余多少个炮。

#### 解题思路

一行或一列数量>2全是炮时,可以互相打击直到存活两个跑车,如果我们保证每行相同操作,最后会剩下两列炮,同理两列也能变成每列两个,最后存活 $2\times2$ 个炮。 当一行或一列的数量<2时需要特判一下。

#### 代码实现

```
#include<bits/stdc++.h>
1
    using namespace std;
2
    typedef long long 11;
3
    ll a,b,s;
4
    int main(){
5
         ios::sync_with_stdio(0);
6
         cin.tie(∅);
7
         cin>>s;
8
         for(int i=0;i<s;i++){
9
             cin>>a>>b;
10
             if(a==0||b==0) {cout<<0<<end1;continue;}</pre>
11
             else if(a==1&&b==1) {cout<<1<<endl;continue;}</pre>
12
             else if(a==1||b==1) {cout<<2<<endl;continue;}</pre>
13
             else {cout<<4<<endl;continue;}</pre>
14
15
         return 0;
16
   }
17
```

## H题 (卷王之王)

题目链接

### 题目描述

牛卷风是养蛊大学著名的小镇做题家,每天早上6点半起床,凌晨2点半睡觉,除了一日三餐,其他时间均用来学习,因此考试从未低于90分,人送外号"养蛊大学不眠传说"。

你从四处打听到,牛卷风如此之强的原因在于他有一套练习计算能力的秘诀,该秘诀如下:首先给出n个数字,第i个数字为a[i]。接下来进行m次操作,每次操作给出一个数字x,练习者在心中将所有值小于等于x的数字都加上x。当进行完这m次操作后,练习者再按顺序给出这n个数字。

话不多说,你立马着手练习。首先你让朋友给出一开始的n个数字和m次操作的x,请你给出进行完m次操作后的n个数字。

#### 题目分析

给定n个数字,每次给定一个数字x将小于等于x的数加上x,最后输出m次操作后的n个数字。

#### 解题思路

- 1.建立一个结构体类型的数据结构: {int int }:用于存放n个数和下标
- 2.建立一个优先队列按照n个数从小到大排列
- 3.每次取出小于x的数, 放到容器t中

- 4.加上x后再次放入优先队列中
- 5.最后在优先队列中再次取出n个数及其下标,按下标输出

#### 代码实现

```
#include<bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef pair<int,int>p;//建立一个数据类型:结构体{int,int}
3
   const int N=100010;
   int n,m,x,a[N];
5
   priority_queue<p,vector<p>,greater>q;//优先队列p:数据类型;vertor:数据格式;greater:小
6
   vectort;//创建数组容器,用于存放中间操作的数
7
   int main(){
8
       cin>>n>>m;
9
       for(int i=1;i<=n;i++)cin>>x,q.push({x,i});//将n个数和数的下标存入优先队列中
10
       while(m--){
11
           cin>>x;
12
           if(!x)continue;//x为0, 跳过本次循环
13
           t.clear();//清空容器
14
           while(q.size()&&q.top().first<=x)t.push back(q.top()),q.pop();//q不为空且优先队列中的
15
           for(auto&it:t)it.first+=x,q.push(it);//将取出的数都加上x,再次存入优先队列中
16
17
       while(q.size()) a[q.top().second]=q.top().first,q.pop();//再将数从优先队列中取出,存入到数
18
       for(int i=1;i<=n;i++)cout<<a[i]<<" ";//输出数组
19
       return 0;
20
   }
21
```

## I题 (四面楚歌)

#### 题目链接

#### 题目描述

在游戏中,因为一次错误的决断,你的士兵被敌方实行围剿。为了挽回人员损失,你不得不开启金手指暂停敌方士兵的移动,从而尽量让自己的士兵能成功突围。

已知地图是一块 $n \times m$ 的区域,每块格子有以下几种类型:

- .: 表示此处为一块空地。
- 1: 表示此处有敌方士兵,不许通过。因为开启了金手指,所以敌方士兵不会移动。
- 0: 表示此处有我方士兵。

现规定我方士兵只能进行上/下/左/右四个方向的移动,只要某个士兵移动出了地图边界,那么就算该士兵突围成功。请问能有多少士兵成功突围。

#### 题目分析

### 解题思路

- 1.创建一个字符数组和上下左右移动的数组
- 2.从第边界开始dfs
- 3.如果遇到边界值0,计数器就加1;将边界内不是1的全部赋值为1,遇到1就绕道
- 4.输出计数器的值

### 代码实现

```
#include<bits/stdc++.h>
1
    using namespace std;
2
    char ma[1010][1010];
3
    int dx[4]=\{0,0,1,-1\},dy[4]=\{1,-1,0,0\};
4
    int n,m,c,xx,yy;
5
    void dfs(int x,int y){
6
         for(int i=0;i<=3;i++){
7
             xx=x+dx[i],yy=y+dy[i];
8
             if(xx)=0\&\&xx<=n+1\&\&yy>=0\&\&yy<=m+1\&\&ma[xx][yy]!='1'){
9
                  if(ma[xx][yy]=='0')c++;
10
                 ma[xx][yy]='1';
11
                 dfs(xx,yy);
12
             }
13
         }
14
    }
15
    int main(){
16
         cin>>n>>m;
17
         for(int i=1;i<=n;i++)for(int j=1;j<=m;j++)cin>>ma[i][j];
18
         dfs(0,0);
19
         cout<<c<endl;</pre>
20
         return 0;
21
    }
22
```