CCF考试准备

考试时间: 2021-12-05

考试环境:

C/C++: Dev-CPP 5.4.0 (Min GW 4.7.2)

Dev选择C++11标准:

https://blog.csdn.net/IT_flying625/article/details/89255376?ops_request_misc=% 257B%2522request%255Fid%2522%253A%2522163747221016780366548334%252 2%252C%2522cm%2522%253A%252220140713.130102334.pc%255Fall.%2522%25 7D&request_id=163747221016780366548334&biz_id=0&utm_medium=distribute. pc_search_result.none-task-blog-2~all~first_rank_ecpm_v1~rank_v31_ecpm-1 -89255376.first_rank_v2_pc_rank_v29&utm_term=Dev%E5%A6%82%E4%BD%95%E9%80%89%E6%8B%A9%E4%BD%BF%E7%94%A8std11&spm=1018.222 6.3001.4187

可以点击菜单栏的"工具"-》"编译选项"进入如下界面,勾选"编译时加入以下指令",填入"-std=c++11"

头文件:

• 建议打印常用头文件的列表

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std; //万能头文件

#include <iostream>
#include <fstream>
#include <algorithm>
#include <cmath>
#include <deque>
#include <vector>
#include <string>
#include <string>
#include <string>
#include <stack>
#include <stack>
#include <stack>
#include <stet>
```

2021_9_2试题

相关博客地址:

https://blog.csdn.net/qq__43211230/article/details/121177529?ops_request_misc=% 257B%2522request%255Fid%2522%253A%2522163742355216780366540410%252 2%252C%2522scm%2522%253A%252220140713.130102334...%2522%257D&request_id=163742355216780366540410&biz_id=0&utm_medium=distribute.pc_search_result.none-task-blog-2~all~sobaiduend~default-2-121177529.first_rank_v2_pc_rank_v29&utm_term=ccf202109&spm=1018.2226.3001.4187

题目描述:

题目描述

 A_1,A_2,\cdots,A_n 是一个由 n 个自然数(非负整数)组成的数组。我们称其中 A_i,\cdots,A_j 是一个非零段,当且仅当以下条件同时满足:

- $1 \le i \le j \le n$;
- 对于任意的整数 k, 若 $i \le k \le j$, 则 $A_k > 0$;
- i=1 或 $A_{i-1}=0$;
- j=n 或 $A_{j+1}=0$ 。

下面展示了几个简单的例子:

- A = [3,1,2,0,0,2,0,4,5,0,2] 中的 4 个非零段依次为 [3,1,2]、[2]、[4,5] 和 [2];
- A = [2,3,1,4,5] 仅有 1 个非零段;
- A = [0,0,0] 则不含非零段(即非零段个数为 0)。

现在我们可以对数组 A 进行如下操作: 任选一个正整数 p, 然后将 A 中所有小于 p 的数都变为 0。试选取一个合适的 p, 使得数组 A 中的非零段个数达到最大。若输入的 A 所含非零段数已达最大值,可取 p=1,即不对 A 做任何修改。

输入格式

从标准输入读入数据。

输入的第一行包含一个正整数 n。

输入的第二行包含 n 个用空格分隔的自然数 A_1, A_2, \cdots, A_n 。

输出格式

输出到标准输出。

仅输出一个整数,表示对数组 A 进行操作后,其非零段个数能达到的最大值。

题目分析:

- 理解非零段的意义:连续的数字中没有0
- 求解最大非零段的数量:没有捷径可求,暴力模拟+优化
- 我的思路:根据**p**的取值从小到大排序,逐一测试,每次测试时都缩短数组的长度

```
//#include<vector>
//#include<iostream>
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;

int getnum(vector<int>& data, int size) {
   int res = 0;
```

```
int i = 0;
    while (i < size) {
        while (i \le size \& \& data[i] == 0) ++i;
        if (i >= size)break;
       while (i<size&&data[i] != 0)++i;</pre>
       ++res;
    return res;
int main() {
   //暴力+优化
    //处理输入
    int n;
    cin >> n;
   //n可能为0
   if (n == 0) return 0;
   vector<int>data1(n, 0);
    vector<int>data2(n, 0);
    vector<int>s(n, 0);
    for (int i = 0; i < n; i++) {
       cin >> data1[i];
       s[i] = data1[i];
    int n1 = n, n2 = n;
    //p的取值优化
    sort(s.begin(), s.end());
    vector<int>p;
    p.push back(s[0]);
    for (int i = 1; i < n; i++) {
       if (s[i] != s[i - 1])p.push_back(s[i]);
    int m = p.size();
    int res = getnum(data1,n);
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        int pp = p[i];
        int tag = 0;
        if (i % 2 == 0) {
            //除去0,压缩
            //除去前导0
            int j = 0;
            while (j < n1 \& \& data1[j] == 0) ++j;
            for (j; j < n1; j++) {
                if (data1[j] < pp) data1[j] = 0;
                if (data1[j] != 0||(j > 0 \&\& data1[j - 1] != 0))
                    data2[taq++] = data1[j];
            }
```

子任务

70% 的测试数据满足 $n \le 1000$;

全部的测试数据满足 $n < 5 \times 10^5$, 且数组 A 中的每一个数均不超过 10^4 。

只能通过70%的用例

模拟+优化 (更为精确的寻找要修改的位置并进行修改)

- 使用set来获取数组num的有序排列(从小到大);
- 使用map来获取数组num中元素对索引的映射,这里一个元素可以对应多个索引;
- 遍历set集合并通过map来对数组num进行判断,并设置两个辅助的索引begin, end;
- 1. 如果**num[end]==0,**更改**num[end]=0**;
- 2. 判断辅助的索引begin, end位置来判断非零段的增加还是减少;
- 3. 获取最大的非零段大小

```
#include<iostream>
#include<unordered_map>
#include<bits/stdc++.h>

using namespace std;

int main() {
```

```
int n;
cin>>n;
vector<int> Num;
set<int> Diffset;
unordered map<int, vector<int>> Num index;
Num.push back(0);//增加边界
for(int i=1; i<=n; i++) {
   int num;
    cin>>num;
   Num.push back(num);
   Diffset.insert(num);
   Num_index[num].push_back(i);//相同数字的索引是以小到大排列
}
Num.push back(0);//增加边界
int res=0;
for(int i=1; i<=Num.size(); i++) {</pre>
   if(Num[i+1] == 0 && Num[i]!=0) res++;
int maxres = res;
for(int num: Diffset) {
    if(num == 0) continue;
    for(int i=0; i<Num_index[num].size(); i++) {</pre>
       int begin=Num_index[num][i], end=begin;
       if(Num[begin] == 0) continue; //在之前已经将 begin变成了零
       while (Num[end] == num) {
           Num[end] = 0;
            end++;
        end-=1;
        //判断非零段
       //在 begin的左边只能出现比num大的数字或者0
       if(Num[begin-1] == 0 && Num[end+1] == 0) {
            res = res -1;
        } else {
        if(Num[begin-1] != 0 && Num[end+1] != 0) {
           res = res + 1;
        }
```

```
//其他情况非零区间不变
//maxres = max(res, maxres); 将这一段放在这里出错,不知道什么原因

B
maxres = max(res, maxres);
cout<<maxres;
return 0;
}
```

2021_9_4:

相关博客地址:

https://blog.csdn.net/weixin_51554954/article/details/120559907?ops_request_misc=%257B%2522request%255Fid%2522%253A%2522163785637316780255277112%2522%252C%2522cm%2522%253A%252220140713.130102334.pc%255Fall.%252226257D&request_id=163785637316780255277112&biz_id=0&utm_medium=distribute.pc_search_result.none-task-blog-2~all~first_rank_ecpm_v1~rank_v31_ecpm-4-120559907.first_rank_v2_pc_rank_v29&utm_term=csp2021-9-4&spm=1018.2226.3001.4187

题目描述:

题目描述

小林在玩一个抽卡游戏,其中有 n 种不同的卡牌,编号为 1 到 n。每一次抽卡,她获得第 i 种卡牌的概率为 p_i 。如果这张卡牌之前已经获得过了,就会转化为一枚硬币。可以用 k 枚硬币交换一张没有获得过的卡。

小林会一直抽卡,直至集齐了所有种类的卡牌为止,求她的期望抽卡次数。如果你给出的答案与标准答案的绝对误差不超过 10^{-4} ,则视为正确。

提示: 聪明的小林会把硬币攒在手里, 等到通过兑换就可以获得剩余所有卡牌时, 一次性兑换并停止抽卡。

输入格式

从标准输入读入数据。

输入共两行。第一行包含两个用空格分隔的正整数 n,k,第二行给出 p_1,p_2,\ldots,p_n ,用空格分隔。

输出格式

输出到标准输出。

输出共一行,一个实数,即期望抽卡次数。

样例1输入

2 2

0.4 0.6

子任务

```
对于 20% 的数据,保证 1 \le n, k \le 5。
对于另外 20% 的数据,保证所有 p_i 是相等的。
对于 100% 的数据,保证 1 \le n \le 16, 1 \le k \le 5,所有的 p_i 满足 p_i \ge \frac{1}{10000},且 \sum_{i=1}^n p_i = 1。
```

题目分析:

- 很显然:需要回溯,但是会超时
- 回溯+记忆化搜索(动态规划)
- 如何漂亮的写出记忆化搜索?

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
#include<algorithm>
#include<cstring>
#include<vector>
using namespace std;
typedef long long LL;
typedef pair<int, int> PII;
const int N=2e6+10, mod=998244353;
bool dis[1<<17][100];
double g[17], dp[1<<17][100];//dp[i][j]标识的是从这个状态出发到最终状态抽卡数量
的期望值
int n,k;
double dfs(int t,int cnt,int time,int sum,double 1)
   /*
       t:位向量
       cut:硬币数
       time:抽卡次数
       sum:已经抽到的卡牌数量
       1: 已经抽到的卡牌数量的概率和
   if(dis[t][time])return dp[t][time];//如果已经遍历过了,则直接返回
   dis[t][time]=1;//更改存在性
   if(sum==n||(cnt>=(n-sum)*k))return dp[t][time]=time;//在末梢处返回卡牌
总数
   for(int i=1;i<=n;i++)
       if(!((t>>i)&1))
           dp[t][time] += g[i] * dfs(t|(1 << i), cnt, time+1, sum+1, l+g[i]);
   if(t)dp[t][time] += 1*dfs(t,cnt+1,time+1,sum,1);
```

```
return dp[t][time];

int main()
{
    scanf("%d%d",&n,&k);
    for(int i=1;i<=n;i++)scanf("%lf",g+i); //输出lf,防止因为精度而报错
    printf("%.10lf\n",dfs(0,0,0,0,0));
    return 0;
}
```

需要深刻理解!!!