C1-D题题解

班级: 222112

学号: 22373100

姓名: 郑悦

·题目

新·电子对撞

时间限制: 1000 ms 内存限制: 65536 kb 总通过人数: 85 总提交人数: 96

本题必须使用 C 语言提交。

题目描述

hls 觉得很抽象,为什么做梦也要写算法题。 QAQ 于是他一气之下修改了两个电子对撞产生能量的规则。

具体来说:

给定整数序列 a_1,a_2,\ldots,a_n 和 b_1,b_2,\ldots,b_m ,严格递增的非负整数序列 A_1,A_2,\ldots,A_n 和 B_1,B_2,\ldots,B_m ,求解如下多项式:

$$\left(\sum_{i=1}^n a_i x^{A_i}
ight) + \left(\sum_{i=1}^m b_i x^{B_i}
ight)$$

输入格式

第一行一个正整数 t $(1 \le t \le 5)$,表示数据组数。

对于每组数据,第一行一个正整数 n ($1 \le n \le 10^5$) ,含义同题目描述。

第二行 n 个整数 a_1, a_2, \ldots, a_n $(0 < |a_i| \le 10^9)$, 含义同题目描述。

第三行 n 个非负整数 A_1, A_2, \ldots, A_n $(0 \le A_i \le 10^9)$,含义同题目描述。

第四行一个正整数 m $(1 \le m \le 10^5)$,含义同题目描述。

第五行 n 个整数 b_1, b_2, \ldots, b_m $(0 < |b_i| \le 10^9)$,含义同题目描述。

第六行 n 个非负整数 B_1, B_2, \ldots, B_m $(0 \leq B_i \leq 10^9)$,含义同题目描述。

保证 $A_i > A_{i-1}$ 对 $1 < i \le n$ 成立, $B_i > B_{i-1}$ 对 $1 < i \le m$ 成立, $A_i = B_j \Rightarrow a_i + b_j \ne 0$ 对 $1 \le i \le n, 1 \le j \le m$ 成立。

输出格式

对于每组数据,输出三行:

• 第一行一个正整数 k, 表示所得多项式在**合并同类项**后有 k 个系数非 0 项, 并设所得多项式为:

$$\sum_{i=1}^k c_i x^{C_i}$$

其中 $C_i > C_{i-1}$ 对 $1 < i \le k$ 成立。

- 第二行 k 个整数 c_1, c_2, \ldots, c_k ,含义同上式。
- 第三行 k 个非负整数 C_1, C_2, \ldots, C_k , 含义同上式。

注意点:

多项式合并同类项,因为题目的输入已经按升序给定,无需再排序,只需注意遇到两个式子中相同 幂次的,若合并后系数为0注意舍去,不能输出或者增加项的数目。

思路:

创立一个保存幂次和系数结构体用来存储各个项,再用三个结构体数组分别存两个式子和最终答 案。

·代码

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
typedef long long 11;
struct axp
    11 a;
    11 p;
};
struct axp arr1[100005];
struct axp arr2[100005];
struct axp ans[200005];
int main()
   int n, m;
   int t, i, j, k, idx;
   scanf("%d", &t);
    while(t--){
        scanf("%d", &n);
        for (i = 1; i \le n; i++)
```

```
scanf("%]ld", &arr1[i].a);
}
for (i = 1; i \le n; i++)
    scanf("%]ld", &arr1[i].p);
}
scanf("%d", &m);
for (i = 1; i \ll m; i++)
    scanf("%11d", &arr2[i].a);
}
for (i = 1; i \le m; i++)
{
   scanf("%11d", &arr2[i].p);
}
i = 1, j = 1, k = 1;
while (i <= n && j <= m)
{
   if (arr1[i].p < arr2[j].p)</pre>
        ans[k].a = arr1[i].a;
        ans[k].p = arr1[i].p;
        i++;
    else if (arr2[j].p < arr1[i].p)</pre>
        ans[k].a = arr2[j].a;
        ans[k].p = arr2[j].p;
        j++;
   }
   else
    {
        ans[k].a = arr1[i].a + arr2[j].a;
        ans[k].p = arr1[i].p;
        if(ans[k].a == 0){
            k--;
        }
        i++;
        j++;
   }
   k++;
if (i <= n) //arr1没遍历完或者arr2没遍历完,都只有一种情况
{
    for (; i <= n; i++)
        ans[k].a = arr1[i].a;
        ans[k].p = arr1[i].p;
        k++;
    }
else if (j \ll m)
    for (; j \le m; j++)
        ans[k].a = arr2[j].a;
        ans[k].p = arr2[j].p;
```

```
k++;
}

printf("%d\n", k-1);
for (idx = 1; idx < k; idx++)
{
    printf("%lld ", ans[idx].a);
}

printf("\n");
for (idx = 1; idx < k; idx++)
{
    printf("%lld ", ans[idx].p);
}

printf("\n");
}

return 0;
}</pre>
```