# 69390-删除公共字符

链接: <a href="https://www.nowcoder.com/practice/f0db4c36573d459cae44ac90b90c6212?tpld=85&&tqld=29868&r">https://www.nowcoder.com/practice/f0db4c36573d459cae44ac90b90c6212?tpld=85&&tqld=29868&r</a> p=1&ru=/activity/oj&gru=/ta/2017test/question-ranking

## 【题目解析】:

本题描述很简单, 题目描述很清楚, 读题即可

#### 【解题思路】:

本题如果使用传统的暴力查找方式,如判断第一个串的字符是否在第二个串中,在再挪动字符删除这个字符的方式,效率为O(N^2),效率太低,很难让人满意。

- 1. 将第二个字符串的字符都映射到一个hashtable数组中,用来判断一个字符在这个字符串。
- 2. 判断一个字符在第二个字符串,不要使用删除,这样效率太低,因为每次删除都伴随数据挪动。这里可以考虑使用将不在字符添加到一个新字符串,最后返回新新字符串。

```
#include<iostream>
#include<string>
using namespace std;
int main()
   // 注意这里不能使用cin接收,因为cin遇到空格就结束了
   // oj中IO输入字符串最好使用getline。
   string str1,str2;
   //cin>>str1;
   //cin>>str2;
   getline(cin, str1);
   getline(cin, str2);
   // 使用哈希映射思想先str2统计字符出现的次数
   int hashtable[256] = {0};
   for(size_t i = 0; i < str2.size(); ++i)
       hashtable[str2[i]]++;
   }
   // 遍历str1, str1[i]映射hashtable对应位置为0,则表示这个字符在
   // str2中没有出现过,则将他+=到ret。注意这里最好不要str1.erases(i)
   // 因为边遍历, 边erase, 容易出错。
   string ret;
   for(size t i = 0; i < str1.size(); ++i)</pre>
       if(hashtable[str1[i]] == 0)
          ret += str1[i];
   }
   cout<<ret<<endl;</pre>
   return 0;
```

# 58539-连续最大和

https://www.nowcoder.com/practice/5a304c109a544aef9b583dce23f5f5db?tpId=85&&tqId=29858&rp=1&ru=/activity/oj&qru=/ta/2017test/question-ranking

# 【题目解析】:

本题是一个经典的动规问题,简称dp问题,但是不要害怕,这个问题是非常简单的dp问题,而且经常会考察,所以大家一定要把这个题做会。本题题意很简单,就是求哪一段的子数组的和最大。

## 【解题思路】:

假设sum[i-1]是以数组中第nums[i-1]为最后一个元素的一段子数组最大和,

sum[i]是以数组中第nums[i]为最后一个元素的一段子数组最大和,

那么**sum[i] = max(sum[i-1], 0) + nums[i]**,理解了这个,下面代码中用sum1表示sum[i-1],sum2表示sum[i],如果计算出更大的子数组和则保存到result中。如果sum[i],及sum2都小于0了,则置为0,因为他加上数组下一个数,不会计算出更大的子数组和。

```
#include <iostream>
#include<vector>
using namespace std;
int main()
{
    int size;
    cin >> size;
    vector<int> nums(size);
    for(size_t i = 0; i < size; ++i)</pre>
        cin >> nums[i];
    int result = nums[0];
    int sum1 = 0, sum2 = 0;
    for (int i = 0; i < nums.size(); i++)</pre>
       // 计算到num[i]的子数组的最大和
       sum2 = sum1 >= 0 ? sum1 + nums[i] : nums[i];
       if(sum2 > result)
           result = sum2;
       if(sum2 < 0)
           sum2 = 0;
        sum1 = sum2;
    }
    cout<<result<<endl;</pre>
    return 0;
```

#### 【题目解析】:

题意很简单,4个数一起运算,只要能算出24,就满足。

#### 【解题思路】:

这里其实使用了DFS的方式,穷举了4个数在一起所有的计算结果,如果可以算出24,就是可以的。

假设这四个数为ABCD, 那么这里的计算先深度计算A+B+C+D:

回退一层,再计算 A+B+C-D,回退一层,再计算 (A+B+C)\*D,回退一层,再计算 (A+B+C)-/D。

再回退一层,再计算 A + B - C + D,回退一层,再计算 A + B - C - D...

如此重复,如果算出等于24,则结束,没有则继续计算。

```
//判断vector<double>a中的数进行加减乘除后得到的结果,与result进行加减乘除任意一操作后是否能得到total
#include<iostream>
#include<vector>
using namespace std;
bool is24(const vector<double>& a, int total, double result) {//这种题做多了才有灵感
   //result的类型不要写成int了
   if (a.empty()){//递归终止条件
       return total == result;
   for (int i = 0; i < a.size(); i++){
       vector<double>b(a);
       b.erase(b.begin() + i);
       if (is24(b, total, result + a[i]) ||
           is24(b, total, result - a[i])
           is24(b, total, result * a[i]) │
           is24(b, total, result / a[i])){
           return true;
   return false;
}
int main(){
   vector<double>a(4, 0);
   while (cin >> a[0] >> a[1] >> a[2] >> a[3]){
       if (is24(a, 24, 0)){
           cout << "true" << endl;</pre>
       }
       else{
           cout << "false" << endl;</pre>
       }
   system("pause");
   return 0;
}
```

