C++方向编程题答案

第一周

day5

题目ID: 45842-统计回文

【题目解析】:

首先以后面对这种题目描述比较长的题,不要害怕,它里面的大部分描述都只是为题做铺垫,所以读题时抓住重点。

什么是回文字符串,题目里面说就是一个正读和反读都一样的字符串,回文串也就是前后对称的字符串。本题是判断是否是回文串的变形题。字符串本身不一定是回文,把第二个字符串插入进去看是否是回文。

【解题思路】:

本题使用暴力求解方式计算即可,遍历str1,将str2 insert进入str1的每个位置/判断是否是回文,是就++count;需要注意的是这里不能 str1.insert(i, str2),这样的话str1改变了/判断下一个位置就不对了。所以每次使用str1拷贝构造一个str,然后str.insert(i, str2),再判断。

```
#include<iostream>
#include<string>
using namespace std;
// 判断是否是回文
bool IsCircleText(const string& s)
size_t begin = 0;
 size_t end = s.size()-1;
while(begin < end)</pre>
     if(s[begin] != s[end])
         return false;
     ++begin;
     --end;
 }
return true;
int main()
 std::string str1, str2;
 getline(cin, str1);
 getline(cin, str2);
```

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】:

```
状态方程式: max( dp[ i ] ) = getMax( max( dp[ i -1 ] ) + arr[ i ] ,arr[ i ] )
```

dp[i] 就是以数组下标为i的数做为结尾的最大子序列和,注意是以i为结尾,比如说现在有一个数组 {6,-3,-2,7,-15,1,2,2},dp[2]就是以-2为结尾的,那么显然dp[2]的最大值就是1 (6, -3, -2),dp[3]要以7结尾 那么以7结尾的子序列最大和就是8 (6, -3, -2, 7)。现在我们开始细细品一下上面这个递推式,求dp[i]的时候是不是有两种可能,要么就是像上面的dp[3]一样,dp[2]求出来是1了,再加上自己array[3]是最大的,那么还有一种可能就是说如果dp[2]我求出来是-100,那如果我也是dp[2]+array[3]的话是-93,这时候dp[2]反而是累赘,最大就是自己(因为前面定义了必须以i为结尾,也就说必须以7结尾)。

