

300.最长递增子序列

题目链接: <https://leetcode-cn.com/problems/longest-increasing-subsequence/>

给你一个整数数组 `nums` , 找到其中最严格递增子序列的长度。

子序列是由数组派生而来的序列, 删除 (或不删除) 数组中的元素而不改变其余元素的顺序。例如, `[3,6,2,7]` 是数组 `[0,3,1,6,2,2,7]` 的子序列。

示例 1:

输入: `nums = [10,9,2,5,3,7,101,18]`

输出: 4

解释: 最长递增子序列是 `[2,3,7,101]`, 因此长度为 4。

dp数组及其下标:

dp[i]表示下标0....i-1且以i结尾的最长递增子序列长度

递推公式:

`if(nums[j]<nums[i]) dp[i]=max(dp[i],dp[j]+1);`

初始化: **由于以下标为i结尾的递增子序列长度至少为1即本身, 所以初始化为1**

遍历顺序一定是**从0开始到nums.size()**

```
1 class Solution {
2 public:
3     int lengthOfLIS(vector<int>& nums) {
4         if(nums.size()==0) return 0;
5         int result=1;
6         vector<int> dp(nums.size(),1); //初始化为1
7         for(int i=1;i<nums.size();i++){
8             for(int j=0;j<i;j++){
9                 if(nums[j]<nums[i]) dp[i]=max(dp[i],dp[j]+1);
10            }
11            result=max(dp[i],result);
12        }
13        return result;
14    }
15 };
```

674. 最长连续递增序列

题目链接: <https://leetcode-cn.com/problems/longest-continuous-increasing-subsequence/>

给定一个未经排序的整数数组，找到最长且 连续递增的子序列，并返回该序列的长度。

连续递增的子序列 可以由两个下标 l 和 r ($l < r$) 确定，如果对于每个 $l \leq i < r$ ，都有 $\text{nums}[i] < \text{nums}[i + 1]$ ，那么子序列 $[\text{nums}[l], \text{nums}[l + 1], \dots, \text{nums}[r - 1], \text{nums}[r]]$ 就是连续递增子序列。

加了一个限制条件就是**连续**

dp数组定义及其下标含义:

dp[i]表示以i结尾的最长连续递增子序列长度

递推公式

if(nums[j]<nums[i])dp[i]=max(dp[i],dp[j]+1);

初始化:初始为1

```
1 class Solution {
2 public:
3     int findLengthOfLCIS(vector<int>& nums) {
4         if(nums.size()==0) return 0;
5         vector<int> dp(nums.size(),1);
6         int result=1;
7         for(int i=1;i<nums.size();i++){
8             if(nums[i-1]<nums[i]) dp[i]=dp[i-1]+1;
9             result=max(dp[i],result);
10        }
11        return result;
12    }
13 };
14
15 或者用贪心算法求
16 if(nums.size()==0) return 0;
17 int result=1;
18 int count=1;
19 for(int i=1;i<nums.size();i++){
20     if(nums[i-1]<nums[i]) count++;
21     else count=1;
22     result=max(count,result);
23 }
24 return result;
```

科普:不同编程语言数组元素在内存中的分配是不同的, C++的数组元素在内存中是连续分配的

1、数组是存放连续存储空间中相同数据类型的集合

2、数组元素是不能删除是覆盖

718. 最长重复子数组

题目链接: <https://leetcode-cn.com/problems/maximum-length-of-repeated-subarray/>

给两个整数数组 A 和 B，返回两个数组中公共的、长度最长的子数组的长度。

示例:

输入:

A: [1,2,3,2,1]

B: [3,2,1,4,7]

输出: 3

解释:

长度最长的公共子数组是 [3, 2, 1]。

提示:

- $1 \leq \text{len}(A), \text{len}(B) \leq 1000$
- $0 \leq A[i], B[i] < 100$

如果子数组不是连续则用下面方法

dp数组及其下标:

dp[i][j]表示数组A前i个元素和数组B前j个元素公共的，长度最长的子数组长度

递推公式

if(ArrayA[i]==ArrayB[j])dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+1;

if(ArrayA[i]!=ArrayB[j])dp[i][j]=max(dp[i-1][j],dp[i][j-1]);

初始化

dp[0][0]=0,dp[0][1]=0,dp[1][0]=0;

确定遍历顺序

外层for循环遍历A,内层for循环遍历B

最终结果:dp[ArrayA.size()][ArrayB.size()];

如果子数组是连续的则用下面方法

1、dp数组及其下标:

dp[i][j]表示以数组A下标i-1结尾和数组B下标j-1结尾，最长重复子数组长度为dp[i][j]

2、递推公式:

if(numsA[i-1]==numsB[j-1])//注意i不是指数组中的下标而是指数组的第几个元素

dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+1;

3、初始化

dp[0][0]=0;

```
1 class Solution {  
2 public:
```

```

3     int findLength(vector<int>& nums1, vector<int>& nums2) {
4         vector<vector<int>> dp(nums1.size()+1,vector<int>
(nums2.size()+1,0));
5         int result=0;
6         if(nums1.size()==0||nums2.size()==0) return 0;
7         for(int i=1;i<=nums1.size();i++){
8             for(int j=1;j<=nums2.size();j++){
9                 //注意i不是指数组下标,是指数组中的第几个元素
10                if(nums1[i-1]==nums2[j-1]) dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+1;
11                result=max(result,dp[i][j]);
12            }
13        }
14        return result;
15    }
16 };

```

1143.最长公共子序列

给定两个字符串 `text1` 和 `text2`，返回这两个字符串的最长公共子序列的长度。

一个字符串的 **子序列** 是指这样一个新的字符串：它是由原字符串在不改变字符的相对顺序的情况下删除某些字符（也可以不删除任何字符）后组成的新字符串。

例如，"ace" 是 "abcde" 的子序列，但 "aec" 不是 "abcde" 的子序列。两个字符串的「公共子序列」是这两个字符串所共同拥有的子序列。

若这两个字符串没有公共子序列，则返回 0。

由于最长公共子序列可以不是连续的，那么就可以dp数组的定义就如下：

1、dp数组的定义及其下标含义

dp[i][j]表示数组A下标为0....i-1和数组B0...j-1最长公共子序列长度

2、递推公式

if(nums[i-1]==nums[j-1])dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+1;

else dp[i][j]=max(dp[i-1][j],dp[i][j-1]);

3、初始化

dp[0][0]=dp[0][1]=dp[1][0]=0;

4、遍历顺序先遍历数组A后遍历数组B

```

1  class Solution {
2  public:
3      int longestCommonSubsequence(string text1, string text2) {
4          if(text1.size()==0||text2.size()==0) return 0;
5          vector<vector<int>> dp(text1.size()+1,vector<int>(text2.size()+1,0));
6          for(int i=1;i<=text1.size();i++){
7              for(int j=1;j<=text2.size();j++){
8                  if(text1[i-1]==text2[j-1]) dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+1;
9                  else dp[i][j]=max(dp[i][j-1],dp[i-1][j]);
10             }
11         }
12         return dp[text1.size()][text2.size()];
13     }
14 };

```

总结：

如果求得是连续子序列的最长公共长度则 $dp[i][j]$ 定义为以下标 $i-1$ 数组A结尾且以下标 $j-1$ 数组B结尾的最长公共子序列长度

如果求的是不连续子序列的最长公共长度则 $dp[i][j]$ 定义为以下标 $0....i-1$ 数组A且以下标 $0...j-1$ 数组B的最长公共子序列长度

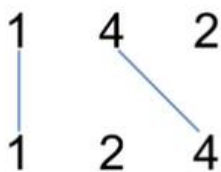
1035.不相交的线

我们在两条独立的水平线上按给定的顺序写下 A 和 B 中的整数。

现在，我们可以绘制一些连接两个数字 $A[i]$ 和 $B[j]$ 的直线，只要 $A[i] == B[j]$ ，且我们绘制的直线不与任何其他连线（非水平线）相交。

以这种方法绘制线条，并返回我们可以绘制的最大连线数。

示例 1：



输入：A = [1,4,2], B = [1,2,4]

输出：2

解释：

我们可以画出两条不交叉的线，如上图所示。

我们无法画出第三条不相交的直线，因为从 $A[1]=4$ 到 $B[2]=4$ 的直线将与从 $A[2]=2$ 到 $B[1]=2$ 的直线相交。

其实就是不连续的最长公共子序列长度

因为：直线不能相交,这就是说明在字符串A中找到一个与字符串B相同的子序列，且子序列的相对顺序不改变，链接相同数字的直线就不会相交

1、 $dp[i][j]$ 表示下标0..

$i-1$ 数组A和下标0... $j-1$ 数组B，我们可以绘制的最大连线数

2、递推公式 $if(A[i-1]==B[j-1]) dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+1; else dp[i][j]= \max(dp[i-1][j], dp[i][j-1]);$

3、初始化,所以初始化为0;

```
1 class Solution {
2 public:
3     int maxUncrossedLines(vector<int>& A, vector<int>& B) {
4         //其实就是不连续的最长公共子序列
5         vector<vector<int>> dp(A.size()+1, vector<int>(B.size()+1, 0));
6         for(int i=1; i<=A.size(); i++){
7             for(int j=1; j<=B.size(); j++){
8                 if(A[i-1]==B[j-1]) dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+1;
```

```

9         else dp[i][j]=max(dp[i][j-1],dp[i-1][j]);
10    }
11 }
12    return dp[A.size()][B.size()];
13 }
14 };

```

53. 最大子序和

题目地址: <https://leetcode-cn.com/problems/maximum-subarray/>

给定一个整数数组 **nums**，找到一个具有最大和的连续子数组（子数组最少包含一个元素），返回其最大和。

示例:

输入: [-2,1,-3,4,-1,2,1,-5,4]

输出: 6

解释: 连续子数组 [4,-1,2,1] 的和最大，为 6。

思路

```

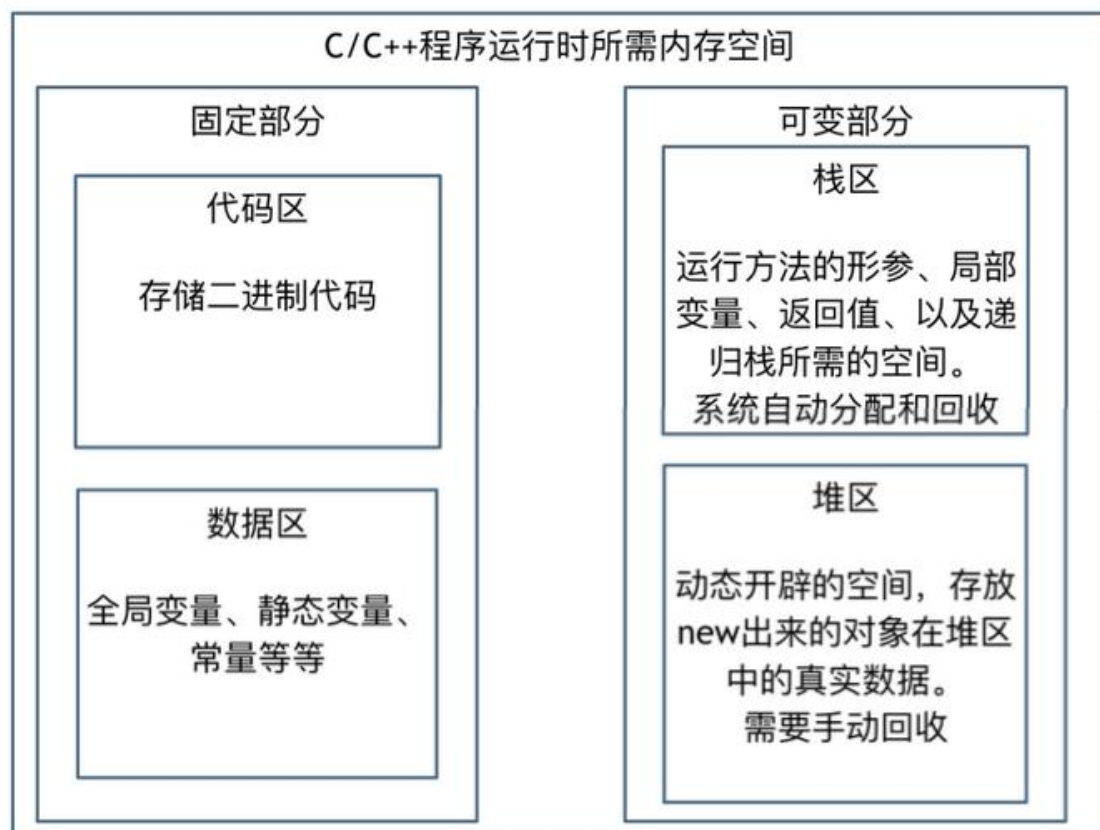
1 dp数组定义及其含义:
2 dp[i]表示以下标为i-1结尾的整数数组nums，最大和的连续子数组
3
4 class Solution {
5 public:
6     int maxSubArray(vector<int>& nums) {
7         vector<int> dp(nums.size()+1,0);
8         int result=INT_MIN;
9         for(int i=1;i<=nums.size();i++){
10             dp[i]=max(dp[i-1]+nums[i-1],nums[i-1]);
11             result=max(dp[i],result);
12         }
13         return result;
14     }
15 };

```

刷了这么多题，你了解自己代码的内存消耗么？

C++的程序就要知道堆栈的概念，程序运行时所需的内存空间可分为固定部分和可变部分

如果我们写C++的程序，就要知道栈和堆的概念，程序运行时所需的内存空间分为固定部分，和可变部分，如下：



固定区表示**固定部分的内存消耗**是不会随着代码产生变化的，**可变部分**则是会变化的。

在可变部分中，栈区间的数据在代码块执行结束之后，系统会自动回收，而堆区间数据是需要程序员回收的，所以也就是内存泄露的发源地。

- 1、**栈区**(Stack):由编译器自动分配释放，存放函数的参数值，局部变量的值等，其操作方式类似于数据结果中的栈
- 2、**堆区**(Heap):一般由程序员分配释放，若程序员不释放，程序结束时可能由OS收回
- 3 代码区和数据区占用内存空间都是固定，而且占用的空间非常小，那么看运行时消耗的内存主要看可变部分

内存对齐:

不要以为只有C/C++才会有内存对齐，只要可以**跨平台的编程语言**都需要做**内存对齐**，Java、Python都是一样的。

为什么会有内存对齐?

- 1、平台原因: **不是所有的硬件平台**都能访问**任意内存地址上的任意数据**，某些硬件平台只能在某些地址处取某些特定类型的数据，否则**抛出硬件异常**。为了同一个程序可以在多平台运行，需要内存对齐。
- 2、硬件原因:经过**内存对齐后**，**CPU访问内存的速度**大大提升。