子序列问题

最长公共子序列问题(子序列不连续)

输入: str1 = "abcde", str2 = "ace"

输出: 3

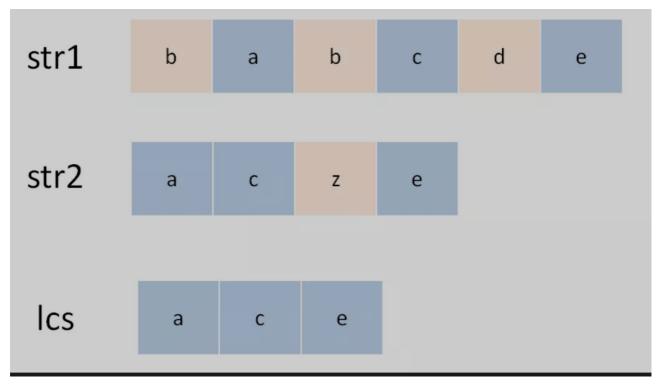
解释: 最长公共子序列是 "ace", 它的长度是 3

1. 一定要明确dp数组的定义,对两个字符串的动态规划问题,套路通用。 比如对于字符串**s1**和**s2**一般构造如下的dp数组:

		0	1	2	3	4	5	6
	str2	"	b	a	b	С	d	е
0	"	0	0	0	0	0	0	0
1	a	0	0	1	1	1	1	1
2	С	0	0	1	1	2	2	2
3	е	0	0	1	1	2	2	3

dp[i][j]表示在s1[1..i]和s2[1..j]中它们的LCS长度。

- 2. 寻找base class 将dp[...][0]和dp[0][...]设置为0。
- 3. 寻找状态转移方程 状态转移说简单些就是做选择,比如说这个问题,是求**s**1和**s**2的最长公共子序列,不妨称这个子序列为**lcs**。那么对于**s**1和**s**2中的每个字符,有什么选择?很简单,两种选择,要么在**lcs**中,要么不在。



选择就是, 当前字符在与不在lcs中。如何选择? 主要是考虑:

- 4. 当s[i] == t[j]时, s[i]一定在lcs中,
- 5. 如果不存在的话,则判断s[i]在,t[j]不在的情况;t[j]在,s[i]不在的情况。

由此可以得到递归解法:

改成动态规划如下:

```
for (int j = 1; j <= text2.size(); j++) {
    if (text1[i - 1] == text2[j - 1]) {
        dp[i][j] = dp[i - 1][j - 1] + 1;
    } else {
        dp[i][j] = std::max(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1]);
    }
    }
}
return dp[text1.length()][text2.length()];
}
};</pre>
```

分析增加求解最长公共子序列:

```
std::string lcs(std::string str1, std::string str2,
std::vector<std::vector<int>> &dp){
 int len1 = str1.size();
 int len2 = str2.size();
 std::string res(dp[len1--][len2--]);
 int index = res.size() -1;
 while(index >= 0) {
    if(len1 > 0 \& dp[len1][len2] == dp[len1][len2-1]) {
    else if(len2 > 0 \& dp[len1][len2] == dp[len1-1][len2]){
     len2--;
    }else{
      res[index--] = str1[len1];
     len1--;
     len2--;
    }
 }
 return res;
}
```

最长递增子序列

最长递增子序列(Longest Increasing Subsequence, 简写 LIS)是比较经典的一个问题,比较容易想到的是动态规划解法,时间复杂度 $O(N^2)$

分析: dp[i] 表示以 nums[i] 这个数结尾的最长递增子序列的长度。

```
class Solution {
public:
```

```
int lengthOfLIS(std::vector<int>& nums) {
                     len = nums.size();
    std::vector<int> dp(len + 1, 1);
    for (int i = 1; i < len; i++) {
     for (int j = 0; j < i; j++) {
        if (nums[j] < nums[i]) {</pre>
          dp[i] = std::max(dp[i], dp[i] + 1);
     }
    }
    int res = 0;
    for (auto item : dp) {
     res = res > item ? res : item;
    }
   return res;
 }
};
```

所以对单字符串的动态规划的框架:

```
int lengthOfLIS(std::vector<int>& nums) {
   int
                    len = nums.size();
   // 初始化dp数组
   std::vector<int> dp(len + 1, 1);
   // 对从j->i的dp
   for (int i = 1; i < len; i++) {
     for (int j = 0; j < i; j++) {
      // dp数组处理
     }
   }
   // 结果求解
   int res = 0;
   for (auto item : dp) {
     res = res > item ? res : item;
   return res;
 }
```

分析增加求最长递增子序列的过程:

```
std::vector<int> generateLIS(std::vector<int> &nums, std::vector<int> &dp)
{
  int len = 0;
```

```
int index = 0;
for(int i = 0; i < dp.size(); i++) {
  if(dp[i] > len) {
    len = dp[i];
    index = i;
  }
}
std::vector<int> res = std::vector<int>(len);
res[--len] = arr[index];
for(int i = index; i \ge 0; i --) {
  if(arr[i] < arr[index] \&\& dp[i] == dp[index] - 1){
    res[--len] = arr[i];
    index = i;
  }
}
return res;
```

最长公共子串问题(公共子串连续)

```
std::vector<std::vector<int>> getDp(std::string str1, std::string str2){
 int len1 = str1.size();
 int len2 = str2.size();
  std::vector<std::vector<int>>> dp = std::vector<std::vector<int>>>(len1,
std::vector<int> (len2, 0));
  // base case
  for(int i = 0; i < len1; i++) {
    if(str1[i] == str2[0]){
      dp[i][0] = 1;
   }
  }
  for(int j =1;j<len2;j++){</pre>
    if(str2[j] == str1[0]){
      dp[0][j] = 1;
    }
  }
  //计算dp
  for(int i = 1; i < len1; i++){
    for(int j = 1; j < len2; j++){}
      if(str1[i] == str2[j]) {
        dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1;
      }
```

```
}
 return dp;
// 求公共子串
std::string lcst(std::string str1, std::string str2,
std::vector<std::vector<int>> &dp) {
  int len1 = str1.size();
  int len2 = str2.size();
  int end = 0;
 int max = 0;
 for(int i = 0; i < len1; i++) {</pre>
    for(int j = 0; j < len2; j++){
      if(dp[i][j] > max) {
        end = i;
       max = dp[i][j];
    }
  }
  return str1(end-max+1, max);
}
```