



{}



© []

115. 不同的子序列

难度 困难

∃题目描读

**1**01  $\nabla$ ♡ 收藏 ഥ 分享 **%** 切换为英文 ♪ 关注

*i* C++

通过次数 提交次数 5,892 13,214

5 <u>></u>

给定一个字符串 S 和一个字符串 T, 计算在 S的子序列中 T 出现的个数。

∋评论(75

一个字符串的一个子序列是指,通过删除一 些 (也可以不删除) 字符且不干扰剩余字符 相对位置所组成的新字符串。(例 如, "ACE" 是 "ABCDE" 的一个子序列, 而 "AEC" 不是)

## 示例 1:

**输入:** S = "rabbbit", T = "rabbit" 输出: 3

解释:

如下图所示, 有 3 种可以从 S 中得 到 "rabbit" 的方案。

(上箭头符号 ^ 表示选取的字母)

rabbbit ^^^^ rabbbit ^^ ^^^ rabbbit ^^^

## 示例 2:

输入: S = "babgbag", T = "bag" 输出: 5

解释:

如下图所示, 有 5 种可以从 S 中得 到 "bag" 的方案。

(上箭头符号 ^ 表示选取的字母)

babgbag

^^ ^

babgbag

babgbag

babgbag

^ ^^

babgbag ^^^

在真实的面试中遇到过这道题?

是 否

贡献者

相关企业 🔒

1 class Solution { 2 public: 3 int numDistinct(string s, string t) { 4 int t\_size=t.size(),s\_size=s.size(); //dp[i][j]: s[0...j-1]中含有多少个t[0...i-1]的不同序列 5 //\*\*同时压缩两个字符串的状态\*\* 6 7  $\label{long} vector < long long >> dp(t\_size+1, vector < long long > (s\_size+1, vector < long > (s\_siz$ for(int i=0;i<=s\_size;++i) dp[0][i]=1;</pre> 8 9 for(int i=1;i<=t\_size;++i){</pre> 10 for(int j=1;j<=s\_size;++j){</pre> if(t[i-1]==s[j-1]) dp[i][j]=dp[i][j-1]+dp[i-1][j-1]; 11 12 else dp[i][j]=dp[i][j-1]; 13 } 14 } return dp[t\_size][s\_size]; 15 16 17 //由于dp状态转移方程只涉及dp[i][j-1]和dp[i-1][j-1] 18 //因此可以压缩成一维的 vector<long long> dp(t\_size+1,0); 19 20 dp[0]=1; 21 for(int i=1;i<=s\_size;++i){</pre> 22 long long last=1; 23 for(int j=1;j<=t\_size;++j){</pre> long long temp=dp[j]; 24 if(s[i-1]==t[j-1]) dp[j]=last+dp[j]; 25 last=temp; 26 27 } 28 29 return dp[t\_size]; 30 } 31 };