

## 最长公共子序列问题：枚举法和 dp 方法时间对比

### 一、 代码：

```
1. #include <bits/stdc++.h>
2. #define MAXM 10000
3. using namespace std;
4. using namespace chrono;
5.
6. string a, b;
7. int dp[MAXM][MAXM], m;
8.
9. // 动态规划求最长公共子序列
10. int find_dp(){
11.     for(int i=1;i<=m;i++){
12.         for(int j=1;j<=m;j++){
13.             if(a[i-1] == b[j-1]) dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1;
14.             else dp[i][j] = max(dp[i-1][j], dp[i][j-1]);
15.         }
16.     }
17.     return dp[m][m];
18. }
19.
20. // 枚举法求最长公共子序列
21. int find_list() {
22.     int m = b.length();
23.     int ans = 0;
24.     for (long long int i = 0; i < (1 << m); i++) {
25.         int current_length = 0;
26.         int last_position = -1;
27.         for (int j = 0; j < m; j++) {
28.             if (i & (1 << j)) {
29.                 int pos = a.find_first_of(b[j], last_position + 1);
30.                 if (pos == string::npos) break;
31.                 else {
32.                     current_length++;
33.                     last_position = pos;
34.                 }
35.             }
36.         }
37.         ans = max(ans, current_length);
38.     }
39.     return ans;
40. }
```

```

41.
42. // 随机生成字符串
43. string generate_random_string(int length) {
44.     string result;
45.     for (int i = 0; i < length; i++) {
46.         result.push_back('A' + rand() % 26);
47.     }
48.     return result;
49. }
50.
51. int main(){
52.     ios::sync_with_stdio(false);
53.     srand(time(NULL));
54.     int lens[] = {5, 25};
55.     for (int size : lens) {
56.         a = generate_random_string(size);
57.         b = generate_random_string(size);
58.         m = a.size();
59.
60.         auto start1 = high_resolution_clock::now();
61.         int ans1 = find_dp();
62.         auto end1 = high_resolution_clock::now();
63.         auto time1 = duration_cast<microseconds>(end1 - start1);
64.
65.         auto start2 = high_resolution_clock::now();
66.         int ans2 = find_list();
67.         auto end2 = high_resolution_clock::now();
68.         auto time2 = duration_cast<microseconds>(end2 - start2);
69.         cout << "字符串 1: " << a << endl;
70.         cout << "字符串 2: " << b << endl;
71.         cout << "长度: " << size << endl;
72.         cout << "动态规划: " << ans1 << ", 耗
            时: " << time1.count() << " μs" << endl;
73.         cout << "枚举法: " << ans2 << ", 耗
            时: " << time2.count() << " μs" << endl;
74.         cout << "-----" << endl;
75.     }
76.     return 0;
77. }

```

代码组成： 随机生成字符串（generate\_random\_string）

枚举法算法（find\_list）

动态规划算法（find\_dp）

## 二、 分析

### (1) 实验结果:

```
C:\windows\system32\cmd.exe
字符串1: JSKSK
字符串2: DJHWE
长度: 5
动态规划: 1, 耗时: 0 μs
枚举法: 1, 耗时: 0 μs

-----
字符串1: OOFJMLCOFEPYFECNJSKMGACOB
字符串2: UVECND CFYENZUDIGAVCJZOPSL
长度: 25
动态规划: 9, 耗时: 0 μs
枚举法: 9, 耗时: 785296 μs

-----
请按任意键继续. . .
```

### (2) 正确性验证:

1. 枚举法: 枚举法通过遍历字符串 A 的所有子序列, 在字符串 B 中查找这些子序列的出现情况。由于我们遍历了字符串 A 的所有可能子序列, 并在字符串 B 中查找它们的出现情况, 因此我们可以保证找到最长的公共子序列。这个过程的正确性来源于其穷举的特性: 遍历了所有可能的情况, 找到最优解。
2. 动态规划法: 动态规划法的关键在于状态转移方程和边界条件。在本实验中, 我们使用了以下状态转移方程:

- \* 如果  $a[i-1] == b[j-1]$ , 则  $dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1$ ;
- \* 否则,  $dp[i][j] = \max(dp[i-1][j], dp[i][j-1])$ 。

这个状态转移方程是基于以下思想: 对于字符串 A 的第  $i$  个字符和字符串 B 的第  $j$  个字符, 如果它们相等, 那么它们可以构成一个新的公共子序列, 长度为之前的公共子序列长度加 1; 否则, 最长公共子序列的长度为去掉一个字符后的最长公共子序列的长度。通过遍历字符串 A 和 B, 并根据状态转移方程填充 dp 数组, 我们可以得到最长公共子序列的长度。

同时, 最终动态规划法和枚举法得到的最长公共子序列长度相同。这表明两种方法在求解最长公共子序列问题时能够得到一致的解, 同样验证了正确性。

- ### (3) 结果分析:
- 从实验结果可以看出, 动态规划法在处理最长公共子序列问题时, 运行时间明显优于枚举法。在字符串长度为 5 时, 两种方法的耗时都较短, 但当字符串长度增加到 25 时, 枚举法的耗时显著增加, 而动态规划法耗时仍然很短。这说明动态规划法在处理大规模问题时具有更好的性

能。