

Dynamic Programming I

现在是课程答疑时间



扫描二维码关注微信/微博
获取最新面试题及权威解答

微信: [ninechapter](#)

微博: <http://www.weibo.com/ninechapter>

官网: www.jiuzhang.com

- 从递归到动规 - Triangle
- 什么样的题适合使用动态规划？
- 当我们谈论动态规划的时候，我们在谈论什么？
- 面试中常见动态规划的分类
- 坐标(矩阵)动态规划

Triangle

<http://www.lintcode.com/problem/triangle/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/triangle/>

解决方法：

- DFS: Traverse
- DFS: Divide Conquer
- Divide Conquer + Memorization
- Traditional Dynamic Programming

时间复杂度？

- A - $O(n^2)$
- B - $O(2^n)$
- C - $O(n!)$
- D - I don't know

```
1 void traverse(int x, int y, int sum) {  
2     if (x == n) {  
3         // found a whole path from top to bottom  
4         if (sum < best) {  
5             best = sum;  
6         }  
7         return;  
8     }  
9  
10    traverse(x + 1, y, sum + A[x][y]);  
11    traverse(x + 1, y + 1, sum + A[x][y]);  
12 }  
13  
14 best = MAXINT;  
15 traverse(0, 0, 0);  
16 // best is the answer
```

时间复杂度？

- A - $O(n^2)$
- B - $O(2^n)$
- C - $O(n!)$
- D - I don't know

```
1 // return minimum path from (x, y) to bottom
2 int divideConquer(int x, int y) {
3     // x: 0 .. n-1
4     if (x == n) {
5         return 0;
6     }
7     return A[x][y] + Math.min(dfs(x + 1, y),
8                               dfs(x + 1, y + 1));
9 }
10
11 // answer
12 divideConquer(0, 0);
```

DFS: Divide Conquer + Memorization



九章算法

时间复杂度？

- A - $O(n^2)$
- B - $O(2^n)$
- C - $O(n!)$
- D - I don't know

```
1 // return minimum path from (x, y) to bottom
2 int divideConquer(int x, int y) {
3     if (x == n) {
4         return 0;
5     }
6     // Integer.MAX_VALUE 代表没有访问过x, y这个点
7     if (hash[x][y] != Integer.MAX_VALUE) {
8         return hash[x][y];
9     }
10    hash[x][y] = A[x][y] + Math.min(dfs(x + 1, y),
11                                     dfs(x + 1, y + 1));
12    return hash[x][y];
13 }
14
15 // answer
16 hash[*][*] = Integer.MAX_VALUE;
17 divideConquer(0, 0);
```

记忆化搜索的本质：动态规划

动态规划为什么会快？

动态规划与分治的区别？

重复计算！

多重循环 vs 记忆化搜索

优点：

正规，大多数面试官可以接受，存在空间优化可能性。

缺点：

思考有难度。

优点：

容易从搜索算法直接转化过来。有的时候可以节省更多的时间。

缺点：

递归。

时间复杂度？

空间复杂度？

```
A[][]  
  
// 状态定义  
f[i][j] 表示从i,j出发走到最后一层的最小路径长度  
  
// 初始化，终点先有值  
for (int i = 0; i < n; i++) {  
    f[n-1][i] = A[n-1][i];  
}  
  
// 循环递推求解  
for (int i = n - 2; i >= 0; i--) {  
    for (int j = 0; j <= i; j++) {  
        f[i][j] = Math.min(f[i + 1][j], f[i + 1][j + 1]) + A[i][j];  
    }  
}  
  
// 求结果：起点  
f[0][0]
```

多重循环：自顶向下



时间复杂度？

空间复杂度？

```
1 // 初始化，起点
2 f[0][0] = A[0][0];
3
4 // 初始化三角形的左边和右边
5 for (int i = 1; i < n; i++) {
6     f[i][0] = f[i - 1][0] + A[i][0];
7     f[i][i] = f[i - 1][i - 1] + A[i][i];
8 }
9
10 // top down
11 for (int i = 1; i < n; i++) {
12     for (int j = 1; j < i; j++) {
13         f[i][j] = Math.min(f[i - 1][j], f[i - 1][j - 1]) + A[i][j];
14     }
15 }
16
17 Math.min(f[n - 1][0], f[n - 1][1], f[n - 1][2] ...);
```

自底向上 vs 自顶向下

两种方法没有太大优劣区别

思维模式一个正向，一个逆向

为了方便教学，后面我们统一采用 **自顶向下** 的方式

什么情况下使用动态规划？

满足下面三个条件之一：

- 求最大值最小值
- 判断是否可行
- 统计方案个数

则 **极有可能** 是使用动态规划求解

什么情况下**不使用**动态规划？

求出所有 **具体** 的方案而非方案 **个数** <http://www.lintcode.com/problem/palindrome-partitioning/>

输入数据是一个 **集合** 而不是 **序列** <http://www.lintcode.com/problem/longest-consecutive-sequence/>

则 **极不可能** 使用动态规划求解

状态 State

灵感, 创造力, 存储小规模问题的结果

方程 Function

状态之间的联系, 怎么通过小的状态, 来算大的状态

初始化 Initialization

最极限的小状态是什么, 起点

答案 Answer

最大的那个状态是什么, 终点

面试中常见的动态规划类型

坐标型动态规划 15%

序列型动态规划 30%

双序列动态规划 30%

划分型动态规划 10%

背包型动态规划 10%

区间型动态规划 5%

Take a break



5 Minutes Break

state:

$f[x]$ 表示我从起点走到坐标 x

$f[x][y]$ 表示我从起点走到坐标 x,y

function: 研究走到 x,y 这个点之前的一步

intialize: 起点

answer: 终点

Minimum Path Sum

<http://www.lintcode.com/problem/minimum-path-sum/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/minimum-path-sum/>

Minimum Path Sum

state: $f[x][y]$ 从起点走到 x, y 的最短路径

function: $f[x][y] = \min(f[x-1][y], f[x][y-1]) + A[x][y]$

intialize: $f[i][0] = \text{sum}(0, 0 \sim i, 0)$

$f[0][i] = \text{sum}(0, 0 \sim 0, i)$

answer: $f[n-1][m-1]$

独孤九剑 之 破枪式

初始化一个二维的动态规划时
就去初始化**第0行**和**第0列**

Unique Path

<http://www.lintcode.com/problem/unique-paths/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/unique-paths/>

Unique Path

state: $f[x][y]$ 从起点到 x, y 的路径数

function: (研究倒数第一步) $f[x][y] = f[x - 1][y] + f[x][y - 1]$

intialize: $f[0][i] = 1$

$f[i][0] = 1$

answer: $f[n-1][m-1]$

Related Question: Unique Path II

Climing Stairs

<http://www.lintcode.com/problem/climbing-stairs/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/climbing-stairs/>

Climing Stairs

state: $f[i]$ 表示跳到第 i 个位置的方案总数

function: $f[i] = f[i-1] + f[i-2]$

intialize: $f[0] = 1$

answer: $f[n]$

Jump Game

<http://www.lintcode.com/problem/jump-game/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/jump-game/>

Jump Game

最优算法: 贪心法, 时间复杂度 $O(n)$

次优算法: 动态规划, 时间复杂度 $O(n^2)$

state: $f[i]$ 代表我能否跳到第 i 个位置

function: $f[i] = \text{OR}(f[j]), j < i \ \&\& \ j \text{ 能够跳到 } i)$

initialize: $f[0] = \text{true};$

answer: $f[n-1]$

Jump Game II

<http://www.lintcode.com/problem/jump-game-ii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/jump-game-ii/>

Jump Game II



九章算法

state: $f[i]$ 代表我跳到第 i 个位置最少需要几步

function: $f[i] = \text{MIN}\{f[j]+1, j < i \ \&\& \text{j能够跳到i}\}$

initialize: $f[0] = 0;$

answer: $f[n-1]$

Conclusion



Why DP?

When DP?

How DP?