

动规四要素与高频题

4 DP Key Points & Coordinate DP

课程版本 v6.0

主讲 令狐冲



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>

知乎: <http://zhuanglan.zhihu.com/jiuzhang>

官网: <http://www.jiuzhang.com>

本节课的学习目的

完整的掌握动态规划问题的分析方法和原理

“入门”动态规划而非“精通”

解决动态规划问题的步骤

1. 判断是否采用动态规划
2. 归类属于哪一型动态规划
3. 按照动规四要素解题

三要

1. 求最值
2. 求方案总数
3. 求可行性

三不要

1. 求所有具体的方案（最坏情况下用了**DP**也没有优化效果）
2. 输入数据无序（除了背包类）
3. 暴力算法时间复杂度已经多项式级别（ $2^n \rightarrow n^2$ ）

坐标型

- 二维坐标
- 一维坐标（接龙）

序列型

- 单序列型
- 双序列型
- 划分型

背包型

区间型

博弈型

树型

状态压缩型

独孤九剑 —— 破气式

动态规划四要素：
状态，方程，初始化，答案

动规的状态 **State** —— 递归的**定义**

- 用 $f[i]$ 或者 $f[i][j]$ 代表在某些特定条件下某个规模更小的问题的答案
- 规模更小用参数 i, j 之类的来划定

动规的方程 **Function** —— 递归的**拆解**

- 大问题如何拆解为小问题
- $f[i][j]$ = 通过规模更小的一些状态求 $\max / \min / \text{sum} / \text{or}$ 来进行推导

动规的初始化 **Initialize** —— 递归的**出口**

- 设定无法再拆解的极限小的状态下的值
- 如 $f[i][0]$ 或者 $f[0][i]$

动规的答案 **Answer** —— 递归的**调用**

- 最后要求的答案是什么
- 如 $f[n][m]$ 或者 $\max(f[n][0], f[n][1] \dots f[n][m])$

递归四要素完全对应动规四要素

这也就是为什么动态规划可以使用
“递归”版本的记忆化搜索来解决的原因！

记忆化搜索 vs 多重循环

优点：从搜索转换，不易写错

缺点：循环条件和顺序非常容易写错

缺点：递归导致 **StackOverflow**，没有空间优化余地

优点：没有递归，有空间优化余地（滚动数组）

坐标型动态规划

状态：坐标

方程：根据移动规则

初始化：第0行第0列

答案：目标坐标

Triangle

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

<https://www.jiuzhang.com/solution/triangle/>

让我们用多重循环的重做一下这个题

状态：坐标

方程：从哪儿来

初始化：起点

答案：终点

```
def minimumTotal(self, triangle):
    n = len(triangle)

    # state: dp[i][j] 代表从 0, 0 走到 i, j 的最短路径值
    dp = [[0] * (i + 1) for i in range(n)]

    # initialize: 三角形的左边和右边要初始化
    # 因为他们分别没有左上角和右上角的点
    dp[0][0] = triangle[0][0]
    for i in range(1, n):
        dp[i][0] = dp[i - 1][0] + triangle[i][0]
        dp[i][i] = dp[i - 1][i - 1] + triangle[i][i]

    # function: dp[i][j] = min(dp[i - 1][j - 1], dp[i - 1][j]) + triangle[i][j]
    # i, j 这个位置是从位置 i - 1, j 或者 i - 1, j - 1 走过来的
    for i in range(2, n):
        for j in range(1, i):
            dp[i][j] = min(dp[i - 1][j], dp[i - 1][j - 1]) + triangle[i][j]

    # answer: 最后一层的任意位置都可以是路径的终点
    return min(dp[n - 1])
```

状态：坐标

方程：到哪儿去

初始化：终点

答案：起点

```
def minimumTotal(self, triangle):  
    n = len(triangle)  
  
    # state: dp[i][j] 代表从 i,j 走到最底层的最短路径值  
    dp = [[0] * (i + 1) for i in range(n)]  
  
    # initialize: 初始化终点 (最后一层)  
    for i in range(n):  
        dp[n - 1][i] = triangle[n - 1][i]  
  
    # function: 从下往上倒过来推导, 计算每个坐标到哪儿去  
    # dp[i][j] = min(dp[i + 1][j], dp[i + 1][j + 1]) + triangle[i][j]  
    for i in range(n - 2, -1, -1):  
        for j in range(i + 1):  
            dp[i][j] = min(dp[i + 1][j], dp[i + 1][j + 1]) + triangle[i][j]  
  
    # answer: 起点就是答案  
    return dp[0][0]
```

自顶向下 vs 自底向上

两种方法都可以，你爱用哪个用哪个
一个关心从哪儿来，一个关心到哪儿去
我比较喜欢**自顶向下**（正着循环不容易写错）



DP空间优化的技巧——滚动数组

见 《九章算法强化班》 或 《动态规划专题班》

休息 5 分钟

Take a break

Knight Shortest Path I & II

<https://www.lintcode.com/problem/knight-shortest-path>

<https://www.jiuzhang.com/solution/knight-shortest-path>

<https://www.lintcode.com/problem/knight-shortest-path-ii>

<https://www.jiuzhang.com/solution/knight-shortest-path-ii>

八个方向 vs 四个方向

哪个可以用动态规划，为什么？

接龙型动态规划

属于“坐标型”动态规划的一种

题型一般是告诉你一个接龙规则，让你找最长的龙

Longest Increasing Subsequence

<http://www.lintcode.com/problem/longest-increasing-subsequence/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/longest-increasing-subsequence/>

接龙规则：从左到右一个比一个大

Longest Increasing Subsequence

- 将n个数看做n个木桩，目的是从某个木桩出发，从前向后，从低往高，看做多能踩多少个木桩。
- state: $f[i]$ 表示（从任意某个木桩）跳到第i个木桩，最多踩过多少根木桩
- function: $f[i] = \max\{f[j] + 1\}$, j必须满足 $j < i \ \&\& \ \text{nums}[j] < \text{nums}[i]$
- initialize: $f[0..n-1] = 1$
- answer: $\max\{f[0..n-1]\}$

Russian Doll Envelopes

<http://www.lintcode.com/problem/russian-doll-envelopes/>

<http://www.jiuzhang.com/solution/russian-doll-envelopes/>

接龙规则：大信封套小信封

Largest Divisible Subset

<http://www.lintcode.com/en/problem/largest-divisible-subset/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/largest-divisible-subset/>

接龙规则：后面的数可以整除前面的数

想要精通动态规划？



ALGORITHM

九章算法强化班

🕒 2 周, 3 日后开始直播

直播课 查看详情



动态规划专题班

🕒 1 月 后开始直播

直播课 查看详情

后序课程推荐



系统设计班

⌚ 5 日, 11 小时 后开始直播

互动课

查看



全栈开发基础项目课

⌚ 等待下次开课

直播课

查看详情



人工智能集训营

⌚ 6 日, 19 小时 后截止报名

集训营

查看详



硅谷求职算法1对1集训营

⌚ 11 月 后截止报名

集训营

查看详情

师父领进门，修行靠自身

祝大家都能找到自己理想的工作!
拿到 Offer 记得微信上告诉我哦!