从递推到动归(上)

从递推到动归(上)

一、递推问题的求解套路

确定递推状态

推导递推公式

爬楼梯问题

状态定义

递推公式

凑钱币问题

状态定义

递推公式

墙壁涂色

方法1

状态定义

递推公式

方法2

状态定义

递推公式

方法3

状态定义

递推公式

一、递推问题的求解套路

- 1. 确定递推状态,一个数学符号+一个数学符号的语义解释
- 2. 确定递推状态,推导递推状态符号的自我表示方法
- 3. 程序实现, (递归+记忆化/循环实现)

确定递推状态

注意: 这是学习递推问题的重中之重。学习确定递推状态的技巧。

f(x) = y

y: 问题中的求解量, 也是我们所谓的因变量

x:问题中直接影响求解量的部分,也是我们所谓的自变量

本质: 就是寻找问题中的自变量与因变量

推导递推公式

本质: 分析状态中的容斥关系

f(n) = f(n-1) + f(n-2)

f(n-1),代表 n-1个月的兔子数量,恰巧等于第 n 个月的成年兔子数量

f(n-2),代表 n-2个月的兔子数量,恰巧等于第 n 个月的幼年兔子数量

所谓的推导, 就是推导上面的这两句话的内容

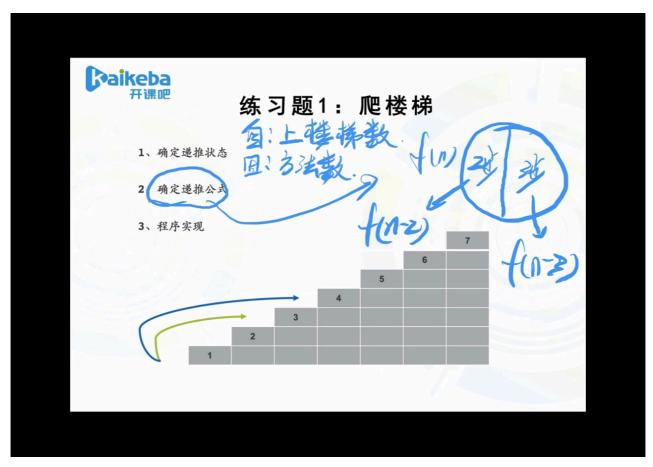
爬楼梯问题

状态定义

f(n) 代表爬 n 节楼梯的方法总数

递推公式

$$f(n) = f(n-2) + f(n-3)$$



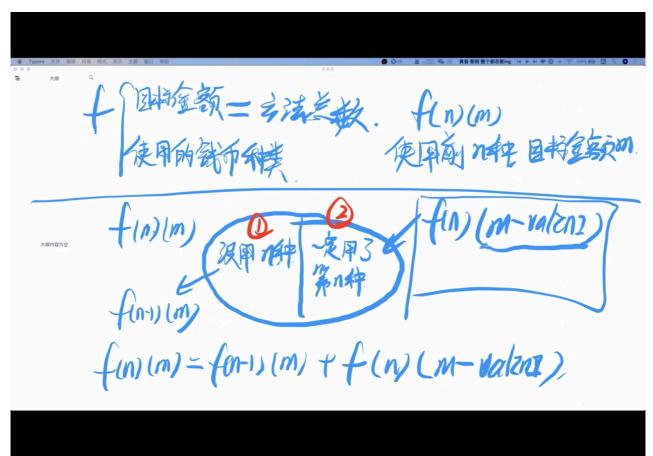
凑钱币问题

状态定义

f(n,m) 代表用前 n 种钱币,拼凑 m 元钱的方案总数

递推公式

f(n,m) = f(n-1,m) + f(n,m-val[n])



墙壁涂色

方法1

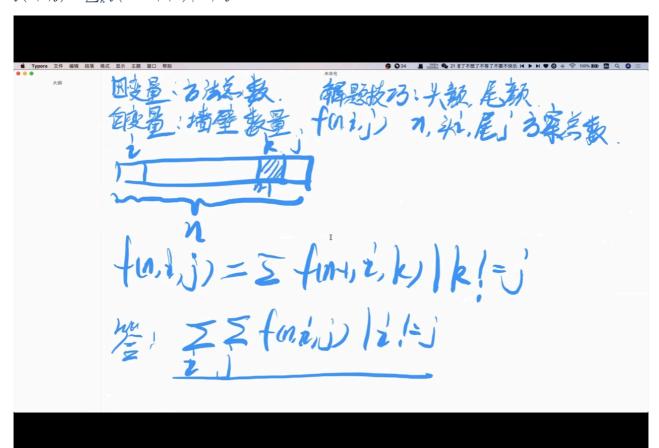
技巧: 先按照非环情况做, 保证所有方案之间, 相邻墙壁颜色不同, 最后再保证首尾颜色不同

状态定义

f(n,i,j) 代表 n 块墙壁,第一块涂颜色 i,最后一块涂颜色 j 的方案总数

递推公式

 $f(n,i,j) = \sum_k f(n-1,i,k) \mid k
eq j$



方法2

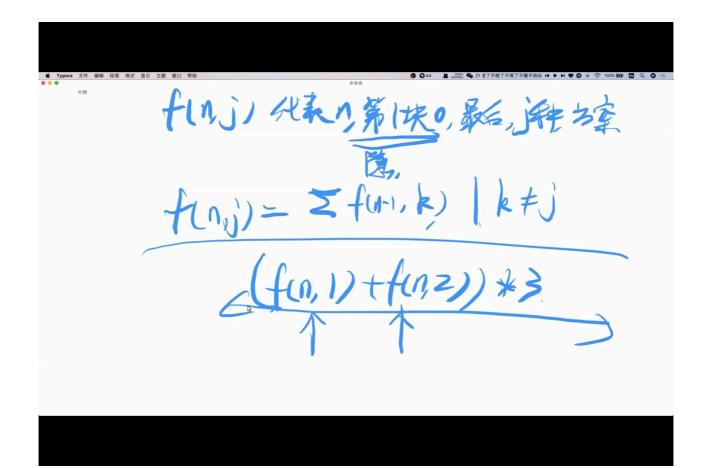
基于第一种做法,优化状态定义,忽略第一块的颜色

状态定义

f(n,j) 代表 n 块墙壁,第一块涂颜色 0,最后一块涂颜色 j 的方案总数

递推公式

 $f(n,j) = \sum_k f(n-1,k) \mid k
eq j$



方法3

单刀直入,直接定义状态,求什么定义什么

状态定义

f(n) 代表 n 块墙壁, 首尾颜色不同的方法总数

递推公式

$$f(n) = f(n-1) + 2 \times f(n-2)$$

