极客时间算法训练营 第四课 递归、分治

李煜东

《算法竞赛进阶指南》作者



日录

- 1. 递归的本质与基本实现形式
- 2. 递归题目实战
- 3. 分治: 子问题的划分与合并
- 4. 分治算法的应用

递归的本质与基本实现形式

如何理解递归?

- 函数自身调用自身
- 通过函数体来进行的循环
- 以自相似的方法重复进行的过程



```
计算 n!
n! = 1 * 2 * 3 * ... * n

def factorial(n):
    if n <= 1:
        return 1
    return n * factorial(n - 1)</pre>
```

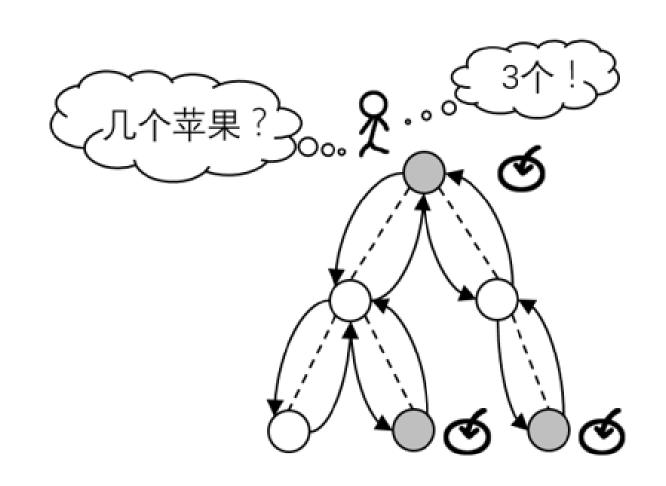
```
factorial(6)
6 * factorial(5)
6 * (5 * factorial(4))
6 * (5 * (4 * factorial(3)))
6 * (5 * (4 * (3 * factorial(2))))
6 * (5 * (4 * (3 * (2 * factorial(1)))))
6 * (5 * (4 * (3 * (2 * 1))))
6 * (5 * (4 * (3 * 2)))
6 * (5 * (4 * 6))
6 * (5 * 24)
6 * 120
720
```

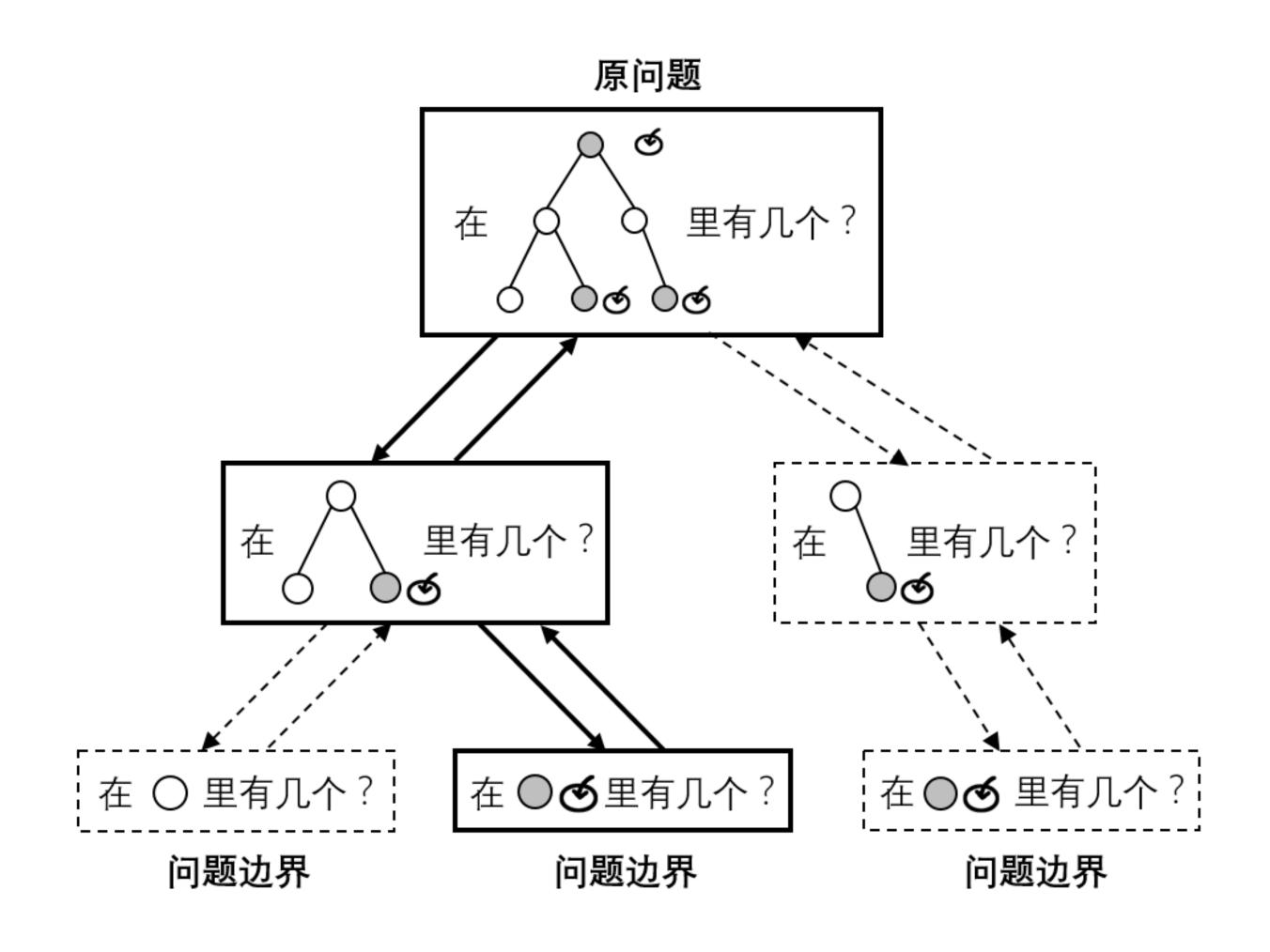
啊喂, 求 n! 用递推它不香吗......

确实,因为 n! 的推导路径我们已经知道了, for 一遍就好了。

但如果是不太容易找到推导路径的问题呢?

比如下面的问题,一棵树,在根节点的时候,我们是不知道下边长什么样的……





递归的三个关键: 变量:参数变量 与 全局的共享变量

• 定义需要递归的问题(重叠子问题)——数学归纳法思维

- 确定递归边界
- 保护与还原现场

C++ / Java 代码模板

```
void recursion(int level, int param) {
 // terminator 边界
 if (level > MAX_LEVEL) {
   // process result
   return;
 // process logic in current level
 process(level, param); 每一次的处理
 // drill down
 recur(level + 1, new_param); 递归调用
 // restore the current level status
   还原
```

Python 代码模板

```
def recursion(level, param1, param2, ...):
    # recursion terminator
    if level > MAX_LEVEL:
        # process result
        return

# process logic in current level
    process(level, data...)

# drill down
    self.recursion(level + 1, new_param1, ...)

# restore the current level status if needed
```

子集

三种基本的递归模板!!!

https://leetcode-cn.com/problems/subsets/

组合

https://leetcode-cn.com/problems/combinations/

全排列

https://leetcode-cn.com/problems/permutations/

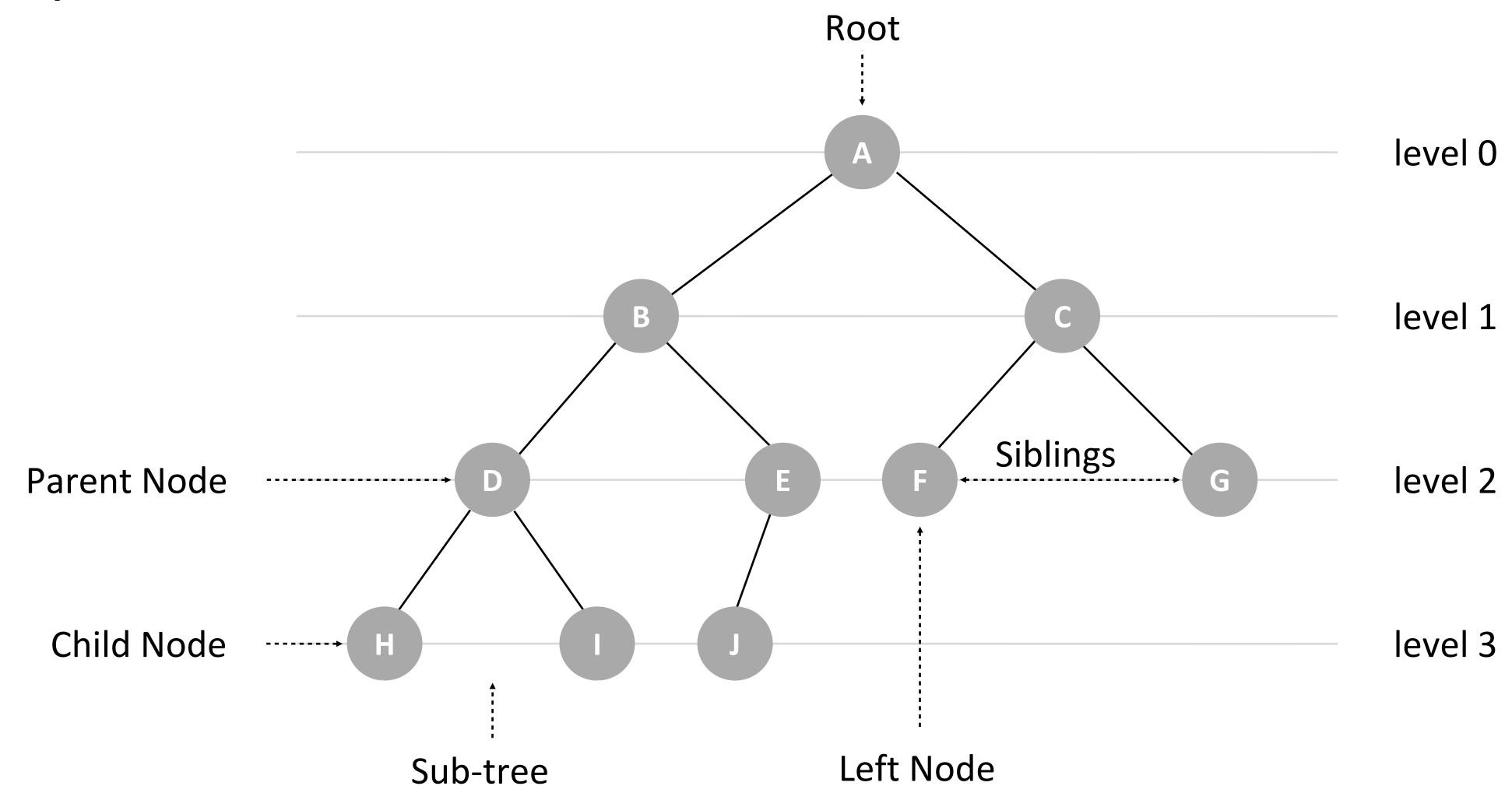
全排列 II (Homework)

https://leetcode-cn.com/problems/permutations-ii/

递归基本形式总结

以上三个问题都是<mark>递归实现的"暴力搜索"</mark>(或者叫枚举、<mark>回溯</mark>等)可以总结为以下三种基本形式

递归形式	时间复杂度规模	问题举例
指数型	k^n	子集、大体积背包
排列型	n!	全排列、旅行商、N皇后
组合型	$\frac{n!}{m! (n-m)!}$	组合选数



翻转二叉树

https://leetcode-cn.com/problems/invert-binary-tree/description/

验证二叉搜索树

https://leetcode-cn.com/problems/validate-binary-search-tree/

重叠子问题:翻转 or 验证左、右子树

当前层逻辑: 翻转 or 验证大小关系

递归边界:叶子节点(无子树)

递归信息统计

二叉树的最大/最小深度

https://leetcode-cn.com/problems/maximum-depth-of-binary-tree/

https://leetcode-cn.com/problems/minimum-depth-of-binary-tree/

思路一(自底向上统计信息,分治思想)

最大深度 = max(左子树最大深度,右子树最大深度) + 1

思路二(自顶向下维护信息)

把"深度"作为一个全局变量——一个跟随结点移动而动态变化的信息

递归一层,变量+1,在叶子处更新答案

这种写法需要注意保护和还原现场

分治算法

分治

分治,即"分而治之"

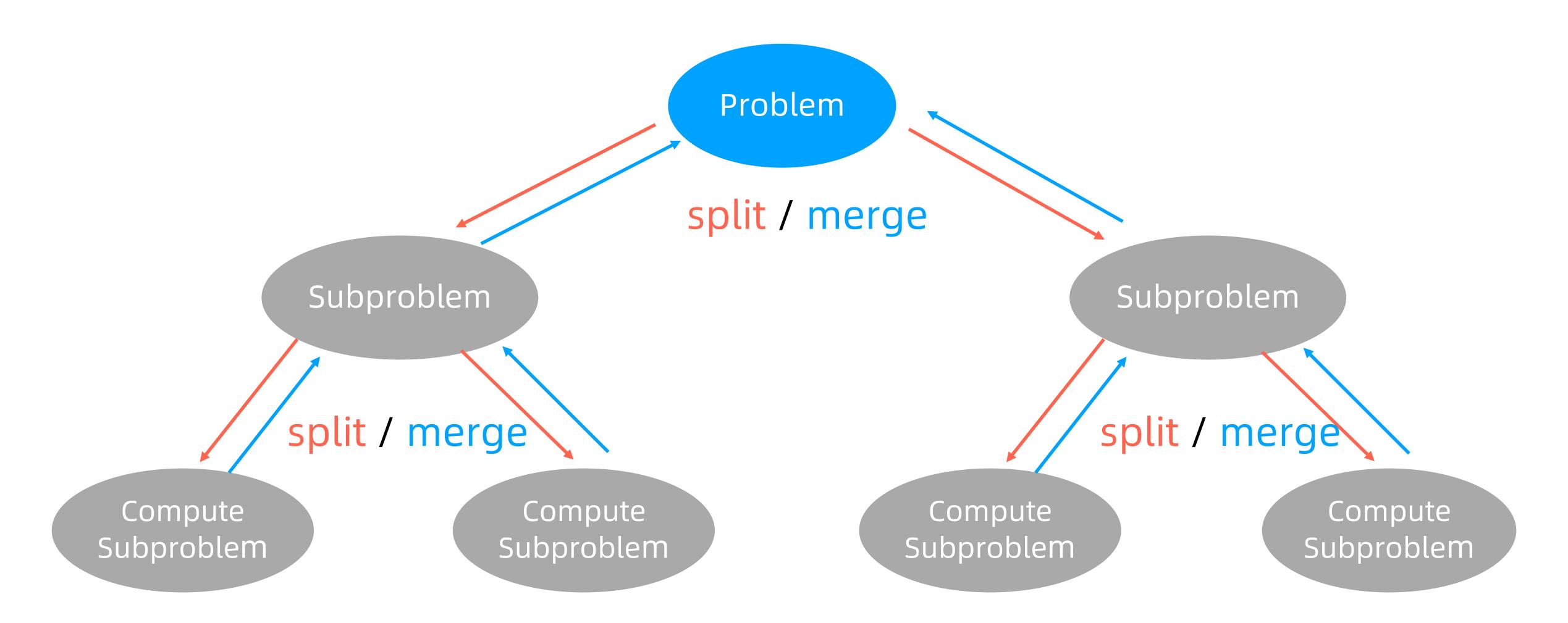
就是把原问题划分成若干个同类子问题,分别解决后,再把结果合并起来

关键点:

原问题和各个子问题都是重复的(同类的)——递归定义除了向下递归"问题",还要向上合并"结果"

分治算法一般用递归实现

分治算法的"递归状态树"



Pow(x, n)

https://leetcode-cn.com/problems/powx-n/

- n为偶数: Pow(x, n) = Pow(x, n/2) * Pow(x, n/2)
- n 为奇数: Pow(x, n) = Pow(x, n/2) * Pow(x, n/2) * x
- 递归边界: Pow(x, 1) = x
- O(log n)

括号生成

https://leetcode-cn.com/problems/generate-parentheses/

分治划分子问题的标准: 不重不漏

(())()

正确的划分:

- (a)b (()) () ()
- 错误的划分:
- abc —— (())() 时间复杂度爆炸
- ab —— (()) () () 与 (())() 重复

Homework

合并K个升序链表

https://leetcode-cn.com/problems/merge-k-sorted-lists/

要求:用分治实现,不要用堆

₩ 极客时间 训练营