

# Linked List, Recursion

王慧妍

[why@nju.edu.cn](mailto:why@nju.edu.cn)

南京大学



软件学院



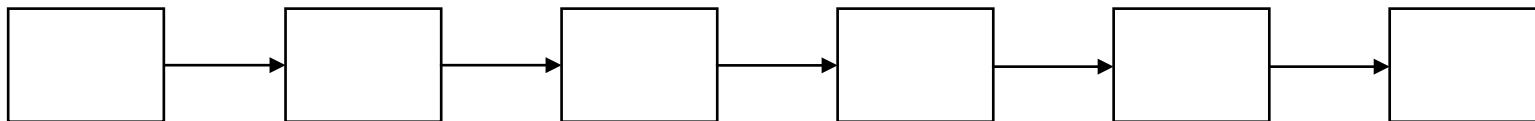
计算机软件研究所



# Linked List

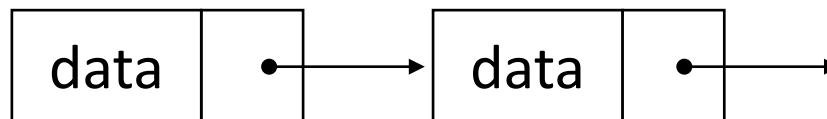
# Linked List

- 链表：内存非连续的线性结构



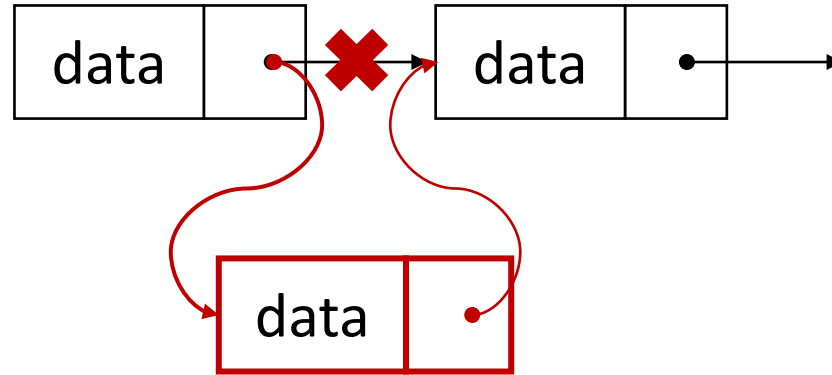
- 链表节点

- 存储有价值的数据
- 指向下一个链表节点的指针
- ```
struct node {int data; struct node *next;};
```



# 链表的节点插入和删除

- 新链表节点的插入



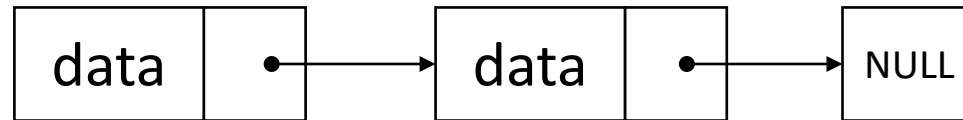
- 已有链表节点的删除



# 单向链表和双向链表

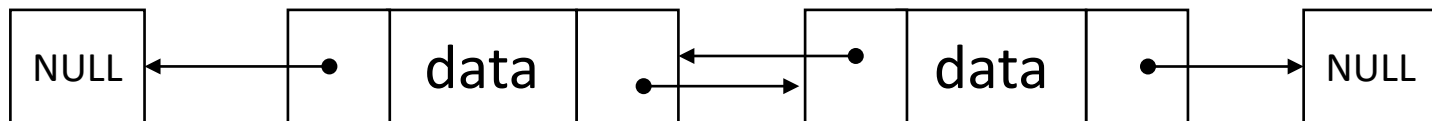
- 单向链表

- `struct node {int data; struct node *next;};`



- 双向链表

- `struct node {  
 struct node * prev;  
 int data;  
 struct node *next;  
};`



# 循环链表

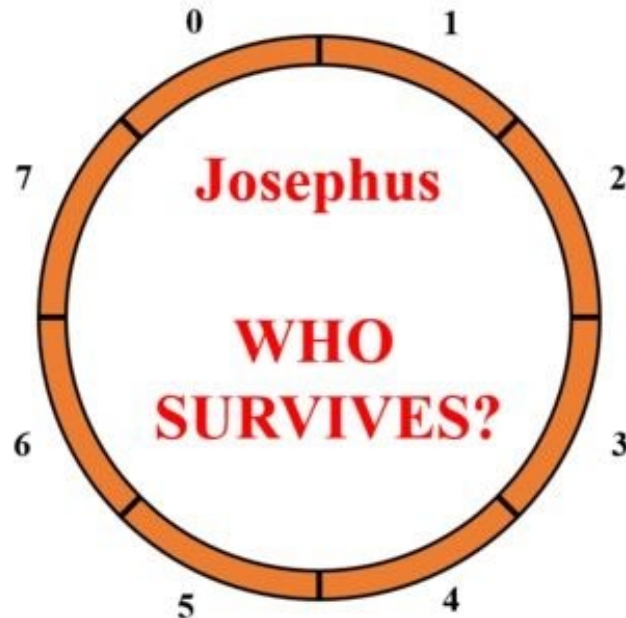
- 与单向链表相比，区别在于
  - 尾节点的指针成员不再指向NULL，而是指向首节点



# 约瑟夫问题

- 由来

- 在罗马人占领乔塔帕特后，39个犹太人与Josephus及他的朋友躲到一个洞中，39个犹太人决定宁愿死也不要被敌人抓到，于是决定了一个自杀方式。41个人排成一个圆圈，由第1个人开始报数，每报数到第3人该人就必须自杀，然后再由下一个重新报数，直到所有人都自杀身亡为止。Josephus要他的朋友先假装遵从，他将朋友与自己安排在第16个与第31个位置，于是逃过了这场死亡游戏。



# 约瑟夫问题

- 用数组实现约瑟夫环？
- 试试用循环链表来实现约瑟夫环？
  - [Joseph.c](#)

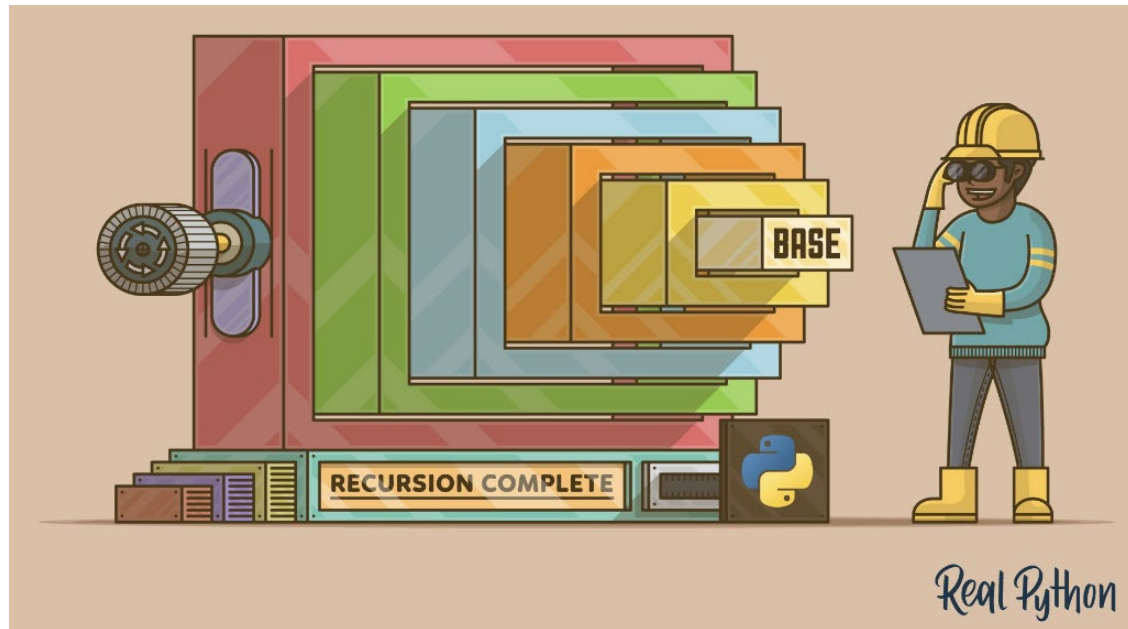




# Recursion

# 特殊的函数：递归Recursion

- 一个调用本身的函数
  - A function that calls (调用) itself.
- 重点是如何能够递归的思考问题



It's a loooooooooooooong way to go to master recursion!

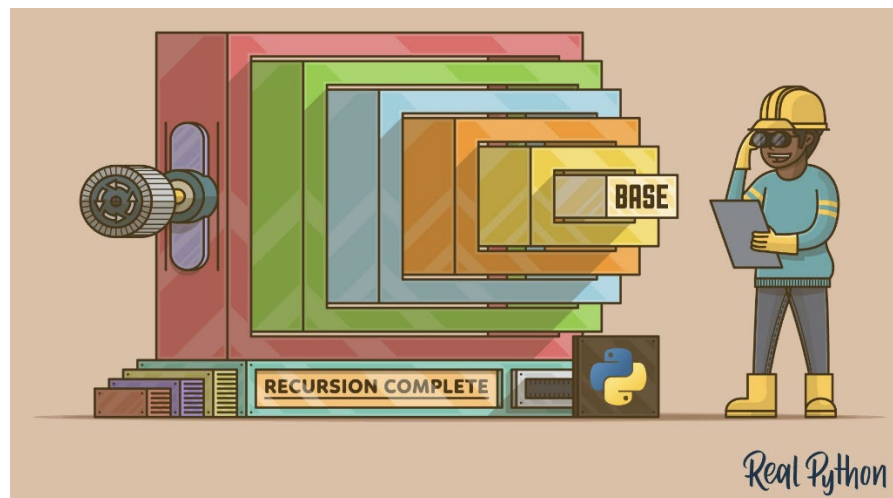
# Mathematical induction

- 数学归纳法

- Base Case (基础情况):  $n = 0$
- Inductive Step (归纳步骤):  $n = k \rightarrow n = k+1$

- 递归函数：自己调用自己的函数

- 不能变：函数名称，功能，返回类型
- 唯一能变的部分：参数
- 通过参数控制问题的解决规模
- 何时结束？



# 递归函数的堆栈管理

---

- [Visualization of Function Calls @ C Tutor](#)

# 求阶乘

---

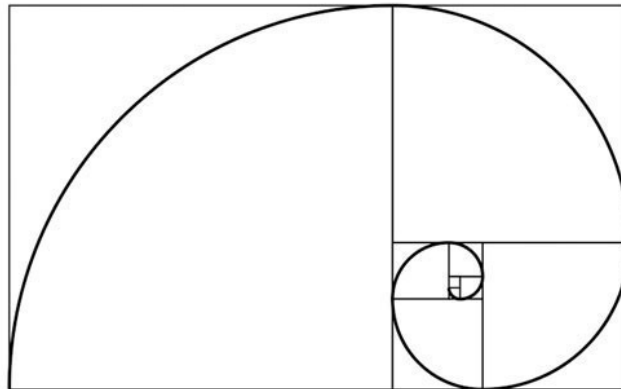
- $F(n) = n!$

$$n! = \begin{cases} 1 & (n = 0, 1) \\ n * (n - 1)! & (n > 1) \end{cases}$$

- 循环 v.s. 递归

# 斐布拉契数列

- 典型递归函数例子
  - [fib.c](#)
- 黄金分割数列：0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, ...
  - $F(0) = 0, F(1) = 1, F(n) = F(n - 1) + F(n - 2)$

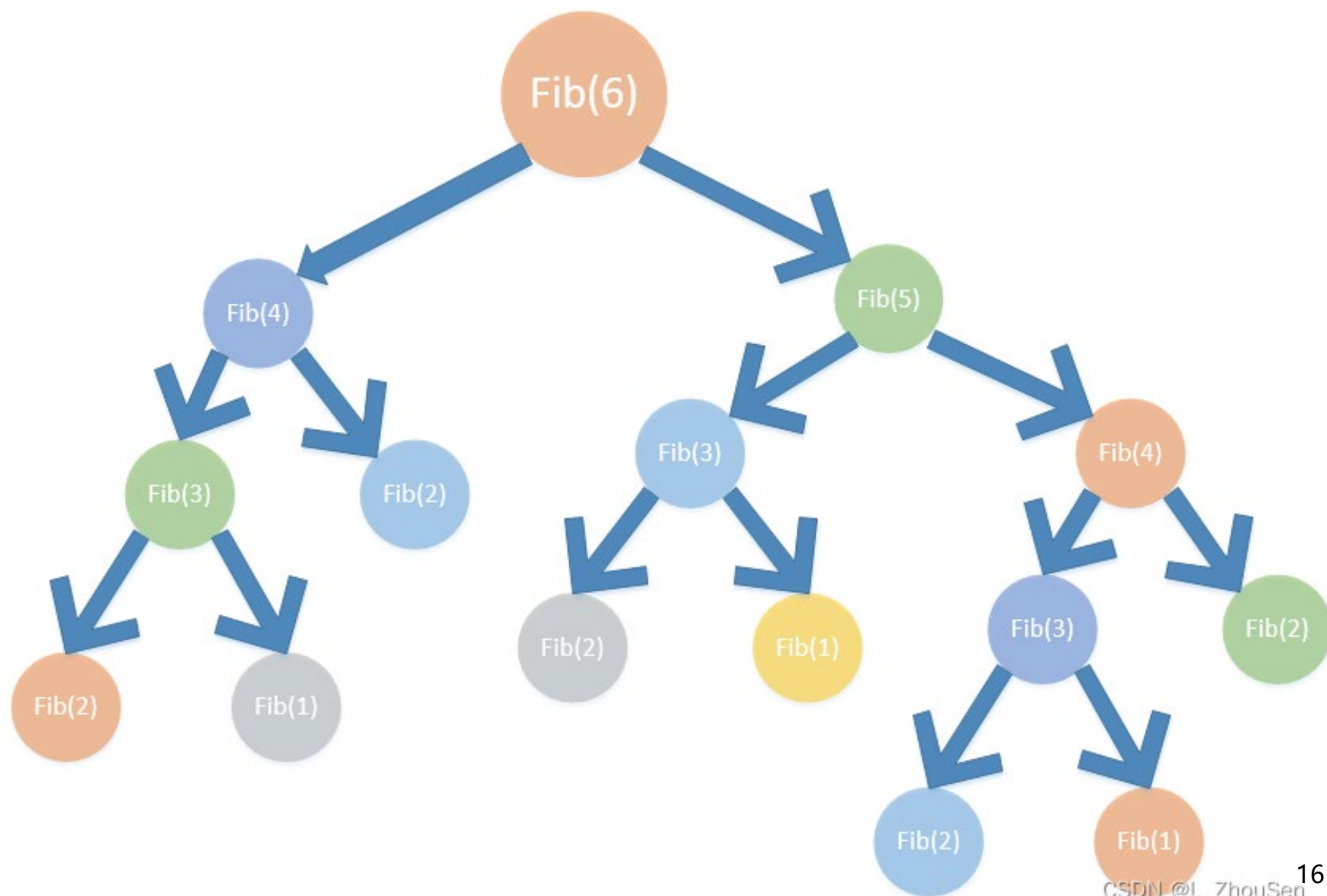


# 斐布拉契字符串

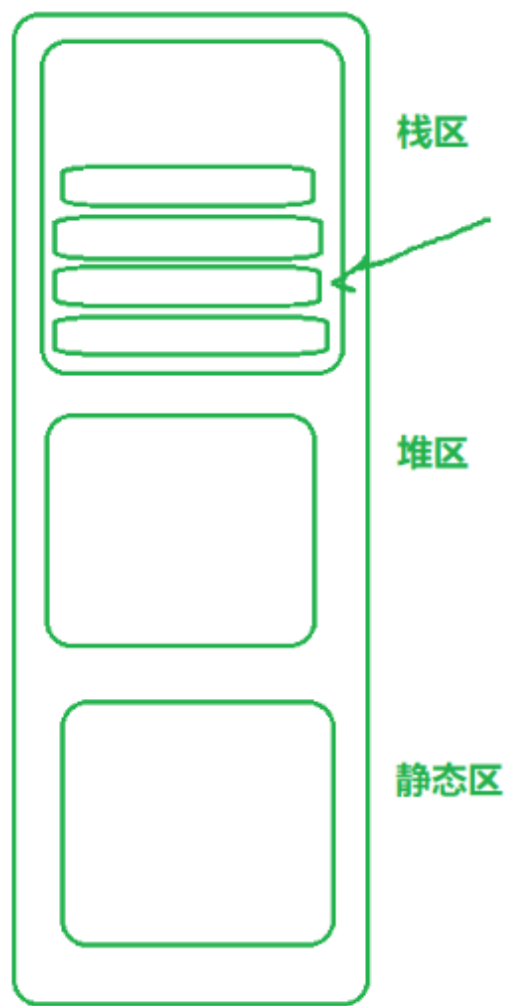
---

- $f(0) = b, f(1) = a,$
- $f(2) = f(1) + f(0) = ab,$
- $f(3) = f(2) + f(1) = aba,$
- $f(4) = f(3) + f(2) = abaab,$
- $f(n) = ?$

- [fib.c](#)
- [fib\\_string.c](#)
- [fib\\_long\\_iter.c](#)
- [fib\\_long\\_iter\\_space.c](#)







每一次函数调用都会  
在内存的栈区申请一  
块空间,直到栈区没有  
空间进行函数调用导  
致栈溢出

# Greatest Common Divisor

- [gcd.c](#)

$$a > b \implies \gcd(a, b) = \gcd(a - b, b)$$

$$a < b \implies \gcd(a, b) = \gcd(a, b - a)$$



$$\gcd(a, b) = \gcd(b, a \% b)$$

# 数组与递归

- 数组求和

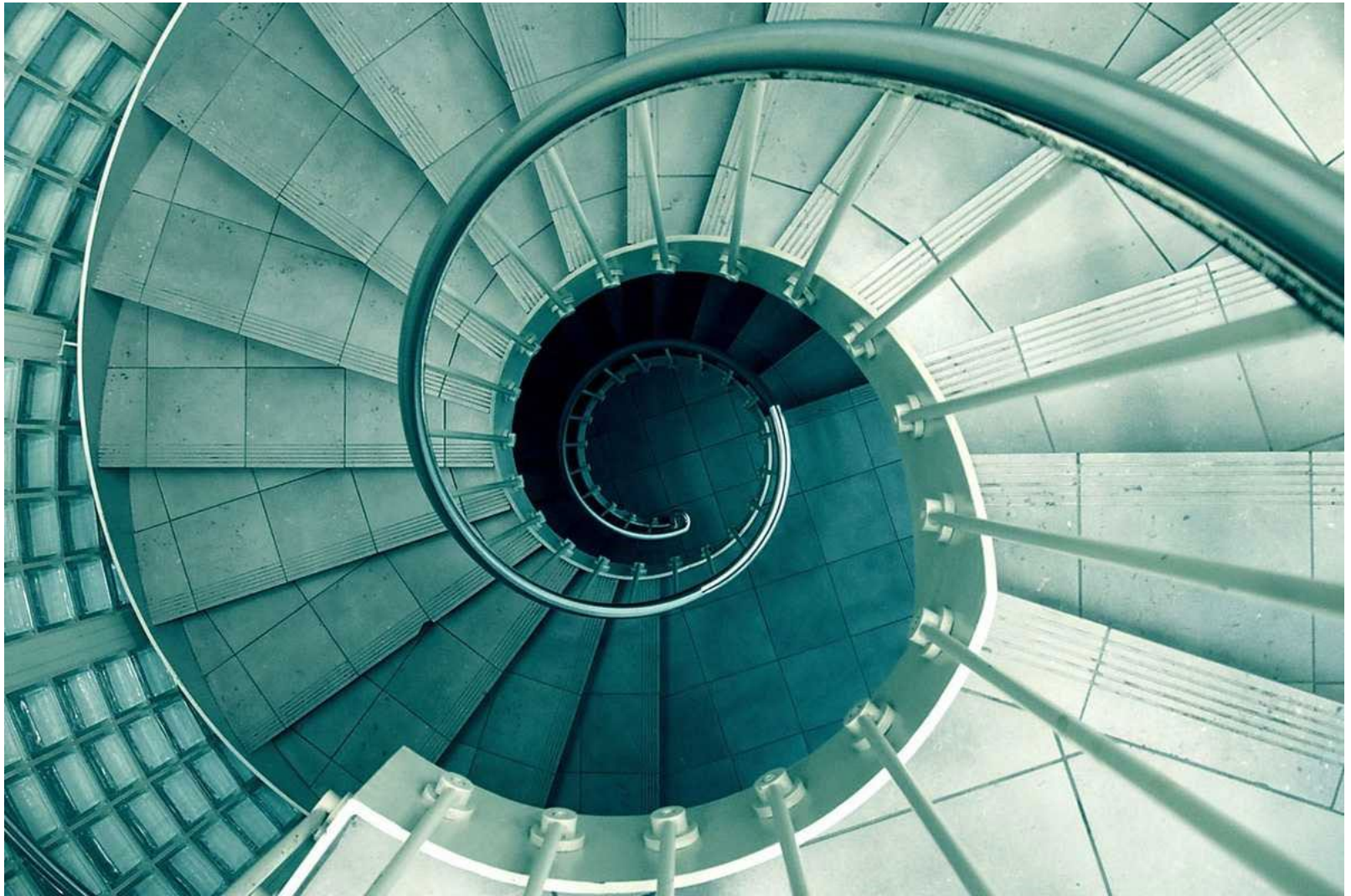
- [sum\\_array.c](#)

$$\begin{aligned}\text{Sum}(1, 3, 5, 7) &= 7 + \text{Sum}(1, 3, 5) \\ &= 7 + (5 + \text{Sum}(1, 3)) \\ &= 7 + (5 + (3 + \text{Sum}(1))) \\ &= 7 + (5 + (3 + 1)) \\ &= 7 + (5 + 4) \\ &= 7 + 9 \\ &= 16\end{aligned}$$

- 求最小值

- [min\\_re.c](#)

$$\begin{aligned}\text{Min}(3, 5, 2, 7) &= \text{min}(7, \text{Min}(3, 5, 2)) \\ &= \text{min}(7, \text{min}(2, \text{Min}(3, 5))) \\ &= \text{min}(7, \text{min}(2, \text{min}(5, \text{Min}(3)))) \\ &= \text{min}(7, \text{min}(2, \text{min}(5, 3))) \\ &= \text{min}(7, \text{min}(2, 3)) \\ &= \text{min}(7, 2) \\ &= 2\end{aligned}$$



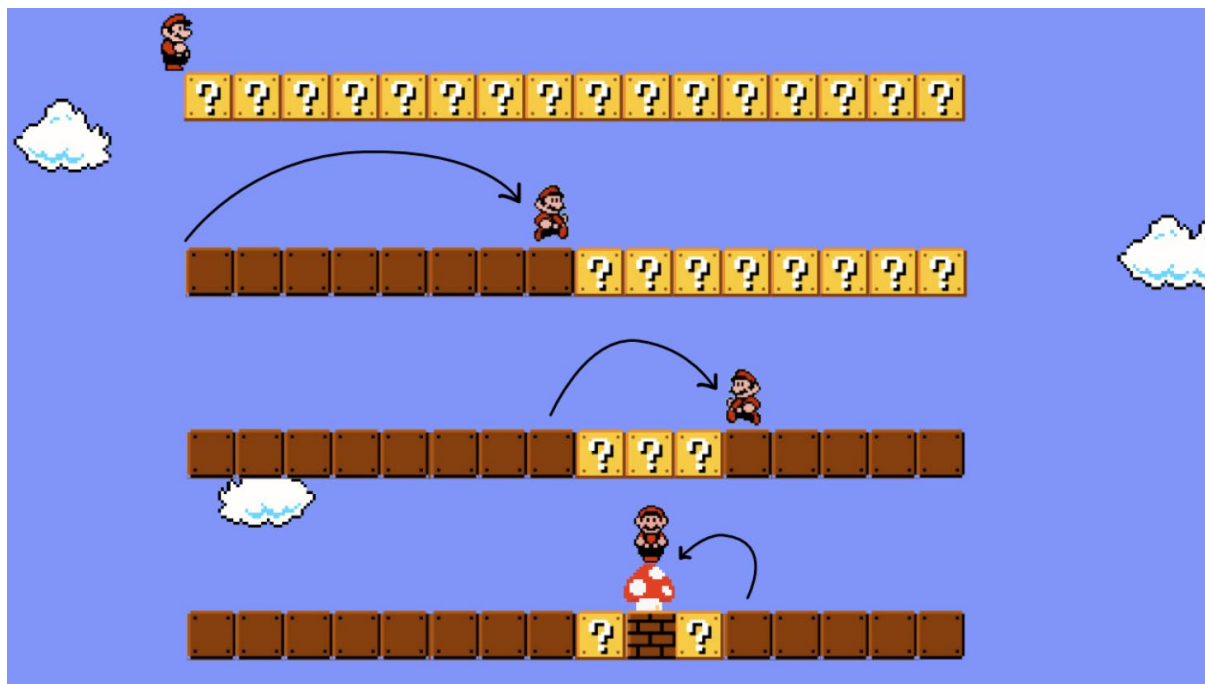
# Binary Search

挠头...



- 典型二分查找算法

- 斐波那契数列: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, .....
- [binarysearch.c](#)
- [binarysearch\\_re.c](#)



# Divide and Conquer 分治法

---

- Divide the problem into a number of subproblems that are smaller instances of the same problem.
- Conquer the subproblems by solving them recursively. If the subproblem sizes are small enough, however, just solve the subproblems in a straightforward manner.
- Combine the solutions to the subproblems into the solution for the original problem.
- 重点是：问题分解和基线问题寻找

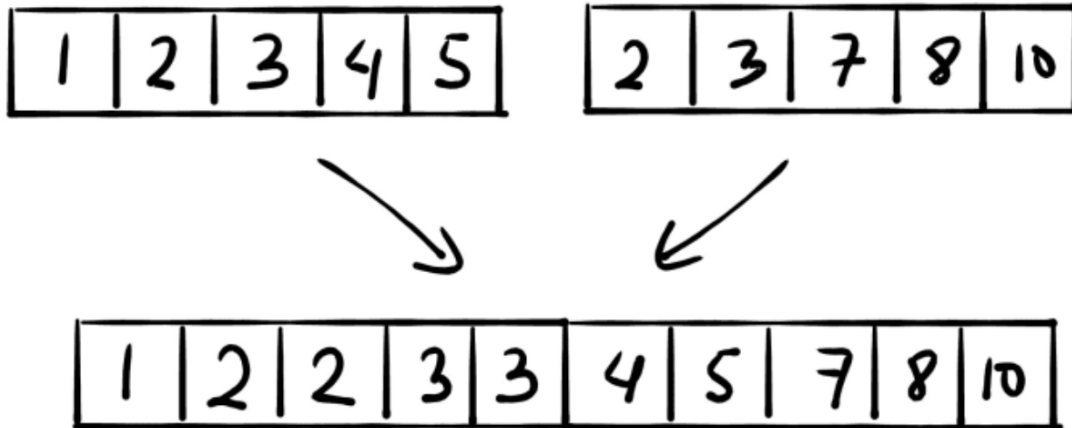
# Merge Sort

挠头...



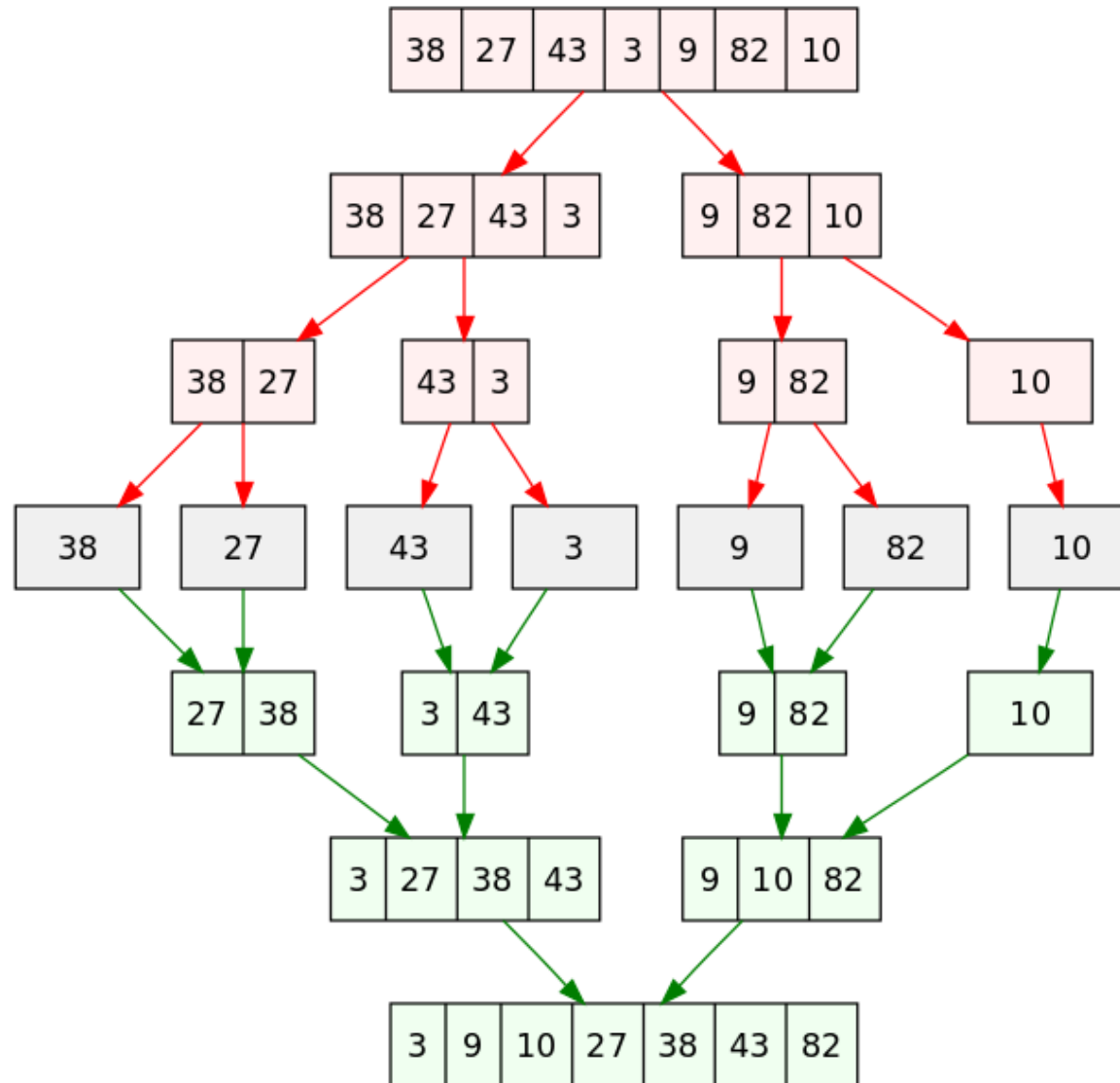
- [merge.c](#)
- [mergesort.c](#)

Merge Two Sorted Arrays





# Merge Sort (dance!)





# 快速排序

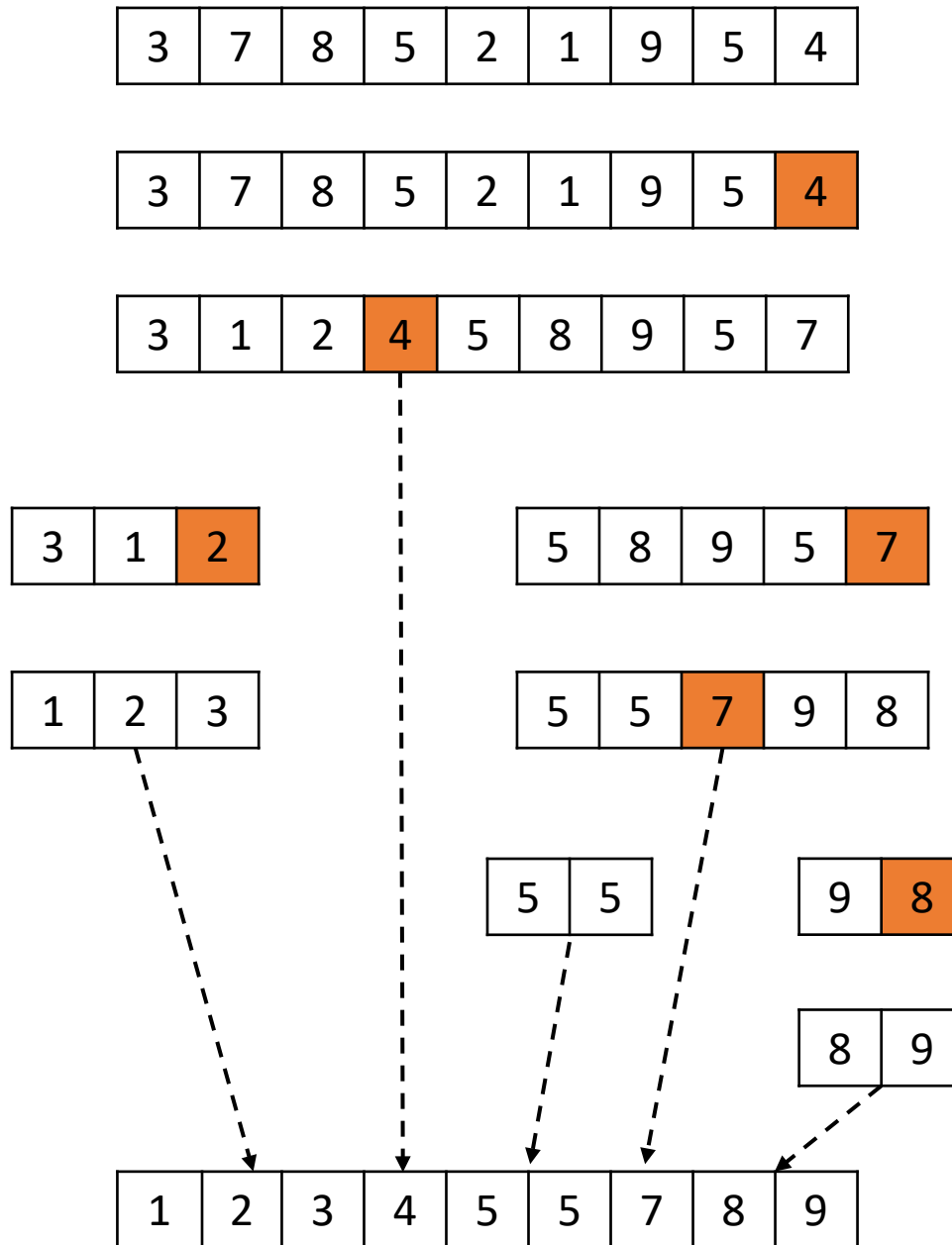
- 基本思想是

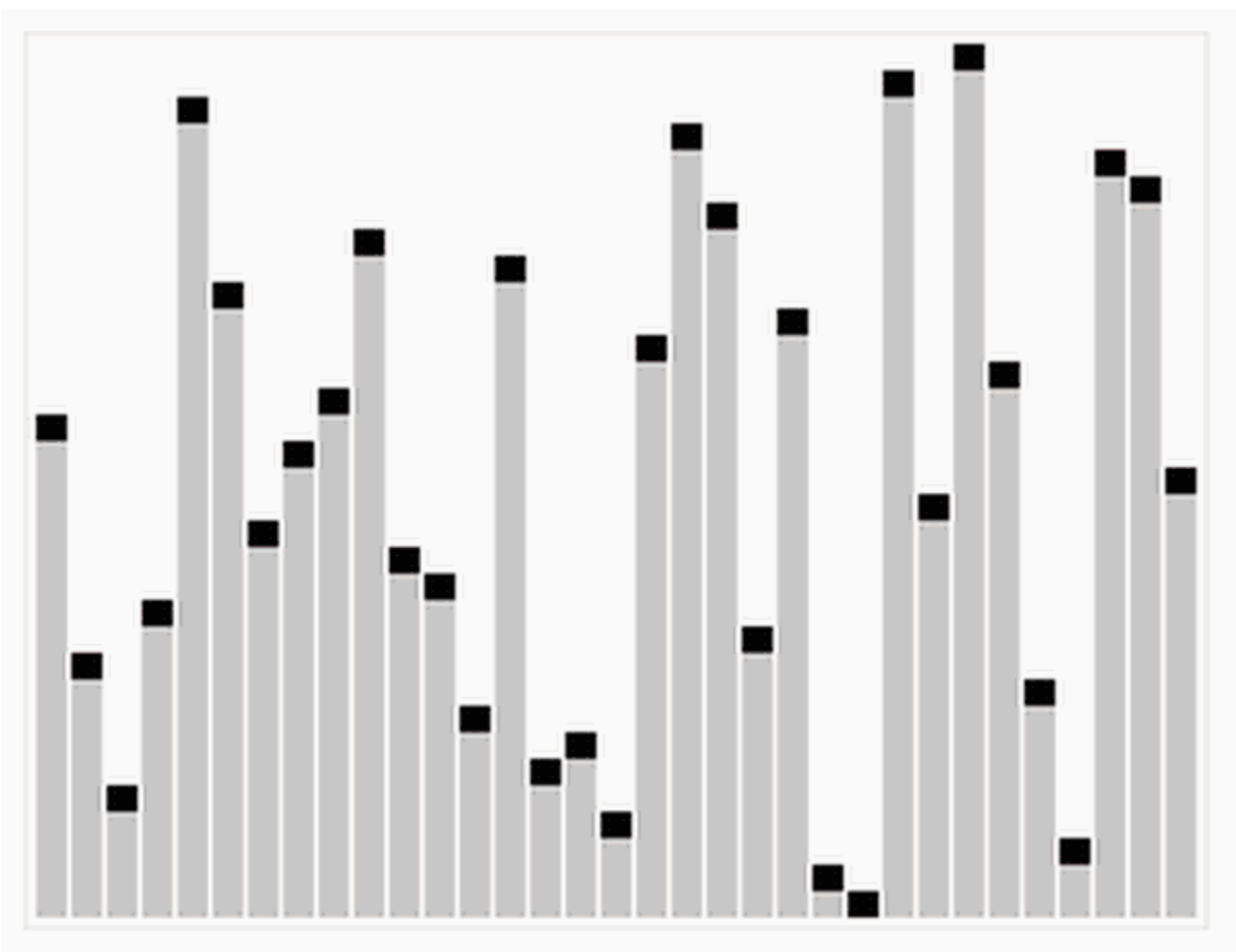
- 通过一趟排序将要排序的数据分割成独立的两部分，其中一部分的所有数据都比另外一部分的所有数据都要小，然后再按此方法对这两部分数据分别进行快速排序
- 整个排序过程可以递归进行，以此达到整个数据变成有序序列。

- [quicksort.c](#)

挠头...

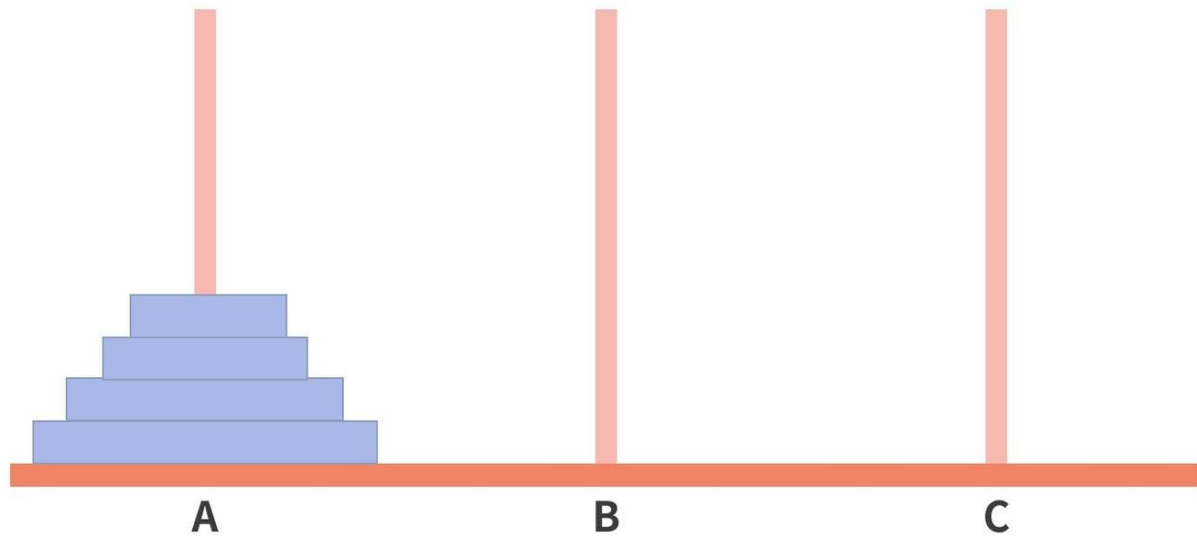






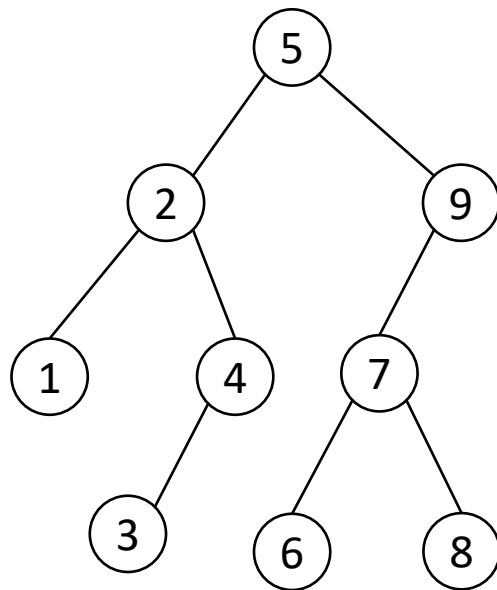
# 汉诺塔

---



# 更复杂点场景：链式结构实现二叉树

- 二叉树的遍历
  - 前序pre-order
    - 521439768
  - 中序in-order
    - 123456789
  - 后序post-order
    - 134268795
- [BST.c](#)



# End

---

- 为努力（煎熬）的自己鼓掌！
- 继续加油！