

## 算法复习课

周可, zhke@hust.edu.cn

武汉光电国家研究中心

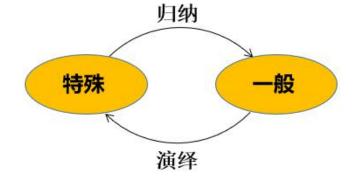
2024.10

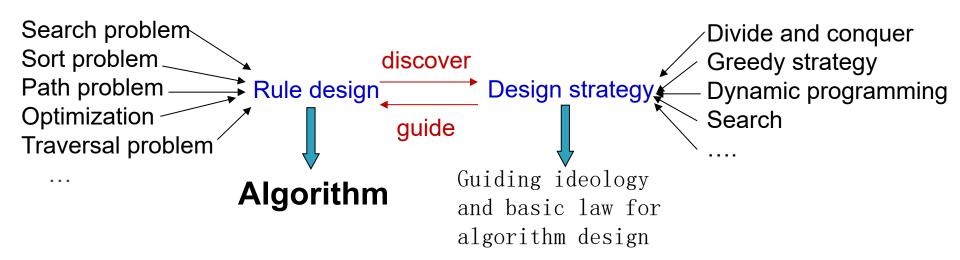
1



#### overview

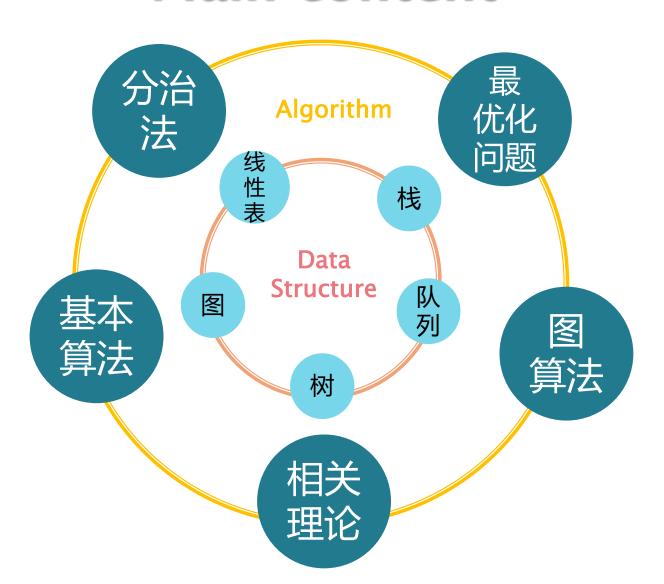
# Algorithm: a set of rules to solve a certain problem







#### Main content





#### Main content (in detail)

算法复杂度 (Θ、Ο、Ω、ο、ω)2.理论相关 递归式求解 (代入法、递归树法、主方法)

NP完全性 (P、NP、NP-hard、NPC)

近似算法(VERTEX-COVER、TSP)

图的表示和搜索 (BFS、DFS) 3. 图算法 \_

Dijkstra算法 (路径)、MST(Prim/Kruskal)



#### Main content (in detail)

Dijkstra/Prim/Kruska算法)



#### 数据结构

- **分类** 
  - 线性结构:线性表、栈(LIFO)、队列(FIFO)
  - 。非线性结构: 树和二叉树、图

- 主要内容
  - 存储表示(顺序、链表等)
  - 主要操作(插入、删除、查找、遍历等)

(详见L1、L2、L5、L6、L13)



#### L6 二叉搜索树与红黑树

- 村 → 二叉树 → 搜索二叉树 → 平衡二叉树 演化逻辑?
- 红黑树
  性质、左/右旋操作
  红黑树的插入、删除(不要求)

#### L3 插入排序 & 归并排序

- 插入排序
  - 。通常*T(n)=O(n²)*
  - 。最好T(n) = O(n)(说明:算法时间不仅与输入规模相关,而且与输入数据的分布相关)
- 分治法

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) & \text{if } n \le c, \\ aT(n/b) + D(n) + C(n) & \text{otherwise}. \end{cases}$$

归并排序

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) \text{ if } n = 1; \\ 2T(n/2) + \Theta(n) \text{ if } n > 1. \end{cases}$$



#### L4 最大子数组 & Strassen算法

最大子数组

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) & \text{if } n = 1, \\ 2T(n/2) + \Theta(n) & \text{if } n > 1. \end{cases}$$

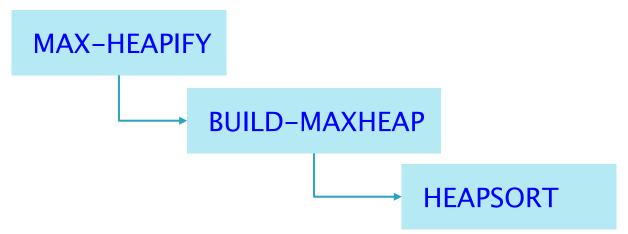
▶ 矩阵乘的一般分治法 主方法  $T(n)=8T(n/2)+\Theta(n^2)$  =  $T(n)=\Theta(n^3)$ 

矩阵乘的Strassen算法 主方法  $T(n)=7T(n/2)+\Theta(n^2)$   $T(n)=\Theta(n^{lg7})$ 



#### L7 堆排序

- ▶ 堆:完全二叉树
- 堆排序几个核心算法的逻辑关系



Priority queue

应用: 哈夫曼编码(Extract-min)

Dijkstra算法(Extract-min, Decrease-key)



#### L8 快速排序、决策树、计数排序

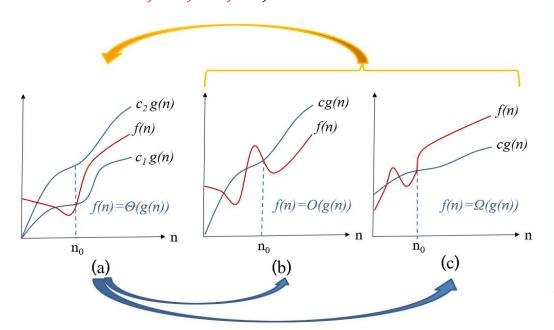
- 快速排序
  - ∘ 分治法(划分,partitioning) *T(n)=Θ(nlgn)*
  - 。Worst-case:极不平衡的划分 *T(n)=Θ(n²)*
  - · 快速排序的随机化版本
- ▶ 决策树
  - 比较排序的下界:  $\Omega(nlgn)$
- 计数排序(线性时间)

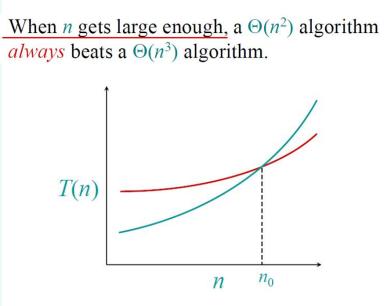


### L9 算法复杂度

- Running time
  - Size Distribution Upper-bound
- ▶ 渐进表示







#### L10 递归式求解

- ▶ 代換法
  - 。Guess→ Verify (定义!)
- ▶递归树法
  - T(n)=aT(n/b)+C(n)+D(n)
    子树大小一样(/不一样),递归树平衡(/不平衡)
  - 。 节点含义(分解、处理、合并)
- 主方法注意定义、尤其是第一、三种情况

$$1 f(n) = O(n^{\log_b a - \varepsilon}) \quad 2 f(n) = \Theta(n^{\log_b a}) \quad 3 f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \varepsilon})$$



#### L11 动态规划

- ▶ 矩阵乘
  - $\bullet$   $A_1A_2A_3A_4$   $A_1A_2A_3A_4$   $A_1A_2A_3A_4$   $A_1A_2A_3A_4$

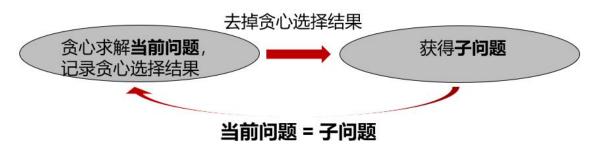
- DP性质
  - 最优子结构(自下而上、局部最优→全局最优)
  - 重叠子问题(重用思想、空间换时间)
- ▶ 最长公共子序列(LCS)

$$c[i,j] = \begin{cases} c[i-1,j-1] + 1 & \text{if } x[i] = y[j], \\ \max\{c[i-1,j], c[i,j-1]\} & \text{otherwise.} \end{cases}$$



#### L12 贪心策略

- ▶ 整数背包 & 分数背包
  - 度量标准
- 相关性质
  - 。 贪心选择性质:大问题→小问题,迭代求解
  - 。最优子结构:全局最优 & 局部最优



- 哈夫曼编码
  - 。变长码:频率→码长



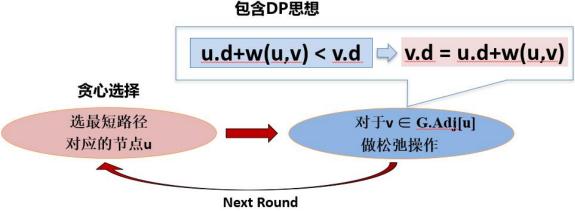
## L13 图的表示与搜索

- ▶ 图的表示
  - 。邻接矩阵
  - 。邻接链表
- ▶图的搜索
  - BFS
  - · DFS(递归,堆栈操作)



## L14 Dijkstra算法 & MST

Dijkstra算法



- MST
  - 。最优子结构性质
- 贪心 思想
- 。Prim算法:加点,树的扩展
- Cruskal算法:加边,森林中不同树的合并



#### L15-16 NP完全性

- ▶ 几个关键概念
  - P, NP, NP-hard, NPC(理解概念,不要求证明)

If L is a language such that  $L \leq_P L$  for some— $L \in \mathbb{NPC}$ , then L is NP-hard. In addition,  $L \in \mathbb{NPC}$ . NP, then  $L \in \mathbb{NPC}$ .

every  $L \in \mathbb{NP}$ 

- 两种问题
  - 最优化问题Ⅰ→ S
  - 判定问题I, S→ 判定(Y/N)
- 几个关键词
  - 。验证、证书、规约



#### L17 近似算法

- ▶概念
- ▶ 顶点覆盖
- **TSP** 
  - 。满足三角不等式的TSP
  - 通用TSP

#### 考试题型

。填空、判断、简答、分析/证明、综合