

# Design and Analysis of Algorithms

## Part VII: Review

### Lecture 12: Review



**Yongxin Tong (童咏昕)**

School of CSE, Beihang University

[yxtong@buaa.edu.cn](mailto:yxtong@buaa.edu.cn)

# 期末考试概述

---

- 时间与地点

- 2017年12月26日(周二晚), 2小时
- 具体地点待定

- 考试题型

- 选择题+判断题(20% - 25%)
- 算法运行实例+算法设计题(75% - 80%)

- 考试范围

- 不涉及二分图匹配部分
- 不涉及NPC的证明

# Outline

---

- 基础知识
- 分治算法(Divide and Conquer)
- 图算法(Graph Algorithms)
- 动态规划(Dynamic Programming)
- 贪心算法(Greedy Algorithms)
- 处理难问题(P, NP and NPC)
- 例题

# 基础知识

---

- 渐进符号:  $O, \Omega, \Theta$
- 最差情况分析, 期望情况分析, 平均情况分析
- 和式:  $\sum_{i=1}^n i, \sum_{i=1}^n i^2, \sum_{i=1}^n \frac{1}{i}, \sum_{i=1}^n c_i$  ( $c < 1, c = 1, c > 1$ )
- 递归式
  - 代入法(Substitution method)
  - 猜测并归纳(Guess and induction)
  - Example:  $T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n, \text{ if } n > 1$

# 分治算法

---

- 一些常用的递归式结果
  - $O(\log n): T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + O(1)$
  - $O(n): T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + O(n)$
  - $O(n \log n): T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + O(n)$
  - $O(n^c): T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + O(n)$
- 分治与随机算法结合

# 图算法

---

- 广度优先搜索及应用(BFS)
  - 连通分量(Connected Components)
  - 无权重图上的最短路径(Shortest Path in Unweighted Graphs)
- 深度优先搜索及应用(DFS)
  - 连通分量(Connected Components)
  - 拓扑排序(Topological Sorting)
- 最小生成树(Minimum Spanning Trees)
  - Prim算法及优先队列(Priority Queue)
  - Kruskal算法及并查集(Union-Find Set)
- Dijkstra算法(Dijkstra's Shortest Path Algorithm)
  - 与Prim算法的联系与区别
  - 不支持负权重边的图

# 动态规划

---

- 问题分析过程
  - 分析子问题空间(Space of Subproblems)
  - 建立递归式(Recurrence)
  - 自底向上计算(Bottom-Up Computation)
  - 记录最优方案的详细信息(Construction of the Optimal Solution)

# 贪心算法

---

- 算法通常较简单
- 难点在于如何证明算法的正确性
  - 一个常见的方法是：假设最优方案为 $X$ ，而贪心算法得到的结果为 $Y$ 。若 $X$ 与 $Y$ 不同，则能够在保证 $X$ 不变差的情况下将 $X$ 转化为 $Y$ 。



# 处理难问题

---

- 输入规模：使用自然编码，不需考虑多项式上的差别，而只需关心 $O(\log n)$ 及 $\text{poly}(n)$ .
- 问题分类：P, NP and NPC
  - 定义
  - 已知 $P \subseteq NP, NPC \subseteq NP$ , 但是“=”是否成立仍未知。
- 证明问题Y为NP-Completeness
  - 证明 $Y \in NP$
  - 寻找一个已知的NP-Complete问题X, 并证明 $X \leq_p Y$ .
  - 如何证明 $X \leq_p Y$ ? 使用Y的结果解决X
    - 对问题X的任意一个输入x, 将其映射为Y的一个输入 $f(x)$ 。
    - 证明问题X在输入x的条件下返回“yes”当且仅当问题Y在输入 $f(x)$ 的条件下返回“yes”。

dank u  
ju faleminderit  
Tack  
Asante 谢谢 Tak mulțumesc  
kiitos  
**Salamat!** Gracias  
Terima kasih Aliquam  
Merci  
Dankie Obrigado  
ありがとう köszönöm grazie  
Aliquam Go raibh maith agat  
děkuii Thank you