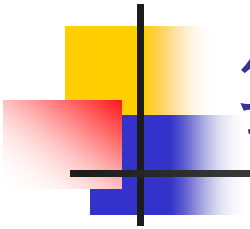
计算机科学导论

张家琳
中国科学院计算技术研究所

zhangjialin@ict.ac.cn

2021-5-7



算法思维

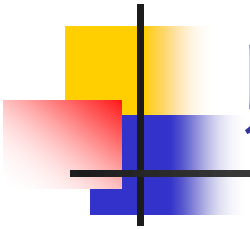
- 算法例子：排序
  - 冒泡排序、快速排序
- 大0符号
- 分治思想
- 其他算法实例
- P=NP?问题

问题的“难”与“易”

- **算法的时间复杂度(complexity)**：算法运行的总“步数”（时间）
  - 通常考虑在最坏的输入情况下
  - 冒泡排序：$O(n^2)$
  - 快速排序：期望时间 $O(n \log n)$
    - 即使在最坏输入情况下也如此

问题的“难”与“易”

- **问题的时间复杂度**：最优算法解决此问题的时间复杂度
  - 基于比较的排序：$\Theta(n \log n)$
    - 有算法可以在$O(n \log n)$内解决排序问题
    - 最优算法也不能做得更好
  - 两个数相乘: $O(n^2)$, $O(n^{1.59})$, $O(n \log n)$
- **如何判断问题的难易？**
  - 只能通过找最优算法吗？



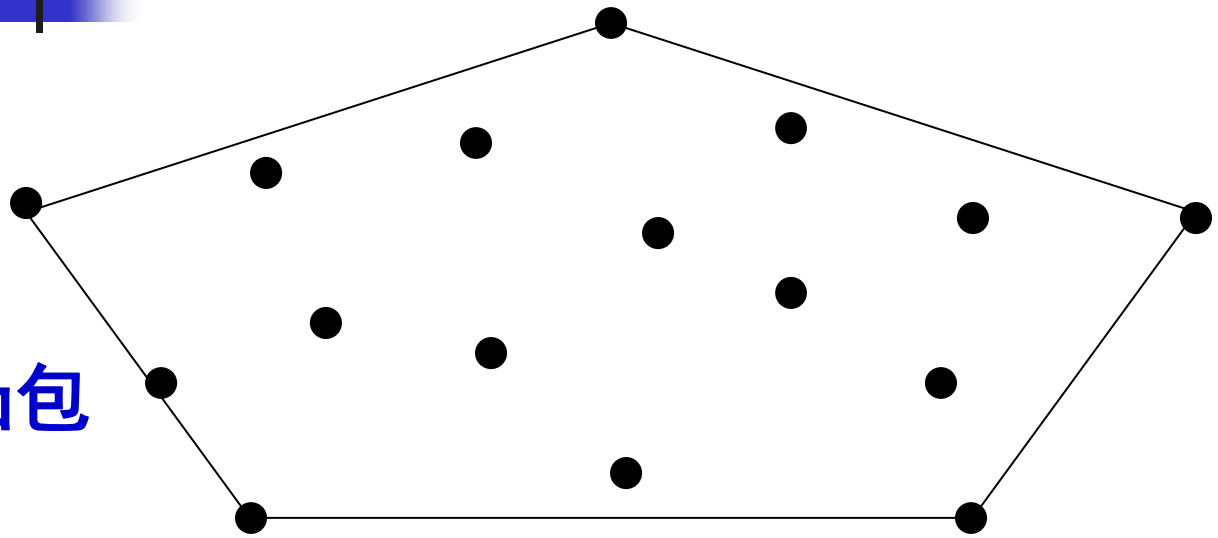
归约

- 假设A和B是两个计算问题，称可以从问题A**归约**到问题B (记做$\mathbf{A \leq_P B}$)：

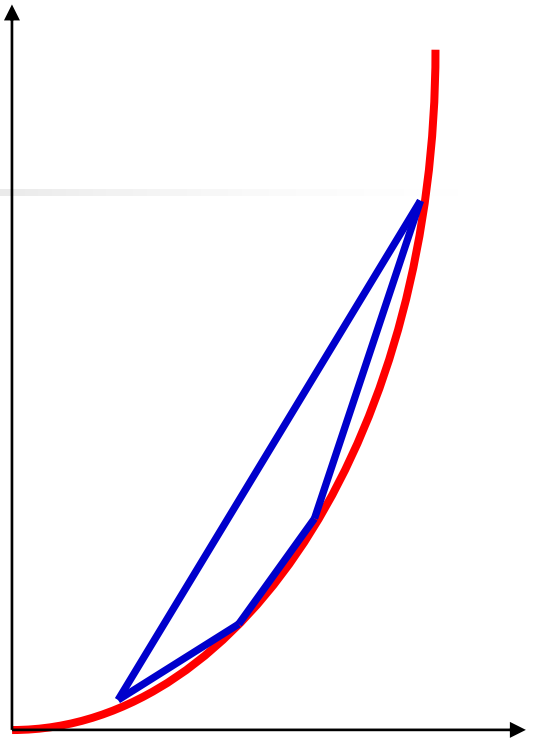
  如果任给一个求解B问题的算法，都可以“使用”此算法求解问题A

  A is “**easier**” than B

实数排序 vs. 凸包



凸包



- **sorting $\leq_P$ convex-hall**
  - sorting问题的输入$x_1, x_2, \ldots, x_n$ $(x_i > 0)$
  - 构造：$P_1(x_1, x_1^2), P_2(x_2, x_2^2), \ldots, P_n(x_n, x_n^2)$

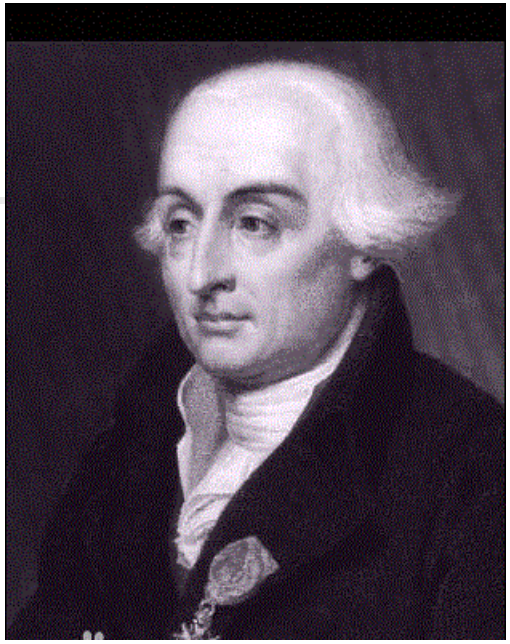
归约例子

- 问题A：判定一个整系数多项式方程是否有整数解？
- 问题B：判定一个整系数多项式方程是否有非负整数解？

  例如：$x^3 + y^3 = z^3$，$x^3 + y^3 = z^3 + u^3$

- **证明：** $\mathbf{A} \leq_P \mathbf{B}$, $\mathbf{B} \leq_P \mathbf{A}$

- **A $\leq_P$ B:**
  - $f(x, y, z) \rightarrow F(p, q, s, t, u, v)$



Lagrange

1736~1813

- **B $\leq_P$ A:**
  - $F(x, y) \rightarrow f(a, b, c, d, p, q, s, t) = F(a^2+b^2+c^2+d^2, p^2+q^2+s^2+t^2)$
  - $23 = 3^2 + 3^2 + 2^2 + 1^2$

Lagrange四平方定理

P vs NP 之 P

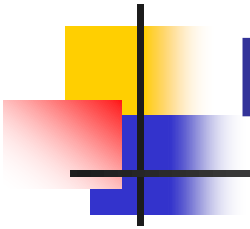
- 多项式时间（可求解）问题(**P**olynomial time)：存在某个能解决该问题的算法A，它的时间复杂度是O(n^c)，其中c是某常数
  - n是输入的规模
  - O(n), O(n^2), O(n^3), O(n^{10000}), O($n^{2^{100}}$)都是多项式时间
  - 多项式时间问题被认为是计算机能够有效解决的问题
- 等价定义：图灵机可以多项式步求解的问题

P vs NP 之 NP

- P：图灵机（又称确定图灵机, deterministic Turing machine）能用多项式步判定的问题
- NP：不确定图灵机（non-deterministic Turing machine）能用多项式步判定的问题
- NP的等价定义：图灵机可以多项式时间验证的问题

P vs NP 之 NP

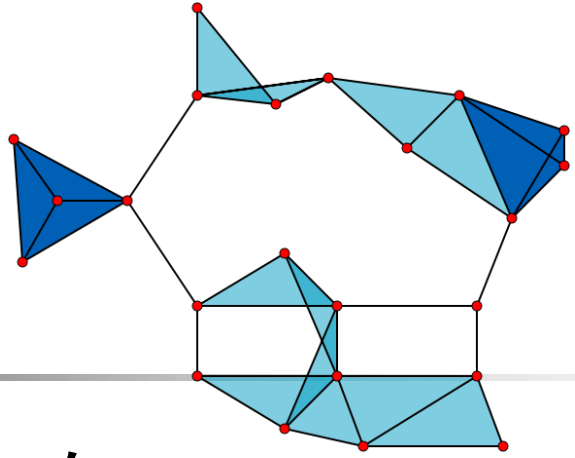
- 多项式时间可验证问题(**NP,** Non-deterministic Polynomial time)：问题的“答案”可以在多项式时间内验证
  - 存在多项式时间的验证算法，对任何输入：
    - 如果答案是“正确”(接受)，那么存在证据使得验证算法能证明这一点；
    - 反之，一切证据都不能证明
  - P的问题都属于NP, i.e. $P \subseteq NP$

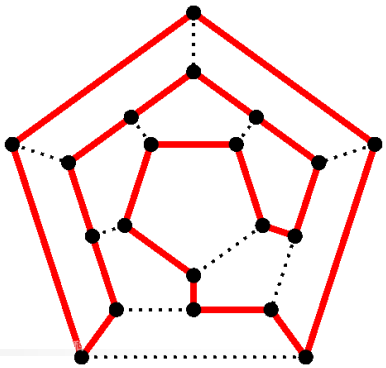


NP的例子

- 一张地图是否可以进行3染色？
  - 证据：一种染色方式
  - 验证算法：验证所用的颜色数不超过3种；验证每个区域和相邻区域的染色都不同
- 给定布尔表达式ϕ，判定是否有一组赋值使得这个布尔表达式的取值为真？SAT
  - 证据：使得取值为真的赋值

NP的例子





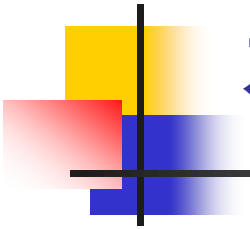
- 一张图是否存在Hamiltonian回路？
  - Hamiltonian回路：经过每个顶点一次且只经过一次的一条回路
  - 证据：一条Hamiltonian回路
- 给定一张图及参数k，判断图里是否有k个点构成clique？
  - Clique：该集合中任何两个点之间都有边
  - 证据：k个点

P vs NP 之 NP

- 多项式时间可验证问题(**NP,** Non-deterministic Polynomial time)：问题的“答案”可以在多项式时间内验证
  - 存在多项式时间的验证算法，对任何输入：
    - 如果答案是“正确”(接受)，那么存在证据使得验证算法能证明这一点；
    - 反之，一切证据都不能证明
  - 证据的长度是输入规模的多项式
  - P的问题都属于NP, i.e. $P \subseteq NP$

NP-完全

- 目前为止，这些例子都不知道是否属于P！
- 这些问题都是NP-完全的
- NP-完全：NP中最“难”的问题
  - 所有其他的NP问题都可以归约到它
  - 如果找到了一个NP-完全问题的多项式时间算法，则所有NP问题都有多项式时间算法，即P=NP



有没有不在NP的问题？

- 给定n*n的棋盘，两个人下广义的围棋，先手是否必胜？
  - 目前为止，不知道在不在NP中
- 停机问题
  - 不在NP中
  - 事实上，没有图灵机能判定这个问题。

Millennium Prize

- Birch and Swinnerton-Dyer Conjecture
- Hodge Conjecture
- Navier-Stokes Equations
- **P vs NP**
- Poincaré Conjecture (solved)
- Riemann Hypothesis
- Yang-Mills Theory

First Clay Mathematics Institute Millennium Prize Announced: Prize for Resolution of the Poincaré Conjecture Awarded to Dr. Grigoriy Perelman

- 如果 P = NP

- 如果 P ≠ NP
  - **密码学！**

密码学-单向函数

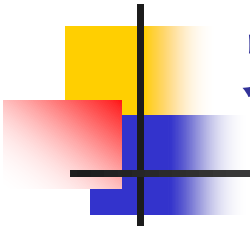
- 单向函数（one-way function）
  - 密码学基石
  - 给定x，f(x) “易”计算：在P里面
  - 给定f(x)，x “难”计算：不在P里面
- 单向函数是否存在？
  - 若存在，则$P \neq NP$

密码学-大整数分解

- 大整数分解问题：
  - 最重要的单向函数候选者之一
  - 给定p,q，计算$n = p \times q$是容易的
  - 给定n，分解成$p \times q$目前是难的
- 基于大整数分解的公钥RSA算法
  - Ron Rivest, Adi Shamir, Leonard Adleman (1977)

大整数分解问题

- 目前没有多项式经典算法能解决大整数分解问题
  - 没有证明大整数分解问题是NP-完全的
- 量子算法可以在多项式时间内解决
  - Shor算法（Peter Shor，1994）
- BQP：量子计算机可以在多项式时间内求解的问题
  - $\mathrm{P} \subseteq BQP \subseteq PSPACE$
  - BQP vs NP：unknown

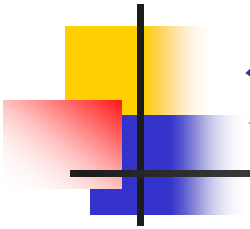


密码学

- RSA算法能用来做什么
  - 别人发给我的文件只有我能看
  - 别人不能仿造我来发文件
- 其他加密方式
  - 基于离散对数的公钥加密算法
    - Discrete Logarithm is HARD

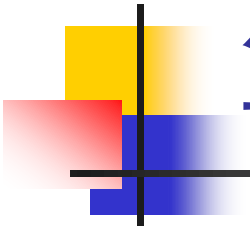
思考题：分蛋糕问题

- 问题：2个人分一个蛋糕
  - 每个人对蛋糕不同部分的喜好不同
- 怎么分公平？
  - 公平(fairness)：2人都认为自己的一份不少于 1/2
  - 无怨(envy-free)：2人都不觉得别人拿得比自己多
- 方法：一个人分，另一个人先选
- 思考题：3个人分一个蛋糕呢？



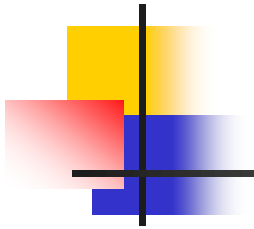
分蛋糕问题

- 更多推广问题
  - 更多个人分
  - 每个人要求分到的比例不同
  - 分到的蛋糕要“连续”
  - 分房租
  - ……



算法思维

- 算法例子：排序
  - 冒泡排序、快速排序
- 大0符号
- 分治思想
- P=NP?问题
- 思考题：分蛋糕



谢谢！