

> Complexity Theory

P and NP

P: Problems solvable in polynomial time.

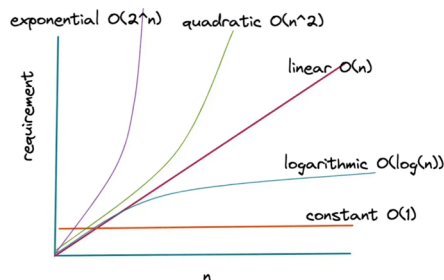
NP: Problems verifiable in polynomial time

NPC: Hardest problems in NP.

Computational Complexity Theory

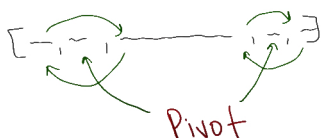


Hardest
Hard
Medium
Easy



> Typical Problems and Algorithms

Quick Sort



8 3 1 7 0 10 2

SAT

Boolean Satisfiability

Boolean Formula

- ① Variables x_1, x_2, x_3 $\begin{cases} \text{"true"} / 1 \\ \text{"false"} / 0 \end{cases}$
- ② "not" \bar{x}_1, \bar{x}_2 ($x_1 = \text{true} \Rightarrow \bar{x}_1 = \text{false}$)
- ③ "and" $(x_1 \wedge x_2)$ $\begin{matrix} 0 \wedge 0 = 0 & 1 \wedge 0 = 0 \\ 0 \wedge 1 = 0 & 1 \wedge 1 = 1 \end{matrix}$
- ④ "or" $(x_1 \vee x_2)$ $\begin{matrix} 0 \vee 0 = 0 & 1 \vee 0 = 1 \\ 0 \vee 1 = 1 & 1 \vee 1 = 1 \end{matrix}$

Quiz: $((x_1 \vee \bar{x}_2) \vee x_3) \wedge (\bar{x}_1 \vee x_2)$ $x_1=1 \quad x_2=1 \quad x_3=1$

0/1 Knapsack Problem

$m=8$
 $n=4$
 $w=\{2, 3, 4, 5\}$
 $x_i=0/1$
 $x=\{1, 0, 0\}$



Boolean Equations Solving

$$\begin{cases} x_1 \cdots x_n \in \mathbb{F}_2 \\ x_1 x_2 + x_1 + x_3 + 1 = 0 \\ x_1 x_3 + x_2 x_3 + x_2 + 1 = 0 \\ x_2 x_3 + x_1 + x_2 + x_3 = 0 \end{cases}$$

> Big O

名称	复杂度类	运行时间 (T(n))	运行时间举例	算法举例
常数时间		$O(1)$	10	判断一个二进制的奇偶
反阿克曼时间		$O(\alpha(n))$		并查集的单个操作的平均时间
迭代对数时间		$O(\log^k n)$		分散式图着色问题
对数对数时间		$O(\log \log n)$		有序优先队列的单个操作因
对数时间	DLOGTIME	$O(\log n)$	$\log n \cdot \log n^2$	二分搜索
幂对数时间		$(\log n)^{O(1)}$	$(\log n)^3$	
(小于1次) 幂时间		$O(n^c)$, 其中 $0 < c < 1$	$n^{\frac{1}{3}}, n^{\frac{2}{3}}$	K-d树的搜索操作
线性时间		$O(n)$	n	无序数组的搜索
线性迭代对数时间		$O(n \log^k n)$		莱姆德-赛德曼的三角分割多边形算法
线性对数时间		$O(n \log n)$	$n \log n, \log n!$	最快的比较排序
二次时间		$O(n^2)$	n^2	冒泡排序、插入排序
三次时间		$O(n^3)$	n^3	矩阵乘法的基本实现, 计算部分相关性

名称	复杂度类	运行时间 (T(n))	运行时间举例	算法举例
多项式时间	P	$2^{O(n^c)} = n^{O(1)}$	$n, n \log n, n^3$	线性规划中的主元卡流算法, AKS质数测试
准多项式时间	QP	$2^{O(n^{\epsilon})}$		关于舍尔斯斯坦问题最著名的 $O(\log^k n)$ 近似算法
次指数时间 (第一定义)	SUBEXP	$O(2^{n^{\epsilon}})$, 对任意的 $\epsilon > 0$	$O(2^{n^{\epsilon}})$	假设复杂性理论推测, BPP 包含在 SUBEXP 中。图
次指数时间 (第二定义)		$2^{o(n)}$	$2^{n^{1/3}}$	用于整数分解与图同构问题的著名算法
指数时间	E	$2^{O(n)}$	$1.1^n, 10^n$	使用动态规划解决旅行商问题
阶乘时间		$O(n!)$	$n!$	通过暴力搜索解决旅行商问题
指数时间	EXPTIME	$2^{\omega(n)}$	$2^n, 2^{n^2}$	
双指数时间	2-EXPTIME	$2^{2^{\omega(n)}}$	2^{2^n}	在预言器模型中决定一个给定描述的真实性