

张里博

lbzhang@swu.edu.cn

- 算法设计一般遵循的原则: 自顶向下, 逐步求精;
- 依赖于抽象数据类型等工具,算法的顶层设计与底层实现分离
- 进行顶层设计时不用考虑数据类型、运算表示和具体 实现。算法的复杂性降低,条理性和模块化也增强了;
- 顶层设计与底层实现局部化,容易查找和纠正错误。

- 算法的描述方法有很多,常见的有:自然语言、流程图和伪码;
- 高级程序设计语言十分接近算法语言,但并不是算法的描述方式;
- · 算法描述主要关注算法的主干部分,即算法的顶层设计,是求解问题的主要步骤;
- 此部分描述的首要目的是方便阅读、理解和交流



NP问题

■ 计算复杂度理论中研究的主要内容之一,就是问题的内在复杂性,即问题是"易计算",还是"难计算"?

如果知道了一个问题的时间复杂度的下界,就可以正确评价解决该问题算法的效率,以及现有最优算法上可以改进的空间;

- 常见的总共有四类问题:
- P问题、NP问题、NPC问题和NPH问题。

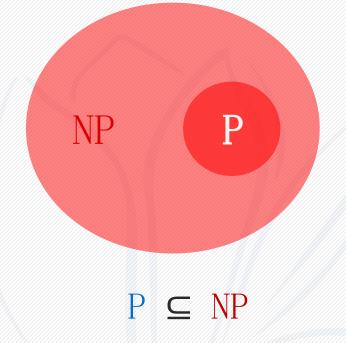
- P(Polynomial-time)问题
- 》能够在多项式时间内用算法求解的问题。
- > 存在多项式时间算法的问题被认为是"简单问题";

- 一个问题的有效算法
- > 渐进时间复杂度是问题规模的多项式或者更低阶函数。

- P(Polynomial-time)问题
- 能够在多项式时间内用算法求解的问题。长。



- 非确定性图灵计算模型
- 非确定性算法的
- 两个步骤: 猜测(非确定性)和验证(确定性)



不确定是否存在多项式时间的求解算法,但可以在多项式时间内验证一个猜测解的正确性的问题。

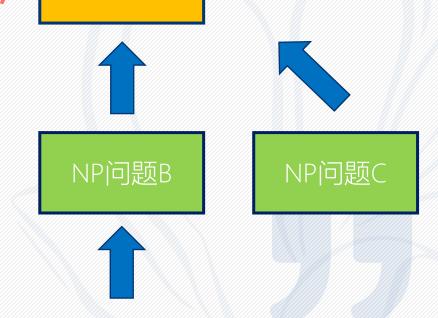
NPC (Non-deterministic Polynomial complete problem)问题

如果**所有NP问题**可在多项式时间内**归约成某个NP问题**,则该NP问题 称为NP完全问题。

NP问题A

NPC问题(2个条件) ①自身是NP问题;

②其他NP问题能约化到它;

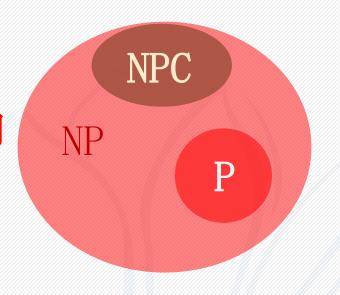


NP问题D

- NPC (Non-deterministic Polynomial complete problem) 问题
- 如果**所有NP问题**可在多项式时间内**归约成果个NP问题**,则该NP问题称为NP完全问题。



- 但是,NPC问题是否存在多项式时间的求解算法,尚未得到证明。若能证明存在,则P≠NP;若能证明不存在,则P=NP;
- 一般认为P≠NP, NPC问题**是没有多项式时间**复杂度的求解算法,需要**指数级甚至更高阶时间**复杂度才能求解。



 $P \subseteq NP$ $NPC \subseteq NP$



- NPH(Non-deterministic Polynomial hard problem)问题
- 如果所有NP问题可在多项式时间内转化(归约,意思是解决了后者也就相应的解决了前者)成某个问题,则该问题称为NP难问题。
- 满足NPC问题的条件②但不满足条件①。

■ NPH问题不一定是NP问题,有可能是不可判 定问题,即无法在多项式时间内验证一个解 的正确性。

