## **Model of Computation**

#### **RAM Model**

### **Computing**

什么是计算?

- 将信息编码为 0/1
- 对 0/1 进行简单的处理
- 将 0/1 解码

计算是基于有限种操作的组合来完成复杂的任务

算法: 算法就是一组计算机操作的序列, 遵循算法的指示, 计算机对任意合法输入执行一系列

操作,并给出正确输出

#### 计算模型

建立一个机器无关、语言无关的抽象模型——RAM(Random Access Machine)

RAM 的基本构成:

- 只读的输入纸带,由一个个空位组成,每个空位存储一个整数
- 只写的输出纸带,由一个个空位组成
- 存储空间
- 程序: 指令的序列
  - 。 简单操作: 现实计算机上常见的合理的简单操作, 如比较整数, 比较字符, 结点染色 等
  - 复杂操作:循环,子程序调用
  - 。 访存: 内存的读和写, 属于简单操作

单位代价 RAM (unit-cost RAM): 每个简单操作均可在单位时间内完成

某些时候为了更准确的分析需要对数代价 RAM (log-cost RAM)

## Further reading - 更精确的计算模型

外部存储模型 (external memory model)

PRAM (Parallel Random Access Machine)

## **Algorithm Design**

#### **Specification**

明确定义算法问题 (algorithmic problem)

定义 1.1 算法问题规约 (specification): 一个算法问题的规约主要包括两部分

• 输入: 明确规定了算法接受的所有合法输入

• 输出:明确规定了对于所有合法输入值,相应的输出值应该是什么

#### **Correctness - Mathematical Induction**

要证明一个可数无穷多的集合中的每个元素均满足某种性质,主要手段即是数学归纳法

**定义 1.2** 弱数学归纳法:假设 P 是一个定义在自然数集合  $\mathbb{N}$  上的命题

如果:

• P(1) 为 TRUE

•  $\forall k \in \mathbb{N}, P(k) \to P(k+1)$ 

则对所有自然数 n, P(n) 为 TRUE

**定义 1.3** 强数学归纳法:假设 P 是一个定义在自然数集合  $\mathbb N$  上的命题

如果:

• P(1) 为 TRUE

•  $\forall k \in \mathbb{N}, P(1) \wedge P(2) \wedge \dots P(k) \rightarrow P(k+1)$ 

则对所有自然数 n, P(n) 为 TRUE

以数学归纳法证明算法正确性的关键: **将算法无穷多的输入情况按某种原则变成无限个关于自然数的命题** 

**良序原理与数学归纳法是等价的**,<u>Well-ordering theorem</u>, <u>Well-ordering principle</u> (Tuturial 1 详细讲解)

## **Algorithm Analysis**

#### 算法的性能指标

如何测量?

测量不能过于精确  $\rightarrow$  依赖因素过多:机器/编程语言/编程范式/具体实现  $\rightarrow$  神奇的 RAM 模型对于时间复杂度,统计简单操作的个数,对于空间复杂度,统计使用的存储单元数量,**将算法分析转变为计数问题** 

实际分析中算法时间复杂度的分析不是统计简单操作而是统计 关键操作 (critical operation)

算法问题	关键操作
排序、选择、查找	元素的比较
图遍历	结点信息的处理
串匹配	字符的比较
矩阵运算	两个矩阵元素的运算

算法分析的本质: 得到输入规模 n 到算法复杂度的函数关系 f(n)

## **Worst-case Complexity**

W(n): 最坏情况时间复杂度, 时间复杂度的上界

当问题输入规模为 n 时,算法所有可能的输入集合记为  $D_n$  ,一个具体的算法输入实例记为 I , f(I) 表示对具体的输入 I 的算法的时间复杂度,则一个算法的最坏情况时间复杂度为:

$$W(n) = \max_{I \in D_n} f(I)$$

#### **Average-case Complexity**

A(n): 平均情况时间复杂度,加权平均值 (期望)

假设算法的所有可能输入服从某个概率分布,算法的时间复杂度成为随机变量,而它的期望值 A(n) 定义为算法的 **平均情况时间复杂度** 。记每个输入 I 出现的概率为  $\Pr\{I\}$ 

$$A(n) = \sum_{I \in D_n} \Pr\{I\} imes f(i)$$

# Further Reading - Advanced topics of algorithm analysis

Lower Bound

优化 (贪心/动态规划)

Computation complexity

Approximate/online/randomized algorithms