FSE598 前沿计算技术

模块3 算法设计与分析单元1 算法基础 第1讲算法概述

本讲提要

- 学习内容
- □算法的概念
- □算法原语
- □算法复杂度
- □算法示例
- □确定关键步骤: 机器人算法

何谓计算机科学?

计算机科学

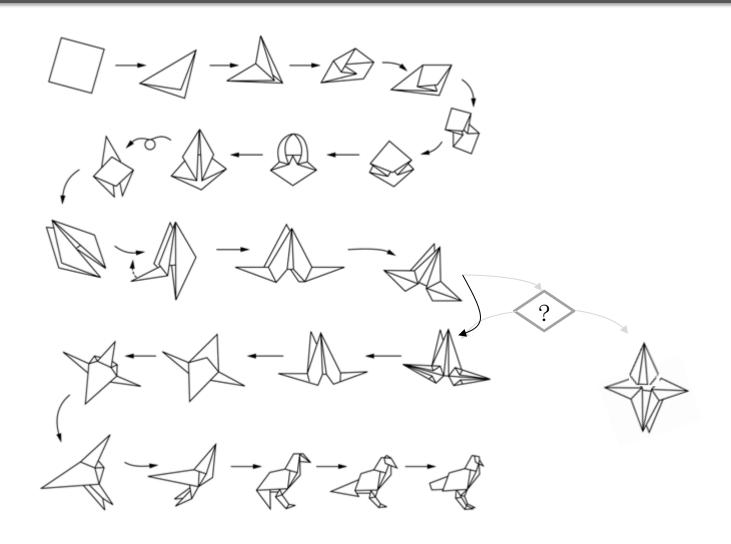
- □ 是对**信息(数据**)和计算的理论基础,及其在计算机系 统中的实现和应用的实用技术进行研究的一门学科;
- □ 通常被描述为"有关描述和转换信息的算法过程(**算法**)的系统性研究"。
- □ 旨在探究以下基本问题:

哪些问题可以实现(高效)自动化?

算法的定义

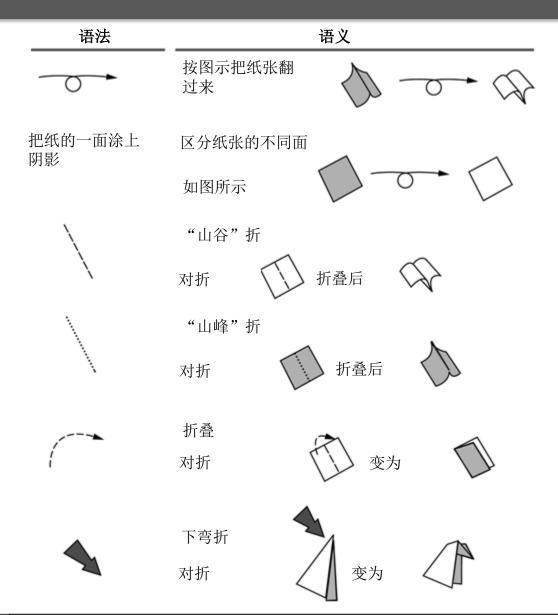
- □ **算法**是指用来定义某个终止进程的一组有序的明确步骤 (原语)。
- □ 算法必须要:
 - 正确:每个有效输入满足说明
 - 终止: 在限定时间内交付结果
 - o可通过有限的步骤进行计算
 - 效率高
 - o 效率高: 计算时间是输入大小 n 的多项式函数; 例如: $T(n) = n^3$
 - o 效率低: 计算时间至少是输入大小 n 的指数函数; 例如: T(n) = 2n

用正方形纸折叠小鸟的算法



资料来源: Glenn Brookshear and Dennis Brylow, Computer Science: An Overview (13th Edition), Addison Wesley, 2018

算法原语: 易于理解的基本步骤



资料来源: Glenn Brookshear and Dennis Brylow, Computer Science: An Overview (13th Edition), Addison Wesley, 2018

伪代码原语

• 赋值

名称 ← 表达式

• 条件选择

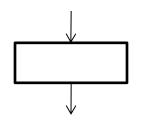
如果满足某个条件,则执行某些操作

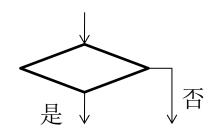
否则 执行某些操作

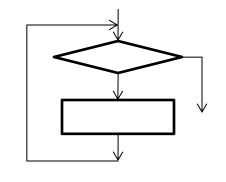


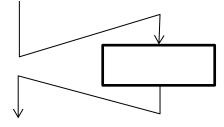
过程

过程 过程名(参数) 函数/操作/VIPLE 活动









过程是一组伪代码

```
Procedure CountTo10 //类似: Python 函数 或 VIPLE 活动 Count ← 0;
While (Count < 10) do
{
    print ("The number is " and Count);
    Count ← Count + 1;
}
```

算法复杂度的度量

最坏情况: (通常)

• T(n) = 算法对任意大小为 n 的输入的最长运行时间。

平均情况: (间或/有时候)

- T(n) = 算法对所有大小为 n 的输入的预期运行时间。
- 须假设输入的统计分布。

最佳情况: (从不)

• 针对较慢的算法,用某些能够快速得出结果的输入进行欺骗。

算法复杂度的考虑因素

- □ 实际的执行时间取决于输入:已排序的序列可能更容易排序。因此,算法分析会考虑最坏的情况或平均情况;
- □ 实际的执行时间取决于输入的大小: 排序 10 个数字比排序 5 个数字花费的时间更长。因此,输入大小 n 被视为一项参数 (变量);
- 任何输入较小的问题都可以很容易地解决,因此,算法分析侧重 于输入较大时的执行时间;
- 执行时间取决于机器。算法分析会计算所需的步骤(运算),而不是时间。

示例: 举重比赛

问题定义

输入:

已知一组数字,数字表示的是运动员举起的

重量

输出:

找到最大的重量,以此表示获胜者

运动员 1: W1 = 从键盘输入一个数字

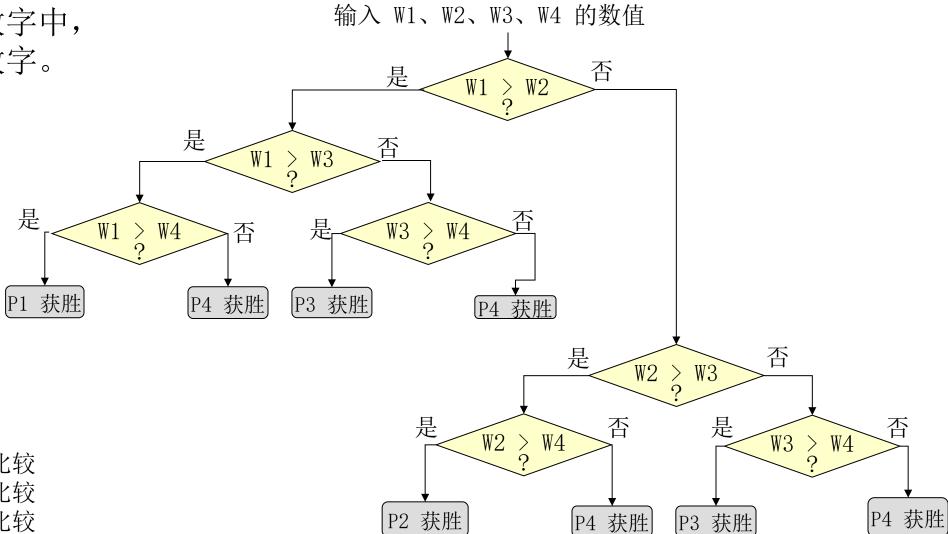
运动员 2: W2 = 从键盘输入一个数字

运动员 3: W3 = 从键盘输入一个数字

运动员 4: W4 = 从键盘输入一个数字

算法 1 (流程图)

从四个输入数字中, 找到最大的数字。



复杂度分析

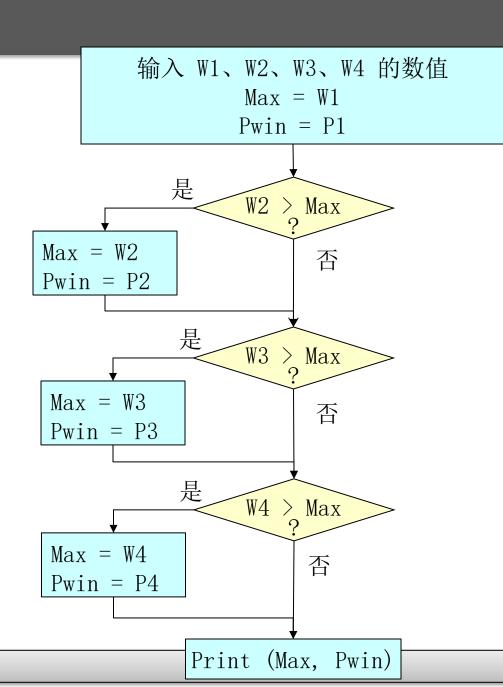
最坏情况: 3 次比较

平均情况: 3 次比较

最佳情况: 3 次比较

算法 2 (流程图)

将最大重量放入 Max 中; 将举起重量最 大的运动员放 入 Pwin 中



复杂度分析

最佳情况:

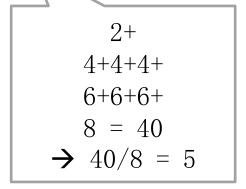
- 3 次比较
- 2 次赋值

最坏情况:

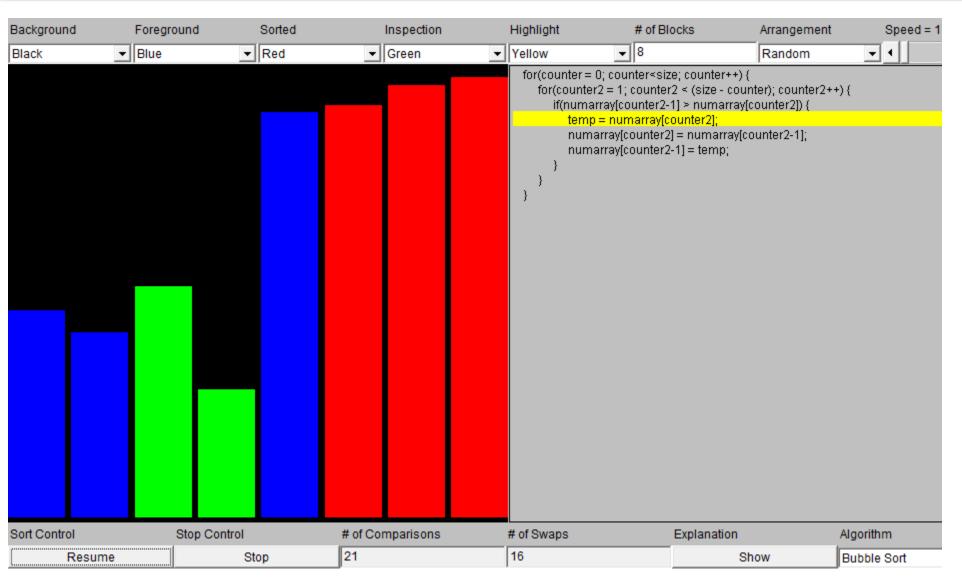
- 3 次比较
- 8 次赋值

平均情况:

- 3 次比较
- 5 次赋值



算法的数字排序:冒泡排序



冒泡排序:

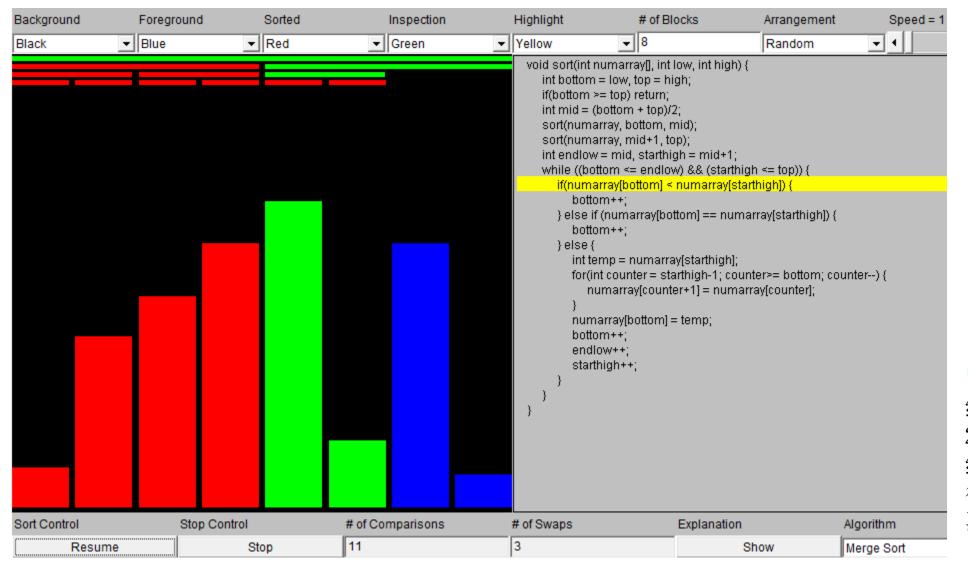
给 8 个数字排序, 需进行 28 次比较和 19 次交换。

给 80 个数字排序, 需进行 3160 次比较和 1469 次交换。

相关动画链接:

https://math.hws.edu/eck/js/sorting/xSortLab.html

算法的数字排序: 归并排序



归并排序:

给 8 个数字排序, 需进行 32 次比较和 9 次交换。

给 80 个数字排序, 需进行 800 次比较 和 195 次交换。

冒泡排序:

给 8 个数字排序, 需进行 28 次比较和 19 次交换。 给 80 个数字排序, 需进 行 3160 次比较和 1469 次交换。

算法复杂度分析

针对问题较大时算法需要使用的时间(运算次数)和空间(内存)。不关注输入较小的情况。

大O符号用于估计复杂度的上界。

冒泡排序:

要想给 8 个数字 (n = 8) 排序, 需进行 28 次比较和 19 次交换。 要想给 80 个数字 (n = 80) 排序, 需进行 3160 次比较和 1469 次 交换。

复杂度 = $O(n^2)$

大O符号: 上界

归并排序:

要想给 8 个数字 (n = 8) 排序, 需进行 32 次比较和 9 次交换。 要想给 80 个数字 (n = 80) 排序, 需进行 800 次比较和 195 次交 换。

复杂度 = $O(n\log n)$

大O符号: 上界

语言和算法的影响

- □ 算法、语言和编译器都会影响性能
- □ 在 C 语言和 Java 中比较两种排序算法的性能
 - JVM/JIT 为 Sun/Hotspot 1.3.1/1.3.1 版本
- □ 观察: 谁的影响更大?

语言	翻译方法	编译器优化级	冒泡排序	快速排序	对比快速排
		别 	别 相对性 能		序与冒泡排 序
С	编译器	无	1.00	1.00	2468
С	编译器	优化级1	2.37	1.50	1562
С	编译器	优化级2	2.38	1.50	1555
С	编译器	优化级3	2.41	1.91	1955
Java	解释程序	_	0.12	0.05	1050
Java	JIT 编译器	_	2.13	0.29	338

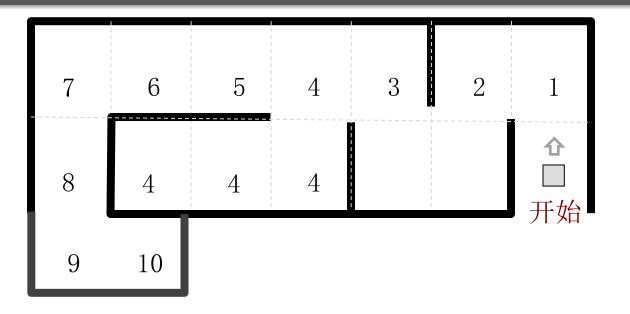
资料来源: Computer Organization and Design:The Hardware/ Software Interface by David A. Patterson (UC Berkeley) and John L. Hennessy (Stanford Univ.)

算法的影响

RISC 架构发明者 斯坦福大学校长 Alphabet 执行主席 2018 年图灵奖获得者

确定关键步骤: 迷宫导航算法

- 处理代表机器人动作的计算步骤 和机械步骤。
- □ 哪个部分更耗时?
 - 转湾的角度数
 - 行动距离



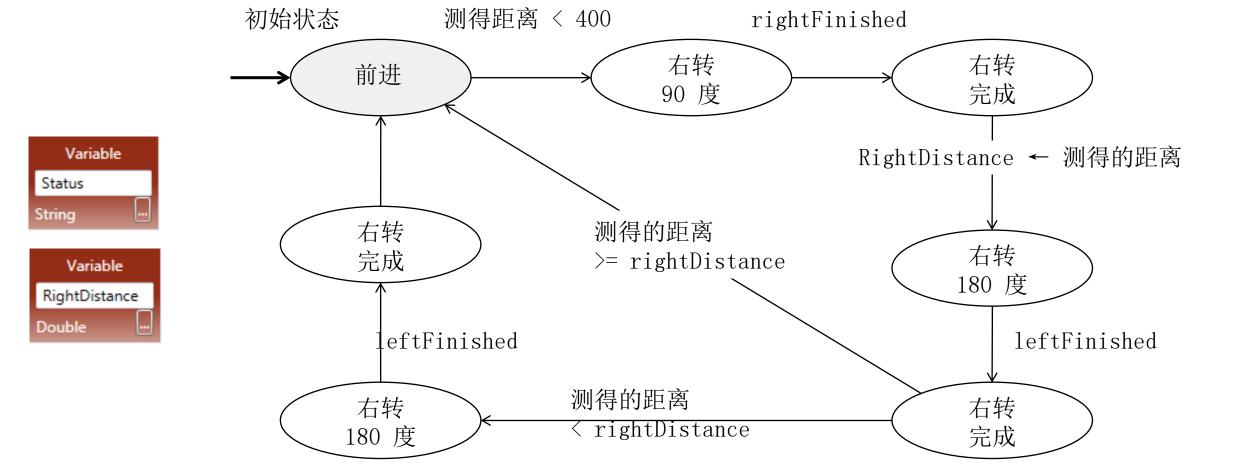
- □ 利用从起点到出口(终点)所需的转动次数或角度以及距离单元;
- □ 评估不同的算法
 - 随机算法
 - 局部最佳决策的启发式算法
- → 沿墙算法
- → 基于第一个可用解的贪婪算法

自动迷宫分步遍历算法



- → 1. 机器人被设置为"前进"状态并向前移动;
 - 2. 如果距离传感器测得的前方距离小于 400 毫米,则机器人将向右转 动 (90 度):
 - 3. 在事件"rightFinished"发生后,它将把测得的距离保存到变量 RightDistance;
 - 然后,机器人会向左旋转 180 度,测量另一侧的距离;
 - 5. 在事件"leftFinished"发生后,它将测得的距离与保存在变量 RightDistance 中的数值进行比较;
 - 如果当前的距离更长,则跳到步骤 1 并继续向前;
 - 7. 反之,则(旋转 180 度)回到另一个方向;
 - 8. 然后,跳到步骤 1 并继续向前。

有限状态机的自主迷宫遍历算法



分步的左侧沿墙算法



- 1. Variable DV = 传感器测得的左侧初始距离
- 2. 向前移动时,机器人会循环重复以下步骤,直到按下触控传感器;
 - 1) 机器人会在一定的时间间隔内持续测量左侧距离,并将新测得的距离与存储在 variable DV 中的距离进行比较。
 - 2) 如果新测得的距离大于 DV+1, 机器人则会向左转动一度, 再返回到步骤 2; //调整与墙的距离
 - 3) 如果新测得的距离小于 DV-1, 机器人则会向右转动一度, 再返回到步骤 2;
 - 4) 如果新测得的距离大于 2*DV, 机器人则会向左转动 90 度, 再返回步骤 2;
- 3. 触控传感器被按下; 机器人向后移动 0.5 圈,再向右转动 90 度;
- 4. 返回到步骤 2。

有限状态机的左侧沿墙算法

