第1章 绪论

- 1.1 什么是数据结构
- 1.2 基本概念和术语
- 1.3 抽象数据类型
- 1.4 算法和算法分析

1.1 什么是数据结构

- 简单说,数据结构是以某种方式联系在一起的数据元素的集合。程序中的数据结构反映了程序员在程序中表示信息的方法,算法反映了如何处理信息的方法。
- 数据结构研究的是数据元素之间抽象化的相互关系 及这种关系在计算机中的存储表示,对每种结构定 义各自的运算,设计出相应的算法,并用某种语言 实现该算法。
- 数据结构的地位:数学、硬件、软件之间。核心专业基础课。
- 是编译程序、操作系统、数据库系统以及其他系统程序、大型应用程序的重要基础。

1.1 什么是数据结构

对于一个课题,在计算机领域一般遵循下面的解决程序:

总体设计——模块分割——建立数学模型——解数

学模型的算法——程序编制——调试——结果

1.1 什么是数据结构

思考:

- 1. 计算机不能做什么?
- 2. 用枪打树上鸟的问题。

1. 基本术语

- (1) 数据: 描述客观事物的数字、字符以及所有能输入到计算机中并被计算机程序处理的符号的集合。(数字、字符、声音、图形、图像等等)
- (2) 数据元素:数据的基本单位,在计算机程序中常常作为一个整体进行考虑和处理,如记录/结构。
- (3) 数据项:数据的不可分割的最小单位,如结构中的域。
- (4) **数据对象:** 性质相同的数据元素的集合,是数据的一个子集。

- 1. 基本术语
 - (5) 逻辑结构:数据与数据之间的联系
 - (6) 存储结构:数据结构在计算机中的存储表示(或称映像),又称物理结构。它包括数据元素的表示和关系的表示。

2. 数据结构

(1) 定义: 是相互之间存在一种或多种特定关系的数据元素的集合。

数据之间不是相互独立的,他们之间有**某种**特定的关系,这种数据元素之间的**关系**,称为"结构"。

结构=关系+实体

- 另一种定义:按照逻辑关系组织起来的一批数据,按一定的存储方法把它存储在计算机中,并在这些数据上定义了一个运算的集合。
- 形式定义: 二元组 (D,S) 其中D是数据元素的有限集,S是D 上关系的有限集。

2. 数据结构

(2) 四种基本结构(**逻辑结构**) p5

集合:元素仅属于同一个集体,没有其他关系。

线性结构:存在一对一关系,序列相邻,次序关系。

树形结构:存在一对多关系,层次关系。

图状结构: (网状结构) 存在多对多关系, 任意性

- 存储器模型:一个存储器M是一系列固定大小的存储单元,每个单元U有一个唯一的地址A(U),该地址被连续地编码。每个单元U有一个唯一的后继单元U'=succ(U)
- 物理结构就是逻辑结构到存储器的一个映射。
- 四种存储结构: 顺序存储、链接存储、索引存储、散列存储

(3) 实例:

表: 计算机系人事表

工号	姓名	性别	职务	教研室	工作时间	发表论文
01			系主任	软件	2000. 1	А, В
02			教研室主任	软件	2000. 1	B, C, E, F
03		10 V	教师	软件	2015. 8	C, D
04			教师	应用	2012.8	A, G
05			教师	应用	2000.9	E, I
06			教师	应用	2007. 2	F, J
07			教师	软件	2003.8	D, L
08			教研室主任	应用	2001.7	G, H
09			教师	应用	2006.8	Н, І, Ј, К
10		47	教师	软件	2016. 2	L, K

- 线性结构示例 R={<05,01>, <01,07>, <07,02>,<02,08>, <08,04>, <04,10>, <10,03>,<03,06>, <06,09>}
- 树型结构示例
 R={<01,02>,<01,08>,<02,03>,<02,10>,<02,07>,<08,04>,<08,05>,<08,06>,<08,09>}
- 图状结构示例
 R={(01,02),(01,04),(02,05),(02,06),(02,03),(03,07),(04,08),(05,09),(06,09),(07,10),(08,09),(09,10)}

- 3. 数据结构的划分
 - (1) 按数据结构的性质划分
 - 数据的逻辑结构——数据元素之间的逻辑关系(设计算法—数学模型)
 - 数据的物理结构——数据结构在计算机中的映像。(存储结构,算法的实现)
 - (2) 按数据结构在计算机内的存储方式来划分
 - 顺序存储结构——借助元素在存储器的相对位置来表示数据元素之间 的逻辑关系。
 - 链式存储结构——借助指示元素存储地址的指针表示数据元素之间的 逻辑关系。
 - 索引存储方法——在存储结点的同时,还建立附加的索引表,索引表中的每一项称为索引项,形式为:关键字,地址。
 - 散列存储方法——根据结点的关键字直接计算出该结点的存储地址。

四种存储方法可结合起来对数据结构进行存储映像。

- 3. 数据结构的划分
 - (3) 按数据结构的操作来划分
 - 静态结构——经过操作后,数据的结构特征保持不变(如数组)。
 - 半静态结构——经过操作后,数据的结构特性只允许很小变迁(如栈、队列)。
 - 动态结构——经过操作后,数据的结构特性变化比较灵活,可随机地重新组织结构(如指针)。

1.3 抽象数据类型——ADT

- 定义: 是指基于一个逻辑类型的数据模型以及定义在该模型上的一组操作。每一个操作由它的输入和输出定义。
- 一个含抽象数据类型的软件模块,通常应包含: 定义、表示、实现3个部分。
- 形式: 三元组(D,S,P) D是数据对象,S是D上的关系集,P是对D的基本操作集。P8
- · 说明:一个ADT的定义并不涉及它的实现细节。这些实现细节对于ADT的用户是隐藏的。隐藏实现细节的过程称为封装。数据结构是ADT的物理实现。ADT的每一个操作均由一个或多个子程序来实现。

1.3 抽象数据类型——ADT

- 抽象数据类型和数据类型实质上是一个概念。数据类型是一个值的集合和定义在这个值集上的一组操作的总称。分为原子类型和结构类型
- 数据抽象与过程抽象,实现信息隐蔽和局部化以一个严格定义的过程接口的方式, 在数据结构上提供一个抽象。数据的实现和处理细节被隐蔽了

• 1. 算法的定义 p13 指一系列确定的而且是在有限步骤内能完成的操作。

- 2. 算法的特性
- (1) 有穷性 (能执行结束)
- (2) 确定性 (对于相同的输入执行相同的路径)
- (3)有效性(可行性)
 - ——用于描述算法的操作都是足够基本的
- (4) 0至多个输入
- (5) 1至多个输出

问题:程序是不是算法?

如操作系统程序,只要系统不遭破坏,它就永远不会停止,即使没有作业要处理,仍处于一个等待循环中,等待新作业的进入。因此操作系统程序不是一个算法。

- 3. 算法与数据结构的关系
- 计算机科学家沃斯(N. Wirth)提出的"**算法+数据 结构=程序**"揭示了程序设计的本质:对实际问题选 择一种好的数据结构,加上设计一个好的算法,而 好的算法很大程度上取决于描述实际问题的数据结 构。算法与数据结构是互相依赖、互相联系的。
- 一个算法总是建立在一定数据结构上的; 反之, 算法不确定, 就无法决定如何构造数据。
 - ——请注意p6图1.6上面2行的内容

- 例1: 编写程序查询某城市某人的电话号码
- 建立一张登记表,存放2个数据项: 姓名 +Tel。好的算法取决于这张表的结构及存储方式。
- (1)将表中结点按照姓名顺序地存储在计算机中,依次查找,可能遍历整个表都找不到。
- (2) 再建立一张姓氏索引表,姓+表中的起始地址。不需查找其他姓氏。查找效率提高。

• 例2:设计一个考试日程安排表,使在尽可能短的时间内安排完考试,要求同一个学生选修的几门课程不能安排在同一个时间内。

姓名	选修1	选修2	选修3
	A	В	Е
	С	D	
	С	Е	F
	D	F	A
79	В	F	

- 解决该问题,首先选择一个合适的数据结构。用无向图表示,图中的顶点表示课程,不能同时考试的课程之间连上一条边。则该问题就抽象成对该无向图进行"着色"操作,即用尽可能少的颜色去给图中每个顶点着色,使得任意两个相邻的顶点着不同的颜色。同一种颜色表示一个考试时间。
- 答案: 1: A, C 2:B, D 3:E 4: F
- 解决问题的关键步骤是先选取合适的数据结构表示问题,才能写出有效的算法。

- 4. 算法设计的要求 p13~p14
 - (1) 正确性

四层含义 p14 a, b, c, d

(2) 可读性

首先是给人读,然后才是机器执行

- (3) 健壮性 容错性
- (4) 效率与低存储量需求

- 定 义: 一个算法如果能在所要求的**资源** 限制内将问题解决好,则称这个算法是有**效率的**。
- 例如,一个资源限制是:可用来存储数据的全部空间、运行时间
 - ■可能是分离的内存空间限制和磁盘空间限制
 - 允许执行每一个子任务所需要的时间

- 5. 算法的分析 ——算法性能的评价
- 评价标准:
 - 1) 算法所需的计算时间
 - 2) 算法所需的存储空间
 - 3) 算法的简单性
- 度量算法执行时间的两种方法 p14
 - 1) 事后统计法 此方法有两个缺陷 p14
 - 2) 事前分析估算法 此方法取决于多个因素: p14

- 6. 时间复杂度
 - (1) 定义:
 - 一般情况下,算法中基本操作重复执行的时间是问题规模n的某个函数 f(n),算法的时间量度记作

$$T(n) = O(f(n))$$

它表示随问题规模n的增大,算法执行时间的增长率和f(n)的增长率相同,称作算法的渐进时间复杂度,简称时间复杂度。

- 语句的频度: 该语句重复执行的次数。
 - (2) 引例
 - (a) {++x; s=0 } ++x 的频度为1
 - (b) for (i=1; i<=n; ++i) {++x; s+=x;} ++x的频度为n
 - (c) for (j=1; j<=n;++j) for (k=1; k<=n;++k) {++x; s+=x;} ++x的频度为n²
- 理解: a)n*n+4*n=0(n*n);
 - b) n的平方或n的2000次方总没有2的n次方增长快

大0运算规则

```
规则1: kf(n)=0(f(n)) 大0忽略常数因子
规则2: if f(n) = O(g(n)) and
 g(n)=0(h(n)) then f(n)=0(h(n)) 传递性
规则3: f(n) + g(n) = 0(max\{f(n), g(n)\})
规则4: if f1(n)=0(g1(n)) and
 f2(n) = 0(g2(n)) then
 f1(n)*f2(n)=0(g1(n)*g2(n))
```

- 最佳、最差、平均时间复杂度
 - 无法精确计算基本操作的执行次数(频度)时, 只须求出其关于n的增长率
 - 与输入数据集有关,如冒泡程序,可考虑平均 时间复杂度和最坏情况下的时间复杂度

表: 时间复杂度和算法运行时间的关系

(n)	0(logn)	0 (n)	O(nlogn)	0 (n2)	0 (n3)	0 (n5)	0(2n)	0(n!))
n								
20	4. 3us	20us	86. 4us	400us	8ms	3. 2s	1.05s	771世 纪
40	5. 3	40	213	1600	64ms	1.7min	12. 7天	2.59*1 032世 纪
60	5.9	60	354	3600	216ms	13min	366世 纪	2.64*1 066世 纪

结论

- (1) 当f(n)为对数函数、幂函数、或它们的乘积时,算法的运行时间是可以接受的,称这些算法是有效算法; 当f(n)为指数函数或阶乘函数时,算法的运行时间是不可接受的,称这些算法是无效的算法。
- (2) 随着n值的增大,增长速度各不相同,n足够大时, 存在下列关系:

对数函数〈幂函数〈指数函数

0(1) 常量阶,与n无关

 $0(\log n)$ $\log n$

0(n) n

0(nlogn) nlogn阶

0(n²) 平方阶

0(n³) 立方阶

0(2n) 指数阶

增长率由慢到快 图示见p16图1-7

尽量少用指数阶的算法

• 说明: 教材p17第2行: 除特别指明外,均指最坏情况下

的时间复杂度

空间复杂度

- (1) 存储算法本身所占用的空间
- (2) 算法的输入/输出数据占用的空间
- (3) 算法在运行过程中临时占用的辅助空间
- 原地工作:若辅助空间相对于输入数据量是常数,则称此算法是原地工作。
- 若所占空间量依赖于特定的输入,按最坏情况来分析。

作业

- 1. 给出数据结构的概念,并对其进行深入的理解。
- 2. 通常所说的四类基本的数据结构是指什么?请分别给出一个具体的例子。
- 3. 给出数据结构通常的分类。
- 4. 关于算法
 - (1) 给出算法的定义,并对其五个重要特性进行理解;
 - (2) 给出一个"好"的算法应该达到的目标;
 - (3) 对算法"正确"的含义进行理解。
- 5. 请对以下概念进行理解:
 - (1) 时间复杂度
 - (2) 空间复杂度
 - (3) 抽象数据类型(的含义)
- 6. 请思考:
 - (1) 逻辑结构和物理结构的关系;
 - (2) 数据结构、逻辑结构、物理结构之间的关系;
 - (3) 对算法效率进行度量的方法。
- 7. 对C语言进行比较全面的复习。