线性结构(Linear Structure)

2019年3月18日

1 线性结构(Linear Structure)

线性结构的特点 是在数据元素的非空有限集中,1) 存在唯一的"第一个元素";2) 存在唯一的"最后一个"元素;3) 除"第一个"元素之外,每个数据元素均只有一个前驱;4) 除"最后一个"元素外,每个数据元素均只有一个后继。[1]

线性结构的主要内容

- 1. 线性表(顺序表+链表)
- 2. 栈和队列
- 3. 串

当线性表中的数据元素本身也是一个数据结构时,线性表又可以包含 [1] [2]

- 1. 数组
- 2. 广义表

但因为这些只是在原数据结构上的扩展,原理上并无区别,不过多介绍。

2 数组和向量(Array and Vector)

线性表(Linear List)的概念包括顺序存储表和链式存储表 [1] [3]。其中顺序存储表本质上与数组或向量的概念一致,这里称之为数组。

数组(Array) 如果集合S由n个元素组成,各个元素之间具有一定线性次序,则可将它们存放于一段物理位置连续的存储空间中,并称之为数组(Array)。[2]

向量(Vector) 是对数组的一种抽象和泛化,向量使用"循秩 (rank)访问"方式¹。集合中各个元素类型不一定相同,且不一定可以相互比较大小(没有某数值属性)。[2]

数组或向量,有人直接将其称之为顺序表 [4],也有人认为数组是顺序 表在"表中数据元素本身也是一个数据结构"的条件下的扩展,而非顺序 表 [1]。在不同书籍中,对这一概念的表述与分类略有差别,但本质上是同 一概念。

其优点是存储利用率高, 存取速度快。

2.1 抽象数据类型接口(ADTI)

对于数组,除构造和析构函数外,只需提供存储和抽取操作。

2.2 数据类型的实现

数组类,需要至少包含一个数组指针,指向数组首地址。同时常需要一个变量记录数组长度,数组长度可以用于数组的声明,甚至进一步用于数组长度的调节等。

数组的操作较为简单,只需注意类构造函数声明出的数组,在析构函数中需要及时释放。

¹秩与数组下标概念类似。如果某元素前驱元素共r个,则其秩也为r。秩在概念上可以表示该元素创建的先后,因此比数组下标的概念更为抽象与泛化

3 链表(Linked List)

线性表(Linear List)的概念包括顺序存储表和链式存储表 [1] [3]。其中顺序存储表本质上与数组或向量的概念一致,这里只介绍链表(Linked List)。

链表(Linked List) 虽然其各个元素在逻辑上是连续的,但是在物理存储位置上未必连续。上一个元素(结点, node)中包含指向下一个元素位置的指针域,由此可以将一个表,链式的串联起来。

链表的实现 一个链表中包含了零个或多个结点(Node),因此一个链表对象包含零个或多个结点(Node)对象,这种关系在面向对象方法中叫做聚合(Aggregation)关系 [4]。对于聚合关系,通常需要定义多个类(class)来共同实现,一般可以采用两种方式: 定义复合类(Composite Class)和定义嵌套类(Nested Class)。其中复合类就是分别定义两个类AB,并在类B中,将另一个类A声明为类B的友元(friend)。这样类B便开放了类A的访问权限,类A可以访问B类中的私有数据成员。而嵌套类就是在一个类A中定义类B。²

链表的优点是可以随时延长或缩短;但其缺点是如若要访问某一个元素,必先遍历其所有前驱元素。

3.1 单链表 (Singly Linked List)

单链表是最简单的链表,也称线性链表。单链表中每个数据元素占用一个结点(Node),每个结点由两个域组成,一个域存放数据元素,一个存放指向下一个结点的指针。

表示单链表通常需要两个类(class),即结点(ListNode)类和链表(List)类。有必要的话,还需要一个游标(Iterator)类,用于遍历(Traversal)链表。

3.1.1 抽象数据类型接口(ADTI)

SinglyLinkedList(); // 构造函数,构造空表 ~SinglyLinkedList(); // 析构函数,清空链表

²详细参看 [4]3.1.2节

int Insert(int pos, T x); // 在pos位置前, 插入一个新元素x int Remove(int pos); // 删除pos位置上元素, 后继元素接上int Display(); // 显示表内元素, 用于监控操作正确与否

3.1.2 数据类型的实现

插入和删除 对于插入操作,可能出现3种情况: 1) 待插入位置是链表第一个位置; 2) 待插入位置是链表最后一个位置; 3) 待插入位置非头非尾。

清空 因为单链表没有指向上一个元素的指针域,因此清空链表操作 很难通过反复删除最后一个元素来实现,但可以通过反复删除第一个元素 实现。

带附加头结点的单链表 上述实现过程,无论是插入还是删除,代码中均需要区分插入位置和删除位置是否是第一个位置。代码不整洁,加入头结点之后,单链表的插入和删除无需区分是否是第一个位置。

3.2 循环链表(Circular List)

循环链表的尾结点指向不是NULL,而是指向第一个元素,使得链表形成一个环状。这种链表可以从任意一点开始,遍历链表中所有元素。

- 3.2.1 抽象数据类型接口(ADTI)
- 3.2.2 数据类型的实现
- 3.3 *静态链表(Static Linked List)
- 3.3.1 应用举例:多项式相加
- 3.4 双向链表(Doubly Linked List)
- 3.4.1 应用举例:稀疏矩阵

4 栈(STACK) 6

4 栈(Stack)

栈和顺序表(数组)是不同的数据类型。栈只允许在表的末端,也即 栈项(top),进行插入和删除操作。而另一端栈底(bottom)不允许进行操 作。

栈符合先进后出(LIFO)³的特性,顺序栈也也叫作后进先出的顺序 表。 [4]

栈可以有两种实现方式,分别是顺序存储方式,和链式存储方式。但 因链式存储方式灵活,所以通常采用链式存储方式。

4.1 抽象数据类型接口(ADTI)

除构造和析构操作外, 栈应该有压栈(push)操作和出栈(pop)操作。

```
explicit Stack(int maxsize); // 构造函数 ~Stack(); // 析构函数 int Push(T element); // 压栈操作 T Pop(); // 出栈操作
```

4.2 数据类型的实现: 顺序栈

栈需要一个一维数组存放数据,一个指针指向当前位置。另外需要一个最大尺寸,用于限定栈的尺寸。

压栈(Push) 时,指针上移,指向新的位置。如果超出栈的最大尺寸,无法继续压栈,则返回错误信息。

出栈(Pop) 时,指针下移,指向新的位置,同时返回之前指针指向的元素。如果栈空,无法继续出栈,返回错误信息。

如果程序中有多个栈,有的栈会快速膨胀,有的相对空闲,因此会造成存储空间上的浪费。但是可以使用两个栈,相向伸展 [4],相互调剂,灵活性强。但为了避免空间浪费,可以使用链式栈。

代码清单:

sequential_stack.h

 $^{^3 {}m Last~In~First~Out}$

4 栈(STACK) 7

sequential_stack.cpp

4.3 数据类型的实现:链式栈

在程序中需要同时使用多个栈的情况下,采用链式栈可以提高效率。

压栈(Push) 链式栈和链表结构上类似。链式栈的栈顶在表头位置。当需要压栈时,就在表头位置插入一个数据元素。

出栈(Pop) 时,在表头位置删除一个数据元素,同时返回该元素。

代码清单:

linked_stack.h
linked_stack.cpp

4.4 应用举例: 括号匹配

输入一串字符串,输出匹配的括号和没有匹配的括号。

代码清单:

bracket_matching.cpp

5 队列(Queue)

队列只允许在一端插入,而在另一端删除元素。其中可以插入新元素的一端叫做队尾(rear),允许删除的一端叫做队头(front)。队列所具有的特性叫做先进先出FIFO(First In First Out)。

5.1 抽象数据类型接口(ADTI)

除构造析构外,需提供入队和出队操作。另外提供一个现实队列内容 的函数,用于检查。

5.2 数据类型的实现:循环队列(顺序存储)

队列可以使用数组实现,但是随着队头(front)和对尾(rear)的移动,当队头和队尾均移动到数组的一端,有可能会出现数组存储空间不够用的情况。为了解决这种问题,队列的顺序存储实现可以将数组的前端和后端连接起来,形成环形的表,即在逻辑上形成一个环,称之为循环队列(circular queue)

代码清单:

```
sequential_queue.h
sequential_queue.cpp
```

5.3 数据类型的实现:链式队列(链式存储)

链式队列使用链表实现。队头(front)指向链表第一个元素,队尾(rear)指向链表最后一个元素。插入新元素时,在队尾插入;而删除一个元素时,在队头插入。

链式队列没有队列满而溢出的情况,因此相对顺序存储方式,有着灵活高效的优点。

代码清单:

linked_queue.h
linked_queue.cpp

5.4 应用举例:打印二项展开式

二项式各阶的展开式的各项系数,可以组成一个杨辉三角形(Pascal 's triangle)。



杨辉三角形下一层的值,等于三角形上一层的两值的和。

实现过程是,先将上一层的各数值入队。根据杨辉三角形的性质,依次计算下一层的数值,并入队。与此同时,当上一层的数值使用完毕后⁴,就将其出队。这样,当下一层各个数值完全入队后,上一层数值刚好完全出队。队列保存了当前层的各个数值。

代码清单:

pascals_triangle.cpp

5.5 优先级队列

与普通队列不同的是,普通队列每次出队的都是最早入队的元素 (FIFO,先进先出),而优先级队列每次出队的都是优先级最高的元素。这 种队列叫做优先级队列,也称优先权队列。

最小优先级队列,每次查找,并出队的是拥有最小优先级的元素;而 最大优先级队列,每次查找并出队都是拥有最大优先级的元素。

⁴计算完下一层对应的数值

5.5.1 抽象数据类型接口(ADTI)

与普通队列的接口一致,但需要增加一个调整函数,用于根据各元素 优先级,调整各元素位置。因此,可以继承队列类。

5.6 双端队列 (Double-ended queue)

与普通队列不同的是, 双端队列的两端均可以进行插入和删除操作。

6 串(String)

串,字符串,是由零个或多个字符的顺序排列所组成的数据结构。其 元素是字符,而长度可变。

计算串的长度时,不包含引号,也不包括结束符5。

长度为零的串叫做空串;而串内所有元素为空格的,叫做空白串。

非空串中,从其中任意位置开始的连续几个字符所组成的串,称为子 串。子串的在原串中的位置由子串第0个字符确定。

6.1 抽象数据类型接口(ADTI)

串需要提供诸如取子串, 串拼接等操作。

String& operator () (int pos, int len); // 取子串, 截取从pos开始, 长度为len的子串

String& operator = (String& x); // 给字符串赋值 String& operator += (String& x); // 串连接

6.2 数据类型的实现

6.2.1 基本操作

主要涉及取子串,赋值,串拼接,操作较为简单,参考代码即可。

6.2.2 串匹配

在串中找到某个子串。

简单的匹配算法: B-F算法 从串中第0个字符开始,依次和子串中字符进行对比。如果所有字符均相同,则认为匹配成功,返回相应的位置;如果有字符不相同,则后移一位,从下一个字符开始,重新和子串进行对比。直至找到正确的子串或匹配失败。

⁵结束符占一个字符

6 串(STRING) 12

该算法不断回溯,重复操作。时间复杂度为O(n*m),其中原串长度为n,子串长度为m。

改进的匹配算法: KMP算法

13

参考文献

- [1] 严蔚敏. 数据结构(C语言版). 北京: 清华大学出版社, 2007.
- [2] 邓俊辉. 数据结构 (C++语言版) (第三版). 北京: 清华大学出版社, 2013.
- [3] 李春葆. 数据结构考研指导. 北京: 清华大学出版社, 2002.
- [4] 殷人昆. 数据结构:用面向对象方法与C++描述.北京:清华大学出版社,1999.