全国计算机二级考试(C++)复习提纲

第1章 数据结构与算法基础

1.1 数据结构概述

1. 数据结构的概念

数据结构(Data Structure,简称DS)是指相互之间存在一种或多种特定关系的数据元素(也称结点或节点)的集合,可用二元组: DS={D,R}表示,其中D表示数据元素的信息,R表示各数据元素之间的关系。

2. 数据结构的研究内容

(1) 数据的逻辑结构

数据的逻辑结构是指数据元素之间的逻辑关系,即数据元素之间的前后关系,包括:

- ①集合:数据结构中的元素之间除了"同属一个集合"的相互关系外,别无其他关系。
- ②线性结构:数据结构中的元素存在一对一的相互关系。
- ③树形结构:数据结构中的元素存在一对多的相互关系。
- ④图形结构:数据结构中的元素存在多对多的相互关系。

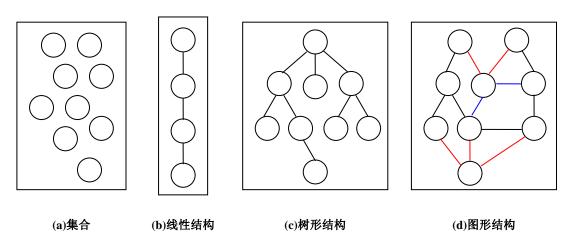


图 1-1 数据的逻辑结构

(2) 数据的存储结构

数据的存储结构也称数据的物理结构,是指数据元素在计算机中的存储关系,即数据的逻辑结构在计算机存储空间中的存放形式,有顺序、链接、索引、散列等存储形式。

- ①顺序存储:把逻辑上相邻的结点存储在物理位置相邻的存储单元里,结点间的逻辑关系由存储单元的邻接关系来体现,即用存储关系表示逻辑关系。
- ②链接存储:逻辑上相邻的结点在物理位置上并不一定相邻,结点间的逻辑关系由附加的指针域表示,即用附加的指针表示逻辑关系。
- ③索引存储:除建立存储结点信息外,还建立附加的索引表来标识结点的地址,即用附加的索引表表示逻辑关系。

同一种逻辑结构的数据可以采用不同的存储结构,其数据处理效率可能不同。

(3) 数据结点的运算

与数据的逻辑结构相对应的运算集合,主要包括输入、输出、查找(检索)、排序、插入、删除及更新等。

3. 数据结构的分类

数据的逻辑结构分为线性结构和非线性结构两大类型。

- (1) 线性结构
- 非空的线性结构满足下列条件:
- ①有且只有一个根结点。
- ②每一个结点最多有一个前趋(驱)结点,也最多有一个后继结点。

通常情况下,第 1 个结点(也称首结点或根结点)没有前趋结点,有一个后继结点; 最后 1 个结点(尾结点)没有后继结点,有一个前趋结点;其他结点有一个前趋结点和一个后继结点。常见的线性结构有线性表、栈、队列等。

(2) 非线性结构

不满足线性结构条件的数据结构,常见的非线性结构有树、二叉树和图等。

4. 顺序表

(1) 线性表的概念

线性表是由n(n≥0)个数据元素组成的一个有限序列,线性表中数据元素的个数(n)称为线性表的长度,线性表可以为空表(n的值为0)。

线性结构是一种逻辑结构,如(a_1 , a_2 , ..., a_{n-1} , a_n)**; 线性表是一种存储结构**,有顺序存储和链接存储两种方式,其中**:**

- ①采用顺序存储结构的线性表称为顺序线性表,简称顺序表,如数组、串等,会溢出。
- ②采用链接存储结构的线性表称为线性链表,简称链表,只会下溢、不会上溢。
- (2) 顺序表的基本特点
- ①顺序表中所有的数据元素所占的存储空间是连续的。
- ②顺序表中各数据元素在存储空间中是按逻辑顺序依次存放的。

 $LOC(a_i)$ = $LOC(a_1)$ +(i-1)*L,其中 $LOC(a_i)$ 表示第i个数据元素的存储地址, $LOC(a_1)$ 表示第 1 个数据元素的存储地址,L是每个数据元素占用存储单元的长度。通过地址可直接存取任意一个数据元素,此谓<mark>顺序存储,随机存取</mark>。

- (3) 顺序表的运算
- ①插入运算:一般情况下,要在第i(1≤i≤n)个元素之前插入一个新元素时,首先要从最后一个(即第n个)元素开始,直到第i个元素之间共n-i+1个元素依次向后移动一个位置;移动结束后,第i个位置就被空出,然后将新元素插入到第i项。插入结束后,顺序表的长度增加了1;在等概率情况下,插入运算平均需要移动 n/2 个元素。
- ②删除运算:一般情况下,要删除第i(1≤i≤n)个元素时,则要从第i+1个元素开始,直到第n个元素之间共n-i个元素依次向前移动一个位置。删除结束后,顺序表的长度减小了1;在等概率情况下,删除运算平均需要移动 (n-1)/2 个元素。
 - (4) 顺序表的缺点
 - ①顺序表插入或删除数据元素时需要移动大量的数据元素,运算效率较低。
 - ②顺序表的存储空间是在定义时确定的,极易造成浪费。
 - ③顺序表的存储空间不是动态分配的,不便于扩充或减少。

5. 链表

(1) 链表的概念

线性表的链式存储结构称为线性链表,是一种物理存储单元上**非连续、非顺序**的存储结构。链表中,每个数据元素(结点)由数据域和指针域两部分组成,如图 1-2 所示;数据元素的**逻辑顺序**是通过链表中的**指针链接**来实现,如图 1-3 所示。

- ①数据域:用于存放数据元素的值。
- ②指针域:用于存放指针,指向该结点的前趋或后继结点。

数据域	指针域
data	next

图 1-2 链表的结点结构

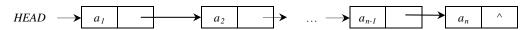


图 1-3 非空链表的逻辑与存储结构示意图

(2) 链表的类型

链表通常分为单链表、双向链表和循环链表三种类型。

- ①单链表:只有一个指针,如图 1-2 和图 1-3 所示。
- ②双向链表:每个结点的指针域包含两个指针,一个指向其前趋结点,另一个指向其后继结点。如图 1-4 和图 1-5 所示。



图 1-4 双链表的结点结构

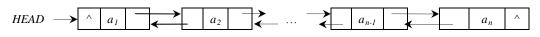


图 1-5 非空双链表示意图

③循环链表:最后一个结点的指针域不为空,而是指向表头结点,图 1-6 所示。

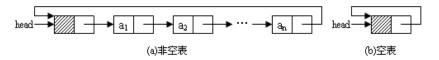


图 1-6 循环单链表示意图

(3) 链表的运算

①基本运算

插入结点:不需要移动数据元素,只需要修改相关结点指针,不会出现"上溢"现象。删除结点:不需要移动数据元素,只需要修改相关结点指针。

链表的运算还包括查找、排序、合并、逆序等,但单链表的所有运算都必须从第1个(头)结点开始,依次向后找到要操作的结点,然后进行运算,此谓**链式存储,顺序存取**。

②双链表的运算

双链表的运算与单链表相比,每次运算都要修改指针域中两个指针的值;同时,双链表允许从后向前运算。

③循环链表的运算

为了实现空表与非空表运算的统一,循环链表中**增加**了一个**表头结点**(不是第1个数据元素),其指针域指向第1个数据元素,而循环链表的头指针指向表头结点。循环链表的优点主要体现在两个方面:只要指出表中任何一个结点的位置,就可以从它出发访问到表中其他所有的结点;任何情况下,循环链表中至少有一个结点(空表)。