



疫情面前,让我们一起努力!





投票 最多可选4项

可爱的同学们,上周线上我们学习了哪些内容?

- A 什么是数据结构
- B 数据结构的基本概念和术语
- 知道了典型逻辑结构
- D 了解了数据的存储结构

9/10/2020



数据结构

由于数据的表示方法和组织形式直接关系到程序 对数据的处理效率,而系统程序和许多应用程序的规 模很大,结构相当复杂,处理对象又多为非数值性数 据。要求人们对计算机程序加工的对象进行系统的研 究,即研究数据的特性以及数据之间存在的关系—— 数据结构。



基本概念

1. 数据(Data):

所有能输入到计算机中并被计算机程序处理的符号的总称。 可以是**数值数据**,也可以是非**数值数据**。

2. 数据元素 (Data element):

组成数据的基本单位,在计算机中通常作为一个整体进行 考虑和处理(又称<u>结点、记录</u>)。

3. 数据项(Data item):

数据的最小标识单位,属性的描述,域、字段。



4.数据结构 (Data Structure):

基本概念

数据结构

逻辑结构 存储结构 运算的集合

按某种逻辑关系组织起来的一批数据,按一定的存储表示方式把它们存储在计算机的存储器中,并在这些数据上定义了一个运算的集合,就称为一个数据结构.

相互之间存在一种或多种特定关系的数据元素的集合.



根据数据元素间的不同特性, 通常有以下4种基本逻辑结构:

逻辑结构 非线性结构

2.集合

3. 树形结构

4. 图型或网状结构

数据元素间的逻辑结构可形式描述为:

DS=(D, S)

其中: D 是数据元素的有限集合;

S是 D上的有限关系集合;



多选题 2分

属于非线性的逻辑结构有哪些?

- A 线性结构
- B 树形结构
- C 集合
- D 图形结构

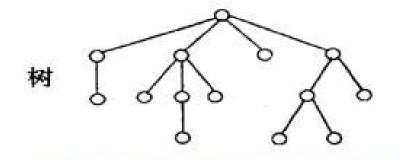


线性 0-0-0-0-0

【线性结构】——1对1的关系。

线性

非线性



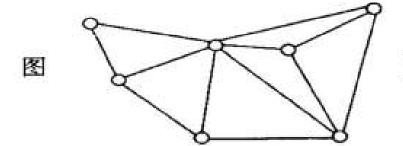
【树形结构】——1对多的关系。

层次结构

群结构

集合。。。。。

【集合】—— 数据元素间除了"同属于一个集合"外,无其他关系。



【图形结构】—— 多对多的关系。

逻辑结构



存储结构

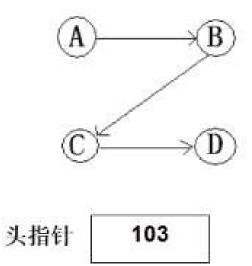
数据的逻辑结构在计算机中的存储形式称为数据的存储结构。

就是研究如何把数据元素存储到计算机的存储 器中。数据存储结构中不仅存放各数据元素信息, 还存放数据关系的信息。

通常存储结构形式有两种: 顺序存储和链式存储



(1) 第一种存储方式:



101	C	
102		
103	A	
104		
105	В	
106	D	



(2) 第二种存储方式:

把数据元素依次存放在地址连续的存储单元里, 逻辑上相邻的元素则其在存储单元中的物理位置也相 邻。

{at, bat, cat, dat, eat, fat, gat, hat}

101	102	103	104	105	106	107	108



(1) 顺序存储结构:

把数据元素依次存放在地址连续的存储单元里, 逻辑上相邻的元素则其在存储单元中的物理位置也相 邻。

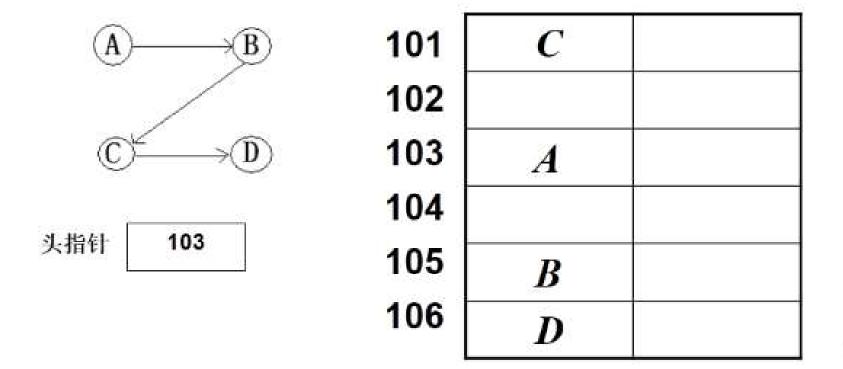
{at, bat, cat, dat, eat, fat, gat, hat}

101	102	103	104	105	106	107	108



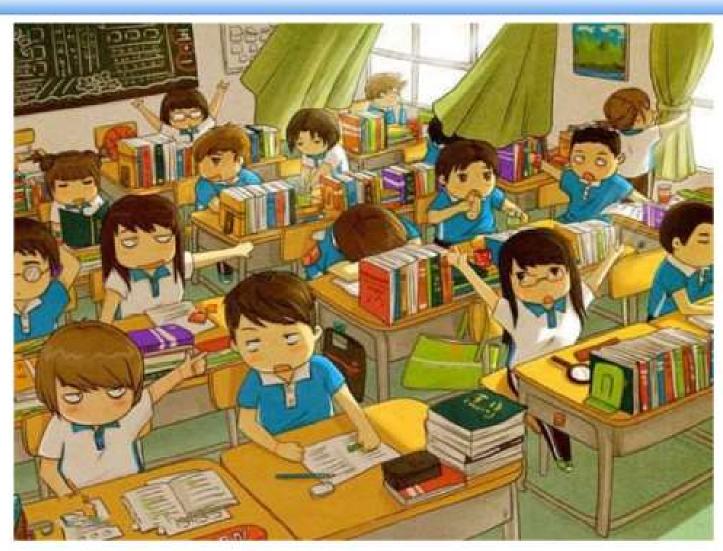
(2) 链式存储方式:

数据元素存放在任意单元里,这组存储单元物理地址可以连续,也可以不连续。



雨课堂 Rain Classroom





将正式



数据类型(Data Type):

用于刻划数据对象的类型。

一个值的集合以及定义在该值的集合上的一组操作的总称.

基本类型

结构类型

在C语言中,数据类型

整型

实型

字符型

空类型

枚举型

指针型

数组型

结构型

共用体



一个数学模型以及定义在该模型上的一组操作。

(Abstract Data Type)

ADT 抽象数据类型名

{ Data: 构成该抽象类型所必需的基本数据元素

Relation: 数据元素间的关系

Operation:

操作1

初始条件:

操作结果:

操作2

初始条件:

操作结果:

抽象数据类型

} ADT 抽象数据类型名



抽象数据类型

❖例 抽象数据类型复数的定义

ADT Complex {

数据对象: D={C₁,C₂| C₁,C₂ R}

数据关系: S={< C₁,C₂ >| C₁,C₂ D}

基本操作:

Create(x,y,&z)

初始条件:已知两个实数x,y

操作结果: 生成一个复数z=x+iy

 $Add(z_1,z_2,\&sum)$

初始条件: 已知两个复数 $\mathbf{z}_1 = \mathbf{x}_1 + \mathbf{i}\mathbf{y}_1$, $\mathbf{z}_2 = \mathbf{x}_2 + \mathbf{i}\mathbf{y}_2$

操作结果: 得到z₁和 z₂两个复数的和

 $sum=(x_1 + x_2) + i(y_1 + y_2)$



Subtract (z₁,z₂,&dif)

初始条件:已知两个复数 $Z_1=X_1+iy_1, Z_2=X_2+iy_2$

操作结果: 得到 z_1 和 z_2 两个复数的差 dif=(x_1-x_2)+i(y_1-y_2)

Multiply(z₁,z₂,&pro)

初始条件:已知两个复数 $\mathbf{z}_1 = \mathbf{x}_1 + \mathbf{i}\mathbf{y}_1, \mathbf{z}_2 = \mathbf{x}_2 + \mathbf{i}\mathbf{y}_2$

操作结果: 得到z,和 z,两个复数的积

 $pro=(x_1, x_2 - y_1, y_2) + i(x_1, y_2 + x_2, y_1)$

Get_Realpart(z)

初始条件:已知复数z=x+iy

操作结果: 得到复数z的实部x

Get_Imagpart(z)

初始条件:已知复数z=x+iy

操作结果: 得到复数z的虚部y

}ADT Complex

•





什么是算法?

什么是"好"的算法?





思考: 求1+2+3+.....+100的程序?

算法1:

```
int i, sum = 0, n = 100;
for (i = 1; i < = n; i++)
{    sum = sum + i; }
    printf ( " %d " , sum);</pre>
```

算法2:

```
int i, sum = 0,n = 100;
sum = (1 + n) * n / 2;
printf ( " %d " , sum);
```



算法

解决特定问题求解步骤的描述,在计算机中表现 为指令的有限序列,并且每条指令表示一个或多个操 作。

特性

有穷性、确定性、可行性、输入性、输出性

设计要求

正确性、可懷性、健壮性、时间效率高、 存储量低



时间复杂度

```
算法1: (n+2次) 算法2: (3次)
int i, sum = 0, n = 100; int i, sum = 0,n = 100;
for (i = 1; i <= n; i++) sum = (1 + n) * n / 2;
{ sum = sum + i; } printf ("%d", sum);
printf ("%d", sum);
```

对于同样问题的输入规模n:

算法1: 执行次数f(n)= n+2

算法2: 无论n为多少, f(n)= 3

分析一个算法的运行时间时,需把算法执行次 数与输入规模关联起来,即生成执行次数与问题输入规 模的函数。