

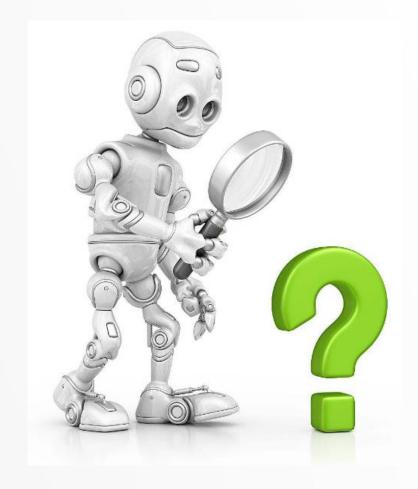
线性表的存储结构|链式存储结构



• 顺序存储结构可以存储线性表的数据,支撑线性表的基本和复杂操作的实现

问题:

- 可是我们无法知道到底预先分配多大空间合适!
- 插入删除开销很大





解决方案

• 一个数据一个空间,数据之间不连续,避免一次性大空间分配失败,或者使用过程中空间不足的问题





• 一个数据分配一个空间,数据之间不连续,如何表示元素之间的关系?

每个空间还需要 存储元素关系



线性表的链式存储 | 单链表



一、单链表

用一组地址任意的存储单元存放线性表中的数据元素。

数据域 (数据元素)

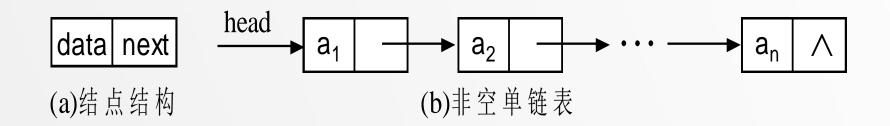
- + 指针域 (指示后继元素存储位置)
- = 结点

以"结点的序列"表示线性表——称作链表



一、单链表

- 逻辑结构
 - $-(a_1,a_2,...,a_{i-1},a_{i},a_{i+1},...,a_n)$
- 物理结构





一、单链表

• 逻辑结构

$$-(a_1,a_2,...,a_{i-1},a_{i},a_{i+1},...,a_n)$$

data next

(a)结点结构



• 物理结构

• 例如:

('a' , ' b' , ' c' , ' d' , ' e' , ' f' , ' g') 物理结构(一种)

地址 300 302 304 306 308 310 312 314 316 318 320 322 324 326 328

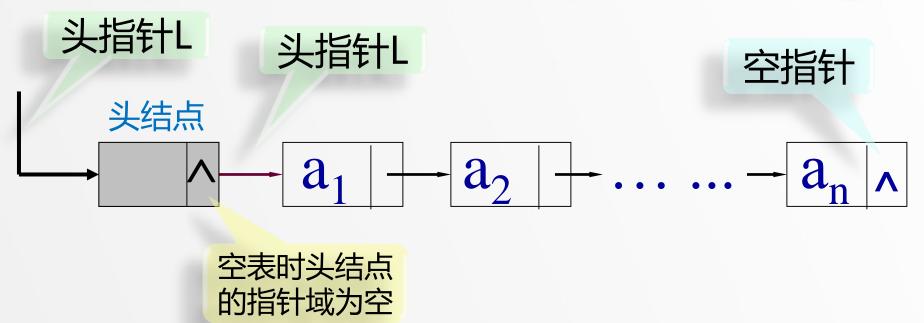
a 320 e 102 d 306 b 326 c 312

结点1 结点5 结点4 结点2 结点3

head 102 104 106 108

结点6 结点7





以线性表中第一个数据元素 a₁的存储地址作为线性表的地址, 称作线性表的头指针。

有时为了操作方便,在第一个结点之前虚加一个"头结点",并用链表的头指针指向头结点,称为带头结点的单链表。





• 不带头结点

- 链表指针存放链表第一个数据元素结点的地址
- 空链表时该指针域为NULL

• 带头结点的单链表

- 一个专门的结点, 称为头结点
- 该头结点永远存在
- 该头结点指针域存放第一个数据元素结点的地址
- L.next= NULL



练习题

- 1. 线性表可以采用顺序存储结构存储数据,也可以采用链式存储结构存储数据?
- 2. 访问线性表的第i个元素,顺序存储结构通过地址计算公式可以一步到位访问到,采用单链表需要从头指针开始依次访问单链表的每一个元素,最坏时间复杂度为O(n)
- 3. 链式存储结构不止单链表一种链表形态来存储线性表的元素和关系。



练习题

1. 头指针为L,则单链表为空的表示方法为L=NULL?

2. 已知指针p指向单链表L的第i个结点,则访问第i个数据和第i+1个数据的方法分别是p->data和p->next->data