

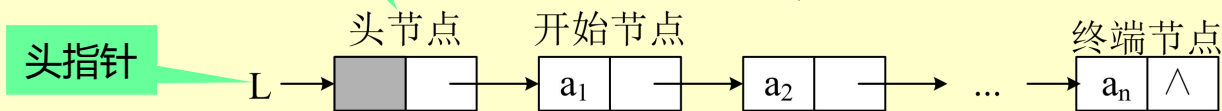


本节主题:

线性表的链式存储

# 认识链表

为了便于插入和删除运算的实现，每个链表带有一个**头节点**，并通过头节点的指针唯一标识该链表。



头指针

另一种处理：  
头指针指向首节点

数据域：节点中用于存储元素本身信息的部分。

指针域：包含元素之间逻辑关系的信息，由前驱节点可以找到后继节点。

在每个节点中除包含有数据域外，只设置一个指针域，用以指向其后继节点，这样构成的链接表称为**线性单向链接表**，简称**单链表**。

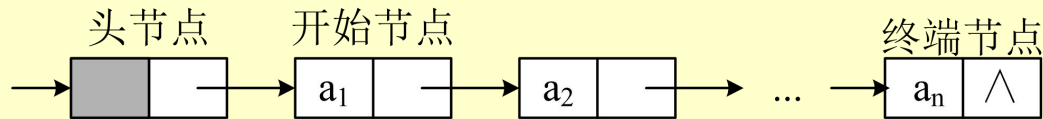
其他链表

双链表

循环链表

.....

# 单链表的存储结构



```
typedef int ElemType; //数据域可以为其他类型
typedef struct LNode //定义单链表节点类型
{
    ElemType data;    //数据域
    struct LNode *next; //指针域，指向后继节点
} LinkList;
```

- 在单链表中，由于每个节点只包含有一个指向后继节点的指针，所以当访问过一个节点后，只能接着访问它的后继节点，而无法访问它的前驱节点。

## 示例

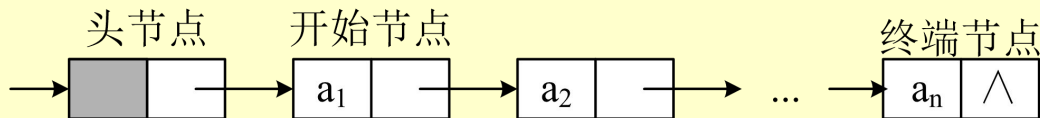
区号	城市名	说 明
010	Beijing	首都
021	Shanghai	直辖市
027	Wuhan	湖北省省会
029	Xian	陕西省省会
025	Nanjing	江苏省省会

```
typedef struct  
{  
    char code[4];  
    char name[16];  
    char describe[32];  
}ElemType;
```

```
typedef struct LNode  
{  
    ElemType data;  
    struct LNode *next;  
} LinkList;
```



# 存储密度



❏ 存储密度：节点数据本身所占的存储量和整个节点结构中所占的存储量之比。

$$\text{存储密度} = \frac{\text{节点数据本身占用的空间}}{\text{节点占用的空间总量}}$$

❏ 意义

📁 存储密度越大，存储空间的利用率就越高。

❏ 比较

📁 顺序表的存储密度为1（若不考虑顺序表中的空闲区）

📁 链表的存储密度小于1

📄 若单链表的节点数据均为整数，指针所占的空间和整数相同，则单链表的存储密度为50%

📄 数据域所占空间越多，存储密度越高