

# 单链表的操作

## ► 单链表的操作一定要熟悉!

- 链表涵盖了结构和指针的知识点,请仔细阅读教材174-178, 以及例5-16、17。
- 每个元素是由**结构类型**的结点 (Node) 构成

Node

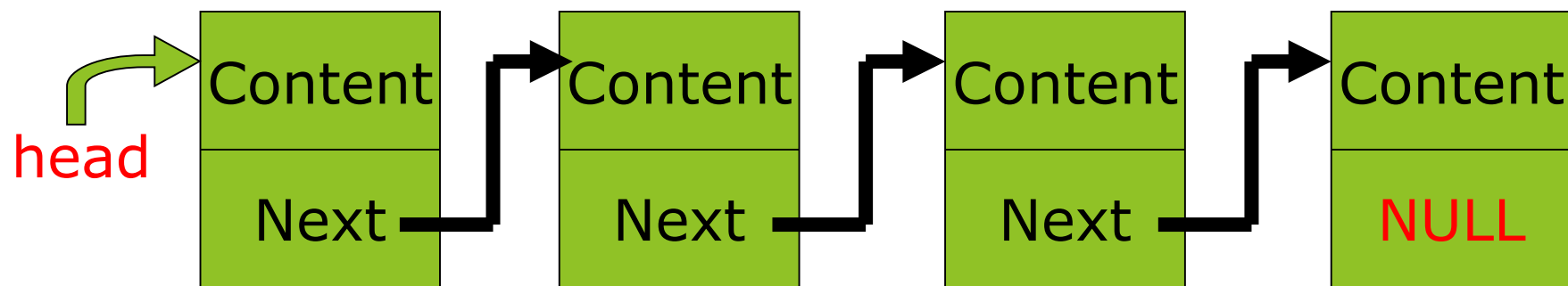
Content
Next

content : 存储的数据

数据类型由具体问题决定

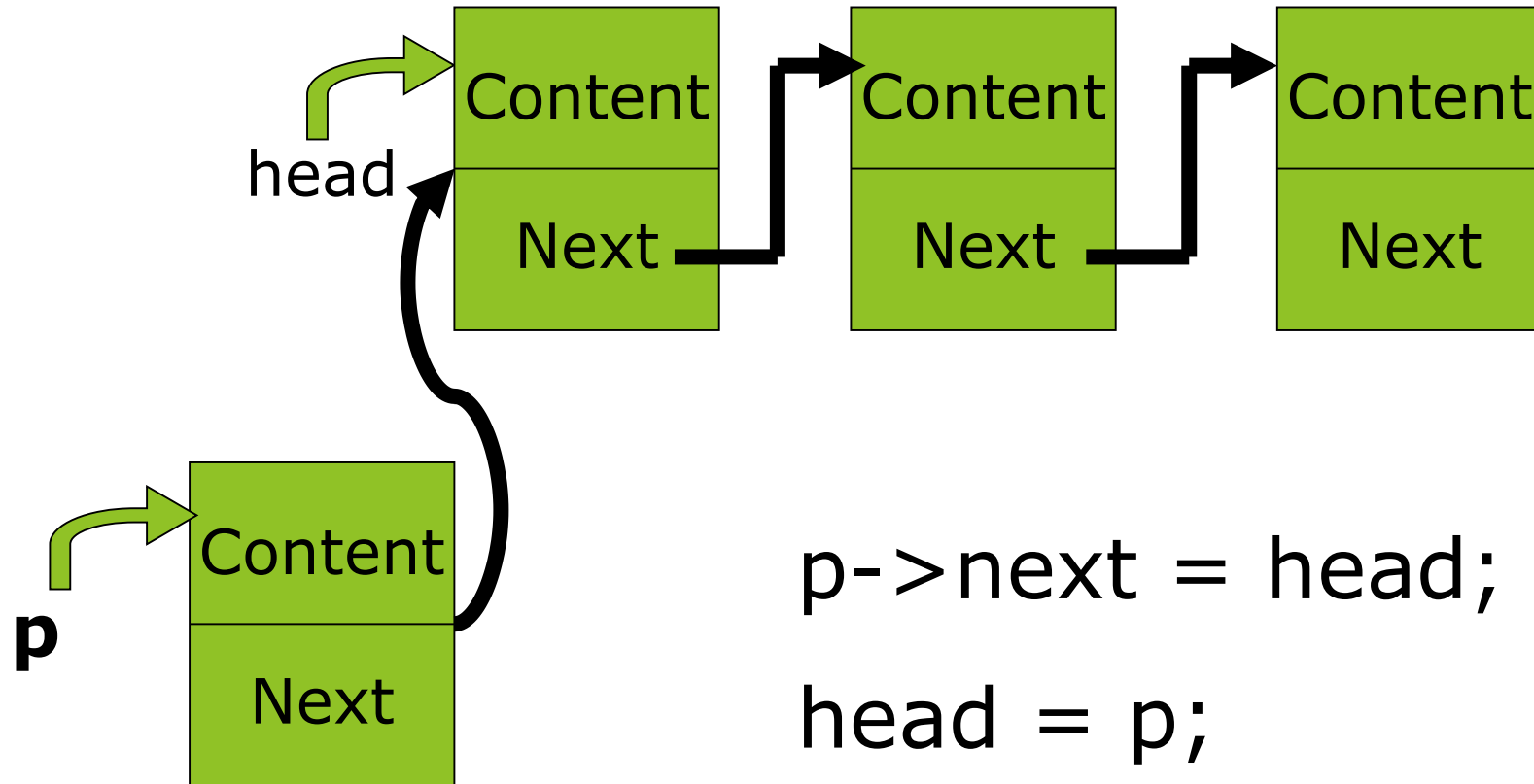
next: 下一个结点的地址 (**指针类型**)

## ► 链表的访问

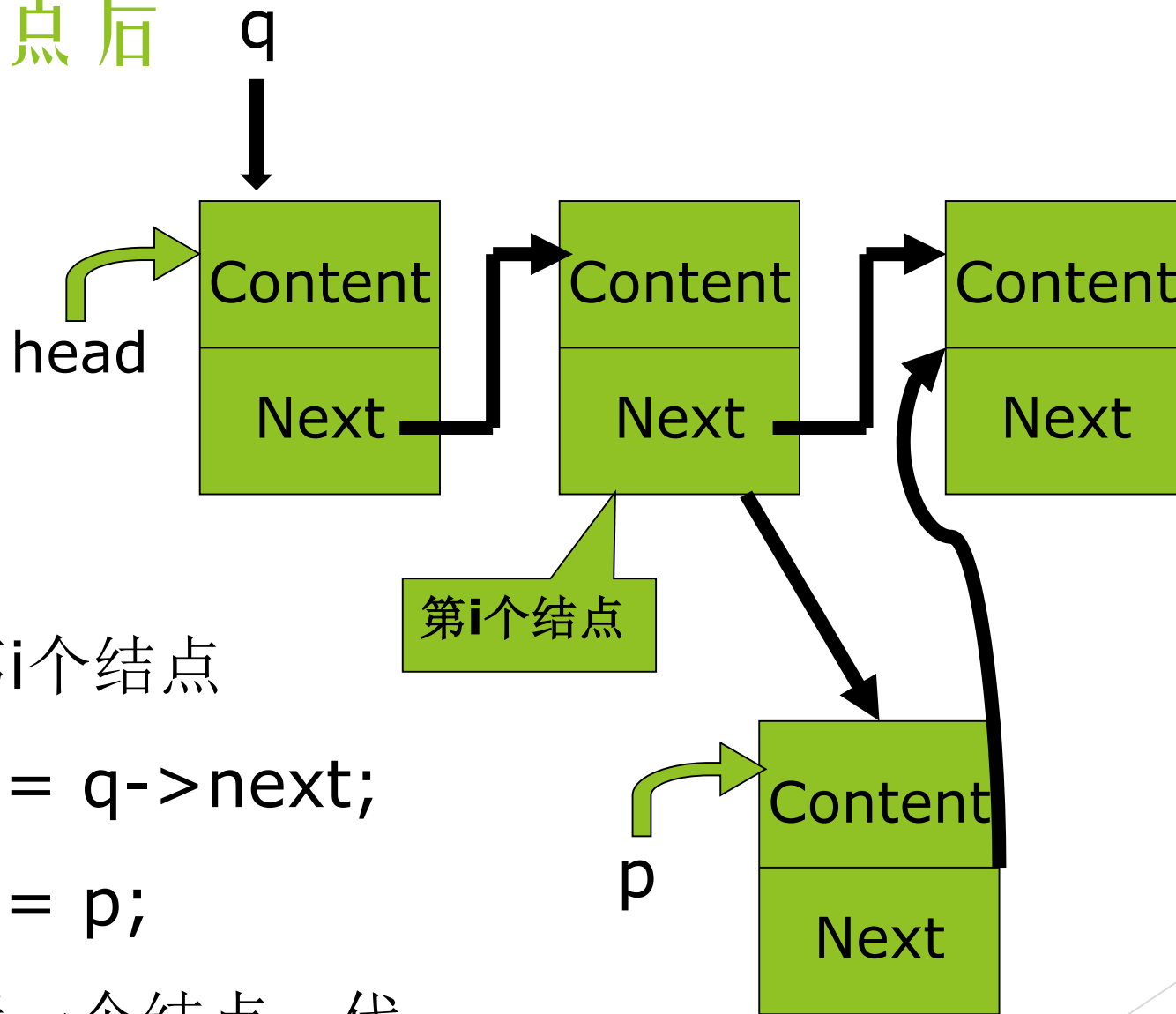


- head : 链表访问的起始
- NULL : 最后一个结点的判断标记  
链表访问的结束

## 插入结点（插在表头）



插在第i个结点后



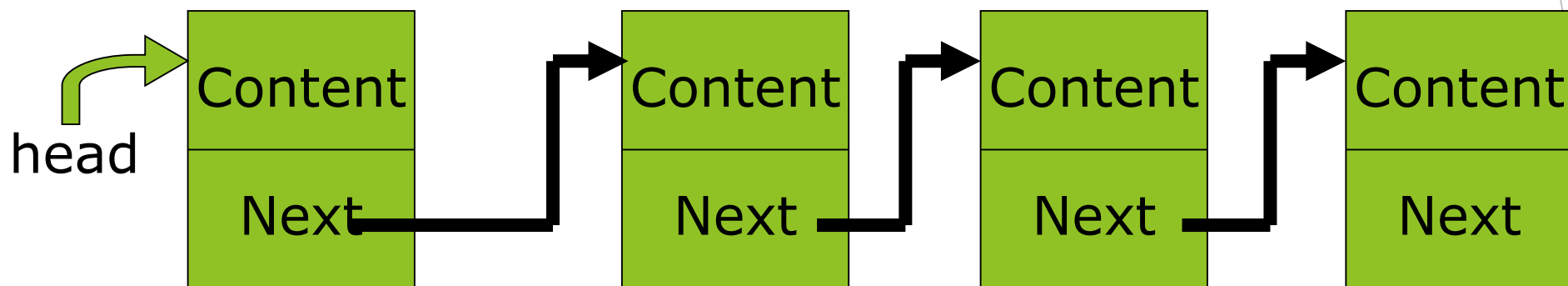
//q指向第i个结点

```
p->next = q->next;
```

```
q->next = p;
```

// i为最后一个结点，代  
码同样

# 删除表头

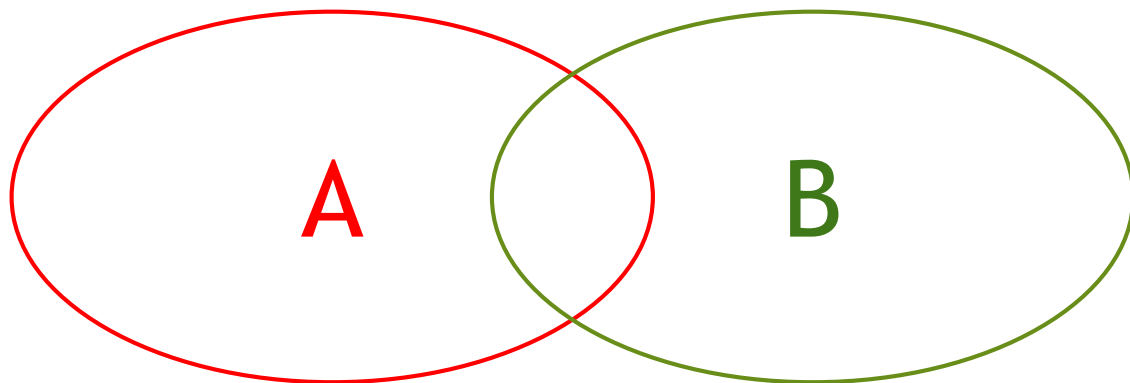


```
p=head;  
head=head->next;  
int x = p->Content;  
delete p;
```

# 集合的实现

## ► 程序功能分解：

- 集合A,B的建立：无序、唯一（默认输入正确）
- A和B的并集：A原有元素+B中的并且不在A中的元素
- A和B的交集：既在A中又在B中的元素
- A与B的差集：在集合A中，去除A和B的交集元素。
- 集合运算结果的输出：输出应该抽象为一个功能。



# 功能细化

- ▶ 集合的建立：需要考虑如果输入了重复的元素，应该去除，因为集合的元素具有唯一性。
- ▶ 交集、并集、差集：都需要判断一个元素是不是在集合中。
- ▶ 集合的输出
- ▶ 程序结束，集合对应空间的释放



# 功能封装

- ▶ 将集合的操作功能封装到函数中

- ▶ 代码易读、易维护

- ▶ 功能划分：

- ▶ input：链表的创建

- ▶ output：链表的输出

- ▶ remove：链表空间的释放（动态空间的管理）

- ▶ is\_element：判断元素是不是在集合中

- ▶ insert：将元素放入集合中

- ▶ Uni\_set、 Inter\_set、 dif\_set：并、交、差

# 功能的实现——集合的建立

- 因为集合的元素不要求排序，因此可以用最简单的链表建立方法：在表头插入节点

思路一： Node \*input ()      教材有示例

思路二： 将一个元素加入集合中，这是一个需要重复利用的功能，可以抽象为一个函数：

```
void Insert( Node * &h, int n)
```

注意这里形参应该是引用，因为结点在头部插入的话，头指针是不断变化的，如果是 Node \* h，仅仅是改变h指向的结点内容，不能改变h本身。

## 功能的实现——判断元素是不是属于集合

► `bool is_element( Node * h, int n)`

判断n是不是在 h指向的集合链表中。

判断方法：循环

```
for( Node * p = h; p!=NULL; p=p->next)
    if( n== p->content)
```

.....

## 功能的实现——并集

- ▶ 最优的实现应该是产生一个新的集合，这个集合的元素是A和B的并集，如果仅仅是输出集合元素，那么并集的结果就不能重复利用。

- 1、将a中的结点全部复制

- 2、逐个判断b中每一个结点的content是不是在a中，是，则跳过；不是，则加入

```
Node * Uni_set( Node * a, Node * b)
{ Node * h = NULL;
  for( Node * p = a; p!=NULL; p=p->next)
    Insert( h, p->content);
  for( Node * p = b; p!=NULL; p=p->next)
    if( Is_element(a,p->content))      continue;
    else Insert( h, p->content);
  return h;
}
```

# 功能的实现——交集

- ▶ 最优的实现也是产生一个新的集合，这个集合的元素是A和B的交集。

Node \* Inter\_set( Node \* a, Node \* b)

```
{    逐个判断a中每一个结点的content是不是在b中，  
    是，则加入；不是，则跳过  
}
```

# 功能的实现——差集

- ▶ 最优的实现也是产生一个新的集合，这个集合的元素是A和B的差集。

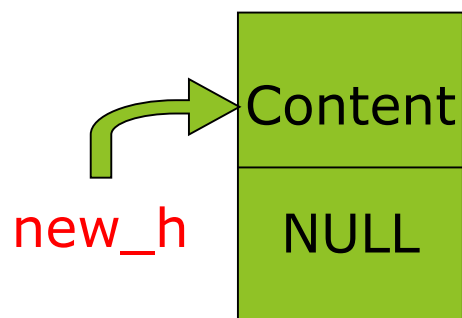
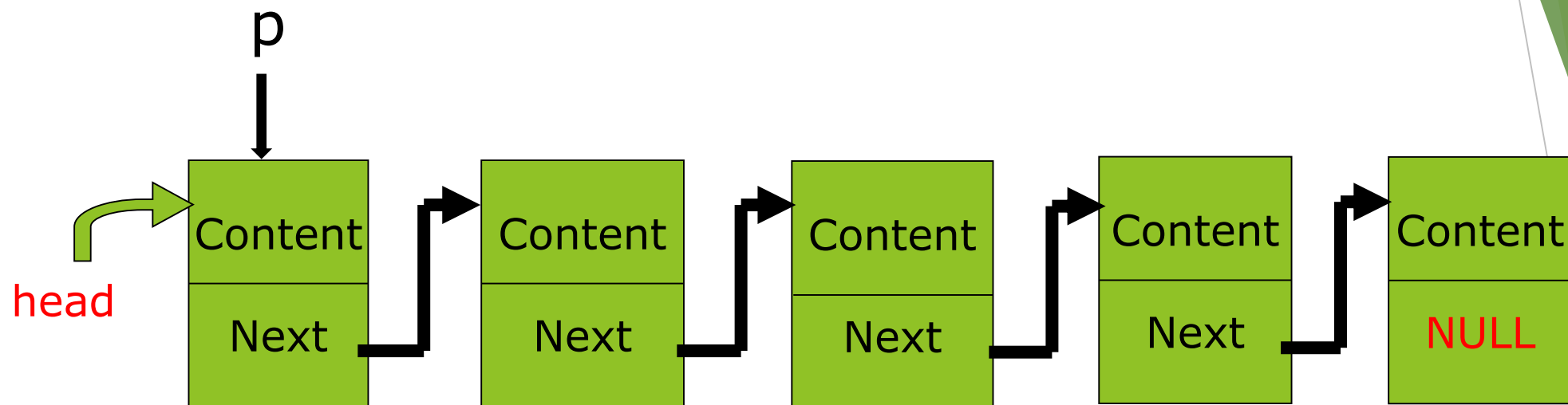
```
Node * dif_set( Node * a, Node * b)
```

```
{    逐个判断a中每一个结点的content是不是在b中，  
    是，则跳过；不是，则加入。  
}
```

# 插入排序

- ▶ 用链表完成插入排序的流程
  - ▶ 首先构造初始链表，可以教材例5-16中的input函数完成。
  - ▶ 插入排序有两种实现：
    - ▶ 在一个新链表上完成
    - ▶ 在利用原链表结点完成

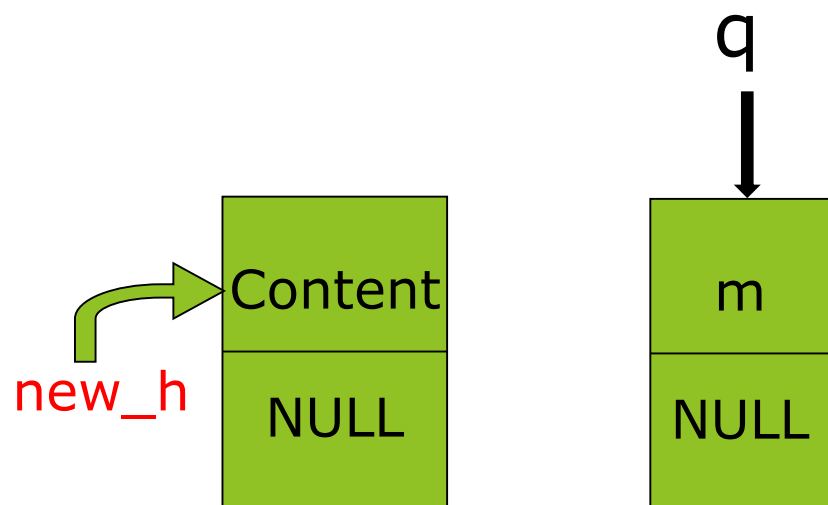
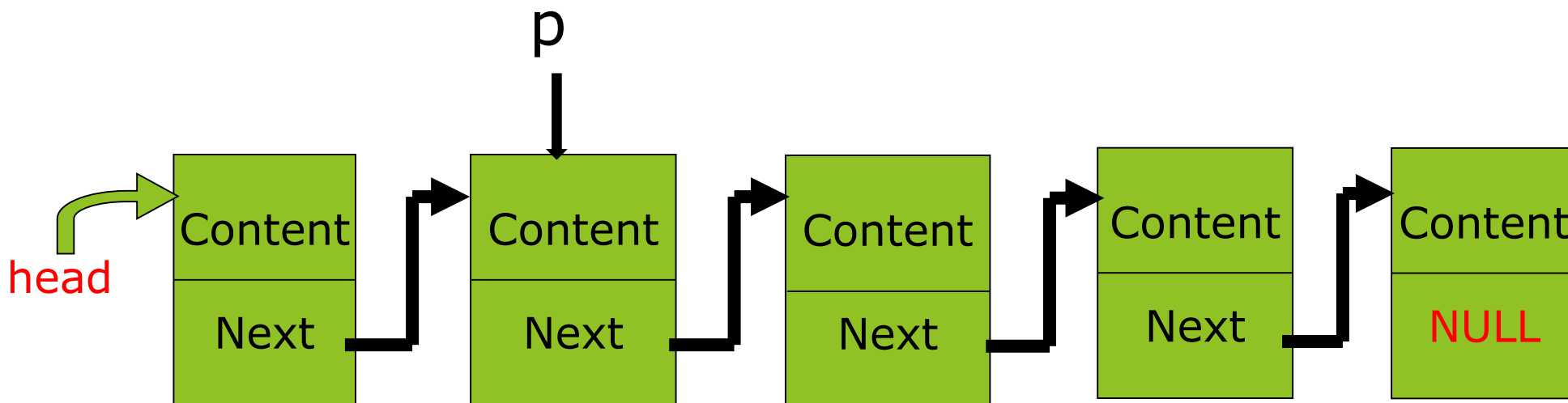
## 在新链表上进行插入排序：产生新的头结点



```
Node *p = head;  
Node * new_h = new Node;  
new_h->content=p->content;  
new_h->next = NULL;
```



## 在新链表上进行插入排序：循环插入后续结点

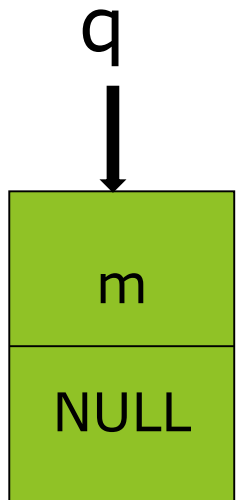
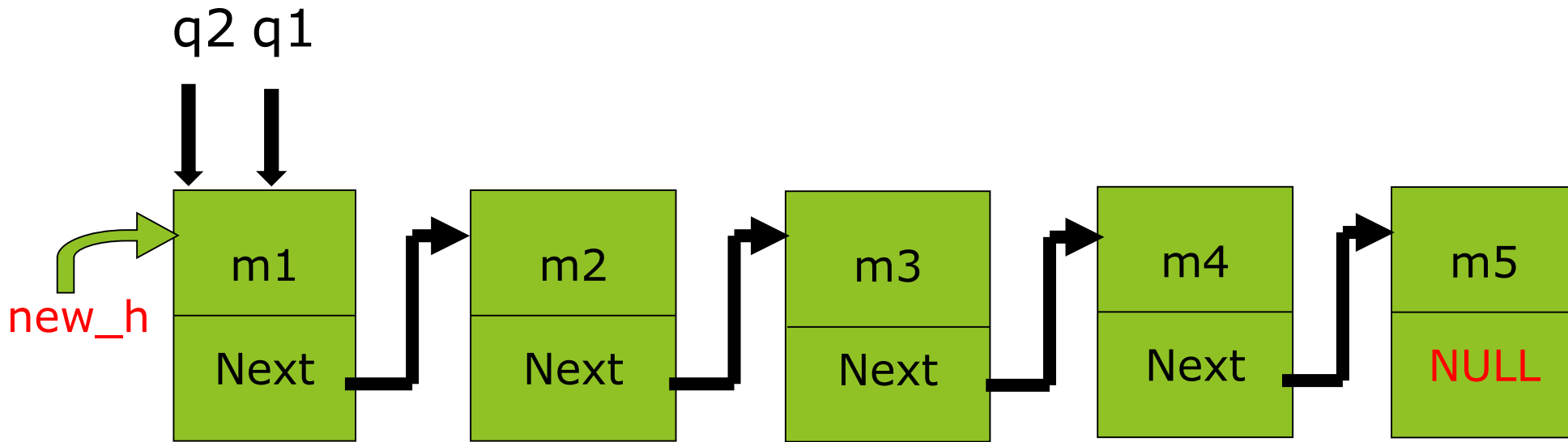


外层循环：p指向原链表中下一个结点  
产生一个新结点，q指向新结点

```
int m = p->content;
```

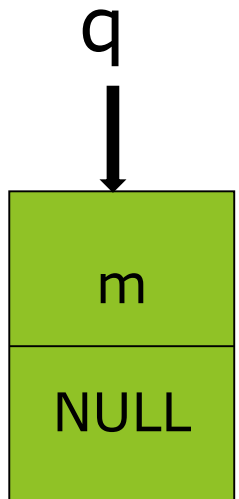
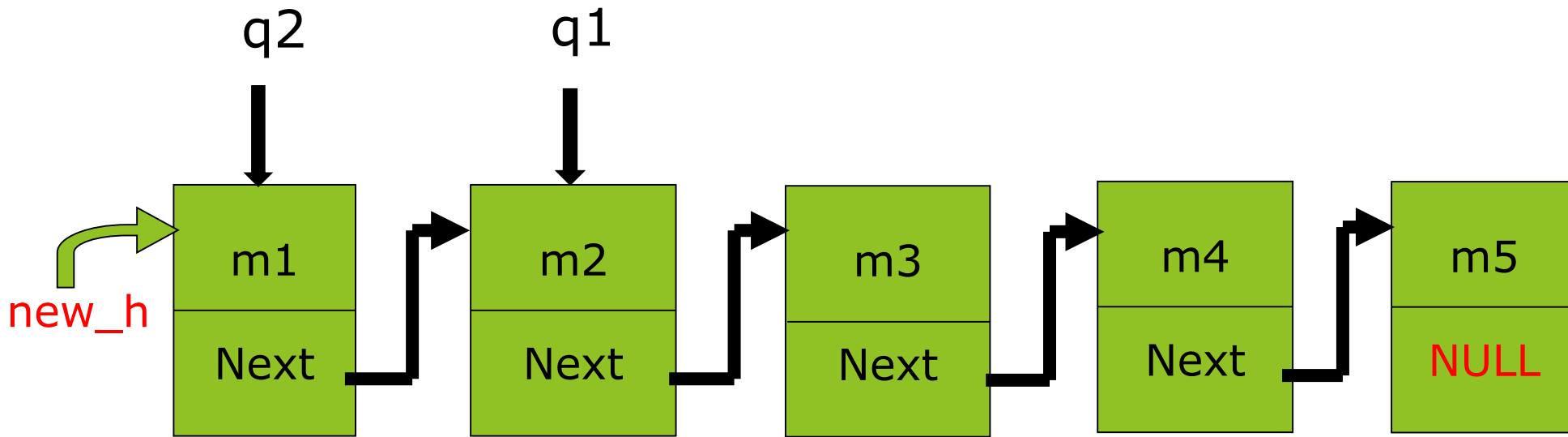
内层循环：在新链表中寻找m的插入位置，插入新结点

# 在有序链表上插入新结点



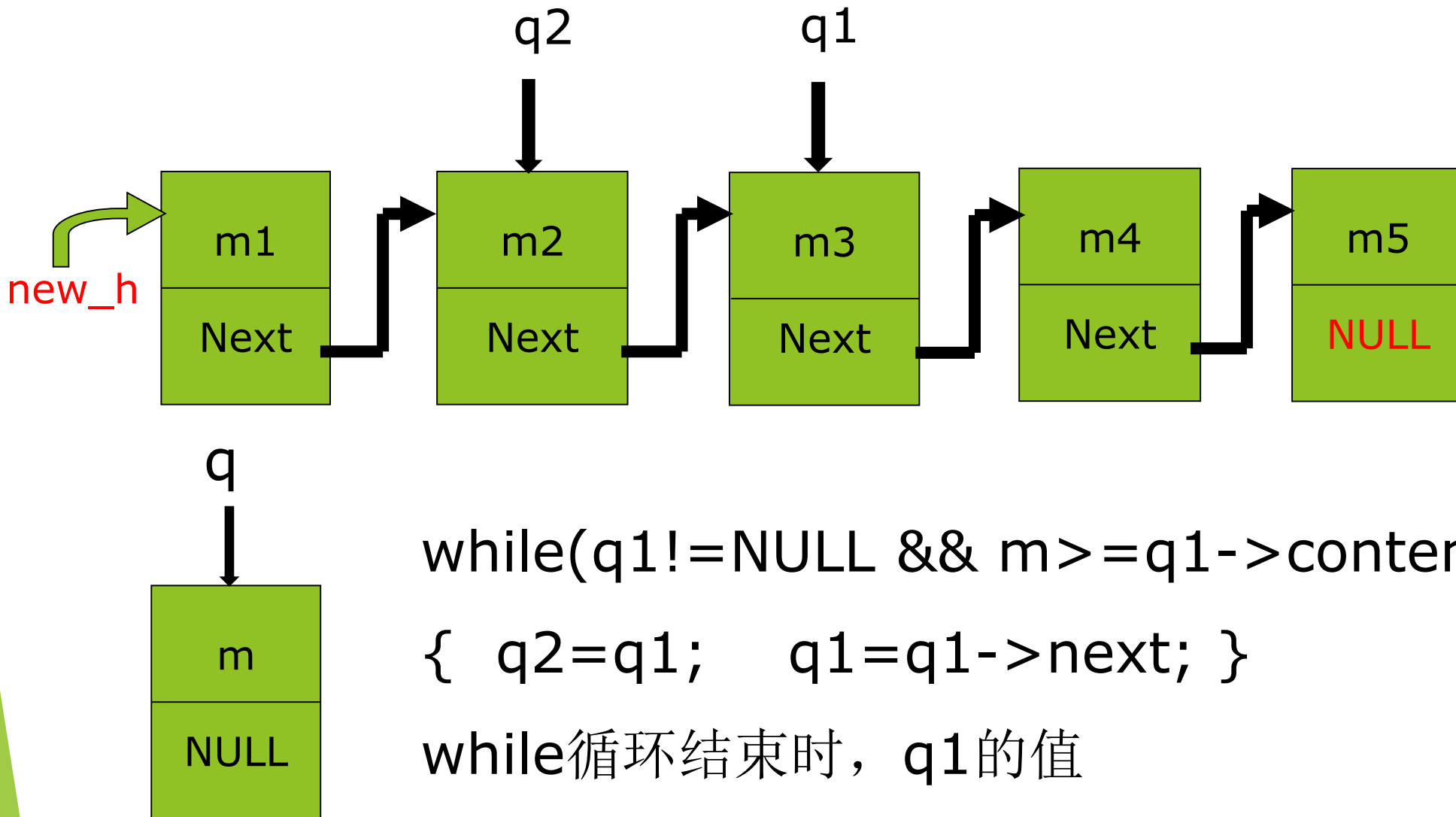
```
Node * q1=new_h,q2=NULL;  
while(q1!=NULL && m>=q1->content )  
{ q2=q1;  q1=q1->next; }
```

# 在有序链表上插入新结点



```
Node * q1=new_h, q2=NULL ;  
while(q1!=NULL && m>=q1->content )  
{ q2=q1;  q1=q1->next; }
```

# 在有序链表上插入新结点

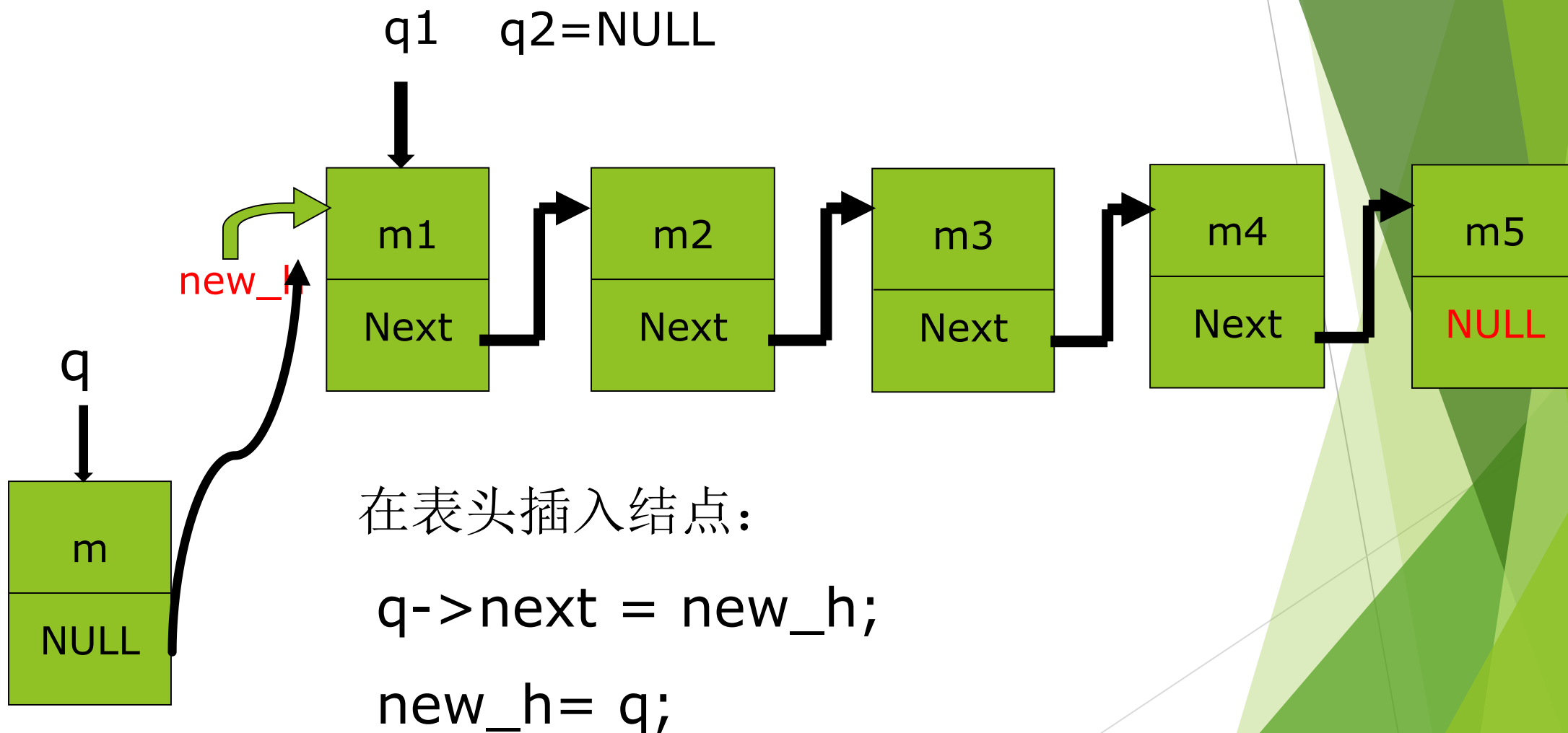


```
while(q1!=NULL && m >= q1->content )  
{ q2=q1;  q1=q1->next; }
```

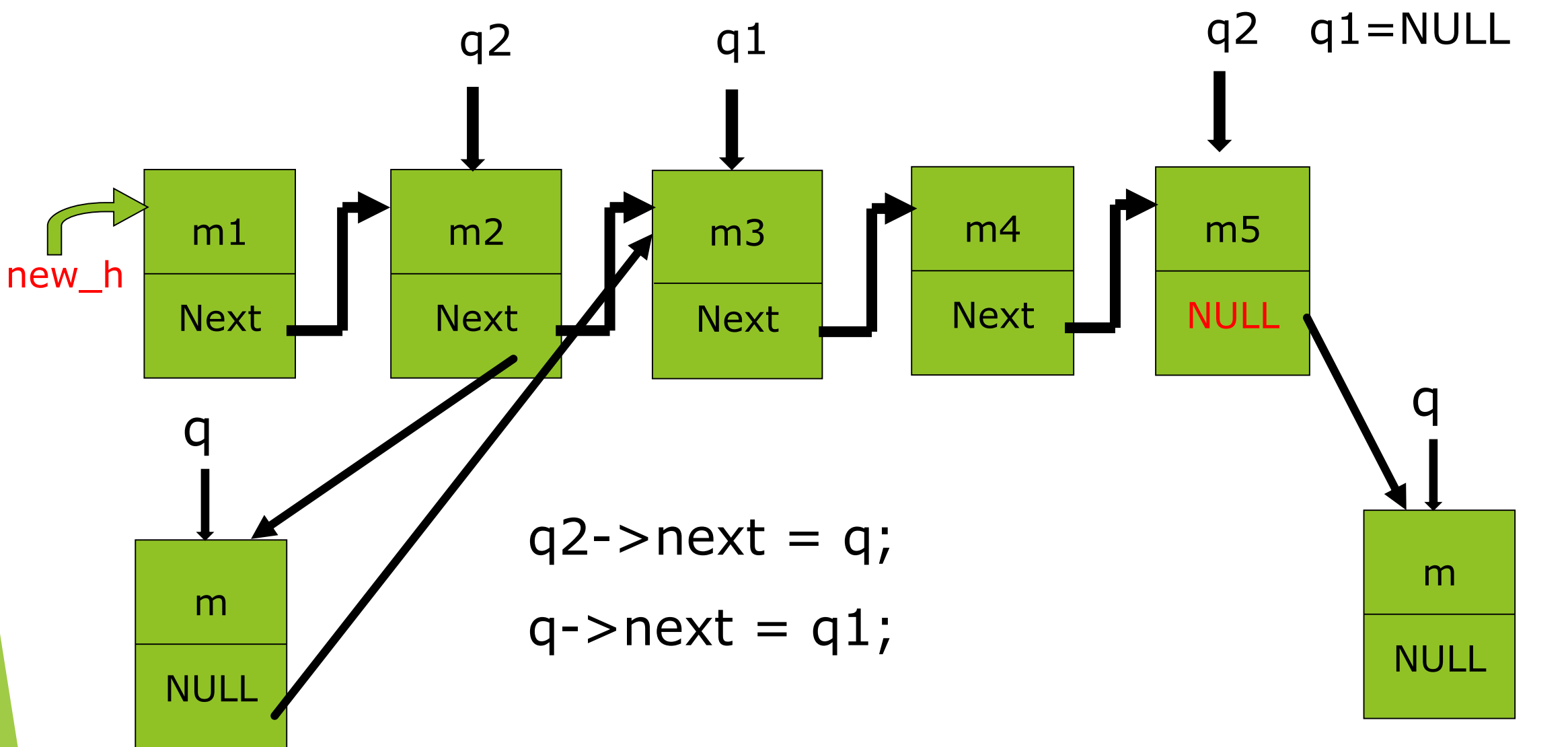
while循环结束时，q1的值

(1) 头指针 (2) 表中结点地址 (3) NULL

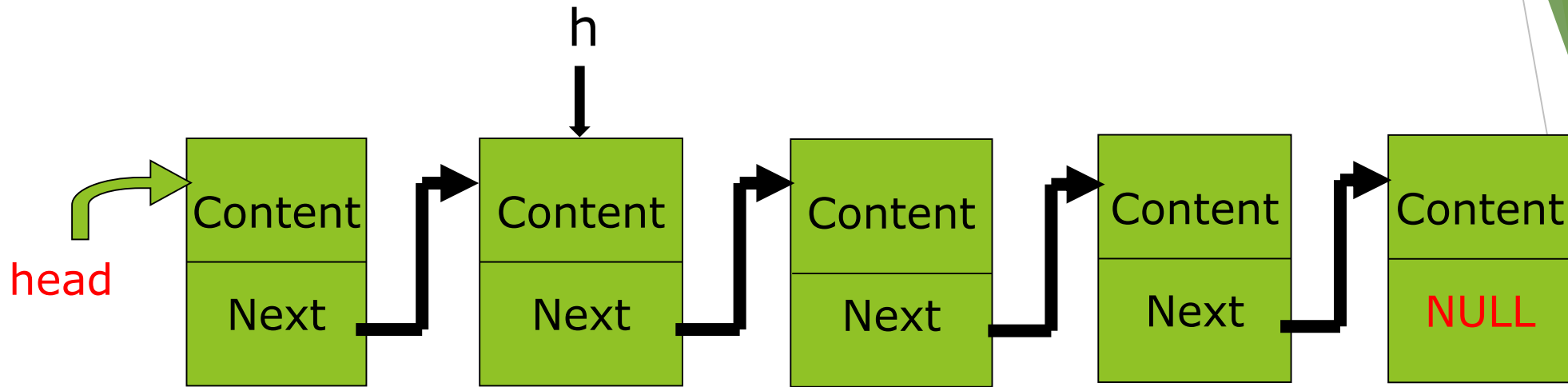
## 在有序链表上插入新结点: q1 指向头结点



在有序链表上插入新结点: q1 指向表中 / q1=NULL



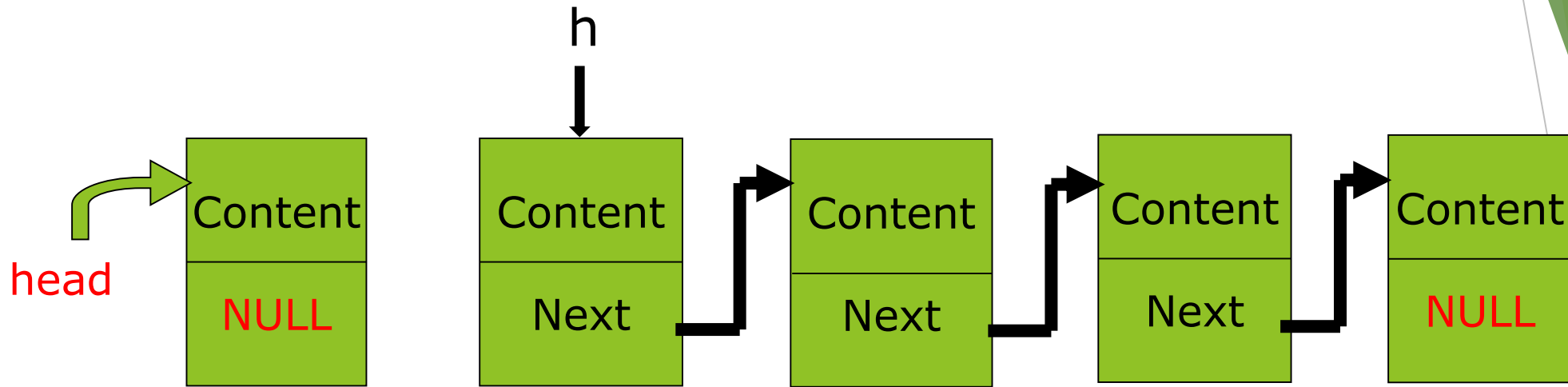
# 利用原链表结点，完成插入排序



```
Node *h = head->next;
```

h为剩余链表结点的头指针

# 利用原链表结点，完成插入排序



```
Node *h = head->next;
```

h为剩余链表结点的头指针

```
head->next = NULL;
```

下面的操作和前面的插入排序操作类似，每次把h指向的头结点取出，按序插入head所指向的链表中。