



# 第四章 堆栈和队列

# 在计算机领域

## 程序设计

枚举法、回溯法  
递归程序的执行过程

## 编译程序

变量的存储空间的分配  
表达式的翻译与求值计算

## 操作系统

作业调度、进程调度  
内存空间的分配

...

堆栈

队列



## 本章内容

- 4.1 堆栈的基本概念
- 4.2 堆栈的顺序存储结构
- 4.3 堆栈的链式存储结构
- 4.4 堆栈的应用举例(习题课)
- 4.5 队列的基本概念
- 4.6 队列的顺序存储结构
- 4.7 队列的链式存储结构

## 4.1 堆栈的基本概念

### 一. 堆栈的定义

**堆栈**是一种只允许在**表**的一端进行插入操作和删除操作的线性表。允许操作的一端称为**栈顶**，栈顶元素的位置由一个称为**栈顶指针**的变量给出。当表中没有元素时，称之为**空栈**。

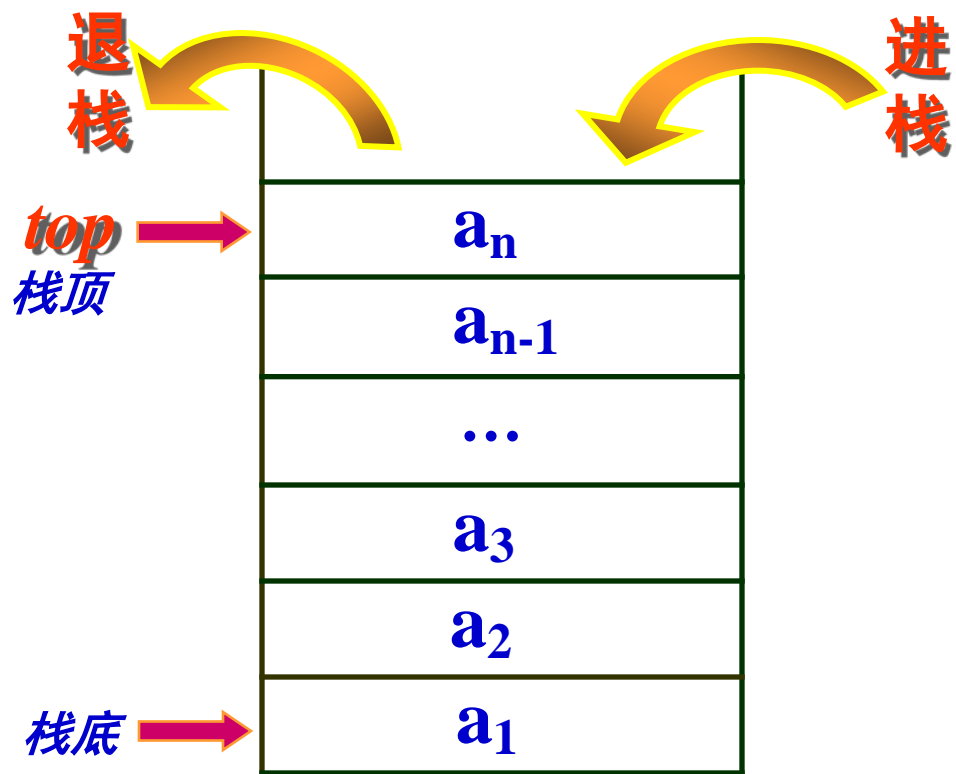
**后进先出**



**进栈**



**出栈**



后进先出

## 二. 堆栈的基本操作

1. 插入（进栈、入栈）
2. 删除（出栈、退栈）
3. 测试堆栈是否为空
4. 测试堆栈是否已满
5. 检索当前栈顶元素

✓  
✓  
✓

主要操作

特殊性

1. 其操作仅仅是一般线性表的操作的一个子集。
2. 插入和删除操作的位置受到限制。

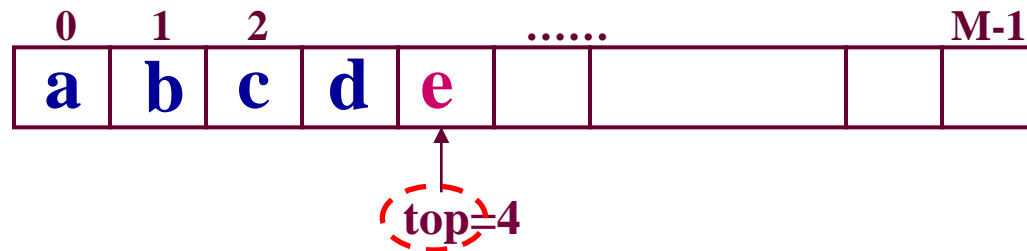
## 4.2 堆栈的顺序存储结构

### 一. 构造原理

### 顺序堆栈

描述堆栈的顺序存储结构最简单的方法是利用一维数组 **STACK[ 0..M-1 ]** 来表示, 同时定义一个整型变量 (不妨取名为 **top**) 给出栈顶元素的位置。

**STACK[0.. M-1]**



数组：静态结构  
堆栈：动态结构

## 溢出

上溢 — 当堆栈已满时做插入操作。 ( $\text{top}=\text{M}-1$ )  
下溢 — 当堆栈为空时做删除操作。 ( $\text{top}=-1$ )



# 类型定义

```
#define M    1000  
SElemType  STACK[M];  
int top;
```

初始时,  $top = -1$

## 二. 堆栈的基本算法

### 1. 初始化堆栈

```
void INITIALS( int &top )  
{  
    top = -1;  
}
```

### 2. 测试堆栈是否为空

```
int EMPTYS( int top )  
{  
    return top == -1;  
}
```

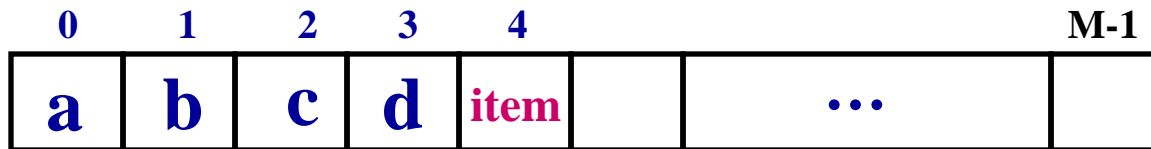
栈空,返回1,否则,返回0。

### 3. 测试堆栈是否已满

```
int FULLS( int top )  
{  
    return top==M-1;  
}
```

栈满,返回1,否则,返回0。

## 4. 插入(进栈)算法



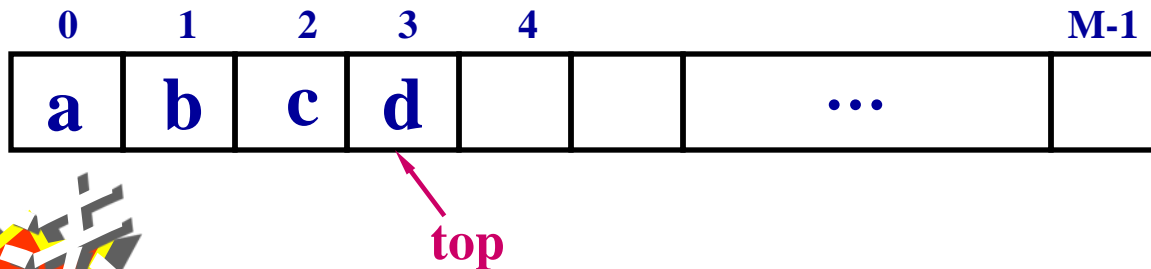
↑  
top



```
int PUSH( SElemType STACK[ ], int &top,
          SElemType item )
{
    if( FULLS(top) )
        return 0;
    else {
        STACK[++top]=item;
        return 1;
    }
}
```

插入成功,返回1,  
否则,返回0。

## 5. 删除(退栈)算法



```
int POP( SElemType STACK[ ], int &top,  
        SElemType &item )
```

```
{  
    if( EMPTYS(top) )  
        return 0;  
    else{  
        item=STACK[top--];  
        return 1;  
    }  
}
```

删除成功,返回1,  
否则,返回0。

### 三. 多栈共享连续空间问题

(以两个堆栈共享一个数组为例)

**STACK[0: M-1]**

**top[0]、 top[1]** 分别为第1个与第2个栈的栈顶元素指针。



**插入:**

当 $i=1$ 时, 将item 插入第1个栈,  
当 $i=2$ 时, 将item 插入第2个栈。

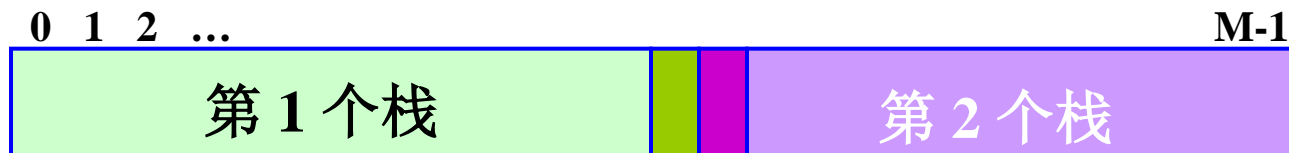


**i=1**

$top[0]++;$   
 $STACK[top[0]]=item;$

**i=2**

$top[1]--;$   
 $STACK[top[1]]=item;$



栈满的条件是

$$top[0]=top[1]-1$$



# 算法

```
int PUSH( SElemType STACK[ ], int top[ ],
          int i, SElemType item )
{
    if (top[0]==top[1]-1)           /* 栈满 */
        return 0;
    else {
        if (i==1)                  /* 插入第1个栈 */
            STACK[++top[0]]=item;
        else                       /* 插入第2个栈 */
            STACK[--top[1]]=item;
        return 1;
    }
}
```

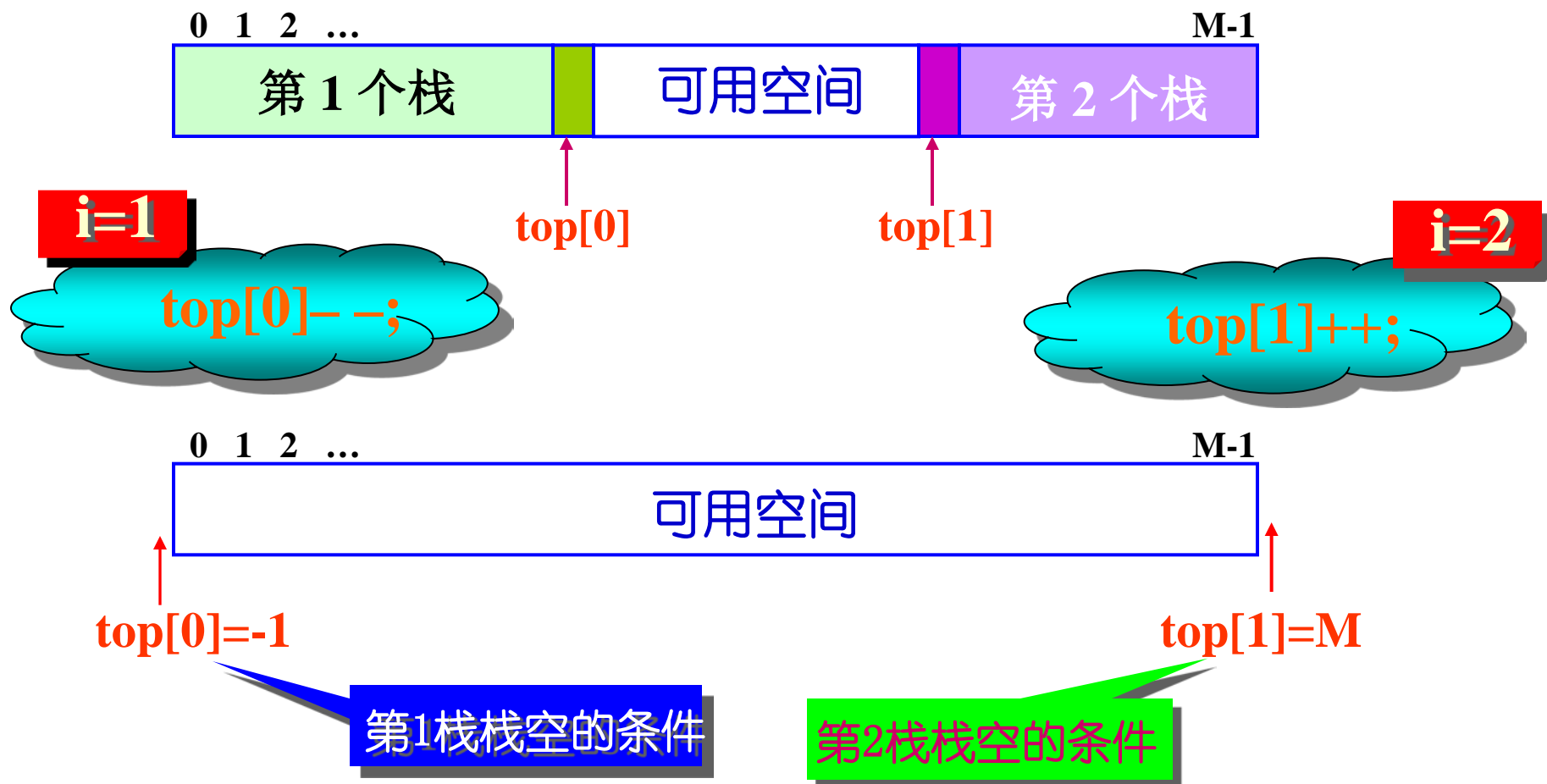




```
int PUSH( SElemType STACK[ ], int top[ ],
          int i, SElemType item )
{
    if (top[0]==top[1]-1)
        return 0;
    else {
        if (i==1)
            top[0]++;
        else
            top[1]--;
        STACK[top[i-1]]=item;
        return 1;
    }
}
```

## 删除:

当 $i=1$ 时, 删除第1个栈的栈顶元素,  
当 $i=2$ 时, 删除第2个栈的栈顶元素。





```
int POP( SElemType STACK[ ], int top[ ],  
        int i, SElemType &item )
```

```
{
```

```
    if (i==1)
```

```
        if (top[0]==-1)
```

```
            return 0;
```

```
        else {
```

```
            item=STACK[top[0]--];
```

```
            return 1;
```

```
        }
```

```
    else
```

```
        if (top[1]==M)
```

```
            return 0;
```

```
        else {
```

```
            item=STACK[top[1]++];
```

```
            return 1;
```

```
        }
```

```
}
```

对第一个栈进行操作

对第二个栈进行操作

## 4.3 堆栈的链式存储结构

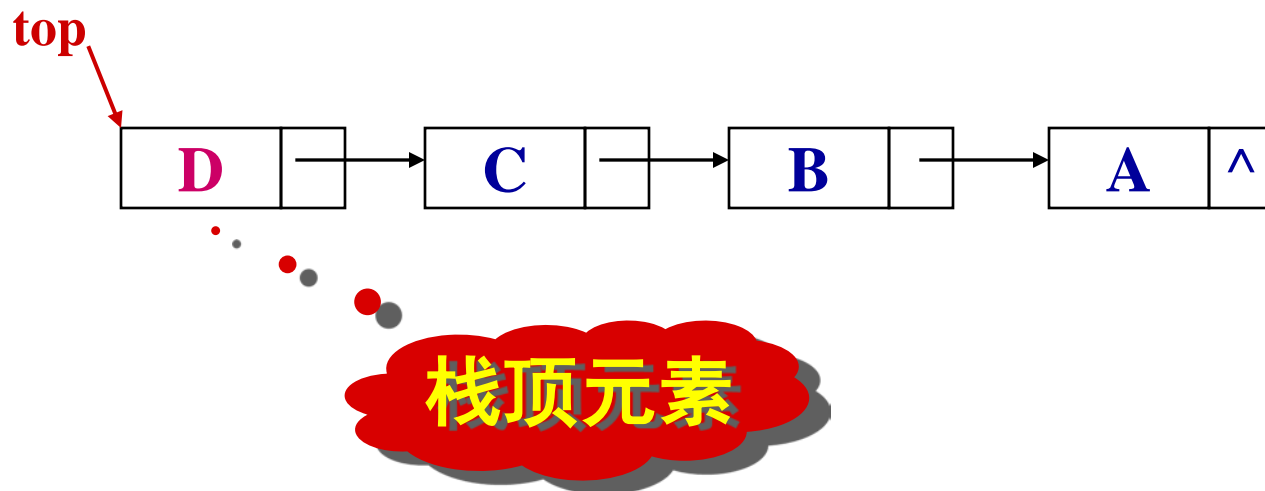
### 一. 构造原理

链接堆栈  
链栈

链接堆栈就是用一个线性链表来实现一个堆栈结构，同时设置一个指针变量（这里不妨仍用 $\text{top}$ 表示）指出当前栈顶元素所在链结点的位置。当栈为空时，有 $\text{top}=\text{NULL}$ 。

在一个初始为空的链接堆栈中依次插入数据元素  
A, B, C, D

以后, 堆栈的状态为



# 类型定义

```
typedef struct node {  
    SElmeType data;  
    struct node *link;  
} STNode, *STLink;
```

## 二. 基本算法

### 1. 堆栈初始化

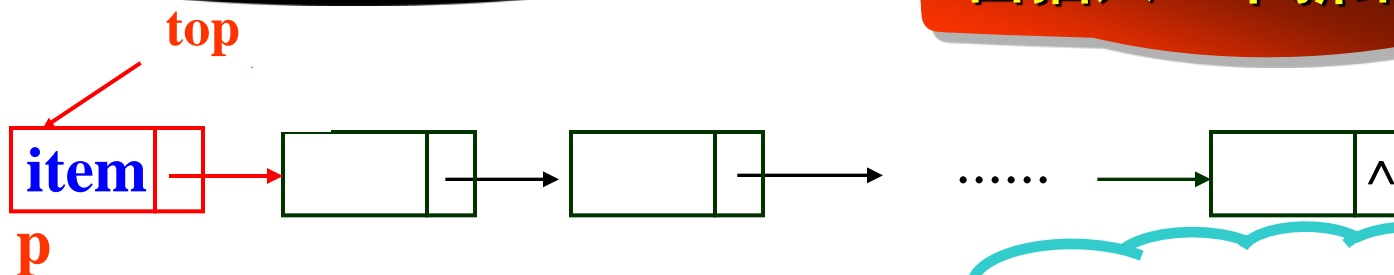
```
void INITIAL( STLink &top )  
{  
    top=NULL;  
}
```

### 2. 测试堆栈是否为空

```
int EMPTYS( STLink top )  
{  
    return top==NULL;  
}
```

### 3. 插入(进栈)算法

等效于在链表最前面插入一个新结点



不必判断栈满

算法

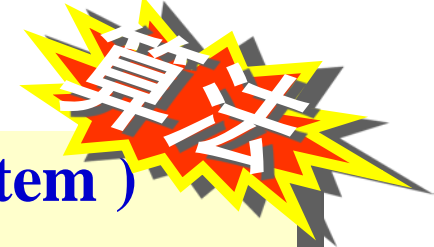
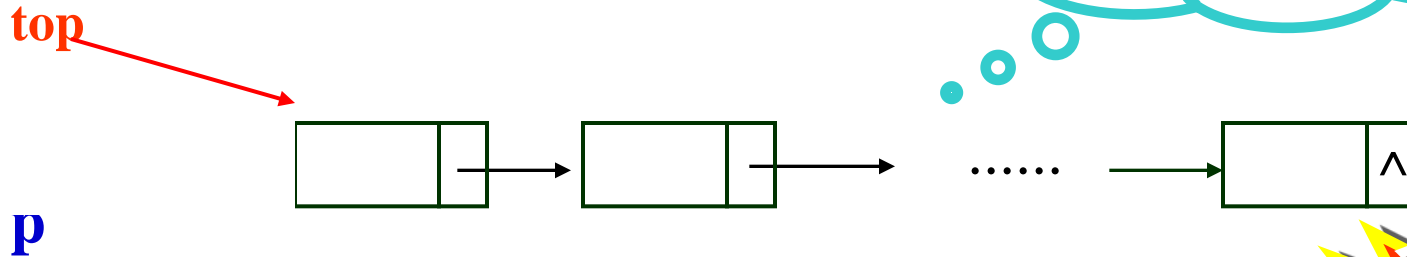
```
int PUSH_LINK( STLink &top, SElemType item )
{
    STLink p;
    if( !(p=(STLink)malloc(sizeof(STNode)) )
        return 0;
    else{
        p->data=item;
        p->link=top;
        top=p;
        return 1;
    }
}
```

/\*将item送新结点数据域\*/  
/\*将新结点插在链表最前面\*/  
/\*修改栈顶指针的指向\*/



## 四. 删除(退栈)算法

仍然要判断栈空!



```
int POP_LINK( STLink &top, SElemType &item )
{
    STLink p;
    if ( EMPTY(top) )
        return 0;
    else {
        p=top;
        item=top->data;
        top=top->link;
        free(p);
        return 1;
    }
}
```

/\* 删除失败\*/

/\* 暂时保存栈顶结点的地址\*/

/\* 保存被删栈顶的数据信息\*/

/\* 删除栈顶结点 \*/

/\* 释放被删除结点\*/

/\* 删除成功\*/

## 4.4 堆栈的应用举例



**见习题课**

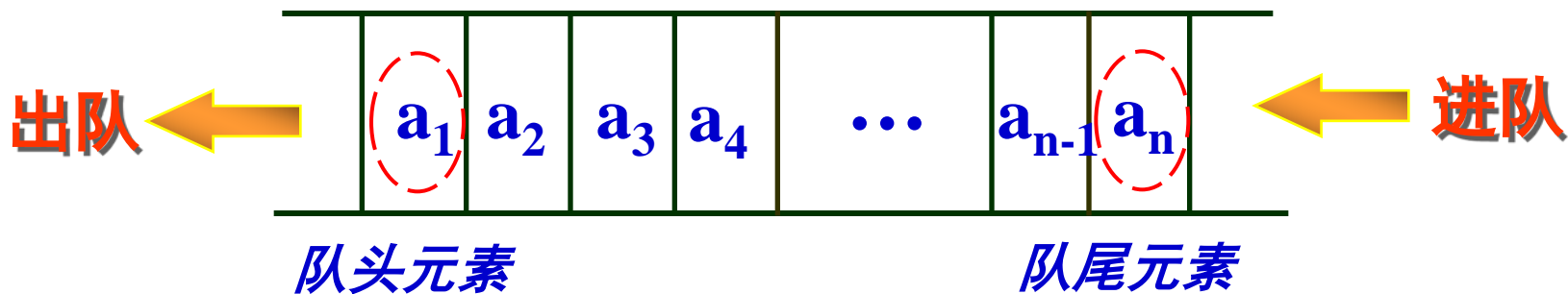
## 4.5 队列的基本概念

### 一. 队列的定义

**队列** 简称**队**。是一种只允许在表的一端进行插入操作，而在表的另一端进行删除操作的线性表。允许插入的一端称为**队尾**，队尾元素的位置由rear指出；允许删除的一端称为**队头**，队头元素的位置由front指出。

先进先出





先进先出

## 二. 队列的基本操作

1. 队列的插入 (进队、入队)
2. 队列的删除 (出队、退队)
3. 测试队列是否为空(满)
4. 检索当前队头元素
5. 初始化一个队列

✓  
✓  
✓  
主要操作

**特殊性**

1. 其操作仅是一般线性表的操作的一个子集。
2. 插入和删除操作的位置受到限制。

## 4.6 队列的顺序存储结构

### 一. 构造原理

在实际程序设计过程中，通常借助一个一维数组 **QUEUE[0..M-1]** 来描述队列的顺序存储结构，同时，设置两个变量 **front** 与 **rear** 分别指出当前队头元素与队尾元素的位置。

**QUEUE[0.. M-1]**



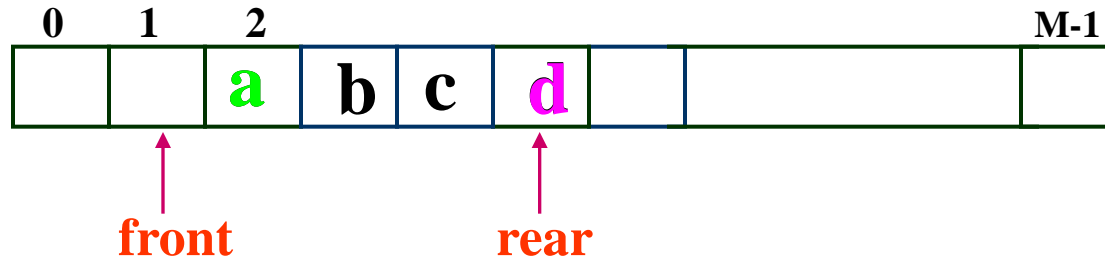
队头元素

队尾元素

## 约定

**rear** 指出实际队尾元素所在的位置，  
**front** 指出实际队头元素所在位置的前一个位置。

QUEUE[0.. M-1]



初始时，队列为空，有

**front = -1    rear = -1**

测试队列为空的条件是

**front = rear**

# 类型定义

```
#define M    1000  
QElemType  QUEUE[M];  
int  front, rear;
```



## 二. 基本算法

### 一. 初始化队列

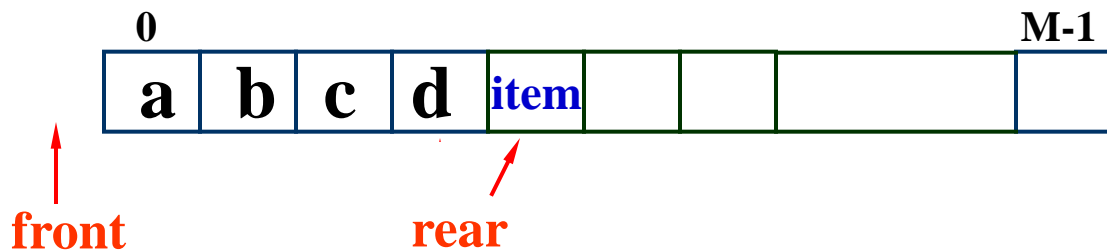
```
void INITIALQ( int &front, &rear )  
{  
    front= -1;  
    rear= -1;  
}
```

### 二. 测试队列是否为空

队空,返回1,否则,返回0。

```
int EMPTYQ( int front, int rear )  
{  
    return front==rear ;  
}
```

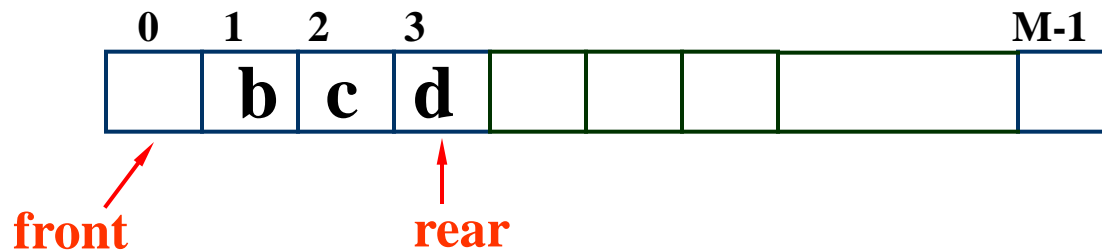
### 三. 插入(进队)算法



算法

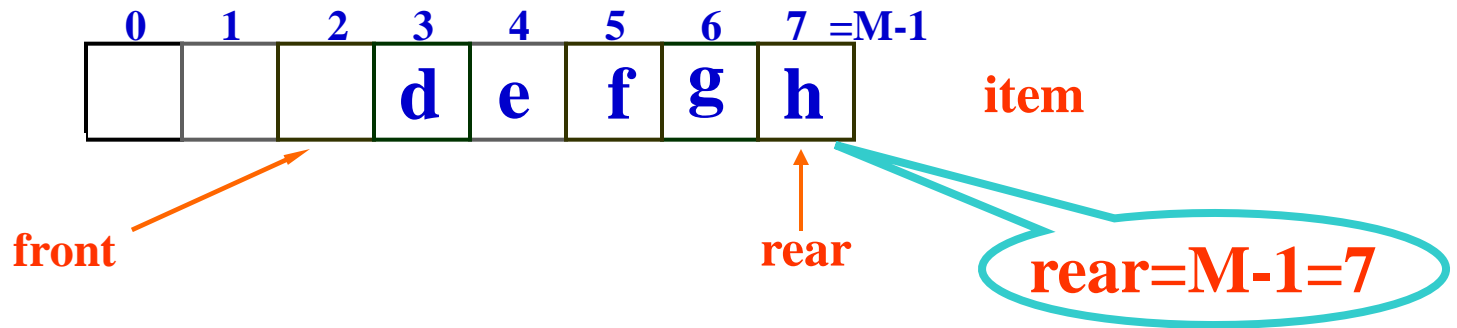
```
int ADDQ( QElemType QUEUE[], int &rear, int item )
{
    if (rear==M-1)                                /* 队列满，插入失败 */
        return 0;
    else {
        QUEUE[++rear]=item;                        /* 队列未满，插入成功 */
        return 1;
    }
}
```

## 四. 删除(出队)算法



算法

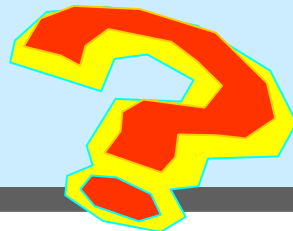
```
int DELQ( QElemType QUEUE[],
          int &front, int &rear, QElemType &item )
{
    if ( EMPTYQ(front,rear) )
        return 0; /* 队列为空, 删除失败 */
    else {
        item=QUEUE[++front];
        return 1; /* 队列非空, 删除成功 */
    }
}
```



```
int ADDQ( QElemType QUEUE[], int &rear, int & item )
{
    if (rear == M-1)
        return 0;
    else {
        QUEUE[++rear] = item;
        return 1;
    }
}
```

/\* 队列满，插入失败 \*/

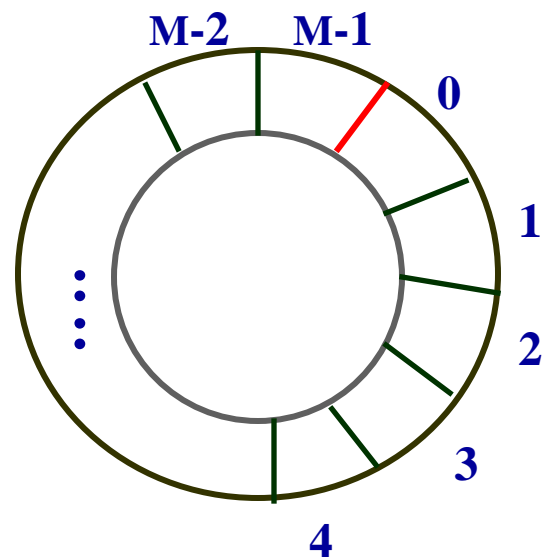
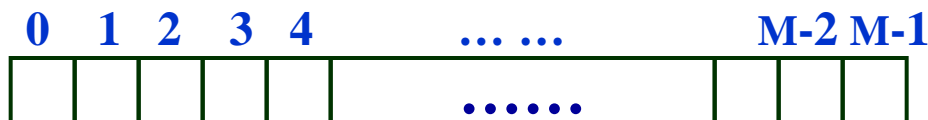
/\* 队列未满，插入成功 \*/



## 五. 循环队列

把队列(数组)设想成头尾相连的循环表, 使得数组前部由于删除操作而导致的无用空间尽可能得到重复利用, 这样的队列称为**循环队列**。

**QUEUE[0.. M-1]**



## 4.7 队列的链式存储结构

### 一. 构造原理

队列的链式存储结构是用一个线性链表表示一个队列，指针`front`与`rear`分别指向实际队头元素与实际队尾元素所在的链结点。

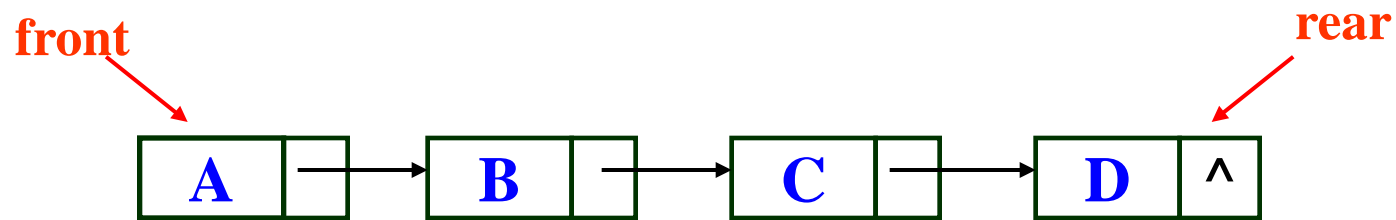
**约定**

`rear` 指出实际队尾元素所在的位置，  
`front` 指出实际队头元素所在位置的**前**一个位置。

在一个初始为空的链接队列中依次插入数据元素

**A, B, C, D**

以后, 队列的状态为



空队对应的链表为空链表, 空队的标志是

**front = NULL**

# 类型定义

```
typedef struct node {  
    QElmeType data;  
    struct node *link;  
} QNode, *QLinkList;
```



## 二. 基本算法

### 一. 初始化队列

```
void INITIALQ( Qlink & front, Qlink & rear )  
{  
    front=NULL;  
    rear=NULL;  
}
```

### 二. 测试队列是否为空

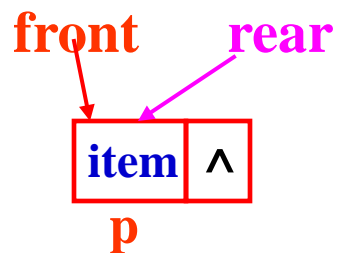
```
int EMPTYQ( Qlink front )  
{  
    return front==NULL ;  
}
```

队空,返回1,否则,返回0。

### 三. 插入算法

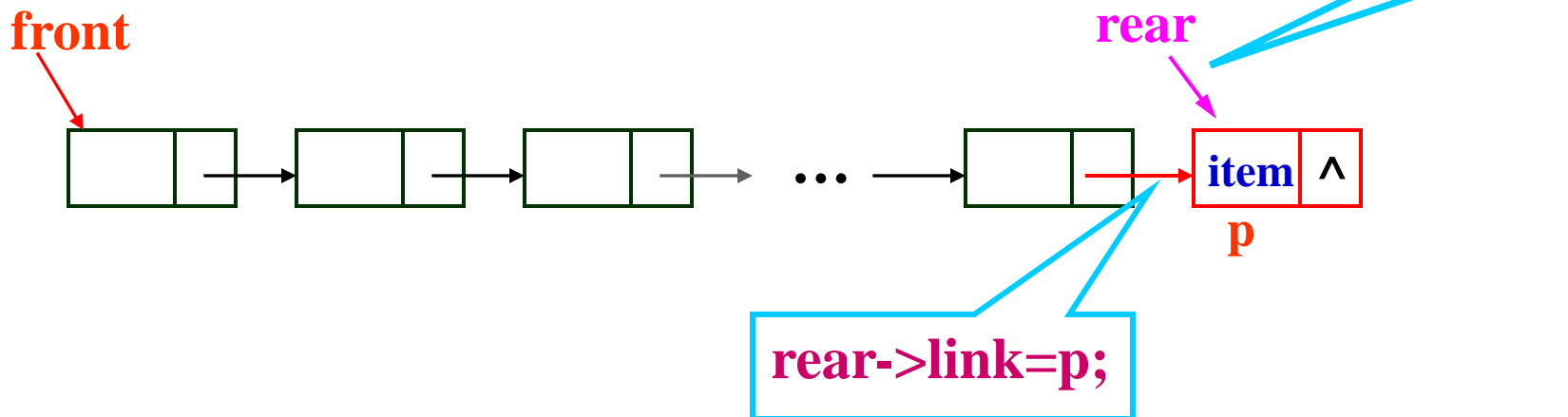
分两种情况

1  $\text{front}=\text{rear}=\text{NULL}$



为什么?

2





```
int ADDLINKQ( QLink &front, QLink &rear,
              QElemType item )
{
    QLink p;
    if(!(p=(Qlink)malloc(sizeof(QNode))) /* 申请链结点 */
        return 0;
    p->data=item;
    p->link=NULL;
    if (front ==NULL)
        front=p; /* 插入空队的情况 */
    else
        rear->link=p; /* 插入非空队的情况 */
    rear=p;
    return 1;
}
```

## 四. 删除算法

front

**front=front->link;**

rear

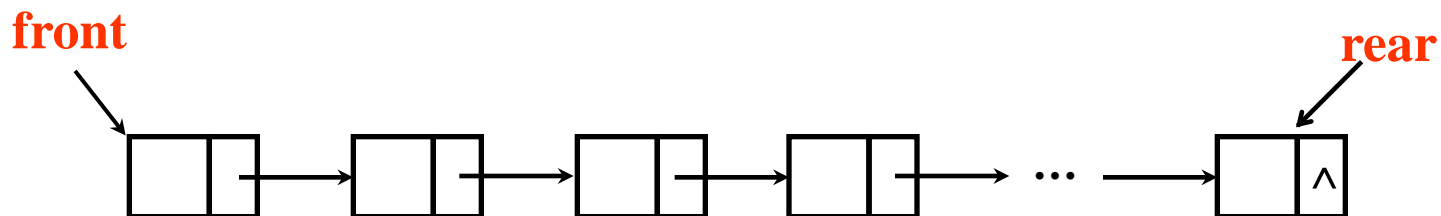


**算法**

```
int DEL_LINKQ( Qlink &front, Qlink &rear,
               QElemType &item )
{
    Qlink p;
    if ( EMPTYQ(front) )
        return 0;          /* 队列为空，删除失败 */
    else {
        p=front;
        front=front->link;
        item=p->data;
        free(p);
        return 1;          /* 队列非空，删除成功 */
    }
}
```

## 五.销毁一个队列

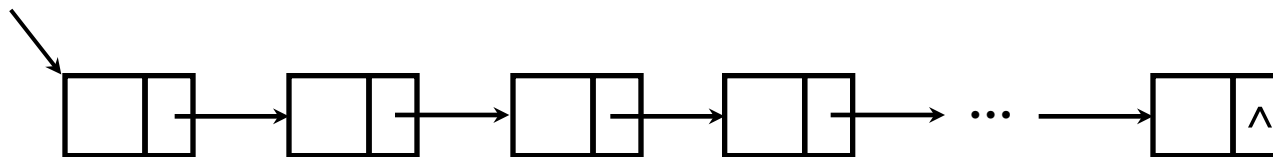
所谓销毁一个队列是指将队列所对应的链表中所有结点都删除，并且释放其存储空间，使队列成为一个空队(空链表)。



**归结为一个线性链表的删除!**

# 一个线性链表的删除

list



`list=list->link;`

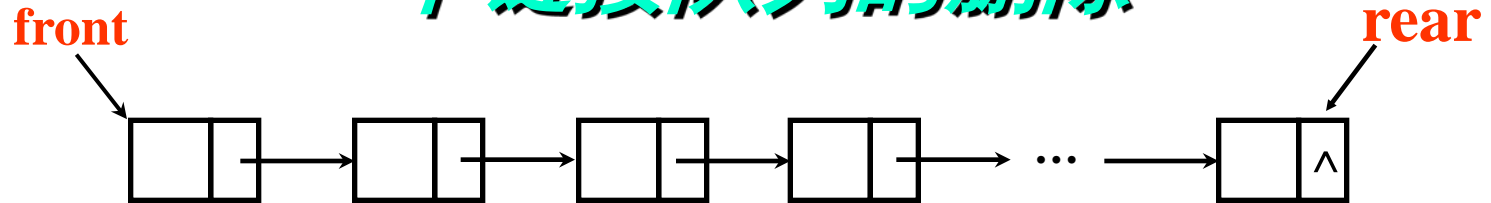
`list=NULL`

list

p

`p=list;`

# 一个链接队列的删除



`rear=front->link;`

`rear=NULL`

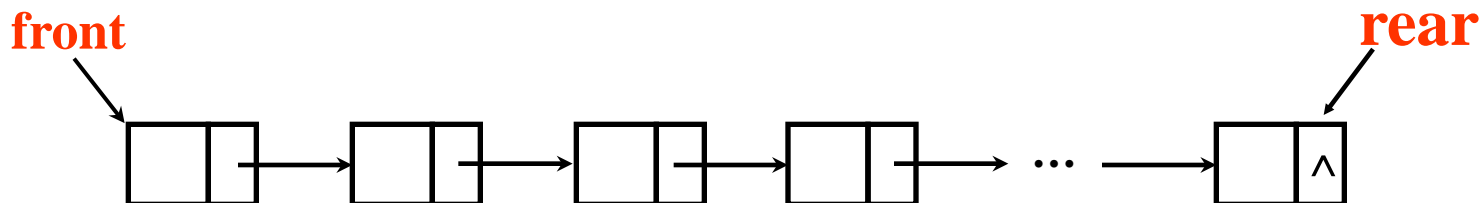
rear

front

`front=rear;`

# 算法

```
void DESLINKQ(QLink &front, QLink &rear)
{
    while(front){                /* 队列非空时 */
        rear=front->link;
        free(front);            /* 释放一个结点空间 */
        front=rear;
    }
}
```





# 本章内容小结





操作的时间  
都为 $O(1)$

## 堆栈、队列的基本概念

- 堆栈、队列的定义
- 堆栈、队列的基本操作

堆栈、队列是特殊线性表（特殊性）

## 堆栈、队列的顺序存储方法

- 构造原理、特点
- 对应的插入、删除操作的算法设计（循环队列）

## 堆栈、队列的链式存储结构

- 构造原理、特点
- 对应的插入、删除操作的算法设计

应用举例（见习题课）

堆栈、  
队列