



養天地正氣 法古今完人

# 队列的顺序实现



2018/11/28

计算机科学与技术学院,  
苏州大学



# 队列的顺序实现

## ❖ 基本思想:

- 使用一个数组来存放队列中的元素，为了方便操作，还需保存队列中的队头和队尾位置

## ❖ 顺序实现:

- 物理模型实现
- 线性实现
- 循环数组实现





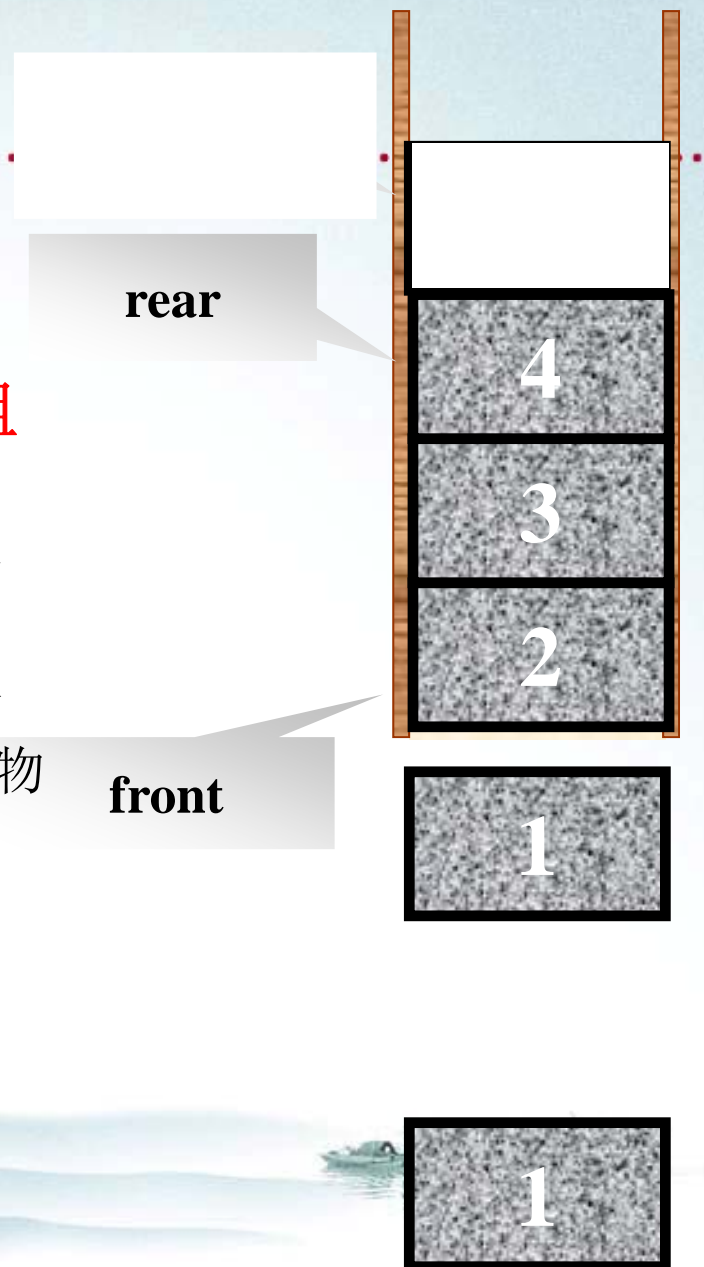
# 队列的顺序实现

## ❖ 物理模型

➤ 基本思想：队头始终位于数组首号元素位置

- ✎ 入队时元素添加到最后，队尾指示器增1
- ✎ 出队时，队列中所有元素都向前移动一个位置——逻辑上相邻，物理上也相邻

➤ 不实用

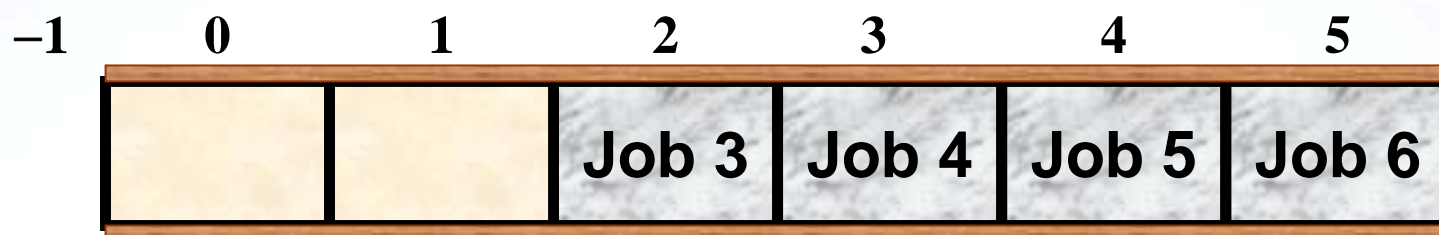




# 队列的顺序实现

## ❑ 线性队列

- 元素入队，队尾`rear`增加1，并将新元素放入该位置；
- 元素出队，从队头`front`获取元素，并将`front`加1.



append Job 1	append Job 2	append Job 3
serve Job 1	append Job 4	append Job 5
append Job 6	serve Job 2	append Job 7







# 队列的顺序实现

## ❖ 线性队列

### ➤ 存在问题:

❧ 假上溢

❧ **front**和**rear**都是递增的，随着队列向数组后部移动，数组头部的存储空间将会被丢弃，无法再使用——空间使用效率低



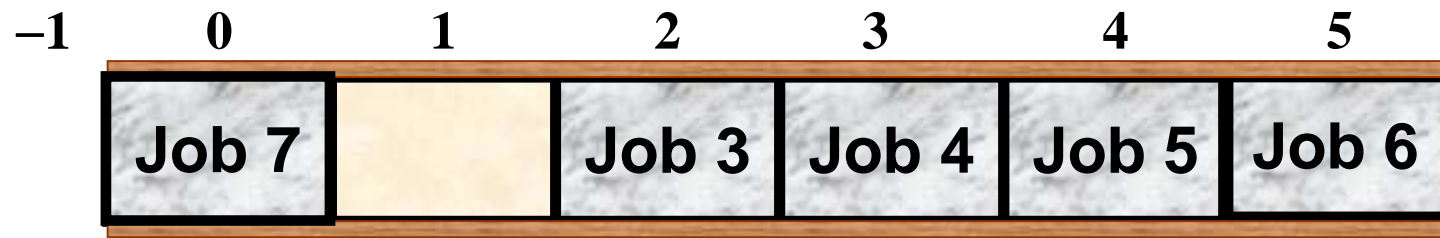


# 队列的顺序实现

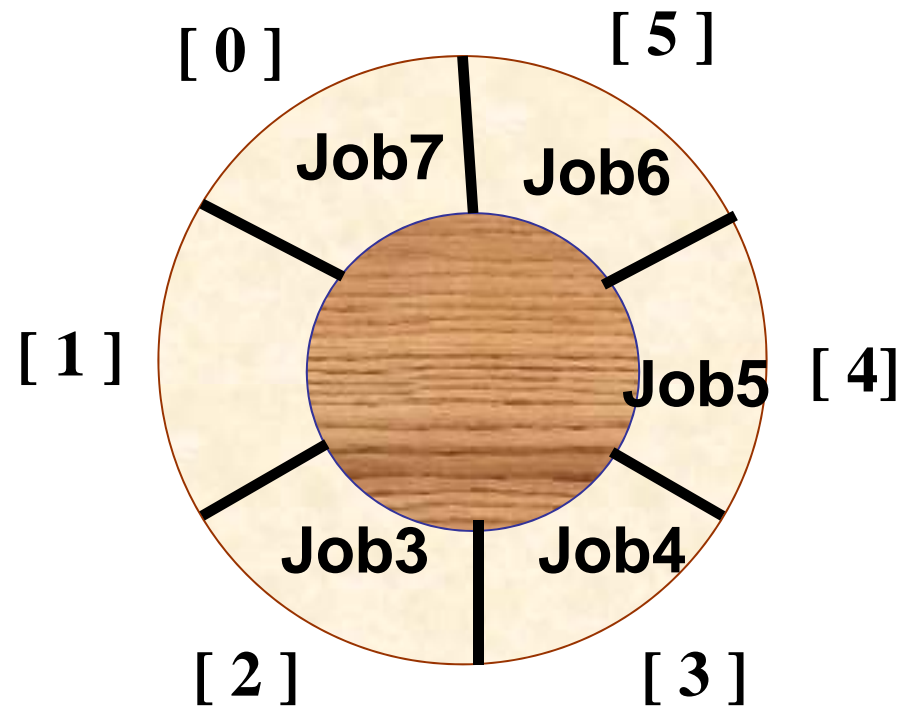
## □ 循环队列

□ 基本思想：不再将数组看成直线，而是一个圈（物理上线性，逻辑上循环）——克服假溢出的问题





 **append Job 7**





# 队列的顺序实现

## □ 循环队列的实现

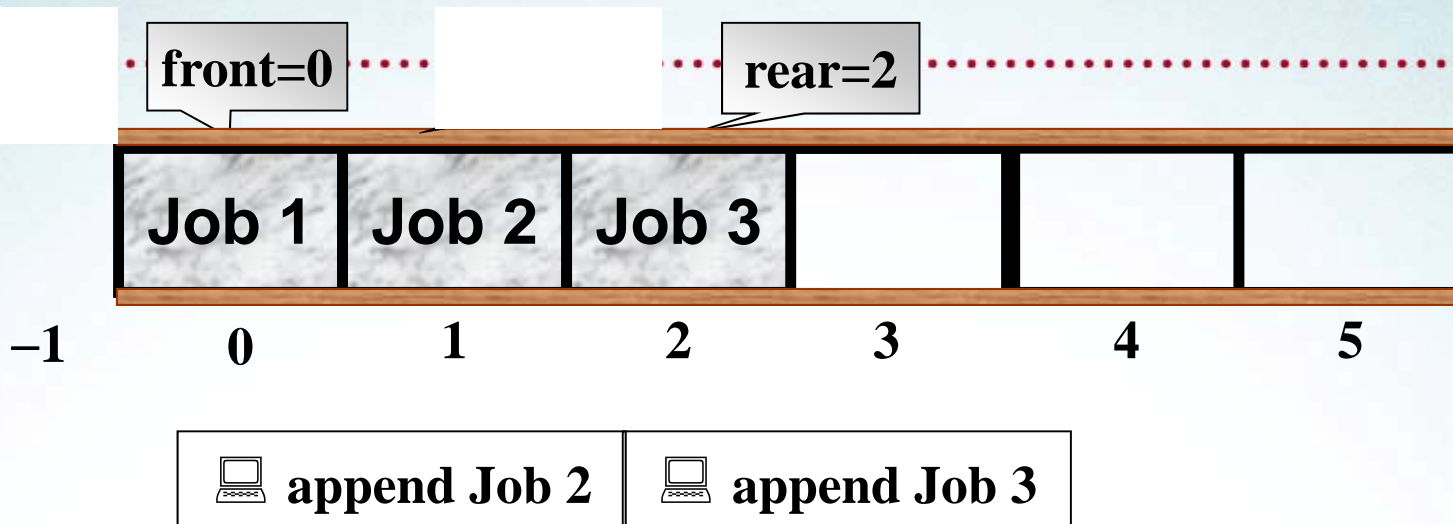
- 基本思想：数组被认为是首尾相连的
- **front**和**rear**分别指示着队头和队尾元素的位置
- 需要解决的问题：
  - 新元素如何入队？
  - 队头元素如何出队？
  - 初始化生成空队时，**front**和**rear**如何初始化？







## 循环队列中元素入队

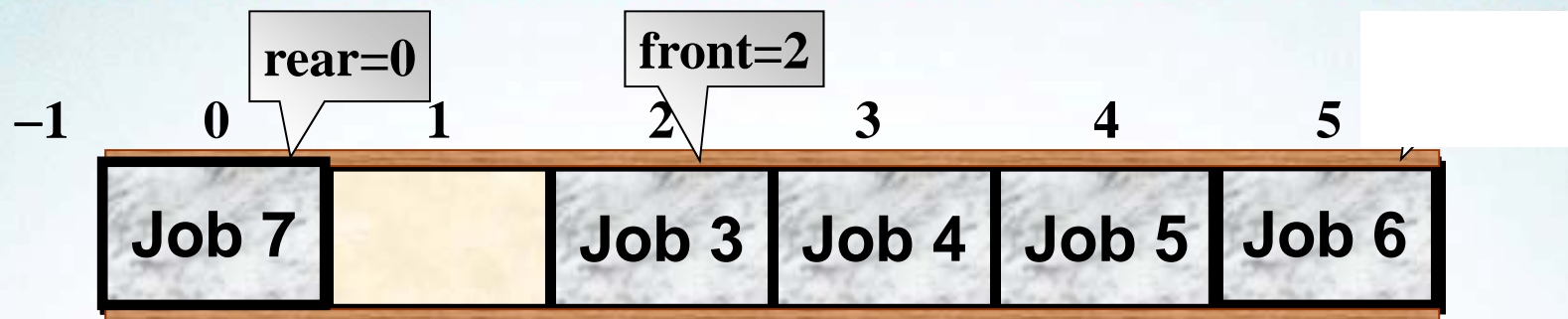


- 通常：元素入队时， $\text{rear}++$ ；即队尾指示器 $\text{rear}$ 增1， $\text{front}$ 没有变化





## 循环队列中元素入队



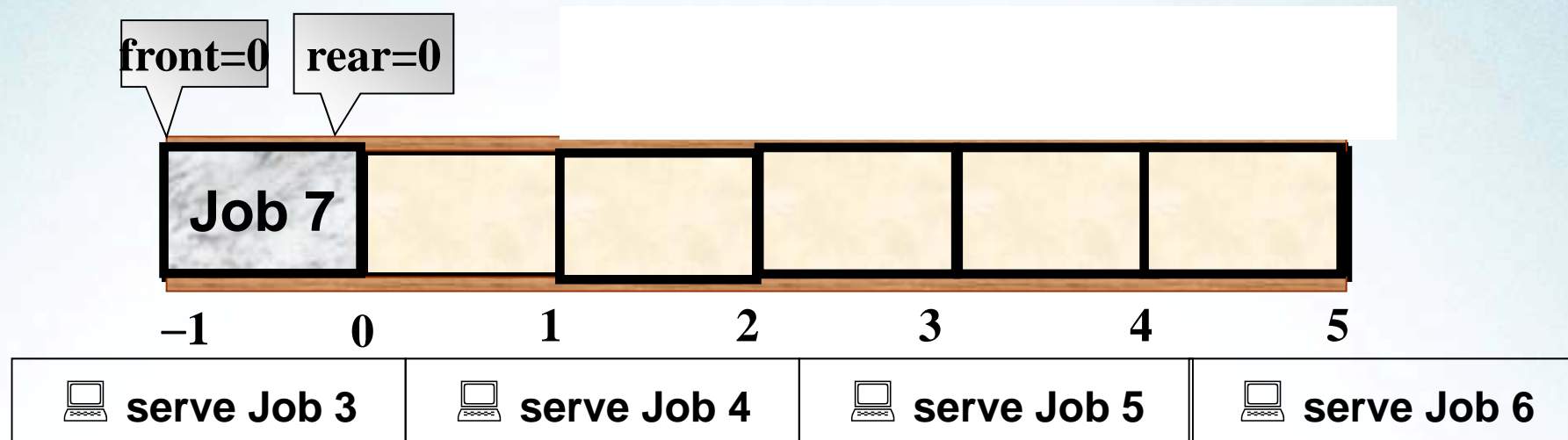
append Job 7

- 但当rear移至数组的最后一个位置时(maxqueue-1 ), rear=0;
- $\text{rear} = ((\text{rear} + 1) == \text{maxqueue}) ? 0 : (\text{rear} + 1);$
- 或  $\text{rear} = (\text{rear} + 1) \% \text{maxqueue};$





## 循环队列中元素出队

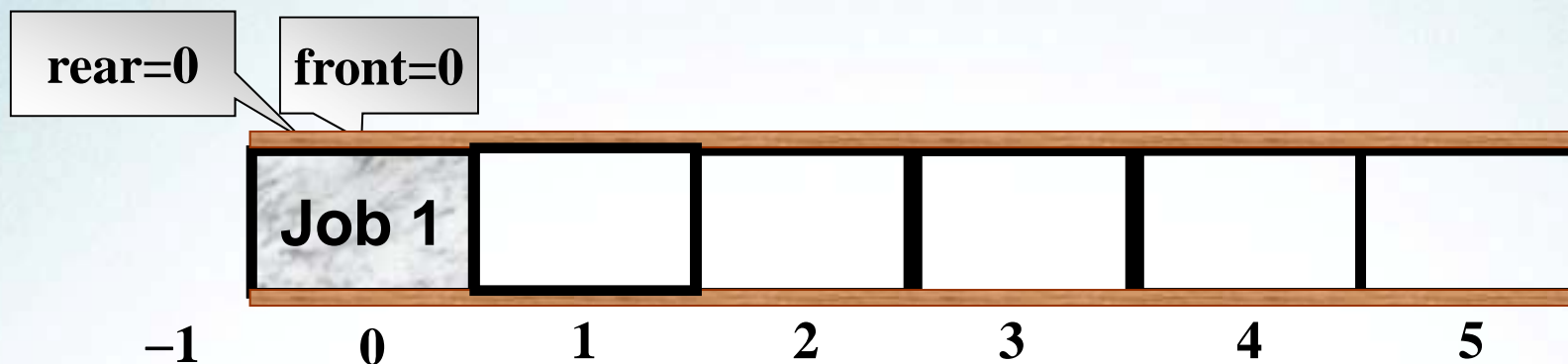


- 通常，队列元素出队， $\text{front}++$ ;
- 但front位于数组最后一个单元格时( $\text{maxqueue}-1$ )， $\text{front}=0$ ;
- $\text{front} = ((\text{front} + 1) == \text{maxqueue}) ? 0 : (\text{front} + 1)$ ;
- 或  $\text{front} = (\text{front} + 1) \% \text{maxqueue}$ ;





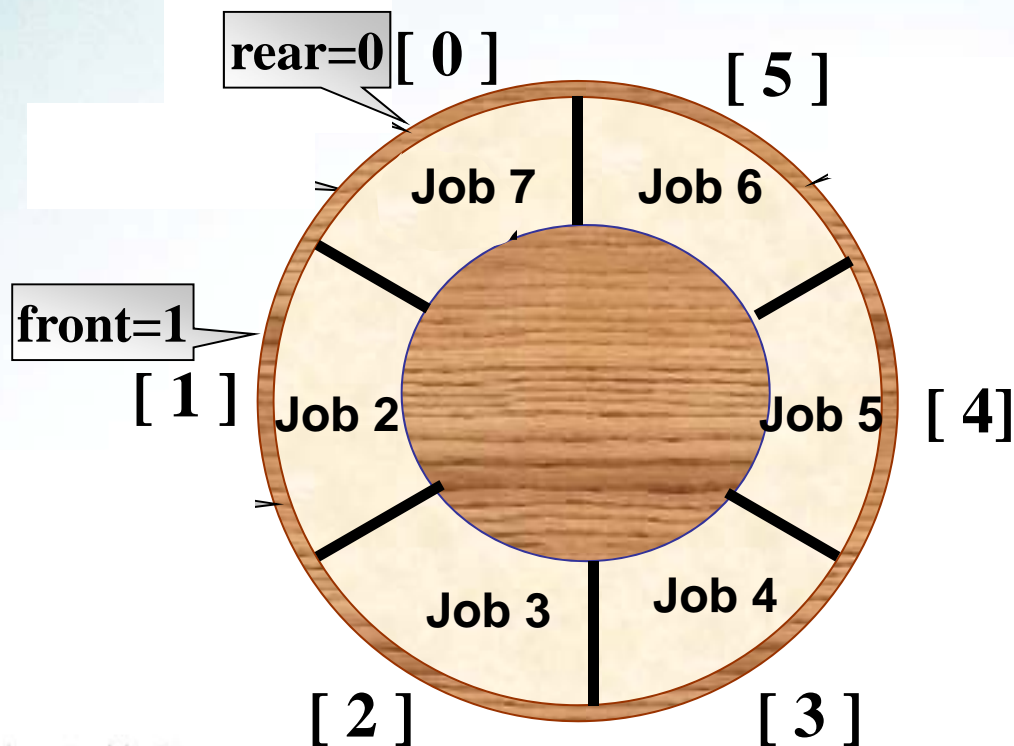
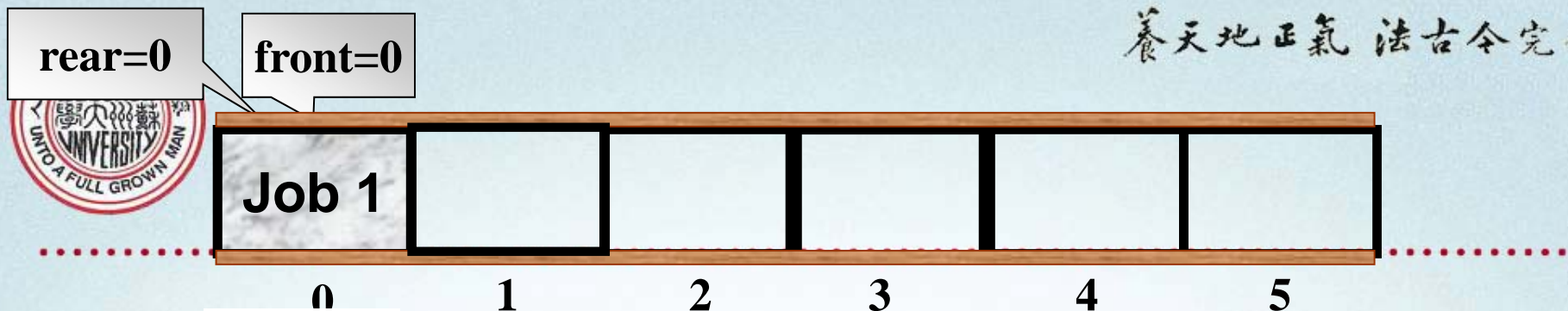
## 循环队列中队头和队尾的初始化



- $\text{front}=0; \text{rear}=-1;$  或者  
 $\text{front}=0; \text{rear}=\text{maxqueue}-1;$
- 经过一次入队后，可以得到这个状态。







队空时，rear和front相差1个位置。在这个例子中，front=1，rear=0；

队满时，rear和front也相差1个位置。在这个例子中，front=1，rear=0；

存在问题：如何区别队空和队满！

sever Job 1	append Job 2	append Job 3, 4, 5, 6
append Job 7		





# 循环队列判断队满和队空

## □ 解决方法

### ● 少用一个空间

- 队列满——数组中仍然有一个单元空闲

### ● 引入一个变量

- 一个Boolean型变量表示rear是否刚刚到达front的前面;
- 一个int型变量记录队列中当前元素的个数
- 一个变量指示最后一次完成的动作是入队还是出队

● .....





# 循环队列的实现

## □基本策略:

- 队列存储在数组中

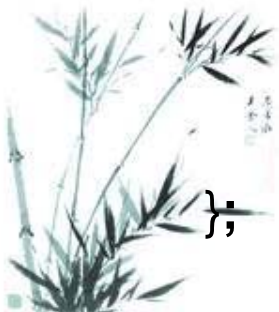
- 借助额外的**counter**记录队列中元素的个数





# 循环队列的实现

```
const int maxqueue = 10; // small value for testing
class Queue {
public:
    Queue( );
    bool empty( ) const;
    Error_code serve( );
    Error_code append(const Queue_entry &item);
    Error_code retrieve(Queue_entry &item) const;
protected:
    int count;
    int front, rear;
    Queue_entry entry[maxqueue];
};
```





# 循环队列的实现

```
Queue :: Queue( )
```

```
/* Post: The Queue is initialized to be empty. */
```

```
{
```

```
    count = 0;
```

```
    rear = maxqueue - 1;
```

```
    front = 0;
```

```
}
```

```
bool Queue :: empty( ) const
```

```
/* Post: Return true if the Queue is empty, otherwise return false. */
```

```
{
```

```
    return count == 0;
```

```
}
```





## 循环队列的实现

Error\_code Queue :: append(**const** Queue\_entry &item)

*/\* **Post:** item is added to the rear of the Queue. If the Queue is full  
return an Error\_code of overflow and leave the Queue unchanged. \*/*

{

if (count >= maxqueue) **return** overflow;

count++;

rear = ((rear + 1) == maxqueue) ? 0 : (rear + 1);

entry[rear] = item;

**return** success;

}







# 循环队列的实现

Error\_code Queue :: serve( )

*/\* Post: The front of the Queue is removed. If the Queue is empty return an Error\_code of underflow. \*/*

{

**if** (count <= 0) **return** underflow;

    count--;

    front = ((front + 1) == maxqueue) ? 0 : (front + 1);

**return** success;

}





## 循环队列的实现

```
Error_code Queue :: retrieve(Queue_entry &item) const
/* Post: The front of the Queue retrieved to the output parameter
item. If the Queue is empty return an Error_code of underflow. */
{
    if (count <= 0) return underflow;
    item = entry[front];
    return success;
}
```

```
int Extended_queue :: size( ) const
/* Post: Return the number of entries in the Extended_queue. */
{
    return count;
}
```

