



# 什么是队列？



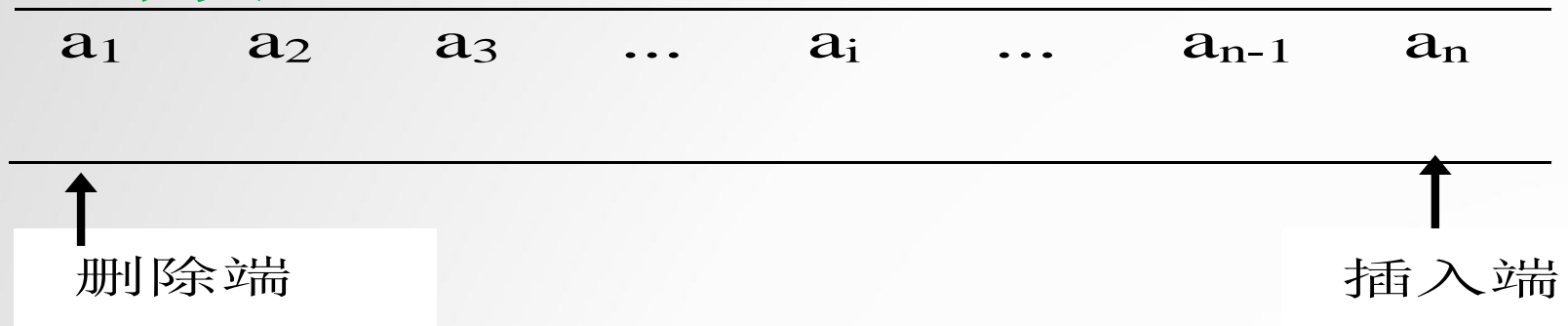
# Windows 10

 Windows



## 教材P83:

**队列**也是一种特殊的线性表。其特殊性在于限定**插入**在线性表的一端（即**表尾**）进行，**删除**在线性表的另外一端（即**表头**）进行。如下所示：



队尾 (rear)：允许插入的一端

队头 (front)：允许删除的一端

特点：先进先出 (**FIFO**)



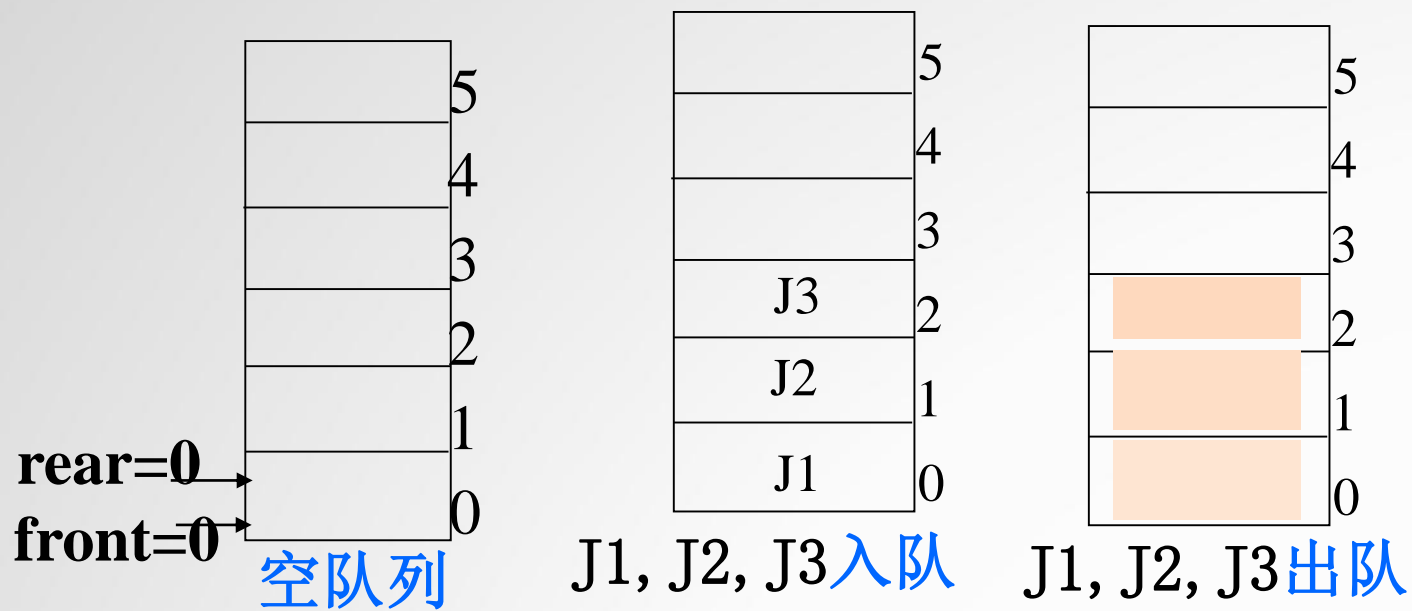
## 【Project 6】银行业务队列简单模拟

设某银行有A、B两个业务窗口，且处理业务的速度不一样，其中A窗口处理速度是B窗口的两倍——即当A窗口处理完2个顾客时，B窗口处理完1个顾客。给定到达银行的顾客序列，请按业务完成的顺序输出顾客序列。假定不考虑顾客先后到达的时间间隔，并且当不同窗口同时处理完2个顾客时，A窗口顾客优先输出。

## (1) 队列的顺序存储结构（教材P85）

```
#define MAXSIZE 100
typedef struct
{
    ElemType elem[MAXSIZE];
    int front; //队头，若队列不空“指向”队列头元素
    int rear; //队尾，若队列不空“指向”队列尾元素的下一个位置
}SqQueue;
```

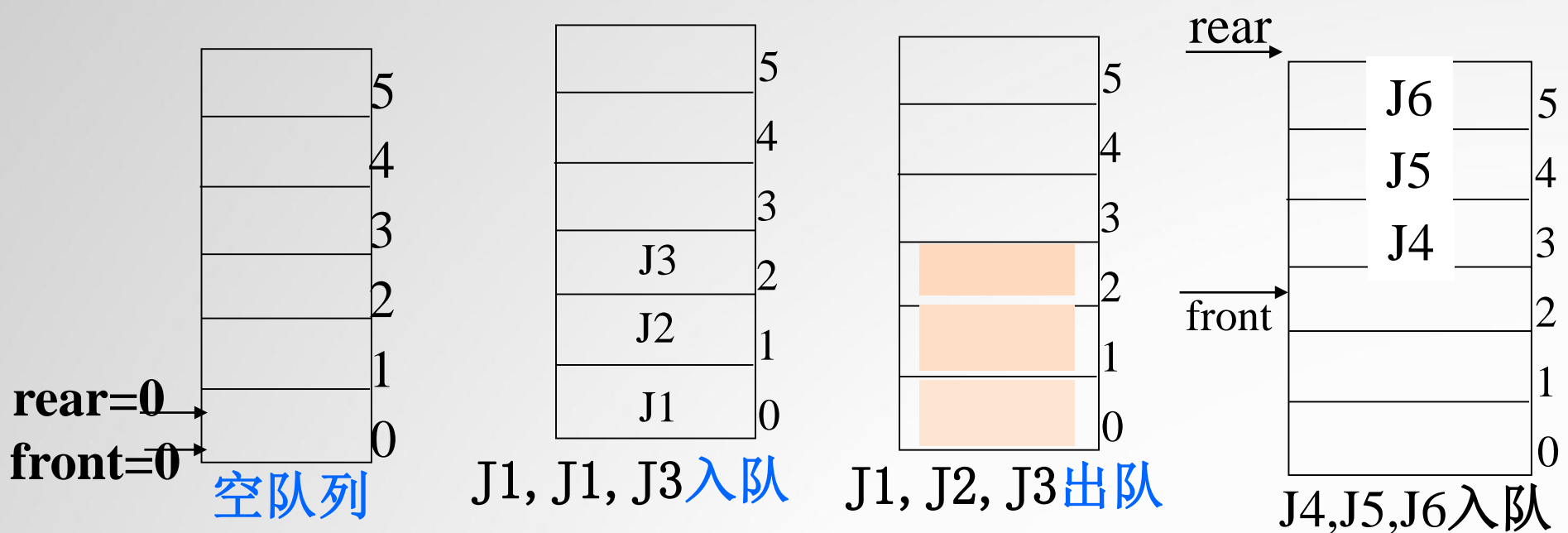




【Question】如果空队列开始时front和rear值都是0，当插入4个元素并删除2个元素后，front和rear值分别是多少？

2, 4





问题:

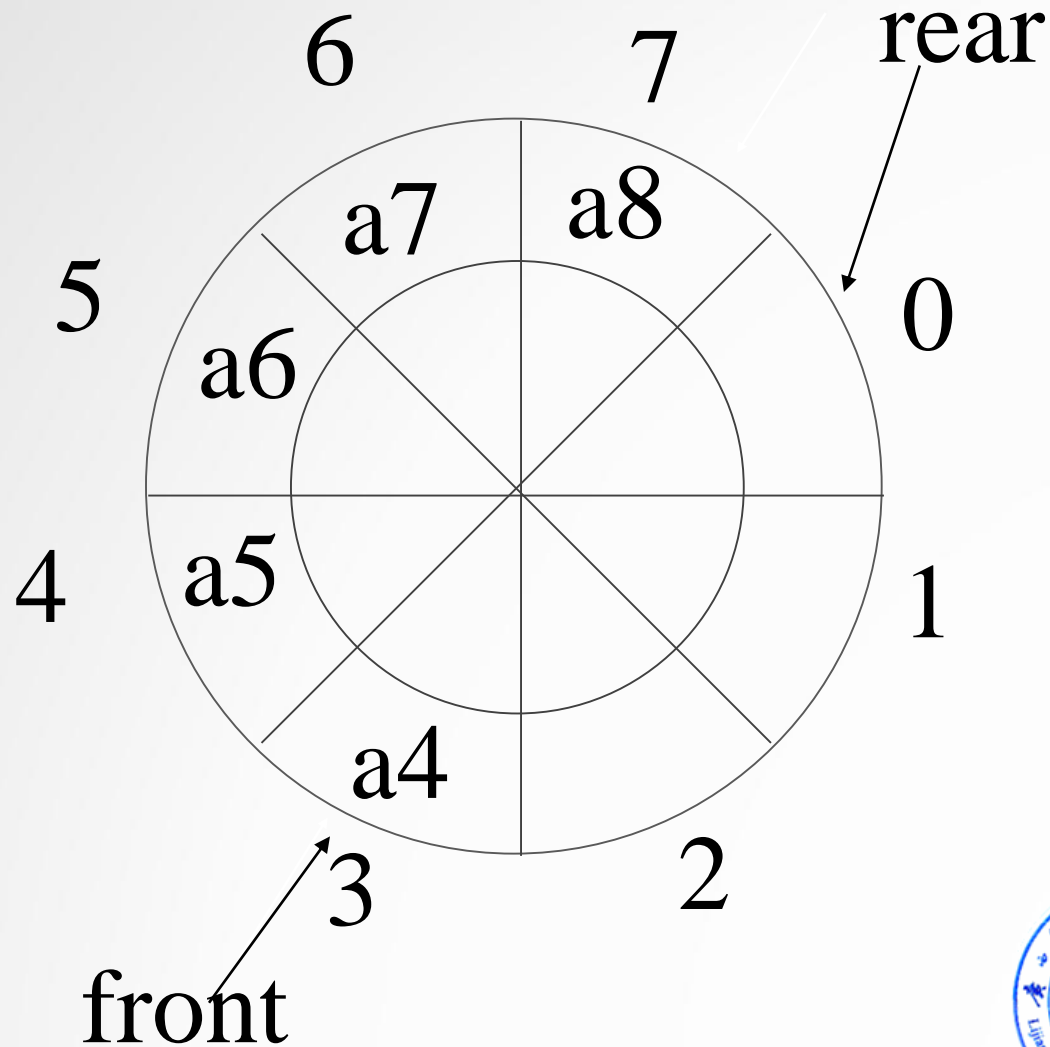
当  $front \neq 0, rear = M$  时再有元素入队发生溢出——假溢出

解决方法: 循环队列



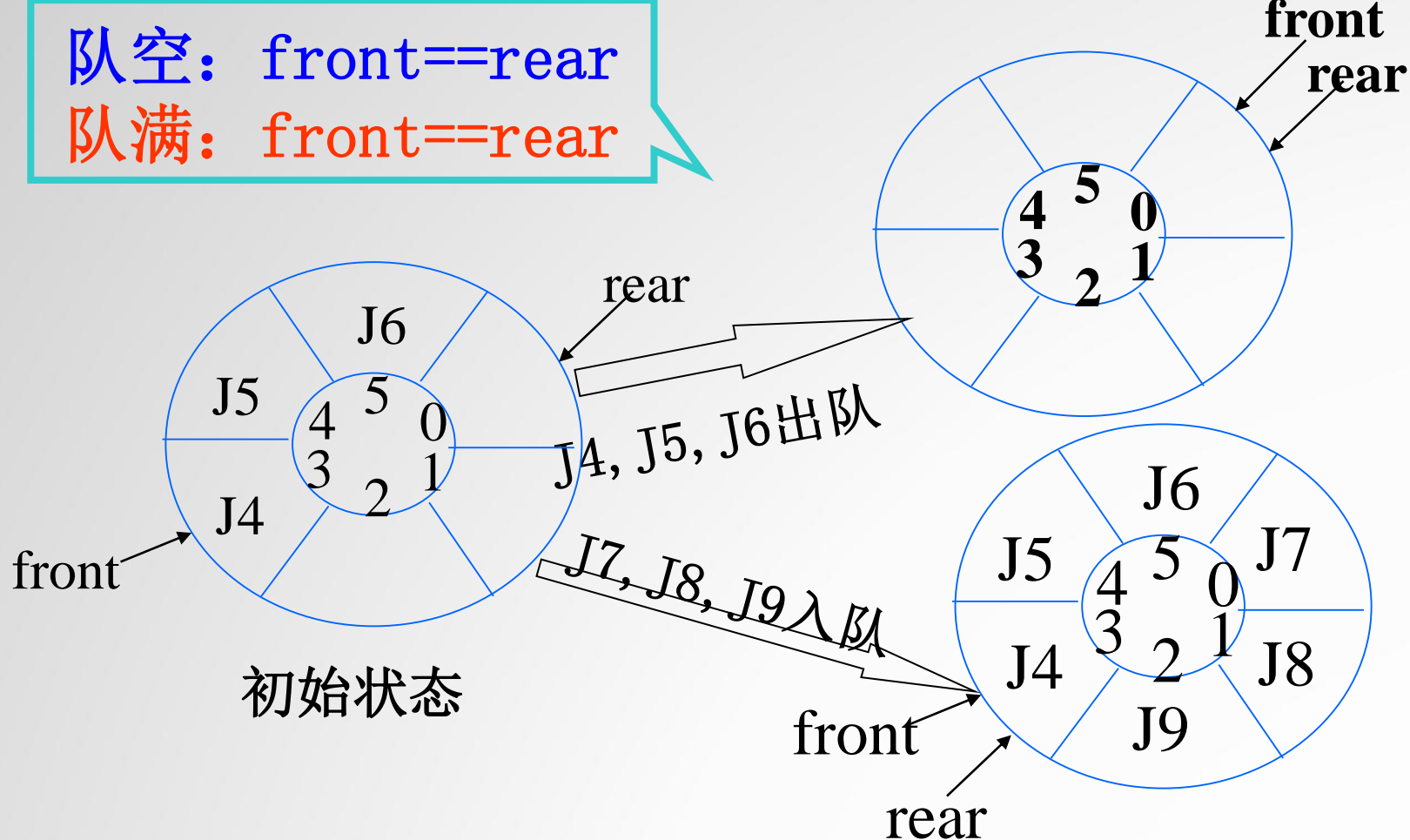
# 循环队列

将存储队列元素的一维数组首尾相接，形成一个环状。





队空:  $\text{front} == \text{rear}$   
队满:  $\text{front} == \text{rear}$



问题: 当 $\text{front} == \text{rear}$ 时, 如何判断此时的队列是满还是空?

解决方案: 少用一个元素空间:

队空:  $\text{front} == \text{rear}$

队满:  $(\text{rear} + 1) \% \text{MAXSIZE} == \text{front}$

# --循环队列的基本操作算法

## (1) 初始化队列Q

```
void initQueue(SqQueue *Q)
{
    Q->front=0;
    Q->rear=0;
}
```

## (2) 求循环队列Q的长度

```
int getSqLength(SqQueue Q)
{
    return (Q.rear-Q.front+MAXSIZE)%MAXSIZE;
}
```



### (3) 入队(\*Q, e)

```
void enQueue (SqQueue *Q, ElemType e)
{
    if ((Q->rear+1) % MAXSIZE == Q->front) //队列满
        return ;
    Q->elem[Q->rear] = e; //元素e赋给队尾
    Q->rear = (Q->rear+1) % MAXSIZE;
}
```



#### (4) 出队(\*Q, \*e)

```
void deQueue (SqQueue *Q, ElemType *e)
{
    if (Q->front == Q->rear) //队列空
        return ;
    *e=Q->elem[Q->front]; //将队头元素赋给e
    Q->front = (Q->front+1) % MAXSIZE;
}
```

