

守序前行有道，公德心中常存

第08讲 队列

信息学院（智能应用研究院）

欧 新 宇

建议课时：2

第3章 栈和队列

考核要点

● 考核大纲

栈和队列的基本概念、栈和队列的顺序存储和链式存储、栈和队列的应用

● 复习要点

- **掌握**栈的基本操作，特别是**出入站**的过程、**出栈序列的合法性**
- **熟练掌握**栈的顺序、链式存储的基本操作实现算法，特别是**栈满**和**栈空**的条件
- **熟练掌握**标准队列、**双端队列**、**循环队列**和**链队列**的概念、基本操作的实现算法，特别注意**队满**和**队空的条件**
- **掌握**栈和队列的特点，并能在相应的应用问题中正确选用
- **重点掌握**算法的思想！能够**使用类C或类C++**语言实现

第08讲 队列

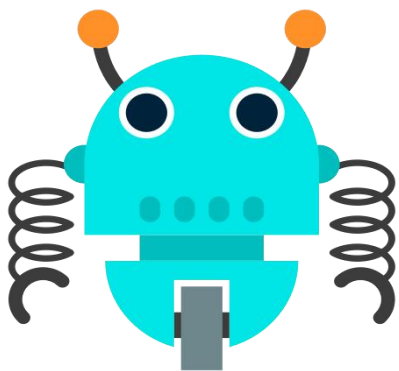
本讲作业

● 必做题

- ✓ 【课堂互动8.1】 队列的基本概念
- ✓ 【课堂互动8.2】 循环队列
- ✓ 【课堂互动8.3】 链队列
- ✓ 【课后作业08】 [项目003] 栈和队列的综合应用

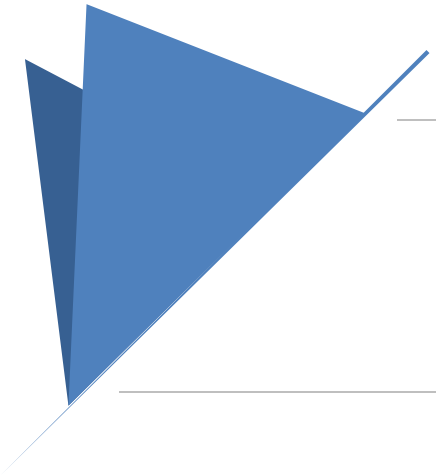
● 选做题

- ✓ 【课前自测08】 队列
- ✓ 【扩展练习08】 队列
- ✓ 【选做题08】 [项目011] 栈和队列的综合应用（进阶-选做题）



- 队列的基本概念
- 双端队列
- 循环队列
- 链队列





队列的基本概念

- / 队列的定义（标准队列、双端队列）
- / 队列的抽象数据类型
- / 队列的顺序存储实现
- / 队列的入队和出队

队列的基本概念

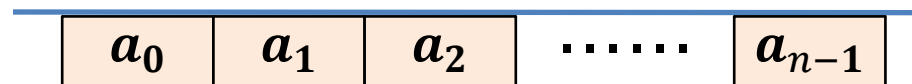
什么是队列

队列 (Queue) 是一种 **先进先出 (FIFO)** 的线性表，其 **插入** 操作在队列的 **一端** (队尾)，而 **删除** 操作则在队列的 **另一端** (队头)。数据的 **插入** 称为 **入队列**；输出的 **删除** 称为 **出队列**。

设队列 $Q = (a_0, a_1, \dots, a_n)$ ，称 a_0 是队头元素， a_n 是队尾元素。



出队列
←



↑
队头front

入队列
←

↑
队尾rear

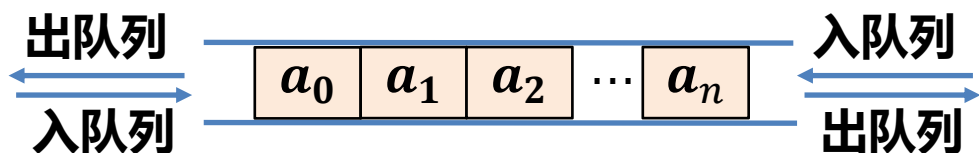
先进先出 (FIFO)
先来先服务

双端队列

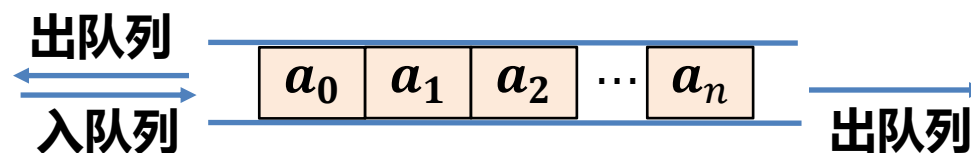
什么是双端队列

允许**两端都可以**进行**入队**和**出队**操作的队列称为**双端队列**。其中，

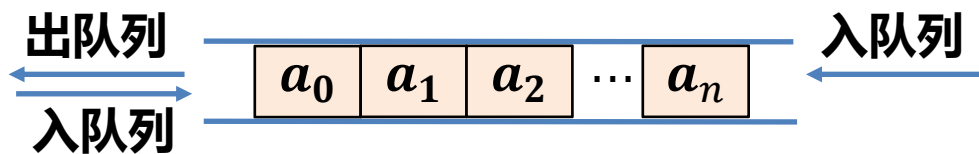
- 允许**在一端进行**插入和删除，但在另一端**只允许删除**的双端队列称为**输入受限的双端队列**；
- 允许**在一端进行**插入和删除，但在另一端**只允许插入**的双端队列称为**输出受限的双端队列**；
- 若限制双端队列从**某端插入**的元素**只能从该端出队**，则该双端队列蜕变为**栈底相邻的两个邻接栈**。



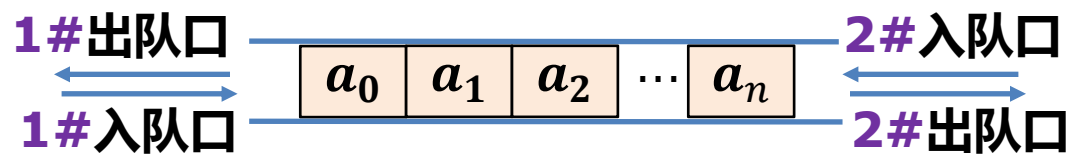
(a) 双端队列



(b) 输入受限的双端队列



(c) 输出受限的双端队列



(d) 邻接栈

队列的基本概念

队列的抽象数据类型描述

ADT Queue {

数据对象：一个包含0个或多个元素的有穷线性表。 $D = \{a_i | a_i \in ElemSet, i \in \mathbb{N}, i \leq n\}$

数据关系： $R = \{ \langle a_i, a_{i+1} \rangle | a_i, a_{i+1} \in D, i \leq n \}$ ，其中 a_1 端为对头， a_n 端为队尾

基本操作：

Status InitQueue(SqQueue &Q)：构造一个空循环队列；

bool QueueEmpty(SqQueue Q)：判断队列Q是否为空，返回 Ture|False；

bool QueueFull(&Q, int MaxSize)：判断队列是否已满；

int QueueLength(SqQueue Q)：获取循环队列的长度；

QElementType GetHead(SqQueue Q)：获取当前队头元素的值。

Status EnQueue(SqQueue &Q, QElemType e)：将元素e插入到队列Q中，成为新队尾。

QElementType DeQueue(SqQueue&Q, &e)：删除队列Q的队头元素，并用e返回其值。

} ADT Queue

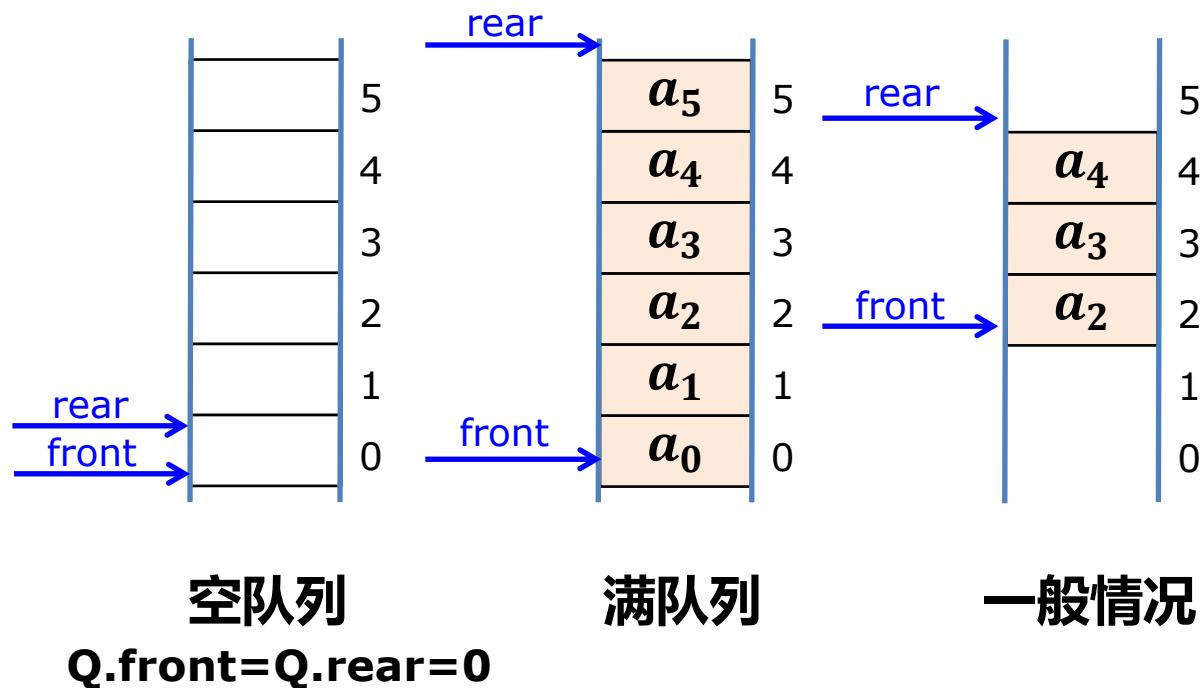
队列的基本概念

队列的顺序存储实现

队列 (Queue) 的顺序存储结构是由一块连续的存储单元存放队列的**一维数组**，它附设两个指针，**队头指针 (front)** 指向**队头元素**，**队尾指针 (rear)** 指向**队尾元素**的**下一个位置**。

队列的顺序存储结构

```
#define MaxSize 100           // 最大队列长
typedef struct SqQueue {      // 定义顺序队列
    QElementType data[MaxSize]; // 存储空间
    int rear;                 // 队尾指针
    int front;                 // 队头指针
};
```



队列的基本概念

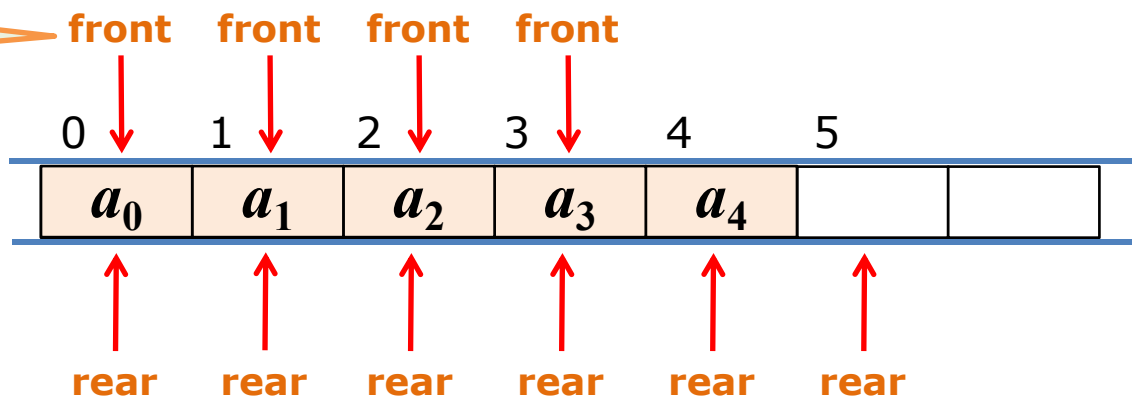
顺序队列的入队和出队

例1：假设存在一个MaxSize为7的队列，其入队和出队的顺序为 (0入,1入,2入,0出,3入,4入,1出,2出)，试给出其入对和出队的过程。

初始：队头=队尾=0

出队列

队不空时，先取队头元素，再将队头指针加1



队不满时，先送值到队尾元素，再将队尾指针加1

入队列

EnQueue(a_0)

EnQueue(a_1)

EnQueue(a_2)

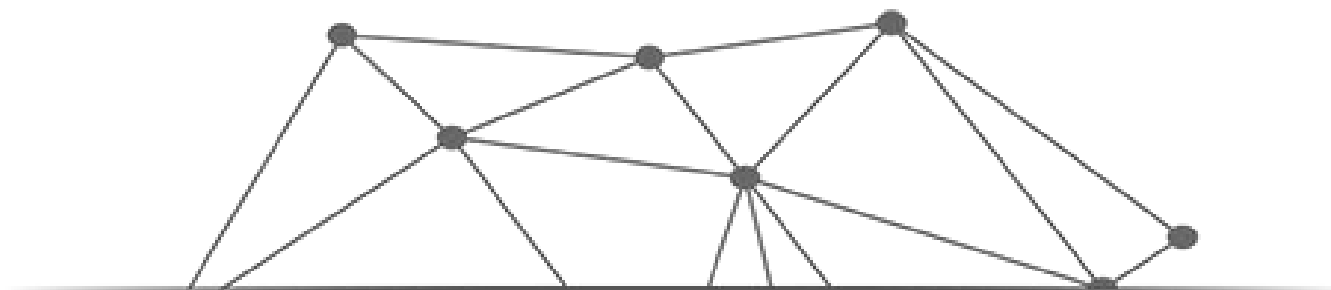
DeQueue(a_0)

EnQueue(a_3)

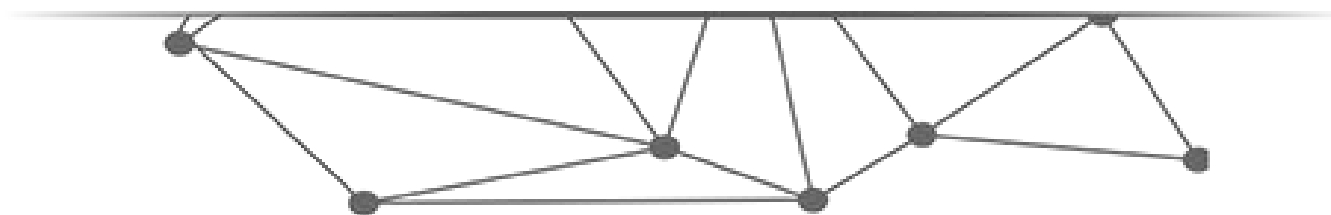
EnQueue(a_4)

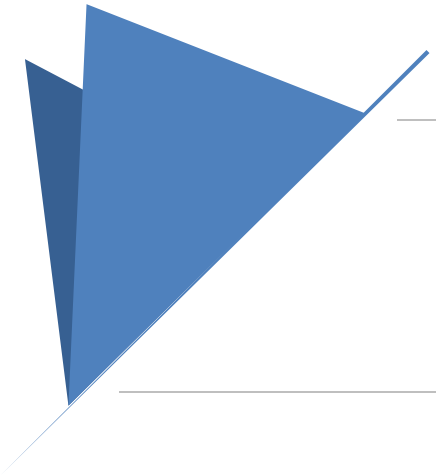
DeQueue(a_1)

DeQueue(a_2)



课堂互动 8.1



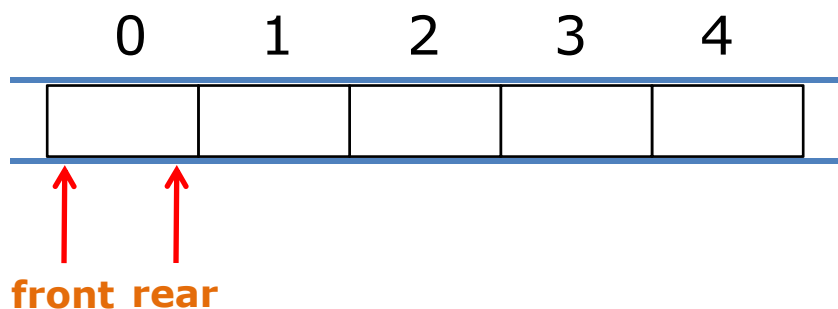


循环队列

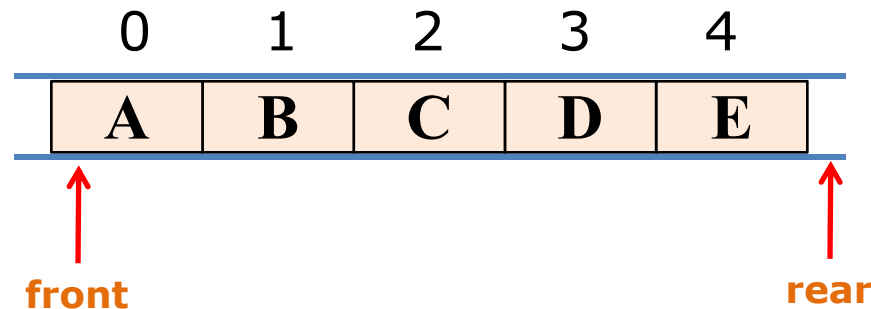
- / 顺序队列的假溢出
- / 循环队列的实现
- / 循环队列的基本操作

循环队列

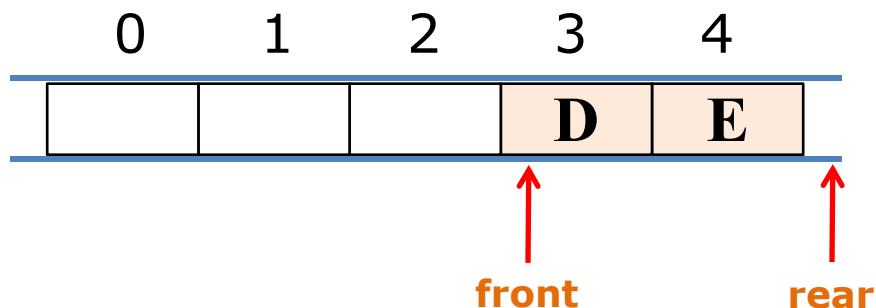
顺序队列的“假溢出”问题



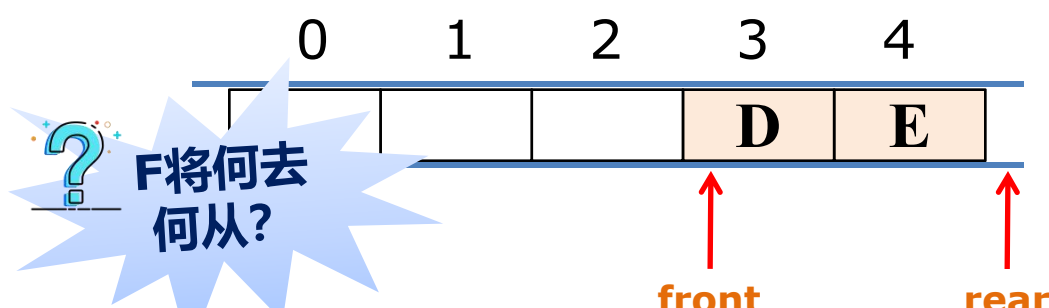
(a) 空队列



(b) 元素ABCDE依次入队



(c) 元素ABC依次出队



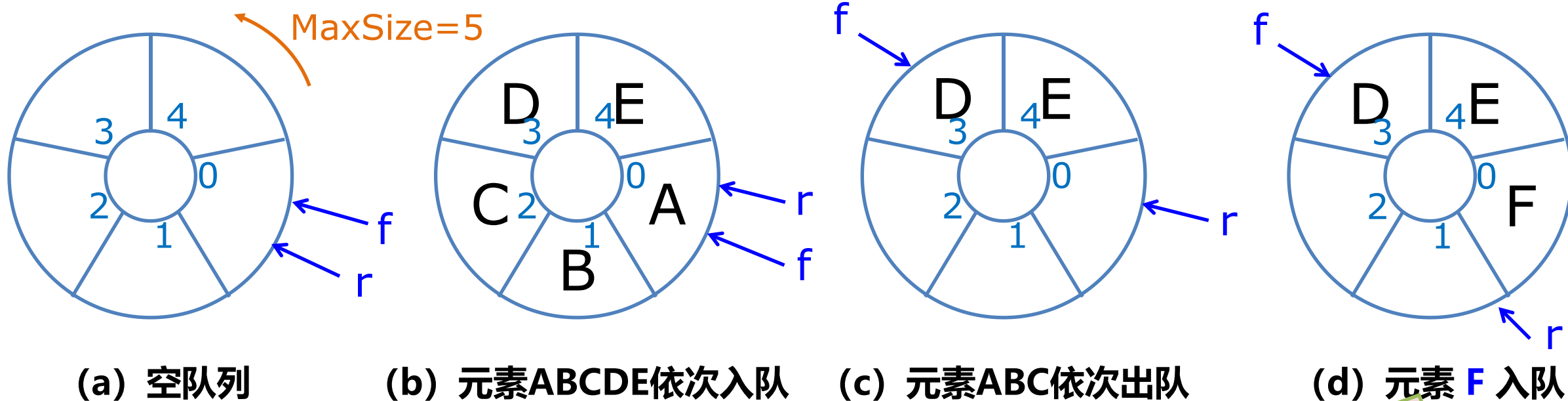
(d) 元素 F 入队

当需要将 **新元素F** 入队时，由于队尾非空，将产生“**溢出**”。
然而，队列中仍有“**空位**”，这种现象就称为“**假溢出**”。

循环队列

循环队列

将队列从逻辑上看成是一个首尾相连的环的队列称为**循环队列 (Circular Queue)**。一般来说，循环队列也是一种**顺序存储结构**，使用**取余运算 %**来连接队头和队尾。



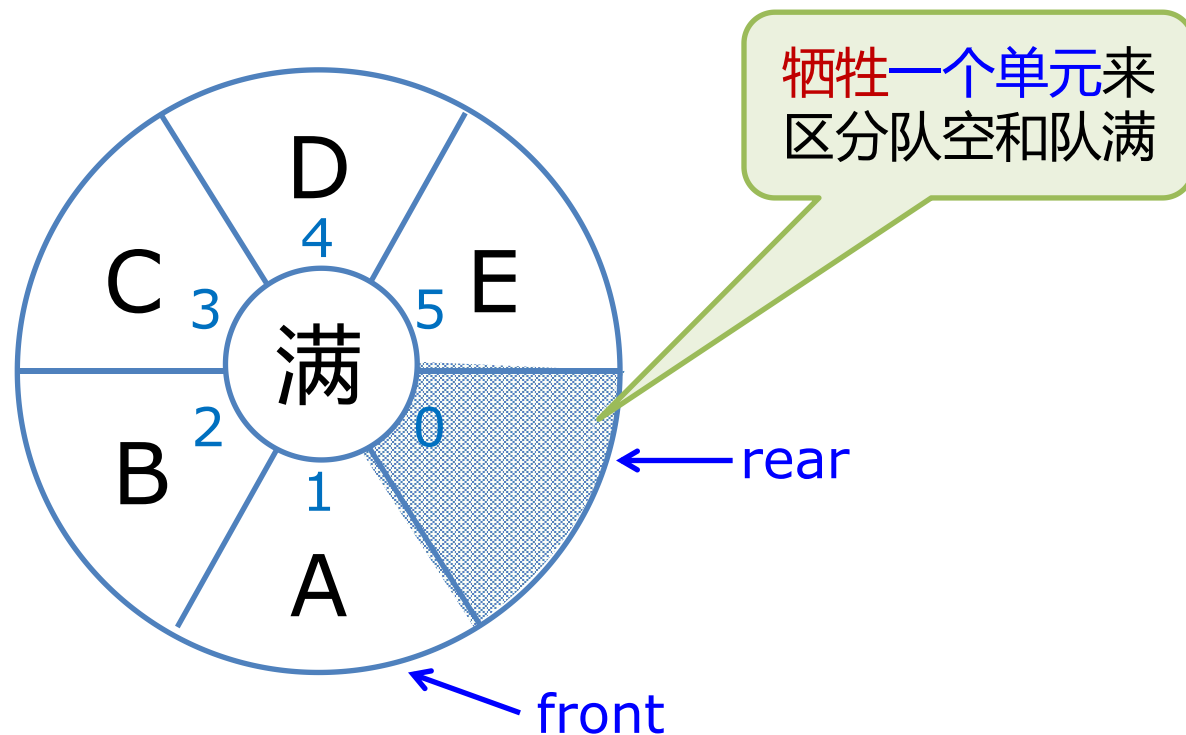
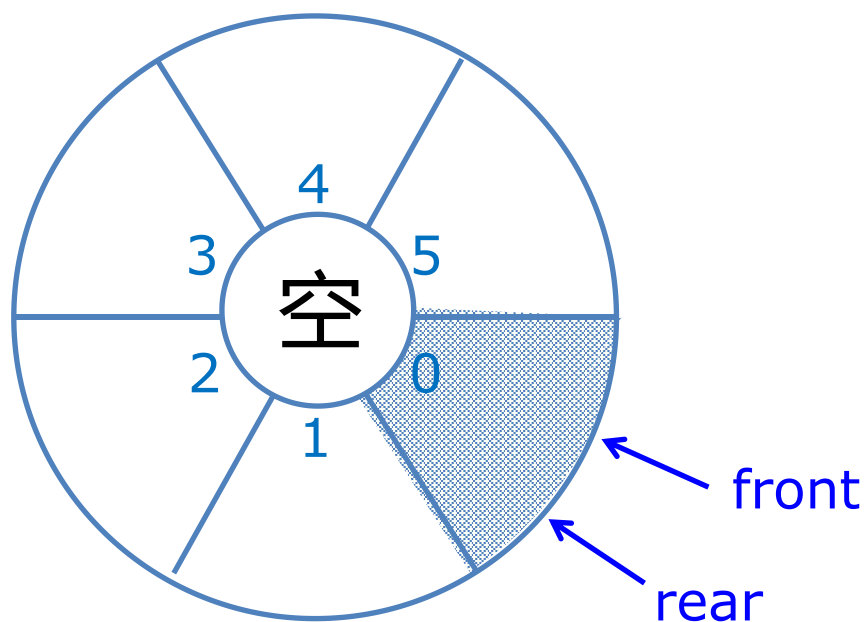
- 判断队空: $Q.front == Q.rear$
- 判断队满: $Q.front == Q.rear$

如何区分

循环队列可以有效解决假溢出问题。当队尾满后，新的队尾可以利用队列空闲部分。

循环队列

循环队列



- 队空: $Q.front == Q.rear$
- 队满: $Q.front == (Q.rear + 1) \% MaxSize$
- ★ 队列元素个数: $(Q.rear - Q.front + MaxSize) \% MaxSize$

循环队列

循环队列的抽象数据类型

ADT Queue {

数据对象: 一个包含0个或多个元素的有穷线性表。 $D = \{a_i | a_i \in ElemSet, i \in \mathbb{N}, i \leq n\}$

数据关系: $R = \{ \langle a_i, a_{i+1} \rangle | a_i, a_{i+1} \in D, i \leq n \}$, 其中 a_1 端为对头, a_n 端为队尾

基本操作:

Status InitQueue(SqQueue &Q): 构造一个空循环队列;

bool QueueEmpty(SqQueue Q): 判断队列Q是否为空, 返回 Ture|False;

bool QueueFull(&Q, int MaxSize): 判断队列是否已满;

int QueueLength(SqQueue Q): 获取循环队列的长度;

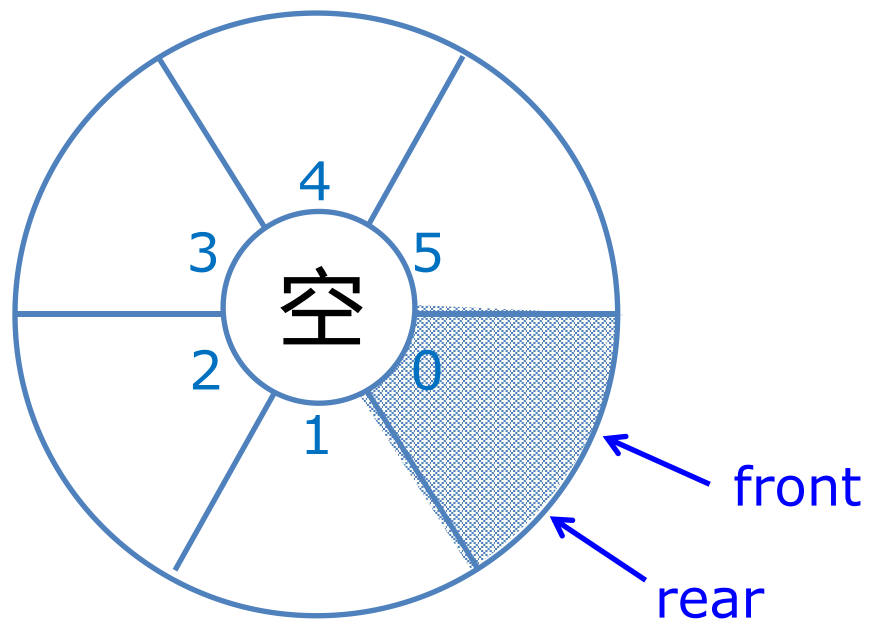
QElementType GetHead(SqQueue Q): 获取当前队头元素的值。

Status EnQueue(SqQueue &Q, QElemType e): 将元素e插入到队列Q中, 成为新队尾。

QElementType DeQueue(SqQueue&Q, &e): 删除队列Q的队头元素, 并用e返回其值。

} ADT Queue

循环队列的初始化



初始化一个新的循环队列

```
Status InitQueue (SqQueue &Q) {  
    Q.data = new QElemType[MaxSize];  
    if (!Q.data)  
        exit (Overflow);  
    Q.front = Q.rear = 0;  
    return OK;  
}
```

- 1 构造一个最大容量为MaxSize的数组空间用于存储队列
- 2 判断存储空间是否分配成功
- 3 初始化队首和队尾，使它们同时指向地址为0的空间

循环队列

循环队列的基本操作

判断循环队列是否为空

```
bool QueueEmpty(SqQueue Q) {  
    if (Q.front == Q.rear)    // 满足判空条件  
        return true;        // 返回true  
    else return false;  
}
```

判断循环队列是否为满

```
bool QueueEmpty(SqQueue Q) {  
    if (Q.front == (Q.rear+1)%MaxSize // 满足判满条件  
        return true;                // 返回 true  
    else return false;  
}
```

取队头元素

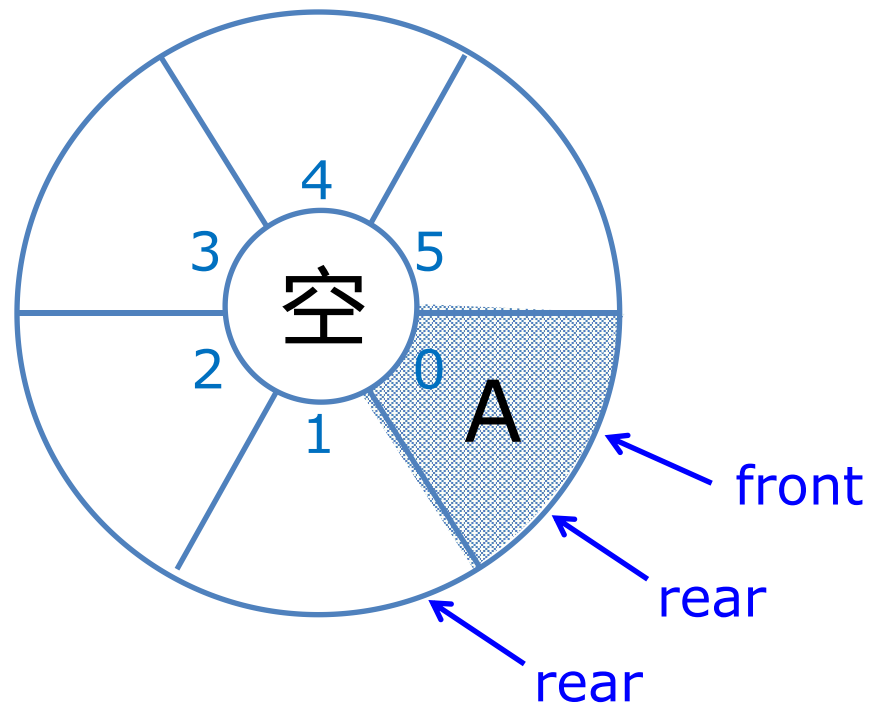
```
QElementType GetHead(SqQueue Q) {  
    if (Q.front != Q.rear)    // 队列非空  
        return Q.data[Q.front] // 返回队头元素  
    else return false;  
}
```

获取队列长度

```
int QueueLength(SqQueue Q) {  
    QLength = (Q.rear - Q.front + MaxSize)%MaxSize  
    return QLength;          // 返回队列长度  
}
```

循环队列

循环队列的入队



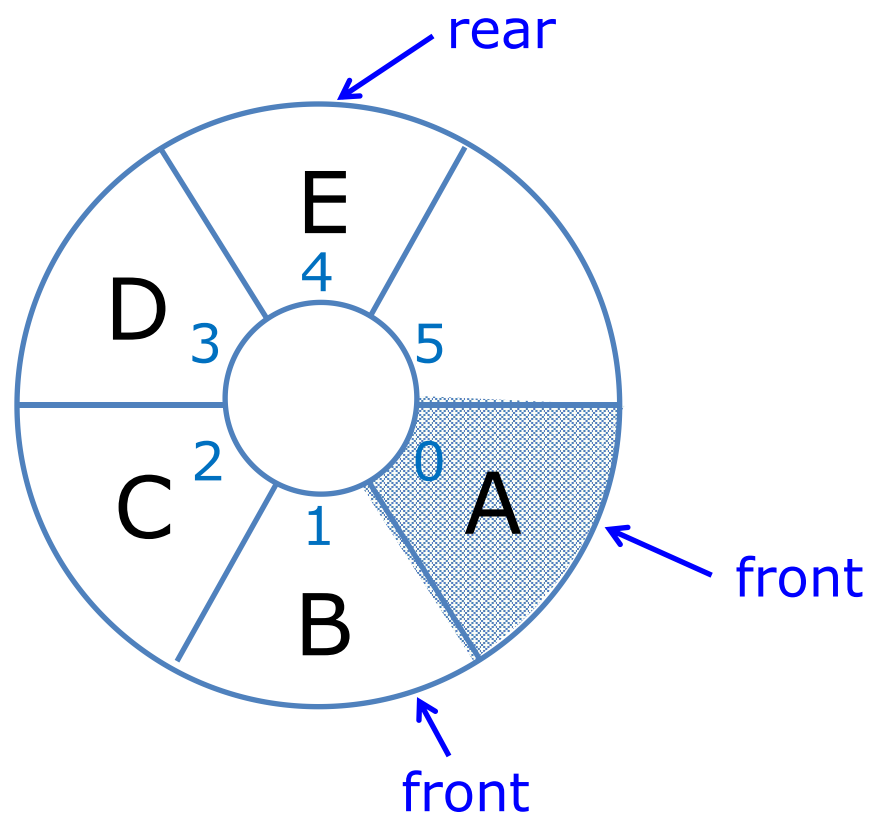
入队：在队尾插入一个新的元素

```
Status EnQueue(SqQueue &Q, QElemType e) {
    if (Q.front == (Q.rear+1)%MaxSize)
        printf( "队列满" );
        return false;
    Q.data[Q.rear] = e;
    Q.rear = (Q.rear + 1)%MaxSize;
    return true;
}
```

- 1 判断队列是否已满，若未满足则执行插入，否则返回错误，
- 2 将新元素插入队尾
- 3 队尾指针加1

循环队列

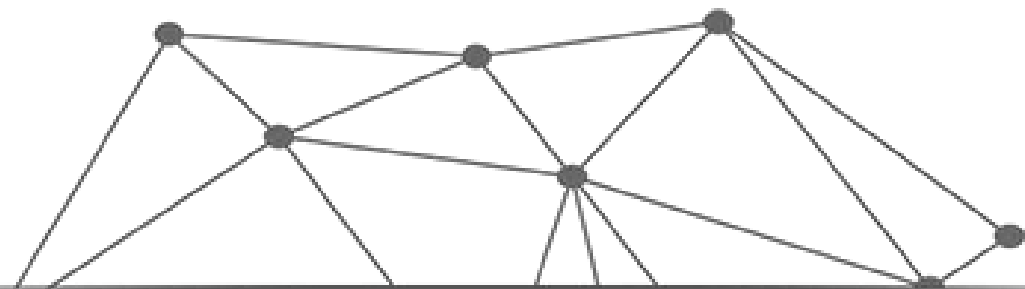
循环队列的出队



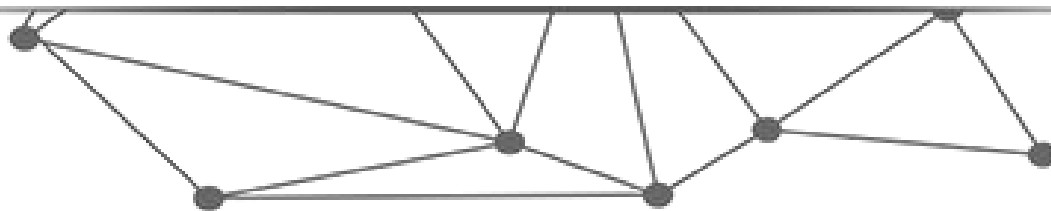
- 1 判断队列是否为空，若非空则继续
- 2 将队头元素保存到变量e
- 3 队头指针加1

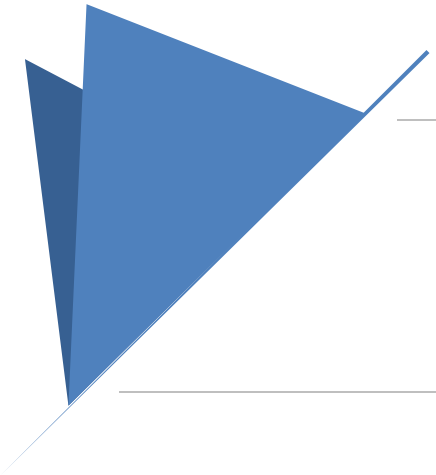
出队：将对头元素删除

```
QElementType DeQueue(SqQueue&Q, &e) {  
    if (Q.front == Q.rear)  
        printf( "队列空" );  
        return false;  
    e = Q.data[Q.front];  
    Q.front = (Q.front + 1)%MaxSize;  
    return true;  
}
```



课堂互动 8.2





链式队列

/ 队列的链式表示和实现

/ 链式队列的基本操作（初始化、判空、取队头、入队、出队）

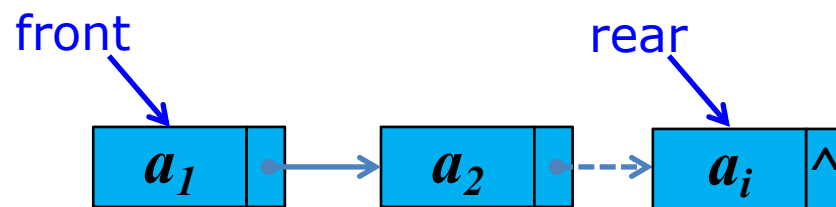
链式队列

队列的链式表示和实现

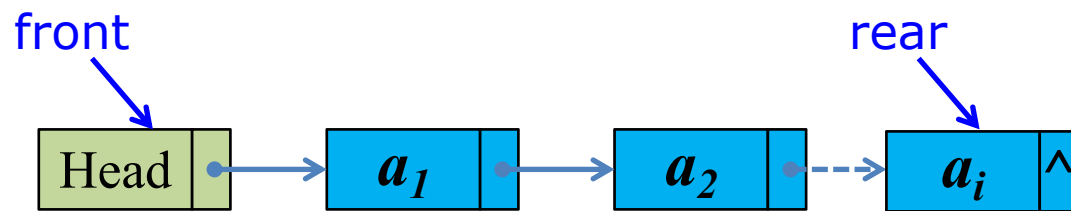
队列的链式存储结构称为**链队列 (LinkQueue)**，它是一个同时带**头指针**和**尾指针**的**单链表**。**头指针** (front) 指向队头结点 (或头结点)，**尾指针** (rear) 指向队尾结点 (顺序存储通常指向对尾结点的下一结点)。

队列的链式存储结构

```
typedef struct LinkNode{
    QElemType data;
    struct LinkNode *next;
} LinkNode;
typedef struct LinkQueue {
    LinkNode front;           // 队头指针
    LinkNode rear;           // 队尾指针
} LinkQueue;
```



不带头结点的链队列



带头结点的链队列

链式队列

链式队列的基本操作

初始化一个新的链式队列

```
Status InitQueue (LinkQueue &Q) {  
    Q.front = Q.rear = new LinkNode; // 创建一个新结点  
    Q.front->next = NULL;           // 将新结点的next置空  
    return OK;  
}
```

判断链队列是否为空

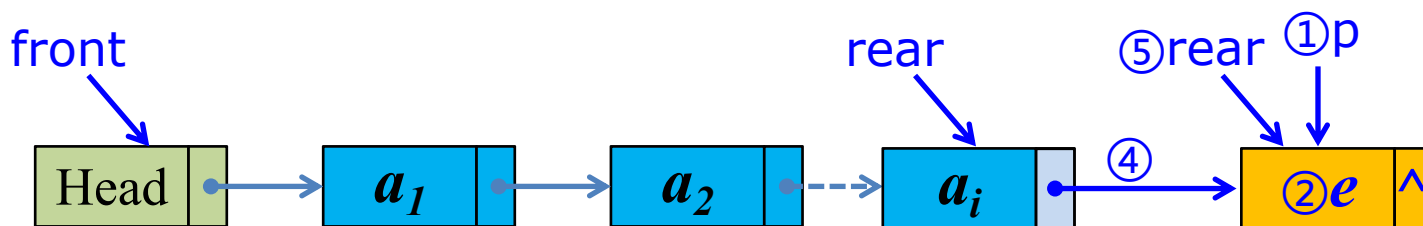
```
bool QueueEmpty(LinkQueue Q)  
    if (Q.front == Q.rear) return true;  
    else return false;  
}
```

取链队列的队头元素

```
QElementType GetHead(LinkQueue Q) {  
    if (Q.front != Q.rear)                // 队列非空  
        return Q.front->next->data;        // 返回队头元素的值，队头指针不变  
}
```

链式队列

链式队列的入队



- ① 创建一个新结点，并用 p 指向
- ② 将新结点的数据域置为 e
- ③ 将新结点的next域置空
- ④ 将原来尾结点的next域指向新结点
- ⑤ 尾指针指向新结点

入队：在队尾插入一个新的元素

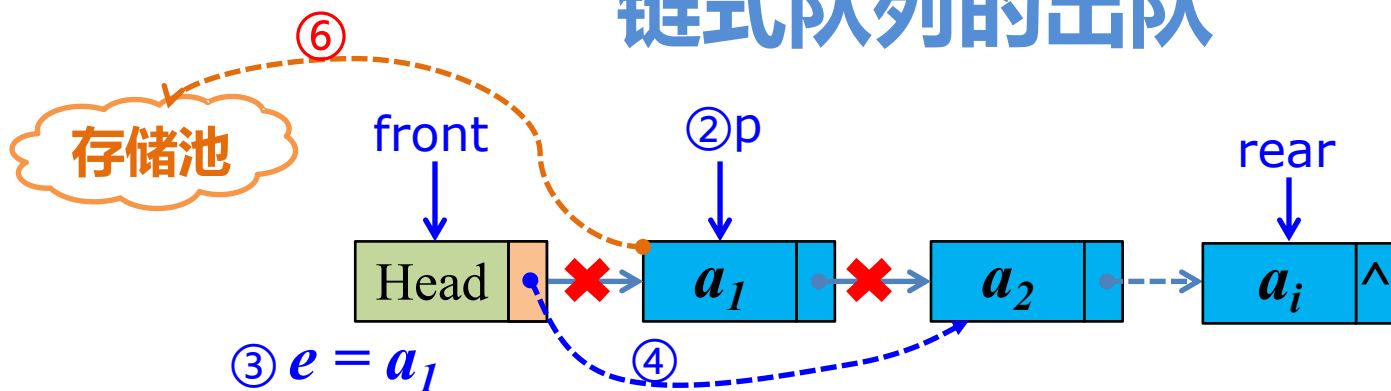
```

Status EnQueue(LinkQueue &Q, QElemType e) {
    p = new LinkNode;
    p->data = e;
    p->next = NULL;
    Q.rear->next = p;
    Q.rear = p;
    return ture;
}

```

链式队列

链式队列的出队



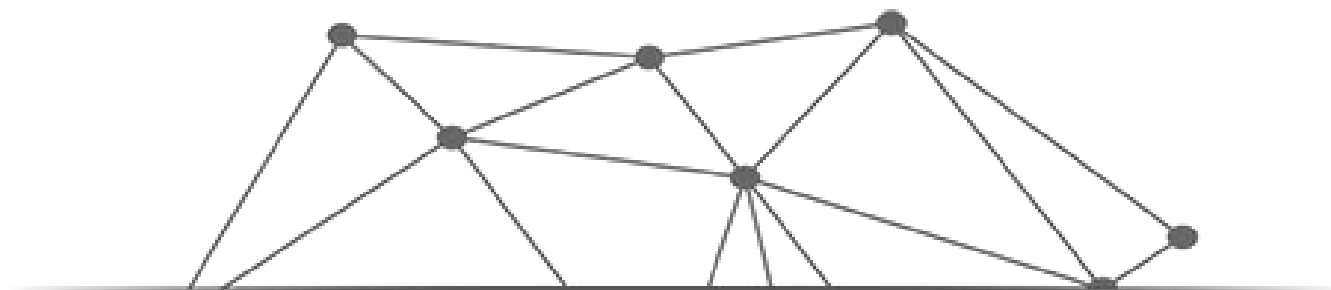
- ① 判断队列是否为空，若空则返回Error
- ② 将工作指针p指向队头元素
- ③ 暂时保存队头元素的值，以释放空间
- ④ 修改头结点指针，指向下一结点
- ⑤ 判断出队元素是否是最后一个元素，若是最后一个则将队尾指向队头
- ⑥ 释放原队头元素的空间

入队：在队尾插入一个新的元素

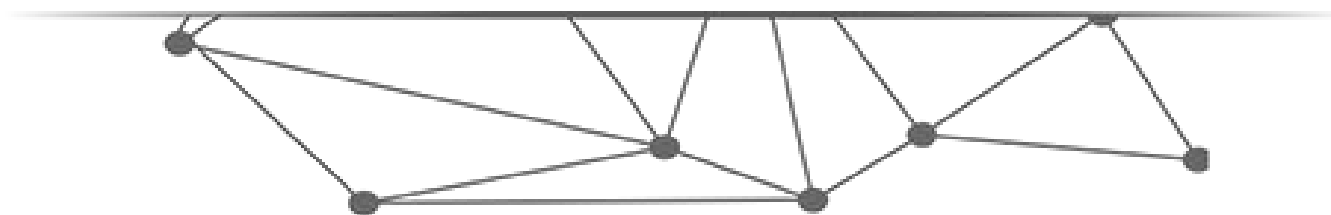
```

Status DeQueue(LinkQueue &Q, QElemType e) {
    if (Q.front == Q.rear) return ERROR;
    p = Q.front->next;
    e = p->data;
    Q.front->next = p->next;
    if (Q.rear == p)
        Q.rear = Q.front;
    delete p;
    return OK;
}

```



课堂互动 8.3



第09讲 队列

小 结

- 队列是限定仅在一端进行插入（队尾），在另一端进行删除（队头）的线性表。
- 队列具有先进先出的特点
- 循环队列可以解决标准队列假溢出问题，它通过对MaxSize求模实现队头队尾指针的连接
- 队列和栈都是都是受限制的线性表，数据元素间具有1对1的关系
- 顺序存储的栈和队列都需要预先分配存储空间，可能会出现空间闲置或栈满溢出的现象，且数据元素无法自由扩充
- 链式存储的栈和队列采用动态分配内存空间，不会出现空间闲置或栈满溢出的现象，且数据元素可自由扩充

读万卷书 行万里路 只为最好的修炼



QQ: 14777591 (宇宙骑士)

Email: ouxinyu@alumni.hust.edu.cn

Website: <http://ouxinyu.cn>

Tel: 18687840023

地址: 安宁校区 诚远楼201

南院 智能应用研究院A306-2