

队列的基本操作实现



顺序存储



链式存储

基于线性表基本操作



直接操作数据实现

Insert(Q,n+1,elem);
Delete(Q,1,&elem);

Q.data[rear]=elem;++rear;//插入 *elem=Q.data[front];++front;//删除



练习题——队列的编程实现

采用线性表的基本操作为基础,实现队列的功能。其中入队操作,采用线性表的基本操作的插入函数,插入位置每次都在尾部;出队操作,先采用线性表的定位查找,将第1个位置的元素找到,然后采用线性表的删除操作,删除第1个位置的元素。



练习题——队列的编程实现

- 1. 采用线性表的基本操作为基础,实现队列的功能。
- 2. 自己定义并实现队列的操作,而不用借助线性表的基本操作。

顺序存储: 出队移动大量数据

链式存储: 入队定位时间较长



• 类型定义

```
#define MAXQUEUE 10

typedef struct queue {
    int front,rear; /* 对头和队尾指针,指示对头和队尾数据元素的位置 */
    QueueEntry entry[MAXQUEUE]; /*数据元素存储空间 */
} Queue,*QueuePtr; /*定义为新的数据类型*/
```

问题:初始队列为空,front和rear的值是多少?



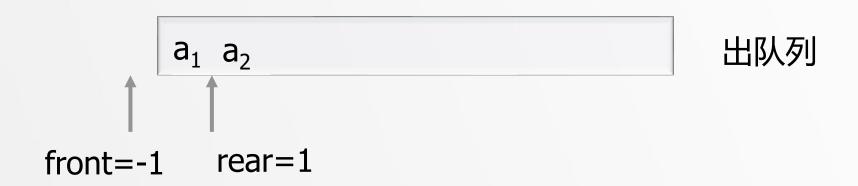
- 实际上,初始font=rear=0或者front=rear=-1都是可以的。
- 如果front=rear=0,表示front指向第一个元素, rear指向最后一个元素;
- Front=rear=-1,表示front指向第一个元素前面, rear指向最后一个元素。

约定: 队头指针指向队头元素前面一个位置, 队尾指针指向队尾元素位置。

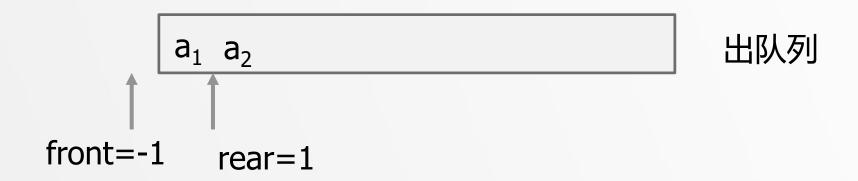




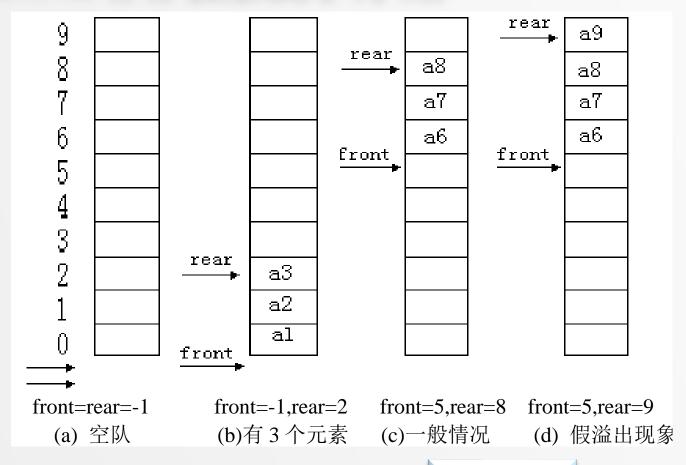










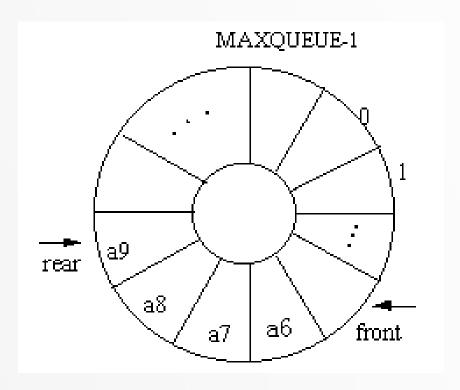


约定: 队头指针指向队头 元素前面一个位置, 队尾 指针指向队尾元素位置



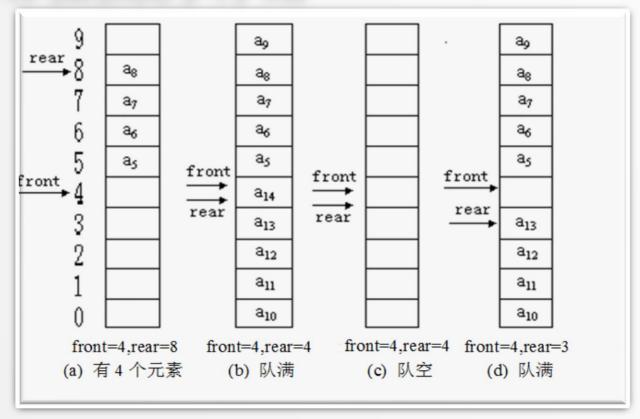


- 如何解决"假溢出"问题?
 - 视为"循环顺序队列"



2循环队列示意图

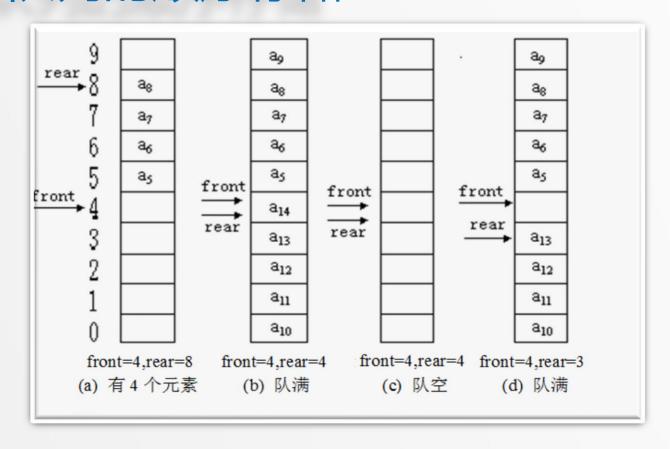




• 实现方法

- front=(front+1)% MAXQUEUE;
- rear=(rear+1)% MAXQUEUE;

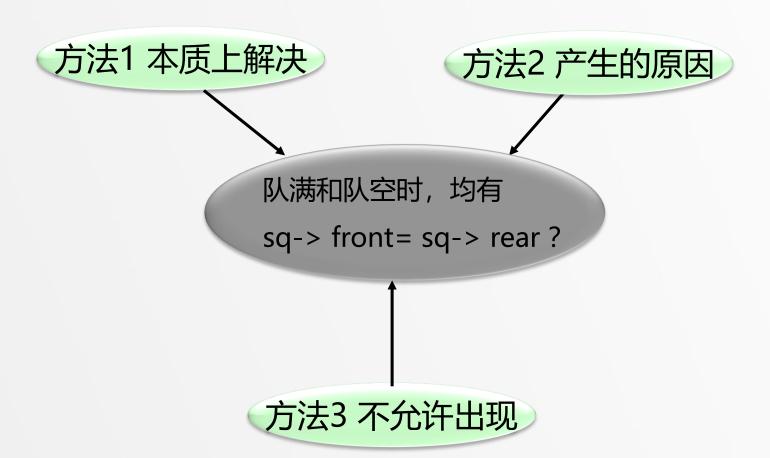




- 存在问题?
 - 如何判空和判满?



循环队列





循环顺序队列—如何判断空还是满

方法一:用一个计数变量来记载队列中的元素个数。

- 初始化队列时c=0;
- 当入队时, 计数变量 + 1 (c++)
- 当出队时, 计数变量 1 (c--)
- 当计数变量 = maxqsize时,队满
- 当计数变量 = 0时, 队空



循环队列

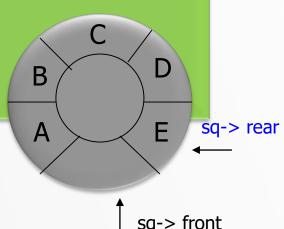
方法二: 设一个标志位用来区别队列是空还是满。

- 初始化队列时: sq-> front= sq-> rear, 标志位为false
- 入队后, 使sq-> front= sq-> rear, 则置标志位为true
- 出队后,将标志位置为false
- 当sq-> front= sq-> rear, 且标志位为true时, **队满。**
- 当sq-> front= sq-> rear, 但标志位为false时, **队空**。
- 其他为非空非满。



循环队列

- 方法三: 牺牲一个元素空间, 来区别队空或队满。
- 入队前,先判sq-> rear+1是否等于sq-> front,若是则为队 满。
- 而当sq-> front==sq-> rear时,为队空。
- 前例: 当E入队后, 就认为队已满, 而当F再要入队时,就拒绝入队。





• 三种方案优先选择哪一种?