

# 数据结构与算法

## 第3章 栈与队列

主讲：赵海燕

北京大学信息科学技术学院  
“数据结构与算法” 教学组

国家精品课 “数据结构与算法”

<http://www.jpk.pku.edu.cn/pkujpk/course/sjjg/>

张铭，王腾蛟，赵海燕  
高等教育出版社，2008. 6, “十一五” 国家级规划教材

# 操作受限的线性表

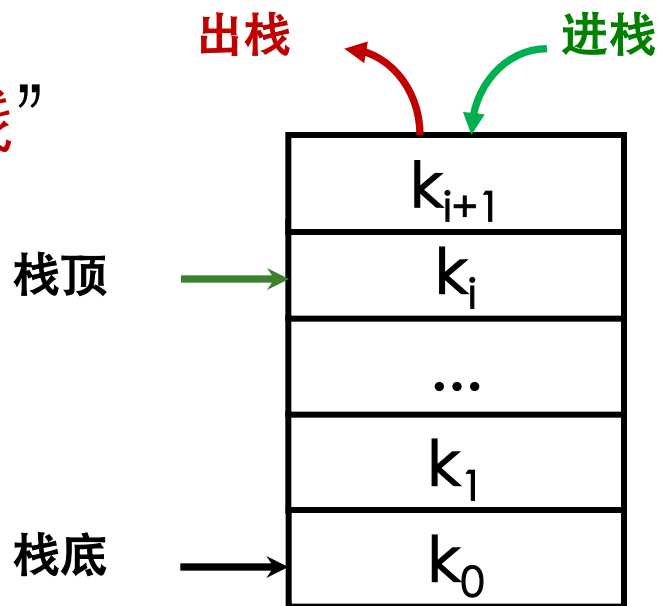
- 栈 (Stack)
  - 运算只在表的一端进行
- 队列 (Queue)
  - 运算只在表的两端进行

# 栈

- 后进先出 (LastInFirstOut)
  - 一种限制访问端口的线性表
  - 栈存储和删除元素的顺序与元素插入顺序相反
  - 也称为“下推表”
- 栈的主要元素
  - **栈顶** (top) 元素：栈的唯一可访问元素
    - ◆ 元素插入栈称为“入栈”或“压栈” (push)
    - ◆ 删除元素称为“出栈”或“弹出” (pop)
  - 栈底：另一端

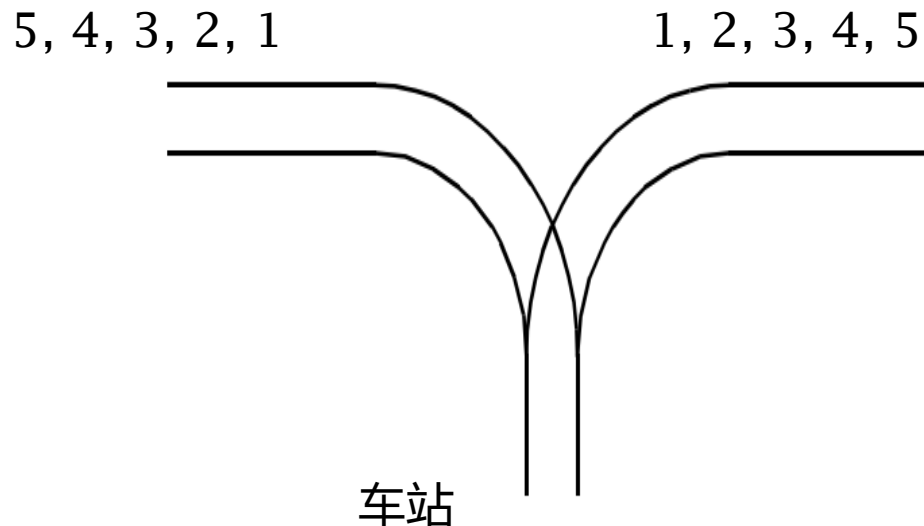
# 栈的图示

- 每次取出（并被删除）的总是刚压进的元素，而最先压入的元素则被放在栈的底部
- 当栈中没有元素时称为“空栈”
- 应用
  - 表达式求值
  - 消除递归
  - 深度优先搜索



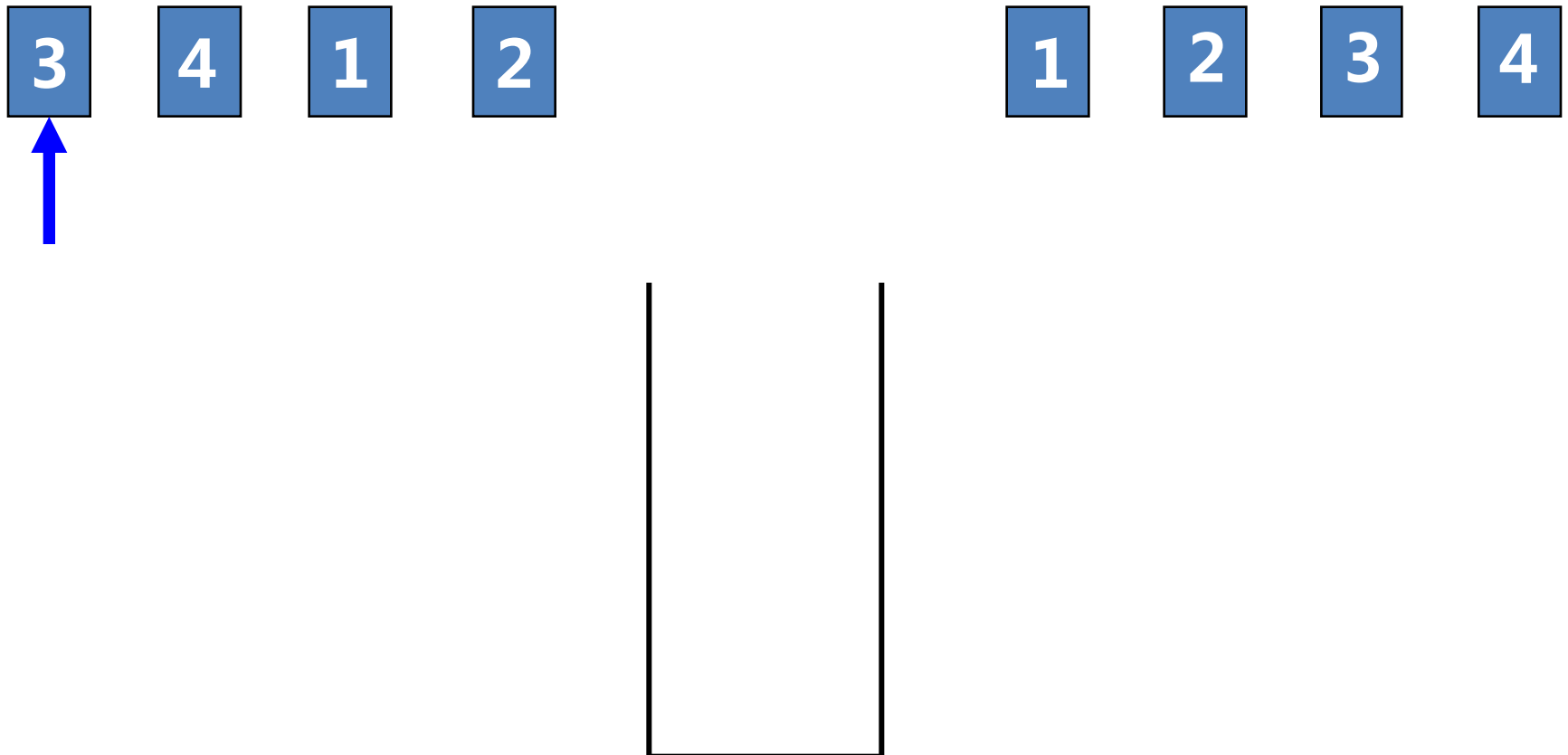
# 示例：火车进出栈问题

- 判断火车的出栈顺序是否合法
  - <http://poj.org/problem?id=1363>
- 编号为1, 2, ...,  $n$ 的  $n$  辆火车依次进站，给定一个  $n$  的排列，判断是否为合法的出站顺序？



# 示例：火车进出栈问题

- 利用 合法的重构 发现 冲突



# 思考

- 若入栈的顺序为1, 2, 3, 4 的话, 则出栈的顺序可以有哪些?
- 从初始输入序列1, 2, ..., n, 希望利用一个栈得到输出序列 $p_1, p_2, \dots, p_n$  (1, 2, ..., n的一种排列)。若存在下标 $i, j, k$ , 满足 $i < j < k$  同时  $p_j < p_k < p_i$ , 则输出序列是否合法?

# 栈的抽象数据类型

```
template <class T>
class Stack {
public:                                // 栈的运算集
    void clear();                    // 变为空栈
    bool push(const T item);         // item入栈, 成功返回真, 否则假
    bool pop(T& item);               // 返回栈顶内容并弹出, 成功返回真

    bool top(T& item);               // 返回栈顶但不弹出, 成功返回真, 否则假
    bool isEmpty();                  // 若栈已空返回真
    bool isFull();                   // 若栈已满返回真
};
```



# 栈的实现方式

## ■ 顺序栈 (Array-based Stack)

- 采用向量实现，本质上顺序表的简化版
  - ◆ 栈的大小
- 关键：确定哪一端作为栈顶
- 上溢/下溢问题

## ■ 链式栈 (Linked Stack)

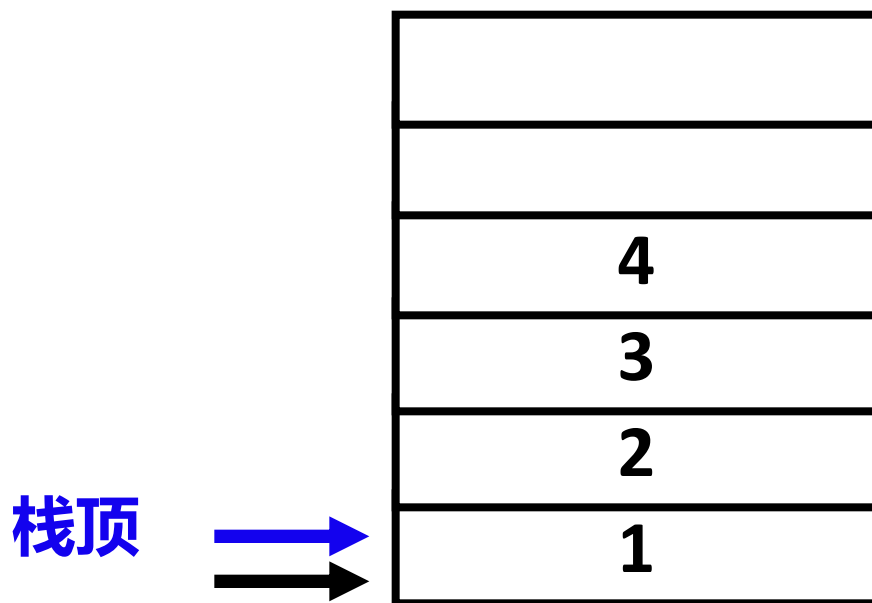
- 采用单链表方式存储，指针的方向是从栈顶向下链接

# 顺序栈的类定义

```
template <class T> class arrStack : public Stack <T> {  
private:                                // 栈的顺序存储  
    int mSize;                          // 栈中最多可存放的元素个数  
    int top;                            // 栈顶位置，应小于mSize  
    T *st;                             // 存放栈元素的数组  
public:                                // 栈的运算的顺序实现  
    arrStack(int size) {                // 创建一个给定长度的顺序栈实例  
        mSize = size; top = -1; st = new T[mSize];  
    }  
    arrStack() {                        // 创建一个顺序栈的实例  
        top = -1;  
    }  
    ~arrStack() { delete [] st; }  
    void clear() { top = -1; }          // 清空栈  
}
```

# 顺序栈示例

- 按压入先后次序，最后压入的元素编号为4，然后依次为3，2，1



# 顺序栈的溢出

- 上溢 (Overflow)

- 栈中已有maxsize个元素时，再做进栈运算时产生的现象

- 下溢 (Underflow)

- 对空栈进行出栈运算时所产生的现象

# 压栈操作

```
bool arrStack<T>::push(const T item) {  
    if (top == mSize-1) { // 栈已满  
        cout << "栈满溢出" << endl;  
        return false;  
    } else { // 新元素入栈并修改栈顶指针  
        st[++top] = item;  
        return true;  
    }  
}
```

# 出栈操作

```
bool arrStack<T>::pop(T & item) {           // 出栈
    if (top == -1) {                          // 栈为空
        cout << "栈为空，不能执行出栈操作" << endl;
        return false;
    } else {
        item = st[top--];                    // 返回栈顶，并缩减1
        return true;
    }
}
```

# 读栈操作

```
bool arrStack<T>::top(T & item) {  
    // 返回栈顶内容，但不弹出  
    if (top == -1) {           // 栈空  
        cout << " 栈为空，不能读取栈顶元素" << endl;  
        return false;  
    }  
    else {  
        item = st[top];  
        return true;  
    }  
}
```

# 其他操作

- 清空栈

```
void arrStack<T>::clear() {  
    top = -1;  
}
```

- 判断栈满与否

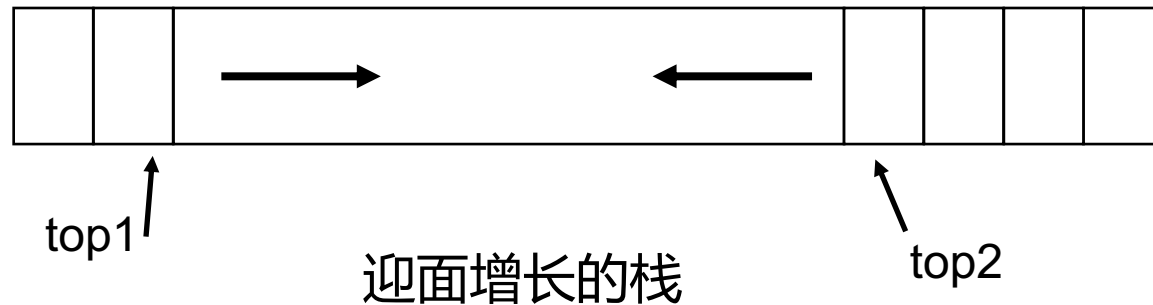
```
bool arrStack<T>::isFull() {  
    return (top == maxsize-1); // 栈满时返回非零值 (真值true)  
}
```



# 栈的变种

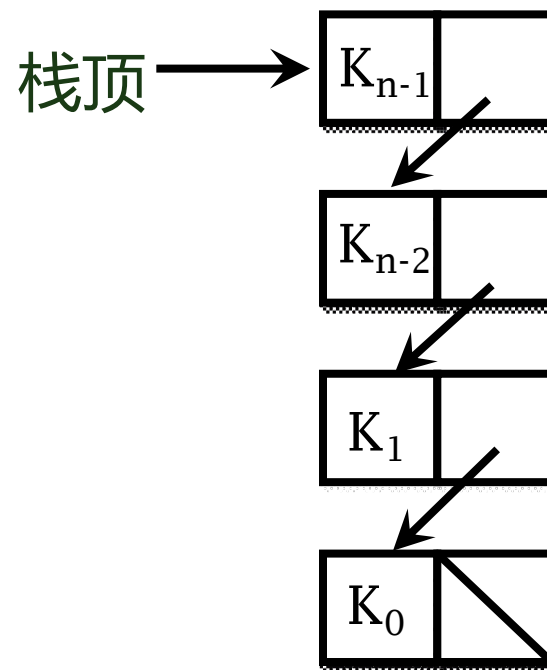
## ■ 两个独立的栈

- ❑ 底部相连：双栈
- ❑ 迎面增长
- ❑ 哪一种更好些？



# 链式栈

- 采用单链表
- 指针的方向从栈顶向下链接



# 链式栈的创建

```
template <class T> class lnkStack : public Stack <T> {  
private:                                     // 栈的链式存储  
    Link<T>* top;                           // 指向栈顶的指针  
    int size;                               // 存放元素的个数  
public:                                     // 栈运算的链式实现  
    lnkStack(int defSize) {                 // 构造函数  
        top = NULL; size = 0;  
    }  
    ~lnkStack() {                           // 析构函数  
        clear();  
    }  
}
```

# 压栈操作

// 入栈操作的链式实现

```
bool InksStack<T>::push(const T item) {  
    Link<T>* tmp = new Link<T>(item, top);  
    top = tmp;  
    size++;  
    return true;  
}
```

```
Link(const T info, Link* nextValue) {  
    // 具有两个参数的Link构造函数  
    data = info;  
    next = nextValue;  
}
```

# 出栈操作

// 出栈操作的链式实现

```
bool InkStack<T>::pop(T& item) {  
    Link <T> *tmp;  
    if (size == 0) {  
        cout << "栈为空，不能执行出栈操作" << endl;  
        return false;  
    }  
    item = top->data;  
    tmp = top->next;  
    delete top;  
    top = tmp;  
    size--;  
    return true;  
}
```

# 顺序栈 PK 链式栈

## ■ 时间效率

- ❑ 入栈/出栈操作均只需 **常数时间**
- ❑ 顺序栈和链式栈在时间效率上难分伯仲

## ■ 空间效率

- ❑ 顺序栈须事先确定一个 **固定长度**
- ❑ 链式栈的长度可变，但 **增加结构性开销**

# 顺序栈 PK 链式栈

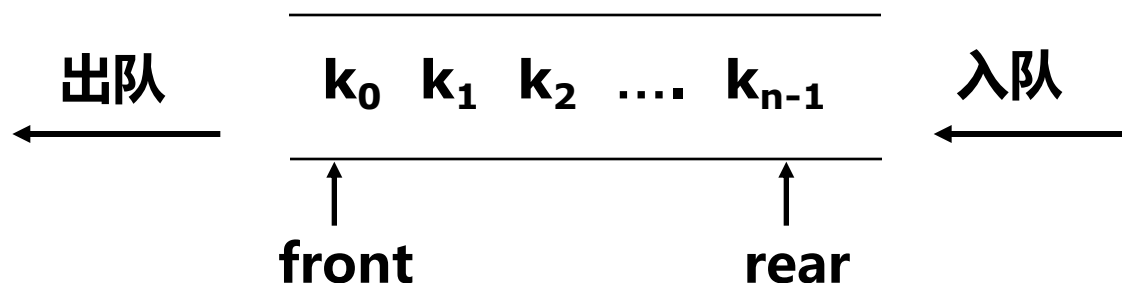
- 实际应用中，顺序栈 更广泛些
  - 存储开销低
  - 易于根据栈顶位置进行相对位移，快速定位并读取栈的内部元素
    - ◆ 顺序栈 读取内部元素 的时间为 $O(1)$ ，而链式栈则需要沿指针链游走，读取第  $k$  个元素需要时间为 $O(k)$
    - ◆ 一般来说，栈不允许“读取内部元素”，只能在栈顶操作

# 栈的应用

- 栈的特点： 后进先出
  - 体现了元素间的透明性
- 常用来处理具有递归结构的数据
  - 深度优先搜索
  - 数制转换
  - 表达式求值
  - 行编辑处理
  - 子程序 / 函数调用的管理
  - 消除递归



# 队列



## ■ 先进先出 (FirstInFirstOut)

- 按照到达的顺序来释放元素
- 限制访问点的线性表
  - ◆ 所有的插入在表的一端进行，所有的删除都在表的另一端进行
  - ◆ 特例：空队列

## ■ 主要元素

- 队头 (front) : 允许删除的一端
- 队尾 (rear) : 允许插入的一端

# 队列的主要操作

- 入队 (enqueue) (插入)
- 出队 (dequeue) (删除)
- 取队首 (getFront)
- 判断队列是否为空 (isEmpty)

# 队列的抽象数据类型

```
template <class T> class Queue {  
public:                                // 队列的运算集  
    void clear();                     // 变为空队列  
    bool enqueue(const T item);  
        // 将item插入队尾，成功则返回真，否则返回假  
    bool dequeue(T & item);  
        // 返回队头元素并将其从队列中删除，成功则返回真  
    bool getFront(T & item)  
        // 返回队头元素，但不删除，成功则返回真  
    bool isEmpty();                  // 返回真，若队列已空  
    bool isFull();                   // 返回真，若队列已满  
};
```

# 队列的实现方式

- 顺序队列

- 关键： 如何防止 假溢出

- 链式队列

- 用单链表方式存储，队列中每个元素对于链表中的一个结点

# 队列的溢出

## ■ 上溢

- 当队列**满**时，**入队**操作所出现的现象

## ■ 下溢

- 当队列**空**时，**出队**操作所出现的现象

## ■ 假溢出

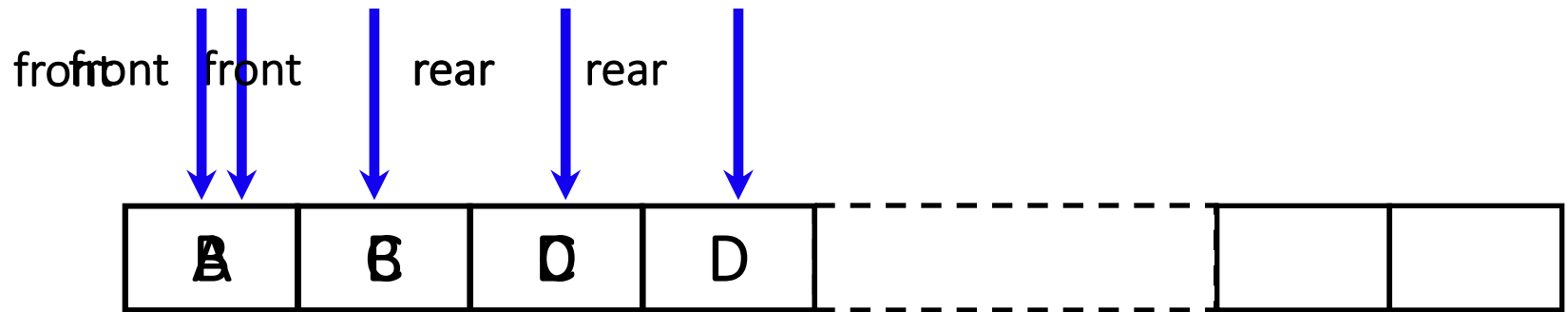
- 顺序队列可能出现的一种现象：当队尾指针达到最大值（ $\text{rear} = \text{MAXNUM}$ ）时，再作**入队**运算就会产生溢出，但可能此时队列前端尚有可用的位置

# 顺序队列

- 使用顺序表来实现队列
- 用数组存储队列元素，并用两个变量分别指向队列的队头（前端）和队尾（尾端）
  - front
  - rear

# 顺序队列的维护

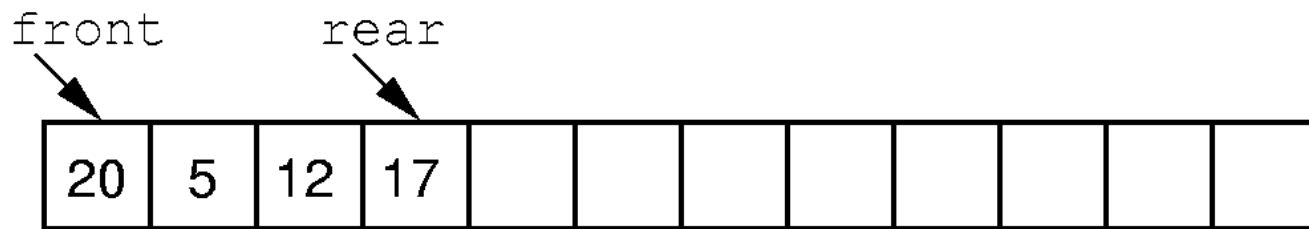
## ■ rear实指



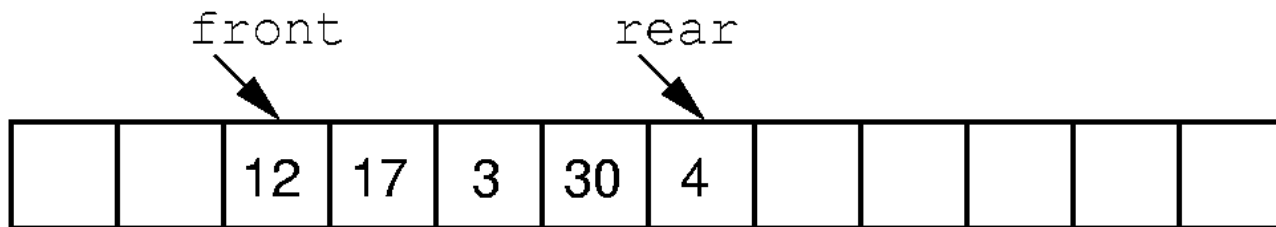
删除

# 顺序队列的维护

- front和rear都实指



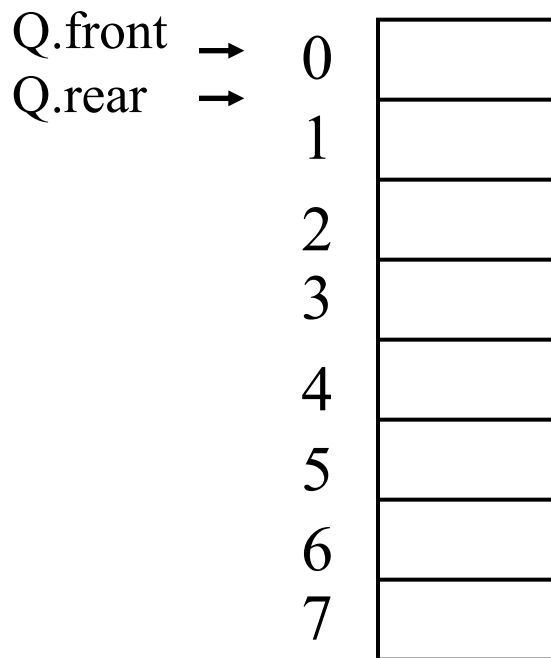
(a)



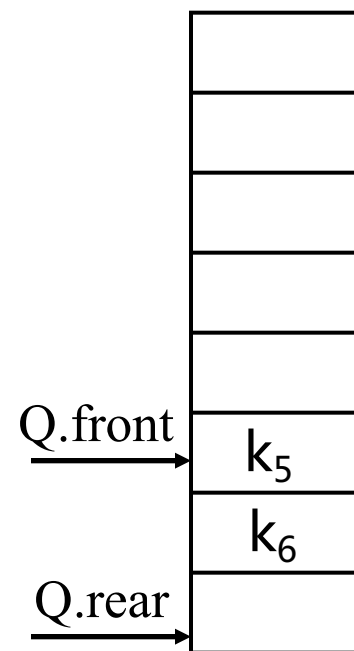
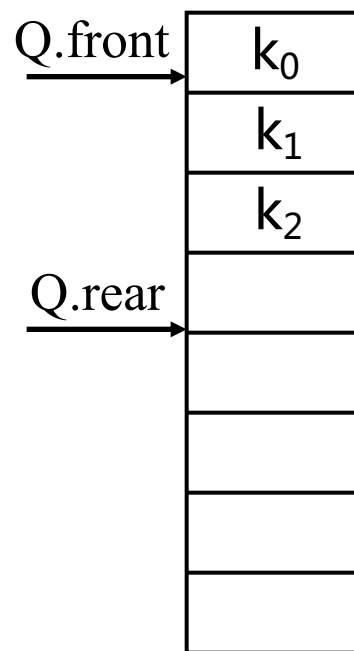
(b)



# 队列示意：普通

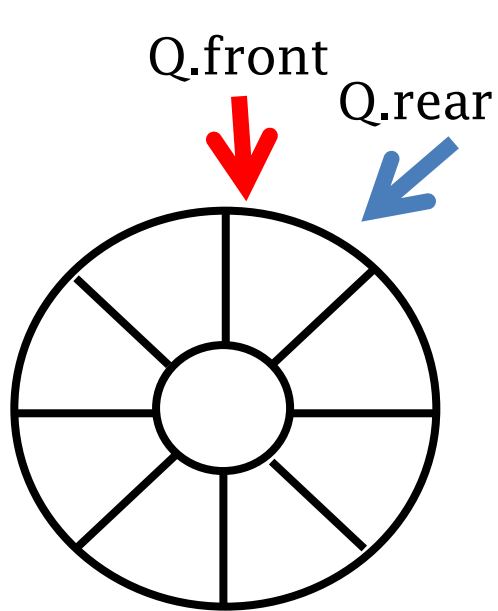


队列空

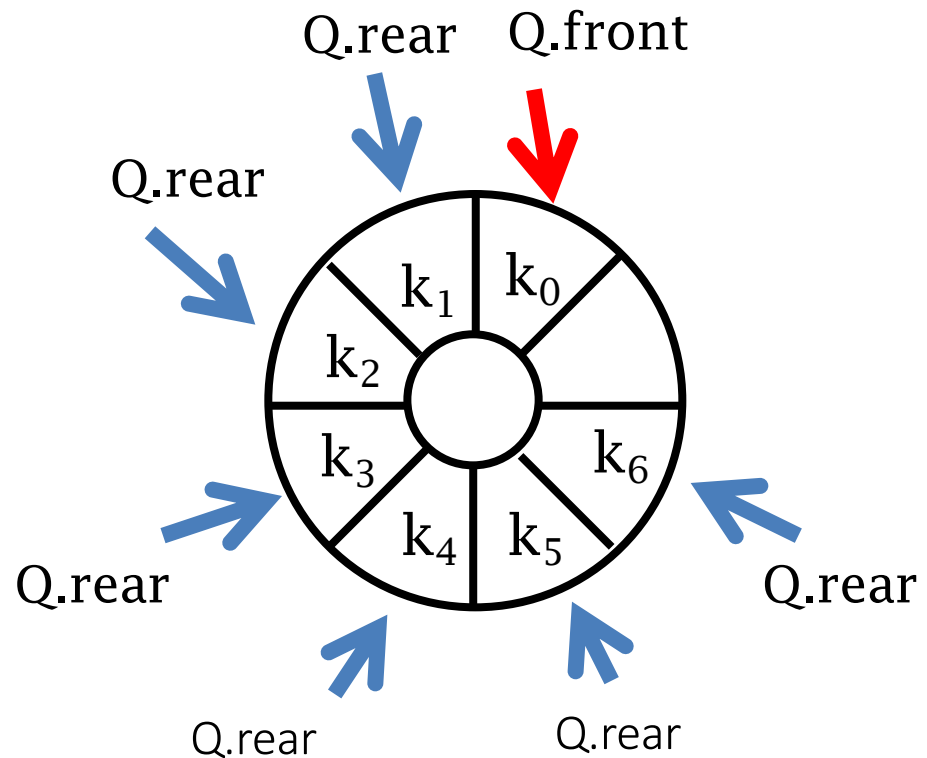


再进队一个元素如何?

# 队列示意：环形



空队列



**队列空：**

$Q.rear == Q.front$

**队列满：**

$(Q.rear+1) \bmod M == Q.front$

# 思考

1. 只是用 `front`, `rear` 两个变量，长度为 `mSize = n` 的队列，可以容纳的**最大**元素个数为多少？请给出详细的推导过程。
2. 如果不愿意浪费队列的存储单元，还可以采用什么方法？
3. 采用实指和虚指方法实现队尾指针(`rear`指向队尾元素后一个元素，和实指相比后移一位)，在具体实现上有何异同？哪一种更好？

# 顺序队列的类定义

```
class arrQueue: public Queue<T> {  
private:  
    int mSize;           // 存放队列的数组的大小  
    int front;           // 表示队头所在位置的下标  
    int rear;            // 表示队尾所在位置的下标  
    T * qu;              // 存放类型为T的队列元素的数组  
public:                  // 队列的运算集  
    arrQueue(int size);  // 创建队列的实例  
    ~arrQueue();         // 消除该实例，并释放其空间  
}
```

# 顺序队列的实现

```
template <class Elem> class Aqueue : public Queue<Elem> {
private:
    int size;                // 队列的最大容量
    int front;               // 队首元素指针
    int rear;                // 队尾元素指针
    Elem *listArray;         // 存储元素的数组
public:
    AQueue(int sz = DefaultListSize) { // 存储数组留一个空位
        size = sz+1;                // size数组长, sz队列最大长度
        rear = 0; front = 1; // 也可以rear=-1; front=0
        listArray = new Elem[size];
    }
    ~AQueue() { delete [] listArray; }
    void clear() { front = rear+1; }
```

# 顺序队列的实现

```
bool enqueue(const Elem& it) {  
    if (((rear+2) % size) == front) return false;  
        // 还剩一个空位时报告溢出  
    rear = (rear+1) % size;           // 实指, 需先移动到下一空位  
    listArray[rear] = it;  
    return true;  
}
```

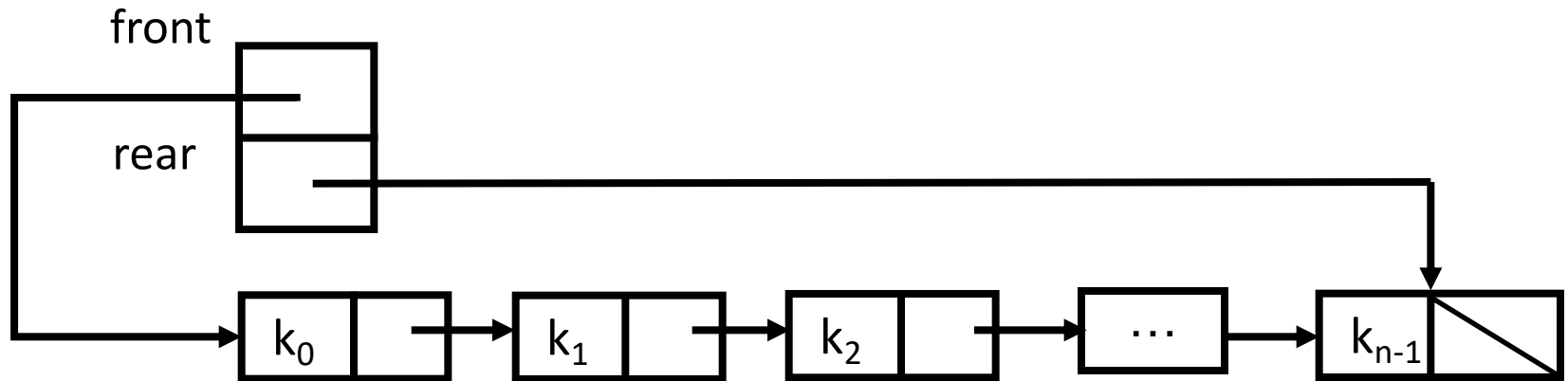
```
bool dequeue(Elem& it) {  
    if (front == rear) return false;    // 队列为空  
    it = listArray[front];              // 先出队, 再移动front下标  
    front = (front+1) % size;           // 环形增加  
    return true;  
}
```

# 顺序队列的实现

```
bool frontValue(Elem& it) const {  
    if (length() == 0)  
        return false;      // 队列为空  
    it = listArray[front]; return true;  
}  
  
int length() const {  
    return (size +(rear - front + 1)) % size;  
}
```

# 链式队列

- 单链表队列
- 链接指针的方向是从队头到队尾





# 链式队列的类定义

```
template <class T>
class InkQueue: public Queue<T> {
private:
    int size;                // 队列中当前元素的个数
    Link<T>* front;          // 表示队头的指针
    Link<T>* rear;           // 表示队尾的指针
public:
    // 队列的运算集
    InkQueue(int size);      // 创建队列的实例
    ~InkQueue();             // 消除该实例，并释放其空间
}
```

# 链式队列的入队

```
bool enqueue(const T item) {           // item入队, 插入队尾
    if (rear == NULL) {                // 空队列
        front = rear = new Link<T> (item, NULL);
    }
    else {                             // 添加新的元素
        rear->next = new Link<T> (item, NULL);
        rear = rear ->next;
    }
    size++;
    return true;
}
```

# 链式队列的出队

```
bool deQueue(T* item) {           // 返回队头元素并从队列中删除
    Link<T> *tmp;
    if (size == 0) {              // 队列为空，没有元素可出队
        cout << "队列为空" << endl;
        return false;
    }
    *item = front->data;
    tmp = front;
    front = front -> next;
    delete tmp;
    if (front == NULL)
        rear = NULL;
    size--;
    return true;
}
```

# 顺序队列 vs 链式队列

- 顺序队列
  - 固定的存储空间
- 链式队列
  - 可以满足浪涌大小无法估计的情况
- 都不允许访问队列内部元素

# 队列的应用

- 只要满足**先来先服务特性**的应用均可采用队列作为其数据组织方式或中间数据结构
- **调度或缓冲**
  - 消息缓冲器
  - 邮件缓冲器
  - 计算机的硬设备之间的通信也需要队列作为数据缓冲
  - 操作系统的资源管理
- **宽度优先搜索**

# 变种的栈或队列结构

- 双端队列

- 限制插入和删除在线性表的两端进行

- 超队列

- 一种删除受限的双端队列：删除只允许在一端进行，而插入可在两端进行

- 超栈

- 一种插入受限的双端队列，插入只限制在一端而删除允许在两端进行

# 思考

- 是否可以用栈来模拟队列？如果可以的话，需要几个栈，如何来模拟？
- 试利用非数组变量，按下述条件各设计一个相应的算法以使队列中的元素有序：
  - a) 使用两个辅助的队列；
  - b) 使用一个辅助的队列。