

队列

2019年6月25日 20:05

队列的定义：具有一定操作约束的线性表

插入和删除操作：只能在一端插入，而在另一端删除。

- 数据插入：入队列 (AddQ)
- 数据删除：出队列 (DeleteQ)
- 先来先服务 · 先进先出：FIFO

队列的抽象数据类型描述

类型名称：队列(Queue)

数据对象集：一个有0个或多个元素的有穷线性表。

操作集：长度为MaxSize的队列Q · Queue, 队列元素item · ElementType

- 1、Queue CreatQueue(int MaxSize): 生成长度为MaxSize的空队列;
- 2、int IsFullQ(Queue Q, int MaxSize): 判断队列Q是否已满;
- 3、void AddQ(Queue Q, ElementType item): 将数据元素item插入队列Q中;
- 4、int IsEmptyQ(Queue Q): 判断队列Q是否为空;
- 5、ElementType DeleteQ(Queue Q): 将队头数据元素从队列中删除并返回。

队列的顺序存储实现

队列的顺序存储结构通常由一个一维数组和一个记录队列头元素位置的变量front以及一个记录队列尾元素位置的变量rear组成。

判断为空：front==rear

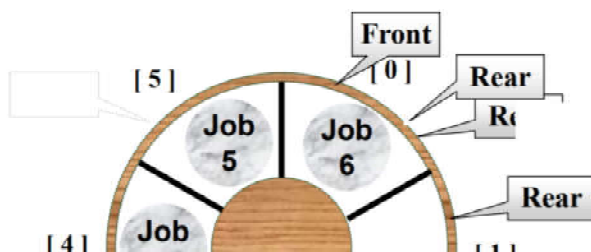
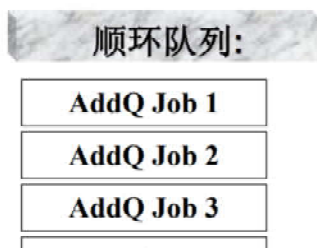
#define MaxSize <储存数据元素的最大个数>

```
struct QNode {  
    ElementType Data[MaxSize];  
    int rear;  
    int front;
```

```
};
```

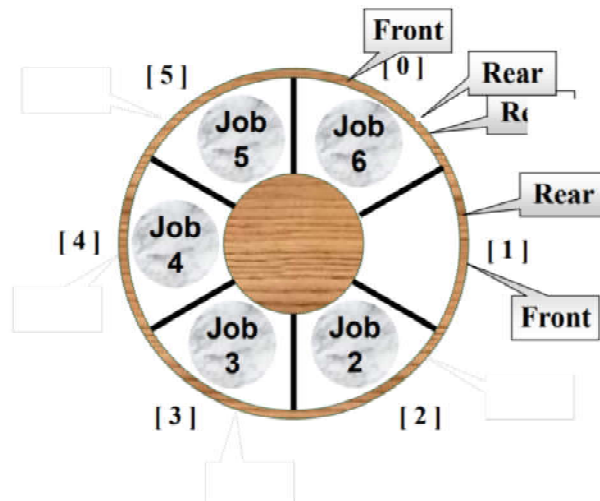
```
typedef struct QNode* Queue;
```

循环队列



顺环队列:

AddQ Job 1
AddQ Job 2
AddQ Job 3
DeleteQ Job 1
AddQ Job 4
AddQ Job 5
AddQ Job 6
AddQ Job 7



front==rear是空还是满?

为什么无法区分:

- (1) 判断空满是根据front和rear的相对关系: 有六种情况: 0、1、2、3、4、5 n
- (2) 而队列有7种情况: 0 (null)、1、2、3、4、5、6 n+1

解决方案:

- (1) 额外标记: size当前元素个数, tag当前操作 (删除0 插入1)
- (2) 仅使用n-1个数组的空间

基本操作:

- (1) 入队列 (rear向前移动: 求余 (rear+1) %size实现循环序号)

```
void AddQ(Queue PtrQ, ElementType item)
{
    if ((PtrQ->rear + 1) % MaxSize == PtrQ->front) {
        printf("队列满");
        return;
    }
    PtrQ->rear = (PtrQ->rear + 1) % MaxSize;
    PtrQ->Data[PtrQ->rear] = item;
}
```

- (2) 出队列 (front向前移动: 求余 (front+1) %size实现循环序号)

```
ElementType DeleteQ(Queue PtrQ)
{
    if (PtrQ->front == PtrQ->rear) {
        printf("队列空");
        return ERROR;
    }
    else {
        PtrQ->front = (PtrQ->front + 1) % MaxSize;
        return PtrQ->Data[PtrQ->front];
    }
}
```

队列的链式实现

队列的链式存储结构也可以用一个单链表实现。插入和删除操作 分别在链表的两头进行; 队列指

针front和rear应该分别指向链表的哪一头?

front表头 rear表尾

```
void AddQ(Queue PtrQ, ElementType item)
{
    if ((PtrQ->rear + 1) % MaxSize == PtrQ->front) {
        printf("队列满");
        return;
    }
    PtrQ->rear = (PtrQ->rear + 1) % MaxSize;
    PtrQ->Data[PtrQ->rear] = item;
}

struct Node {
    ElementType Data;
    struct Node* Next;
};

struct QNode { /* 链队列结构 */
    struct Node* rear; /* 指向队尾结点 */
    struct Node* front; /* 指向队头结点 */
};

typedef struct QNode* Queue;
Queue PtrQ;
```

不带头结点的链式队列出队操作的一个示例

```
ElementType DeleteQ(Queue PtrQ)
{
    struct Node* FrontCell;
    ElementType FrontElem;
    if (PtrQ->front == NULL) {
        printf("队列空"); return ERROR;
    }
    FrontCell = PtrQ->front;
    if (PtrQ->front == PtrQ->rear) /* 若队列只有一个元素 */
        PtrQ->front = PtrQ->rear = NULL; /* 删除后队列置为空 */
    else
        PtrQ->front = PtrQ->front->Next;
    FrontElem = FrontCell->Data;
    free(FrontCell); /* 释放被删除结点空间 */
    return FrontElem;
}
```

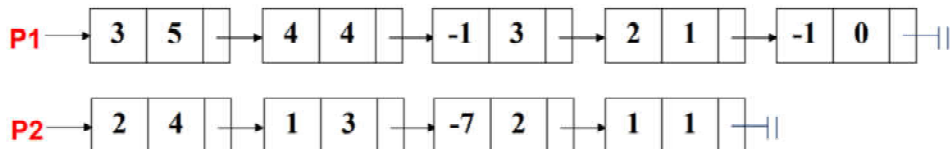
多项式加法运算

采用不带头结点的单向链表，按照指数递减的顺序排列各项

2.4 应用: 多项式加法运算

$$\begin{array}{r} P1 = 3X^5 + 4X^4 - X^3 + 2X - 1 \\ + P2 = 2X^4 + X^3 - 7X^2 + X \\ \hline P = 3X^5 + 6X^4 - 7X^2 + 3X - 1 \end{array}$$

主要思路：相同指数的项系数相加，其余部分进行拷贝。



算法思路：两个指针P1和P2分别指向这两个多项式第一个结点，不断循环：

- P1->expon == P2->expon: 系数相加，若结果不为0，则作为结果多项式对应项的系数。
同时，P1和P2都分别指向下一项；
 - P1->expon > P2->expon: 将P1的当前项存入结果多项式，并使P1指向下一项；
 - P1->expon < P2->expon: 将P2的当前项存入结果多项式，并使P2指向下一项；
- 当某一多项式处理完时，将另一个多项式的所有结点依次复制到结果多项式中去。

结构：

```
struct PolyNode {  
    int coef; // 系数  
    int expon; // 指数  
    struct PolyNode* link; // 指向下一个节点的指针  
};
```

```
typedef struct PolyNode* Polynomial;
```

```
Polynomial P1, P2;
```

实现代码：

```
Polynomial PolyAdd(Polynomial P1, Polynomial P2)
```

```
{  
    Polynomial front, rear, temp;  
    int sum;  
    rear = (Polynomial)malloc(sizeof(struct PolyNode)); // 为方便表头插入，先产生一个临时空结点作为结果多项式链表头，最后要释放  
    front = rear; /* 由front 记录结果多项式链表头结点 */  
    while (P1 && P2) /* 当两个多项式都有非零项待处理时 */  
        switch (Compare(P1->expon, P2->expon)) { // 比较p1 p2的大小  
            case 1: // p1大  
                Attach(P1->coef, P1->expon, &rear);  
                P1 = P1->link;  
                break;  
            case -1: // p2大  
                Attach(P2->coef, P2->expon, &rear);  
                P2 = P2->link;  
            case 0: // 指数相等  
                sum = P1->coef + P2->coef;  
                if (sum != 0) Attach(sum, P1->expon, &rear);  
                P1 = P1->link;  
                P2 = P2->link;  
            default: // 处理完一个多项式，将另一个多项式的剩余项复制到结果多项式中  
                while (P1) Attach(P1->coef, P1->expon, &rear); P1 = P1->link;  
                while (P2) Attach(P2->coef, P2->expon, &rear); P2 = P2->link;  
        }  
    rear->link = NULL;  
    return front;
```

```

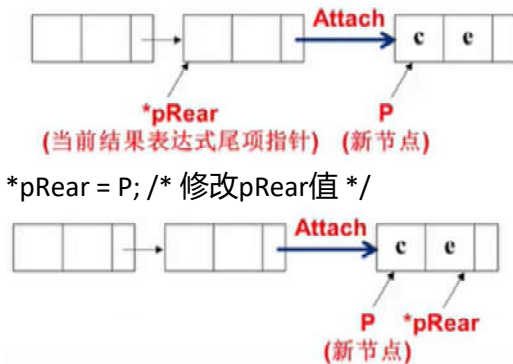
        break;
    case 0:
        sum = P1->coef + P2->coef;
        if (sum) Attach(sum, P1->expon, &rear);
        P1 = P1->link;
        P2 = P2->link;
        break;
    }
    /* 将未处理完的另一个多项式的所有节点依次复制到结果多项式中去 */
    for (; P1; P1 = P1->link) Attach(P1->coef, P1->expon, &rear);
    for (; P2; P2 = P2->link) Attach(P2->coef, P2->expon, &rear);
    rear->link = NULL;
    temp = front;
    front = front->link; /*令front指向结果多项式第一个非零项 */
    free(temp); /* 释放临时空表头结点 */
    return front;
}

```

```

void Attach(int c, int e, Polynomial* pRear)
{ /* 由于在本函数中需要改变当前结果表达式尾项指针的值, */
  /* 所以函数传递进来的是结点指针的地址, *pRear指向尾项 */
  Polynomial P;
  P = (Polynomial)malloc(sizeof(struct PolyNode)); /* 申请新结点 */
  P->coef = c; /* 对新结点赋值 */
  P->expon = e;
  P->link = NULL;
  /* 将P指向的新结点插入到当前结果表达式尾项的后面 */
  (*pRear)->link = P;

```



```

}

```