

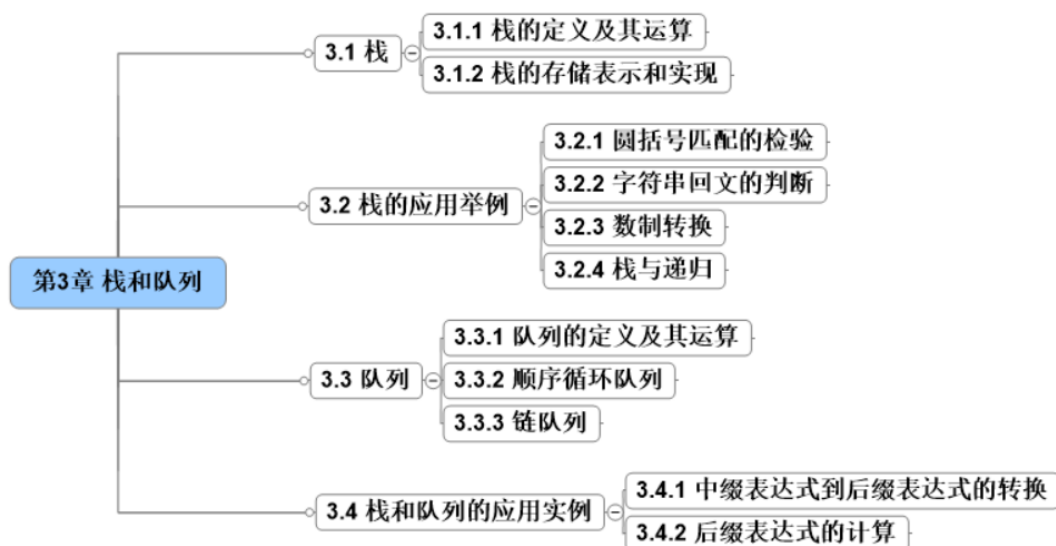
数据结构第四节课官方笔记

目录

- 一、 课件下载及重播方法
- 二、 本章/教材结构图
- 三、 本章知识点及考频总结
- 四、 配套练习题
- 五、 其余课程安排

一、课件下载及重播方法

二、教材结构图



三、本章知识点及考频总结

(一) 选择题 (共 4 道)

1. 栈 (Stack) 是限定在表的一端进行插入和删除运算的线性表，通常将插入、删除的一端称为栈顶 (top)，另一端称为栈底 (bottom)。不含元素的空表称为空栈。

根据上述栈的定义，每次删除（退栈）的总是当前栈中最后插入（进栈）的元素，而最先进栈的元素在栈底，要到最后才能删除。假设栈 $S = (a_1, a_2, \dots, a_n)$ ，若栈中元素按 a_1 ,

a_2, \dots, a_n 的次序进栈, 其中 a_1 为栈底元素, a_n 为栈顶元素, 而退栈的次序却是 a_n, a_{n-1}, \dots, a_1 。也就是说, 栈的修改是按**后进先出**的原则进行的。因此, 栈又称为**后进先出** (Last In First Out) 的线性表, 简称为 **LIFO 表**。

2. 设 S 是 SeqStack 类型的顺序栈。S.data[0] 是栈底元素, 那么栈顶 S.data[top] 是正向增长的, 即进栈时需将 S.top 加 1, 退栈时需将 S.top 减 1。因此, S.top < 0 表示空栈, **S.top == StackSize - 1 表示栈满**。当栈满时再做进栈运算必定产生空间溢出, 简称 “**上溢**”; 当栈空时再做退栈运算也将产生溢出, 简称 “**下溢**”。

3. 顺序栈基本运算的实现:

(1) 置空栈

```
void InitStack ( SeqStack * S )  
{  
    S->top = -1 ;  
}
```

(2) 判栈空

```
int StackEmpty ( SeqStack * S )  
{  
    return S->top == -1 ;  
}
```

(3) 判栈满

```
int StackFull ( SeqStack * S )  
{  
    return S->top == StackSize - 1 ;  
}
```

```
}
```

(4) 进栈 (入栈)

```
void Push ( SeqStack * S, DataType x )
```

```
{
```

```
    if ( StackFull ( S ) )
```

```
        printf ( "stack overflow" );
```

```
    else {
```

```
        S->top=S->top+1;        //栈顶指针加 1
```

```
        S->data[S->top]=x;      //将 x 入栈
```

```
    }
```

```
}
```

(5) 退栈 (出栈)

```
DataType Pop ( SeqStack *S )
```

```
{
```

```
    if ( StackEmpty ( S ) ) {
```

```
        printf ( "stack underflow" );
```

```
        exit ( 0 );            //出错退出处理
```

```
    }
```

```
    else
```

```
        return S->data [ S->top-- ];    //返回栈顶元素后栈顶指针减 1
```

```
}
```

(6) 取栈顶元素 (不改变栈顶指针)

```

DataType GetTop ( SeqStack *S )

{

    if ( StackEmpty ( S ) ) {

        printf ( "stack empty" ) ;

        exit ( 0 ) ;          //出错退出处理

    }

    else

        return S->data[S->top] ;    //返回栈顶元素

}

```

4. 栈的链式存储结构及基本操作

(1) 判栈空

```

int StackEmpty ( LinkStack top )

{

    return top==NULL ;

}

```

(2) 进栈 (入栈)

```

LinkStack Push ( LinkStack top , DataType x )

{    //将元素 x 插入栈顶

    StackNode * p ;

    p=(StackNode * ) malloc ( sizeof ( StackNode ) ) ; //申请新结点

    p->data=x ;

    p->next=top ;    //将新结点*p 插入栈顶
}

```

```

    top=p;          //使 top 指向新的栈顶

    return top;      //返回新栈顶指针
}

```

(3) 退栈 (出栈)

LinkStack Pop (LinkStack top, DataType *x)

```

{   StackNode * p=top;      //保存栈顶指针

    if ( StackEmpty ( top ) ) {

        printf ( "stack empty" );    //栈为空

        exit ( 0 );    //出错退出处理

    else {

        *x=p->data;      //保存删除结点值，并带回

        top=p->next;      //栈顶指针指向下一个结点

        free ( p );      //删除 P 指向的结点

        return top;      //并返回删除后的栈顶指针

    }

}

```

(4) 取栈顶元素

DataType GetTop (LinkStack top)

```

{

    if ( StackEmpty ( top ) ) {

        printf ( "stack empty" );    //栈为空

        exit ( 0 );    //出错退出处理

    }

}

```

```
    }  
  
    else  
  
        return top->data ;           //返回找顶结点值  
  
}
```

(二) 主观题 (共 0 道)

四、配套练习题

1、下到选项中，不宜通过栈求解的问题是（ ）。

A: 判断字符串是否是回文

B: 检验圆括号是否匹配

C: 不同数制之间进行转换

D: 图的广度优先搜索遍历

2、设栈的进栈序列为 a, b, c, d, e, 经过合理的出入栈操作后，不能得到的出栈序列是（ ）。

A: d, c, e, a, b

B: d, e, c, b, a

C: a, b, c, d, e

D: e, d, c, b, a

设栈的初始状态为空，元素 1、2、3、4、5、6 依次入栈，得到的出栈序列是 (2,4,3,6,5,1) ,则栈的容量至少是（ ）。

A: 2

B: 3

C: 4

D: 6

[参考答案]: DAB

五、其余课程安排