

第3章 栈和队列

3.1 栈

3.2 栈的应用举例

3.3 栈与递归的实现

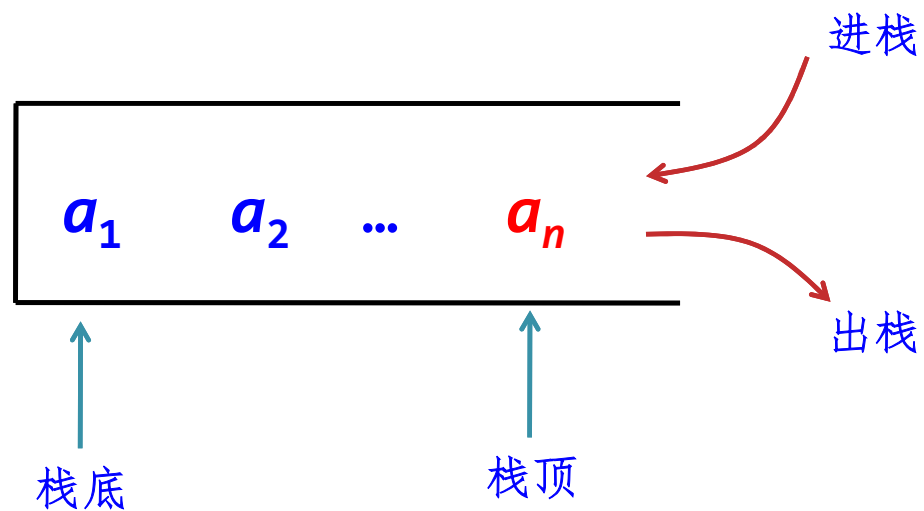
3.4 队列

3.1 栈

3.1.1 栈的基本概念

- 栈是一种特殊的线性表，其特殊性体现在元素插入和删除运算上，它的插入和删除运算仅限定在线性表的某一端进行，不能在表中间和另一端进行。
- 栈的插入操作称为进栈（入栈、Push），删除操作称为出栈（退栈、Pop）。
- 允许进行插入和删除的一端称为栈顶，另一端称为栈底。
- 处于栈顶位置的数据元素称为栈顶元素。
- 不含任何数据元素的栈称为空栈。

栈的模型示意图：



□ 栈又称为后进先出 **LIFO (Last In First Out)** 或先进后出 **FILO (First In Last Out)** 线性表。

栈的基本运算主要包括以下6种：

- 初始化栈**InitStack(S)**。建立一个空栈S。
- 销毁栈**DestroyStack(S)**。释放栈S占用的内存空间。
- 进栈**Push(S, x)**。将元素x插入栈S中，使x成为栈S的栈顶元素。
- 出栈**Pop(S, x)**。当栈S不空时，将栈顶元素赋给x，并从栈中删除当前栈顶。
- 取栈顶元素**GetTop(S)**。若栈S不空，取栈顶元素x并返回1；否则返回0。
- 判断栈空**StackEmpty(S)**。判断栈S是否为空栈。

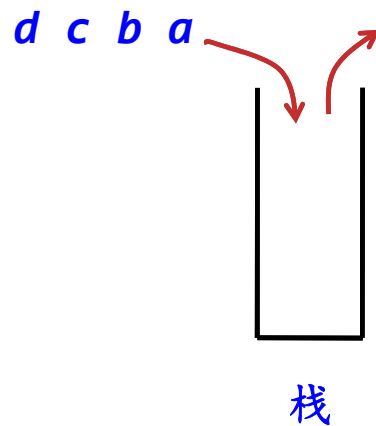
【示例-1】 设一个栈的输入序列为a、b、c、d，借助一个栈所得到的输出序列不可能是（ ）。

A. a、b、c、d

B. b、d、c、a

C. a、c、d、b

D. d、a、b、c



选择的答案是：D

【示例-2】已知一个栈的进栈序列是1, 2, 3, ..., n, 其出栈序列是 p_1, p_2, \dots, p_n , 若 $p_1=n$, 则 p_i 的值为 ()。

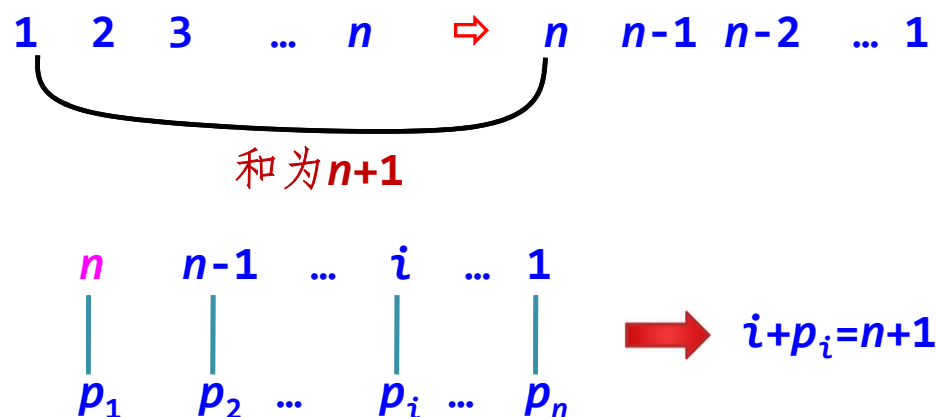
A. i

B. $n-i$

C. $n-i+1$

D. 不确定

解: $p_1=n$, 只有唯一的出栈序列



选择的答案是: C

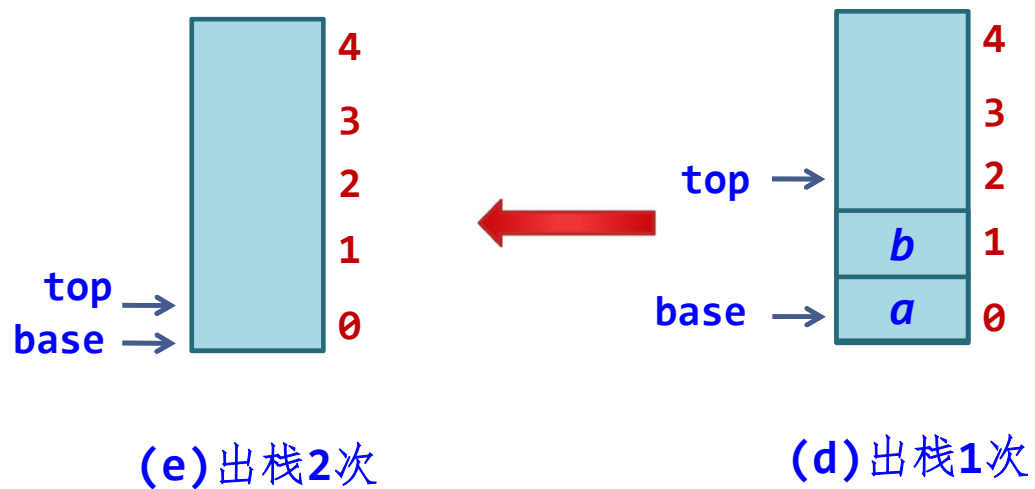
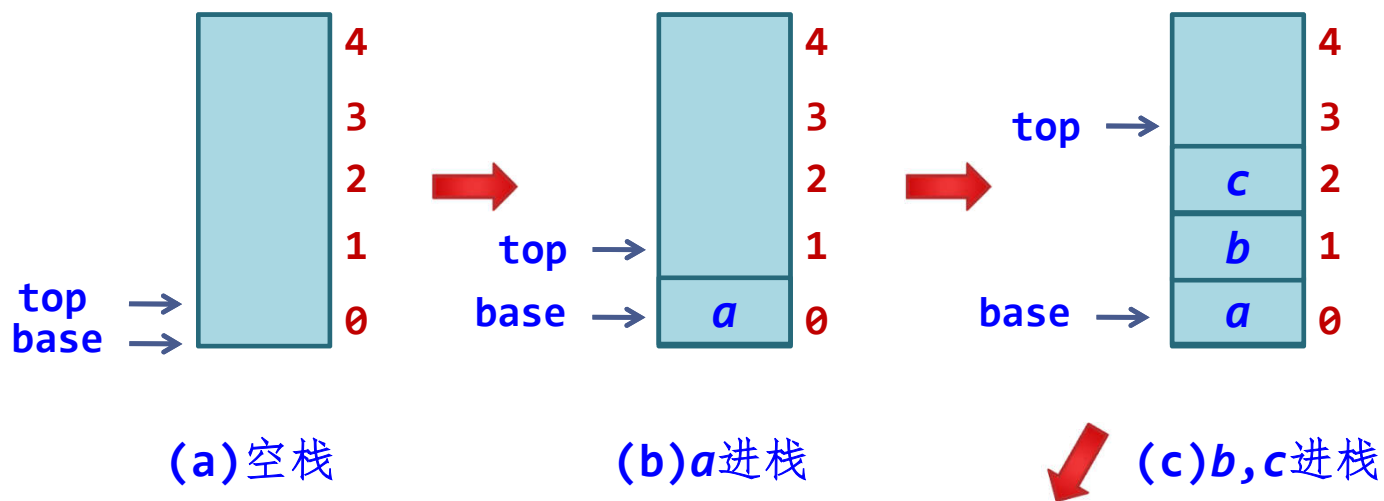
3.1.2 栈的顺序存储结构

- 栈的顺序存储结构称为顺序栈。
- 顺序栈通常由一个一维数组data和一个记录栈顶元素位置的变量top组成。
- 习惯上将栈底放在数组下标小的那端，栈顶元素由栈顶指针top所指向。

◆ 顺序栈类型声明如下：

```
// -----栈的顺序存储结构表示-----  
#define STACK_INIT_SIZE 100 // 存储空间初始分配量  
#define STACK_INCREMENT 10 // 存储空间分配增量  
typedef char ElemType;  
typedef struct {  
    ElemType *base; // 栈底指针  
    ElemType *top; // 栈顶指针  
    int stacksize; // 栈空间大小  
} SqStack;
```


- 用**base**表示栈底指针，栈底固定不变的；栈顶则随着进栈和退栈操作而变化。
- 用**top**指示当前栈顶位置。
- 用**top==base**作为栈空的标记，每次**top**指向栈顶数组中的下一个存储位置。



顺序栈的几种状态

□ 对于顺序栈S，可通过动态申请得到其存储空间，它有4个要素：

✓ 栈空条件： $S.top == S.base$

✓ 栈满条件： $S.top - S.base \geq S.stacksize$

✓ 元素 e 进栈操作： $*(S.top)++ = e$

✓ 出栈元素 e 操作： $e = *--S.top$

顺序栈的基本算法设计

(1) 初始化栈算法

主要操作：通过动态申请所需的存储空间，并且初始化相关的参数。

```
void InitStack(SqStack &S)
{
    // 构造一个空栈S
    if(!(S.base = (ElemType *)malloc(STACK_INIT_SIZE
                                      * sizeof(ElemType))))
        exit(OVERFLOW);    // 存储分配失败
    S.top = S.base;
    S.stacksize = STACK_INIT_SIZE;
}
```

(2) 销毁栈算法

由于顺序栈的内存空间是由动态申请的，在不再需要时应该主动释放空间。

```
void DestroyStack(SqStack &S)
{
    // 销毁栈S，S不再存在
    free(S.base);
    S.base = NULL;
    S.top = NULL;
    S.stacksize = 0;
}
```

(3) 进栈算法

主要操作：判断是否存在“溢出”。

```
void Push(SqStack &S, ElemType e)
{
    if(S.top - S.base >= S.stacksize) { // 栈满，追加存储空间
        S.base = (ElemType *)realloc(S.base, (S.stacksize
            + STACK_INCREMENT) * sizeof(ElemType));
        if(!S.base)
            exit(OVERFLOW);           // 存储分配失败
        S.top = S.base + S.stacksize;
        S.stacksize += STACK_INCREMENT;
    }
    *(S.top)++ = e;
}
```

(4) 出栈运算算法

主要操作：判断是否为空栈。

```
Status Pop(SqStack &S, ElemType &e)
{
    // 若栈不空，则删除S的栈顶元素，用e返回其值，并返回OK;
    // 否则返回ERROR
    if(S.top == S.base)
        return ERROR;
    e = *--S.top;
    return OK;
}
```

(5) 取栈顶元素算法

主要操作：通过**top**指针，取出栈顶元素。需要注意的是，**top**指针没有发生改变。

```
Status GetTop(SqStack S, ElemType &e)
{
    // 若栈不空，则用e返回S的栈顶元素，并返回OK;
    // 否则返回ERROR
    if(S.top > S.base) {
        e = *(S.top - 1);
        return OK;
    }
    else
        return ERROR;
}
```


(6) 判断栈空算法

主要操作：若栈为空（`top==base`）则返回值1，否则返回值0。

```
Status StackEmpty(SqStack S)
{
    // 若栈S为空栈，则返回TRUE，否则返回FALSE
    if(S.top == S.base)
        return TRUE;
    else
        return FALSE;
}
```



— END —