

第3章 栈和队列 作业

姓名 王松宸 学号 2024201594 成绩 _____

1. 算法题：实现一个特殊的栈，除了具备栈的基本功能外，该栈还能返回栈中最小元素。要求 `pop`, `push`, `getMin` 操作的时间复杂度都是 $O(1)$ 。

```
① typedef struct {
    int *base, *top;
    int *min_base, *min_top; //存放最小元素
    int stacksize; } SqStack;
```

② int push (SqStack &s, int e)

```
{ if (s.top - s.base == stacksize) //栈满
    { int *newbase = (int*) realloc(s.base, newsize * sizeof(int));
        if (!newbase) return ERROR;
        s.top = newbase + s.stacksize;
        s.base = newbase;
        s.stacksize = newsize;
        *s.top++ = e; //入栈
    }
    return OK;
}
```

③ int Pop (SqStack &s)

```
{ int pop_item;
    if (s.base == s.top) //栈空
        return ERROR;
    pop_item = *(--s.top);
    if (pop_item == *(s.min_top - 1)) //最小元素栈
        s.min_top--;
    return pop_item;
}
```

④ int getMin (SqStack &s)

```
{ if (s.base == s.top) //栈空
    return ERROR;
    int min_item = *(s.min_top - 1);
    return min_item;
}
```

思想：建立一个最小元素栈可以使

最小元 pop 后立刻用第二小的代替

2、使用两个栈 Stack 来实现一个队列，完成队列 Queue 的 Enqueue 和 Dequeue 操作。假设两个栈分别为 s1 和 s2，

数据元素类型是 int。假设栈入栈、出栈和判空的操作分别是 Status Push(int), Status Pop(int &) 和 bool IsEmpty()。

Stack s1; //第一个栈 → 作为输入栈，口为队尾

Stack s2; //第二个栈 → 作为输出栈，口为队头

//将 x 入队列，算法思想为：

//直接将 x 压入 s1

Status Enqueue(int x){

if(Push(s1, x))

return OK;

return ERROR;

}

//将队头元素出队列并存入 x，算法思想为：

//若 s1 为空，直接 Pop s2

//若 s1 不为空，则将 s1 中的元素 pop 并压入 s2，然后 pop s2

Status Dequeue(int &x){

if(!IsEmpty(s1))

{ if(IsEmpty(s2)) return ERROR;

x = Pop(s1);

return OK; }

}

else { while(!IsEmpty(s1))

{ int y = Pop(s1);

if(!Push(s2, y))

return ERROR; }

x = Pop(s2);

return OK; }



扫描全能王 创建

第4章 串 作业 姓名王松庭 学号2024201594 成绩_____

一、已知模式串 $s = 'aaab'$, $s = 'abcabca'$, $u = 'abacabacbbbabacabb'$, 试分别求出它们的 $next$ 函数值和 $nextval$ 函数值 (5分)

	a a a b		a b c a b c a		a b a c a b a c b b a b a c a b b
next	0 1 2 3		0 1 1 1 2 3 4		0 1 1 2 1 2 3 4 5 1 1 2 3 4 5 6 7
nextval	0 0 0 3		0 1 1 0 1 1 0		0 1 0 2 0 1 0 2 5 1 0 1 0 2 0 1 7

二、已知主串 $s = \underline{ADB}ADABBAAB\cancel{A}B\cancel{A}DABBAD\cancel{A}DABB$ 模式串 $t = ADABBADADA$, 画出改进 KMP (基于 $nextval$ 函数值) 算法匹配的全过程。要求按照教材上图 4.4, 图 4.5 的格式解答 (5分) $i=10 \rightarrow i=11$

	AD A B B A D A D A
next	0 1 1 2 1 1 2 3 4
nextval	0 1 0 2 1 0 1 0 4 0

第一趟 $\underline{AD}B A D A D A \cdots$

ADA
 \uparrow
 $j=3$ $nextval[3]=0$

第二趟 $AD\cancel{B}A D A B B A A B A \cdots$

ADA B B A D
 \uparrow
 $j=1 \rightarrow j=7$
 $nextval[7]=1$

第三趟 $AD\cancel{B}A D A B B A A B A D A B \cdots$

AD.
 $\uparrow \uparrow$
 $j=1 \rightarrow j=2$ $nextval[2]=1$

第四趟 $AD\cancel{B}A D A B B A A B A D A B \cdots$

A
 \uparrow
 $j=1$ $nextval[1]=0$
 $i=11$
 \downarrow
 $i=12$
 \uparrow
 $j=1$

第五趟 $AD\cancel{B}A D A B B A A B A D A B B \cdots$

AD A B B A D A D A
 \uparrow
 $i=11$
 \uparrow
 $j=1$

三、算法题 (20 分)。要求先写出算法的基本思想、有必要的注释。建议上机验证)

查阅关于字符串编辑距离的资料。给定一个字符串 s 和字符表 v , 设计算法生成所有和 s 编辑距离为 1 的字符串。该算法可以使用 `string` 和 `vector` 等 `std` 库。请注意输出的字符串要去重。同时思考: 如何生成所有和 s 编辑距离为 2 的字符串? (不需要解答)

基本思想: 三类操作, 插入、删除、替换一个字符即生成一个符合要求的字符串
数据结构: 用 `set` 库中的 `set` 达到去重的目的, 用 `string` 存字符串, 方便操作

```

set<string> Levenshtein_1(char *s, char *v)
{
    set<string> result; int n = strlen(s), m = strlen(v);
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        // 删除
        string tmp = s;
        tmp.erase(i, 1);
        result.insert(tmp);
        for (int j = 0; j < m; j++)
        {
            // 替换
            tmp = s;
            tmp[i] = v[j];
            result.insert(tmp);
        }
        // 插入(不包含末尾插入)
        tmp = s;
    }
    // 主要利用 string 带有的 erase 和 insert 函数实现
}

```



扫描全能王 创建