

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

  if (S.min-base == S.min-top || e < *(S.min-top-1))
  { *S.min-top++ = e; // 入最小元素栈 }

  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--; // 做出调整
  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(s2);
return OK; }
else { while (!IsEmpty (s1))
{ int y = Pop(s1);
if (!Push (s2, y))
return ERROR; }
x = Pop(s2);
return OK; }
}



第4章 串 作业 姓名 王松宸 学号 2024201594 成绩

一、已知模式串 $s = 'aaab'$, $s = 'abcabca'$, $u = 'abacabacbbabacabb'$, 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	7	

二、已知主串 $s = \text{ADBADA} \underline{\text{BBAABA}} \underline{\text{DABBAD}} \underline{\text{ADABB}}$ 模式串 $t = \text{ADABBADADA}$, 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)

ADABBADADA
next 0 1 1 2 1 1 2 3 4 |
nextval 0 1 0 2 1 0 1 0 4 0

第一步 $i=3$
ADBADA ----
ADA
 $j=3$ nextval[3]=0
 $i=4 \rightarrow i=10$
第二步 ADBADABBAABA ----
ADABBAD
 $j=1 \rightarrow j=7$
nextval[7]=1

第三步 $i=10 \rightarrow i=11$
ADBADABBAABADAB ---
AD
 $j=1 \rightarrow j=2$ nextval[2]=1

第四步 $i=11$
ADBADABBAABADAB ---
A
 $j=1$ nextval[1]=0
 $i=12 \rightarrow i=22$
第五步 ADBADABBAABADABBADADABB
ADABBADADA
 $j=1 \rightarrow j=11$

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;
      tmp.insert(i, 1, v[j]);
      result.insert(tmp);
    }
  }
  // 插入 (末尾)
  for (int j = 0; j < m; j++)
  { string tmp = s;
    tmp.insert(n, 1, v[j]);
    result.insert(tmp);
  }
  return result; }
```

// 主要利用 `string` 带有的 `erase` 和 `insert` 函数实现

