

# 算法分析与设计 II

2022-2023-2

数学与计算机学院  
数据科学与大数据技术

LAST MODIFIED: 2023.1.16

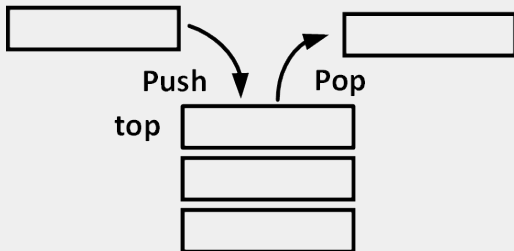


### 3. 基础数据结构

## 3.1 堆栈

### 堆栈

堆栈(stack) 是基础的数据结构，是一种[抽象数据类型](#)(ADT, Abstract Data Type)，其特点是后进先出 (LIFO, Last In First Out)



- 在 C++ STL 中提供了专门的 `stack`<sup>1</sup>实现堆栈的基本功能
- 手动实现栈的操作也很容易，如果空间允许，可以使用数组，预先为堆栈分配足够的空间；如果空间紧张，也可以使用链表，动态的改变堆栈的空间
- 函数的调用和返回，在计算机系统中就是通过堆栈来实现的，系统堆栈空间并不是无限的，所以限制了函数调用的层次和规模，递归算法是函数的反复调用，所以更需要注意

---

<sup>1</sup><https://cplusplus.com/reference/stack/stack/>

## 基本操作

1 // 将元素x加入堆栈S，S.top为栈顶位置

2 // 元素入栈，栈顶位置加1

3 PUSH(S,x)

4     S.top = S.top + 1

5     S[S.top] = x

6  
7 // 栈顶元素出栈，栈顶位置减1，返回栈顶元素的值

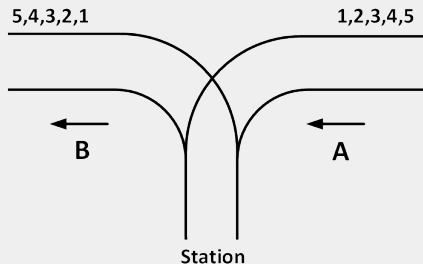
8 POP(S)

9     if S.top > 0

10         S.top = S.top - 1

11     return S[S.top + 1]

- 如图的车站，可以通过操作将 **A** 序列转变成 **B** 序列。现在 **A** 为 1 到  $n$  的顺序序列，问给出一个序列 **B**，能否通过 **A** 生成

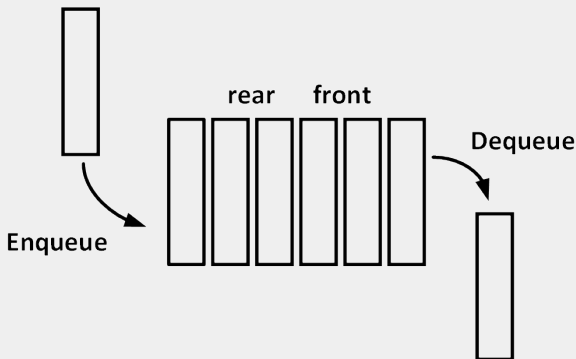


## 3.2 队列

### 队列

**队列**(queue) 也是一种抽象数据类型，其特点是先进先出 (FIFO, First-In-First-Out)

通常情况下，只允许在队列后端 (rear) 入队列 (Enqueue)，在队列前端 (front) 出队列 (Dequeue)



- 在 C++ STL 中提供了专门的 `queue`<sup>2</sup>实现队列的基本功能
- 在队列的操作的过程中，每次进行 1 个元素的入队或者出队，不适合元素数量过多，反复进行操作
- 在计算机系统中，缓冲区管理就是采用队列实现，当队列空间满而没有有效检查时，会出现缓冲区溢出(Buffer overflow)，利用系统中的缓冲区溢出是黑客攻击系统的常用手段
- 队列通常采用链表或者数组来实现，使用数组的时候会出现“伪溢出”的现象，就是数组进行一定量的入队出队操作之后，队列头还有空间，而队列尾已满而无法入队，为了解决这个问题，常常采用循环队列的方式
- 数组实现队列时，队列空间不方便扩展，可以采用链表

---

<sup>2</sup><https://cplusplus.com/reference/queue/>



## 基本操作

1 // 将元素x加入队列Q，队列尾位置加1

2 Enqueue(Q,x)

3     Q[Q.rear] = x

4     Q.rear = Q.rear + 1

6 // 出队列，返回队列头元素，队列头位置加1

7 Dequeue(Q)

8     x = Q[Q.front]

9     Q.front = Q.front + 1

10     return x

## 2823 – Sliding Window (poj.org)

- An array of size  $n \leq 10^6$  is given to you. There is a sliding window of size  $k$  which is moving from the very left of the array to the very right. You can only see the  $k$  numbers in the window. Each time the sliding window moves rightwards by one position.
- Following is an example:
  - ▶ The array is [1 3 -1 -3 5 3 6 7], and  $k$  is 3
- Your task is to determine the maximum and minimum values in the sliding window at each position.

# Example

Window position	Minimum value	Maximum value
[1 3 -1] -3 5 3 6 7	-1	3
1 [3 -1 -3] 5 3 6 7	-3	3
1 3 [-1 -3 5] 3 6 7	-3	5
1 3 -1 [-3 5 3] 6 7	-3	5
1 3 -1 -3 [5 3 6] 7	3	6
1 3 -1 -3 5 [3 6 7]	3	7

## 3.3 堆

### 堆

**堆(heap)** 是一种特别的完全二叉树，如果完全二叉树中每个节点的值都小于等于其子节点的值，称为**最小堆(min heap)**；反之，如果每个节点的值都大于等于其子节点的值，称为**最大堆(max heap)**

- 在 C++ STL 中的优先队列 `priority_queue`<sup>3</sup>就是堆的实现，对于堆的应用可以直接使用优先队列
- 使用堆实现的**堆排序(Heapsort)**，平均时间复杂度为  $O(n\log n)$
- 优先队列常用于计算机操作系统中的任务调度，例如基于优先级的进程调度
- 字符串中求最优无前缀码即哈夫曼编码，使用最小堆来实现
- 图论中，使用优先队列解决基于贪心思想的最小生成树等问题

---

<sup>3</sup>[https://cplusplus.com/reference/queue/priority\\_queue/](https://cplusplus.com/reference/queue/priority_queue/)

- 将一个长木板进行  $n-1$  次切割，切成  $n$  个小木板，切木板的花费等于木板的长度。给出最后切割后的长度，求费用最小的切割方案

### 例

- ▶ 将 21 切割成 8,5,8，可以先切成 13 和 8，总费用  $21+13=34$
- ▶ 如果先切成 16 和 5，则总费用  $21+16=37$ ，超过 34

### ■ 分析

- ▶ 假定最后切割完的所有木板在一个集合里，每次从集合中选出两个最短的，它们的和为一次切割费用，将它们合并后放回集合，重复以上操作，最后累计切割费用即可
- ▶ 题目的主要操作是从集合中每次取出最小的两个值，每次都重新排序的话算法复杂度会提高，而采用堆能很好的解决这个问题