3-10

思路

建立结构体类型，包括指向链表结点类型的front和rear指针

置空，front = rear = NULL

出队：注意仅有一个结点的情况

3-11

思路

先让字符串的一半进栈，这一半用来和链表中剩下的另一半，从中间到两边逐个比较，判断值是否相等

注意，链表长度为奇数和偶数，对工作指针的处理不同。

3-12

思路

利用一个栈，每次遇到‘（’，将其入栈； 遇到‘）’，则出栈

表达式遍历结束以后，若栈空，则配对正确，反之不正确

3-13

思路

初始化共享栈时，左边栈顶为-1，右边栈顶为 max，此时整个栈空

荣政课本上的顺序栈，栈空时栈顶为-1，且非空时，栈顶指针直接指向栈顶元素，

而非栈顶元素的下一个位置

3-14

思路

置空： 将头结点的next指针指向自身，并让rear指向头结点

入队： 更新rear

出队：更新rear，但是要注意，出队之前判断队列中是否只剩下一个元素结点

3-16

思路

队满条件即为quelen与队列空间大小相等

入队，先判满，再更新rear入队

出队，先判空，再确定队头位置，最后出队

本题注意，传统上的循环队列，为避免混淆对空和队满的判断条件，故浪费一个空间

但本题不需要，因为已经给出quelen，可以让front与rear，分别直接指向队头和队尾元素，而不用其中一个指向空位，如，front==rear且quelen==0时，队空，front==rear且quelen==1时，队列中有一个元素。

因此，传统的循环队列，求长度时候，公式为（rear-front+maxsize）% maxsize，此时，front在队头元素的前一个位置，而本题，front直接指向队头，故求长度时候，公式为

（rear-front+1+maxsize）% maxsize

而题目条件给出了quelen未给出front，所以求front的公式为（rear-quelen+1+maxsize）%maxsize，这样便找到了队头位置，可以直接执行出队操作