```
ממ"ן 15 - פתרון שאלה 2
```

א. כדי שניתן יהיה לייצר תמורה מסוימת בעזרת מחסנית, צריך להתקיים התנאי הבא : עבור כל מספר בתמורה – כל המספרים שנמצאים אחריו והם קטנים ממנו צריכים להיות סדרה יורדת.

< 1, 2, ..., n> מהמחרוזת התמורה התמורה אופן פורמלי: ניתן לייצר את התמורה התמורה הוא פורמלי: ניתן לייצר את התמורה הוא היימים אינדקסים הוא i< j< k ש- i,j,k כך אם לא קיימים אינדקסים

<1,2,...,n> הערה מספר התמורות שניתן לייצר בעזרת החסנית מספר התמורות שניתן הערה

.
$$\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$
 ל- השווה ל- n הוא מספר לאטאלן ה- n , השווה ל

ב. נבדוק אם ניתן ליצור את התמורה $p_1, p_2, ..., p_n$ באופן "קונסטרוקטיבי" (כלומר, ע"י כך שננסה ליצור אותה). לצורך הדפסת סדרת הפקודות המתאימה נשתמש בתור. כל אחת מהפקודות תוכנס לתור, ותוכן התור יודפס רק לאחר שיתברר שאכן ניתן ליצור את התמורה.

```
CHECK-PERMUTATION (\langle p_1, p_2, ..., p_n \rangle)
i \leftarrow 1
S \leftarrow \text{CREATE-STACK} ()
Q \leftarrow \text{CREATE-QUEUE} ()
while i \le n
   do if STACK-EMPTY (S) or top[S] < p_i
         then repeat READ (x)
                        PUSH (S, x)
                        ENQUEUE ("READ")
                        ENQUEUE ("PUSH")
                until top[S] = p_i or end of input
         else if top[S] = p_i
                  then x \leftarrow POP(S)
                        WRITE (x)
                        ENQUEUE ("POP")
                        ENQUEUE ("WRITE")
                        i \leftarrow i + 1
```

else return "permutation is not admissible"

 $\triangleright \text{top}[S] > p_i$

while not QUEUE-EMPTY (Q)

do print DEQUEUE (Q)

הערה : זמן הריצה של האלגוריתם הוא O(n), בעוד שבדיקת התנאי של סעיף אי הייתה דורשת $O(n^3)$.