

۱- یک پشته را به عنوان پشته اصلی و پشته دوم را به عنوان پشته کمکی در نظر می گیریم.

Enqueue : تنها کاریت دیتی خود را به داخل پشته اصلی Push کنیم. $O(1)$

Dequeue : در مرحله اول تا خالی شدن پشته اصلی تمام امان های آن را Pop

می کنیم و به همان ترتیب در پشته کمکی Push می کنیم. بعد از این کار تمام امان

های پشته اصلی به صورت reverse در پشته کمکی قرار می گیرند. $O(n)$

در مرحله دوم ~~تمام~~ امان های پشته کمکی را Pop می کنیم به این شکل امان مورد

نظر صف را به دست خواهیم آورد. $O(1)$

در مرحله سوم امان های باقی مانده در پشته کمکی را Pop کرده و به همان ترتیب در پشته اصلی

Push می کنیم. تا به حالت اول در آیید. $O(n)$ $O(n) + O(1) + O(n) = O(n)$

```
stack main
stack assist
enqueue(x)
main.push(x)
```

```
dequeue
while main.size > 0
    assist.push(main.pop())
ans ← assist.pop()
while assist.size > 0
    main.push(assist.pop())
return ans
```

۲- در فرض دیگر دارد ادل اینکه مانند مثال مطرح شده در سوال هنگام عبور از یک گره باید عدد مرتبه شماره گره مورد نظری ششم.

راه حل بازن ادل: آرایه ای به نام mark تشکیل داده که تمام امان های آن ابتدا به همت هنگام پیاپی لیست هرگاه از یک گره عبور می کنیم مقدار امان با index مساوی با شماره گره را یک می کنیم به عنوان مثال هنگام عبور از گره با شماره ۳ اگر هنگام عبور از یک گره ۵ امان مربوط به آن array[۳] را انجام می دهیم. اگر هنگام عبور از یک گره ۵ امان مربوط به آن null در آرایه از قبل لا بود لیست دارای حلقه است. اگر پیاپی لیست تا رسیدن به مقدار null بدون شکل انجام شد لیست حلقه ندارد.

فرض دوم اینکه گره ها عدد مشخص نکته ندارند. راه حل مانند زرف ادل است با این تفاوت که به جای آرایه از یک map استفاده می کنیم که key های آن آدرس حافظه گره ها و value های آن یک boolean که نشان دهند عبور از آن گره است. به این علت که آدرس حافظه گره های تکرار شده مقدار بزرگ تری دارند و چون جوی حافظه از آرایه استفاده نمی کنیم.

array mark[maxsize] = {0}

Pointer curr ← head

while curr ≠ null

if mark[number of curr] = 1

return darage halghe

else

mark[number of curr] ← 1

curr ← curr.next

end while

return bedone halghe