

all پہلی پیما س روی کر لیں گے۔ تا یہاں کہیں وہ یہ صورت نظر آئے یا کہ غصہ یا آغوش

صورت نظر آئے یا نہیں کہیں یہی  $complement$  کی (دہریہ سوو) (تاریک)

Stack پہلی چیزیں مناسب کی گئی ہیں۔ دلی قافل  $last-in-first-out$

وہ چیزیں آج سے ملنے والی ہیں۔  $Base\ case$  پر سے دیکھ کر وہی  $stack$

تیار کی گئی۔ اوپر کی جگہ پر جو چیزیں مل گئی ہیں وہی چیزیں گئی ہیں

وہ چیزیں گئی ہیں کہ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں

آج سے یہاں سے  $in$  (داخل) و وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں

دیکھ کر وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں

دیکھ کر وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں

دیکھ کر وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں

دیکھ کر وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں

دیکھ کر وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں۔ وہی چیزیں گئی ہیں



داخل  $q$  enqueue شده اند پس تمام عضوهای  $q$  از آنجا گرفته و به  $dequeue$

گرفته و داخل  $q$  enqueue می کنند و عضوهای مانده در  $q$  را return می کنند.

حول به این راهبره که، همین مراحل را تکرار می کنند هم  $q_1$  و  $q_2$  را، اعدادی می کنند تا مرتب

منتظر شود.

برای عملیات push همانطور است که داخل  $q$  enqueue می کنند. (درست)

d. برای چیدمان عضوهای Queue به صورت دایره ای ترتیب می گیرند و عضوهای داخل

Queue را در اول لیست می بردند و در آخر لیست  $last$  first قرار می دهند و در  $stack$  می

می گذارند و در لیست پس از آن لیست تمام عضوهای Queue را dequeue می کنند و

به ترتیب داخل  $stack$  و  $push$  می کنند و سپس عضوهای  $stack$  را  $pop$  می کنند

و داخل  $Queue$  enqueue می کنند. (درست)



ج ابتدا به لیست ۱ و ۲ را پیدا می کنیم و فرض می کنیم که  $m \leq n$  شود.

حال برای SLL به طول  $m$  می بینیم. به طول  $m$  نمی آید و (همه).

اگر در  $iterative$  حلقه به مقدار  $(m - n + 1)$  (اندکس) در SLL

به طول  $n$  شروع می شود و به طول  $m$  می رسد (برابر است). بر سر و از آن جا رد

شود. حال اگر به بهر دلیل به طول  $m$  می رسد که مقدار  $n$  را اگر

به هم مساوی هستند و غیره و غیره که به هر شکلی به آن عضو را پیدا می کنند.

```
for (int i = 0; i < m; i++)
{
    if (i >= (m - n + 1))
    {
        if (linkedlist1[i] == linkedlist2[i - (m - n + 1)])
            return linkedlist1[i];
    }
}
```

linkedlist1 (طول  $m$ ) و linkedlist2 (طول  $n$ )

Complexity آن  $O(m)$  می شود.



مورد اول: نگه داشتن آرایی باز می ماند با حذف کردن و عضو هر عضو آل همانند

stack و با  $O(n)$  complexity آن  $O(n)$  می باشد.

مورد دوم: به دست آوردن آرایی می توان با حذف کردن آخرین عضو آل و

دستگاه (length) stack را می توان ساخت که همانند و عمل است که

عقد اول آن را حذف می کنیم  $O(1)$  می باشد.

مورد سوم: به دست آوردن طول آرایی (به سبب می توان عنصر می را پیدا کردن که طول آرایی

مقدار می باشد. این  $O(n)$  به دست آوردن آخرین ایندکس آن نوع لیست  $(n)$  می باشد

عقد میانی آن، عنصر با ایندکس  $n/2$  می باشد که می توان از آن به دست آورد

این لیست  $(n/2)$  که طول آرایی لیست را برگرداند  $O(n)$  complexity آن  $O(n)$

می باشد.

pointer

مورد چهارم: می توان به لیست دست که عنصر میانی آن را به Null تغییر می دهد.



هر عنصر مضرب  $k$  (با ایندکس  $k$ ) به عنصر  $k+1$  جلوتر خود اشاره

کند، زیرا خود  $(k-1)$  ایندکس عقب‌تری بود و عنصر مورد انتظاوردی  $k$  ایندکس

جلوتری بود در نتیجه  $(k-1 + k-1) = 2k-2$  و عنصر مورد اشاره به  $k$

المان عنصر با ایندکس مضرب  $k$  بهی عنصر قبلی با ایندکس مضرب  $k$  (

یعنی تا  $k-1$  عنصر قبل خود) به عنصر قبلی خود اشاره کند (به دلیل اینکه عنصر

این صفر کند تا خود عنصر با ایندکس مضرب  $k$  به عنصر  $k+1$  جلوتر

خود اشاره کند (ملاحظه که اشاره کردیم) و به همین ترتیب ادامه پیدا کند

تمام این قضا با (دو شرط) : ۱- اشاره به عنصر با ایندکس مضرب  $k$  بهی

و اشاره به قبل به عنصر با ایندکس مضرب  $k$  بعد از عنصر قبلی (زمانی انجام

می‌دهد که این دو عنصر با ایندکس هم‌طور و در آرایه هم‌طور باشند؛

در عمل این صورت عملیات الگوریتمی که گفته‌ایم عنصرها دست نخورده

بعضی می‌کنند.



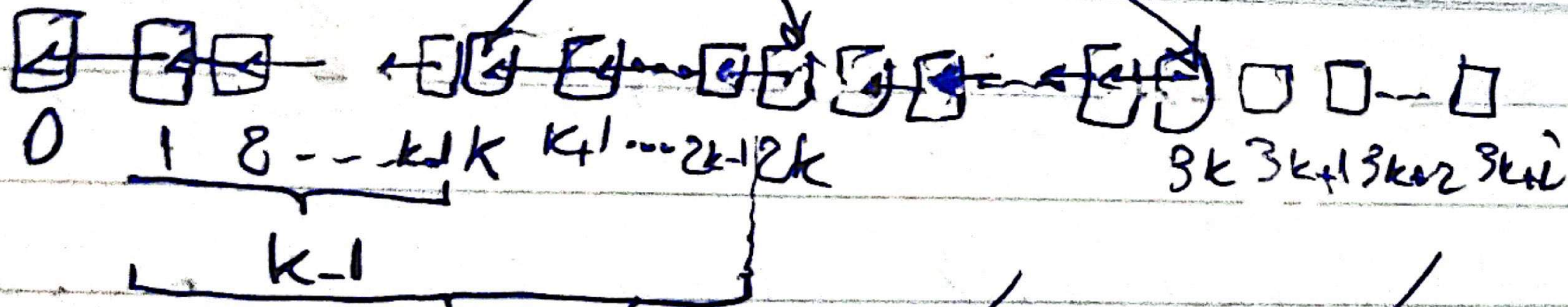
Note book

Subject

Year:

Month:

Date:



نہ 3k آخری لینکس الیہ می پڑے اگر  $k < 2k-1$  ہوتے ہر  $2k-1$  سے پہلے و

عند آخر بدل تھیں ہوں گے۔







حال کا وقت در *inden* بہ نکل خود بر سر (طی انگریزی) میں مگر اس کے  
 سر کے وائر سر *stack* عالی سر، حال *inden* کنڈا ایک لفٹ ہو کر  
 (push).

حالات در *inden* بہ نکل خود بر سر و تمام اگر یہ پیش سر *stack* مگر یہ

ترتیب در سر جملہ آفرین غصہ و خارج کردہ (P.P.) و مساعی و اسطاعت

مرحلہ نقشہ کا کتبہ *man Area* بہ قبلہ طرف کر صبر متاثر کر کے

تا سر کے مساعی بہ نکل.