

# حل تمرین سری دوم (آرایه و پشته)

ساختمان داده ها و الگوریتم

# سوال ۱.

ارشد ۹۷

در یک آرایه عددی  $A$  به طول  $m$ ؛ برخی از عناصر ۱ تا  $n$  که  $m < n$  است، ظاهر شده‌اند. بهترین الگوریتم برای یافتن بزرگ‌ترین عنصری که در آرایه ظاهر نشده است، دارای چه مرتبه زمانی است؟

(۱)  $O(n)$

(۲)  $O(m)$

(۳)  $(n \log n)$

(۴)  $O(m \log m)$

# رویکرد سطلی

مشاهده‌ای دقیق تر

- اگر لیست اعداد ما مرتب بود، چگونه عمل می‌کردیم؟

# رویکرد سطلی

مشاهده‌ای دقیق تر

- اگر لیست اعداد ما مرتب بود، چگونه عمل می‌کردیم؟
- بزرگ‌ترین عنصر موجود را داشتیم.

```
if (A[m-1] < n):  
    print(n)  
else:  
    for i in range(m-1, 1, -1):  
        if (A[i]-1 != A[i-1]):  
            print(A[i]-1)
```

}  $\longrightarrow O(m)$

# رویکرد سطلی

مشاهده‌ای دقیق تر

- اگر لیست اعداد ما مرتب بود، چگونه عمل می‌کردیم؟
- بزرگ‌ترین عنصر موجود را داشتیم.

```
if (A[m-1] < n):  
    print(n)  
else:  
    for i in range(m-1, 1, -1):  
        if (A[i]-1 != A[i-1]):  
            print(A[i]-1)
```

- مشکل؟ بهترین مرتب سازی بر مبنای مقایسه از مرتبه  $O(m \log m)$  است.

# رویکرد سطلی

مشاهده‌ای دقیق تر

- حالا که لیست مرتب نیست، چه چیزی کار را خراب می‌کند؟
- نابه‌جایی‌ها: عدد  $i$ ام قبل از یک عدد  $j$  آمده که  $i < j$  هست.
- بررسی سطلی: عدد  $i$ ام سر جاش نیست!

# رویکرد سطلی

مگو این سخن جز مر اهل بیان را.

ناصر خسرو

● خب پس بیایم عدد  $i$  رو ببریم سر جاش!

```
def count(A, m, n):  
    t = [0] * (n + 1)  
    for i in A:  
        t[i] += 1  
    for i in range(n, 0, -1):  
        if (t[i] == 0):  
            return i
```

}  $\longrightarrow O(m)$

}  $\longrightarrow ?$

# رویکرد سطلی

گزینه ۲.

● خوب پس بیایم عدد  $i$  رو ببریم سر جاش!

```
def count(A, m, n):  
    t = [0] * (n + 1)  
    for i in A:  
        t[i] += 1  
    for i in range(n, 0, -1):  
        if (t[i] == 0):  
            return i
```

}  $\longrightarrow O(m)$

}  $\longrightarrow O(m)$



## سوال ۲.

ارشد ۹۶

می‌خواهیم در یک آرایه  $n$  تایی نامرتب، عنصری که حداقل  $1 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  بار تکرار شده است را بیابیم؛ کدام گزینه صحیح است؟

- (۱) الگوریتمی با هزینه حداکثر  $O(n)$  وجود دارد.
- (۲) الگوریتمی با هزینه حداکثر  $O(\sqrt{n})$  وجود دارد.
- (۳) بهترین الگوریتم با زمان اجرای میانگین  $O(n)$  و مبتنی بر درهم‌سازی است.
- (۴) بهترین الگوریتم با زمان اجرای میانگین  $O(n \log n)$  و مبتنی بر مرتب‌سازی است.

# رای اکثریت

## Majority Vote Problem

- راه حل مقدماتی:  $O(n^2)$
- درخت جستجو دودویی متوازن:  $O(n \log n)$
- شمارش به وسیله توابع Hash:  $T(Cn) = O(n)$
- که  $C$  می تواند نسبت به  $n$  نجومی باشد!
- الگوریتم Boyer-Moore:  $O(n)$
- جستجو تصادفی:  $O(\sqrt{n})$
- پاردوکس تولد
- کلاس محاسباتی BPP، ZPP و P ؟

# رای اکثریت

## Majority Vote Problem

● راه حل مقدماتی:  $O(n^2)$

● درخت جستجو دودویی متوازن:  $O(n \log n)$

```
for a in A:
    t=0
    for i in (0,n):
        if(A[i]==a):
            t+=1
    if(t>n/2):
        return a
```

● شمارش به وسیله توابع sh

● که C می تواند نسبت به n نباشد

● الگوریتم Boyer-Moore:

● جستجو تصادفی:

● پارادوکس تولد

● کلاس محاسباتی BPP، ZPP و P؟

# رای اکثریت

## Majority Vote Problem

- راه حل مقدماتی:  $O(n^2)$

- درخت جستجو دودویی متوازن:  $O(n \log n)$

- شمارش به وسیله توابع Hash:  $T(Cn) = O(n)$

- که  $C$  می تواند نسبت به  $n$  نجومی باشد!

- الگوریتم Boyer-Moore:  $O(n)$   گزینه ۱

- جستجو تصادفی:  $O(\sqrt{n})$

- پارادوکس تولد

- کلاس محاسباتی BPP، ZPP و P؟

# الگوریتم Boyer-Moore

شرح الگوریتم

```
def boyer_moore(A):  
    m = -1  
    t = 0  
    for a in A:  
        if(t == 0):  
            m = a  
        if(a == m):  
            t += 1  
        if(a != m):  
            t -= 1  
    return m
```

# الگوریتم Boyer-Moore

بررسی یک مثال

```
def boyer_moore(A):  
    m = -1  
    t = 0  
    for a in A:  
        if(t == 0):  
            m = a  
        if(a == m):  
            t += 1  
        if(a != m):  
            t -= 1  
    return m
```

```
list A= [1, 4, 3, 1, 1, 1, 2, 5, 1]  
initial value m, t= -1, 0  
for 1 : m, t= 1 , 1  
for 4 : m, t= 1 , 0  
for 3 : m, t= 3 , 1  
for 1 : m, t= 3 , 0  
for 1 : m, t= 1 , 1  
for 1 : m, t= 1 , 2  
for 2 : m, t= 1 , 1  
for 5 : m, t= 1 , 0  
for 1 : m, t= 1 , 1  
result = 1
```

# الگوریتم Boyer-Moore

## اثبات درستی

اگر یک عنصر اکثریت وجود داشته باشد ، الگوریتم همیشه آن را پیدا می کند. زیرا ، با فرض اینکه عنصر اکثریت  $m$  باشد ، بگذارید  $c$  عددی باشد که در هر مرحله از الگوریتم تعریف شده باشد یا در صورت عدم وجود عنصر ذخیره شده در متر ، یا در صورت غیر منفی بودن شمارنده باشد. سپس در هر مرحله که الگوریتم با مقداری برابر با  $m$  روبرو می شود ، مقدار  $c$  یک افزایش می یابد و در هر مرحله که با مقدار متفاوتی روبرو می شود ، ممکن است مقدار  $c$  یک افزایش یا کاهش یابد. اگر  $m$  واقعاً اکثریت باشد ، بیشتر از کاهش خواهد بود و  $c$  در پایان الگوریتم مثبت خواهد بود. اما این فقط وقتی درست است که عنصر ذخیره شده نهایی  $m$  باشد ، عنصر اکثریت.

برگرفته از ویکی‌پدیا

ترجمه شده توسط مترجم گوگل

## سوال ۳.

ارشد ۹۵

میخواهیم برای عدد صحیح و مثبت  $n$  بزرگ‌ترین عدد صحیح و مثبت  $x$  را پیدا کنیم که  $x^2 \leq n$  باشد. بهترین الگوریتم برای یافتن چنین عددی از چه مرتبه زمانی است؟

$O(n)$  (۱)

$O(\sqrt{n})$  (۲)

$O(\log n)$  (۳)

$O(n \log n)$  (۴)



## سوال ۳.

گزینه ۳.

میخواهیم برای عدد صحیح و مثبت  $n$  بزرگ‌ترین عدد صحیح و مثبت  $x$  را پیدا کنیم که  $x^2 \leq n$  باشد. بهترین الگوریتم برای یافتن چنین عددی از چه مرتبه زمانی است؟

- کافیت تا  $x$  را در لیست اعداد صحیح  $[1 \dots n]$  جستجو کنیم، از آنجا که  $x^2 \leq n$  پس حتما  $x$  در این لیست موجود است، برای جستجو نیز کافیت تا از یک باینری سرچ استفاده کنیم.

## سوال ۳.

گزینه ۳.

میخواهیم برای عدد صحیح و مثبت  $n$  بزرگ‌ترین عدد صحیح و مثبت  $x$  را پیدا کنیم که  $x^2 \leq n$  باشد. بهترین الگوریتم برای یافتن چنین عددی از چه مرتبه زمانی است؟

● کافیت تا  $x$  را در لیست اعداد صحیح  $[1 \dots n]$  جستجو کنیم، از آنجا که  $x^2 \leq n$  پس حتما  $x$  در این لیست موجود است، برای جستجو نیز کافیت تا از یک باینری سرچ استفاده کنیم.

● BigNum: البته می‌توان از رابطه  $x = \lfloor \sqrt{n} \rfloor$  استفاده کرد. (مرتبه زمانی؟)

## سوال ۴.

ارشد ۹۵

اگر الگوریتم جستجوی دودویی را برای جستجوی عناصر آرایه  $A[1..9] = [-1, 2, 10, 20, 25, 29, 35, 45, 50]$  به کار ببریم، میانگین تعداد مقایسه‌ها برای جستجوی موفق و ناموفق، به طور تقریبی چقدر است؟

(۱) موفق ۲,۸ ناموفق ۳,۸

(۲) موفق ۲,۸ ناموفق ۲,۸

(۳) موفق ۲,۸ ناموفق ۳,۴

(۴) موفق ۳,۴ ناموفق ۳,۴

## سوال ۴.

گزینه ۳.

اگر الگوریتم جستجوی دودویی را برای جستجوی عناصر آرایه  $A[1..9] = [-1, 2, 10, 20, 25, 29, 35, 45, 50]$  به کار ببریم، میانگین تعداد مقایسه‌ها برای جستجوی موفق و ناموفق، به طور تقریبی چقدر است؟

1	2	3	4	5	6	7	8	9	
-1	2	10	20	25	29	35	45	50	
4	3	2	3	1	3	2	3	4	
4	4	3	3	3	3	3	3	4	4

(۱) موفق

(۲) موفق

(۳) موفق

(۴) موفق

## سوال ۵.

ارشد ۹۸

در عبارت محاسباتی زیر، عملگر + به عملگر  $\times$  اولویت دارد، این عبارت معادل کدام عبارت پیشوندی زیر است؟

$$((2 + 3) \times 4 + 5 \times (6 + 7) \times 8) + 9$$

(۱)  $+ \times + + 234 \times \times 5 + 6789$

(۲)  $+ \times \times \times + 23 + 45 + 6789$

(۳)  $+ + \times + 234 \times \times 5 + 6789$

(۴)  $\times \times \times + + 23 + 45 + 6789$

## سوال ۵.

گزینه ۲.

در عبارت محاسباتی زیر، عملگر + به عملگر  $\times$  اولویت دارد، این عبارت معادل کدام عبارت پیشوندی زیر است؟

$$((2 + 3) \times 4 + 5 \times (6 + 7) \times 8) + 9$$

ابتدا بر اساس حق تقدم عملگرها، پرانتزگذاری میکنیم:

$$(((2 + 3) \times (4 + 5) \times (6 + 7) \times 8) + 9)$$

$$((((2 + 3) \times (4 + 5)) \times (6 + 7)) \times 8) + 9)$$

## سوال ۵.

گزینه ۲.

در عبارت محاسباتی زیر، عملگر + به عملگر  $\times$  اولویت دارد، این عبارت معادل کدام عبارت پیشوندی زیر است؟

$$((((2 + 3) \times (4 + 5)) \times (6 + 7)) \times 8) + 9)$$

عملگر را به ابتدای پرانتز و قبل عملوندها منتقل می‌کنیم:

$$(+ ((+2\ 3) \times (+4\ 5) \times (+6\ 7) \times 8) \ 9)$$

$$(+ (\times (\times (\times (+2\ 3)(+4\ 5))(+6\ 7)8) \ 9)$$

$$= + \times \times \times +2\ 3 + 4\ 5 + 6\ 7\ 8\ 9$$

## سوال ۶.

ارشد ۹۸

اعداد ۱ تا ۶ به ترتیب صعودی در ورودی یک پشته داده شده است. کدام یک از موارد زیر را نمی‌توان با هیچ ترتیبی از درج و حذف در خروجی داشته باشیم؟ (اعداد را از چپ به راست بخوانید)

(۱) ۱۲۳۵۶۴

(۲) ۲۱۵۳۴۶

(۳) ۳۲۴۶۵۱

(۴) ۴۳۲۱۶۵



## سوال ۶.

گزینه ۲.

اعداد ۱ تا ۶ به ترتیب صعودی در ورودی یک پشته داده شده است. کدام یک از موارد زیر را نمی‌توان با هیچ ترتیبی از درج و حذف در خروجی داشته باشیم؟ (اعداد را از چپ به راست بخوانید)

(۱) ۱ ۲ ۳ ۵ ۶ ۴

(۲) ۲ ۱ ۵ ۳ ۴ ۶

(۳) ۳ ۲ ۴ ۶ ۵ ۱

(۴) ۴ ۳ ۲ ۱ ۶ ۵

قابل ساخت نیست!



## سوال ۷.

ارشد ۹۸

فرض کنید  $k$  پشته  $S_1, \dots, S_k$  را در اختیار داریم، تنها اعمال مجاز گرفتن یک ورودی و درج کردن آن داخل پشته  $S_1$ ؛ حذف یک عنصر از  $S_k$  و قرار دادن آن در خروجی، حذف کردن یک عنصر از پشته  $S_i$  (برای  $i < k$ ) و درج کردن آن داخل پشته  $S_{i+1}$  است. فرض کنید اعداد  $1, \dots, n$  به ترتیب کوچک به بزرگ به عنوان ورودی داده می‌شود؛ کوچکترین  $k$  که می‌توان همه‌ی جایگشت‌های  $1, \dots, n$  را با اعمال مجاز گفته‌شده تولید کرد، در بین گزینه‌ها کدام است؟

۱ (۱)

۲ (۲)

$n$  (۳)

$n - 1$  (۴)

## سوال ۷.

ارشد ۹۸

فرض کنید  $k$  پشته  $S_1, \dots, S_k$  را در اختیار داریم، تنها اعمال مجاز گرفتن یک ورودی و درج کردن آن

پشته  $S_i$

چک به

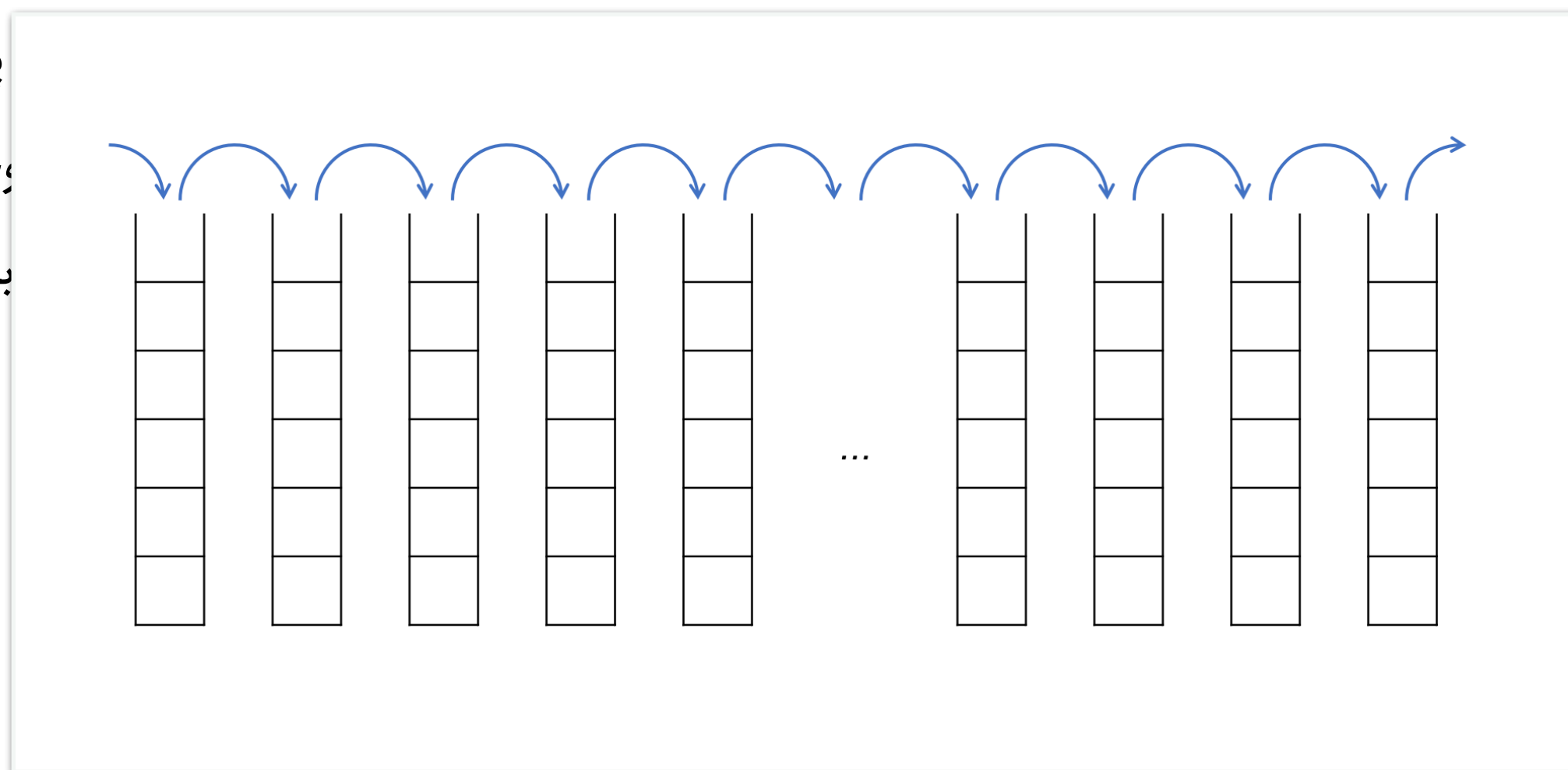
با اعمال

داخل پشته

(برای  $k$

بزرگ به

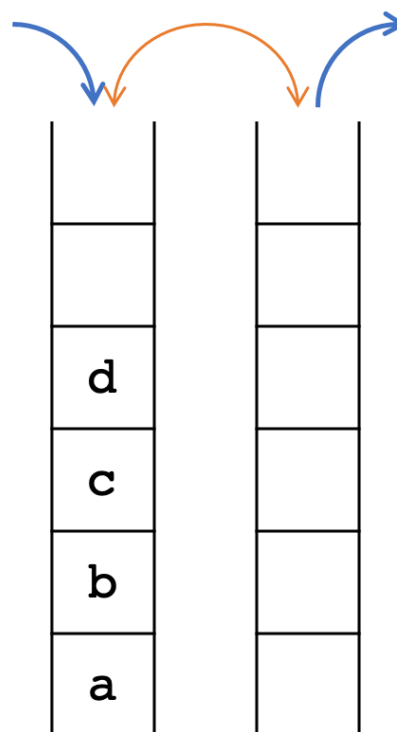
مجاز گفته



$n - 1$  (۴)

## سوال ۷.

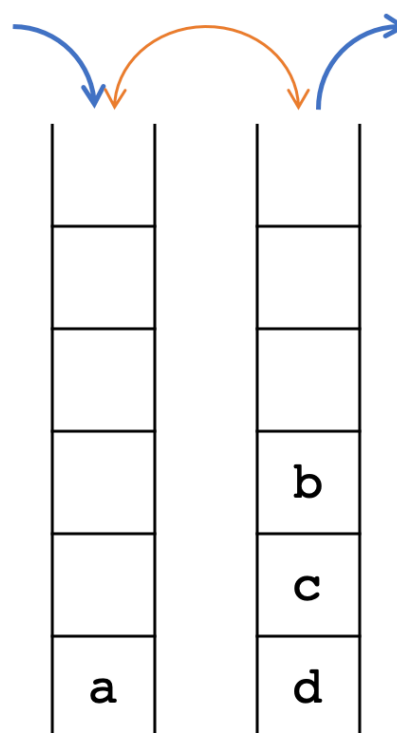
ساختن آرایه با ۲ پشته



## سوال ۷.

ساختن آرایه با ۲ پشته

مثلا اگر عنصر دوم رو نیاز داشته باشیم:

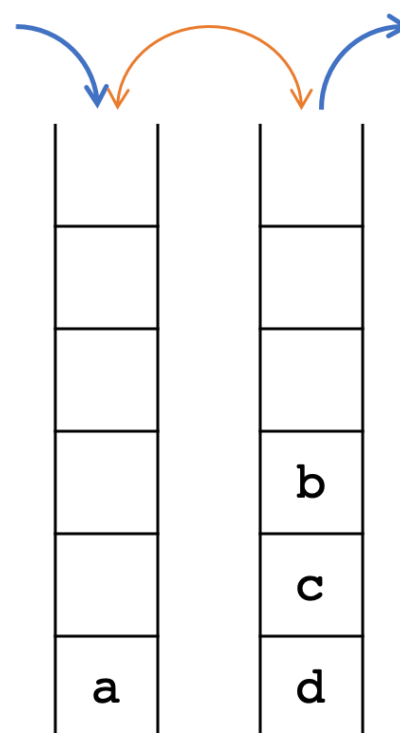


مرتبه زمانی دسترسی به عناصر:  $O(n)$  داغون!

## سوال ۷.

ساختن آرایه با ۲ پشته

مثلا اگر عنصر دوم رو نیاز داشته باشیم:



مهمه؟ نه!

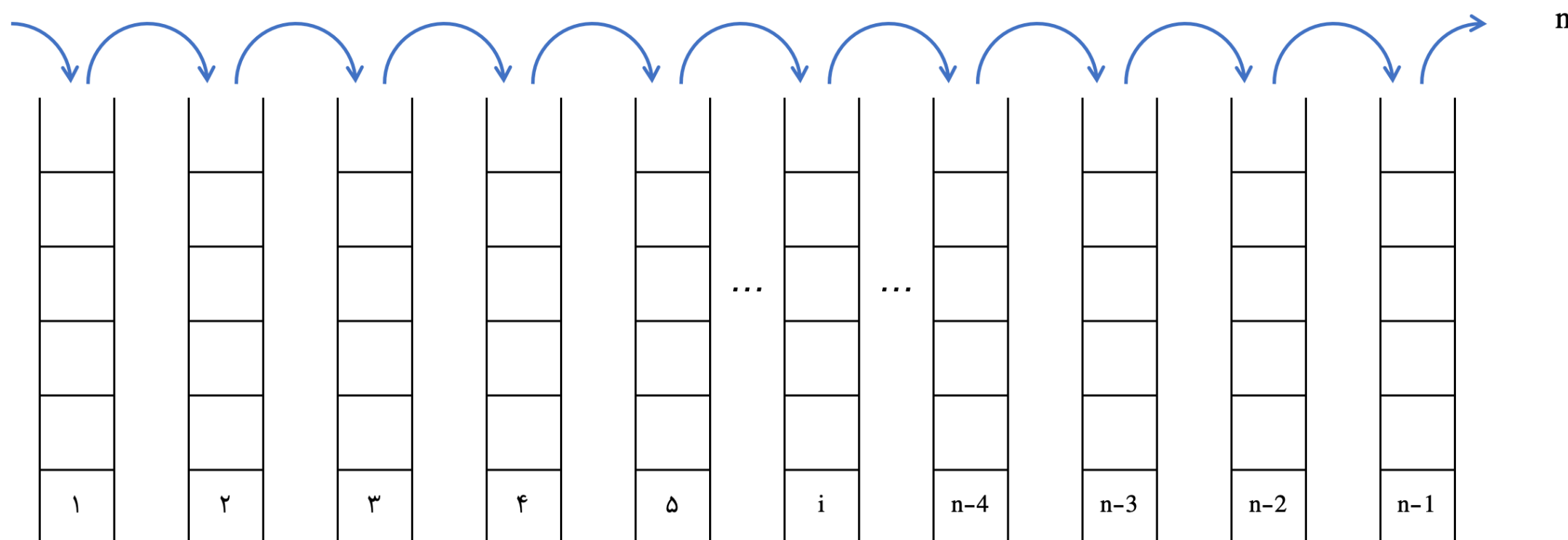


مرتبه زمانی دسترسی به عناصر:  $O(n)$ !

## سوال ۷.

گزینه ۴.

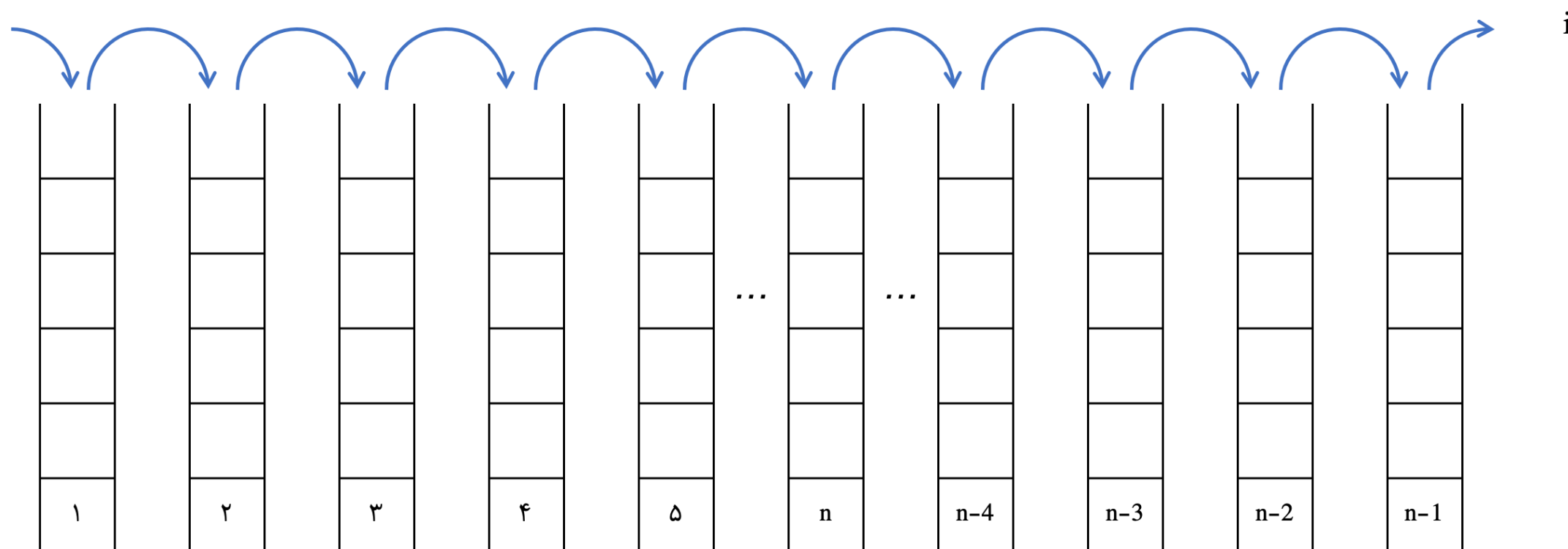
اگر عنصر اول جایگشت خروجی  $n$  بود:



## سوال ۷.

گزینه ۴.

اگر عنصر اول جایگشت خروجی  $i$  بود:





# سوال؟

در گوش خواب آلوده جاده فریاد می کشد!

رهگذر

