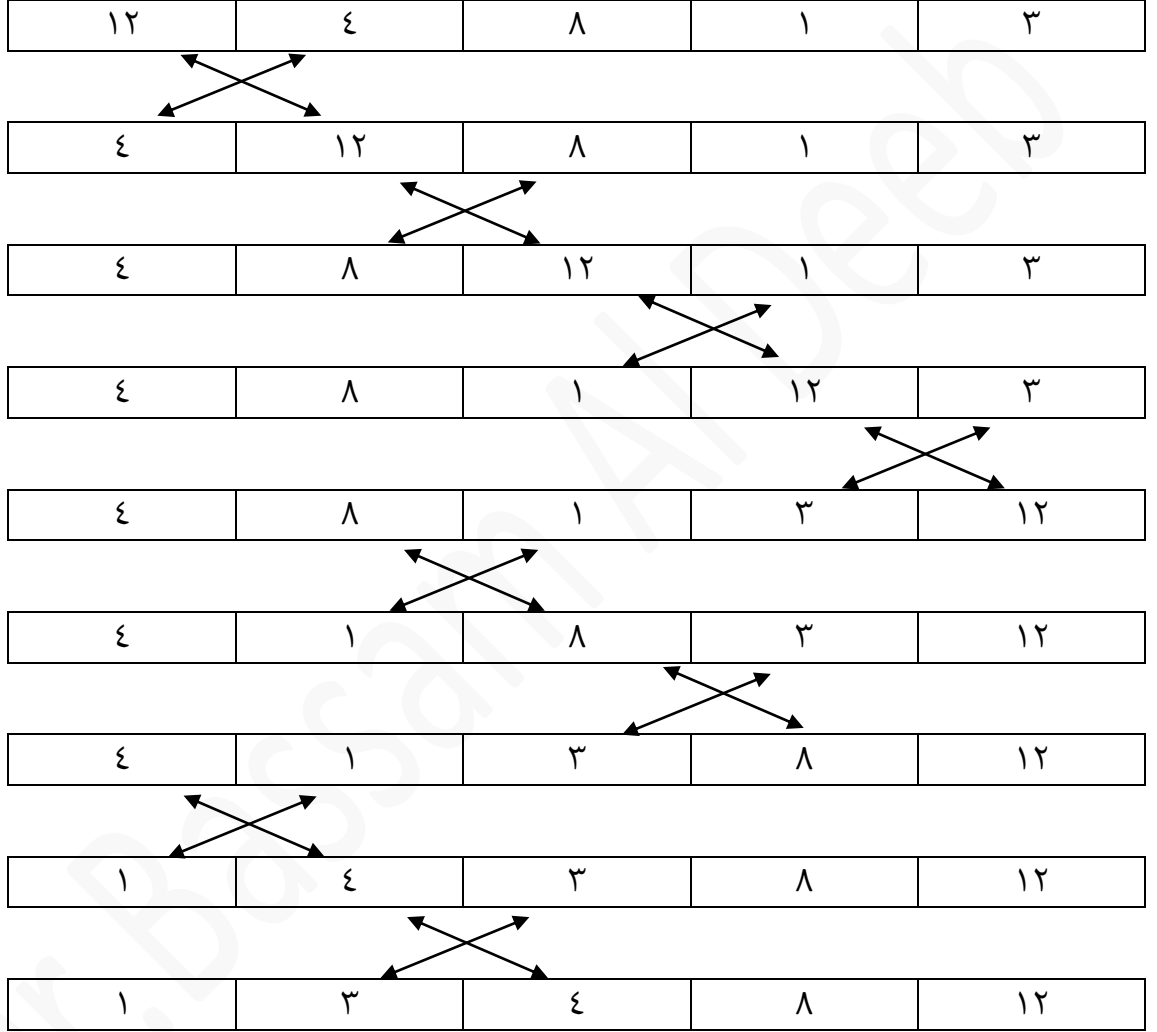


## خوارزمية الفرز الفقاعي Bubble Sort

تعمل هذه الخوارزمية على مبدأ الفقاعات الكبيرة تطفو و الصغيرة ترسو ويتم ذلك من خلال المرور على عناصر المصفوفة أكثر من مرة . في كل مرة تتم المقارنة بين كل عنصرين متتاليين ومبادلتهم . عندما يكون العنصر الثاني هو الأصغر عند الترتيب التصاعدي وبالعكس عند الترتيب التنازلي

مثال:



### خطوات عمل الخوارزمية :

1. المرور على عناصر المصفوفة من خلال حلقتين متداخلتين
2. مقارنة كل عنصرين متتاليين ومبادلتهم اذا كانا غير مرتبين
3. عند الانتهاء من المرور الأول نكون قد انجزنا  $n-1$  مقارنة وازاحة العنصر الأكبر الى الخانة الأخيرة
4. نكرر المرور السابق بعد تجاهل العناصر المرتبة في كل مرة بحيث يتم الترتيب.

## شيفرة الخوارزمية :

```

Bubblesort(int a []) {
    int last = a.length-1;
    for(int i=0 ; i<a.length ;i++)
        for(int j=0 ; j<last-i ;j++)
            if(a[j] >a[j+1])
                Swap(a,j,j+1)
    }
Swap(int a[] , int e1 , int e2){
    int temp;
    temp = a [e1];
    a[e1] = a[e2];
    a[e2] = temp;
}

```

## مثال تطبيقي :

ليكن لدينا المصفوفة a المعرفة بالشكل :

5	1	8	7	2
0	1	2	3	4

ونريد ترتيبها وفق خوارزمية الفرز الفقاعي .

في البداية نمرر المصفوفة في الدالة Bubblesort ويتم ضمنها تمهيد المتغير last=4

ومن ثم الدخول في الحلقة الأولى  $i=0$

ومن ثم الحلقة الثانية  $j=0$  وحتى  $j=4-0=4$

وتتم المقارنة بين كل عنصرين متتاليين وفي حال كانا غير مرتبين

يتم استدعاء الدالة swap لمبادلتها ونلاحظ ضمن الحلقة الثانية تتم المبادلات

J=0 1 5 8 7 2

J=1 X

J=2 1 5 7 8 2

J=3 1 5 7 2 8

J=4 X

ثم يعود الى الحلقة الأولى "الخارجية" لزيادة العداد  $i=1$   
والدخول في الحلقة الثانية  $j=3$   $\longrightarrow$   $j=0$   
تجاهل العنصر الأخير

J=0 X لا يوجد مبادلة

J=1 X

J=2 1 5 2 7 8

J=3 X

ثم الخروج الى الحلقة الخارجية لزيادة العداد من جديد  $i=2$   
 $j=0$   $\longrightarrow$   $j=2$

J=0 X

J=1 1 2 5 7 8

J=2 X

ثم الخروج لزيادة عداد  $i=3$

ونلاحظ ان المصفوفة مرتبة وبالتالي يخرج من الحلقة الثانية دون خطوات منفذه لزيادة العداد  $i=4$   
واقفا دون خطوات منفذه ويعيد المصفوفة مرتبة .

**خوارزمية الفرز بالحشر insertion sort:**

فكرة هذه الخوارزمية هي مقارنة كل عنصر مع جميع العناصر التي تسبقه وتبدل مكنته ان وجد عنصر اكبر منه .

حتى تصبح العناصر السابقة له جميعها اصغر منه .

**مثال:** على فرض اننا نريد ترتيب المصفوفة

5 , 8 , 4 , 9 , 2

نبدأ من العنصر الثاني **x** 5 8 4 9 2

ثم العنصر الثالث ✓ 5 4 8 9 2

✓ 4 5 8 9 2

ثم العنصر الرابع

4 5 8 9 2  
 4 5 8 2 9  
 4 5 2 8 9 ✓  
 4 2 5 8 9 ✓  
 2 4 5 8 9 ✓

وبذلك تكون المصفوفة قد اصفحت مرتبة

**خوارزمية الفرز بالحشر insertion sort:**

```
insertionsort(int a[]) {
int temp;
for(int i=1 ; i< a.length ; i++)
for(int j=i ; j< 0 ; j --)
if( a[j] < a[j-1] )}
temp = a[j];
a[j]=a[j-1];
a[j-1] = temp ;} }
```

## شرح عمل الشيفرة :

١. تم تعريف اجراء insertion sort وتمير له المصفوفة a
٢. تعريف متغير وسيط temp لاستخدامه في المبادلة
٣. الدخول في حلقة أولى تمر على العناصر بدءاً من العنصر الثاني  $i=1$
٤. الدخول في حلقة ثانية بدءاً من العنصر الذي وصلت إليه الحلقة الأولى  $j=i$  وهي حلقة عكسية متناقصة تستمر حتى " العنصر الثاني "
٥. مقارنة كل عنصر مع العنصر السابق له داخل الحلقة الثانية والمبادلة عند الضرورة وتستمر حتى بداية المصفوفة
٦. في نهاية الحلقة الداخلية يعود التحكم الى الحلقة الخارجية لزيادة قيمة العداد  $i$  والعودة من جديد حتى يتم الترتيب

## مثال تطبيقي :

2	1	6	3	4	5	9
0	1	2	3	4	5	6

$i=1$        $j=1$

$a[1] < a[0]$     swap

1	2	6	3	4	5	9
0	1	2	3	4	5	6

$i=2$

$j=2$

$a[1] < a[0]$     not swap

$j=1$      $a[j] < a[0]$     not swap

$i=3$      $j=3$

$a[3] < a[2]$     swap

1	2	3	6	4	5	9
0	1	2	3	4	5	6

$J=2$      $a[2] < a[1]$     not swap

J=1 a[1] < a[0] not swap

i=4 j=4

a[4] < a[3] swap

1	2	3	4	6	5	9
0	1	2	3	4	5	6

j=3 a[3] < a[2] not swap

j=2 a[2] < a[1] not swap

j=1 a[1] < a[0] not swap

i=5 j=5

a[5] < a[4] swap

1	2	3	4	5	6	9
0	1	2	3	4	5	6

j=4 a[4] < a[3] not swap

j=3 a[3] < a[2] not swap

j=2 a[2] < a[1] not swap

j=1 a[1] < a[0] not swap

i=6 j=6

j=6 a[6] < a[5] not swap

j=5 a[5] < a[4] not swap

j=4 a[4] < a[3] not swap

j=3 a[3] < a[2] not swap

j=2 a[2] < a[1] not swap

j=1 a[1] < a[0] not swap

وتكون المصفوفة مرتبة .

## خوارزمية Shell

تعمل خوارزمية shell على تطوير خوارزمية الحشر بهدف الاختصار من زمن التنفيذ وذلك من خلال تقسيم العمل الى مراحل .

طريقة عمل الخوارزمية: تعمل الخوارزمية على مراحل وفق المثال التالي :

6	5	4	3	2	1	0
0	1	2	3	4	5	6

المرحلة الأولى : تأخذ الخوارزمية مسافة بين العناصر المطلوب ترتيبها مقدارها  $k=n/2$  حيث  $n$  حجم المصفوفة

$$n=7 \longrightarrow k=7/2 \approx 4$$

- نقارن العنصر  $a[4]$  مع العنصر الذي يبعد عنه مسافة  $k=4$  أي العنصر  $a[0]$  وتتم المبادلة عند اللزوم.
- الانتقال في العنصر التالي  $a[5]$  ومقارنته بالعنصر الذي يبعد عنه المسافة  $k$  أي مع  $a[1]$  والمبادلة عند اللزوم .
- وهكذا تستمر حتى حتى العنصر الأخير ونكون قد أنهينا المرحلة الأولى

6	5	4	3	2	1	0
0	1	2	3	4	5	6

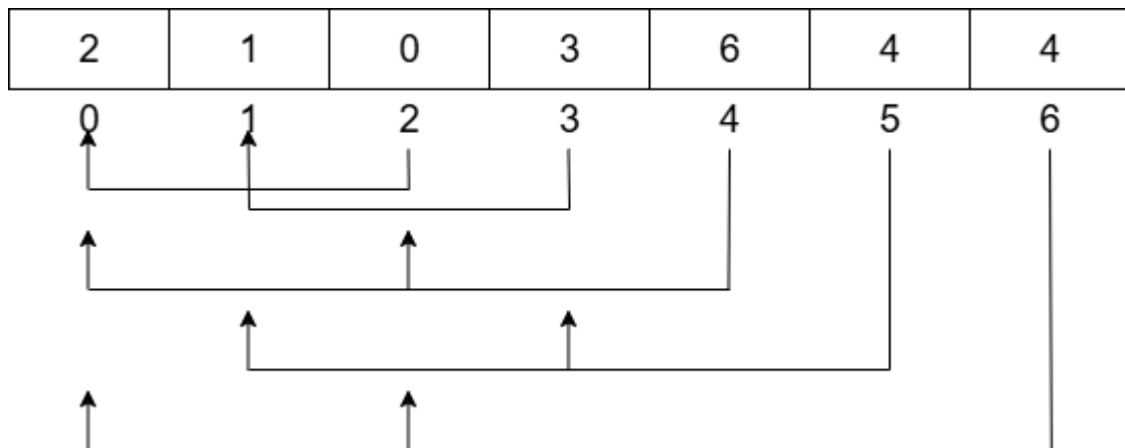
وتكون النتيجة بعد اجراء المبادلات اللازمة في هذه المرحلة .

	6	5	4	3	2	1	0
1-	2	5	4	3	6	1	0
2-	2	1	4	3	6	5	0
3-	2	1	0	3	6	5	4

المرحلة الثانية : في هذه المرحلة نحسب قيمة  $k$  الجديدة

$$k=n/2 \quad k=4/2=2$$

وبالتالي المسافة بين العناصر التي تم مقارنتها هي ٢ ونعيد خطوات المرحلة الأولى على المسافة الجديدة .



- 1- 0 1 2 3 6 5 4
- 2- not swap
- 3- not swap
- 4- not swap
- 5- 0 1 2 3 4 5 6

بالتالي تكون قد ترتبت المصفوفة .

### الكود البرمجي لخوارزمية Shell :

```
shellsort(int a[]) {
int n = a.length;
for(int k=n/2 ; k>1 ; k=k/2)
insertionsort(a,k); }
insertionsort(int a[] , int k){
int temp;
for(int i=k ; i< a.length ; i ++)
for(int j=i ; j>=k ; j=j-k)
if(a[j] < a[j-k]){
temp = a[j];
a[j]=a[j-k];
a[j-k] = temp; }}
```

## شرح الشيفرة :

١. تعريف إجرائية shellsort وتمرير المصفوفة لها
٢. تعريف المتغير  $n$  يدل على طول المصفوفة
٣. الدخول في الحلقة بدءاً من القيمة  $n=k/2$  منتصف المصفوفة وتستمر الحلقة طالما  $k > 1$  (هذه الحلقة تقفز خطوات بمقدار  $k/2$  في كل مرة .
٤. استخدام الإجرائية insertionsort وتمرير المصفوفة  $a$  مع قيمة  $k$  في الحلقة حيث تعمل هذه الإجرائية على مبادلة العنصر ذو الفهرس  $k$  مع العناصر السابقة له عند الضرورة بخطوة  $k$  كل مرة.

٥. الإجرائية insertionsort :

- ❖ تعريف متغير وسيط
- ❖ الدخول في حلقة أولى بدءاً من  $k$  وحتى اخر المصفوفة
- ❖ الدخول في حلقة ثانية بدءاً  $i$  وحتى  $k$  بخطوات مقدارها  $k$  تناقصياً كل مرة
- ❖ اجراء المقارنة بين كل عنصرين بينهما مسافة  $k$  والمبادلة عند اللزوم .

## مثال تطبيقي:

6	5	4	3	2	1	0
0	1	2	3	4	5	6

 $n=7$        $k=7/2=4;$ 

insertionsort(a ,4)

 $i=4$        $j=4 ;$  $a[4] < a[0]$       **swap**

2	5	4	3	6	1	0
0	1	2	3	4	5	6

 $j=0$       **not swap** $j=5$        $a[5] < a[1]$       **swap**

2	1	4	3	6	5	0
0	1	2	3	4	5	6

 $j=5-4=1$       **not swap** $k=4/2=2$ 

insertionsort(a ,2)

 $i=2$        $j=2$        $a[2] < a[0]$       **swap**

0	1	2	3	6	5	4
0	1	2	3	4	5	6

j=0

not swap

i=3 j=3

a[3] &lt; a[1]

not swap

j=1 ; not swap

i=4

j=4

a[4] &lt; a[2]

not swap

j=2

a[2] &lt; a[0]

not swap

j=0

not swap

i=5

j=5

a[5] &lt; a[3]

not swap

j=3

a[3] &lt; a[1]

not swap

j=1

not swap

i=6

j=6

a[6] &lt; a[4]

0	1	2	3	4	5	6
0	1	2	3	4	5	6

j=4

not swap

j=2

not swap

j=0

not swap

وتكون المصفوفة قد أصبحت مرتبة.