# บทที่ 6 การเรียงลำดับ (Sorting)

ทำไมต้องเรียงลำดับข้อมูล? เรียงลำดับข้อมูลคะแนนเพื่อตัดเกรด, เรียงลำดับข้อมูลคะแนน เพื่อจัดลำดับที่เรียนแก่นักเรียนที่สอบแอดมิชชั่น, เรียงลำดับข้อมูลเพื่อการค้นหาแบบใบนารี, เรียงลำดับก่อนการพิมพ์รายงาน เพื่อจัดกลุ่มและสรุปรายงาน เมื่อข้อมูลที่จะเรียงลำดับมีจำนวน น้อยเช่นนักเรียนในห้องเรียน 200 คน เพื่อตัดเกรด เราก็จะไม่เห็นว่าจะเสียเวลาสักเท่าไร แต่ถ้าเป็น ข้อมูลแอดมิชชั่นของนักเรียน 300,000 คน ข้อมูลประชากรไทยประมาณ 70,000,000 คน เวลาที่ใช้ จัดเรียงข้อมูลปริมาณมากๆ อาจจะเป็นหลายๆชั่วโมง ดังนั้นต้องหาขั้นตอนวิธีที่มีประสิทธิภาพดีๆ เพื่อให้การจัดเรียงข้อมูลทำได้รวดเร็วยิ่งขึ้น ในบทนี้เราจะนำเสนอขั้นตอนวิธีในการเรียงลำดับวิธีต่างๆ พร้อมกับการวิเคราะห์และเปรียบเทียบประสิทธิภาพของแต่ละวิธี โดยจะยกเว้นวิธีเรียงลำดับ แบบเลือก(selection sort) และการเรียงลำดับแบบผสาน (merge sort) ที่ได้ยกตัวอย่างแล้วในบทที่ 1

#### 6.1 การเรียงลำดับแบบฟอง (Bubble Sort)

การเรียงลำดับแบบฟองจากน้อยไปมาก จากตัวอย่างการเข้าแถวของนักเรียนเรียงลำดับจาก ตัวเตี้ยไปสูง โดยจะเปรียบนักเรียน 2 คนที่อยู่ติดกัน ถ้าคนที่ 1 สูงกว่าคนที่ 2 ก็ให้ 2 คนสลับที่กัน จากนั้นเปรียบนักเรียนคนที่ 2 กับ คนที่ 3 ไปเรื่อย ๆ จนถึงท้ายแถว (คนที่ n) ตามรูป 6.1 และ 6.2 จะได้ว่าคนที่อยู่ท้ายแถวสูงที่สุดแล้ว และเริ่มทำการเปรียบเทียบใหม่จนกระทั่งถึงคนที่ n-1 ทำอีกจน ครบ n-1 รอบ ก็จะเรียงลำดับกันทุกคน แนวคิดของการเรียงลำดับแบบฟอง คือ คนที่ตัวเตี้ยก็จะ ก่อยๆขยับขึ้นไปหัวแถว ในขณะที่คนตัวสูงก็จะขยับไปอยู่ท้ายแถว

<u>ตัวอย่าง 6.1</u> การเข้าแถวของนักเรียนอนุบาลวันเริ่มเปิดเทอมซึ่งยืนคละกันไป คุณครูประจำชั้น ต้องการให้เข้าแถวเรียงลำดับจากตัวเตี้ยไปสูง โดยมีนักเรียน 10 คน ที่ความสูง

 $H = \{100,120,130,140,95,115,135,118,145,132\}$ 

Name = {"A", "B", "C", "D", "E", "F", "G", "H", "I", "J"}

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A-100	B-120	C-130	D-140	E-95	F-115	G-135	H-118	I-145	J-132

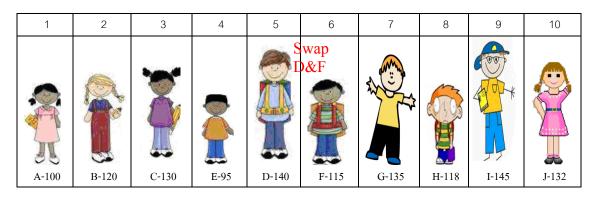
<u>วิธีทำ</u> ตามรูป 6.1

#### 6-2 อัลกอริทึม

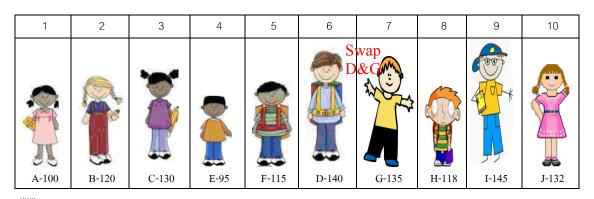
- 1. เทียบนักเรียนตำแหน่งที่ 1 กับ 2 ถ้านักเรียนตำแหน่งที่ 1 เตี้ยกว่าไม่ต้องแลกที่กัน
- 2. เทียบนักเรียนตำแหน่งที่ 2 กับ 3 ถ้านักเรียนตำแหน่งที่ 2 เตี้ยกว่าไม่ต้องแลกที่กัน
- 3. เทียบนักเรียนตำแหน่งที่ 3 กับ 4 ถ้านักเรียนตำแหน่งที่ 3 เตี้ยกว่าไม่ต้องแลกที่กัน
- 4. เทียบนักเรียนตำแหน่งที่ 4 กับ 5 ถ้านักเรียนตำแหน่งที่ 4 สูงกว่านักเรียนตำแหน่งที่ 5 ให้สลับที่ กัน

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A-100	B-120	C-130	E - 20	wap &E	F-115	G-135	H-118	I-145	J-132

5. เทียบนักเรียนตำแหน่งที่ 5 กับ 6 ถ้านักเรียนตำแหน่งที่ 5 สูงกว่านักเรียนตำแหน่งที่ 6 ให้สลับ ที่กัน



6. เทียบนักเรียนตำแหน่งที่ 6 กับ 7 ถ้านักเรียนตำแหน่งที่ 6 สูงกว่านักเรียนตำแหน่งที่ 7 ให้สลับ ที่กัน



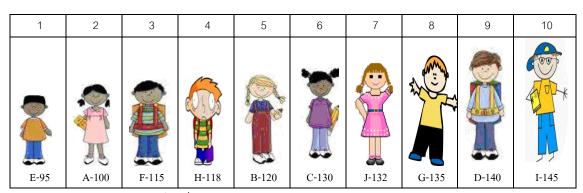
ร<u>ูป 6.1</u> รอบแรกของการเรียงลำดับแบบฟอง

7. เทียบไปเรื่อยจนถึงนักเรียนตำแหน่งที่ 9 กับ ตำแหน่งที่ 10 จะได้นักเรียนตำแหน่งที่ 10 สูง ที่สุดในแถว ตามรูป 6.2

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A-100	B-120	C-130	E-95	F-115	G-135	H-118	D-140	J-132	I-145

## <u>รูป 6.2</u> เสร็จรอบแรกของการเรียงลำดับแบบฟอง

- 8. เริ่มรอบที่ 2 โดยเทียบนักเรียนตำแหน่งที่ 1 กับ 2, 2 กับ 3, 3 กับ 4, ... , 8 กับ 9 ถ้าเทียบแล้ว คนถัดไปเตี้ยกว่าให้สลับที่กัน เมื่อครบรอบที่ 2 จะได้คนที่ n-1 สูงเป็นที่ 2 จากท้ายแถว
- 9. ทำเช่นนี้ไปเรื่อยๆ จนถึงรอบที่ 9 จะได้แถวนักเรียนที่เรียงจากเตี้ยไปสูง ตามรูป 6.3



<u>รูป 6.3</u> เรียงลำดับแบบฟองแล้วเสร็จ

### โปรแกรม 6.1 วิธีเรียงลำดับแบบฟอง

```
public class Sort1
{
public static void main(String argv[])
{ int aa[]=\{0,100,120,130,140,95,115,135,118,145,132\};
  System.out.println("The original data before sorting");
  print(aa);
  BubbleSort(aa);
  System.out.println("The data after sorting");
  print(aa);
}
public static void print(int[] a)
{ for(int i=1;i \le a.length-1;i++)
    System.out.print(a[i]+"\t ");
  System.out.println();
}
public static void Swap(int[] a, int e1, int e2)
{ int tmp = a[e1];
   a[e1]=a[e2]; a[e2]=tmp;
   print(a);
}
public static void BubbleSort(int[] data )
     int out, in;
     for(out = data.length-1 ; out > 1; out--)
       for(in = 1; in < out; in++)
           if( data[in] >data[in+1] )
               {System.out.println ("round" + out+"\tswap at :"+in );
                Swap(data, in,in+1); }
   } // end BubbleSort()
```

#### outputs

The origina			_							
100 120	130	140	95	115	135	118	145	132		
round10 sw	ap at :4	•								
100 120		95	140	115	135	118	145	132		
round10 sw	_									
100 120	130	95	115	140	135	118	145	132		
round10 sw	ap at :6									
100 120	130	95	115	135	140	118	145	132		
round10 sw	ap at :7									
100 120	130	95	115	135	118	140	145	132		
round10 sw	ap at :9	1								
100 120	130	95	115	135	118	140	132	145		
round9 sw	ap at:3									
100 120	95	130	115	135	118	140	132	145		
round9 sw	ap at :4									
100 120	95	115	130	135	118	140	132	145		
round9 sw	round9 swap at :6									
100 120	95	115	130	118	135	140	132	145		
round9 sw	ap at :8									
100 120	95	115	130	118	135	132	140	145		
round8 sw	ap at :2									
100 95	120	115	130	118	135	132	140	145		
round8 sw	ap at :3									
100 95	115	120	130	118	135	132	140	145		
round8 sw	ap at :5									
100 95	115	120	118	130	135	132	140	145		
round8 sw	ap at :7									
100 95	115	120	118	130	132	135	140	145		
round7 sw	ap at :1									
95 100	_	120	118	130	132	135	140	145		
round7 sw										
95 100	-	118	120	130	132	135	140	145		
The data af										
95 100	115	118	120	130	132	135	140	145		

## ประสิทธิภาพของการเรียงลำดับแบบฟอง

ในรอบที่ 1 จะมีการเปรียบเทียบ n-1 ครั้ง ในรอบที่ 2 จะมีการเปรียบเทียบ n-2 ครั้ง

:

ในรอบที่ n-1 จะมีการเปรียบเทียบ 1 ครั้ง ซึ่งเมื่อรวมการเปรียบเทียบทุกรอบเข้าด้วยกันจะเป็น

$$1+2+3+...+(n-2)+(n-1) = \frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$$

เมื่อพิจารณาการสลับที่ จะแตกต่างกันตามลักษณะของข้อมูล

<u>กรณีที่แย่ที่สุด</u> คือ ในกรณีที่ข้อมูลอยู่ในลำคับที่ตรงข้าม เช่น ต้องการเรียงลำคับจากน้อยไปมาก แต่ข้อมูลเป็นการเรียงลำคับจากมากไปน้อย จะมีการสลับที่ทุกครั้งที่เปรียบเทียบ นั่นคือ รอบที่ 1 มี การสลับที่ n-1 ครั้ง รอบที่ 2 มีการสลับที่ n-2 ครั้ง ไปเรื่อย ๆ จนรอบที่ n-1 มีการสลับที่เพียง 1 ครั้ง จึงมีการสลับที่ทั้งหมด  $O(n^2)$ 

<u>กรณีที่ดีที่สุด</u> คือ ข้อมูลเรียงลำดับตามต้องการอยู่แล้ว จะไม่มีการสลับที่เลย

 $\frac{n s \vec{u} . u \cdot \vec{n}}{4} = O(n^2)$  คือ ข้อมูลมีลักษณะสุ่ม จะมีการสลับที่เป็นครึ่งหนึ่งของกรณีที่แย่ที่สุด คือ

Complexity: จำนวนครั้งของการเปรียบเทียบและจำนวนครั้งของการสลับที่ของการเรียงลำดับแบบ ฟอง =  $O(n^2)$ 

#### 6.2 การเรียงลำดับแบบแทรก (Insertion sort)

แนวคิดของการเรียงลำคับแบบแทรก เปรียบเสมือนการถือไพ่อยู่ในมือ โดยไพ่ใบแรกเป็น หลัก แล้วหยิบไพ่ใบที่ 2 มาเปรียบเทียบใบกับใบแรก ถ้าแต้มน้อยกว่าก็จะแทรกไพ่ไปข้างหน้าสุด จากนั้นดูไพ่ใบที่ 3 โดยจะต้องนำมาเปรียบเทียบกับไพ่ใบที่ 1 กับใบที่ 2 เพื่อจะได้แทรกลงใน ตำแหน่งที่ถูกต้อง และทำเช่นนี้จนไพ่ทุกใบเรียงลำดับแล้ว

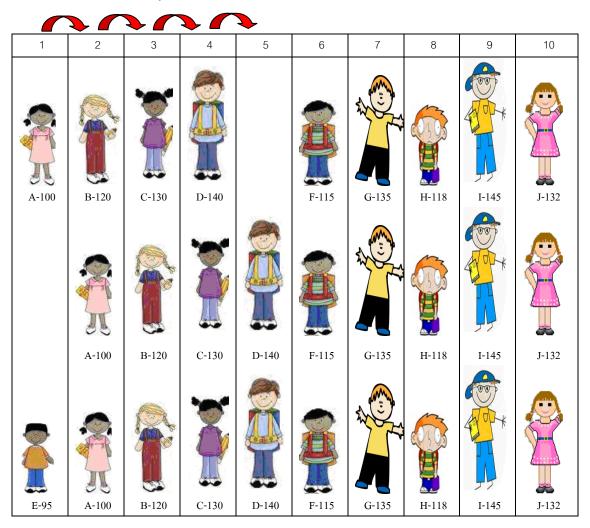
<u>ตัวอย่าง 6.2</u> การเข้าแถวของนักเรียนอนุบาลวันเริ่มเปิดเทอมซึ่งยืนคละกันไป คุณครูประจำชั้น ต้องการให้เข้าแถวเรียงลำดับจากตัวเตี้ยไปสูง โดยมีนักเรียน 10 คน ที่ความสูง

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A-100	B-120	C-130	D-140	E-95	F-115	G-135	H-118	I-145	J-132

#### <u>วิธีทำ</u>

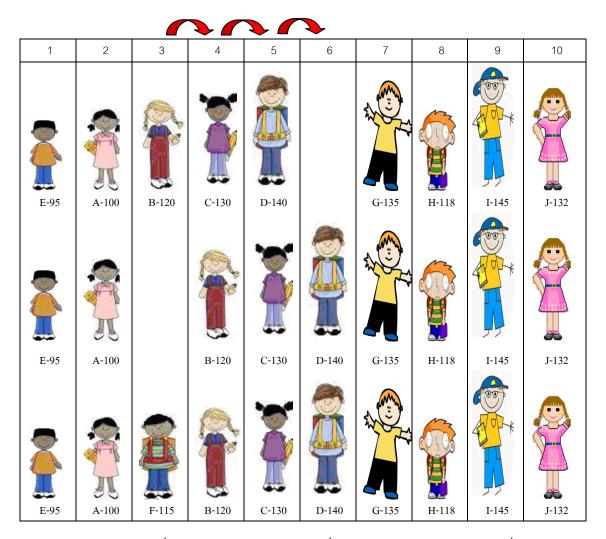
- 1. ให้นักเรียนตำแหน่งที่ 1 (A-100 ซม.) ยืนเป็นหลักไว้
- 2. คูว่านักเรียนตำแหน่งที่ 2(B-120 ซม.) เตี้ยกว่านักเรียนตำแหน่งที่ 1 ? ถ้าไม่เตี้ยกว่าก็ไม่ต้องย้าย ตำแหน่ง
- 3. คูว่านักเรียนตำแหน่งที่ 3(C-130 ซม.) เตี้ยกว่านักเรียนตำแหน่งที่ 1, 2 ? ถ้าไม่เตี้ยกว่าก็ไม่ต้องย้าย ตำแหน่ง

- 4. ดูว่านักเรียนตำแหน่งที่ 4(D-140 ซม.) เตี้ยกว่านักเรียนตำแหน่งที่ 1, 2, 3 ? ถ้าไม่เตี้ยกว่าก็ไม่ต้อง ย้ายตำแหน่ง
- 5. คูว่านักเรียนตำแหน่งที่ 5(E-95 ซม.) เตี้ยกว่านักเรียนตำแหน่งที่ 1 เด็กชาย E จะต้องยืนตำแหน่งที่ 1 คังนั้นต้องเว้นตำแหน่งที่ 1ให้กับเด็กชาย E เพื่อให้เด็กชาย E เข้ามายืนแทนได้โดยไม่เหยียบเท้า เด็กหญิง A ด้วยการดึงเด็กชาย E (ตำแหน่งที่ 5) ออกจากแถว แล้วขยับเด็กชาย D ตำแหน่งที่ 4 ไป แทนตำแหน่งที่ 5, ขยับ A,B,C เลื่อนไปตามๆกัน จนตำแหน่งที่ 1 ว่าง ค่อยเอาเด็กชาย A เข้าไปใน แถวในตำแหน่งที่ 1 ตามรูป 6.4



ร<u>ูป 6.4</u> คึงนักเรียนตำแหน่งที่ 5 ออกจากแถว ขยับนักเรียนคนที่ 4, 3, 2, 1 ไปทางขวาตามลำดับ จัดคนที่คึงออก กลับไปในแถวในตำแหน่งที่ 1

6. เทียบเด็กชาย F กับนักเรียนในตำแหน่ง 1, 2, 3 จะต้องย้ายเด็กชาย F ไปที่ตำแหน่ง 3 ทำวิธีการ เดียวกับ ข้อ 5 ขยับ B, C, D ไปไว้ตำแหน่ง 4, 5, 6 จนตำแหน่งที่ 3 ว่าง ค่อยเอาเด็กชาย F เข้าไปใน แถวในตำแหน่งที่ 3 ตามรูป 6.5



ร<u>ูป 6.5</u> คึงนักเรียนตำแหน่งที่ 6 ออกจากแถว ขยับนักเรียนคนที่ 5, 4, 3 ไปทางขวาตามลำคับ จัดคนที่คึงออก กลับไปในแถวในตำแหน่งที่ 3

## 7. ทำเช่นนี้ไปเรื่อยๆ จนถึงเด็กหญิง J ที่ยืนในตำแหน่งที่ 10 ก็จะเข้าแถวตามลำดับจากเตี้ยไปสูง ตามรูป 6.6

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
E-95	A-100	F-115	H-118	B-120	C-130	J-132	G-135	D-140	I-145

<u>รูป 6.6</u> นักเรียนเข้าแถวเรียวลำดับจากสูงไปเตี้ย

### โปรแกรม 6.2 วิธีเรียงลำดับแบบแทรก (insertion sort)

```
import java.io.*;
class InsertSortApp
 { public static int [] a={0,100,120,130,140,95,115,135,118,145,132};
                                                                       // ref to array a
 public static int nElems = 11; // number of data items
//-----
 public static void display() // displays array contents
   { for(int j=1; j<nElems; j++) // for each element,
     System.out.print(a[j] + ""); // display it
     System.out.println("");
 public static void insertSort()
   {
   int in, out;
   for(out=2; out<nElems; out++) // out is dividing line
     \{ int temp = a[out]; 
                             // remove marked item
        in = out;
                            // start shifts at out
        System.out.print("round="+out+"\t");
        while(in>1 && a[in-1] >= temp) // until one is smaller,
          { System.out.print("shift item "+(in-1)+" \t");
           a[in] = a[in-1]; // shift item to right
           --in;
                            // go left one position
           }
          a[in] = temp;
                                // insert marked item
          System.out.println();
         display();
    } // end for
   } // end insertionSort()
  _____
 public static void main(String[] args) throws IOException
   { System.out.println("Raw data before sorting");
      display();
                        // display items
      insertSort();
      System.out.println("Array is ascending sort");
      display();
                      // display them again
    } // end main()
 } // end class InsertSortApp
```

#### **Outputs**

```
Raw data before sorting
100 120 130 140 95 115 135 118 145 132
100 120 130 140 95 115 135 118 145 132
100 120 130 140 95 115 135 118 145 132
100 120 130 140 95 115 135 118 145 132
round=5 shift item 4 shift item 3 shift item 2 shift item 1
95 100 120 130 140 115 135 118 145 132
round=6 shift item 5 shift item 4 shift item 3
95 100 115 120 130 140 135 118 145 132
round=7 shift item 6
95 100 115 120 130 135 140 118 145 132
round=8 shift item 7 shift item 6 shift item 5 shift item 4
95 100 115 118 120 130 135 140 145 132
round=9
95 100 115 118 120 130 135 140 145 132
             shift item 9 shift item 8 shift item 7
95 100 115 118 120 130 132 135 140 145
Array is ascending sort
95 100 115 118 120 130 132 135 140 145
```

#### ประสิทธิภาพของการเรียงลำดับแบบแทรก

การเรียงลำดับข้อมูลแบบแทรก จะไม่มีการสลับที่แต่จะมีการเลื่อนข้อมูลเพื่อให้ข้อมูล ใหม่แทรกลงไป ดังนั้น ประสิทธิภาพของการเรียงลำดับแบบแทรก จึงพิจารณาจากจำนวนครั้ง ของการเปรียบเทียบและจำนวนครั้งของการเลื่อนข้อมูล ซึ่งจะแตกต่างกันตามลักษณะของข้อมูล กรณีที่ดีที่สุด คือ ข้อมูลเรียงลำดับตามต้องการอยู่แล้ว จะมีการเปรียบเทียบรอบละ 1 ครั้ง ดังนั้น จึงมีการเปรียบเทียบทั้งหมด n-1 ครั้ง และไม่มีการเลื่อนข้อมูลเลย ดังนั้น จำนวนครั้งของการ เปรียบเทียบและการเลื่อนข้อมูล = O(n)

<u>กรณีที่แย่ที่สุค</u> คือ กรณีที่ข้อมูลอยู่ในลำดับที่ตรงข้าม เช่น ต้องการเรียงลำดับจากน้อยไปมาก แต่ ข้อมูลเป็นการเรียงลำดับจากมากไปน้อย รอบที่ 1 จะมีการเปรียบเทียบ 1 ครั้งรอบที่ 2 มีการ เปรียบเทียบ 2 ครั้ง ไปเรื่อย ๆ จนรอบที่ n-1 มีการเปรียบเทียบ n-1 ครั้ง จึงมีการเปรียบเทียบ ทั้งหมด  $O(n^2)$  เนื่องจากมีการเลื่อนข้อมูลทุกครั้งที่เปรียบเทียบ จึงมีการเลื่อนข้อมูลทั้งหมด

$$1+2+3+...+(n-2)+(n-1) = \frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$$

ดังนั้น จำนวนครั้งของการเปรียบเทียบและการเลื่อนข้อมูล =  $O(n^2)$ 

 $\frac{n s \vec{u} ! \vec{n} \cdot \vec{n}}{4}$  คือ ข้อมูลมีลักษณะสุ่ม จะมีการเปรียบเทียบและเลื่อนข้อมูลเป็นครึ่งหนึ่งของกรณีที่แย่ ที่สุด คือ  $\frac{n(n-1)}{4} = O(n^2)$  คังนั้น จำนวนครั้งของการเปรียบเทียบและการเลื่อนข้อมูล  $= O(n^2)$