

# Chapter 2 Array

ผศ.ดร.สิดดา อินทรโสธรจันทร์

---

สาขาวิชาวิทยาการคอมพิวเตอร์ คณะวิทยาศาสตร์ มหาวิทยาลัยขอนแก่น

## 2

# รูปแบบการจัดเก็บข้อมูล

- โครงสร้างที่ใช้การจัดสรรหน่วยความจำแบบลำดับ (Sequential Allocation)

วิธีการจัดสรรแบบนี้จะเหมาะกับข้อมูลที่ทราบปริมาณข้อมูลที่ค่อนข้างชัดเจน เนื่องจากต้องกำหนดขนาดข้อมูลทั้งหมดไว้ล่วงหน้า เนื่องจากต้องกำหนดขนาดข้อมูลทั้งหมดไว้ล่วงหน้า ทำให้ข้อมูลถูกจัดเก็บต่อเนื่องกันเป็นกลุ่ม ทำให้สามารถเข้าถึงได้ง่ายและรวดเร็ว โครงสร้างที่ใช้การจัดสรรหน่วยความจำแบบลำดับ คือ อาร์เรย์

### 3

## รูปแบบการจัดเก็บข้อมูล

- โครงสร้างที่ใช้การจัดสรรหน่วยความจำแบบพลวัต (Dynamic Allocation)

ทุกครั้งที่ข้อมูลใหม่เพิ่มเข้ามา จะมีการจัดสรรหน่วยความจำที่มีปริมาณมากพอสำหรับข้อมูลใหม่ วิธีการจัดสรรแบบนี้จะเหมาะกับข้อมูลที่ไม่ทราบปริมาณแน่ชัด อาจปรับเปลี่ยนได้ตลอดเวลา โครงสร้างที่ใช้การจัดสรรหน่วยความจำแบบพลวัต คือ ลิงก์ลิสต์แบบต่าง ๆ

## 4

# โครงสร้างอาเรย์

- อาเรย์เป็นโครงสร้างข้อมูลที่ใช้ในการเก็บข้อมูลประเภทเดียวกันหลาย ๆ ค่าไว้เป็นกลุ่มเดียวกัน
- เป็นการจองเนื้อที่ในหน่วยความจำแบบต่อเนื่องตามขนาดของชนิดข้อมูลและจำนวนสมาชิกที่ระบุไว้
- อาเรย์ไม่ว่าจะเป็น 1 มิติ 2 มิติ หรือหลายมิติ ก็จะถูกนำมาเก็บในหน่วยความจำต่อเนื่องกันในรูปแบบ 1 มิติ โดยตำแหน่งในการเก็บข้อมูลในหน่วยความจำจะคำนวณจากขนาดของข้อมูลแต่ละตัวและตำแหน่งข้อมูลในอาเรย์

## 5

# โครงสร้างอาเรย์

- สำหรับการระบุตำแหน่งสมาชิกแต่ละตัวในอาเรย์จะใช้เลขดัชนี (index) กำกับ
- โดยอาเรย์ 1 มิติ จะใช้เลขดัชนี 1 จำนวนในการระบุตำแหน่ง
- หากเป็นอาเรย์ 2 มิติจะใช้เลขดัชนี 2 จำนวนสำหรับระบุแถวและคอลัมน์ที่ข้อมูลอยู่
- ซึ่งการอ้างอิงถึงสมาชิกแต่ละตัวสามารถเขียนได้หลายรูปแบบ ที่นิยมใช้กันจะมีดังนี้



## 6

# โครงสร้างอาเรย์

- แบบที่ 1 เขียนเลขดัชนีห้อยไว้ด้านล่างของชื่ออาเรย์ เช่น  $A_1, A_2, A_3, \dots, A_n$
- แบบที่ 2 เขียนเลขดัชนีไว้ในเครื่องหมาย “( )” ต่อท้ายชื่ออาเรย์ เช่น  $A(1), A(2), A(3), \dots, A(n)$
- แบบที่ 3 เขียนเลขดัชนีไว้ในเครื่องหมาย “[ ]” ต่อท้ายชื่ออาเรย์ เช่น on  $A[1], A[2], A[3], \dots, A[n]$

ในที่นี้จะเลือกใช้การเขียนแบบที่ 3 เพื่อให้สอดคล้องกับการเขียนโปรแกรมภาษาจาวา

## 7

# โครงสร้างอาเรย์

อาเรย์ A	ตำแหน่ง	A[0]	A[1]	A[2]	A[3]	A[4]
	ข้อมูล	S	T	A	M	P

- หากต้องการตำแหน่งที่เก็บค่า T ก็จะเป็นตำแหน่ง A [1]
- หากอ้างอิงค่าในตำแหน่ง A[0] ก็จะได้ค่า S กลับมา

## 8

# โครงสร้างอาร์เรย์

อาร์เรย์ B	ตำแหน่ง	B[0][0]	B[0][1]	B[0][2]	B[0][3]	B[0][4]
	ข้อมูล	10	15	8	18	12
	ตำแหน่ง	B[1][0]	B[1][1]	B[1][2]	B[1][3]	B[1][4]
	ข้อมูล	7	9	16	13	11

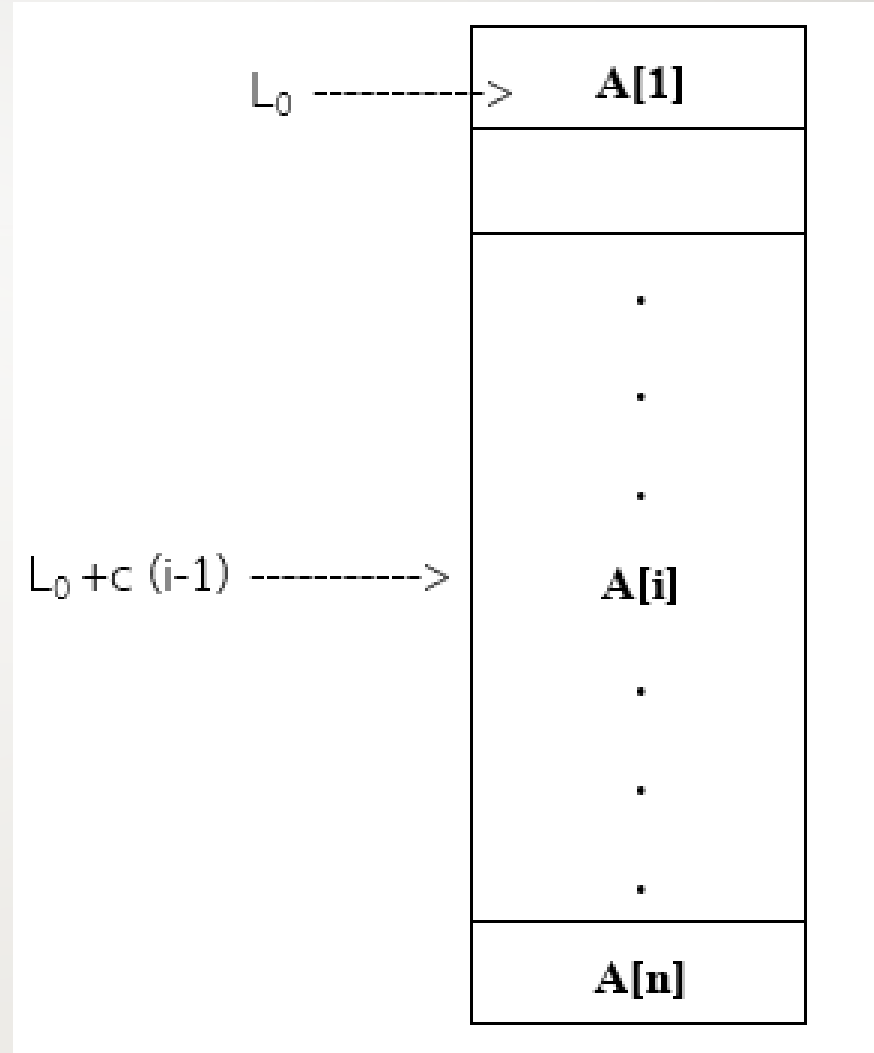
- หากอ้างอิงถึงตำแหน่ง B[0][2] จะได้ค่า 8 กลับมา
- หากต้องการตำแหน่งที่เก็บค่า 16 ก็จะเป็นตำแหน่ง B[1][2]



## 9

# โครงสร้างอาเรย์

- การเก็บข้อมูลด้วยโครงสร้างอาเรย์จะเป็นการจองเนื้อที่เก็บข้อมูลให้สมาชิกแต่ละตัวแบบต่อเนื่องกัน
- ถ้าสมาชิกแต่ละตัวของอาเรย์ใช้เนื้อที่ในการจัดเก็บ  $c$  บิต มีจำนวนสมาชิก  $n$  ตัว เนื้อที่ในหน่วยความจำที่จองไว้จะเป็น  $c * n$  บิตต่อเนื่องกัน



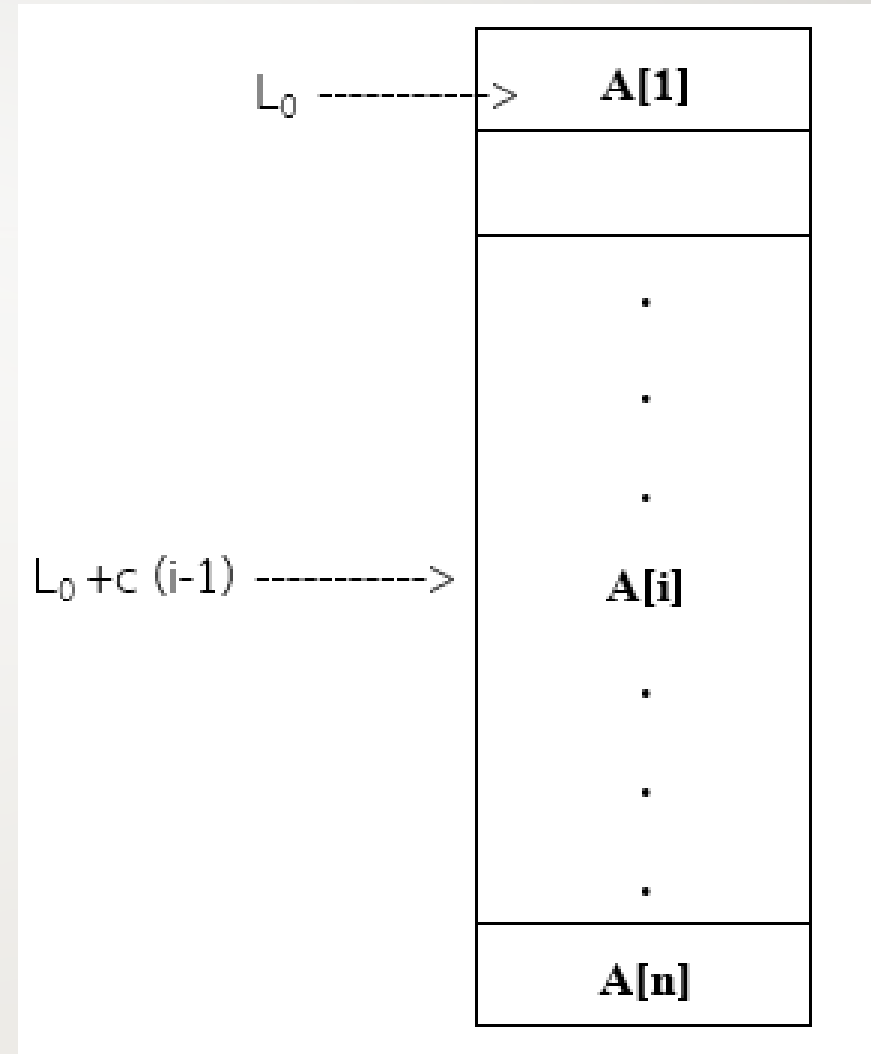
10

## โครงสร้างอาร์เรย์

ตำแหน่งที่อยู่ของ  $A_i$  คำนวณได้จาก

$$LOC ( A[i] ) = L_0 + c * ( i - 1 )$$

- $L_0$  แทนค่าตำแหน่งที่อยู่ของบิตแรกซึ่งจัดสรรให้สมาชิกตัวแรกของ  $A$
- $c$  แทนจำนวนบิตที่จัดสรรให้แก่แต่ละสมาชิก

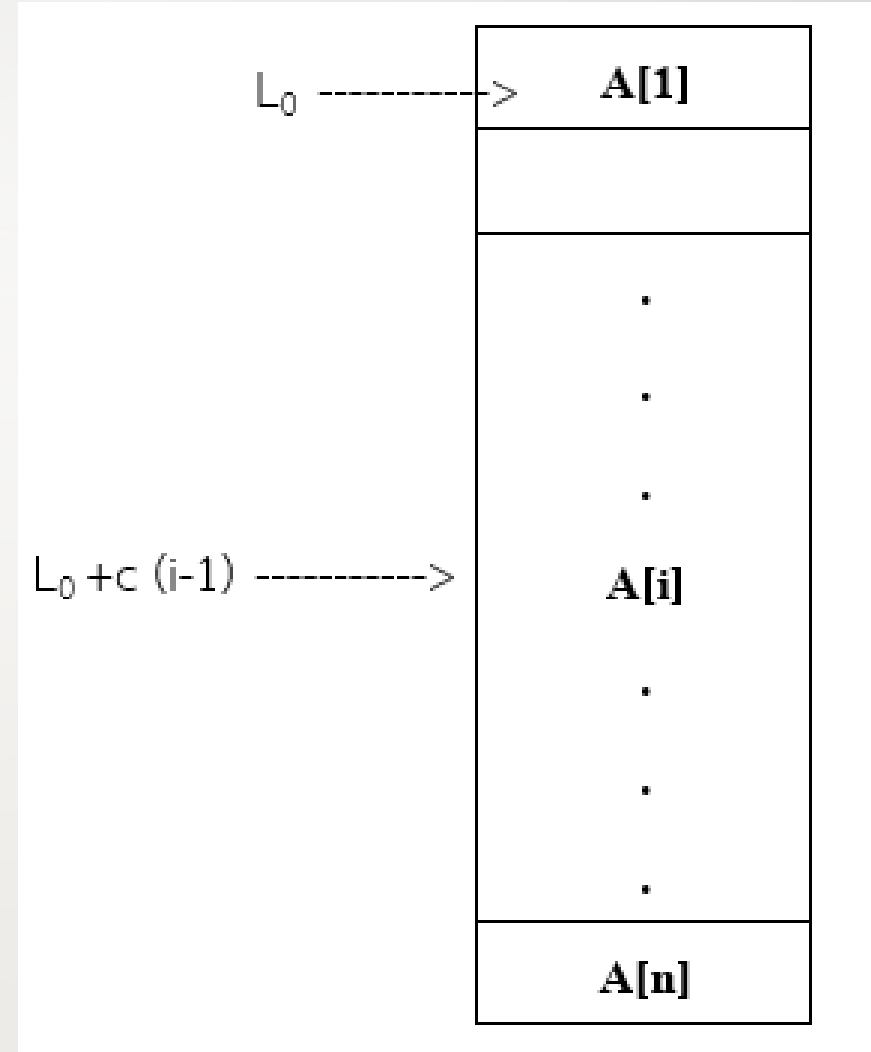


# 11

## โครงสร้างอาเรย์

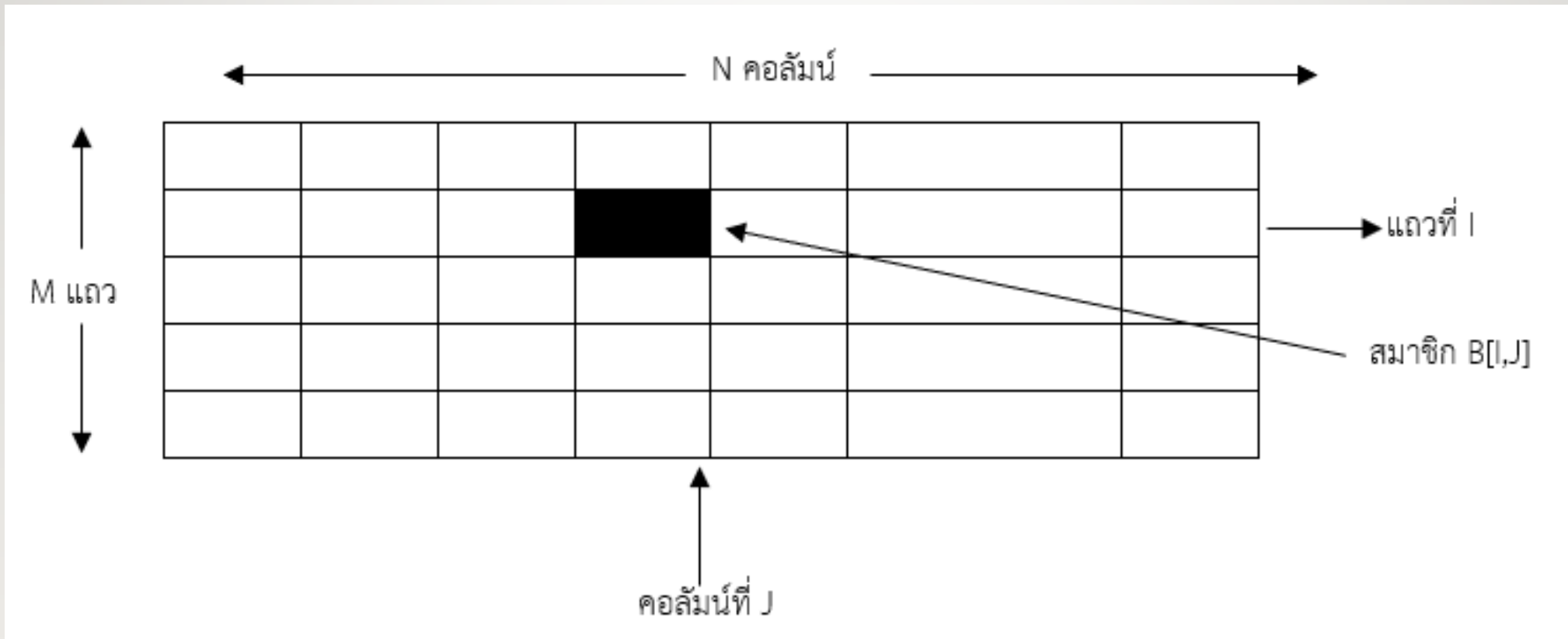
ในกรณีทั่ว ๆ ไป ถ้าตำแหน่งที่ทราบค่า (  $L_0$  ) มีค่า  
ดัชนีเป็นตัวแปร  $b$  จะสามารถหาตำแหน่งที่อยู่ของ  
 $A[i]$  จาก

$$LOC ( A[i] ) = L_0 + c * ( i - b )$$



# 12

## โครงสร้างอาเรย์



## 13

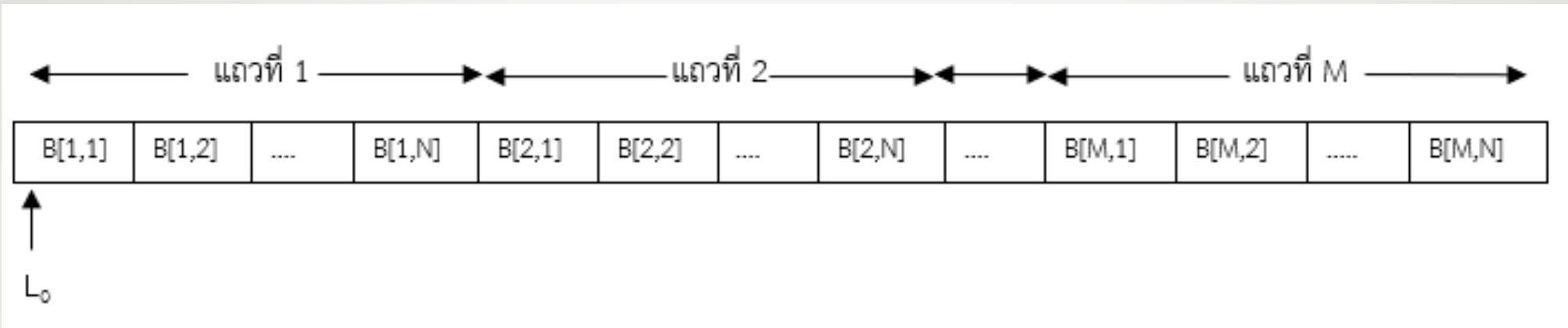
# โครงสร้างอาเรย์

- กรณีสอาร์เรย์ 2 มิติ เช่น  $B[I,J]$  โดย  $1 \leq I \leq M$  และ  $1 \leq J \leq N$
- ถ้า  $c$  เป็นจำนวนบิตของสมาชิกแต่ละตัวจะต้องใช้หน่วยความจำทั้งหมดในการเก็บอาร์เรย์ 2 มิตินี้เป็นจำนวน  $c * M * N$  บิต
- ในการจัดเก็บอาร์เรย์ 2 มิติลงในหน่วยความจำจะเป็นการเก็บข้อมูลในรูปแบบ 1 มิติโดยนำค่าในแต่ละแถว/คอลัมน์มาวางต่อเนื่องกันขึ้นอยู่กับรูปแบบการจัดเรียง โดยมี 2 รูปแบบดังนี้

## 14

# โครงสร้างอาร์เรย์

1) เรียงลำดับแบบแถวเป็นหลัก (Row Major or Lexicographic Order of Indices) โดยการนำสมาชิกจากอาร์เรย์ 2 มิติ มาบรรจุลงในอาร์เรย์ 1 มิติ ที่ละแถวดังนี้





## 15

# โครงสร้างอาเรย์

- ถ้า  $L_0$  เป็นตำแหน่งที่อยู่บิตแรกของอาเรย์ 1 มิติ จะสามารถหาตำแหน่งที่อยู่ของสมาชิก  $B[I,J]$  ได้ดังนี้
- หาตำแหน่งสมาชิกในแต่ละแถว ให้  $Y$  เป็นตำแหน่งที่อยู่ของสมาชิกแรกในแถวที่  $I$  จะสามารถหาตำแหน่งที่อยู่ของสมาชิกตัวที่  $J$  ในแถว ได้จากสูตร

$$LOC ( B[I,J] ) = Y + c * ( J - 1 )$$

## 16

### โครงสร้างอาร์เรย์

- หาตำแหน่งแรกของแถวที่  $I$  (  $Y$  ) จะพิจารณาจากจำนวนบิตที่ใช้ในการเก็บข้อมูลทั้งหมดตั้งแต่แถวที่ 1 ถึง แถวที่  $I - 1$  ซึ่งแต่ละแถวจะใช้จำนวนบิตเป็น  $c * N$

$$Y = L_0 + (I - 1) * c * N$$

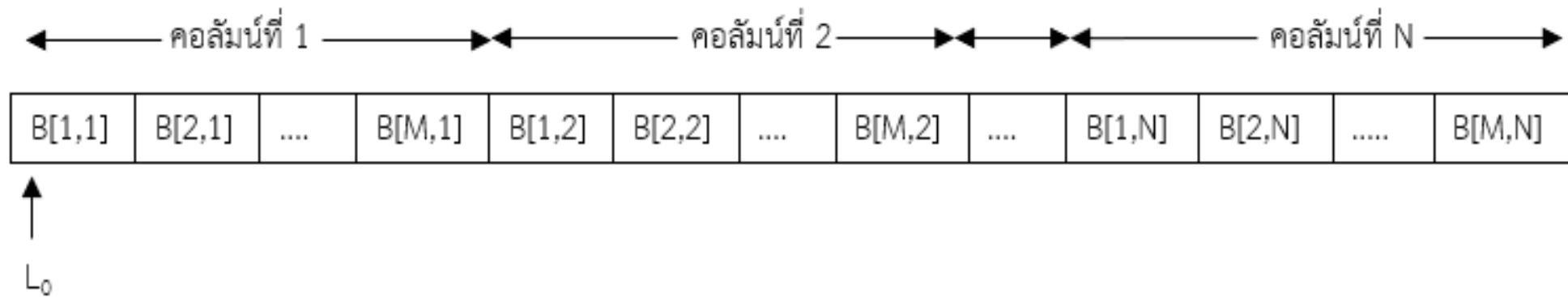
- นำค่า  $Y$  แทนลงในสมการจะได้สมการในการหาตำแหน่งของ  $B[I,J]$  โดยการจัดเรียงแบบแถวเป็นหลัก ดังนี้

$$LOC( B [ I , J ] ) = L_0 + (I - 1) * c * N + c * (J - 1)$$

17

## โครงสร้างอาร์เรย์

2) เรียงลำดับแบบคอลัมน์เป็นหลัก (Column Major Order) โดยการนำสมาชิกจากอาร์เรย์ 2 มิติ มาบรรจุลงในอาร์เรย์ 1 มิติ ทีละคอลัมน์ดังนี้



## 18

# โครงสร้างอาเรย์

- ถ้า  $L_0$  เป็นตำแหน่งที่อยู่บิตแรกของอาเรย์ 1 มิติ จะสามารถหาตำแหน่งที่อยู่ของสมาชิก  $B[I,J]$  ได้ดังนี้
- หาดำแหน่งสมาชิกในแต่ละคอลัมน์ ให้  $Y$  เป็นตำแหน่งที่อยู่ของสมาชิกแรกในคอลัมน์ที่  $J$  จะสามารถหาดำแหน่งที่อยู่ของสมาชิกตัวที่  $I$  ในคอลัมน์ ได้จากสูตร

$$LOC ( B[I,J] ) = Y + c * ( I - 1 )$$

## 19

# โครงสร้างอาร์เรย์

- หาตำแหน่งแรกของคอลัมน์ที่ J ( Y ) จะพิจารณาจากจำนวนบิตที่ใช้ในการเก็บข้อมูลทั้งหมดตั้งแต่คอลัมน์ที่ 1 ถึง คอลัมน์ที่ J - 1 ซึ่งแต่ละคอลัมน์จะใช้จำนวนบิตเป็น  $c * M$

$$Y = L_0 + (J - 1) * c * M$$

- นำค่า Y แทนลงในสมการจะได้สมการในการหาตำแหน่งของ B[I,J] โดยการจัดเรียงแบบคอลัมน์เป็นหลักดังนี้

$$LOC ( B [ I , J ] ) = L_0 + (J - 1) * c * M + c * (I - 1)$$

## 20

# ข้อสังเกต

- ชนิดข้อมูลและจำนวนสมาชิกในอาร์เรย์จะมีผลโดยตรงต่อเนื้อที่ที่ใช้ในหน่วยความจำ
- หากใช้ชนิดข้อมูลที่มีขนาดใหญ่ (ใช้เนื้อที่ในการเก็บสมาชิกแต่ละจำนวนมาก) แต่เก็บข้อมูลขนาดเล็ก ก็จะทำให้สิ้นเปลืองเนื้อที่ไปโดยเปล่าประโยชน์
- การระบุจำนวนสมาชิกในอาร์เรย์ที่มากเกินไปแต่ไม่ได้ใช้ก็เช่นเดียวกัน
- ดังนั้น ควรเลือกใช้ชนิดข้อมูลและจำนวนสมาชิกให้เหมาะสมกับพฤติกรรมของข้อมูลที่จะเก็บ



## 21

# การสร้างอาร์เรย์ 1 มิติ

```
dataType [ ] arrayName = new dataType [arraySize] ;
```

หรือ

```
dataType arrayName[ ] = new dataType [arraySize] ;
```

- ตัวอย่างเช่น

```
String stdName[] = new String [10] ; // เก็บข้อมูลชนิด String จำนวน 10 ตัว
```

```
double grade [] = new double [10]; // เก็บข้อมูลชนิด double จำนวน 10 ตัว
```

## 22

# การสร้างอาร์เรย์ 2 มิติ

```
dataType [ ][ ] arrayName = new dataType [row][col];
```

หรือ

```
dataType arrayName [ ][ ] = new dataType [row][col];
```

ตัวอย่างเช่น

```
int matrixA[][] = new int [5][4] ;
```

- อาร์เรย์ matrixA ที่สร้างขึ้น จะมีชนิดข้อมูลเป็น int และมีจำนวนข้อมูลเป็น 5 แถว x 4 คอลัมน์

## 23

# การกำหนดค่าให้กับอาเรย์

การกำหนดค่าให้กับตัวแปรสามารถทำได้หลายแบบ ขึ้นอยู่กับลักษณะการใช้งาน

แบบที่ 1 สร้างพร้อมกับกำหนดค่าให้กับสมาชิกแต่ละตัว เช่น

```
String grade [ ] = {“A”, “B”, “C”, “D”, “F”};
```

```
int [ ][ ] m = { {1,2,3,4,5}, {6,7,8,9,10}, {11,12,13,14,15}};
```

- การสร้างอาเรย์พร้อมกับการกำหนดค่าให้กับสมาชิกแต่ละตัว ลักษณะนี้ไม่ต้องทำการระบุขนาด
- การกำหนดค่าอาเรย์ 2 มิติ จะต้องใส่เครื่องหมาย { } ครอบข้อมูลในแต่ละแถวเอาไว้ ซึ่งข้อมูลจะต้องเท่ากันทุกแถวและเป็นชนิดเดียวกัน

## 24

# การกำหนดค่าให้กับอาร์เรย์

แบบที่ 2 กรณีต้องการกำหนดค่าให้สมาชิกทุกตัวมีค่าเดียวกัน สามารถใช้เมธอด fill ของคลาส Arrays ซึ่งคำสั่งนี้จะใช้ได้เฉพาะกับอาร์เรย์ 1 มิติเท่านั้น

- โดยในการใช้งานเมธอด fill ต้องทำการ import java.util.Arrays; หรืออาจใช้ import java.util.\*;
- การใช้งานจะต้องทำการสร้างอาร์เรย์ไว้ก่อนแล้วจึงเรียกใช้เมธอด fill ตัวอย่างเช่น

```
int[] a = new int[5];
```

```
Arrays.fill (a,15);
```

## 25

# การกำหนดค่าให้กับอาเรย์

แบบที่ 3 ต้องการกำหนดค่าใส่สมาชิกแต่ละตัวโดยการรับค่าทางคีย์บอร์ด

```
Scanner kb = new Scanner(System.in);  
  
int size = 10;    // กำหนดขนาดอาเรย์เป็น 10  
  
int num [] = new int [size];  
  
for(int i = 0 ; i < size ; i++){  
    num [i] = kb.nextInt();  
  
}
```

## 26

# การกำหนดค่าให้กับอาร์เรย์

```
Scanner kb = new Scanner(System.in);  
  
int row = 5 , col = 4 ;  
int num [][] = new int [row][col];  
for(int i = 0 ; i < row ; i++){  
    for(int j = 0 ; j < col ; j++){  
        num [i][j] = kb.nextInt();  
    }  
}
```



## 27

# การดำเนินการเกี่ยวกับอาเรย์

- การเข้าถึงสมาชิกแต่ละตัวในอาเรย์
- การแทรกข้อมูล
- การลบข้อมูล

## 28

# การเข้าถึงสมาชิกแต่ละตัวในอาร์เรย์

- กำหนดให้  $A$  เป็นอาร์เรย์ที่มีดัชนีเริ่มต้นเป็น  $LB$  และดัชนีสูงสุดเป็น  $UB$
- ในการเดินทางบนอาร์เรย์  $K$  จะทำการอ้างอิงถึงดัชนีตั้งแต่  $LB$  จนถึง  $UB$  ซึ่งมีขั้นตอนการทำงานดังนี้
  1. Repeat for  $K = LB$  to  $UB$   
    Apply PROCESS to  $A[K]$   
    [End of Loop]
  2. Exit

## 29

# การแทรกข้อมูล

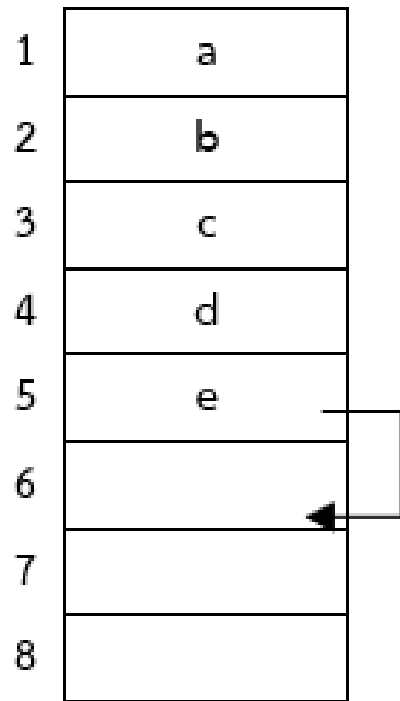
- การแทรก/เพิ่มข้อมูลลงในอาร์เรย์ หากตำแหน่งที่ต้องการใส่ข้อมูลใหม่ลงไปยังไม่มีข้อมูลเดิมอยู่ก็สามารถใส่ข้อมูลลงตำแหน่งนั้นได้โดยไม่ทำให้ข้อมูลเดิมสูญหาย แต่ถ้าตำแหน่งที่ต้องการแทรกมีข้อมูลเดิมอยู่แล้วหากนำข้อมูลใหม่ใส่ลงไปทันทีย่อมทำให้ข้อมูลเดิมหายไป
- ดังนั้นในการแทรกข้อมูลใหม่ลงในตำแหน่งที่มีข้อมูลเดิมอยู่จะต้องมีการเตรียมอาร์เรย์เพื่อให้ตำแหน่งดังกล่าวสามารถใส่ข้อมูลใหม่ลงไป โดยที่ข้อมูลเดิมทั้งหมดยังคงอยู่

## การแทรกข้อมูล

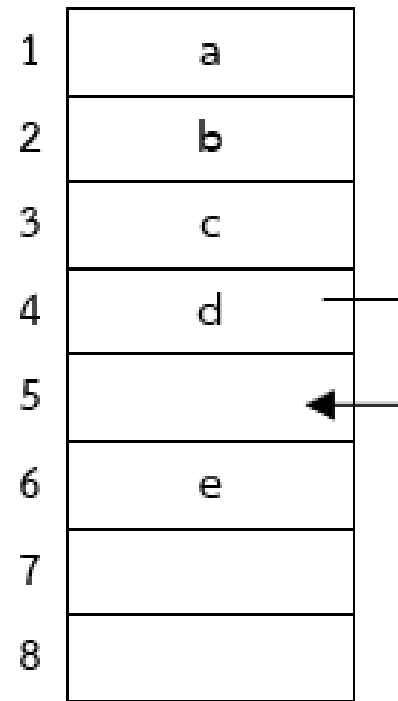
- การเตรียมอาร์เรย์ก่อนทำการแทรกข้อมูลสามารถทำได้หลายแบบ ในที่นี้ขอยกตัวอย่าง 2 วิธีที่นิยมใช้  
แบบที่ 1 จะทำการขยับข้อมูลเดิมที่อยู่ตั้งแต่ตำแหน่งที่ต้องการนำข้อมูลใหม่ใส่ลงไปจนถึงตำแหน่งสุดท้ายไป 1 ตำแหน่ง เพื่อเตรียมตำแหน่งสำหรับการใส่ข้อมูลใหม่ลงไป ดังตัวอย่าง

31

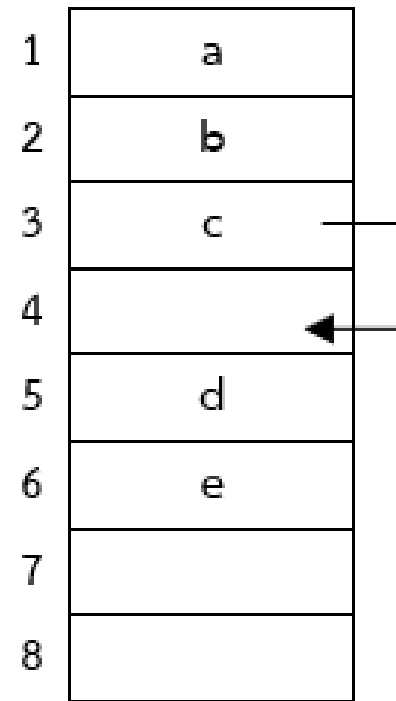
## การแทรกข้อมูล



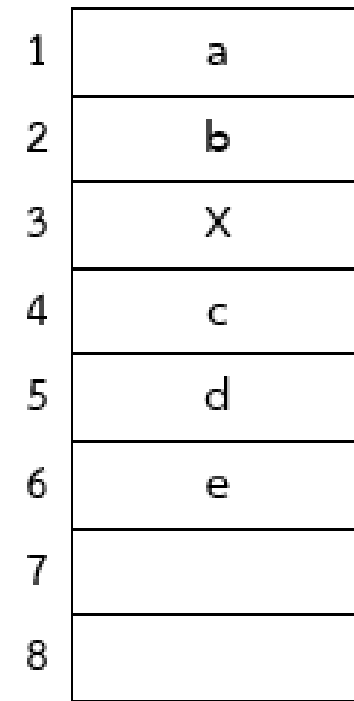
A



A



A



A

32

## การแทรกข้อมูล

### แบบที่ 1

- ให้ A เป็นอาร์เรย์ที่มีข้อมูลอยู่ N ตำแหน่ง
- ตัวแปร ITEM จะทำการเก็บข้อมูลที่ต้องการแทรกกลงไปในตำแหน่ง K
- โดยที่  $K \leq N$  อัลกอริทึมสำหรับแทรกข้อมูลเป็นดังนี้

### INSERT1 (A, N, K, ITEM)

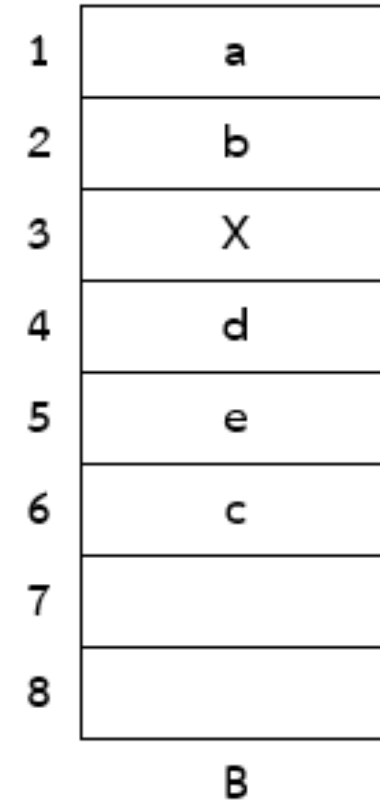
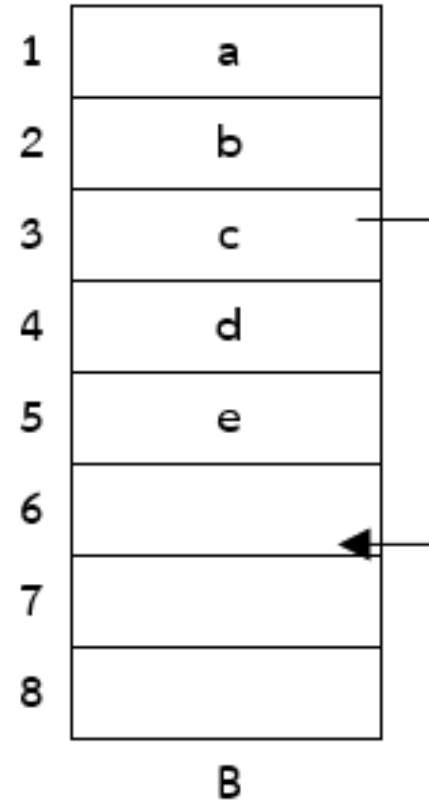
1. [Initialize counter] Set  $J := N$
2. Repeat step 3 and 4 while  $J \geq K$
3. [Move the  $J^{\text{th}}$  element downward]  
Set  $A[J+1] := A[J]$
4. [Decrease counter] Set  $J := J - 1$
5. [Insert element] Set  $A[K] := \text{ITEM}$
6. [Reset N] Set  $N := N + 1$
7. Exit



# 33

## การแทรกข้อมูล

แบบที่ 2 จะทำการคัดลอกข้อมูลเดิมในตำแหน่งที่ต้องการใส่ข้อมูลใหม่ไปไว้ในตำแหน่งท้ายสุด แล้วจึงนำข้อมูลใหม่ใส่ลงไป ดังตัวอย่าง



## การแทรกข้อมูล

### แบบที่ 2

- ให้ B เป็นอาร์เรย์ที่มีข้อมูลอยู่ N ตำแหน่ง
- ตัวแปร ITEM จะทำการเก็บข้อมูลที่ต้องการแทรกลงไปตำแหน่ง K
- โดยที่  $K \leq N$  อัลกอริทึมสำหรับแทรกข้อมูลเป็นดังนี้

### INSERT2 (B, N, K, ITEM)

1. [Move the  $K^{\text{th}}$  element]  
Set  $B[N+1] := B[K]$
2. [Insert element]  
Set  $B[K] := \text{ITEM}$
3. [Reset N] Set  $N := N + 1$
4. Exit

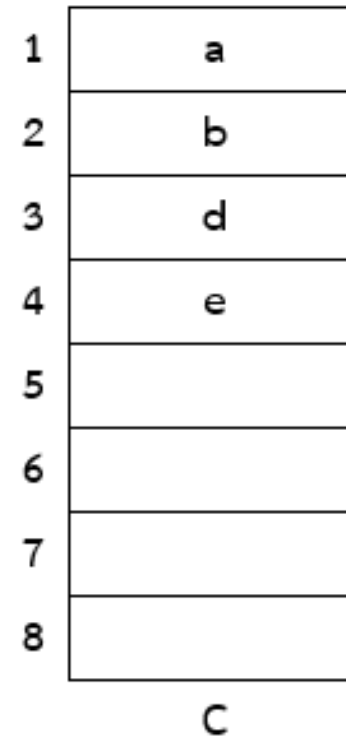
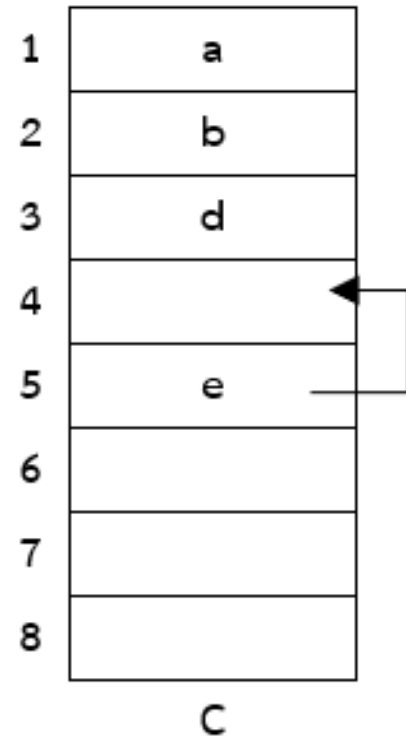
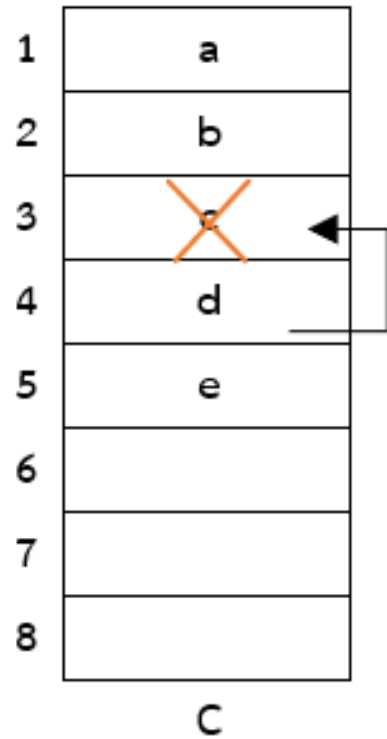
## 35

# การลบข้อมูล

- การลบข้อมูลจากอาเรย์จะเป็นการคัดลอกค่าสมาชิกที่มีอยู่เดิมมาแทนที่ แล้วลดจำนวนข้อมูลที่เก็บไว้ในอาเรย์ลง 1 ค่า
  - โดยในการคัดลอกค่าที่มีอยู่เดิมมาแทนที่สามารถทำได้หลายแบบ ในที่นี้ขอยกตัวอย่าง 2 วิธีที่นิยมใช้
- แบบที่ 1** จะทำการขยับข้อมูลเดิมที่อยู่ตั้งแต่หลังตำแหน่งที่ต้องการลบข้อมูลจนถึงตำแหน่งสุดท้ายลง 1 ตำแหน่ง ดังตัวอย่าง

36

## การลบข้อมูล



37

## การลบข้อมูล

### แบบที่ 1

- ให้ C เป็นอาร์เรย์ที่มีข้อมูลอยู่ N ตำแหน่ง
- K เป็นตำแหน่งที่ต้องการลบข้อมูล
- โดยที่  $K \leq N$  อัลกอริทึมสำหรับลบข้อมูลเป็นดังนี้

DELETE1 (C, N, K, ITEM)

1. Set ITEM := C[K]
2. Repeat for J = K to N - 1 :  
[ Move the J + 1<sup>st</sup> element upward]  
Set C[J] := C[J + 1]
3. [Reset the number N of elements]  
Set N := N - 1
4. Exit

38

## การลบข้อมูล

แบบที่ 2 จะทำการคัดลอกข้อมูลเดิมใน  
ตำแหน่งสุดท้ายมาไว้แทนที่ตำแหน่งที่ลบ  
ดังตัวอย่าง

1	a
2	b
3	<del>c</del>
4	d
5	e
6	
7	
8	

D

1	a
2	b
3	e
4	d
5	
6	
7	
8	

D



39

## การลบข้อมูล

### แบบที่ 2

- ให้  $D$  เป็นอาร์เรย์ที่มีข้อมูลอยู่  $N$  ตำแหน่ง
- $K$  เป็นตำแหน่งที่ต้องการลบข้อมูล
- โดยที่  $K \leq N$  อัลกอริทึมสำหรับลบข้อมูลเป็นดังนี้

### DELETE2 ( $D, N, K, \text{ITEM}$ )

1. Set  $\text{ITEM} := D[K]$
2. [ Move the  $N^{\text{st}}$  element]  
Set  $D[K] := D[N]$
3. [Reset the number  $N$  of elements]  
Set  $N := N - 1$
4. Exit