

① ឧបនាយករដ្ឋបាន និង ក្រសួង សំគាល់ មិនអាច គិតពីលទ្ធផល និង ការងារ ដែលបានបញ្ជាក់ឡើង ដូចជា Algorithm ដែលមិនមែនត្រឹមត្រូវ ទេ ( ឧបនាយករដ្ឋបាន និង ក្រសួង សំគាល់ មិនអាច គិតពីលទ្ធផល និង ការងារ ដែលបានបញ្ជាក់ឡើង ដូចជា Algorithm ដែលមិនមែនត្រឹមត្រូវ ទេ )

- Array เป็นโครงสร้างข้อมูลที่อยู่ในแบบต่อเนื่อง ใช้ในการจัดการข้อมูลที่ไม่มีความซับซ้อน โดยมีช่องว่างในโครงสร้างที่สามารถได้จาก  
สามารถเข้าถึงข้อมูลภายในได้โดย Index  $\text{a} = \text{Array}$  นำไปเรียกอ่านเป็นโครงสร้างรูปได้ เช่น STACK , QUEUE

मिनीजु : int Array [ ] = {11,12,13,14,15} → 

11	12	13	14	15
0	1	2	3	4

 Array [0] = 11 index

- Stock រួមទាំងសារងារចំណាំនិងការបង្កើតផលិតផលដែលមានអាជីវកម្មខ្ពស់

(First In-Last Out) ເຊັ່ນ ດີເປີມກົມົງກອງ (ທີ່ຂັ້ນສຸກທ້າງໜອງ ດີເປີມ ຕັບປິບໄລກທີ່ເບົາກະມູກໃຈ)

ນີ້ຈະວິດວ່າ :

หาก  $TOP = MAXSTACK$  จะไม่สามารถกรอกข้อมูลได้อีกต่อไป เนื่องจาก  $MAXSTACK$  ถือเป็นจุดความชัดเจนของ STACK

- Queue เป็นโครงสร้างข้อมูลแบบต่อเนื่องที่มีคุณสมบัติ เหมือนกัน กับ โครงสร้างข้อมูลแบบ先进后出 หรือ FIFO

▪ คือวิธีหกผลิต หรือ การหดกำจัดเงินทุนทั้งหมด ด้วยวิธีการหักหุ้น FIFO (First In-First Out)

ຕົວຢ່າງ : ຖັນຂອງນັກໃນ Queue ທີ່ມີ 10, 20, 30, 40  

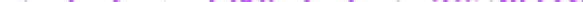

$$\text{Queue[FRONT] = } 10$$

$$\text{FRONT = } 1$$

$$\text{REAR = } 4$$

- Linked List (รายการโครงสร้างข้อมูลที่มีการซึ่งกัน隔壁 ข้อมูลแต่ละงานกางไว้ใน node ประจำบล็อกข้อมูลและสานเชื่อมต่อ)

ໃຈ node ຂອງ (address) ໂດຍຮຽນຮັບໄຈຕົວເລີ່ມ (pointer) ເພື່ອເກືອນໄຫວ້ວວິທີກີ່ຈະ node ໃນ ລາຍກຳໄກຕະໂນກົດ ເຊື້ອນກົນຈະກັງກາຍຂອບ

ຕົກລົງຈາກ :  ໄສນທີ່ເຫັນເປັນກຳເຊີ້ມຂະໜາງກົງກົງກົງ (pointer)

- Tree เป็นโครงสร้างข้อมูลแบบไม่ต่อสืบ ที่ไม่ต้องมีหนึ่งจุดเดียวเป็น root ของตัวเอง

node გრილაზე უმარტივდებოდა მაგრა მარტივობა მისაღებ უნდა იყოს მარტივობის გარეშე

- Graph เป็นโครงสร้างข้อมูลที่แสดงถึงความสัมภพที่ต่อ สามารถสร้างเป็น node คล้าย Tree หากต้องการที่ node นั้น มีลิ้งค์กับ node อื่น ก็จะต้องมี pointer ที่จัดให้ในจุดนั้นๆ เช่น Real World Data Structure ลิ้งค์ GPS

ทุกโครงสร้างที่เก็บข้อมูลจะต้องเก็บข้อมูลของ Computer และ Algorithm ก็เป็นเมธอดที่สามารถดำเนินการกับข้อมูลในรูปแบบเดียวกัน การแก้ไขปัญหา เช่น Algorithm insert , Delete คุณนั่งด้านบนมีบันทึกของ Algorithm ใช้โครงสร้างข้อมูล คือการแก้ Algorithm จะใช้ชุดโปรแกรมโครงสร้างข้อมูลที่เราสามารถใช้ในการแก้ไขและเพิ่มข้อมูล เช่น Algorithm ในการ insert Array กับ Algorithm ในการ insert Queue คือ ไม่ทราบกัน

o i g u i u l n

$$1-5 = 55 \text{ or } 11111$$

$$6 - 9 = 45 \quad n = 11111$$

๗๗ ๙ ๕ ๘๐ ๑=๑๔๔

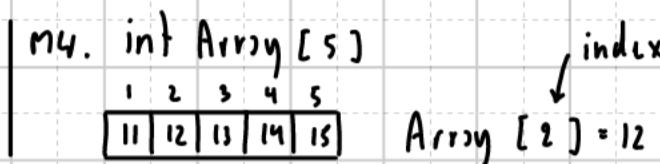
09/09/2015 အကျဉ်းချုပ်

1. จงอธิบายพร้อมยกตัวอย่างว่าโครงสร้างข้อมูล array, stack, queue, linked lists คืออะไร มีความสำคัญอย่างไร รวมถึงมีความสัมพันธ์กับอัลกอริทึมอย่างไร (10 คะแนน)

- **Array** คือโครงสร้างข้อมูลที่บันทึแบบต่อเนื่องในหน่วยความจำที่ไม่มีمكانชั่งชوب ข้อมูลภายในโครงสร้างเรียงตัวติดกัน แต่ก็มีการเข้าถึงข้อมูลโดยต้องมีรหัสที่ระบุตำแหน่ง เด็กๆ ก็คงจะรู้ว่าต้องมาเข้ากับข้อมูลใดใน index ไหน จึงจะได้ผลลัพธ์

ข้อดี สามารถเข้าถึงข้อมูลได้อย่างรวดเร็ว ไม่ต้องเดินทางไปที่หน่วยความจำที่อยู่ห่างไกล

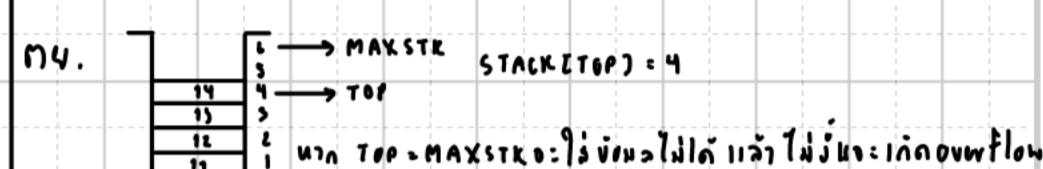
ข้อเสีย ขนาดคงที่ ไม่สามารถเพิ่มน้อยลงได้



- **Stack** คือโครงสร้างแบบต่อเนื่องที่มีลักษณะนี้ๆ กด โดยมีทางเข้าออกเดียวทางด้านบน หรือทางเดียวทางด้านล่าง ตามที่กำหนด (First In - Last Out) เป็นตัวบุคคลที่มีความสามารถในการท่องเที่ยว

ข้อดี จัดการล่ากับข้อมูลในการเข้าออกได้ดี

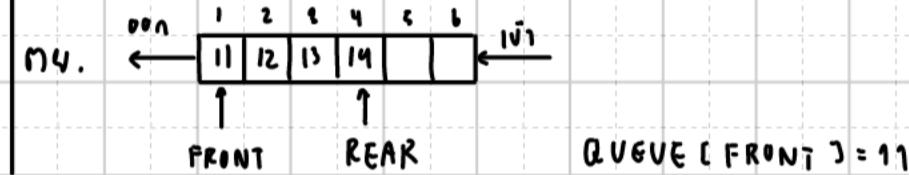
ข้อเสีย เป็นแบบลักษณะไม่ได้ต่อเนื่อง ไม่สามารถนำข้อมูลไปใช้ใหม่ได้



- **Queue** คือโครงสร้างแบบต่อเนื่องที่มีลักษณะนี้ๆ กด โดยมีทางเข้าออกเดียวทางด้านหน้า และทางเดียวทางด้านหลัง ตามที่กำหนด (First In - First Out) เป็นตัวบุคคลที่มีความสามารถในการเดินทาง

ข้อดี จัดการล่ากับข้อมูลในการเข้าออกได้ดี

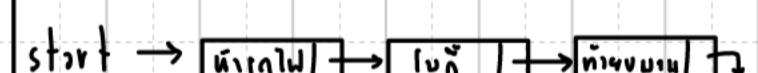
ข้อเสีย เป็นแบบลักษณะไม่ได้ต่อเนื่อง ไม่สามารถนำข้อมูลไปใช้ใหม่ได้



- **linked List** หรือ รายการ ในทั้งคือ โครงสร้างแบบต่อเนื่องที่ทำงานการสืบทอดกันที่ๆ กัน Node Jessie ของกันและกันนั้นๆ แต่ต้องมีตัวชี้ (Pointer) เพื่อทราบว่าตัวถัดไปคือตัวไหน

ข้อดี ไม่ต้องรอมที่สุดจนกว่าจะได้รับข้อมูลที่ต้องการ

ข้อเสีย การจะเข้าถึงข้อมูลต้องเข้าทางจุดเดียว



ทุกโครงสร้างที่ได้กล่าวกันไปเป็นตัวอักษรที่บันทึกลงใน Computer 叫做 Algorithm เป็นขั้นตอนที่ใช้ในการแก้ไขปัญหา

เป็น Algorithm Insert, Delete, หรือinsert การเรียกและลบข้อมูลภายในโครงสร้าง ดังนั้นโครงสร้างที่มีอยู่ใน Algorithm ใช้การดำเนินการที่ต้องการ

- การเขียน ใช้ Algorithm Insert บน Array 叫做 Queue ทำต่อไปนี้

## Graph (กราฟ)

- ข้อดี: หมายความว่าแสดงความสัมพันธ์ที่ชัดเจน

- ข้อเสีย: การคำนวณบางประเภทอาจซับซ้อน

## Array

### • Search (10)

Algorithm : Linear Search

Input : LA, N, ITEM

Output : LOC

LOC := 0, I := 1 - 2

while I <= N DO - n

IF LA[i] = ITEM Then - 1

LOC := i - 1

return LOC - 1

Else - 1

I := I + 1 - 1

End of IF - 1

End of While - 1

return LOC - 1

$f(n) = 2 + 3n + 1$

$= O(n)$

### • Insert (7)

Algorithm : Insert

Input : LA, N, K, ITEM

Output : item is inserted

into LA at K - 1

I := N - 1

While I >= K DO - n

LA[i+1] := LA[i] - 1

i := i - 1 - 1

End While - 1

LA[K] := item - 1

N := N + 1 - 1

$f(n) = 1 + 2n + 2$

$= 2n + 3$

$= O(n)$

### • Delete (5)

Algorithm : Delete

Input : LA, N, K, ITEM

Output : Data at LA[K] is deleted

from LA - 1

ITEM := LA[K] - 1

for i := K to N-1 Do - n

LA[i] := LA[i+1] - 1

End for - 1

N := N - 1 - 1

$f(n) = 1 + n + 1$

$= n + 2$

$= O(n)$

## Stack

### • Push (6) $f(n) = 3$

Algorithm : Push  $= O(1)$

input : STACK, TOP, MAXSTK, ITEM

output : item is pushed into stack

If TOP = MAXSTK Then - 1

Print "Stack Overflow" - 1

Else - 1

TOP := TOP + 1 - 1

STACK[TOP] := ITEM - 1

End If - 1

### • Pop (6)

Algorithm : Pop

input : STACK, TOP, MAXSTK, ITEM

output : STACK[TOP] is removed from STACK, and stored into ITEM

If TOP = 0 Then

Print "Stack Underflow" - 1

Else - 1

ITEM := STACK[TOP]

TOP := TOP - 1

End If - 1

```
public static void POP() //เมื่อต้องการป้อน
{
    if(TOP == -1) //เที่ยบว่ากองข้อมูลว่างหรือไม่
        System.out.println("UNDERFLOW"); //ถ้าว่างแสดงว่าไม่มีข้อมูล
    else
    {
        ITEM = STACK[TOP]; //หากกองข้อมูลไม่ว่าง ป้อนข้อมูลเก็บใน ITEM
        TOP--; //ลดค่าตัวชี้บันทึกหนึ่งลำดับ
    }
    System.out.println("Pop Data: "+ITEM); //แสดงข้อมูลที่ถูกป้อน
}
```

## Queue

### • Algo: Insert (15)

Algorithm: Circular Queue Insert

Input: QUEUE, FRONT, REAR, ITEM

Output: item is inserted into Queue, or rejected

```
If FRONT = 1 and REAR = N OR  
FRONT = REAR + 1 Then  
    Print "Queue Full" - 1  
    Return - 1  
End If  
  
If FRONT = NULL Then - 1  
    FRONT := REAR := 1 - 1  
  
Else  
    If REAR = N Then - 1  
        REAR := N + 1 - 1  
    Else  
        REAR := REAR + 1 - 1  
    End If  
End If  
  
QUEUE[REAR] := ITEM - 1  
return - 1  
  
 $f(n) = 5 + 3 + 1 + 1$   
 $= O(1)$  constant
```

### • Algo: Delete (15)

Algorithm: Circular Queue Delete

Input: QUEUE, FRONT, REAR, ITEM

Output: ITEM

```
If FRONT = NULL Then - 1  
    Print "Queue Empty" - 1  
    Return ITEM := NULL - 1  
End If  
  
ITEM := QUEUE[FRONT] - 1  
  
If FRONT = REAR Then - 1  
    FRONT := REAR := NULL - 1  
  
Else  
    If FRONT = N Then - 1  
        FRONT := 1 - 1  
    Else  
        FRONT := FRONT + 1 - 1  
    End If  
End If  
  
Return ITEM - 1  
  
 $f(n) = 3 + 1 + 3 + 1$   
 $= O(1)$ 
```

## ⑥ Tree

### Preorder (15)

Algorithm: Preorder

Input : ROOT, LEFT, RIGHT, STACK, TOP, INFOR

Output : All nodes in BST are traversed

TOP := 1 -1

STACK[1] := NULL -1

PTR := ROOT -1

7n While PTR ≠ NULL DO

Process INFOR[PTR] -1

If RIGHT[PTR] ≠ NULL Then -1

3 { TOP := TOP + 1 and STACK[TOP] := RIGHT[PTR] -2

End of If

If LEFT[PTR] ≠ NULL Then -1

PTR := LEFT[PTR] -1

3 { Else

PTR := STACK[TOP] and TOP := TOP -1 -2

End of If

End of While

Return -1

$f(n) = 3 + 7n + 1$

$= O(n)$

## ⑦ Sort

### Selection Sort (12)

Algorithm: Selection Sort

Input: DATA, N, J, TEMP, K, LOC

Output: Sorted Data

for K = 1, 2, ..., n-1 DO

MIN := DATA[K] and LOC := K - 2

for J = K+1, K+2, ..., N DO

{ If MIN > DATA[J] Then -1

3 { MIN := DATA[J] and LOC := J - 2

End of If

End of for

TEMP := DATA[K] -1

DATA[K] := DATA[LOC] -1

DATA[LOC] := TEMP -1

End of for

Return DATA -1

$f(n) = ((3n+5)(n-1)) + 1$

$= O(n^2)$

## 9) Search

### Binary Search (IS)

Algorithm: Binary\_Search

Input: sDATA, MID, FIRST, LAST, N, LOC, ITEM

Output: LOC

FIRST := 1; LAST := N; LOC := 0 - 3

while FIRST <= LAST DO

    MID := (FIRST+LAST)/2; - 3

    if sDATA[MID] = ITEM Then - 1

        LOC := MID - 1

        Return LOC - 1

    1

$\lceil \log_2 n \rceil$

    Else

        4 { If sDATA[MID] > ITEM Then - 1

            LAST := MID-1 - 2

        3 } Else

            FIRST := MID+1 - 2

        End If

    End If

End While

Return LOC; - 1

$$f(n) = 3 + \lceil \log_2 n \rceil + 1$$

$$= O(\log n)$$