

① จงอธิบายเกี่ยวกับโครงสร้างข้อมูลและ Algorithm เมื่อแยกตัวอย่าง (อย่างน้อย 5 โครงสร้างข้อมูล)

- Array เป็นโครงสร้างพื้นฐานที่อยู่กับแบบต่อเนื่องในหน่วยความจำที่ไม่มีภาวะซับซ้อน โดยข้อมูลในโครงสร้างจะจัดเก็บติดกัน สามารถเข้าถึงข้อมูลภายในได้ด้วย Index หรือ Array นำไปต่อยอดเป็นโครงสร้างอื่นได้ เช่น STACK, QUEUE

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

11	12	13	14	15
0	1	2	3	4

 Array[0] = 11 index

- Stack เป็นโครงสร้างข้อมูลแบบต่อเนื่องที่มีลักษณะเหมือนกล่อง (ก่อนนำเข้าข้อมูลและออกทางเดียว โครงสร้างก่อนออกทันหลัง FILO (First In - Last Out) เช่น การเข้าคิวขึ้นรถ (ที่ขึ้นสุดท้ายของรถ=ผู้โดยสารขึ้นและสุดท้าย=ผู้ลง)

ตัวอย่าง :

111
000
101

MAXSTK = 4
TOP = 3, STACKTOP = 111
หาก TOP = MAXSTK ภาวะไม่รวมการนำเข้าข้อมูลได้อีกเนื่องจาก MAXSTK คือค่าบอกการจบของ STACK

- Queue เป็นโครงสร้างข้อมูลแบบต่อเนื่องที่ทำงานแบบเข้าก่อนออกก่อน โดยมีการเข้าและออกทางเดียวเหมือน STACK ข้อมูลที่เข้าใหม่จะอยู่ด้านหลังสุด เช่น การต่อคิวจ่ายเงินที่เคาน์เตอร์ โครงสร้างก่อนเข้าก่อนออกตามหลัก FIFO (First In - First Out)

ตัวอย่าง : ให้ข้อมูลใน Queue เป็น 10, 20, 30, 40

10	20	30	40
1	2	3	4

Queue[FRONT] = 10
ขนาดเท่ากับ 5 FRONT = 1 REAR = 4

- Linked List (รายการโยง) เป็นโครงสร้างข้อมูลที่มีความซับซ้อน ข้อมูลแต่ละรายการจะเรียกว่า node ประกอบด้วยข้อมูลและส่วนเชื่อมต่อไป node อื่นๆ (address) โครงสร้างชนิดนี้ใช้ตัวชี้ (Pointer) เพื่อเชื่อมแต่ละ node เช่น รถไฟที่แต่ละขบวนจะเชื่อมกันจนถึงท้ายขบวน

ตัวอย่าง :

หัวรถไฟ

 →

โบกี้

 →

ท้ายรถ X

เส้นที่เชื่อมเป็นหัวเชื่อม = หัวรถไฟ (pointer)

- Tree เป็นโครงสร้างข้อมูลแบบไม่ต่อเนื่องที่มีลักษณะเหมือนต้นไม้แบบวางเรียงกันใน node และในกิ่ง เชื่อมโยงกันโดยใช้ตัวชี้ไปยัง node ซ้ายและขวาเป็นลูก หรือ เชื่อมโยงไปมากกว่า 2 node

- Graph เป็นโครงสร้างข้อมูลแบบไม่ต่อเนื่องที่ซับซ้อนที่สุด มีการสร้างเป็น node คล้าย Tree แต่ต่างกันที่ node หนึ่งจะมีข้อมูลเชื่อมโยงเข้าออกได้มากกว่าหนึ่งทิศทาง ถูกนำไปใช้ประโยชน์ในโครงสร้าง Real World data Structure เช่น GPS

ทุกโครงสร้างที่กล่าวไปเป็นพื้นฐานใช้จัดการข้อมูลของ Computer และ Algorithm ก็เป็นพื้นฐานใช้ดำเนินการกับข้อมูลในขั้นตอนวิธีในการแก้ปัญหา เช่น Algorithm insert, Delete ดังนั้นการจะเรียนรู้ของ Algorithm หรือ โครงสร้างข้อมูล ต้องการที่ Algorithm จะเปลี่ยนไปมาตามโครงสร้างข้อมูลที่เราเลือกใช้ในการจัดการข้อมูล เช่น Algorithm ในการ insert Array กับ Algorithm ในการ insert Queue ก็จะแตกต่างกัน

★ จำไว้แน่นอน

1-5 = 55 น=11คน

6-7 = 45 น=11คน

ถัด A ที่ 80 น=11คน

อย่างแรกจึงได้ 15 บาท

1. จงอธิบายพร้อมยกตัวอย่างว่าโครงสร้างข้อมูล array, stack, queue, linked lists คืออะไร มี

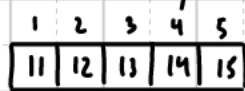
ความสำคัญอย่างไร รวมถึงมีความสัมพันธ์กับอัลกอริทึมอย่างไร (10 คะแนน)

- Array คือ โครงสร้างพื้นฐานที่อนุแบบต่อเนื่องในหน่วยความจำที่ไม่มีลักษณะซับซ้อน ข้อมูลภายในโครงสร้างต้องจัดเก็บข้อมูล
เดียวกันทั้งหมด เราสามารถเข้าถึงข้อมูลภายในได้ โดย index และ array เช่น $a = 11$ บนรอบ

ข้อดี สามารถเข้าถึงข้อมูลได้อย่างรวดเร็วและง่าย

ข้อเสีย ขนาดคงที่ ไม่สามารถเพิ่มหรือลบได้ง่าย

ทศ. `int Array[5]`



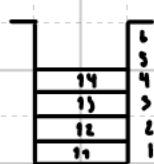
index
`Array[2] = 13`

- Stack คือ โครงสร้างแบบต่อเนื่องที่มีลักษณะนำเข้าและออกของข้อมูลเฉพาะทางเดียว โดยเข้าก่อนออกทีหลังตามหลัก
FILO (First In-Last Out) เช่น การปลูกต้นไม้ (ขุดหลุมฝังต้นไม้ก่อนปลูก)

ข้อดี จัดการลำดับข้อมูลในการเข้าออกได้ดี

ข้อเสีย เปลี่ยนลำดับไม่ได้ ต้องปฏิบัติตามกฎระเบียบ

ทศ.



`MAXSTACK` `STACK[TOP] = 4`

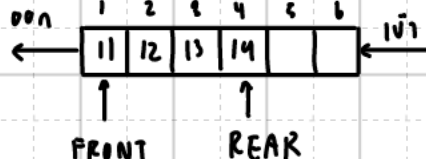
หาก `TOP = MAXSTACK` จะรับข้อมูลไม่ได้ แล้วไม่รับจะเกิด overflow

- Queue คือ โครงสร้างแบบต่อเนื่องที่มีคุณสมบัตินำเข้าและออกของข้อมูลเฉพาะทางเดียวเหมือน stack เข้าก่อนออกก่อน
โดยเข้าก่อนจะถูกประมวลผลก่อน ตามหลัก FIFO (First In-First Out) เช่น ต่อแถวจ่ายเงิน (มาก่อนจ่ายก่อน)

ข้อดี จัดการลำดับข้อมูลในการเข้าออกได้ดี

ข้อเสีย เปลี่ยนลำดับไม่ได้ ต้องปฏิบัติตามกฎระเบียบ

ทศ.



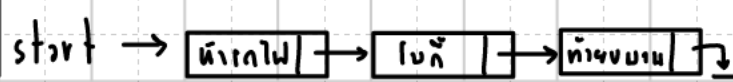
`QUEUE[FRONT] = 11`

- linked List หรือรายการโยงคือ โครงสร้างแบบต่อเนื่องที่รายการข้อมูลที่เราเรียกว่า Node ประกอบด้วย ข้อมูลและเรื่อเชื่อมโยง
การจะเชื่อมโยงแต่ละ node ต้องใช้เรื่อเชื่อมโยงหรือตัวชี้ (Pointer) เช่น รถไฟที่เชื่อมแต่ละขบวนเข้าด้วยกันจนถึงท้ายขบวน

ข้อดี ไม่โครงสร้างที่ซับซ้อนสามารถใส่หรือลบออกข้อมูลตรงไหนก็ได้

ข้อเสีย การจะเข้าถึงข้อมูลต้องเริ่มจากจุดเริ่มต้น

ทศ.



ทุกโครงสร้างที่ได้กล่าวถึงไปเป็นวิธีการจัดการข้อมูลลงใน Computer และ Algorithm เช่น ขั้นตอนวิธีในการแก้ปัญหาคณิตศาสตร์
เช่น Algorithm Insert, Delete ก็เป็นวิธีการแทรกและลบข้อมูลภายในโครงสร้าง ดังนั้นโครงสร้างข้อมูลใช้ Algorithm ในการดำเนินการ
- การจัดการ เช่น Algorithm Insert ใน Array และ Queue ก็ต่างกัน ขึ้นมาตามความต้องการใช้ Algorithm ในการแก้ปัญหาคณิตศาสตร์
ตามที่เราต้องการ

Graph (กราฟ)

- ข้อดี: เหมาะสำหรับแสดงความสัมพันธ์ที่ซับซ้อน

- 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

i := i + 1 -1

End of IF

End of While

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

i := N -1

While i >= K DO -n

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

i := i - 1 -1

End While

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

ITEM := LA[K] -1

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

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

End for

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

TOP := TOP + 1 -1

STACK[TOP] := ITEM -1

End IF

• 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"

Else

ITEM := STACK[TOP]

TOP := TOP - 1

End IF

```
public static void POP() { //เมธอดการป้อน
    if (TOP == -1) //เทียบว่ากองซ้อนว่างหรือไม่
        System.out.println("UNDERFLOW"); //ถ้าว่างแสดงว่าไม่มีข้อมูล
    else
    {
        ITEM = STACK[TOP]; //หากกองซ้อนไม่ว่าง ป้อนข้อมูลเก็บใน ITEM
        TOP--; //ลดค่าตัวชี้บนสุดหนึ่งลำดับ
    }
    System.out.println("Pop Data: " + ITEM); //แสดงข้อมูลที่ถูกลบออก
}
```

Queue

• Algo: Insert (15)

Algorithm: Circular Queue Insert

Input: QUEUE, FRONT, REAR, ITEM

Output: item is inserted into Queue, or rejected

If FRONT = 1¹ and REAR = N¹ OR
FRONT = REAR + 1¹ Then
Print "Queue Full" - 1
Return - 1
End If

If FRONT = NULL Then - 1
FRONT := REAR := 1 - 1

Else

2 { If REAR = N Then - 1
REAR := N + 1 - 1
Else
REAR := REAR + 1 - 1
End If

End If

QUEUE[REAR] := ITEM - 1

return - 1

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

$$= O(1) \text{ constant}$$

• 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

2 { 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, INFO

Output: All nodes in BST are traversed

TOP := 1 -1

STACK[1] := NULL -1

PTR := ROOT -1

While PTR ≠ NULL DO

Process INFO[PTR] -1

If RIGHT[PTR] ≠ NULL Then -1

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

End of If

If LEFT[PTR] ≠ NULL Then -1

PTR := LEFT[PTR] -1

Else

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

End of If

End of While

Return -1

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

$$= O(n)$$

⑧ 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

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 (15)

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

Else

If sDATA[MID] > ITEM Then -1

LAST := MID - 1 -2

Else

FIRST := MID + 1 -2

End If

End If

End While

Return LOC; -1

$$f(n) = 3 + 7 \log_2 n + 1$$

$$= O(\log n)$$

$7 \log_2 n$