



### เอกสารประกอบการอบรม ส่วนที่ 1 วิชาโครงสร้างข้อมูล

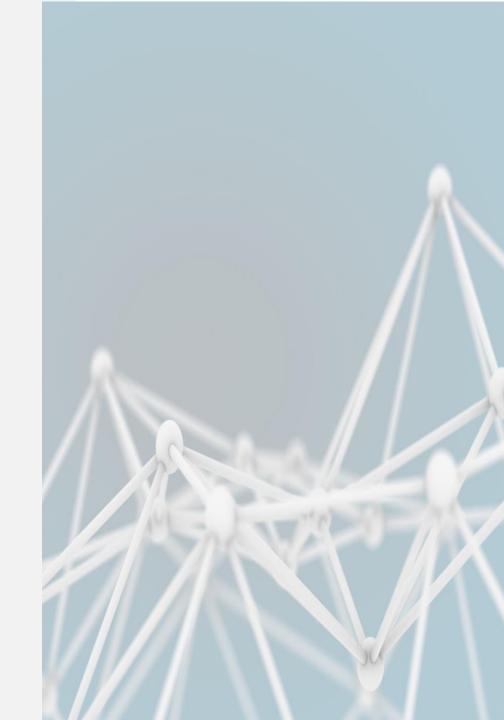
ค่ายคอมพิวเตอร์โอลิมปิก สอวน. ค่าย 2 2/2566 ศูนย์โรงเรียนสามเสนวิทยาลัย - มหาวิทยาลัยธรรมศาสตร์ ระหว่างวันที่ 18 มีนาคม - 3 เมษายน 2567

โดย

สาขาวิทยาการคอมพิวเตอร์ คณะวิทยาศาสตร์และเทคโนโลยี มหาวิทยาลัยธรรมศาสตร์

# ส่วนที่ 1: โครงสร้างข้อมูล

ผศ.ดร.วิรัตน์ จารีวงศ์ไพบูลย์ อาจารย์ นุชชากร งามเสาวรส



Linear Data Structure

- List
- Stack
- Queue



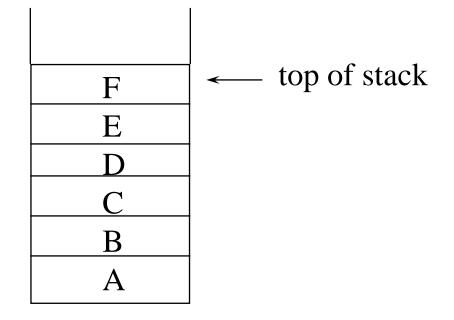
# สแตก (Stack)

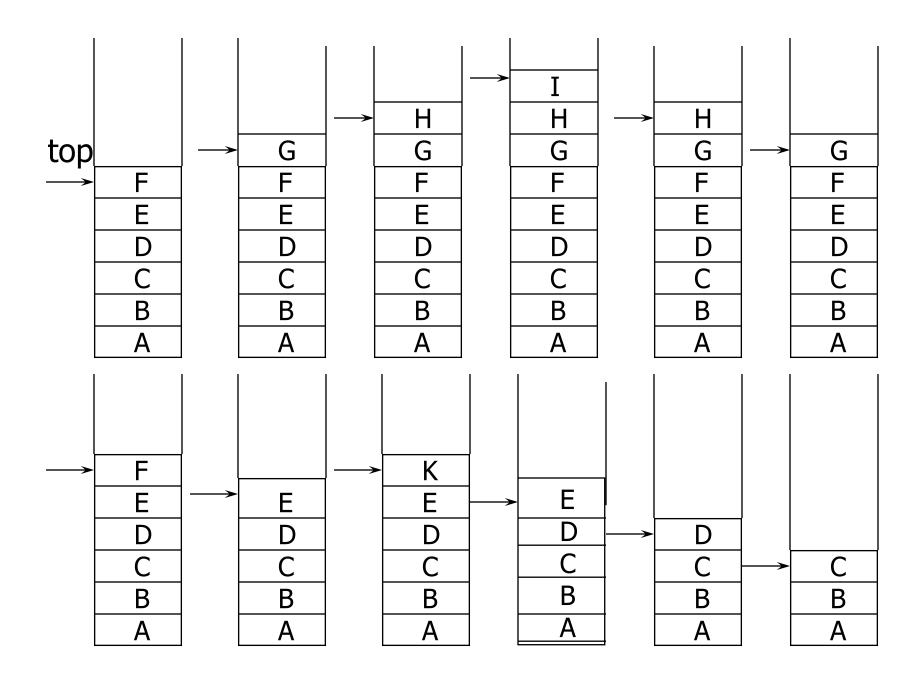
Abstract Data Type



#### สแตก (Stack)

- สแตก คือ กลุ่มของข้อมูลที่จัดเรียงกันอย่างมี ลำดับ โดยการเพิ่มหรือลบข้อมูลจะกระทำที่จุด จุดเดียวกันคือที่ด้านบนของสแตกที่เรียกว่า top ของสแตก
- ข้อมูลที่ถูกเพิ่มเข้าไปในสแตกตัวสุดท้ายจะเป็น ข้อมูลตัวแรกที่ถูกลบออกจากสแตก ทำให้ใน บางครั้งเราจึงเรียก สแตกว่าเป็นลิสต์แบบ last-in, first-out (LIFO)





# Operations ทั่วไปของสแตก

กำหนดให้ s แทนสแตกและ i แทนข้อมูล

• push(s, i) : เพิ่มข้อมูล i ที่ตำแหน่ง top ในสแตก s

• pop(s) : ลบข้อมูลที่ตำแหน่ง top ของสแตกและส่งกลับข้อมูลนั้น

• isEmpty(s) : ตรวจสอบว่าสแตก s ว่างหรือไม่

• stackTop(s) : ดูข้อมูลที่ตำแหน่ง top ของสแตกโดยก็อบปี้ข้อมูลออกมา และไม่ลบข้อมูลออกจากส

แตก



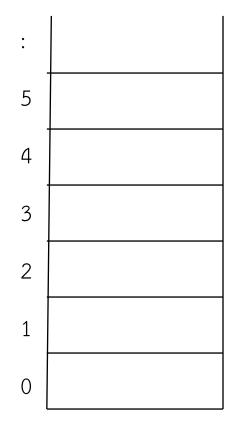
# การสร้างสแตก ด้วยอะเรย์

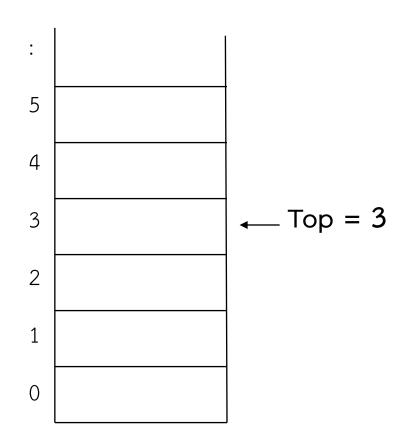
การสร้าง stack ในภาษา C สามารถกำหนดเป็น โครงสร้างที่ประกอบไปด้วยข้อมูลสองส่วนคือ

- ตำแหน่งบนสุดของแสตก (top)
- และอะเรย์ที่ใช้เก็บข้อมูล (item)

```
#define STACKSIZE 100
struct stack {
    int top;
    int items[STACKSIZE];
};
struct stack s;
```

#### สถานะของสแตก





(a) แสตกว่าง

(b) แสตกที่มีข้อมูล 4 ตัว

# ฟังก์ชัน isEmpty()

การตรวจสอบ stack ว่าเป็น stack ว่างหรือไม่ สามารถทำได้ โดยการ ตรวจสอบค่า top มี ค่าเป็น -1 หรือไม่

```
int isEmpty(struct stack *ps)
{
    if (ps->top == -1)
        return (1);
    else
        return (0);
} /* end isEmpty */
```

# ฟังก์ชัน push()

เพิ่มข้อมูล x ที่ตำแหน่ง top ในสแตก s

```
void push(struct stack *ps, int x)
   if (ps->top == STACKSIZE-1) {
        printf("%s", "stack overflow");
        exit(1);
    else
        ps->items[++(ps->top)] = x;
    return;
} /* end push */
```

# ฟังก์ชัน pop()

ลบข้อมูลที่ตำแหน่ง top ของสแตก และส่งกลับข้อมูลนั้น

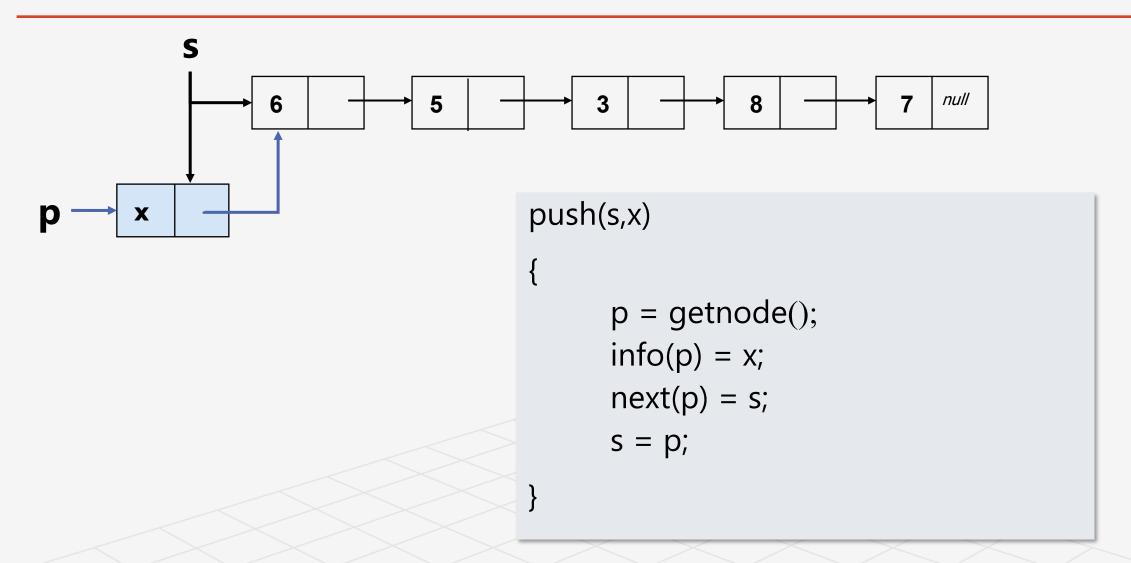
```
int pop(struct stack *ps)
{
    if (isEmpty(ps)) {
        printf("%s", "stack underflow");
        exit(1);
    } /* end if */
    return (ps->items[ps->top--]);
} /* end pop */
```

# ฟังก์ชัน stackTop()

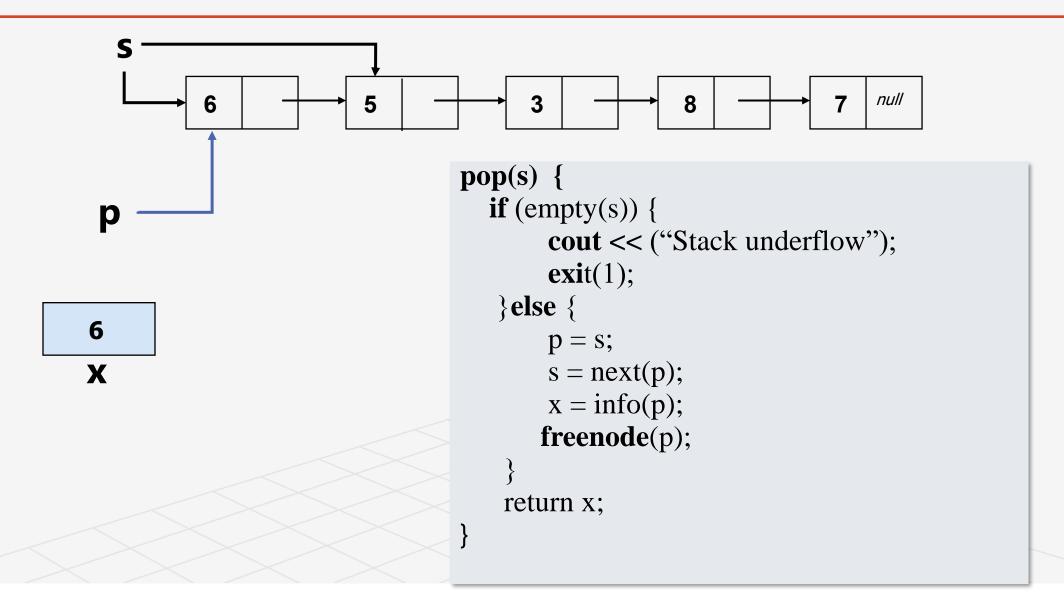
ดูข้อมูลที่ตำแหน่ง top ของสแตกโดย คัดลอกข้อมูลออกมา และไม่ลบข้อมูล ออกจากสแตก

```
int pop(struct stack *ps)
{
    if (isEmpty(ps)) {
       printf("%", "stack underflow");
       exit(1);
    } /* end if */
    return (ps->item[ps->top]);
} /* end pop */
```

## การสร้างสแตกด้วยลิงค์ลิสต์ - push()



## การสร้างสแตกด้วยลิงค์ลิสต์ - pop()



# การใช้สแตก ในการ แก้ปัญหา



**้ตัวอย่าง** : พิจารณานิพจน์ทางคณิตศาสตร์ ดังต่อไปนี้ :

 $\{[A+B] - [C * (D - E)]\}$ 

#### เราต้องตรวจสอบว่า

- จำนวนวงเล็บเปิดเท่ากับจำนวนวงเล็บปิด หรือไม่
- 2. ทุกๆ วงเล็บปิดจะต้องมีวงเล็บเปิดที่คู่กันอยู่ ก่อนหน้าเสมอหรือไม่
- 3. วงเล็บเปิดและวงเล็บปิดเป็นวงเล็บชนิด เดียวกันหรือไม่

## วิธีการแก้ปัญหาโดยไม่ใช้สแตก

เราอาจใช้วิธีการนับวงเล็บ โดยนำจำนวนวงเล็บเปิดที่นับได้ลบด้วยจำนวนวงเล็บปิดที่นับได้

- ถ้าผลลัพธ์เป็นศูนย์ แสดงว่าจำนวนวงเล็บเปิดเท่ากับจำนวนวงเล็บปิด
- ค่าที่ได้จากการนับ ณ ขณะใดๆ ต้องไม่เป็นค่าลบ เนื่องจากเราเอาจำนวนวงเล็บเปิดลบด้วยจำนวนวงเล็บปิด ถ้าค่า เป็นลบแสดงว่าวงเล็บปิดมาก่อนวงเล็บเปิด

#### ตัวอย่าง:

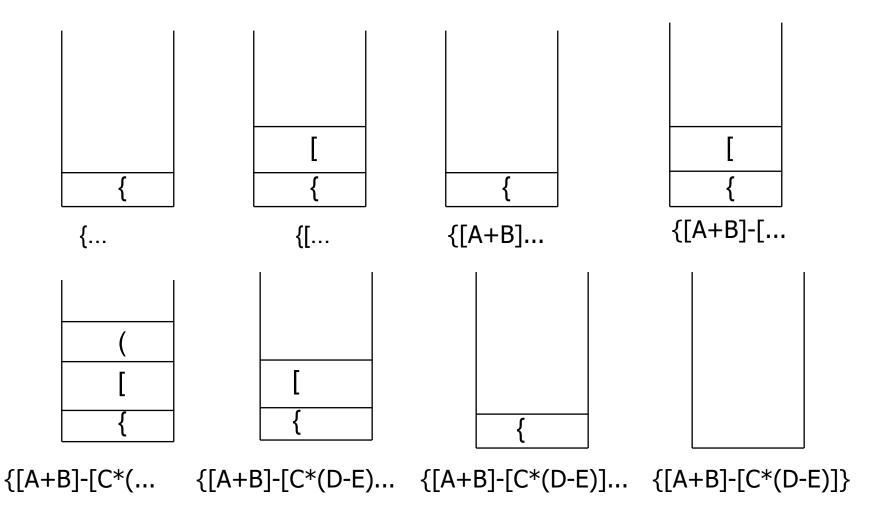
```
7- ((x*((x+y))/(j-3))+y)/(4-2.5))
0012223344443334444322221

((A+B))-(C+D)
122221

11110-1-10000
```

# ถ้ามีการใช้วงเล็บหลายแบบ เช่น {[A+B] - [C\*(D-E)]}

#### การแก้ปัญหา ==> กรณีมีการใช้วงเล็บหลายแบบ เช่น {[A+B] - [C\*(D-E)]}



#### อัลกอริทึม

```
valid = true;
 s = the empty stack;
 while (we have not read the entire string) {
                                     read the next symbol (symb) of the string;
                                      if (symb == '(') || (symb == '[') || (symb == '\{') || (
                                                      push(s, symb);
                                    if (symb == ')') || (symb == ']') || (symb == '}')
                                                          if (empty(s))
                                                                            valid = false;
                                                       else {
                                                                                   i = pop(s);
                                                      if (i is not the matching opener of symb)
                                                                            valid = false;
if (!empty(s)) valid = false;
```

# คิว (Queue)



#### คิว (QUEUES)

- คิว เป็นกลุ่มหรือลิสต์ของข้อมูลที่ เรียงกันอย่างมีลำดับ การเพิ่มข้อมูลใน คิวจะเพิ่มที่ด้านท้ายหรือที่เรียกว่า rear ของคิว ส่วนการลบข้อมูลจะลบ ที่ด้านหน้าหรือ front ของคิว
- จากคุณลักษณะเฉพาะดังกล่าว ใน บางครั้งเราจึงเรียกคิวว่าเป็น first-in, first-out หรือ FIFO list



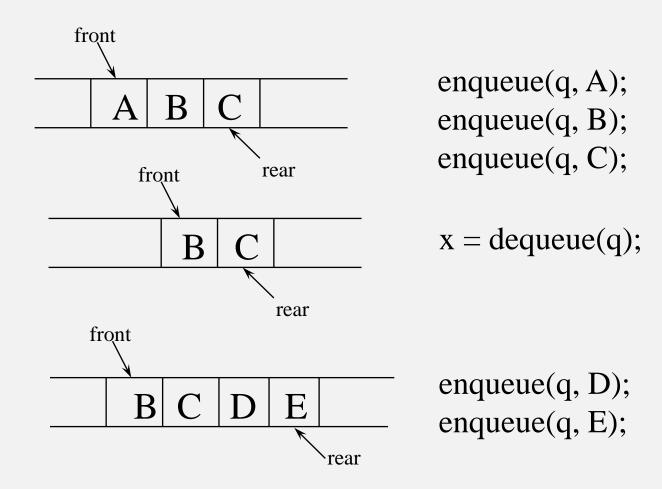
# Operations ทั่วไปของ คิว

enqueue(q,x) เพิ่มข้อมูล x ที่ตำแหน่ง ท้ายของคิว q

x = dequeue(q) ลบข้อมูลที่ตำแหน่งแรก (front) ของคิว q แล้วส่งกลับค่าให้ตัวแปร x

empty(q) ตรวจสอบว่าคิว q เป็นคิวว่าง หรือไม่ (คิวว่างคือคิวที่ไม่มีข้อมูลเลย)

## ตัวอย่างคิว

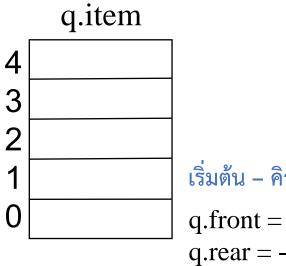


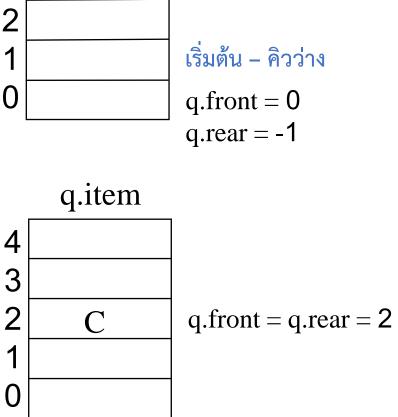


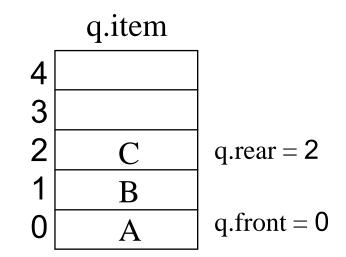
```
#define MAXQUEUE 5
struct queue {
   int items[MAXQUEUE];
   int front;
   int rear;
}q;
```

```
enqueue(q, x) สามารถเขียนได้ดังนี้ q.items [++q.rear] = x; \mathbf{x} = \text{dequeue}(\mathbf{q}) สามารถเขียนได้ดังนี้ \mathbf{x} = \text{q.item} [q.front++];
```





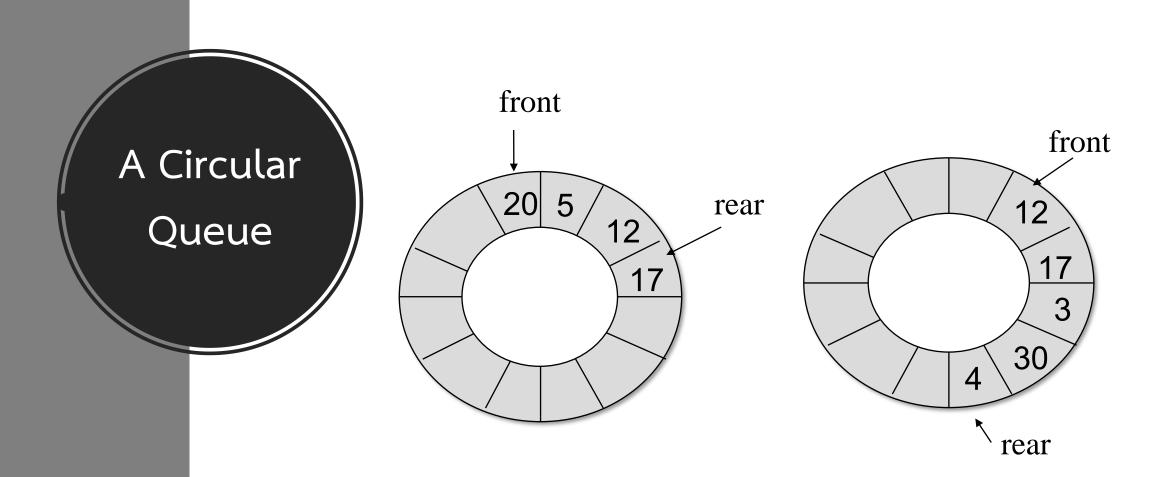




	q.item	
4	Е	q.rear = 4
4 3	D	
2	C	q.front = 2
1		
0		

- จำนวนข้อมูล = q.rear q.front + 1
- แล้วเราจะ INSERT ข้อมูล F เข้าไปใน Q ได้อย่างไร ? เพราะ q.rear = MAXQUEUE -1

#### มองอะเรย์ที่เก็บคิวเป็นวงกลม





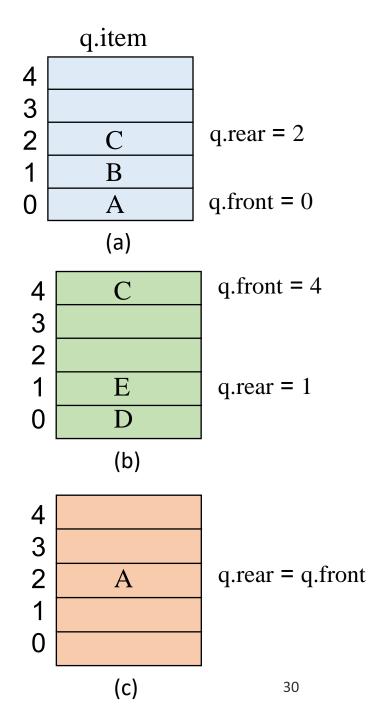
```
#define MAXQUEUE 100
struct queue {
     int item[MAXQUEUE];
     int front;
     int rear;
     int count;
struct queue q;
```

```
q.item
99
```

เริ่มต้นกำหนดค่า: q.rear = -1 q.front = -1 q.count = 0

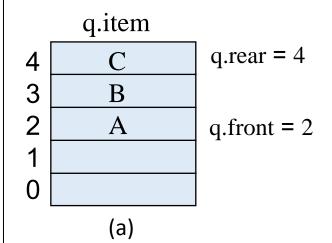
คิว: การลบ ข้อมูลออก จากคิว

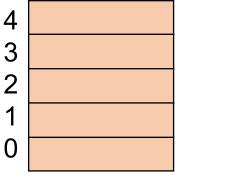
```
int dequeue(struct queue *pq)
    int frontItem;
    if (isEmpty(pq)) {
        Cout <<("queue underflow");</pre>
        exit(1);
     } /* endif */
     frontItem = pq->item[pq->front];
     (pq->front)++;
     if (pq->front = = MAXQUEUE)
        pq - front = 0;
     if (pq->count == 1)
          pq->front = pq->rear = -1
     (pq->count)--;
     return (frontItem);
```



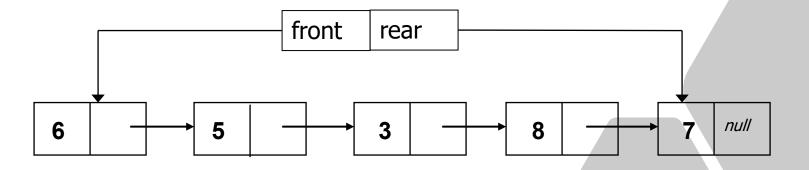


```
void enqueue(int x , struct queue *pq)
    /*queue is full */
   if ( pq->count = = MAXQUEUE )
       return;
    (pq->rear)++;
    if (pq->rear = = MAXQUEUE)
       pq - rear = 0;
    pq->item[pq->rear] = x;
    if (pq->count = = 0)
       pq->front = 0
    pq->count++;
    return;
```





## การสร้างคิวด้วยลิ้งค์ลิสต์



```
struct queue {
    NODEPTR front, rear;
};
struct queue q;
```

# สร้างคิวด้วยถึงค์ถิสต์

```
void enqueue(int x, struct queue *pq)
   NODEPTR p;
   p = getnode();
   p->info = x;
   p->next = NULL;
   if (pq->rear = NULL)
       pq->front = p;
   else
       (pq->rear)->next=p;
       pq->rear=p;
   pq->rear=p;
} /* end insert */
```

```
int dequeue(struct queue *pq)
   NODEPTR p;
    int x;
   if (empty(pq)) {
       printf("queue underflow\n");
       exit(1);
   p = pq -> front;
   x = p->info;
   pq->front = p->next;
   if (pq-front = NULL)
       pq->rear = NULL;
   freenode(p);
   return(x);
} /* end remove */
```

#### **Priority Queue**

- คือโครงสร้างของคิวที่ตำแหน่งของข้อมูลในคิวไม่ได้บอกตำแหน่ง ของการเพิ่มหรือลบข้อมูล ข้อมูลแต่ละตัวจะมีค่า priority ที่ ต่างกันและค่านี้จะเป็นตัวบอกลำดับการออกจากคิว เราสามารถ แบ่งประเภทของ Priority Queue ได้เป็น 2 แบบ คือ
- Ascending priority queue คิวของข้อมูลที่ข้อมูลที่<mark>มีค่า</mark> น้อยที่สุดหรือมี priority น้อยที่สุด จะถูกลบออกจากคิวก่อน
- Descending priority queue คิวของข้อมูลที่ข้อมูลที่<mark>มีค่า</mark> มากที่สุดหรือมี priority มากที่สุด จะถูกลบออกจากคิวก่อน



# Operations ของ Priority Queue

• กำหนดให้ x เป็นข้อมูล pq เป็น priority queue, apq เป็น ascending priority queue และ dpq เป็น descending priority queue

pqinsert(pq, x)

เพิ่มข้อมูล x ใน pq โดยการเพิ่มเราไม่ได้สนใจว่า ข้อมูลในคิวจะเรียงลำดับอย่างไร

dpqmaxdelete(dpq)

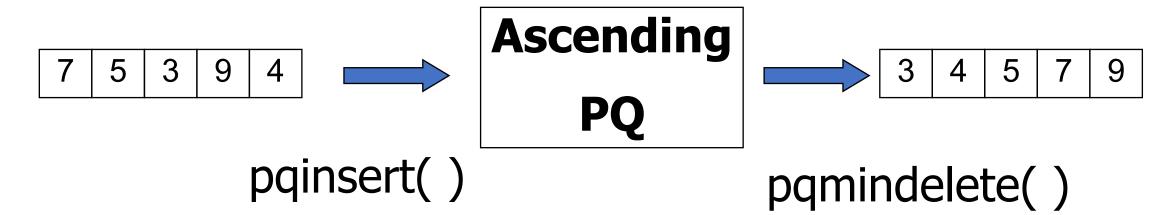
เป็น operation สำหรับ descending priority queue โดยทำการลบข้อมูลที่มีค่า มากที่สุดหรือมีค่า priority สูงสุดออกจากคิว

apqmindelete(apq)

เป็น operation สำหรับ ascending priority queue โดยทำการลบข้อมูลที่มีค่า น้อยที่สุดหรือมีค่า priority ต่ำสุดออกจากคิว

# การเรียงลำดับข้อมูลด้วย Priority Q

• การใช้ operation ของ priority queue ในการเลือกหยิบข้อมูลน้อยที่สุดหรือมากที่สุดในคิว ออกทีละตัว และเลือกวางข้อมูลที่ออกจากคิวในอะเรย์ ซึ่งถ้าวางในอะเรย์จากตำแหน่งแรกไป ตำแหน่งท้าย หรือเลือกวางข้อมูลจากตำแหน่งท้ายมาตำแหน่งแรก ก็จะได้ลำดับข้อมูลที่แตกต่าง กันทั้งจากน้อยไปมากหรือมากไปน้อย



# ตัวอย่าง: การเรียงลำดับข้อมูลด้วย dpq

**กำหนดให้** dpq เป็น descending priority queue ว่าง

x เป็นอะเรย์ของข้อมูลแบบไม่มีลำดับ ที่มีข้อมูล n จำนวน

ใส่ข้อมูลในอะเรย์ x ลงใน dpq จนหมด ดังนี้

for 
$$(i = 0; i < n; i++)$$

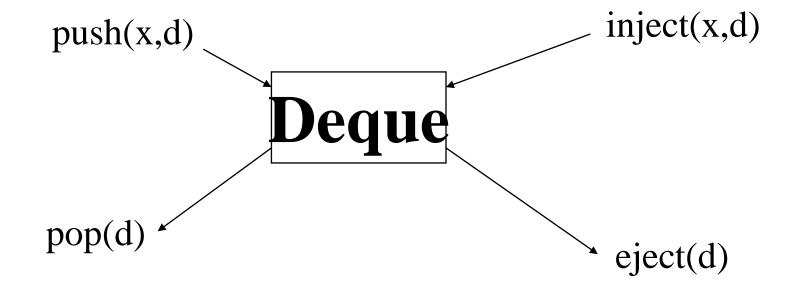
pqinsert(x[i]);

ลบข้อมูลจาก dpq แล้วใส่กลับคืนที่อะเรย์โดยเลือกวางจากตำแหน่งท้ายไปตำแหน่งแรก

for 
$$(i = n-1; i >= 0; i--)$$

x[i] = dpqmaxdelete();

## Deque (Double -Ended Queue)



## DEQUE

deque คือโครงสร้างข้อมูลที่ประกอบไปด้วยลิสต์ของ ข้อมูลและ operations ดังต่อไปนี้

push(x) : การใส่ข้อมูลใหม่ไปที่ด้านหน้าของคิว

pop() : การลบข้อมูลตัวแรกของคิว

inject(x) : การใส่ข้อมูลใหม่ไปที่ท้ายของคิว.

eject() : การลบข้อมูลที่ด้านท้ายของคิว

ลักษณะของ deque ก็เป็นการผสมระหว่างคิวกับสแตก นั่นเอง