## 程式設計 Ch16. Stack and Queue

Chuan-Chi Lai 賴傳淇

Department of Communications Engineering National Chung Cheng University

Spring Semester, 2024

#### Outline

- 📵 回顧:抽象資料型別 (Abstract Data Type)
- ② 堆疊 (Stack)
- ③ 以鏈結串列實作堆疊 (Implement Stack with Linked Lists)
- 4 表達式 (Expression)
  - 中序式轉後序式
  - 後序式轉中序式
- 5 Stack 例題
- 6 佇列 (Queue)
- 🕡 以鏈結串列實作佇列 (Implement Queue with Linked Lists)
- 8 補充
  - 以陣列實作堆疊 (Implement Stack with Arrays)
  - 以陣列實作循序佇列 (Implement Sequential Queue with Arrays)
  - 以陣列實作循環佇列 (Implement Circular Queue with Arrays)

回顧:抽象資料型別 Abstract Data Type

#### 回顧:抽象資料型別

- 當我們在設計演算法的時候,通常都會先想好整個演算法的架構才會開始寫,免得造成在撰寫的過程中一直在新增或刪除函式,而我們在構思這些函式的時候所運用到的就是抽象資料型別 (Abstract Data Type, ADT)。
- ADT 是一種理論上的概念,由資料 (Data) 及操作 (Operation) 組成,著重於資料的運算,並不考慮實作時的細節或資料本身的性質、可藉由不同的 Data Structure 來實作。

### 範例

假設今天我們要做的是學生名冊的建立,我們的資料就有學生的個資,而這些資料的特性及操作如下:

Data	Operation		
1. 學生的座號是有順序的	CreateClass: 建立一個新班級		
2. 每個學生的資料型態是 相同的或同性質的	DeleteClass: 刪除一個班級		
	lsEmpty: 判斷一個班級人數是否為空		
	Number: 查詢班級人數		
	Add: 加一位學生至班級		
	Delete: 刪除一位學生資料		
	GetInfo: 查詢學生資料		

Spring Semester, 2024

#### ● 8 種常見的抽象資料型別:

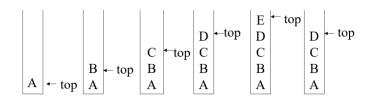
No.	ADT	重點		
1	Stack	Last In, First Out (LIFO)		
2	Queue	First In, First Out (FIFO)		
3	Dictionary/Map	key-value pairs 的集合物件,key 在集合物件中不會重複		
4	Set	每個物件只會出現一次,無順序性		
5	Sequences/List	每個物件可出現多次,且有順序性		
6	Priority Queue	有優先等級的 Queue, Dequeue 時依照優先等級取值		
7	Graph	- 由 Vertices 和 Edges 組成		
		- 可分為有向圖或無向圖		
		- 可用 Adjacency Matrix 和可用 Adjacency List 表示		
8	Tree	- 為不含環狀/迴路的圖		
		- Edges 的數量為 Vertices 的數量減 1		

# 堆疊 (Stack)

堆疊 Stack

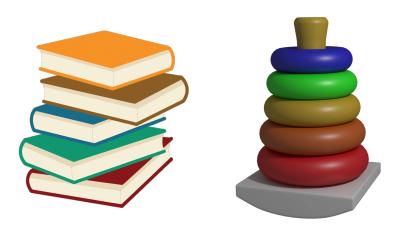
## 堆疊 (Stack)

 我們在先前介紹遞迴時,提到了 Stack LIFO(Last In and First Out) 的特性,而這種特性常被運用在遞迴、回溯法及深度優先搜尋法 上。



## 堆疊的抽象資料型態

• 堆疊是一次只能從最上面增加或移除東西的抽象資料型態:



## 堆疊的抽象資料型態

## 堆疊的抽象資料型態

- Data:一個線性串列,所有的運算處理皆由頂端元素開始
- Operation:分為會改變堆疊狀態的 push 和 pop,以及觀察堆疊狀態的 top、is\_empty、is\_full、print 和 size。
  - push:把元素放進去堆疊。
  - pop:把堆疊最頂端的元素拿出來。
  - top:顯示堆疊頂端的元素。
  - is\_empty:判斷堆疊是否為空。
  - is\_full:判斷堆疊是否為滿。
  - print:把堆疊中的元素從全部印出來。
  - size: 堆疊高度。

以鏈結串列實作堆疊 Implement Stack with Linked Lists

#### 建立堆疊

- 堆疊是一種 ADT,因此不限定實作所使用的資料結構。
- 在這裡我們使用鏈結串列來實作堆疊,val 為每一個堆疊的值,而up 則指向上面的堆疊。

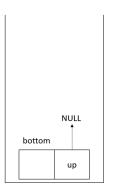
```
typedef struct Stack {
   int val;
   struct Stack *up;
} Stack;
```

#### Stack



• 宣告指標 bottom 指向 Stack 底端以便後續利用, Stack 底端,只 負責指出最底端的位置,因此不存放任何數值。

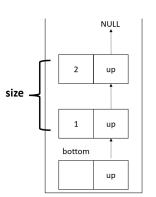
```
int main() {
    Stack *bottom = (Stack*)malloc(sizeof(Stack));
    bottom->up = NULL;
}
```



## 計算長度

• 知道堆疊高度的方法就是從最下面的堆疊往上到頂端元素並計數。

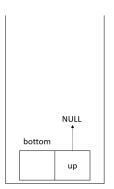
```
void size(Stack *bottom) {
   int count = 0;
   Stack *search = bottom->up;
   while(search != NULL) {
      count++;
      search = search->up;
   }
   printf("%d\n", count);
}
```



### 判斷堆疊為空

因為 bottom 只負責指出最底端的位置,所以只要指向的位置為空,這個堆疊就是空的。

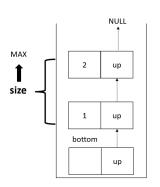
```
bool is_empty(Stack *bottom) {
   if(bottom->up == NULL) {
      return true;
   }
   return false;
}
```



#### 判斷堆疊為滿

• 而相對的,只要堆疊高度到了最高點的話,這個堆疊就是滿的。

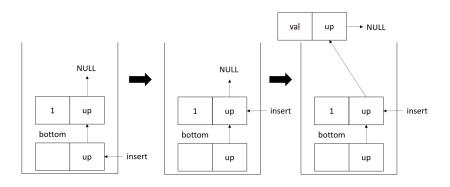
```
bool is_full(Stack *bottom) {
    if(size(bottom) == MAX) {
        return true;
    }
    return false;
}
```



• MAX 通常為事先訂好的常數。

## 實作 push

確認完堆疊沒滿後,找出此堆疊的最高點,在這個堆疊上再新增元素,進行串接。

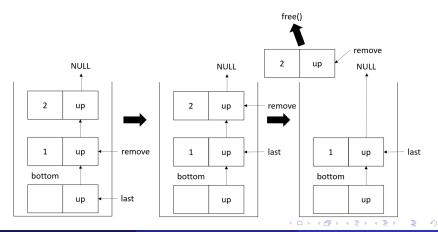


### 實作 push 程式碼

```
void push(Stack *bottom, int val) {
      if(is_full(bottom)) {
          printf("Stack is full.\n");
          return:
      Stack *insert = bottom:
      while(insert->up != NULL){
          insert = insert->up;
9
      Stack *new = (Stack*)malloc(sizeof(Stack));
      new->up = NULL;
12
      new->val = val;
13
      insert->up = new;
      printf("insert %d.\n", val);
14
```

#### 實作 pop

確認完堆疊非空後,往上找最高點,記錄次高點後,把最高點移除,次高點變成最高點。



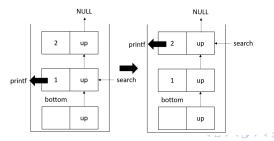
#### 實作 pop 程式碼

```
int pop(Stack *bottom) {
      if(is_empty(bottom)) {
           printf("Stack is empty.\n");
3
          return -1;
      Stack *last = bottom:
      Stack *remove = bottom->up;
      while(remove->up != NULL){
           last = remove;
          remove = remove->up;
      int remove_val = remove->val;
12
      free(remove);
13
      remove = NULL:
14
      last->up = NULL;
15
      return remove_val;
16
17 }
```

## 印出堆疊所有元素

• 由下往上找堆疊並一一印出。

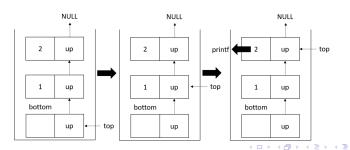
```
void print(Stack *bottom) {
   Stack *search = bottom->up;
   while(search != NULL) {
        printf("%d ", search->val);
        search = search->up;
   }
   printf("\n");
}
```



#### 查看頂端的元素

由下往上找堆疊並印出最高點的資料(但不從堆疊中取出)。

```
int now_top(Stack *bottom) {
    Stack *top = bottom;
    while(top->up != NULL) {
        top = top->up;
    }
    return top->val;
}
```



## 表達式 (Expression)

表達式 Expression

## 表達式 (Expression)

在進入表達式前,我們先來認識一下甚麼叫前序 (Prefix Notation)、中序 (Infix Notation) 和後序 (Postfix Notation) 的算式,它們差別是在運算子 (operator,如 +、-、\*、/) 和運算元 (operand,如 12、-3) 的放置順序,順序如下:

表達式順序					
前序 運算子 運算元 運算元 (+ab)					
中序	運算元 運算子 運算元 (a+b)				
後序	運算元 運算元 運算子 (ab+)				

一般書寫常用的表達式為中序式,而編譯器常用的表達式為後序式。

## 表達式 (Expression)

### 運算子優先順序

若使用中序式的表達式,在運算時會需要考慮到運算子優先順序的問題。以下列舉 C 語言之運算子及其優先權。

## 表達式 - 運算子優先順序 (1)

符號	操作	優先權(越大越優先)1	關聯性
()	function call	17	left-to-right
[]	array element		
->.	struct or union member		
++	increment, decrement <sup>2</sup>	16	left-to-right
++	decrement, increment <sup>3</sup>	15	right-to-left
!	logical not		
-	one's complement		
- +	unary minus or plus		
& *	address or indirection		
sizeof	size (in bytes)		
(type)	type cast	14	right-to-left
* / %	mutiplicative	13	Left-to-right

## 表達式 - 運算子優先順序 (2)

+ -	binary add or subtract	12	left-to-right
<< >>	shift	11	left-to-right
>>= <<=	relational	10	left-to-right
== !=	equality	9	left-to-right
&	bitwise and	8	left-to-right
^	bitwise exclusive or	7	left-to-right
	bitwise or	6	left-to-right
&&	logical and	5	left-to-right
II	logical or	4	left-to-right

# 表達式 - 運算子優先順序 (3)

?:	conditional	3	right-to-left
= += -= /= *= %= <<= >>= &= ^=  =	assignment	2	right-to-left
,	comma	1	left-to-right

- 註1. The precedence column is taken from Harbison and Steele.
- 註2. Postfix form
- 註3. Prefix form

## 表達式 - 中序式轉後序式

表達式 - 中序式轉後序式

## 表達式 - 中序式轉後序式

假設我們今天有一個中序式子,我們想要把這個式子轉成後序式, 我們就能運用 stack 的方法來實際做做看:

$$a + b * c -> a b c * +$$

Token	Stack		Top	Output	
	[0]	[1]	[2]		
a				-1	a
+	+			0	a
b *	+			0	ab
*	+	*		1	ab
c	+	*		1	abc
eos				-1	abc*+

## 表達式-後序式轉中序式

表達式 - 後序式轉中序式

## 表達式-後序式轉中序式

• 而後序式轉中序式同樣也可以用 stack 來達成:

$$a b c * + -> a + b * c$$

Token	S	tack		Top
	[0]	[1]	[2]	
a	a			0
b	a	b		1
c *	a	b	c	2
*	a	(b*c)		1
+	a+(b*c)			0

#### Stack 例題

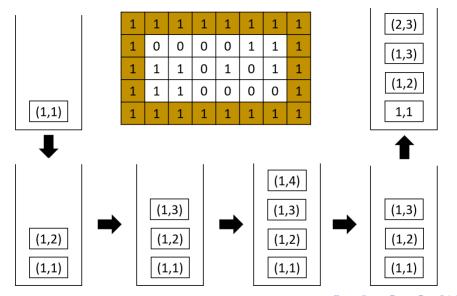
Stack 例題

### Stack 例題 - 老鼠走迷宮 Maze

### 老鼠走迷宮 Maze

- 老鼠走迷宮是一個經典的 Stack 應用,我們可以從起點開始,把一個點丟入堆疊後,搜尋頂端堆疊附近的點可不可以通過,如果可以,則把附近的點再丟入堆疊上,重複此過程。
- 而要實作迷宮,為了防止找點時會超出邊界,我們通常都會在迷宮的外面再圍一座牆(棕色),如下頁圖所示。
- 請試著實作程式,輸入迷宮地圖以及起終點的座標,輸出起終點是 否相通。

### 例題 - 老鼠走迷宮 Maze



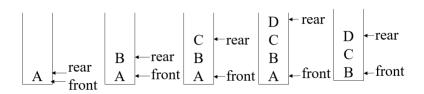
## 佇列 (Queue)

佇列 Queue

## 佇列 (Queue)

# 佇列 (Queue)

 而 Queue 的特性為 FIFO(First In and First Out),就像排隊,有分 排頭跟排尾,過程中會一直有人來排隊,也會有人滿足需求而離開 隊伍。



## 佇列的抽象資料型態

## 佇列的抽象資料型態

- Data:一個線性串列,資料的進入點為尾端,移出點為前端。
- Operation:分為會改變佇列狀態的 enqueue 和 dequeue,以及觀察 佇列狀態的 is\_empty、print 和 size。
  - enqueue:把元素插入至佇列尾端。
  - dequeue:把佇列最前端的元素拿出來。
  - is\_empty:判斷佇列是否為空。
  - print:把佇列中的元素從全部印出來。
  - size: 佇列長度。

以鏈結串列實作佇列 (Implement Queue with Linked Listst)

以鏈結串列實作佇列 Implement Queue with Linked Lists

#### 建立佇列

- 佇列是一種 ADT,因此不限定實作所使用的資料結構。
- 在這裡我們選用雙向鏈結串列來實作佇列,val 為每一個元素的值, 而 next 則指向後面的元素,prev 則是指向前面的元素。

```
typedef struct Queue {
   int val;
   struct Queue *next;
   struct Queue *prev;
} Queue;
```

#### Queue



#### 建立佇列

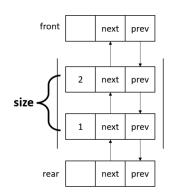
• 宣告指標 rear 及 front 並將其指向最尾端與最前端,並將其串接。 此二鏈結串列元素不儲存數值。

```
int main() {
    Queue *rear = (Queue*)malloc(sizeof(Queue));
    Queue *front = (Queue*)malloc(sizeof(Queue));
    rear->next = front;
    front->prev = rear;
}
```

## 計算長度

• 知道佇列長度的方法就是從最尾端的元素往前數到前端並計數。

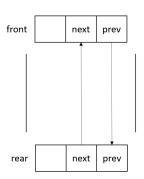
```
int size(Queue *rear, Queue *front)
   {
   int count = 0;
   Queue *search = rear->next;
   while(search != front) {
      count++;
      search = search->next;
   }
   return count;
}
```



### 判斷佇列為空

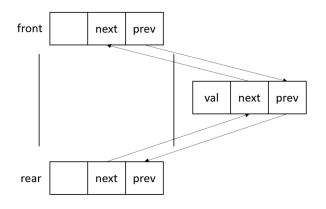
• 當 rear 的前面指向的是 front 就代表序列裡面沒有任何值,因此為空。

```
bool is_empty(Queue *rear, Queue *front) {
    if(rear->next == front) {
        return true;
    }
    return false;
}
```



### 實作 enqueue

• 新增時從最尾端進入,並把前後兩端彼此串聯。

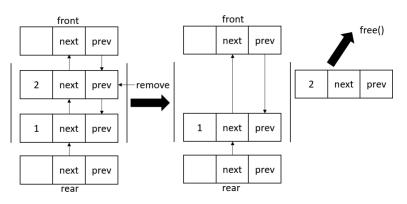


### 實作 enqueue 程式碼

```
void enqueue(Queue *rear, Queue *front, int val) {
    Queue *new = (Queue*)malloc(sizeof(Queue));
    new->val = val;
    new->next = rear->next;
    rear->next = new;
    new->prev = rear;
    new->next->prev = new;
    printf("Enqueued %d.\n", val);
}
```

### 實作 dequeue

確認佇列不為空後,把前端指向的空間移除並指向第二順位的元素。

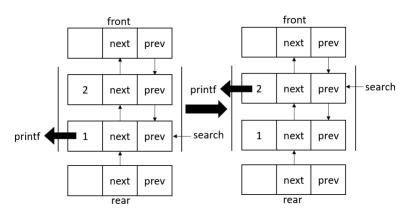


## 實作 dequeue 程式碼

```
int enqueue(Queue *rear, Queue *front) {
      if (is_empty(rear,front)) {
3
           printf("Queue is empty.");
          return -1;
4
5
      Queue *remove = front->prev;
      int val = remove->val;
      front->prev = remove->prev;
8
      front->prev->next = front;
9
      free(remove);
10
      remove = NULL;
11
      return val;
12
13
```

### 印出佇列所有元素

• 從佇列最尾端偵測到最前端,並把每一個元素印出。



### 實作佇列 print 程式碼

```
void print(Queue *rear, Queue *front) {
    Queue *search = rear->next;
    while (search != front) {
        printf("%d ", search->val);
        search = search->next;
    }
    printf("\n");
}
```

補充

# 補充

- 以陣列實作堆疊 (Implement Stack with Arrays)
- 以陣列實作循序佇列 (Implement sequential Queue with Arrays)
- 以陣列實作循環佇列 (Implement Circular Queue with Arrays)

# 以陣列實作堆疊 Implement Stack with Arrays

前面我們用了鏈結串列來實作堆疊,但是在找頂層元素時卻會需要 把所有鏈結串列都走過一次,因此接下來我們會用陣列實作堆疊。

#### 建立堆疊

- 宣告 top 和 capacity 為全域變數, top 為堆疊的頂端, capacity 為 此堆疊最大的高度。
- 先初始化建立一個資料型別為整數且長度為 1 的陣列空間。

```
int top = 0;
int capacity = 1;
int main() {
   int *stack = (int*)malloc(capacity * sizeof(int));
}
```

#### size

• 堆疊的高度為頂端所在的位置。

```
bool size(){
   return top;
}
```

# is\_full/is\_empty

• 用 top 可以偵測堆疊的空及滿。

```
bool is_full(){
    return top >= capacity;
}
bool is_empty(){
    return top == 0;
}
```

## stack\_full

• 如果數量會超過 capacity 的話就用 realloc 來調整堆疊的大小,因為有可能會有分配失敗的問題,所以不能直接對 stack 做 realloc。

```
void stack_full(int *stack){
    int *new_stack = (int*)realloc(stack,capacity*2*sizeof(int));
    if (!new_stack) { //分配失敗
        perror("overflow");
    }
    stack = new_stack;
}
```

### push

 如果堆疊中的數量大於 capacity 的話就用 stack\_full 來增加 capacity 的大小,並把 value 塞進堆疊裡。

```
void push(int *stack, int value){
   if (is_full(stack)) {
      stack_full(stack);
   }
   stack[++top] = value;
}
```

#### pop

如果堆疊為空的話就回傳負數,若非則回傳頂端元素並把頂端位置-1。

```
int pop(int *stack){
    if (is_empty(stack)) {
        printf("The stack is empty.\n");
        return -999;
    }
    return stack[top--];
}
```

now\_top

• 回傳 stack 當前頂端的元素。

```
int now_top(int *stack){
    return stack[top];
}
```

# 以陣列實作佇列 (Implement Queue with Arrays)

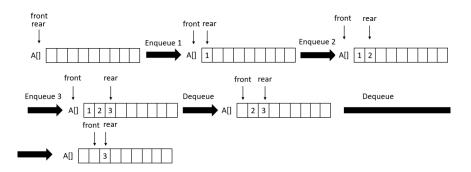
# 以陣列實作佇列 Implement Queue with Arrays

# 以陣列實作佇列 (Implement Queue with Arrays)

- 使用陣列,我們可以用以下兩種方式來實做佇列:
  - 循序佇列 (Sequential Queue):
    - 簡單易實作
  - 循環佇列 (Circular Queue):
    - 節省記憶體

以陣列實作循序佇列 Implement Sequential Queue with Arrays

• 使用順序陣列時要先宣告一個陣列放置元素,並宣告兩個變數來指出 front 及 rear 的位置, rear 一定大於 front。



#### 建立佇列

• 初始化並宣告三個全域變數, rear 為佇列的尾端, front 為佇列的前端, capacity 為此佇列最大的長度。

```
int rear = -1;
int front = -1;
int capacity = 1;
int main(){
   int *queue = (int*)malloc(capacity*sizeof(int));
}
```

#### size

• 佇列的長度為尾端所在的位置減去前端所在的位置。

```
int size(){
  int rear - front;
}
```

# is\_full/is\_empty

• 利用 rear 及 front 可以偵測佇列的空及滿。

```
bool is_full(){
    return rear >= capacity;
}
bool is_empty(){
    return rear == front;
}
```

## queue\_full

 如果數量會超過 capacity 的話就用 realloc 來調整堆疊的大小,因 為有可能會有分配失敗的問題,所以不能直接對 queue 做 realloc。

```
void queue_full(int *queue){
    int *new_queue = (int*)realloc(queue,capacity*2*sizeof(int));
    if (!new_queue) { //分配失敗
        perror("overflow");
    }
    queue = new_queue;
}
```

#### enqueue

 如果佇列中的數量大於 capacity 的話就用 queue\_full 來增加 capacity 的大小,並把 value 插進佇列裡。

```
void enqueue(int *queue, int value){
   if (is_full()) {
      queue_full(queue);
   }
   queue[++rear] = value;
}
```

#### dequeue

如果佇列為空的話就回傳負數,若非則回傳前端元素並把前端位置 +1。

```
int dequeue(int *queue){
    if (is_empty()) {
        printf("The queue is empty.\n");
        return -999;
    }
    return queue[++front];
}
```

### now\_front

• 回傳 queue 前端的元素。

```
int now_front(int *queue){
    return queue[front+1];
}
```

#### 產生的問題

• 雖然實作上非常容易,但也非常容易會遇到以下狀況:



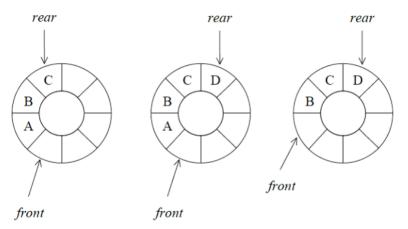
- 從上面的圖片我們可以看到:
  - front 前面的空間全部被浪費掉了。
  - rear 一指出陣列外面就會出現假溢出問題 (False Overflow)。

#### 問題解決辦法

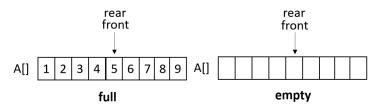
- 關於浪費空間及假溢出的問題我們可以透過 realloc() 這個函式來重新分配記憶體空間,新增更大的空間來繼續裝元素。
- 不過重新分配記憶體會造成所需要的運算成本及時間的浪費,所以 在佇列陣列的實作上我們會比較常使用循環佇列。

以陣列實作循環佇列 Implement Circular Queue with Arrays

● 使用順序陣列時要先宣告一個陣列放置元素,並宣告兩個變數來指出 front 及 rear 的位置, rear 一定大於 front。

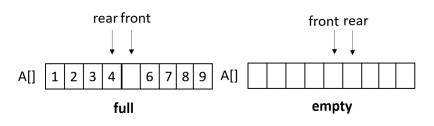


- 而循環序列也式會遇到一些問題,例如:
  - 當 rear 和 front 重合時無法判斷柱列是滿的還是空的。



② 因為 front 跟 rear 會從尾巴跑到前面所以不知道誰大誰小,有沒有通用的公式可以算長度和序列是否已滿呢?

• 首先,為了確保不會發生"當 rear 和 front 重合時無法判斷柱列是 滿的還是空的",我們把填滿序列的條件設定成陣列長度-1,這樣 在 rear==front 的時候即可確定這個序列是空的。



• 而要確定序列填滿於否的公式為 (rear + 1) % capacity == front

- 而計算序列長度的公式可以用兩個方向討論並整合起來。
  - 當 rear > front 時,長度為 rear front
  - 當 front > rear 時,長度為 rear + capacity front
- 而我們綜合了以上兩種狀況後就可以得出一個通用公式:

length = (rear - front + capacity) % capacity

#### 建立循環佇列

初始化並宣告三個全域變數, rear 為佇列的尾端, front 為佇列的前端, capacity 為此佇列最大的長度。

```
#define MAX_LENGTH = 5
int rear = -1;
int front = -1;
int capacity = MAX_LENGTH;
int main() {
   int *queue = (int*)malloc(capacity*sizeof(int));
}
```

#### size

• 佇列的長度為 length = (rear - front + capacity) % capacity •

```
int size(){
    return (rear - front + capacity) % capacity;
}
```

#### is\_full/is\_empty

• 佇列滿的條件設成總長度-1 可以避免跟佇列空的條件重疊。

```
bool is_full(){
    return size() >= capacity - 1;
}
bool is_empty(){
    return rear == front;
}
```

#### enqueue

如果佇列中的數量大於 capacity 的話就回傳滿的訊息,若尾端超出空間的話就回到起點,並把 value 插進佇列裡。

```
void enqueue(int *queue, int value){
   if (is_full()) {
      printf("The queue is full!\n");
      return;
   }
   queue[(rear+1)>=capacity?0:++rear] = value;
}
```

#### dequeue

如果佇列為空的話就回傳負數,若非則回傳前端元素並把前端位置 +1,而前端超出空間的話就回到起點。

```
int dequeue(int *queue){
   if (is_empty()) {
      printf("The queue is empty.\n");
      return -999;
   }
   return queue[(front+1)>=capacity?0:++front];
}
```

#### now\_front

• 回傳 queue 前端的元素。

```
int now_front(int *queue){
    return queue[(front+1)>=capacity?0:front+1];
}
```

Q & A