

Ch10. 佇列 Queue

在介紹完堆疊之後，就可以來看下一個資料結構，佇列 Queue。

課程大綱

- A. 佇列 Queue 簡介
- B. 佇列 Queue 實作
- C. Queue @ C++ STL
- D. Deque
- E. Priority Queue

首先，一樣會簡介佇列的工作原理，以及在什麼情況下會使用佇列。

再來，會示範如何實作出一個佇列，接著，直接使用 C++ STL 裡面的 Queue 來解決一些 LeetCode 裡面的題目。

最後，會介紹兩種特化的 Queue：Deque 和 Priority Queue。

第一節：佇列 Queue 簡介

1. 佇列 Queue

(1) 佇列的特性與常用操作

跟堆疊類似，佇列有固定的新增和刪除方向，但是佇列的插入和刪除方向在「異側」，這又叫做 first-in-first-out (FIFO)，最先進入結構的資料會最先出來。



這樣的運作模式就像在電影院排隊入場時，新來的人要從後面（隊伍尾端）開始排，而入場是從前面（隊伍的開頭）一個個入場，假如新增資料在右邊，刪除資料則從左邊，兩種操作在「異側」進行的，就叫做佇列。

First in（最先進去的）就會 first out（最先出來）。

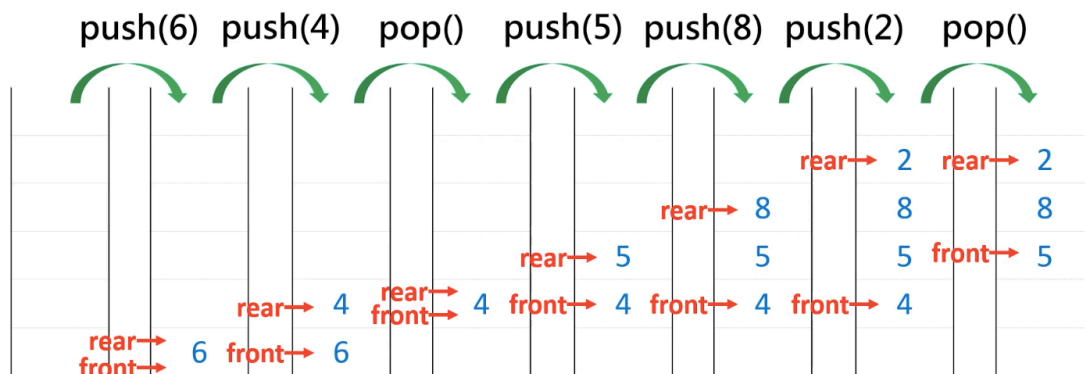
佇列常見的操作與堆疊非常相似，唯一的不同是因為資料有「兩端」，所以可以回傳開頭的資料，也可以回傳結尾的資料：**front** 代表前端 / 刪除端的資料，**rear** 則代表的是末端 / 新增端的資料。

佇列 Queue 常用操作（比堆疊多一種操作，因為兩端資料都可回傳）	
push	新增一筆資料
pop	刪除一筆資料
front	回傳前端的資料
rear	回傳末端的資料
empty	確認 queue 中是否有資料
size	回傳 queue 中的資料個數

(2) 在佇列中新增與刪除資料

下面的例子中，**push** 是「新增資料」，**pop** 是「刪除資料」。因為新增和刪除在異側，有兩個指標 **front** 和 **rear** 分別指向兩端的資料。

另外，因為從「上方」新增，從「下方」刪除，所以用圖形描述 Queue 時，兩端都是開口（不像 **stack** 只有上方是開口）。



操作	front	rear	說明
push(6)	6	6	front 和 rear 都指向唯一的一筆資料 6
push(4)	6	4	rear 指向新加入的資料 4 front 指向接下來進行刪除會刪掉的資料 6
pop()	4	4	從下方把 6 刪掉，rear 和 front 都指向 4
push(5)	4	5	從上方新增 5
push(8)	4	8	從上方新增 8
push(2)	4	2	從上方新增 2
pop()	5	2	把最下方的 4 刪掉

(3) 練習判斷佇列中的新增與刪除

給定 queue = {1,2,3}，方向為右進左出，經過以下操作後，佇列的內容為何？

- A. push(4)
- B. pop()
- C. push(5)
- D. push(6)
- E. push(7)
- F. pop()
- G. pop()

解答

- A. push(4) : {1,2,3,4}
- B. pop() : {2,3,4}

- C. push(5) : {2,3,4,5}
- D. push(6) : {2,3,4,5,6}
- E. push(7) : {2,3,4,5,6,7}
- F. pop() : {3,4,5,6,7}
- G. pop() : {4,5,6,7}

2. 佇列 Queue 的用途

- A. 依序處理先前的資訊
 - a. 常用來做資料的緩衝區
 - b. 記憶體（標準輸出、檔案寫入）
 - c. 印表機輸出
 - d. CPU 的工作排程
- B. 迷宮探索、搜尋：Breadth-First Search（BFS）
- C. 無法得知 queue 裡有哪些資料：與堆疊相同，只能以 pop 依序拿出資料

通常佇列 Queue 會被用來依序處理資訊，比如資料的緩衝：進行 cout 和 cin 的時候，電腦並不會馬上進行輸出，而是先存放在緩衝區 buffer 裡面，等到緩衝區滿的時候，再依序輸出，因為每次輸出都很花費時間。

舉個生活上的類比，當媽媽要求你去買蘋果，你可能不會馬上出門，而是先將這個任務寫在清單上，隨後媽媽再要你去買可樂，你可能也不會馬上出門，繼續記錄在清單上。當媽媽再叫你去買醬油時，因為清單寫滿了，你才決定一次去把清單上的東西買齊。

這時「3」就是你的緩衝區大小，累積到需要買「3」樣東西的時候，才會一次去買回來。電腦的緩衝區概念與此相似，其結構基本上就是佇列 queue，因為先記入緩衝區的任務應先被處理，與佇列的資料處理次序相符。

印表機的輸出和 CPU 的工作排程也是：假設今天教室中的二十台電腦共用一台印表機，如果這些電腦在很短的時間內都要求列印，印表機應該如何決定該先印誰的文件呢？比較公平的做法應該是哪台電腦的文件先傳送到印表機，就先把這台電腦到文件印出，所以印表機當中就有類似佇列的資料結構，它每接收到一個要列印的文件，就放到佇列中，可以不停接收，而真正進行列印時，

則從另一端取出一個一個文件依序印出，先到者就先印出來。



CPU 的「工作排程」也是將每個工作一一放進佇列，之後從佇列的另一端拿出來依序處理。

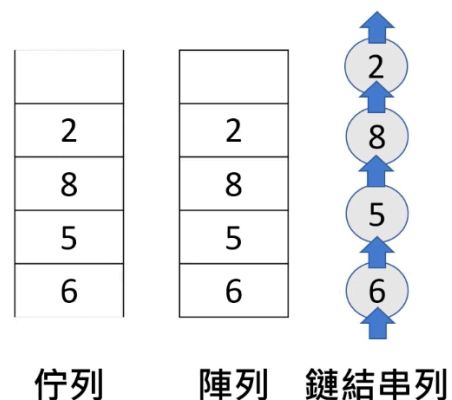
跟 **Stack** 一樣，我們無法跳過前面的資料得知 **Queue** 中間的某筆資料內容為何，所以要知道中間的資料內容，一定要依序使用 **pop**，將在前面的資料全部取出後才能得知。

3. 佇列的架構

佇列的架構主要有兩種，第一種是比較好理解的線性佇列：

(1) 線性佇列

- a. 可以用陣列或鏈結串列來實作
- b. 佇列在陣列中容易遇到容量問題



使用陣列實作線性佇列的時，會遇到容量的問題：陣列的長度如果是 N ，則最多只能新增 N 次資料。

陣列實作的 **Queue**，從右邊新增資料，並從左側刪除（刪除後不會移動剩下的資料）。因為右邊的空間一直被填充，左邊空出的空間卻不能再被使用，所以很快整個陣列就會被塞滿。



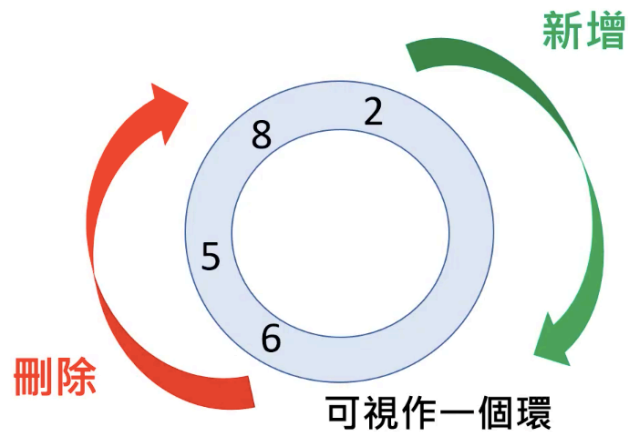
(2) 環狀佇列 Circular Queue

環狀佇列可以解決上述的容量問題，但在「擴充空間」上則比較麻煩。



環狀佇列的新增端（假設是右邊）滿了之後，要再新增資料，會回頭從最左邊開始塞，這很像把線性佇列的頭跟尾連在一起變成環狀，雖然新增和刪除仍然是在異側，但是兩端連在一起，如同一個環。

雖然這樣可以一定程度解決容量問題，但是空間擴充相當比較麻煩，因此在實作佇列時，會選擇使用沒有容量問題的鏈結串列來進行（不過相對的，佔用記憶體空間就較大）。



第二節：佇列的實作

接下來就要開始實作佇列，本書使用鏈結串列來示範。

1. 佇列的節點

首先，宣告一個包含資料與指標 `Next` 的節點 `Node`

佇列的節點 <code>Node</code>	
1	<code>template<typename T></code>
2	<code>struct Node{</code>
3	<code> T Data;</code>
4	<code> Node* Next;</code>
5	<code>};</code>

2. 宣告佇列類別

在佇列的類別中宣告 `First` 與 `Rear` 指標（其實叫做 `Front` 更貼切，但是這個關鍵字已經使用在函式的名稱上了），`First` 和 `Rear` 都要初始化為空指標。

分別完成下列函式

- A. `Front`：回傳刪除端的資料
- B. `Back`：回傳最後新增的資料

- C. Empty：判斷是否為空
- D. Size：回傳裡面有幾筆資料
- E. Push：從 Rear 端新增一筆資料
- F. Pop：從 Front 端刪除一筆資料
- G. Print_Queue：印出佇列中的資料（方便測試，STL 裡面沒有）

佇列的宣告：Class Queue	
1	template<typename T>
2	class Queue{
3	private:
4	Node<T>* First;
5	Node<T>* Rear;
6	public:
7	Queue();
8	T Front();
9	T Back();
10	bool Empty();
11	int Size();
12	void Push(T);
13	void Pop();
14	void Print_Queue();
15	}

3. 方法的實作邏輯

(1) Front：回傳刪除端（前端，排隊時進場的方向）的資料

- A. 確認 First 不為空指標
- B. 回傳 First 指到的資料

(2) Rear：回傳新增端（後端，排隊時新來的人排的方向）的資料

- A. 確認 Rear 不為空指標
- B. 回傳 Rear 指到的資料

(3) Empty：確認 Queue 裡是否有資料

A. 確認 First 跟 Rear 是否皆為空指標

(4) Size：查詢 Queue 的長度

A. 確認 First 跟 Rear 皆不為空指標（否則回傳 0）

B. 計算從 First 走到 Rear 需要經過幾個 node

(5) Push：新增一筆資料

A. 宣告一個指向空指標的新 Node

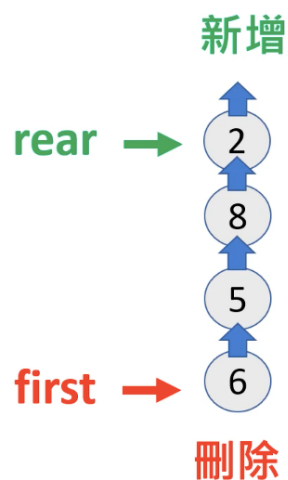
B. 讓 Rear 指到的 Node 指向該 Node

C. 讓 Rear 也指向該 Node

(6) Pop：刪除一筆資料

A. 讓 First 指向下個 Node

B. 若下個 Node 為空指標，則令 Rear 為空指標
（因為原本只有一筆資料，刪除後變為空佇列）



每個節點的指向都是「從 first 指向 rear 方向」，這樣實作起來會比由 rear 指向 first 容易。

4. 佇列的建構式與 Print_Queue

初始化一個佇列，並完成其中的：

- A. 建構式
- B. Print_Queue 函式

建構式 Queue

```
1  template <typename T>
2  Queue<T>::Queue(){
3      // First 與 Rear 指向空指標
4      First = Rear = nullptr;
5  }
```

Print_Queue：印出佇列中資料

```
1  template <typename T>
2  void Queue<T>::Print_Queue(){
3
4      // 例外處理：空 Queue
5      if (Empty())
6          cout << "This queue is empty!" << endl;
7
8      // 一般情形
9      else {
10         // 節點指標 current 從 First 開始往後移動
11         Node<T>* current = First;
12
13         cout << "Queue: ";
14
15         // current 移動到 Rear 之前繼續處理
16         while(current != Rear){
17             cout << current->Data << " ";
18             current = current->Next;
19         }
20     }
```

21	// 輸出 Rear 的資料
22	cout << current->Data << endl;
23	}
24	
25	}

5. 實作 Queue 的其他方法

Front：回傳刪除端的資料	
1	template <typename T>
2	T Queue<T>::Front(){
3	// 例外處理：空 queue
4	if(Empty()){
5	cout < "Error: This queue is empty!" << endl;
6	return 0;
7	}
8	// 一般情況
9	return First->Data;
10	}

Rear：回傳新增端的資料	
1	template <typename T>
2	T Queue<T>::Rear(){
3	// 例外處理：空 queue
4	if(Empty()){
5	cout < "Error: This queue is empty!" << endl;
6	return 0;
7	}
8	// 一般情況
9	return Rear->Data;
10	}

Empty：確認 Queue 是否為空

```
1  template <typename T>
2  bool Queue<T>::Empty(){
3      // 當 First 和 Rear 都是空指標時，回傳 True，否則回傳 False
4      return (First && Rear)== nullptr;
5  }
```

Size：查詢 Queue 的長度

```
1  template <typename T>
2  int Queue<T>::Size(){
3
4      // 例外處理：空 queue
5      if(Empty())
6          return 0;
7
8      // 一般情形
9      int len = 1
10
11     // 計算 current 從 First 到 Rear 經過幾個節點
12     Node<T>* current = First;
13     while(current != Rear){
14         current = current->Next;
15         len++;
16     }
17     return len;
18 }
```

Push：新增一筆資料

```
1  template<typename T>
2  void Queue<T>::Push(T value){
3
4      // 例外情況:空 queue
5      if(Empty()){
6          // 新增一個節點（資料是 value，next 是空指標）
```

7	First = Rear = new Node(value, nullptr);
8	return ;
9	}
10	
11	// 一般情形
12	// 新增一個節點，從 Rear 端加入
13	Node<T>* new_node = new Node<T>(value, nullptr);
14	Rear->Next = new_node;
15	Rear = new_node;
16	
17	}

Pop：刪除一筆資料	
1	template<typename T>
2	void Queue<T>::Pop(){
3	
4	// 例外處理：空 queue
5	if(Empty())
6	return ;
7	
8	// 一般情形
9	// 用 tmp 記錄 First 的位置以便後續釋放
10	Node<T>* tmp = First;
11	// First 往後移一筆資料，相當於把第一筆資料移到鏈結串列之外
12	First = First->Next;
13	delete tmp;
14	
15	// 例外處理：如果刪除完是空 queue，要調整 Rear
16	if(First == nullptr)
17	Rear = nullptr;
18	}

測試 Queue [main.cpp]

```
1 int main(){
2
3     // 宣告並初始化佇列 data
4     Queue<int> data;
5     for(int i=1;i<=10;i++)
6         data.Push(i);
7
8     // 印出 data 中的所有資料
9     data.Print_Queue();
10    // 印出刪除端資料
11    cout << "Front: " << data.Front() << endl;
12    // 印出新增端資料
13    cout << "Back: " << data.Back() << endl;
14
15    // 刪除一筆資料
16    data.Pop();
17    data.Print_Queue();
18
19    // 新增一筆資料 11
20    data.Push(11);
21    data.Print_Queue();
22
23    return 0;
24 }
```

執行結果

Queue: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Front: 1

Back: 10

Queue: 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Queue: 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11

5. 用佇列模擬洗牌

A. 題目

給定一疊卡牌，輸入 n 時代表牌有 n 張，編號分別從 1 到 n ，每次操作會依照下面順序：

- a. 將目前最上面的卡牌丟掉
- b. 再把一張卡牌從最上面放到最下面

重複以上操作，每一輪會減少一張牌，直到剩下最後一張牌時，請輸出該張牌的編號。

B. 出處

https://onlinejudge.org/index.php?option=onlinjudge&Itemid=8&page=show_problem&problem=1876

C. 輸入與目標輸出

Please enter N:

>> 5

Queue: 1 2 3 4 5

Now, discard card #1

Now, put card #2 to the bottom.

Queue: 3 4 5 2

Now, discard card #3

Now, put card #4 to the bottom.

Queue: 5 2 4

Now, discard card #5

Now, put card #2 to the bottom.

Queue: 4 2

Now, discard card #4

Now, put card #2 to the bottom.

Queue: 2

The last remaining card is: #2

D. 解題邏輯

這疊卡牌可以看成一個 **Queue**，每次丟掉一張牌時從最上面刪除。

第一步是從上方（刪除端）拿出一張牌丟掉，第二步是再從上方（刪除端）拿出一張牌放到下面（新增端），不斷重複，直到 **Queue** 的長度 **Size()** 為 **1**。

洗牌 Shuffle	
1	int main(){
2	
3	int N;
4	cout << "Please enter N:";
5	cin >> N;
6	
7	// 用佇列 data 來代表卡堆
8	Queue<int> data;
9	
10	// 把 1 到 10 依序放到 data 中
11	for(int i=1;i<=N;i++)
12	data.Push(i);
13	
14	// 在卡堆中剩下一張牌前繼續進行
15	while(data.Size()>1){
16	
17	// 刪除掉卡堆最上面的那張牌
18	int delete_number = data.Front();
19	cout << "Now, discard card #" << delete_number << endl;
20	data.Pop();
21	
22	// 再把最上面的一張牌放到卡堆下方（新增進 Queue）
23	int move_number = data.Front();
24	cout << "Now, put the card #" << move_number << " to the bottom."
25	<< endl;
26	data.Pop();

27	data.Push(move_number);
28	
29	}
30	
31	// 印出剩下的一張牌
32	// data.Front() 和 data.Back() 此時指到同一張牌
33	cout << "The last remaining card is: # " << data.Front();
34	
35	return 0;
36	}

第三節：STL 中的 queue

接著來看 C++ STL 裡面的佇列 queue 應該如何使用。

1. queue 的使用

A. 引用函式庫

```
#include <queue>
```

B. 宣告：<> 中代表 queue 要存放什麼型態的資料

```
queue<datatype> queue_name;
```

注意：queue 與 stack 一樣沒有迭代器！

2. 佇列 queue 的操作

沒有在特定位置新增、在特定位置刪除的函式：

STL 中 queue 的操作	
queue.push(value);	新增一筆資料
queue.pop();	刪除一筆資料
queue.front();	回傳刪除端資料
queue.back();	回傳新增端資料
queue.empty();	判斷 queue 是否為空
queue.size();	回傳 stack 長度

3. 使用 STL 中的 queue

測試 STL 中的 Queue	
1	#include <iostream>
2	#include <queue>
3	using namespace std;
4	
5	int main()
6	{
7	queue<int> data;
8	for(int i=0;i<10;i++)
9	data.push(i);
10	
11	// queue: 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
12	
13	cout << data.front() << endl; // 0
14	cout << data.back() << endl; // 9
15	
16	data.pop();
17	data.pop();
18	
19	// queue: 2 3 4 5 6 7 8 9
20	
21	cout << data.front() << endl; // 2
22	cout << data.back() << endl; // 9

23	
24	return 0;
25	
26	}

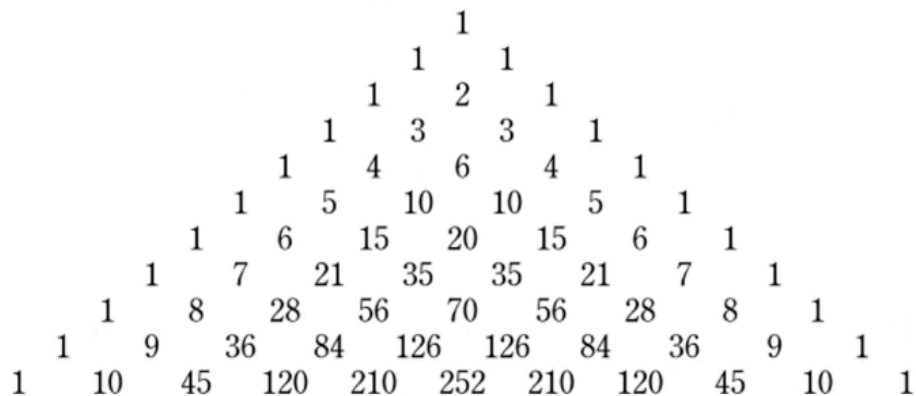
4. 巴斯卡三角形

A. 題目

巴斯卡三角是二項式定理中的圖形，以下圖為例，每列數列中「第一個」與「最後一個」數字皆為一，其餘則都是上方數列中前後兩個數字的和。

B. 目標輸出

讓使用者輸入一整數 N ，輸出 N 層的巴斯卡三角形。



C. 解題邏輯

把每一列都看成是一個 `queue`，每次從 `queue` 中取出兩筆資料，只要一直從目前的 `queue` 中拿出兩個數字相加，就會產生下一列的值，比如 `1 4 6 4 1`

兩兩拿出來相加會變成

$$(1+4) (4+6) (6+4) (4+1)$$

這也就是下一列除了頭尾的 `1` 以外的「`5 10 10 5`」，前後各加上 `1`，即可產生下一列的「`1 5 10 10 5 1`」。

巴斯卡三角形

```
1  #include <iostream>
2  #include <queue>
3  using namespace std;
4
5  int main()
6  {
7      // 取得使用者輸入的整數 N
8      int N;
9      cout << "Please enter N:";
10     cin >> N;
11
12     queue<int> data;
13     int temp1, temp2;
14
15     cout << "Pascal Triangle:" << endl;
16
17     // 第一列中的數字只有 1
18     data.push(1);
19     // 第一列比較特別，直接輸出
20     cout << 1 << endl;
21
22     // 第二列到第 N 列
23     // 迴圈的 i 代表第幾列
24     for (int i=2;i<=N;i++){
25
26         // 要把 temp1 設為 0，
27         // 之後才能跟這行開頭的 1 相加產生下一行開頭的 1
28         temp1 = 0;
29
30         // 正要產生第 i 列時，從第 i-1 列拿出資料
31         // 總共有 i-1 筆，因此 j 從 1 到 i-1 共執行 i-1 次
32         for (int j=1;j<=i-1;j++){
33
```

34	// 把目前要處理的上一列資料拿出來
35	// 比如 1 4 6 4 1 中的 6
36	temp2 = data.front();
37	data.pop();
38	
39	// 此時的 temp1 會是 6 的前一個數字 4
40	// 因此相加產生下一行 1 5 10 10 5 1 的第一個 10
41	cout << temp1 + temp2 << " ";
42	data.push(temp1 + temp2);
43	// 把 temp1 往後移動到 temp2，也就是從 4 移動到 6
44	temp1 = temp2;
45	
46	// 每一列尾端的 1 不會自動產生
47	// 不像開頭的 1 可由 temp1 和上一行開頭的 1 產生
48	// 所以要手動多加一個 1
49	data.push(1);
50	cout << 1 << endl;
51	}
52	}
53	
54	return 0;
55	}
執行結果	
Please enter N:	
>> 5	
Pascal Triangle:	
1	
1 1	
1 2 1	
1 3 3 1	
1 4 6 4 1	

5. 舞會配對

A. 題目

舉辦一個舞會，舞會中的男生、女生人數不相同，為了公平起見，人數多的性別必須輪流與異性跳舞，用大寫 A、B、C、... 表示男生，小寫 a、b、c、... 表示女生，輸出 N 輪跳舞的配對情形。

輸入：跳舞輪數、男生數目、女生數目

輸出：每輪的舞伴配對情形

B. 說明

因為一個人與異性跳完舞後，就要排到同性隊伍的最後面，直到所有同性都跳過舞了才會再次輪到，與佇列特性相符，因此本題適合使用佇列 `queue`。

C. 目標輸出

以四男三女，共跳六輪為例

男：ABCD

女：abc

Please enter rounds or party, number of boys and girls:

>> 6 4 3

There are 6 rounds, 4 boys, and 3 girls.

Round #1: A<-->a

Round #2: B<-->b

Round #3: C<-->c

Round #4: D<-->a

Round #5: A<-->b

Round #6: B<-->c

D. 解題邏輯

編號 A 的男生與女生跳完後，要等到編號 BCD 的男生都分別跟女生跳完後才會再輪到。

可以把男生和女生各放入一個 `queue` 當中（類似排隊），當排到隊伍最前面，跳完舞後，就回到隊伍最後面重新等待，也就是一筆資料從佇列中 `pop` 掉後，就馬上重新 `push` 到佇列中等待下輪處理。

舞會配對	
1	<code>#include <iostream></code>
2	<code>#include <queue></code>
3	<code>using namespace std;</code>
4	
5	<code>int main()</code>
6	<code>{</code>
7	<code> // 宣告兩個 queue 來存放代表男生和女生的字元</code>
8	<code> queue<char> boys, girls;</code>
9	<code> int rounds, number_boy, number_girl;</code>
10	
11	<code> // 取得使用者輸入的參數</code>
12	<code> cout << "Please enter rounds, number of boys and girls:" << endl;</code>
13	<code> cin >> rounds >> number_boy >> number_girl;</code>
14	
15	<code> // 依序把大寫 A B C 放入男生的陣列</code>
16	<code> for (int i=0;i<number_boy;i++){</code>
17	<code> // 'A'+0 = 'A', 'A'+1 = 'B', ...</code>
18	<code> boys.push('A'+i);</code>
19	<code> }</code>
20	
21	<code> // 依序把小寫 a b c 放入女生的陣列</code>
22	<code> for (int i=0;i<number_girl;i++){</code>
23	<code> // 'a'+0 = 'a', 'a'+1 = 'b', ...</code>
24	<code> girls.push('a'+i);</code>

25	}
26	
27	// 共進行 rounds 輪
28	for (int i=0;i<rounds;i++){
29	// 從兩個佇列中各取出隊伍最前端的男生和女生
30	char boy = boys.front();
31	boys.pop();
32	char girl = girls.front();
33	girls.pop();
34	
35	// 輸出這輪跳舞的兩個人代號
36	cout << "Round #" << i+1 << ":" << boy << "<-->" << girl << endl;
37	
38	// 把這輪跳舞的男生和女生分別重新排到隊伍的最後面去
39	boys.push(boy);
40	girls.push(girl);
41	}
42	
43	return 0;
44	}

6. LeetCode#232 用堆疊實作佇列 Implement Queue using Stacks

A. 題目

使用堆疊時做一個「先進先出 (FIFO)」的佇列。

該佇列需要提供以下功能

- A. `void push(int x)`：新增元素 `x` 到佇列後方
- B. `int pop()`：將佇列最前方的元素回傳並從佇列中移除
- C. `int peek()`：回傳佇列最前方的元素
- D. `boolean empty()`：佇列是空的話，回傳 `true`，否則回傳 `false`

B. 出處：<https://leetcode.com/problems/implement-queue-using-stacks/>

C. 解題邏輯

本題要試著用 `stack` 去實作 `queue`，注意 `stack` 與 `queue` 的差別是 `stack` 的新增和刪除在同側，`queue` 的新增和刪除在異側，這代表如果要從這個 `queue` 刪除一筆資料，（因為是用 `stack` 實作的）就同等於刪掉 `stack` 的最下面一筆資料，並維持其他筆資料的順序。

為了要取用到這個最下面一筆資料，要把整個 `stack` 倒過來才能完成。

使用兩個 `stack` 可以達成類似的效果，當把裝著原本資料的 `stack` 裡的資料逐一拿出來放到另一個 `stack` 裡面，資料的順序就會全部倒過來。比如原本是從底部到上方依序為 `[1,2,3]`，移到另一個 `stack` 後就變為 `[3,2,1]`，此時把最上面的資料去除，最後把剩下的資料再移回原本的 `stack` 即可。

就像這樣，`stack` 很常用來把資料倒置，只要把一個 `stack` 的資料移到另一個 `stack`，資料的順序會正好倒過來。

用堆疊實作佇列 MyQueue

```
1  class MyQueue{
2  public:
3      // 宣告兩個堆疊 data 和 tmp
4      stack<int> data,tmp;
5
6      // 建構式，不需實作
7      MyQueue(){};
8
9      // 新增資料
10     void push(int x){
11         data.push(x);
12     }
13
14     // 刪除資料
15     int pop(){
16
17         // 把 data 裡的資料完全放到 tmp 之中，同時 data 清空
18         while(!data.empty()){
19             tmp.push(data.top());
20             data.pop();
21         }
22
23         // 刪掉原本 data 最下面的資料（tmp 最上面的資料）
24         int result = tmp.pop();
25
26         // 把資料從 tmp 放回 data
27         while(!tmp.empty()){
28             data.push(tmp.top());
29             tmp.pop();
30         }
31
32         return result;
33     }
```

```
34
35 // 回傳 queue 的前面一筆資料 (data 堆疊的最下面一筆資料)
36 // 基本上與 pop 相同，只是不需要刪除該筆資料
37 int peek(){
38
39     // data 裡的資料完全放到 tmp 之中，同時 data 清空
40     while(!data.empty()){
41         tmp.push(data.top());
42         data.pop();
43     }
44
45     // result 取得原本 data 最下面的資料 (tmp 最上面的資料)
46     // 注意不需刪除，因此是用 top 而非 pop
47     int result = tmp.top();
48
49     // 把資料從 tmp 放回 data
50     while(!tmp.empty()){
51         data.push(tmp.top());
52         tmp.pop();
53     }
54
55     return result;
56 }
57
58 // 檢查 queue 是否為空
59 bool empty(){
60     return data.empty();
61 }
62
63 }
```

7. LeetCode#1700. 分配三明治 Number of Students Unable to Eat Lunch

A. 題目

學校的食堂供應「圓形」和「正方形」兩種三明治，分別以 **0** 和 **1** 的數字表示。每個學生都要排在隊伍（以佇列表示）中取用，且各自喜歡圓形或正方形其中一種三明治。

食堂中的三明治數量與學生數量相同，所有三明治的資料被放在一個堆疊當中。

給定兩個整數陣列

`sandwiches[i]` 是第 i 個三明治的形狀（ $i=0$ 是堆疊頂端）

`students[j]` 是第 j 個學生的喜好（ $j=0$ 是佇列前端）

若學生遇到不喜歡三明治絕對不取用，回傳無法吃到三明治的學生數量。

B. 出處：<https://leetcode.com/problems/number-of-students-unable-to-eat-lunch/>

C. 說明

三明治類型用 **0** 或 **1** 表示，分別代表圓形和方形的三明治，而每個學生有自己愛吃的類型，一定要遇到愛吃的，學生才會拿走一個三明治，假設：

`students = [1,1,0,0]`

`sandwiches = [0,1,0,1]`

第一個學生想吃 **1**，第二個學生也想吃 **1**，第三和第四個學生則想吃 **0**。一開始第一個學生沒有遇到他想吃的 **1** 類型三明治，所以他不會拿走這個三明治，而是主動排到隊伍的最後面去，學生的佇列變成 `[1,0,0,1]`（原本的第一個 **1** 移到最後方）。

第二個學生一樣沒有遇到想吃的三明治，三明治佇列維持 `[0,1,0,1]`，所以他也排到最後面去，學生佇列變成 `[0,0,1,1]`。

第三個學生想吃 0 類型的三明治，而三明治佇列的開頭正好是 0 類型的三明治 [0,1,0,1]，所以第三個學生拿走了開頭的三明治並不繼續排隊，學生的陣列變成 [0,1,1]，三明治陣列變成 [1,0,1]，後續依此類推。

如果最後兩個佇列都清空，就代表所有學生都拿到了三明治，如果有三明治剩下，輸出沒有吃到三明治的學生有幾名。

Sandwiches	
1	class Solution{
2	public:
3	int countStudents(vector<int>& students, vector<int>& sandwiches){
4	
5	// 用佇列儲存學生的喜好資訊
6	// 因為學生是「排隊」取用三明治
7	queue<int> S;
8	
9	for(int i=0;i<sandwiches.size();i++){
10	// 取出當前可取用的第一個三明治的形狀
11	int shape = sandwiches[i];
12	// len 是目前隊伍中剩下的學生人數
13	int len = S.size();
14	// counts 記錄這個三明治「不符合」多少個學生的喜好
15	int counts = 0;
16	
17	while(true){
18	
19	// 隊伍前端學生的喜好剛好等於可取用三明治時
20	// 把最前端的學生從佇列中去除
21	if (shape == S.front()){
22	S.pop();
23	break;
24	}
25	// 可取用三明治與隊伍最前端學生的喜好不同
26	else{

27	// 隊伍最前面的學生回到最後面排隊
28	Q.push(Q.front());
29	Q.pop();
30	
31	// 「喜好不符合」的學生數量 +1
32	counts++;
33	
34	// 當目前「喜好不符合」的學生數量
35	// 與隊伍中學生總數相等，代表已經輪完一輪
36	// 隊伍中的學生都不喜歡最前端的三明治
37	// 根據題目要求，回傳目前隊伍裡的學生人數
38	if (counts == len){
39	return counts;
40	}
41	
42	} // end of if
43	} // end of while
44	} // end of for
45	
46	// 如果全部的三明治都分發完畢，回傳 0
47	return 0;
48	
49	} // end of countStudents
50	}; // end of Solutions

第四節：Deque 和 Priority Queue

接下來，來看兩個 C++ STL 裡面特化的 Queue：Deque 跟 Priority Queue。

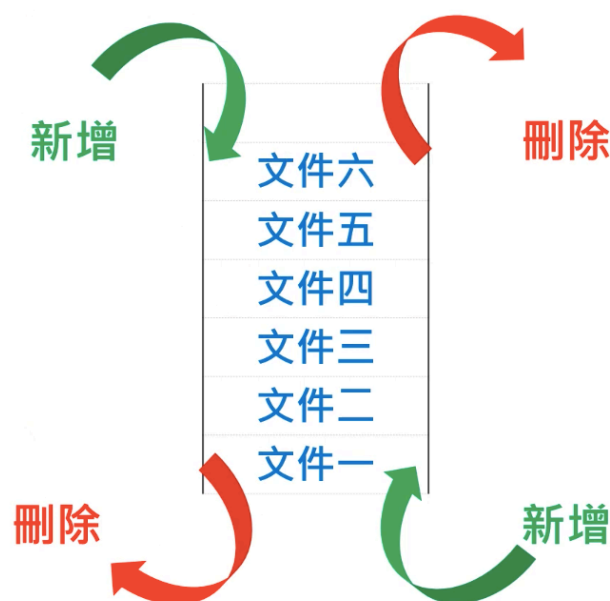
1. Deque

(1) Deque 的特性

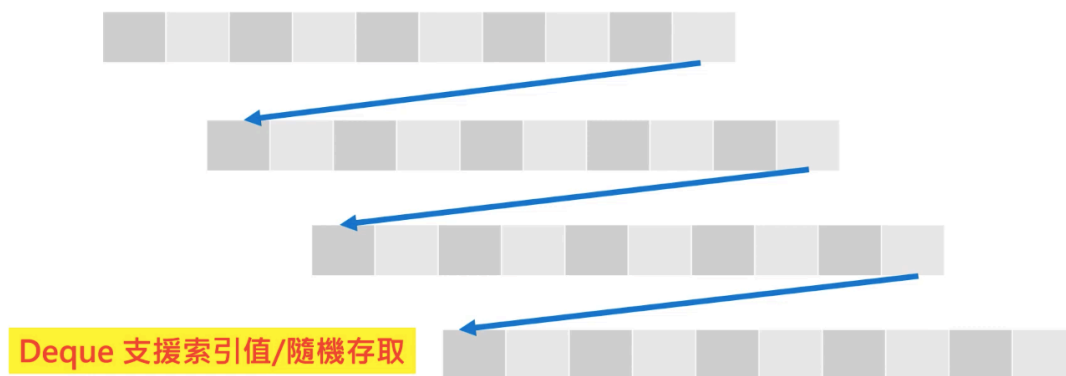
- A. double-ends queue
- B. 兩端都允許新增或刪除
- C. 支援索引值存取與迭代器
- D. 引入方式：`#include <deque>`
- E. 利用間接索引完成
 - a. map 到許多記憶體空間
 - b. 零散的連續記憶體

Stack 只能從同一個方向新增或刪除，Queue 只能從不同方向新增或刪除，在下面的圖中，假設是 Stack，只能從上面新增、上面刪除，假設是 Queue，則只能從上面新增、下面刪除。

如果我們會同時用到兩端的新增和刪除，那麼 Stack 和 Queue 的功能都不適合，因此又發展出了一個資料結構 Deque，兩邊都可進行新增和刪除。



另外，Deque 的特色是支援索引值存取和迭代器，也就是在取用資料的時候，沒有一定要從兩端開始的限制，而可以直接從中間把資料取出來。一般來說，可以用索引值存取的前提是記憶體位置連續，那為什麼 Deque 可以實現索引值存取呢？這是利用間接索引完成的，它用了很多不連續的記憶體空間來拼成一個完整的「塊」。



上圖有四個連續的記憶體區塊，這四個區塊會組成一個連續的 Deque，雖然整個 Deque 是不連續的，但是每個區塊中的記憶體是連續的，這讓它可以支援索引值存取。

要取用第五筆資料，就從第一個區塊開始數 1、2、3、4、5 就可以了，如果要取用第 12 筆資料（假設每個區塊可以各存放 10 筆資料），一樣從第一個區塊開始，走到底後，會指出下一個區塊在哪裡，直接到下個區塊取出即可。

Deque 的原理很像把鏈結串列裡的每個 Node 放大成一整個區塊來儲存資料。

(2) Deque 的常用語法

Deque 的常用語法	
push_back	尾端新增
push_front	頭端新增
pop_back	刪除尾端元素
pop_front	刪除頭端元素
insert	插入特定元素於特定位置
erase	移除某筆資料
clear	清空整個 deque

因為 Deque 的兩端都可以新增和刪除，所以它的常用語法中，新增和刪除也分成兩邊，也由於沒有只能從兩端讀取的限制，所以可以直接使用 insert 或 erase 在特定的位置插入或移除資料。

(3) Deque 和向量 Vector 的差異

Deque 和 Vector 的差異		
	Deque	Vector
頭端新增 / 刪除	$O(1)$	$O(n)$
尾端新增 / 刪除	$O(1)$	$O(1)$
中段新增 / 刪除	$O(n)$	$O(n)$
索引值 / 迭代器存取	支援	支援
記憶體	連續的記憶體組成不連續的塊	連續
大小	彈性	固定
適用情形	兩端新增 / 刪除 不需取得中段的資料	隨機 / 索引值存取

比較 Deque 和 Vector，Deque 在頭端新增只需要 $O(1)$ ，Vector 則需要 $O(n)$ ，因為新增後要把後面的資料全部平移；尾端新增則兩者都是 $O(1)$ ，至於中段的新增和刪除，兩者都是 $O(n)$ 。

Deque 的大小是彈性的，如果要臨時增加，就多加上一塊連續記憶體存放，Vector 則是固定的。

在適用方面，當大多數的新增和刪除發生在兩端，不需要取得中段的資料時，可以優先考慮 deque，vector 則支援「最快的索引值存取」。

(4) 用 deque 完成先前的練習

- A. 卡牌分配：之前用 queue
- B. 括號配對：之前用 stack

deque 版卡牌分配	
1	#include <iostream>
2	#include <deque>
3	using namespace std;
4	
5	int main()
6	{
7	// 取得使用者輸入的 N
8	int N;
9	cout << "Please enter N:";
10	cin >> N;
11	
12	// 宣告 deque
13	deque<int> data;
14	
15	// 把牌放入 deque
16	for (int i=1;i<=N;i++)
17	data.push_back(i);
18	
19	// 剩下一張牌之前繼續進行
20	while (data.size()>1){
21	// 去除第一張牌
22	data.pop_front();
23	// 把第二張牌放到卡堆最後面
24	int tmp = data.front();
25	data.pop_front();
26	data.push_back(tmp);
27	}
28	cout << "Last: " << data.front() << endl;
29	

30	return 0;
31	}

Deque 版括號配對	
1	#include <iostream>
2	#include <deque>
3	using namespace std;
4	
5	bool isValid(string str){
6	
7	deque<char> data;
8	
9	// 遇到左括號：放到 deque 中
10	for (char c:str){
11	if (c == '(' c == '[' c == '{'){
12	data.push_back(c);
13	continue;
14	}
15	}
16	
17	// 遇到右括號但 deque 中沒有對應的左括號：輸出 error
18	if ((c==')' c==']' c=='}') && data.empty()){
19	return false;
20	}
21	
22	// 遇到右小括號，而 deque 最上面是左小括號，把左小括號去掉
23	// 注意這裡 push 是從後面，pop 也是從後面
24	// 所以是把 deque 當作 stack 來用
25	if (c==')'){
26	if (data.back()=='('){
27	data.pop_back();
28	}
29	else{
30	return false;

31	}
32	}
33	
34	// 遇到右中括號
35	else if (c==']'){
36	if (data.back()=='['){
37	data.pop_back();
38	}
39	else{
40	return false;
41	}
42	}
43	
44	// 遇到右大括號
45	else if (c=='}'){
46	if(data.back()=='{'){
47	data.pop_back();
48	}
49	else{
50	return false;
51	}
52	}
53	
54	// 如果遇到的左括號全部被用掉，回傳 true
55	// 如果有左括號沒有被對應到，則回傳 false
56	if (data.empty())
57	return true;
58	else
59	return false;
60	
61	} // end of isValid
62	
63	int main()
64	{

65	// 宣告要檢查字串和 deque
66	string str = "[a+b+(s+f)-d]+2]";
67	
68	// 利用 isValid 函式檢查括號對應
69	if(isValid(str))
70	cout << "Valid!" << endl;
71	else
72	cout << "Not valid!" << endl;
73	
74	return 0;
75	}
執行結果	
Valid!	

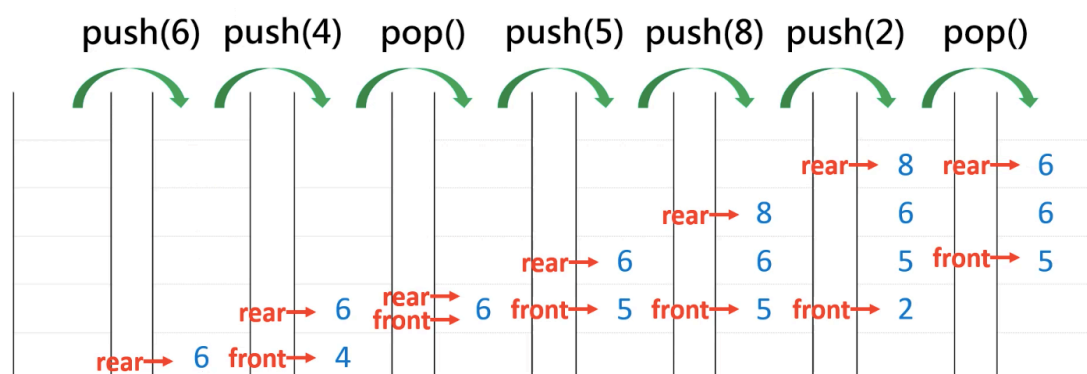
如果把任一個左括號或右括號拿掉，讓括號不對應，則執行結果為 "Not valid!"。

2. Priority Queue 優先權佇列

- A. Priority 優先度：額外賦予資料權重
- B. Queue：依照優先權依序排列後再依序輸出

(1) Priority Queue 的特性

Priority Queue 的輸出順序不是資料的排列順序，而是根據「權重大小」，權重大的先輸出，權重小的後輸出，權重的決定方式則可以由使用者自訂。



上面的例子裡，假設「數字小的先輸出」。先放入 6 之後再放入 4，因為 4 比 6 小，所以 4 更靠近輸出端，pop 時把 4 輸出。

再輸入 5，因為 5 也比 6 小，因此會放在 6 下面，而輸入 8 時，因為 8 比 6 大，所以會比 6 離輸出端更遠，被加在 6 上面的位置。就像這樣，每次新增與刪除資料不再是根據新增的順序，而是根據「權重大小」，刪除資料時，也是根據優先權的大小加以取出。

Priority Queue 因為每次插入資料就加以排序，所以可以依照權重大小順序吐出資料。

A. Max-Priority Queue：讀取資料時拿到「權重最大」的資料

B. Min-Priority Queue：讀取資料時拿到「權重最小」的資料

(2) Priority Queue 的基本操作

Priority Queue 的基本操作	
insert	將資料插入 queue
increase key	改變某資料的權重
extract max	取得權重最大的資料，並自 queue 中刪除

(3) Priority Queue 的使用

A. 引入函式庫

```
#include<queue>
```

B. 宣告類別實體

```
priority_queue<datatype,container,compared_method>
```

a. datatype：要比較的資料型態

b. container：組成 queue 的容器（vector 或 deque），預設是 vector

- c. `compared_method`：比較方式
- d. 最簡單的宣告方式是只傳入資料型態 `priority_queue<datatype>`
 - 預設權重越大越接近 `top`

C. 控制優先權順序

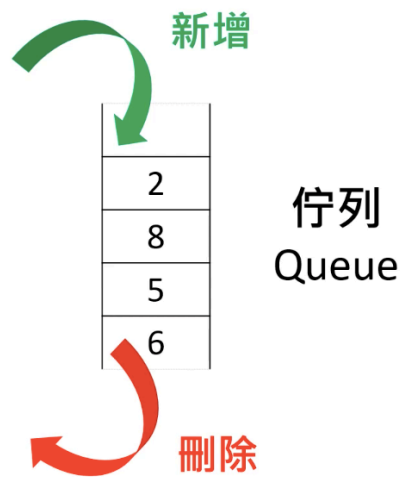
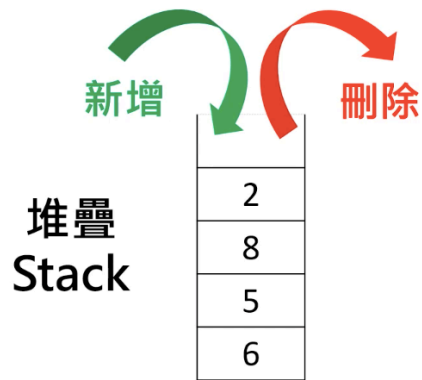
- a. `compared_method`
 - `greater<datatype>`：由小到大
 - `lesser<datatype>`：由大到小
 - 預設由大到小（`lesser`）輸出、即「小於運算子 `<`」
- b. 自定義函式（細節是物件導向的內容）
 - 重載運算子 `<`
 - 寫一個結構或類別，內含「小括號運算子 `()`」重載

(4) 測試 `priority queue`

測試 <code>priority queue</code>	
1	<code>priority_queue<int> p_queue;</code>
2	<code>p_queue.push(8);</code>
3	<code>p_queue.push(3);</code>
4	<code>p_queue.push(5);</code>
5	<code>p_queue.push(7);</code>
6	<code>p_queue.push(2);</code>

一般的 `queue` 因為先進先出，資料順序是 `8 3 5 7 2`，但根據 `priority queue` 的預設順序，則會是 `8 7 5 3 2`。

- A. `p_queue`：8 7 5 3 2
- B. `p_queue.top()`：8
- C. `p_queue.pop()`：return 8，`p_queue` = 7 5 3 2



只有插入/刪除的方向不同
stack 與 queue 的複雜度沒有差異

總結而言，佇列 queue 和上一章中介紹的堆疊 stack 只有「插入 / 刪除資料的方向」限制不同，操作的複雜度上則沒有差異。