

## **Data Structures**

Lecture by Jyun-An Chen (Colten)

Credit by Casper Wang

2024.02.24 Algorithm-Tainan





## 課程內容

- 什麼是資料結構?
- Stack
- Queue
- Deque
- 例題討論
- Linked-list





什麼是資料結構?

# Sprous



#### 資料結構

- 是電腦中儲存、組織資料的方式
- 好的資料處理方式, 能讓程式節省時間與空間
- 例如:「陣列」就是一種資料結構

# Sprout



## Why 資料結構?



### Algorithms + Data Structures

= Programs

Niklaus Wirth, the designer of Pascal





### 常見的資料結構

- Stack, Queue, Deque
- Linked-list
- Heap
- Set, Map
- Disjoint Set
- Bit, Segment Tree, Sparse Table
- .....





Stack





### Stack

● 要怎麼拿到紫色的那本書?





#### Stack

● 要怎麼拿到紫色的那本書?

先依序把橘、黄、紅的書拿起來 拿到紫色的書 再依序將紅、黃、橘的書放回去

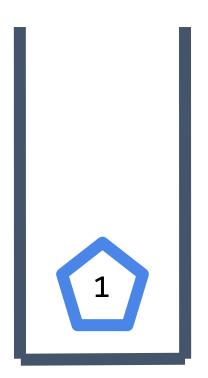




Empty



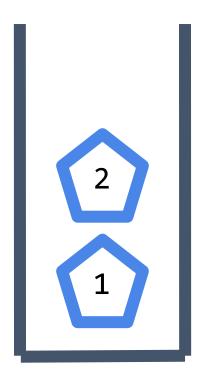




加入新資料



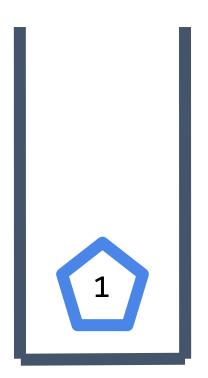




加入新資料



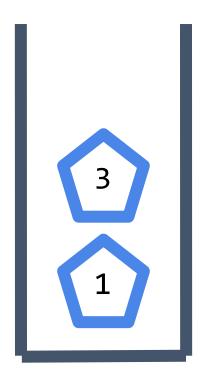




刪除最頂端資料



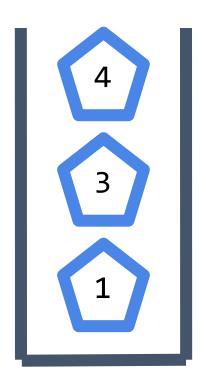




加入新資料



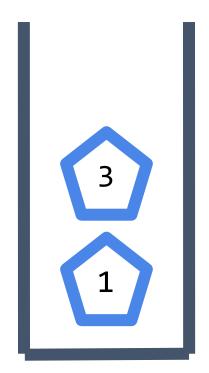




加入新資料



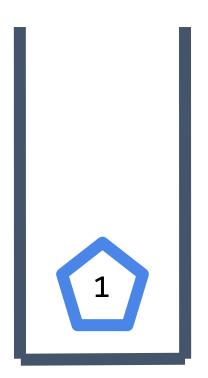




刪除最頂端資料







刪除最頂端資料





#### Stack 的功能

- 存取排在 stack 最頂端的資料
- 刪除排在 stack 最頂端的資料
- 新增資料到 stack 的最頂端

# Sprous



### Stack 的特性

- 只能從最頂端存取、刪除、新增資料
- 後進先出(Last In First Out, LIFO)

# Sprous



#### 用陣列實作 Stack

- top() 回傳 stack 最頂端的值
- pop() 刪除 stack 最頂端的資料
- push() 將一個新的值加入 stack
- size() 回傳 stack 的大小





## 用陣列代表 Stack

假設任意時刻 stack 裡的資料筆數不會超過 陣列大小





## 用變數 now 記錄頂端位置

- 如果 now = 0, 代表 stack 是空的
- push 時 now++
- pop 時 now--



```
struct Stack{
       int arr[MAXN], now;
3
       Stack(): now(0) {}
       int top() { //回傳stack最頂端的值
 4
5
           return arr[now-1];
 6
       void pop() { //刪除stack最頂端的資料
 8
           now--;
9
       void push(int val) { //將一個新的值加入stack的最頂端
10
11
           arr[now++] = val;
12
       int size() { //回傳stack的大小
13
14
           return now;
15
```



#### std::stack

- C++ 的 STL 中, 也有提供 stack 用
- #include <stack>
- std::stack<int> sta;
- sta.push(1);
- std::cout << sta.top() << '\n';</li>
- sta.pop();

## Sprous



#### Practice time

- https://neoj.sprout.tw/problem/36/
- 寫完的話,可以挑戰看看 NEOJ #19, #22, #23, #512, #513





Queue





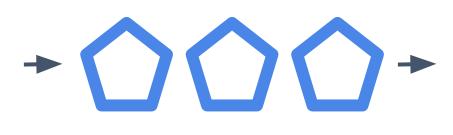
### Queue

● 先到的先拿!





Queue(佇列)



Sprou



## Queue 的功能

- 存取排在 queue 最前端的資料
- 刪除排在 queue 最前端的資料
- 新增資料到 queue 的最後端

# Sprout



## Queue 的特性

- 只能從最前端存取、刪除資料
- 只能從最後端新增資料
- 先進先出(First In First Out, FIFO)

# Sprout



### 用陣列實作 Queue

- front() 回傳 queue 最前端的值
- pop() 刪除 queue 最前端的資料
- push() 將一個新的值加入 queue 的最後端
- size() 回傳 queue 的大小





### 和 stack 類似的方法

- 用變數 head, tail 記錄目前 queue 的開頭、結尾
- push 時 tail++
- pop 時 head++





## 但...可能會碰到問題

● 如果一直 push 東西進去後立刻 pop 出來?





### 但...可能會碰到問題

- 如果一直 push 東西進去後立刻 pop 出來?
- 雖然在過程中 queue 所存的東西數量不會超過上限, 但?
- 你會發現你的 head 跟 tail 數字越來越大
- 索引值有可能出界





### Circular Queue

● 如果不斷進行 push 然後 pop 的操作會超過陣列限制





### Circular Queue

- 如果不斷進行 push 然後 pop 的操作會超過陣列限制
- 碰到尾巴的話,就從頭再來一次!



```
1 struct Queue{
       int arr[MAXN], head, tail;
       Queue(): head(0), tail(0) {}
       int front() { //回傳queue最前端的值
 4
 5
           return arr[head];
 6
       void pop() { //刪除queue最前端的資料
8
           head++;
9
           if (head == MAXN) head = 0;
10
       }
       void push(int val) { //將一個新的值加入queue的最後端
11
12
           arr[tail++] = val;
13
           if (tail == MAXN) tail = 0;
14
       int size() { //回傳queue的大小
15
16
           return (tail + MAXN - head) % MAXN;
17
18 };
```



### std::queue

- C++ 的 STL 中, 也有提供 queue 用
- #include <queue>
- std::queue<int> que;
- que.push(1);
- std::cout << que.front() << '\n';</pre>
- que.pop();

# Sproub

# CŠĬĘ

#### Practice time

- https://neoj.sprout.tw/problem/37/
- 寫完的話, 可以挑戰看看 NEOJ #20
- 特別注意到宣告一個 std::queue 就會佔用一些記憶體了, 再寫 NEOJ #20 的時候, 注意不要開 10^5 量級個 queue (?)
  - source:

https://gcc.gnu.org/bugzilla/show\_bug.cg
i?id=77524





Deque





# Deque(雙端佇列)

● 有些人喜歡念成「de-queue」





# Deque(雙端佇列)

- 有些人喜歡念成「de-queue」
- usually pronounced like "deck" by
   CPP reference

# Sprou



## Deque 的功能

- 存取、刪除排在 deque 最前端的資料
- 存取、刪除排在 deque 最後端的資料
- 新增資料到 deque 的最前端、最後端

# Sprous



# 用陣列實作 Deque

- front(), back() 詢問
- pop\_front(), pop\_back() 刪除
- push\_front(), push\_back() 加入
- size()





```
1 struct Deque{
       int arr[MAXN], head, tail;
       Deque() : head(0), tail(0) {}
       int front() { //回傳deque最前端的值
           return arr[head];
       int back() { //回傳deque最後端的值
           if (tail == 0) tail = MAXN
           return arr[tail-1];
10
       void pop front() { //刪除deque最前端的資料
11
12
          head++;
13
           if (head == MAXN) head = 0;
14
       void pop back() { //刪除deque最後端的資料
15
           if (tail == 0) tail = MAXN;
17
           tail--:
18
19
       void push front(int val) { //將一個新的值加入deque的最前端
20
           if (head == 0) head = MAXN-1;
21
           arr[head--] = val;
22
23
       void push back(int val) { //將一個新的值加入deque的最後端
24
           arr[tail++] = val;
25
           if (tail == MAXN) tail = 0;
26
       int size() { //回傳deque的大小
27
28
           return (tail + MAXN - head) % MAXN;
29
30 };
```



### std::deque

- C++ 的 STL 中, 也有提供 deque 用
- #include <queue>
- std::deque<int> dq;
- dq.push front(1);
- dq.push back(2);
- dq[0] = 3;
- dq.pop\_front();
- dq.pop\_back();





例題討論

# Sprou



例題一、括弧匹配

# Sprou



### 題目敘述

給定一個僅包含 '('、')' 的字串, 問其是否為合法括弧字串。

#### 範例:

- "()(()())" 是一個合法括弧字串
- "()((()()" 不是一個合法括弧字串





#### Hint

• 什麼樣的字串是合法括弧字串?





#### Hint

- 什麼樣的字串是合法括弧字串?
  - •「每個左括弧都能夠找到右括弧與其互相配對,且不會有多餘的右括弧沒有配對到」





- 由左到右把字元加到 stack 看看
  - 遇到 '(' 就 push
  - 遇到 ')' 就 pop
- 什麼樣的情況是非法字串?

# Sprou



- 由左到右把字元加到 stack 看看
  - 遇到 '(' 就 push
  - 遇到 ')' 就 pop
- 什麼樣的情況是非法字串?
  - 如果 pop 的時候發現 stack 空了 => 非法字串
  - 如果 stack 最後不是空的 => 非法字串





例題二、加減運算

# Sprous



## 題目敘述

給定一個包含 '('、')'、'+'、'-' 的運算式,計算該運算式的答案。(保證該運算式合法)

#### 範例:

- "(5+4)-3" 的答案是 6
- "(1+2)-(7+3)" 的答案是 -7

# Sprout



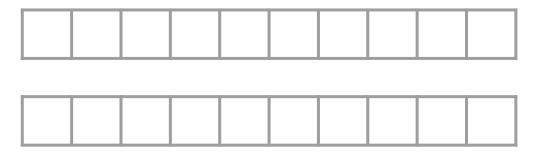
#### Hint

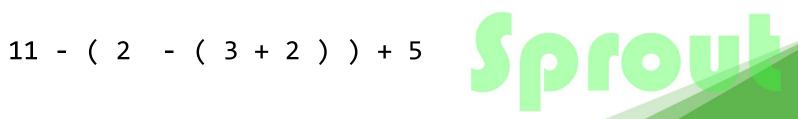
- 可以從後面做回來
- 兩個 Stack 比較好實作

# Sprou



- 兩個 stack, 一個紀錄符號、一個紀錄數值
- 碰到 '(' 或結尾再做事!







# 還有一個小問題

• 數字不是個位數怎麼辦?





### 實作細節

- 開一個變數紀錄目前的 digit 是 10 的幾次方, 先處理 好數字再丟進 stack 中
- 遇到 '(' 往前計算的時候不是只算一次, 是一路到 ')' 並將其 pop 出來為止!





### 延伸問題

給定一個包含加減乘除和括弧的四則運算式,計算其答案。





例題三、長條圖最大矩形



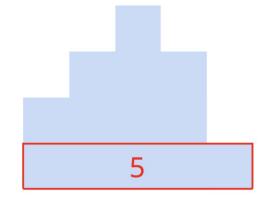


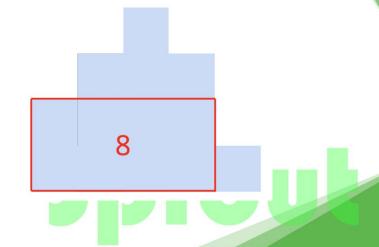
## 題目敘述

給你一張長條圖每個位置的高度, 問你能畫出的最大矩形面積。 (N <= 10^5、高度 <= 10^9)

#### 範例:

2 3 4 3 1





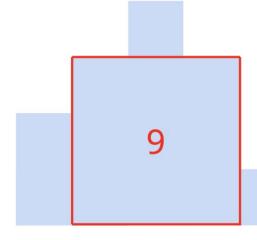


### 題目敘述

給你一張長條圖每個位置的高度, 問你能畫出的最大矩形面積。 (N <= 10^5、高度 <= 10^9)

#### 範例:

2 3 4 3 1



Prou



#### Hint

• 不知道從何下手的時候, 可以先從複雜度較差的解開始想!





## 直覺的做法

- 枚舉每段區間, 然後看高度最高可以是多少
- 正確性?
- 複雜度?0(N^3)
  - 區間總共有 N(N+1)/2 個
  - 高度至多只能到最矮的那個 => 掃一遍區間找最小值





# 再想多一點...

• 「一塊區間的高度至多只能到最矮的那個」





# 再想多一點...

- 「一塊區間的高度至多只能到最矮的那個」
- 重點不是區間, 是「最矮的那個」
  - 從枚舉區間, 變成枚舉每個 bar 的高度





### 再想多一點...

- 「一塊區間的高度至多只能到最矮的那個」
- 重點不是區間, 是「最矮的那個」
  - 從枚舉區間, 變成枚舉每個 bar 的高度
- 如果我是最低的, 那往左往右至多可以延伸多少?
  - 只要分別找到左右兩邊第一個比我小的!





### 問題轉換

- 給定序列, 對每一項分別找到左右離他最近且比他小的值。
  - (N <= 10<sup>5</sup>、值域 <= 10<sup>9</sup>)
  - 其實等價於對每一項找到左邊離他最近且比他小的值, 然後再把序列 反轉過來做一次
  - 複雜度?
    - 但有沒有可能做得更好呢?





• 考慮每一項在什麼時間點以後注定不可能成為答案





- 考慮每一項在什麼時間點以後注定不可能成為答案
- •「如果右邊有東西不比我大,那我就不可能是答案」
  - 我們要用 stack 維護這樣的「單調性」
  - stack 裡頭的每一項一定比前一項大

# Sprout



- 考慮每一項在什麼時間點以後注定不可能成為答案
- •「如果右邊有東西不比我大,那我就不可能是答案」
  - 我們要用 stack 維護這樣的「單調性」
  - stack 裡頭的每一項一定比前一項大

```
1 while (size() > 0 && top() >= value[idx]) { // top比我還大
2     pop(); // 把top丟掉
3 }
4 if (size() > 0) ans[idx] = top();
5 // 目前的top會是比我小且離我最近的那個
6 push(value[idx]); // 記得把值丟進stack
```



#### 思路、步驟整理

- 1. 要找最大矩形, 可以「枚舉每個值作為最小值」向外延伸
- 2. 將向左、向右拆開成兩個問題
- 3. 題目轉化為「找到左邊第一個比我小的值」
- 4. 一個值不可能成為最小值的條件(右邊出現比它小的值)
- 5. 利用 stack 維護這樣的「單調遞增」





## 延伸問題

給定長度為 N 的序列, 問每個長度 K 連續區間的區間最大值。  $(N, K <= 10^6)$ 





Linked-list





#### Linked-list 的概念

- 對於每個資料紀錄前後資料的位置
- 可以 O(1) 加入、刪除特定資料
- 不支援 random-access
  - 不能 O(1) 存取指定 index 的資料

# Sprous



## Linked-list 的概念

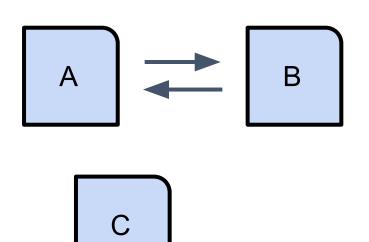
- 對於每個資料紀錄前後資料的位置
- 可以 O(1) 加入、刪除特定資料
- 不支援 random-access
  - 不能 O(1) 存取指定 index 的資料
- 這跟陣列不一樣的地方在哪?





## 加入資料

● 假設我們想將資料 C 插入在資料 A、B 之間

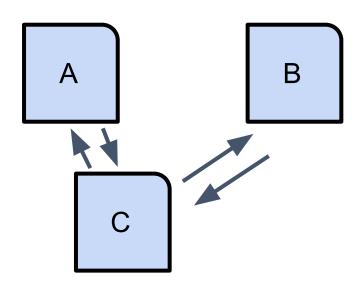






# 加入資料

• 改變他們指向前後的那些箭頭!

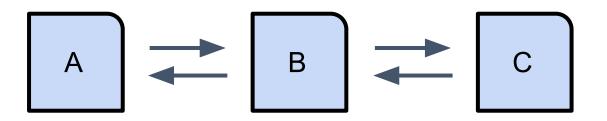






# 刪除資料

● 假設我們想將資料 B 從資料 A、C 之間刪除



Sprous



#### 實作

- 實做
  - 先定義一個struct/class Node, 作為linked list的節點, 裡面存資訊 和一個指向下一個Node的指標
  - 使用時只用一個變數head記錄linked list的起點就可以了

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

struct Node {
    int _data;
    Node* _next;
}

int main () {
    Node* node = new Node();
}
```





## 另外一種作法

• 使用陣列的 index

```
struct Node {
    int _data;
    int _next;
} node[1000006];

int main () {
    Node head;
    head._next = 1;
}
```





#### Try it

- Try NEOJ #21, #25
- #21 Hint: <a href="https://pastebin.com/sWRRxrpz">https://pastebin.com/sWRRxrpz</a>





謝謝大家!

Sprous