# 資料結構 la

Petingo

. . .

#### Outline

- 有6《人投票說想聽資料結構
- 因為大家 4 最佳 py 黨
- 預設大家對 python 有基本的知識

#### Outline

- 資料結構是三小
- 為什麼要學這《
- 記憶體
- Array(陣列)
- Linked list(鏈結串列)
- Queue(佇列)
- Stack(堆疊)
- Tree(樹)
- Graph(圖)

## 為什麼要學資料結構?

- Google 面試這次惹爭議了:雖然我們公司 90%的工程師都用你開發的工具,但 我們還是不聘用你
- https://www.bnext.com.tw/ext\_rss/view/id/758790

# 為什麼要學資料結構?

- 這個故事告訴为我們兩件事:
  - 1. 就算你的寫出很厲害的程式,不會資結還是進不了 Google

## 為什麼要學資料結構?

- 這個故事告訴为我們兩件事:
  - 1. 就算你的寫出很厲害的程式,不會資結還是進不了 Google
  - 2. 既使你不會複雜的資料結構你一樣可以寫出改變世界分程式

# 先來看看這巜

- 陳鍾誠——用十分鐘學會《資料結構、演算法和計算理論》
- https://www.slideshare.net/ccckmit/ss-56891871/1



# 首先看看《資料結構》

- •顧名思義
  - -就是學習如何安排《程式》 所需要用到《資料》 的《結構》

# 同樣的、對於資料結構

- 你只要學會下列三種結構
  - 鏈結串列
  - -二元樹
  - -雜湊表
- 就差不多夠用了!

# Array

# Array

- Python 的 List 就是一種比較厲害的 Array
- [10, 20, 30, 40]
- 可以說是資料結構裡面最基本的單位

# 先來講講記憶體

65	80	80	76	69	1234	555	999
0x00	0x01	0x02	0x03	0x04	0x05	0x06	0x07
0	0	0	0	0	1	1	1
0x08	0x09	0x10	0x11	0x12	0x13	0x14	0x15
2	2	10	20	30	40	1	1
0x16	0x17	0x18	0x19	0x20	0x21	0x22	0x23
0	0	0	0	0	0	0	0
0x24	0x25	0x26	0x27	0x28	0x29	0x30	0x31

# Array

65	80	80	76	69	1234	555	999
0x00	0x01	0x02	0x03	0x04	0x05	0x06	0x07
0	0	0	0	0	1	1	1
0x08	0x09	0x10	0x11	0x12	0x13	0x14	0x15
2	2	10	<sup>20</sup> A陣	列 <sup>30</sup>	40	1	1
0x16	0x17	0x18	0x19	0x20	0x21	0x22	0x23
0	0	0	0	0	0	0	0
0x24	0x25	0x26	0x27	0x28	0x29	0x30	0x31

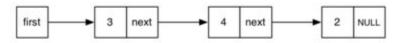
. . .

**Linked List** 

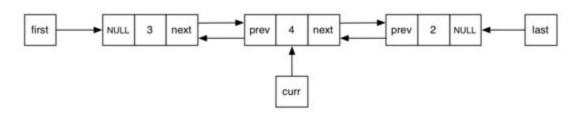
### Link List

- 跟陣列一樣,就是一大串東西

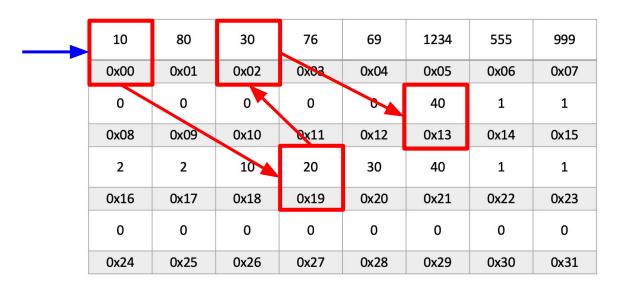
#### Singly-linked List



#### **Doubly-linked List**



#### Link List



first:要找 A 的話要從 0x00 開始找喔!

(0x00):A 的這一項是 10, 下一項在 0x19

(0x19):A 的這一項是 20, 下一項在 0x02

(0x12):A 的這一項是 30, 下一項在 0x13

(0x13): A 的這一項是 40, 已經沒有下一項 为!

#### Link List

- 既然都是一大串,用 Array 不就好了嗎?
- 有時候陣列沒有辦法滿足我們的需求
- 頻繁插入、刪除的時候

# 假設今天要把 20 刪掉

- 原本 A = [10, 20, 30, 40]
  - A[0] = 10
  - A[1] = 20
  - A[2] = 30
  - A[3] = 40
- 刪掉 20 之後中間不能空掉ケ
  - A[0] = 10
  - A[1] = 30
  - A[2] = 40

# 如果是一般的 Array 的話

- 我要把 20 後面的全部往前挪一格

65	80	80	76	69	1234	555	999
0x00	0x01	0x02	0x03	0x04	0x05	0x06	0x07
0	0	0	0	0	1	1	1
0x08	0x09	0x10	0x11	0x12	0x13	0x14	0x15
2	2	10	36	30	40	1	1
2 0x16	2 0x17	10 0x18	0x19	30 0x20	40 0x21	1 0x22	1 0x23

# 如果是一般的 Array 的話

- 我要把 20 後面的全部往前挪一格

10	80	30	76	69	1234	555	999
0x00	0x01	0x02	0x03	0x04	0x05	0x06	0x07
0	0	0	0	0	40	1	1
0x08	0x09	0x10	0x11	0x12	0x13	0x14	0x15
2	2	10	30	40	?	1	1
0x16	0x17	0x18	0x19	0x20	0x21	0x22	0x23
0	0	0	0	0	0	0	0
0x24	0x25	0x26	0x27	0x28	0x29	0x30	0x31

# 如果我的 Array 很長很長,我又要一直刪東西

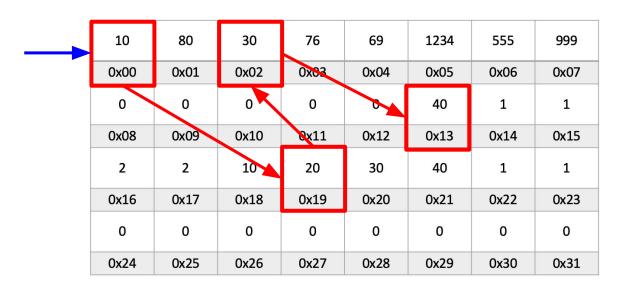


# 如果我的 Array 很長很長,我又要一直刪東西

- 假設 len(A) = 100000
- 我要刪掉當中的 10 個東西
- 電腦大概就需要跑 100,000 \* 10 = 1,000,000 個迴圈



## 相較之下 Link List



first:要找 A 的話要從 0x00 開始找喔!

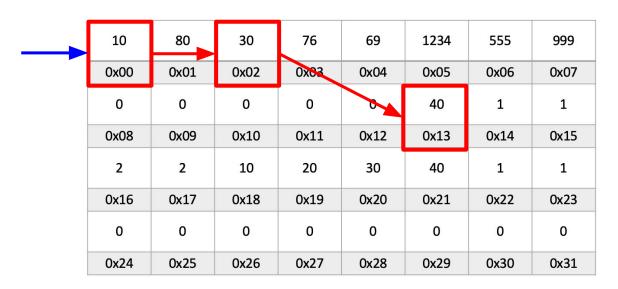
(0x00):A 的這一項是 10, 下一項在 0x19

(0x19):A 的這一項是 20, 下一項在 0x02

(0x12):A 的這一項是 30, 下一項在 0x13

(0x13):A 的這一項是 40, 已經沒有下一項 为!

## 相較之下 Link List



first:要找 A 的話要從 0x00 開始找喔!

(0x00):A 的這一項是 10, 下一項在 <del>0x19</del> 0x02

(0x12):A 的這一項是 30, 下一項在 0x13

(0x13):A 的這一項是 40, 已經沒有下一項 为!

# 相較之下 Link List

- 不管整條 List 多長, 只要操作一次就可以刪掉一個元素

# 既然這樣,大家都用 Linked List 就好啦?

- Linked List 沒辦法像 Array 一樣, 一次就拿到第 n 項
- 必須從頭一個一個找

# 所以說

- Array 可以快速的對第n項進行操作
- 但如果要插入元素或是刪除元素, 會比較慢

- Linked List 可以快速的進行循序的取值賦值、新增或刪除元素
- 但沒辦法快速的拿到第n項

Hash Table

# 神奇 力 陣列!

- Python 的 Dictionary 就是一種 Hash Table 的應用
- {cat: "meow", dog: "woof"}

## 我們知道

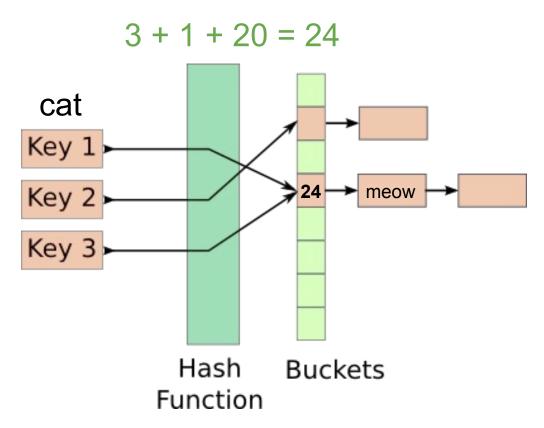
- 陣列只能用數字當 index
- 例如 sound = ["meow", "woof", "AAAAAA"]
- sound[0] = meow
- sound[1] = woof
- sound[2] = AAAAAA

- Sound["cat"] ???

# Sound["cat"] = "meow"

- 那就把 cat 當作是一個數字就好为呀!
- c = 3, a = 1, t = 20
- -3+1+20=24
- sound[24] = "meow"

### Hash Table



# 但是但是

- cat、act、tac 加起來不是都是 24 嗎?



# 碰撞

- 這個撞在一起的行為叫做碰撞
- 選比較好的 Hash Function
- 當碰撞發生時需要妥善處理

# 補充

http://alrightchiu.github.io/SecondRound/hash-tableintrojian-jie.html

# Queue

## Queue

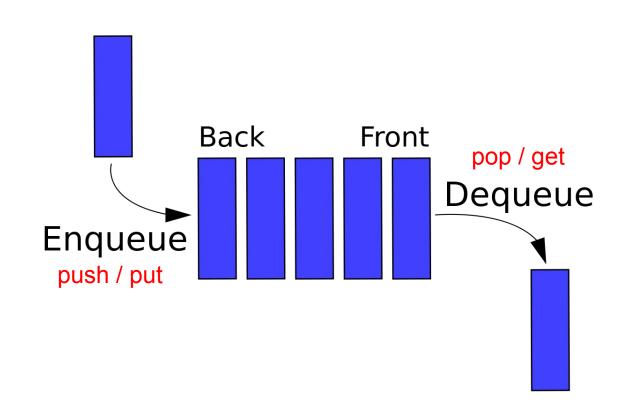
- 排隊
- 先來的先處理



#### Queue

- 印表機排程
- 台鐵訂票系統
- 硬碟寫入

#### Queue

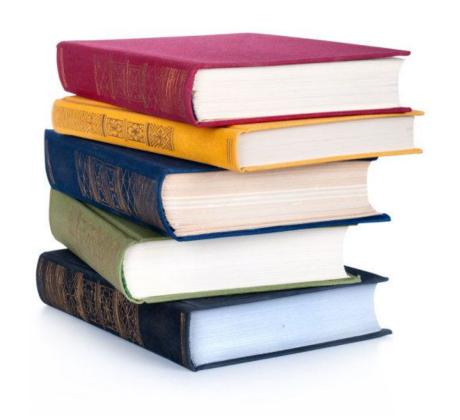


## Queue - practice

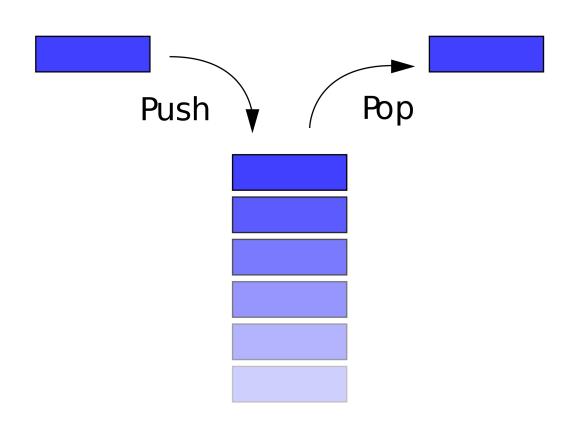
- 我找不到什麼應用 QQ

```
import queue
q = queue.Queue()
q.put(1)
q.put(2)
q.put(3)
print(q.get())
```

- 腔腸動物門
- 品客
- 一疊書
- 越晚放的東西越早拿出來



- 電腦分內部構造常常用到
- 函數呼叫
- 後序運算



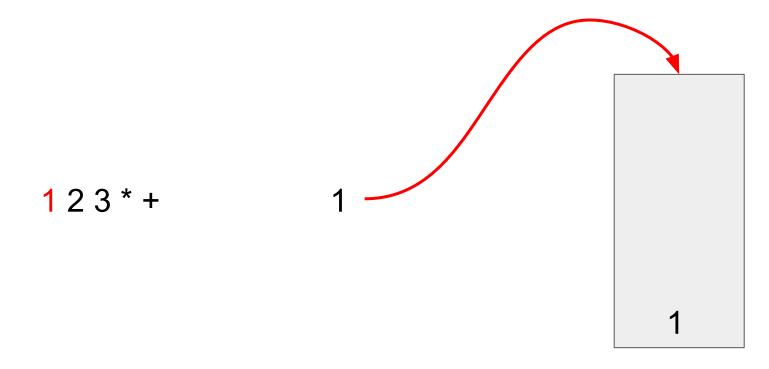
# Stack - practice

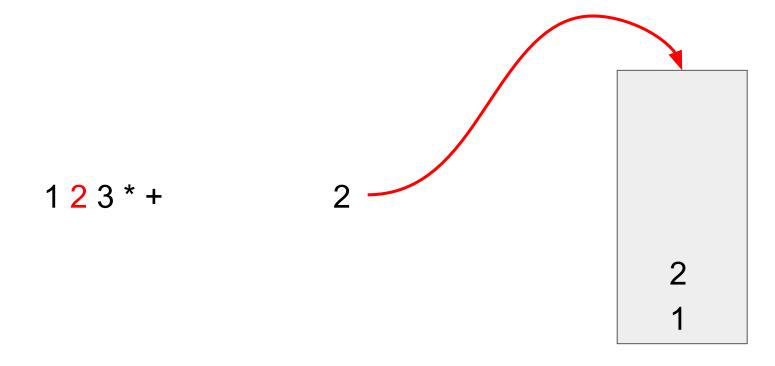
- 電腦在進行四則運算的時候, 會把數字轉成「後序式」在進行操作
- 所謂後序式就是 + \* / 在後面的表示法
- Ex. 1 + 2 \* 3 的後序式是 1 2 3 \* +

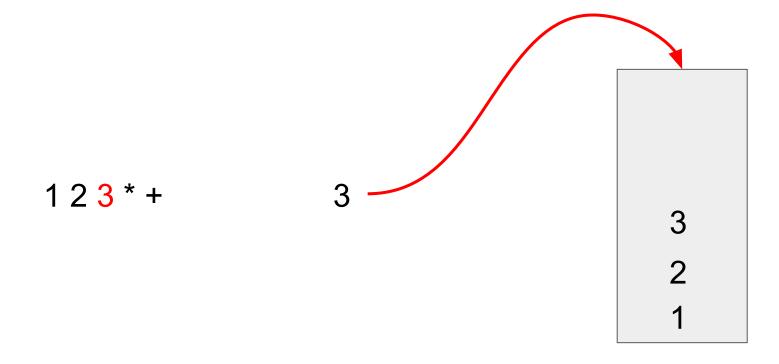
- 這個要怎麼轉換有點複雜,我們來計算就好了!

# Stack - practice

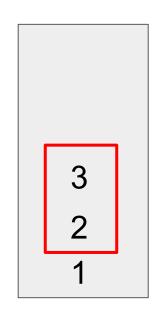
- 運算規則:
- 遇到數字的話, 就把數字 push 進 stack 的頂端
- 遇到 + \* / 的時候, 把 stack 最上面的兩個數字拿出來運算
- 然後再把結果丟進 stack 的頂端

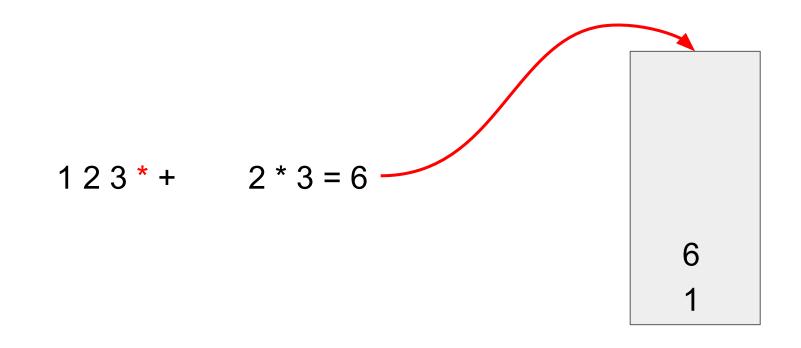


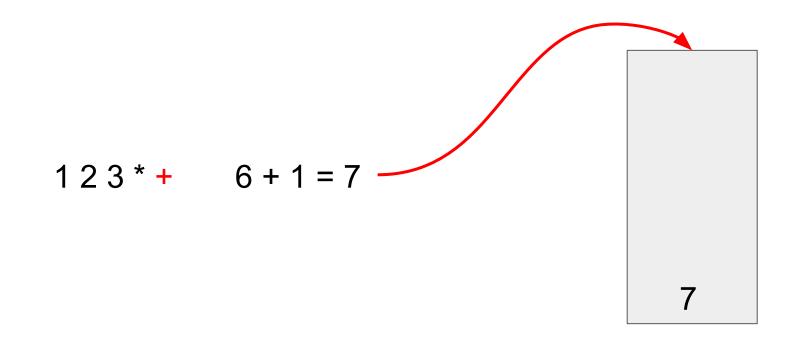




123\*+







#### 來 44 看り

- 我們就算\*跟+就好为
- Python 官方說如果要寫 stack 的話用 list 就可以为

- 123\*+(Ans: 7)
- 33 + 4 \*(Ans: 24)
- 1111+++ (Ans: 4)

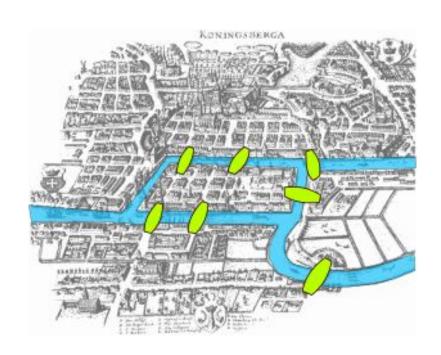
```
stack = []
stack.append(1)
stack.append(2)
stack.append(3)
print(stack.pop())
print(stack.pop())
```

# Graph

#### 柯尼斯堡七橋問題

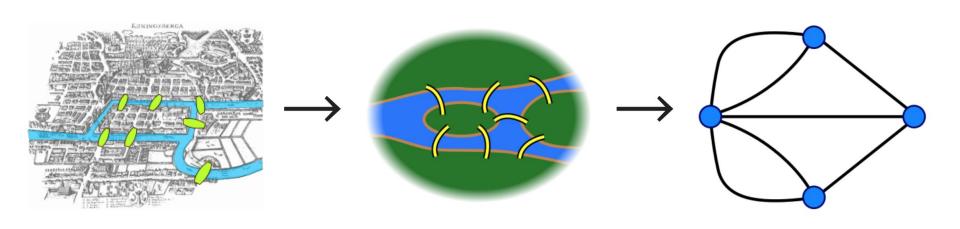
東普魯士柯尼斯堡(今俄羅斯加里寧格勒)市區跨普列戈利亞河兩岸,河中心有兩個小島。

小島與河的兩岸有七條橋連接。在所有橋都只能走一遍的前提下,如何才能把這個地方所有的橋都走遍?

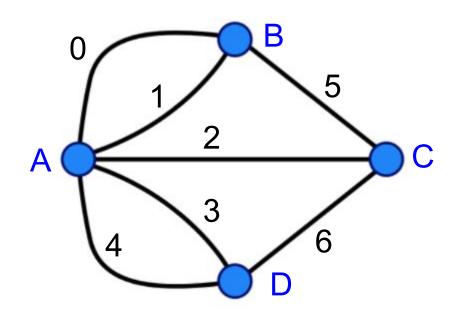


# 先把問題抽象化

- 把陸地視為一個點, 橋當成邊



# 要怎麼把這東東存在電腦裡面 5?



# 存邊

- edge [0] = (A, B)
- edge [1] = (A, B)
- edge [2] = (A, C)
- edge [3] = (A, D)
- ...
- edge [6] = (C, D)

## 存邊

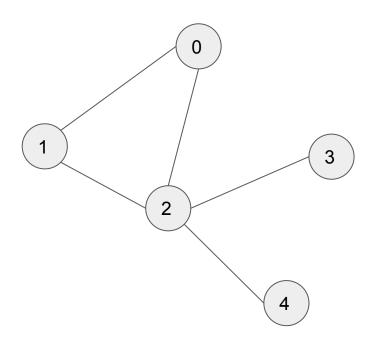
```
edge["A"] = [(0, B), (1, B), (2, C), (3, D), (4, D)]
edge["B"] = [(0, A), (1, A), (5, C)]
```

# 存一張表

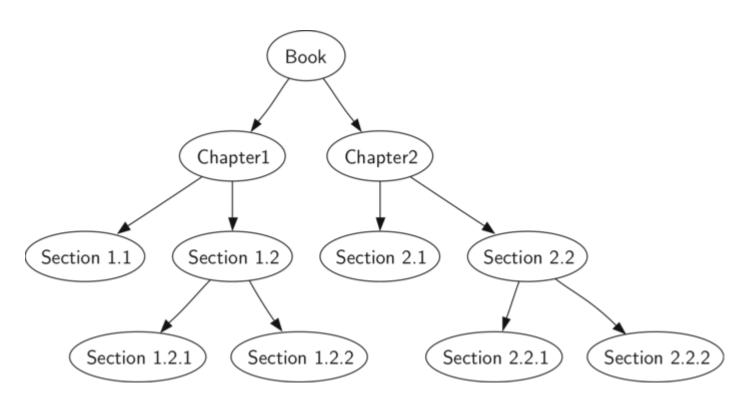
	А	В	С	D
Α	O	[0, 1]	[2]	[3, 4]
В	[0, 1]	O	[5]	[]
С	[2]	[5]	[]	[6]
D	[3]	[]	[6]	[]

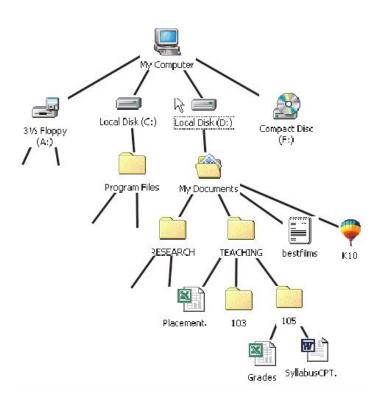
## Graph - practice

- 來試試看存個簡單一點的圖
- 兩個點中間最多只會有一個邊,邊有「長度」
- 印出所有的邊

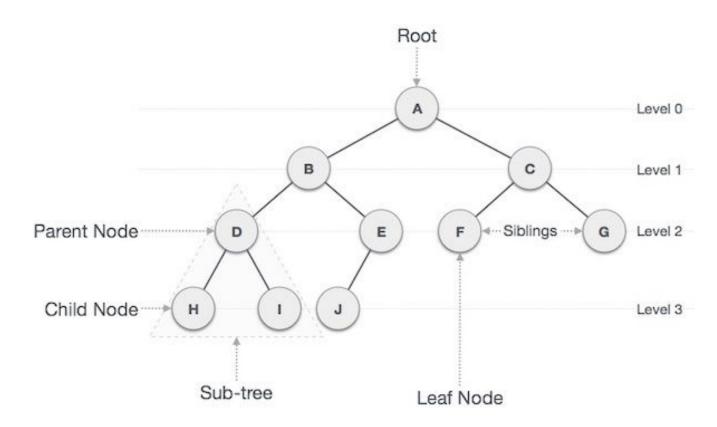


- 一樣有點點跟線線
- 可以說是某種特殊形狀分 Graph





- 檔案系統
- 中序轉後序
- Heap
- 資料壓縮 Huffman Tree



# Binary Tree

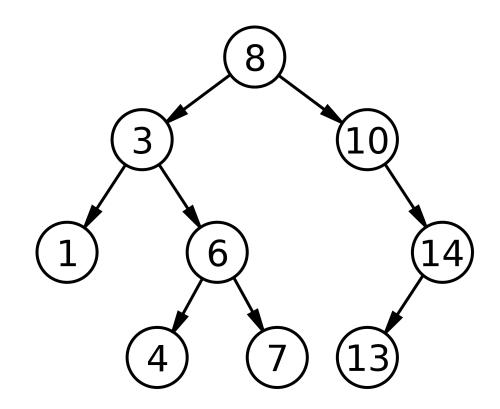
- 電腦很喜歡把東西變成 Binary 为
- Binary Tree 有很多很多應用

# Binary Search Tree

- 我有一大坨數字
- 我想要知道某個數字有沒有在這坨裡面
- Ex. 14 有在[8, 3, 10, 1, 6, 14, 4, 7, 13]裡面嗎?

# **Binary Search Tree**

- 右邊的都比較大
- 左邊的都比較小



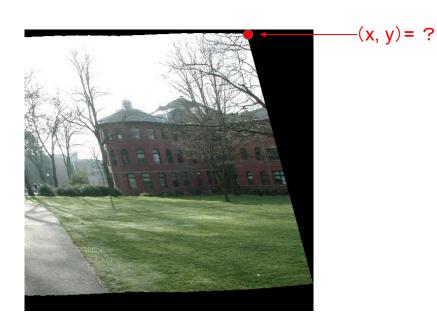
# 最後、來點應用ケ?

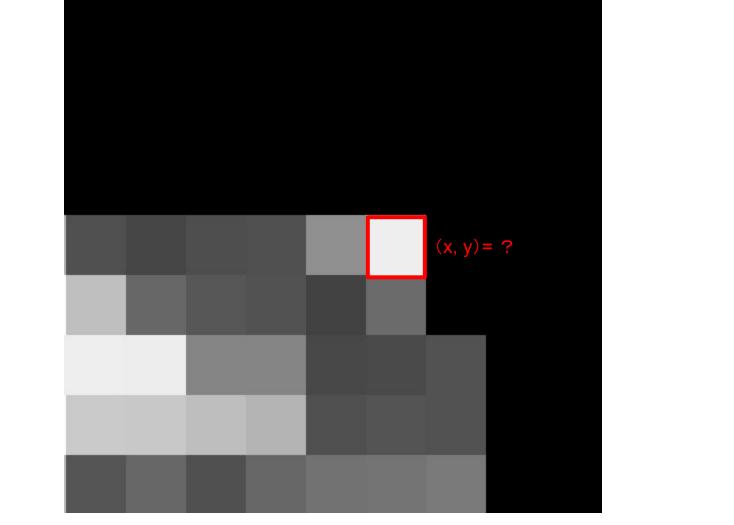
# 影像處理

- 其實是我昨天在寫的作業

- 有一張照片, 邊邊有一大片黑色的區域, 我想要知道最右上角「不是黑色」的座標

是多少





# 影像處理

- 先來想想看, 怎麼把一張灰階照片存在電腦裡面?









