

# 實做能力加強

temmie

1. 位元運算

2. 字元轉換

3. 陣列運用

4. 區間問題

# 位元運算

# 為什麼要學這個？

- 因為電腦的機制，位元運算會比一般運算更快一些
- 在**枚舉**這堂課上，我們會用到很多

# 進位制

- $n$  進位代表只用  $n$  以內的數字組成（如果超過 10 就用英文）
- 二進位的數字代表只用 0 和 1 組成

# 進位制

- $n$  進位代表只用  $n$  以內的數字組成（如果超過 10 就用英文）
- 二進位的數字代表只用 0 和 1 組成
- 如果一個式子有不同進位制的數字，則會用括弧備註在右下角
- 例如： $17_{(10)} = 10001_{(2)}$

# 二進位轉十進位

- 以  $10001_{(2)}$  舉例
- 我們可以把所有 2 的冪次列出來： $2^4$ 、 $2^3$ 、 $2^2$ 、 $2^1$ 、 $2^0$

## 二進位轉十進位

- 以  $10001_{(2)}$  舉例
- 我們可以把所有 2 的冪次列出來： $2^4$ 、 $2^3$ 、 $2^2$ 、 $2^1$ 、 $2^0$
- 和原本的二進位字串一一對應後相乘  $1 \times 2^4$ 、 $0 \times 2^3$ 、 $0 \times 2^2$ 、 $0 \times 2^1$ 、 $1 \times 2^0$

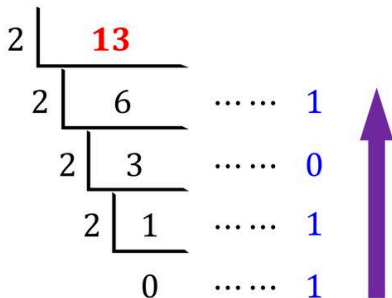


## 二進位轉十進位

- 以  $10001_{(2)}$  舉例
- 我們可以把所有 2 的冪次列出來： $2^4$ 、 $2^3$ 、 $2^2$ 、 $2^1$ 、 $2^0$
- 和原本的二進位字串一一對應後相乘  $1 \times 2^4$ 、 $0 \times 2^3$ 、 $0 \times 2^2$ 、 $0 \times 2^1$ 、 $1 \times 2^0$
- 將所有數字相加  $1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 17$

# 十進位轉二進位

- 詳細作法如下圖



即： $(13)_{10} = (1101)_2$

头条 @算法集市

# 例題

## 二進位制轉換

### 題目連結

給你一個十進位的正整數  $n$ ，輸出  $n$  的二進位

# 位元運算的類別

- 主要有 OR、AND、XOR、NOT
- 和一般的 or、and、not 不同的是，可以對數字做運算，而不是限制在布林

# 位元運算的類別

- 主要有 OR、AND、XOR、NOT
- 和一般的 or、and、not 不同的是，可以對數字做運算，而不是限制在布林
- *AND*：「&」表示，如果兩個 bit **都是** 1 就是 1，否則為 0
- *OR*：「|」表示，如果兩個 bit **至少**有一個 1 就是 1，否則為 0
- *XOR*：「^」表示，如果兩個 bit **恰有**一個為 1，否則為 0
- *NOT*：「~」表示，將 1 變成 0，0 變成 1

# 使用位元運算

- 難道用位元運算還要手動轉進位制？@@

# 使用位元運算

- 難道用位元運算還要手動轉進位制？@@
- 在 C++ 中，直接對兩個十進位的數字做就可以了
- $17_{(10)} \mid 5_{(10)} = 10001_{(2)} \mid 00101_{(2)} = 10101_{(2)} = 21_{(10)}$

# 例題

## 位元運算的大雜燴

### 題目連結

給你三個參數  $x$ 、 $y$ 、 $z$ ，找到  $(x \oplus (y | z)) \oplus (x + y)$  的最小值

其中  $\oplus$  是 XOR 的意思， $|$  是 OR 的意思



# 例題

## 位元運算的大雜燴

### 題目連結

給你三個參數  $x$ 、 $y$ 、 $z$ ，找到  $(x \oplus (y | z)) \oplus (x + y)$  的最小值

其中  $\oplus$  是 XOR 的意思， $|$  是 OR 的意思

- 參數數量是固定的，那就列出所有情況吧！
- 把六種組合各試一遍就可以了

# 更多位元運算

- 另外常用的位元運算有左移和右移

# 更多位元運算

- 另外常用的位元運算有左移和右移
- 左移：「 $\ll$ 」表示，代表將所有 bit 左移  $n$  位
- 右移：「 $\gg$ 」表示，代表將所有 bit 右移  $n$  位

# 更多位元運算

- 另外常用的位元運算有左移和右移
- 左移：「 $<<$ 」表示，代表將所有 bit 左移  $n$  位
- 右移：「 $>>$ 」表示，代表將所有 bit 右移  $n$  位
- 例如： $17_{(10)} << 1 = 10001_{(2)} << 1 = 100010_{(2)} = 34_{(10)}$
- 你知道嗎？實際上左移就是乘上  $2^n$ （右移則相反）

# 字元轉換

- 我們都知道電腦是儲存 0 跟 1，並不能儲存字元
- 那要怎麼儲存字元呢？

- 我們都知道電腦是儲存 0 跟 1，並不能儲存字元
- 那要怎麼儲存字元呢？
- 只要把所有字母編碼就可以啦！
- 實際上我們用的字元都有一個編碼，稱為 Ascii 編碼

- $[0 - 9] = 48 \sim 57$
- $[A - Z] = 65 \sim 90$
- $[a - z] = 97 \sim 122$
- 利用編碼的連續性，就有很多功能可以應用



# 例題

## 數字總和

### 題目連結

你有一個數字  $n$ ，請你求出所有位數的總和，保證  $n$  的位數  $\leq 10^5$

# 例題

## 數字總和

### 題目連結

你有一個數字  $n$ ，請你求出所有位數的總和，保證  $n$  的位數  $\leq 10^5$

- 字串很大，看起來沒辦法用 `int` 儲存，所以只能用 `string` 儲存
- 我們可以用 `for` 得到每個字元，並且**減去**'0'，就可以轉換成數字
- $'0'(48) - '0'(48) = 0$ ， $'1'(49) - '0'(48) = 1$
- $'5'(53) - '0'(48) = 5$ ， $'9'(57) - '0'(48) = 9$

# 例題

## 凱撒密碼

### 題目連結

給你一個字串  $s$ ，把每個字母向後移 3 位，例如  $A \rightarrow D$ ， $Z \rightarrow C$

# 例題

## 凱撒密碼

### 題目連結

給你一個字串  $s$ ，把每個字母向後移 3 位，例如  $A \rightarrow D$ ， $Z \rightarrow C$

- 我們可以將每個字母的值都加上 3
- 如果該字母超過 'Z' 的話就減去 26

## 陣列運用

# 陣列運用

- 陣列的用途很廣，巧妙的使用陣列可以讓時間複雜度更好
- 用陣列也可以實做很多好用的資料結構，並提供額外的性質

- vector 可以說是更好的陣列，**可以動態的分配空間**
- 陣列做的事 vector 做的到，陣列不能做的事 vector 也可以做的到
- 缺點：可能比陣列慢一點點、大量宣告可能會吃到 MLE

# vector 的宣告和使用

```
vector<type> name(size, value);
```

- type 是放 vector 裡面東西的型別
- name 則是 vector 的名稱（接下來的介紹都用 vec 表示）
- （可選）size 可以放初始的陣列大小
- （可選）value 可以放初始值

```
name.method(value1, value2...)
```

- 以上為 vector 如何使用的模板

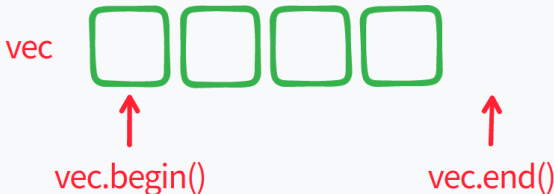


# vector 的資料位置

- `.begin()` 代表 vector 裡第一個資料位置
- `.end()` 代表 vector 裡最後一個資料的**後一位**位置
- `vec[i]` 代表 vector 裡的第  $i$  個資料

## vector 的資料位置

- `.begin()` 代表 vector 裡第一個資料位置
- `.end()` 代表 vector 裡最後一個資料的後一位位置
- `vec[i]` 代表 vector 裡的第  $i$  個資料



- 要對整個 vector 操作丟 `.begin()` 跟 `.end()` 就好了

# vector 的使用

- 以後介紹的函式，除非有特別標注，否則都為以下的方法
- 開始都是包含，結束則不包含
- 書寫的形式為  $[L, R)$



# vector 的輸入方式

- 分配好空間，並且用 `cin >> [i]`
- 不分配空間，用 `vec.push_back(value)` 將元素放入最後一位
- 要用哪一個？如果後續沒有要操作就用第一個，否則用另一個

# vector 的各種常用操作

- $O(1)$  , `.size()` , 取得 vector 的大小
- $O(1)$  , `.empty()` , 回傳 vector 是否為空
- $O(|size - n|)$  , `.resize(n, [val])`  
重設 vector 的大小，並設為 val (可選)
- $O(1)$  , `.pop_back()` , 清除 vector 最後面的元素
- $O(1)$  , `.clear()` , 清空 vector
- $O(1)$  , `.front()` , 回傳最前面的元素
- $O(1)$  , `.back()` , 回傳最後面的元素

# vector 的各種常用操作

- $O(n)$  , `*max_element(L, R)` , 取得  $[L, R)$  的最大值
- $O(n)$  , `*min_element(L, R)` , 取得  $[L, R)$  的最小值
- $O(1)$  , `swap(vec1, vec2)` , 將 `vec1` 跟 `vec2` 對調
- $O(n)$  , `fill(L, R, val)` , 將  $[L, R)$  設為 `val`
- $O(n \log n)$  , `sort(L, R)` , 將  $[L, R)$  排序
- 內容很多，以知道有這些功能為主，多練習題目自然就會記起來了
- 特別注意，有些  $O(n)$  不要用太多次

# vector 的遍歷

```
for (auto x : v){  
    cout << x << " ";  
}
```

- 
- 其中 x 就會是 vector 裡的所有元素
- 想要改值？回想前一節講的吧！

# 例題

## 圖書館

### 題目連結

給你  $n$  本書，每本書都有編號  $a_i$  和借閱日期  $b_i$

如果借閱日期超過 100 天就代表逾期，每超過 1 天就要罰 5 元罰金

請求出所有逾期的書的編號，以及總罰金



# 例題

## 圖書館

### 題目連結

給你  $n$  本書，每本書都有編號  $a_i$  和借閱日期  $b_i$

如果借閱日期超過 100 天就代表逾期，每超過 1 天就要罰 5 元罰金

請求出所有逾期的書的編號，以及總罰金

- 我們可以把所有逾期的書都裝進 vector 裡，是不是簡單又方便呢？

## 二維 vector 的宣告和使用

`vector<vector<type>> name(size1, vector<int>(size2, value))`

- 以上如同 `int[ ][ ]`
- 不過實在是太長了，通常我還是會用 `int[ ][ ]`

`vector<type> name[size]`

- 這也是二維陣列，不過每一項都可以是不同大小
- 在圖論這個單元我們會很常用到

該學哪個？一如往常的，兩個都要學

## 二維 vector 的比較

`vector<int>[]`

$$\begin{bmatrix} 2 & 3 \\ 0 \\ 0 & 5 & 7 \end{bmatrix}$$

`vector<vector<int>>`

$$\begin{bmatrix} 2 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 7 \end{bmatrix}$$

# 例題

## vector 練習

### 題目連結

給你  $n$  個人，並且有  $k$  組朋友關係，由小到大輸出每個人的朋友有哪些  
每組朋友關係有兩個整數  $a$ 、 $b$ ，代表  $a$  和  $b$  **互相為**朋友  
(記得 IO 加速)

# 例題

## vector 練習

### 題目連結

給你  $n$  個人，並且有  $k$  組朋友關係，由小到大輸出每個人的朋友有哪些  
每組朋友關係有兩個整數  $a$ 、 $b$ ，代表  $a$  和  $b$  **互相為**朋友  
(記得 IO 加速)

- 這題其實就是圖的儲存！我們留到圖論在說

## 區間問題

# 區間問題概述

- 在競程裡面，我們有相當多的問題是有關於「區間」的
- 通常會有兩個功能「修改」跟「查詢」
- 這次我們會介紹兩個非常常見且基礎的方法

# 例題

接下來我們用幾個問題來暖身

- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3$



# 例題

接下來我們用幾個問題來暖身

- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5$

# 例題

接下來我們用幾個問題來暖身

- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5+3$

# 例題

接下來我們用幾個問題來暖身

- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5+3$
- $4+1+3+1+3+3+4+3+1+2+1+2+1$

# 例題

接下來我們用幾個問題來暖身

- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5+3$
  
- $4+1+3+1+3+3+4+3+1+2+1+2+1$
- $4+1+3+1+3+3+4+3+1+2+1+2+1$

# 例題

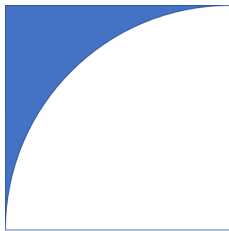
接下來我們用幾個問題來暖身

- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5$
- $1+3+2+1+3+2+1+3+3+2+1+2+3+5+3$
  
- $4+1+3+1+3+3+4+3+1+2+1+2+1$
- $4+1+3+1+3+3+4+3+1+2+1+2+1$
  
- 如果一個一個計算是不是很慢呢？讓我們透過一些技巧加速

# 前綴和概念

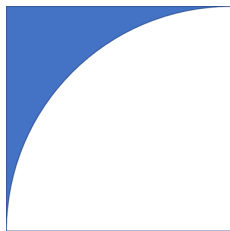
- 前綴和可以處理**沒有修改**，**區間查詢**的問題
- 其中每個查詢都可以在  $O(1)$  完成
- 非常非常非常重要的技巧，很常出現

# 前綴和概念



- 
- 上圖的藍色區域怎麼算呢？

# 前綴和概念



- 上圖的藍色區域怎麼算呢？
- 只要算出正方形的面積，並且減去扇形，即可求解
- 讓我們看看這個概念放到陣列上會變成怎樣



# 前綴和概念



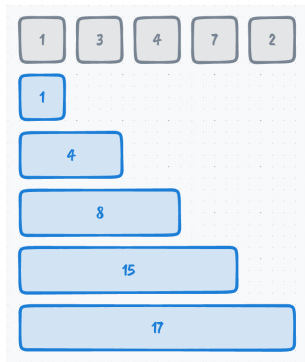
- 我們可以算出所有數字的總和，然後扣除灰色的部份

# 前綴和概念



- 我們可以算出所有數字的總和，然後扣除灰色的部份
- 嗯？這樣應該算的數字更多，因此更慢不是嗎？
- 實際上，我們可以儲存這些數字，要用時再扣除，這樣就很快啦！

# 前綴和概念



- 試著把上面的藍色數值兩兩相減看看，然後觀察他們的性質吧
- 如果我想要獲得一個區間的和，該怎麼求得呢？
- 所有藍色的值需要一個一個計算嗎？還是有更快的方法？

# 前綴和概念

- 稍微整理一下，要找到一個區間  $[L, R]$  的和
- 則將  $[0, R] - [0, L-1]$  即可
- 而  $[0, n]$  的值可以從  $[0, n-1] + a_n$  得到

# 前綴和實做

```
// declare
int n, tmp;
vector<int> v(1); // 預先開一個空間，防止 [0, L-1] 變成負數
vector<int> pre(1); // 預先開一個空間，防止 [0, n-1] 變成負數

// input
cin >> n;
for (int i=1 ; i<=n ; i++){ // start from 1
    cin >> tmp;
    v.push_back(tmp);

    // get prefix sum
    pre.push_back(pre[i-1]+v[i]);
}
```

- 上面這個過程叫做預處理，可以看出時間複雜度為  $O(n)$

- 我們定義  $pre_i$  為  $\sum_{j=0}^i a_j$

# 例題

## 前綴和陣列實作

### 題目連結

如題，試著實作出我們剛剛介紹的前綴和陣列

# 前綴和實做

```
// queries
cin >> q;
for (int i=0 ; i<q ; i++){
    // 尋找 [l, r] 的區間和
    cin >> l >> r;
    cout << pre[r]-pre[l-1] << endl;
}
```

- 每次查詢都直接拿陣列裡面的值，時間複雜度為  $O(q)$

# 例題

## 一維區間和問題

### 題目連結

給你一個有  $n$  個正整數的陣列  $arr$

給予  $q$  個查詢，每個查詢都有兩個正整數  $L_i, R_i$

對於每個查詢求出  $[L_i, R_i]$  的總和

保證  $1 \leq n, q \leq 2 \times 10^5$



# 例題

## 二維區間和問題

### 題目連結

給你一個  $n \times n$  大小的森林，森林的每一個座標都是空地或是樹  
給予  $q$  個查詢，每個查詢包含  $y_{1_i}$ 、 $x_{1_i}$ 、 $y_{2_i}$ 、 $x_{2_i}$  對於每個查詢輸出該範圍有多少顆樹

- 請你想想看，如何運用同樣的概念做二維的區間查詢呢？

# 例題

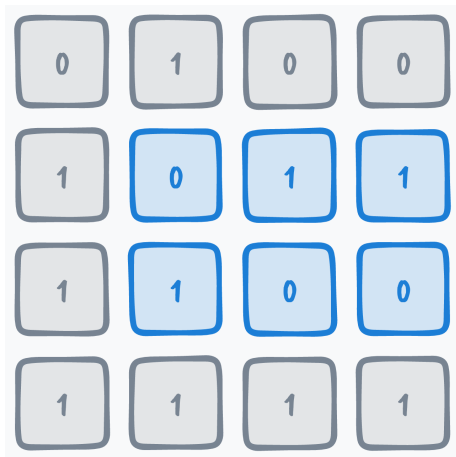
## 二維區間和問題

### 題目連結

給你一個  $n \times n$  大小的森林，森林的每一個座標都是空地或是樹  
給予  $q$  個查詢，每個查詢包含  $y_{1_i}$ 、 $x_{1_i}$ 、 $y_{2_i}$ 、 $x_{2_i}$  對於每個查詢輸出該範圍有多少顆樹

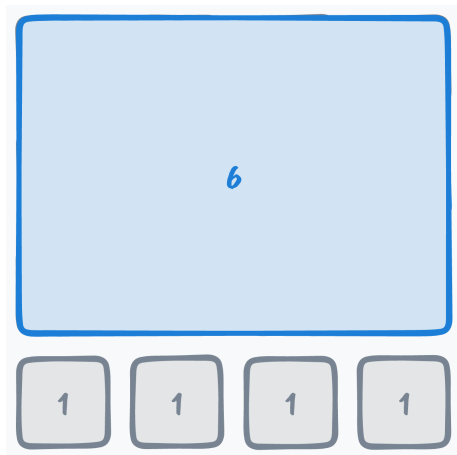
- 請你想想看，如何運用同樣的概念做二維的區間查詢呢？
- 我們一樣儲存  $(0, 0)$  到  $(x, y)$  的區間和
- 並用相同的**扣除不需要的範圍**的概念

# 例題



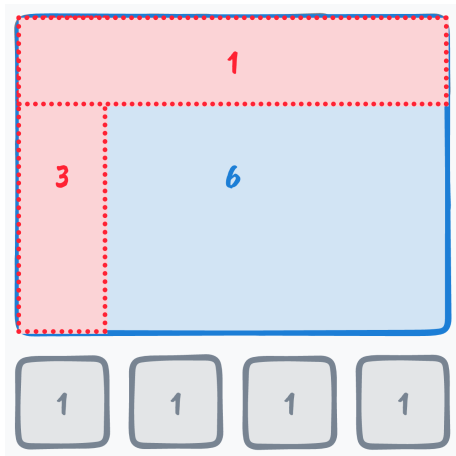
0	1	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

# 例題



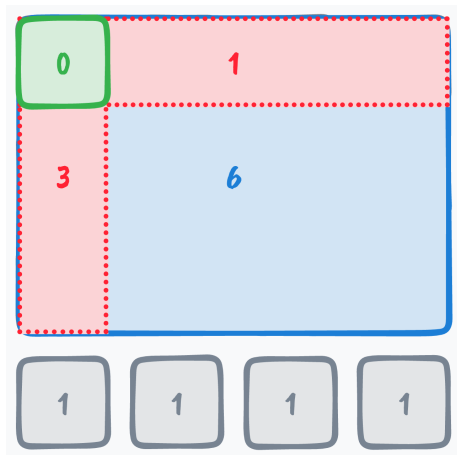
- 先把最大的問題加起來

# 例題



- 將不需要的範圍刪除

# 例題



- 把多刪除的範圍加回去

# 例題

## 區間 xor 問題

### 題目連結

給你一個有  $n$  個正整數的陣列  $arr$

給予  $q$  個查詢，每個查詢都有兩個正整數  $L_i, R_i$

對於每個查詢求出  $[L_i, R_i]$  所有值做 xor 後的值

保證  $1 \leq n, q \leq 2 \times 10^5$

- 仍然是使用相同的概念，不過 xor 的值要怎麼消除呢？
- tip:  $A \oplus A = 0$

# 例題

## 區間 xor 問題

### 題目連結

給你一個有  $n$  個正整數的陣列  $arr$

給予  $q$  個查詢，每個查詢都有兩個正整數  $L_i, R_i$

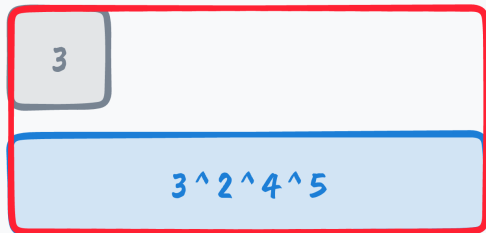
對於每個查詢求出  $[L_i, R_i]$  所有值做 xor 後的值

保證  $1 \leq n, q \leq 2 \times 10^5$

- 仍然是使用相同的概念，不過 xor 的值要怎麼消除呢？
- tip:  $A \oplus A = 0$
- 我們可以做出類似前綴和陣列的東西，不過加的功能變成 xor
- 在查詢時，也使用 xor 消除



# 例題



$$(3) ^ (3^2^4^5) = (3^3) ^ (2^4^5) = 2^4^5$$

# 差分概念

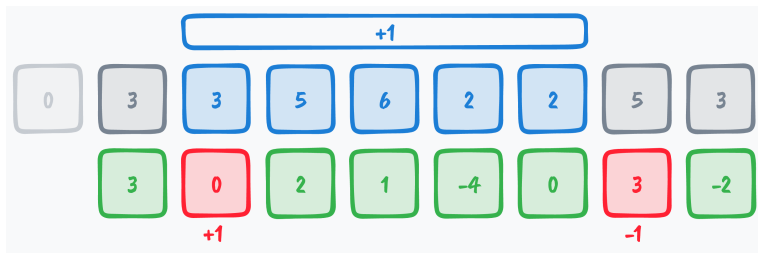
- 還記得我們說過前綴和的使用時機嗎？
- 讓我們把問題倒過來，有沒有辦法做到**區間修改**，**沒有查詢**
- 比起前綴和，差分的概念較為抽象

# 差分概念



- 在差分裡，我們會儲存跟前面數字的差，以方便修改

# 差分概念



- 可以透過圖示發現，修改區間的值實際上只會動到兩格
- 因為區間內的值的變化量一樣，所以差一樣

$$(a - b = (a + x) - (b + x))$$

# 差分概念

- 稍微整理一下，我們會有初始的差分序列
- 每次修改就是對  $L$  加上  $value$ ，而  $R+1$  加上  $-value$
- 如果需要尋找一個點的值，則要從左到又加上所有變化量

# 例題

## 差分陣列實作

### 題目連結

如題，試著實做出我們剛剛介紹的前綴和陣列

# 例題

## 疊鬆餅

### 題目連結

你有  $n$  個鬆餅需要從底層疊到頂層，每個鬆餅都有一個溼潤度  $a_i$ ，代表將該鬆餅放置頂層後，會讓底下  $a_i$  個（包含自己）鬆餅都沾上奶油請你輸出疊完這  $n$  個鬆餅後哪些鬆餅沾上了奶油

保證  $1 \leq n \leq 2 \times 10^5$  且  $0 \leq a_i \leq n$