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
- 我們可以先把所有 2 的冪次列出來 : $2^4 imes 2^3 imes 2^2 imes 2^1 imes 2^0$

二進位轉十進位

- 以 10001(2) 舉例
- 我們可以先把所有 2 的冪次列出來 : $2^4 imes 2^3 imes 2^2 imes 2^1 imes 2^0$
- 和原本的二進位字串——對應後相乘 1×2^4 、 0×2^3 、 0×2^2 、 0×2^1 、 1×2^0

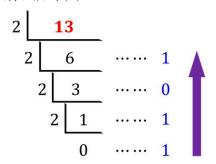
6 / 47

二進位轉十進位

- 以 10001(2) 舉例
- 我們可以先把所有 2 的冪次列出來 : $2^4 \cdot 2^3 \cdot 2^2 \cdot 2^1 \cdot 2^0$
- 和原本的二進位字串──對應後相乘 1 × 2⁴ 、 0 × 2³ 、 0 × 2² 、
 0 × 2¹ 、 1 × 2⁰
- 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



4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶
4□▶

temmie 實做能力加強 7/47

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

9 / 47

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?@@

 temmie
 實做能力加強
 10 / 47

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
- $17_{(10)} \mid 5_{(10)} = 10001_{(2)} \mid 00101_{(2)} = 10101_{(2)} = 21_{(10)}$

位元運算的大雜燴

題目連結

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

其中 ⊕ 是 XOR 的意思, | 是 OR 的意思

位元運算的大雜燴

題目連結

給你三個參數 $x \cdot y \cdot z$, 找到 $(x \oplus (y \mid z)) \oplus (x + y)$ 的最小值 其中 ⊕ 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

temmie 曾做能力加強 11 / 47

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:「<<」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

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"(右移則相反)

字元轉換

13 / 47

Ascii

- 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?

temmie 實做能力加強 14 / 47

Ascii

- 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

temmie 實做能力加強 14 / 47

Ascii

•
$$[0-9] = 48 \sim 57$$

•
$$[A - Z] = 65 \sim 90$$

•
$$[a-z] = 97 \sim 122$$

• 利用編碼的連續性,就有很多功能可以應用

4□ > 4□ > 4 = > 4 = > = 90

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 $\leq 10^5$

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

temmie

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 $A \rightarrow D$, $Z \rightarrow C$

◆ロト ◆昼 ト ◆ 差 ト → 差 ・ 釣 へ ○

17 / 47

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

temmie 實做能力加強 17 / 47

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

- 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

temmie

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...)

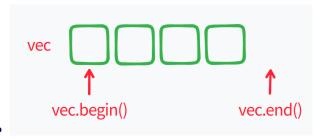
• 以上為 vector 如何使用的模板

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

◆ロト ◆個ト ◆ 恵ト ◆ 恵ト ・ 恵 ・ からぐ

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

temmie 實做能力加強 24 / 47

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

◆ロト ◆個ト ◆差ト ◆差ト を めるの

26 / 47

vector 的遍歷

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

- 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!

 temmie
 實做能力加強
 27 / 47

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

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))

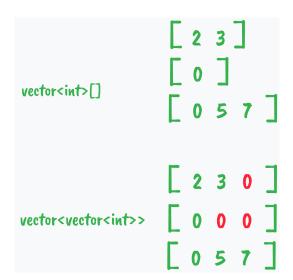
- 以上如同 int[][]
- 不過實在是太長了,通常我還是會用 int[][]

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 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 $a \cdot b$,代表 a 和 b **互相為**朋友(記得 IO 加速)

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 $a \cdot b$,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
- 透過不同的資料結構、演算法,就可以解決這些
- 讓我們試著解決第一道問題

區間和問題一

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

曾做能力加強

對於每個查詢求出 $[L_i, R_i]$ 的總和

保證 $1 \le n, q \le 1000$

區間和問題一

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 < n, q < 1000

• 這應該滿簡單的,對於每個查詢都直接把所有數字加起來就好

◆ロト ◆昼 ト ◆ 差 ト → 差 → りへぐ

區間和問題二

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 [Li, Ri] 的總和

保證 $1 < n, q < 2 \times 10^5$

區間和問題二

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 $1 \le n, q \le 2 \times 10^5$

- 和上一題看起來一模一樣,不過範圍變大了
- 不出意外的話,你應該吃了 TLE

temmie 實做能力加強 35 / 47

區間和問題二

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 $1 \le n, q \le 2 \times 10^5$

- 和上一題看起來一模一樣,不過範圍變大了
- 不出意外的話,你應該吃了 TLE
- 讓我們分析看看問題一的時間複雜度
- 由於有 q 個查詢,每個查詢都有可能從 arr1 找到 arrn
- 時間複雜度是 $O(n \times q)$, 在這一題顯然不適用

- 前綴和可以處理沒有修改,只有查詢的問題
- 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



• 上圖的藍色區域怎麼算呢?



- 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

37 / 47

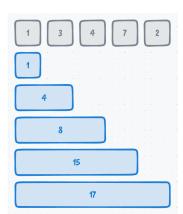
temmie 實做能力加強



• 我們可以算出所有數字的總和,然後扣除灰色的部份



- 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!



- 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?

◆ロト ◆母 ト ◆ 差 ト ◆ 差 ・ り へ ○

- 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] + an 得到

40 / 47

曾做能力加強

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
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
- 先把陣列建起來,後面的查詢可以用

4ロ > 4回 > 4 = > 4 = > = 990

41 / 47

前綴和實做

ullet 每次查詢都直接拿陣列裡面的值,時間複雜度為 $\emph{O}(1)$

◆ロト ◆個ト ◆差ト ◆差ト を めるの

區間和問題三

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 $y_{1_i} \times x_{1_i} \times y_{2_i} \times x_{2_i}$ 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?

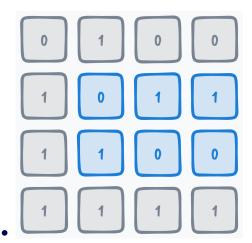
區間和問題三

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 $y_{1_i} \times x_{1_i} \times y_{2_i} \times x_{2_i}$ 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

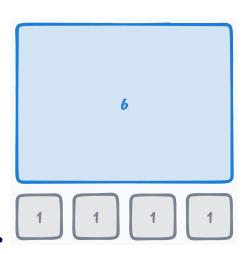
43 / 47



4□ > 4□ > 4 = > 4 = > = 90

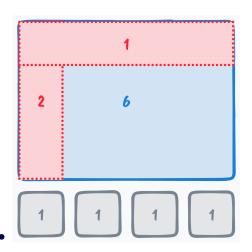
44 / 47

temmie 實做能力加強

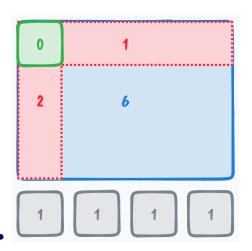


• 先把最大的問題加起來

實做能力加強



• 將不需要的範圍刪除



• 把多刪除的範圍加回去