演算法與資料結構 (一)

講者:大叫

自我介紹

- 綽號:大叫 🤫
- 成大資工 大二 (特選甲組)
- SCIST selfsi 演算總召
- 程式設計一 助教
- CPE 6 / 2403 名
- ICPC 外站(橫濱、河內)
- 兩次 YTP 少年圖靈計畫 專題指導資格

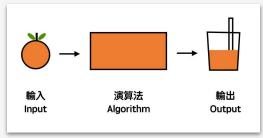




目錄

- 演算法與資料結構
- OJ
- 時間複雜度
- 枚舉

- 什麼是演算法?
- 將「輸入」轉變為「輸出」的一連串計算步驟
- 朋友問你怎麼去火車站
- 你打開 google 地圖 -> 搜尋 -> 告訴朋友怎麼走
- 你就是一個演算法!
- 一個好的演算法,能在達到同樣效果的前提下,使用更少的資源 和時間。



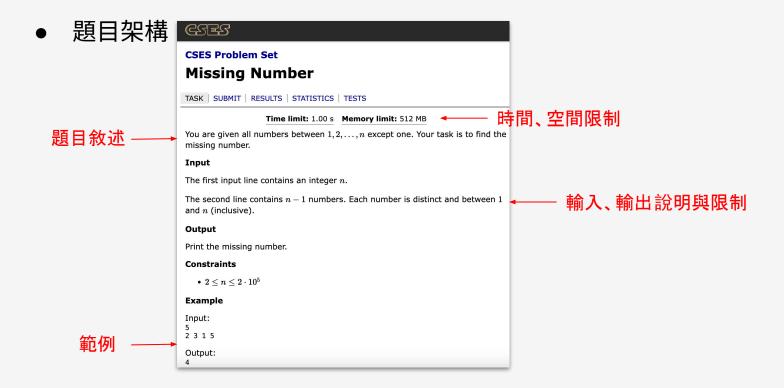
- 什麼是資料結構?
- 我們在生活中,會把東西分類放好。
- 圖書館的書會根據類別和編號排序。
- 資料結構就是**組織和儲存資料的方式**。它決定了資料如何被放置 ,以及如何被存取和操作。
- 在設計演算法時,搭配資料結構是非常重要的一環。

- 學好演算法和資料結構有什麼好處?
- 常用且實用
- 相關競賽檢定多 -> 競程

競程介紹

- 競程是什麼?
- 也叫競技程式、演算法競賽
- 是資訊領域的一個分支,有很多對 高中升學有幫助的比賽和檢定都是 競程形式的
- 例如 TOI、學科能力競賽、APCS、 成大暑期高中生邀請賽、YTP 等
- 一場通常有數道題目
- 評分指標:題數/速度





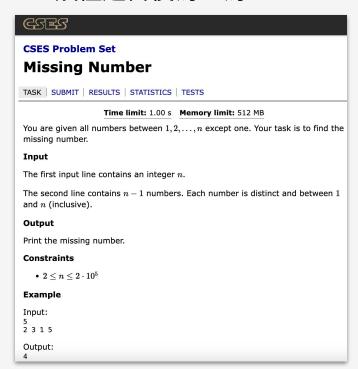
競程介紹

- 如何練習和驗證學習成效?
- 就在 OJ(Online Judge)上拿到一發 AC 吧!

Online Judge

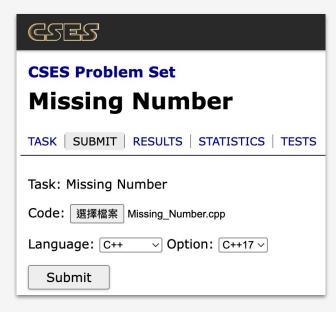
- OJ (Online Judge) 是什麼?
- 線上解題/評測系統
- 裡面有許多題目,可上傳自己的解並即時得到回饋
- 本課程會用到的 OJ:
 - CSES
 - CodeForces
 - ZeroJudge

讀懂題目後寫一寫



```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int MAX_N = 2e5+5;
int arr[MAX_N];
int main() {
    int n;
    cin >> n;
    for(int i=1;i<n;i++) {</pre>
        int x;
        cin >> x;
        arr[x] = 1;
    for(int i=1;i<=n;i++) {
        if(!arr[i]) {
            cout << i << "\n";
            return 0;
```

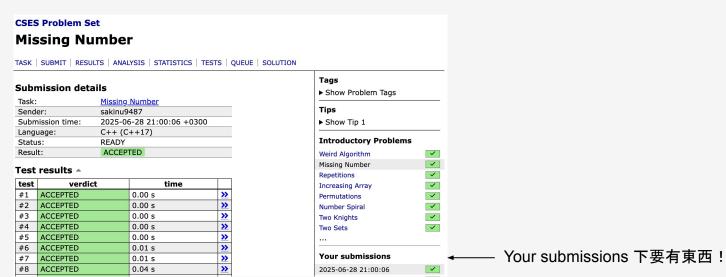
● 按下 Submit 上傳



- 提交後可能遇到的狀況
- AC(Accepted):輸出正確
- WA(Wrong Answer):輸出錯誤
- TLE(Time limit exceed):執行時間超過限制
- MLE(Memory limit exceed):使用過多記憶體
- RE(Runtime error):比較可能是戳到陣列外的空間
- CE(Compile error):你的程式無法正常編譯

接下來請各位試著成功上傳一份程式到

CSES: Missing Number 上



維基百科的定義:

在電腦科學中,演算法的時間複雜度(time complexity)是一個函數,它定性描述該演算法的執行時間。

- 衡量程式執行時間的一個指標
- TLE 的原因
- O(N),N 代表資料量的大小,O 代表這是考慮<mark>最差狀況</mark>
- 一個原因是,一個正常的題目應該在符合輸入限制條件的同時讓 提交的程式TLE

- 那要如何計算一個程式的複雜度呢?
- 最簡單的方式:數迴圈

```
int main(){
    int n;
    cin >> n;
    for(int i=1;i<=n;i++){
        cout << "?\n";
    }
}</pre>
```

O(n)

為何兩者都是 O(n)?

```
int main(){
    int n;
    cin >> n;
    int x;
    for(int i=1;i<=n+5;i++){
        cin >> x;
        cout << x;
    }
}</pre>
```

O(n)

- 那要如何計算一個程式的複雜度呢?
- 最簡單的方式:數迴圈

```
int main(){
    int n,m
    cin >> n >> m;
    for(int i=1;i<=n;i++){
        for(int j=1;j<=m;j++){
            cout << "?\n";
        }
}</pre>
O(nm)
```

```
int main(){
    int N;
    cin >> N;
    while(N){
        N>>=1;
    }
    cout << "?\n";
}</pre>
```

- 還有很多時間複雜度的估算方式,例如均攤分析、主定理等等,但這邊不會講到,有興趣者可以自行研究
- OJ 一秒可以跑多少操作?

枚舉

枚舉目錄

- 枚舉介紹
- 減少枚舉數量
- 全排列枚舉
- 位元枚舉
- 折半枚舉
- 課後練習題

枚舉介紹

- 什麼是枚舉?
- 簡單來講,枚舉就是考慮各種可能情況來得到答案的技巧
- 基本的技巧,也能許多變化。

- 有兩疊張數不超過10的牌堆A、B,每次操作可選擇以下一種執行
 - 1.從 A 中抽兩張卡,並從 B 中抽一張牌
 - 2.從 A 中抽一張卡,並從 B 中抽兩張牌
- 求兩種操作各做幾次才能將兩疊卡片同時抽完?保證卡牌總和為3的倍數
- 最簡單的方式就是直接枚舉操作1和操作2要做幾次
- 解說

減少枚舉數量

- 剛剛對程式的優化,就是在減少枚舉的數量
- 再來一題

- 給一正整數 X , 問 X 是否是質數
- $X \le 10^{14}$
- 如果像右邊的程式一樣直接枚舉 2~X-1,檢查其 能否整除 X,最大到 10¹⁴的計算量 how to AC
- 此時就可以利用數學性質,只檢查到 sqrt(X) 來 有效減少需要枚舉的量,以 10⁷量級的計算量避 免 TLE 的未來

```
int main() {
    long long x;
    cin >> x;
    for(long long i=2;i<x;i++) {
        if(x%i == 0) {
            cout << "No\n";
            return 0;
        }
    }
    cout << "Yes\n";
    return 0;
}</pre>
```

- 顧名思義,就是枚舉所有排列來得到答案(例如數列) 複雜度O(n!)
- next_permutation(first, last), 會回傳是否存在、並把 [first, last)
 之間的東西變成下一個排列
- prev_permutation(first, last),則相反,變為上一個排列

全排列枚舉

● 練習題:<u>e446.排列生成</u>

● 練習題:<u>d299. 程式設計師的面試問題</u>

位元枚舉

- 利用二進位的特性來枚舉所有狀態
- 例如決定要不要買某兩個東西時,可以用00 01 10 11來枚舉所有 買與不買的組合
- 枚舉複雜度O(2ⁿ)

位元枚舉

- 練習題:<u>CSES 1623 Apple Division</u>
- 給n顆蘋果,問若將其分成任意兩堆,最小的重量差
- 1≤n≤20
- 觀察到蘋果只有在與不在其中一堆的可能
- 從0枚舉到2^20-1,判斷當前狀況兩邊的重量差
- **範例**

折半枚舉

- 聽名字就可以想像,折半枚舉在做的就是把東西折一半再枚舉
- 位元枚舉在 n>25 左右時就會很容易 TLE,但若拆成兩半,複雜 度就會變成 O(2^(n/2)+從兩邊枚舉出的東西得出答案的複雜度)

折半枚舉

- 給n顆蘋果,問若將其分成任意兩堆,最小的重量差
- 1≤n≤40
- 從上一題做變化,想像成兩個n≤20的狀況,記錄下所有可能出現的重量
- 利用一些方法從其中一半,快速的找到另一半最適合的配對(例如這題就 是找與自己大小最近的重量)
- 範例

- ABC 196C Doubled
- 給一整數n,並詢問在[1~n]之間有多少長度為偶數的整數(無前導0),其 左半部分與右半部分相同
- 1≤n<10^12
- 提示

- ABC 100D Patisserie ABC
- 有N個蛋糕,每個蛋糕有三個參數 A、B、C ,問從中選M個蛋糕使 |A的和 | + |B的和| + |C的和| 的最大值是多少
- 1≤n≤1000、0≤m≤n、-1e10≤A、B、C≤1e10
- 這題的難點是,由於最終選的是絕對值,所以我們無從判斷選某個蛋糕 對答案的影響是好是壞
- 提示

- CF 1494B. Berland Crossword
- 詢問t次,每次給一個n*n個小方塊組成的方形拼圖,問有沒有可能上下 左右四邊被塗色的拼圖與輸入相同
- 1≤t≤1000、1≤n≤100
- 這和位元枚舉有什麼關係?
- 提示

- CF 1554B. Cobb
- 給長度為n的數列A與整數k,設 f(i,j) 為 i*j-k*(a[i] | a[j]),求對於所有
 1≤i<j≤n中最大的 f()。
- 2≤n≤1e5、1≤k≤min(n,100)、0≤A中的數≤n
- 不得不說,這題蠻難的!!!
- 如果直接枚舉是O(n^2),有沒有什麼好方法減少枚舉的範圍?
- 提示

如果想這方面變強...

- 學習資源有營隊、社團、社群、課程、網路教材等等
- 練習方式:刷題
 - 知道如何對剛學會的演算法做變化
 - 先實際碰過一些坑,避免賽中燒雞

- 例如:
- 對前面的內容有哪裡想問?
- 其他...

內容回顧

- 演算法與資料結構
- OJ
- 時間複雜度
- 枚舉
 - 減少枚舉次數
 - 位元枚舉
 - 全排列枚舉
 - 折半枚舉

謝謝各位

講者:大叫