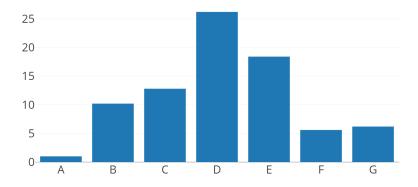
國中組題解

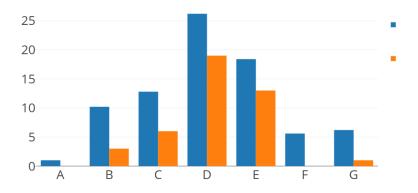
NPSC 2019 裁判組

December 7th, 2019

預期解題人數



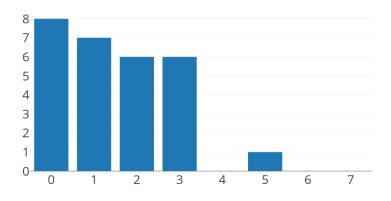
各題解出人數 @Freeze



各題首殺 @Freeze

- Problem A: Unsolved
- Problem B: 108 mins by yphs104
- Problem C: 29 mins by cheissmart
- Problem D: 7 mins by LoserQwQ
- Problem E: 38 mins by alvin
- Problem F: Unsolved
- Problem G: 60 mins by cheissmart

題數 v.s. 隊伍數量 @Freeze



Problem D 雜湊

Problem D 雜湊 – 題目敘述

- 1 給定雜湊函數
- 2 問雜湊函數的輸出

Problem D 雜湊 – Solution

1 打 code

Problem E Q-自動雞

Problem E Q-自動雞 – 題目 & Solution

- 1 這題只要能理解題目,基本上實作並不困難。
- 有一個由字母組成的佇列(queue)。給你這個 queue 的初始 狀態,以及初始的心情(1)。
- 3 每一步會從 queue 中取出(pop)一個字母,並且以當前心情和取出的元素決定要放入(push)什麼字母和改變成什麼心情。
- 4 求前 N 步取出的字母是什麼。
- 5 照著實作就可以了,queue 可以用一個陣列實作。注意到 queue 的大小最多不會超過 N+|S|(假設每步都 push 兩個字母)。
- 就算你不知道怎麼有效率的實作 queue,每一步都 O(陣列大小) 硬搬陣列也不會 TLE。

Problem E Q-自動雞 – 題外話

- 順帶一提,這題的題目名稱並不是亂取的:這題實作的實際 上是「佇列自動機」,英文叫做 queue automaton,所以 「Q-自動雞」是個諧音。
- Queue automaton 的計算能力實際上和 Turing machine 等價。這代表 Q-自動雞其實也沒有比人類創造的電腦還要差(?
- 3 貝斯比 (Bisbey) 這個名字也是有來由的:第一個發表 queue automaton 相關研究的人很有可能是 Richard L. Bisbey。

Problem C 字串匹配

Problem C 字串匹配 – 題目敘述

- 1 給定 n 個字串 s_1, s_2, \cdots, s_n 。
- \mathbf{Z} 定義函數 f(x,y) 會返回兩個字串 s_x,s_y 有幾個位置的字元 一樣:

$$\sum_{i=1}^{\min(|s_x|,|s_y|)} \llbracket s_{x,i} = s_{y,i}
rbracket$$

- 。也就是,有哪些 i 滿足 $1 \leq i \leq \min(|s_x|, |s_y|)$ 且 $s_{x,i} = s_{y,i}$ 。其中 |s| 代表字串 s 的長度。
- 3 $1 \leq n \leq 10^6$,且 $\sum_{i=1}^n |s_i| \leq 5 imes 10^6$ 。

Problem C 字串匹配 - Solution

- 1 每個位置對答案的貢獻是分開的
- 2 分開算每個位置的每個字元各出現幾次
- 3 設在位置 i,字元 j 出現 $c_{i,j}$ 次,那麼答案就會是 $\frac{c_{i,j}(c_{i,j}-1)}{2}$ 的加總

Problem B 拿行李

Problem B 拿行李 – 題目敘述

- 1 給定兩個 queue 跟對應的兩個 set
- 2 queue 內分別為兩個 1 到 n 的排列,而兩個 set 分別有容量 限制
- $n \le 10^5$

Problem B 拿行李 – Solution

- 1 依序將兩個 queue 的內容放到對應的 set 中
- 2 放入後如果在另外的 set 有一樣的元素,同時將兩個元素從兩個 set 刪除
- 3 最後如果 queue 跟 set 都可以清空即有解

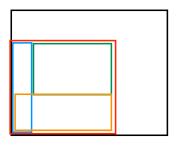
Problem G 尋寶問題

Problem G 尋寶問題 – 題目敘述

- $oxedsymbol{1}$ 座標平面上有 N+M 個點,每個點有點權以及是藍點還是 紅點
- 2 選取任兩個點以後,會拿到所形成矩形中的所有點
- 再拿不超過 K 個藍點的情況下,最大化選到的點權總和

Problem G 尋寶問題 - Solution

- 1 座標離散化:再不失去大小關係的情況下把座標範圍縮小, 至多只有 N+M 種 x 座標以及 y 座標
- 2 二維前綴和: $O((N+M)^2)$ 預處理每個前綴矩形裡有幾個藍點以及點權總和多少



Problem F 密碼生成器

Problem F 密碼生成器 – 題目敘述

- $oldsymbol{1}$ 給定 N 以及多筆詢問 K_i
- 2 構造一個長度為 N 的 0-1 字串使得有恰 K 個子區間 **有至 少一個 1**
- 3 或輸出無解

Problem F 密碼生成器 – Solution

至少有一個
$$1$$
 的區間 $\Longrightarrow \frac{N \times (N+1)}{2} - 全 0$ 的區間

$$\underbrace{000}_{\frac{3\times 4}{2}} 11 \underbrace{00}_{\frac{2\times 3}{2}} 1 \underbrace{000000}_{\frac{6\times 7}{2}} 11$$

Problem F 密碼生成器 – Solution

令 dp[i][j] = 用長度 $1 \sim i$ 的全 0 區間做出共 j 個全 0 區間所需的最小長度:

$$dp[i][j] = \min_{k} \left\{ dp[i-1][j-k imesrac{i imes(i+1)}{2}] + (i+1) imes k
ight\}$$

Problem F 密碼生成器 - Solution

- 1 預先處理好 DP 表格以及轉移來源,若 dp[N][K] > N 則無解
- 2 否則照著轉移來源回溯一組解,最後長度不夠的話補 1
- 3 時間複雜度: $O(N^3)$ (用類似無限背包問題的方法轉移)

Problem A 貓咪會議

Problem A 貓咪會議 – 題目敘述

- $lue{1}$ 給你二維平面上的 N 個點(貓貓),以及一個正整數 M
- 2 請找出一個點,使得 N 個點到該點的第 M 小距離最小化
- 3 輸出這個最小化的第 M 小距離

Problem A 貓咪會議 – Solution

- 1 二分搜尋
- 2 枚舉
- 3 求圓交點
- 4 在圓上掃描線

Problem A 貓咪會議 - Solution

- 1 如果將問題轉化成,給定一個距離 K,問是否有 $\geq M$ 隻貓 貓可以走到相同的點(Yes or No 問題)。
- 2 則 K 具有單調性,也就是說,假設最小的距離(答案)是 K',那麼對於所有的 $K \geq K'$,上面問題的答案都是 Yes。
- 3 對於所有的 $K \leq K'$,上面問題的答案都是 No。

Problem A 貓咪會議 – Solution

- 1 因為具有單調性,所以我們可以對答案二分搜尋!
- 2 那麼決定一個 K 之後,我們該如何判斷是 Yes 還是 No 呢?

- 對於每個點,我們可以張開一個半徑為 K 的圓。
- $oldsymbol{2}$ 現在問題變成,是否存在一個點,在至少 M 個圓裡面。
- 3 不難發現,如果存在一個點在至少 M 個圓裡面,那麼這 N 個圓兩兩的交點一定包含候選點。
- 4 因此只要驗證這 N 個圓的兩兩交點即可。

- 1 找出兩兩交點,對於每個圓判斷是否在其中。
- 2 交點有約莫 $O(N^2)$ 個。
- 3 總時間複雜度 O(N3 × log(座標範圍))

1 Time Limit Exceeded

- 如果枚舉一個圓,對於其他的圓,判斷兩個交點在枚舉圓的哪個圓弧區間呢?
- 2 在圓弧上掃描,看看是否有包含至少 M 區間的圓弧點。
- 3 總時間複雜度 $O(N^2 \times \log(座標範圍) \times \log(N))$

1 Accepted