資料結構往往不會赤裸出現

不是「我要用這個資結砸掉這題」 而是「這題需要這樣做,所以可以拿這個資結砸掉」 永遠都先想怎麼做,再尋找合適的資結幫助你

- 2024 基礎資結

資料結構往往不會赤裸出現

不是「我要用這個資結砸掉這題」 而是「這題需要這樣做,所以可以拿這個資結砸掉」 永遠都先想怎麼做,再尋找合適的資結幫助你

- 2024 基礎資結

有時候,題目要你維護的東西實在是太荒謬了,你需要自己創造 可以維護的東西去維護

題目 (Taxis, POI 2018)

現在有 n 台計程車編號 $1 \sim n$,對於第 i 台計程車,給定 s_i, c_i ,代表該台計程車的收費方式為 $s_i + d \times c_i$,其中 d 為里程數。給定一個 $1 \sim n$ 的排列,請問是否存在一個里程數 x/y ,使得把所有計程車的編號照著收費由小到大列出恰好是這個排列(當收費價格一樣,順序可以任意安排),若存在的話請輸出任意一組解,否則輸出「NIE」。

接著會有 q 筆修改,每筆修改會有 a_i, b_i ,代表交換排列在 a_i 和 b_i 的數字,每次交換後皆須輸出先前問題的答案。

- $1 \le n \le 5 \times 10^5$ °
- $1 \le q \le 5 \times 10^5$ °

題目 (Taxis, POI 2018)

現在有 n 台計程車編號 $1 \sim n$,對於第 i 台計程車,給定 s_i, c_i ,代表該台計程車的收費方式為 $s_i + d \times c_i$,其中 d 為里程數。給定一個 $1 \sim n$ 的排列,請問是否存在一個里程數 x/y ,使得把所有計程車的編號照著收費由小到大列出恰好是這個排列(當收費價格一樣,順序可以任意安排),若存在的話請輸出任意一組解,否則輸出「NIE」。

接著會有 q 筆修改,每筆修改會有 a_i, b_i ,代表交換排列在 a_i 和 b_i 的數字,每次交換後皆須輸出先前問題的答案。 ???

- $1 \le n \le 5 \times 10^5$ °
- $1 \le q \le 5 \times 10^5$ °

題目 (Taxis, POI 2018)

現在有 n 台計程車編號 $1 \sim n$,對於第 i 台計程車,給定 s_i , c_i ,代表該台計程車的收費方式為 $s_i + d \times c_i$,其中 d 為里程數。 給定一個 $1 \sim n$ 的排列,請問是否存在一個里程數 x/y ,使得把所有計程車的編號照著收費由小到大列出恰好是這個排列(當收費價格一樣,順序可以任意安排),若存在的話請輸出任意一組解,否則輸出「NIE」。

- $1 \le n \le 5 \times 10^5$ °
- $1 \le q \le 5 \times 10^5$ °

題目 (Taxis, POI 2018)

現在有 n 台計程車編號 $1 \sim n$,對於第 i 台計程車,給定 s_i, c_i ,代表該台計程車的收費方式為 $s_i + d \times c_i$,其中 d 為里程數。 給定一個 $1 \sim n$ 的排列,請問是否存在一個里程數 x/y,使得把所有計程車的編號照著收費由小到大列出恰好是這個排列???(當收費價格一樣,順序可以任意安排),若存在的話請輸出任意一組解,否則輸出「NIE」。

- $1 \le n \le 5 \times 10^5$ °
- $1 \le q \le 5 \times 10^5$ °

什麼時候.....

■ 計程車照收費排序剛好是 1,2,...,n

什麼時候.....

■ 🔗 計程車照收費排序剛好是1,2,...,n

什麼時候.....

- 🔗 計程車照收費排序剛好是1,2,...,n
- 1 號車收費 < 2 號,而且
- 2 號車收費 < 3 號,而且
-
- *n* − 1 號車收費 ≤ *n* 號

什麼時候.....

- 会計程車照收費排序剛好是1,2,...,n
- 爲 1 號車收費 < 2 號,而且
- ≥ 2 號車收費 < 3 號,而且
-

n=2 我們總會做了吧?

只考慮 i 號車和 i+1 號車,可以滿足「i 在 i+1 前面」的距離 d 是一個 $d<\square$ 或 $d>\square$ 的限制

當每一組相鄰計程車的順序都滿足,所有車就會照順序排好

只考慮 i 號車和 i+1 號車,可以滿足「i 在 i+1 前面」的距離 d 是一個 $d<\square$ 或 $d>\square$ 的限制

當每一組相鄰計程車的順序都滿足,所有車就會照順序排好

維護一坨射線有沒有交集 可以用兩個 multiset 維護

帶修改?

「每筆修改會有 a_i, b_i ,代表交換排列在 a_i 和 b_i 的數字」

帶修改?

「每筆修改會有 a_i, b_i ,代表交換排列在 a_i 和 b_i 的數字」

每次都做兩個單點修改

帶修改?

「每筆修改會有 a_i, b_i ,代表交換排列在 a_i 和 b_i 的數字」

每次都做兩個單點修改

時間複雜度:一次詢問 O(1) 次 multiset 操作,總共 $O((n+q)\log n)$

題目 (Grades, POI 2017)

有 n 位學生編號 $1 \sim n$ 以任意順序由左到右排成一列,現在你要派給這 n 位學生成績,成績必須是一個介於 $1 \sim n$ 之間的數字,且必須滿足以下條件:

- 若學生 u 的編號比學生 v 大,則學生 u 的成績不可以小於 學生 v。
- 若學生 v 排在學生 u 右邊一位,則學生 v 的成績不可以小於學生 u,不然他會很傷心。

請問最多可以有多少不同的成績種類被派送出去?接著會有 z 筆修改,每筆修改會有 p_i, q_i ,代表交換排在位置 p_i 和 q_i 的學生編號,每次交換後皆須輸出先前問題的答案。

- $1 \le n \le 10^6$ °
- $1 \le z \le 3 \times 10^5$ °

TL;DR

有 n 個學生從左到右排成一列,編號大的、排左邊的,成績要 比較高。最多能派出幾種不同的成績?

TL;DR

有 n 個學生從左到右排成一列,編號大的、排左邊的,成績要 比較高。最多能派出幾種不同的成績?

z 次修改,每次交換隊伍裡兩個學生的位置

TL;DR

有 n 個學生從左到右排成一列,編號大的、排左邊的,成績要 比較高。最多能派出幾種不同的成績?

🏚 z 次修改,每次交換隊伍裡兩個學生的位置

n=2.....

- [2,1]:兩種
- [1,2]:一種

有兩個人 u < v......

- v 排 u 左邊
- *u* 排 *v* 左邊

有兩個人 u < v......

- v 排 u 左邊:v 的分數本來就該比較高
- u 排 v 左邊:u, u + 1, ..., v 1, v 的分數全都要一樣!

看兩兩相鄰學生的編號關係,獲得(最多)n-1 條限制 $\lceil u_i, u_i + 1, \ldots, v_i - 1, v_i$ 的分數要一樣」

看兩兩相鄰學生的編號關係,獲得(最多)n-1 條限制 $\lceil u_i, u_i + 1, ..., v_i - 1, v_i$ 的分數要一樣」

要怎麼詢問「最多能派出幾種不同的成績」?

看兩兩相鄰學生的編號關係,獲得(最多)n-1 條限制 $\lceil u_i, u_i + 1, \ldots, v_i - 1, v_i$ 的分數要一樣」

每條限制都是「 $u_i + 1, ..., v_i - 1, v_i$ 的分數都固定了,只有 u_i 的分數可以自由決定」 最後數數看有幾個人的分數可以自由決定

看兩兩相鄰學生的編號關係,獲得(最多)n-1 條限制 $[u_i, u_i + 1, ..., v_i - 1, v_i]$ 的分數要一樣」

每條限制都是「 $u_i + 1, \ldots, v_i - 1, v_i$ 的分數都固定了,只有 u_i 的分數可以自由決定」 最後數數看有幾個人的分數可以自由決定

區間加值 (±1),數數看全域有幾個 0

帶修改(交換兩人位置)?

依然可以是兩次單點修改

區間加值、單點修改、數全域有幾個 0

拿你最喜歡的資料結構砸掉 時間複雜度 $O((n+z)\log n)$

我們是怎麼做完前面兩題的?

- 題目要維護的東西難以維護(整個排列的長相)
- 找到小小的特徵點,用小特徵湊出題目要的條件(排列中相鄰元素關係)
- 小特徵足夠單純可以維護(multiset、線段樹)

題目 (Seats,IOI 2018)

(完整敘述請見講義)

有 $H \times W$ 個位子排成一個矩形,還有 HW 位選手每人分別佔一個位置。有幾個 $r \times c$ 矩形區域內坐的選手的編號恰好是 $0,1,\ldots,rc-1$?

支援 Q 次修改,每次交换兩位選手的位置,每次交換完輸出以上問題的答案。

- $1 \le H \times W \le 10^6$
- $1 \le Q \le 5 \times 10^4$

題目 (Seats,IOI 2018)

Subtasks

- (5) $HW \leq 100$, $Q \leq 5000$
- \blacksquare (6) $HW < 10^4$, Q < 5000
- $(20) H \le 1000$, $W \le 1000$, $Q \le 5000$
- (6) $Q \le 5000$,對於每次交換 $|a b| \le 10^4$
- \blacksquare (33) H=1
- (30) 無額外限制

拿零分還可以金牌的難題!?

選手一個一個坐進去,檢查他們是不是坐成矩形的樣子

躲不開的障礙:

要怎麼檢查一個矩形範圍是不是好的? 要怎麼檢查 $0, \ldots, rc - 1$ 的範圍是不是好的?

題目 (Seats, IOI 2018)

Subtasks

- (5) $HW \leq 100$, $Q \leq 5000$
- (6) $HW \leq 10^4$, $Q \leq 5000$
- (20) $H \le 1000$, $W \le 1000$, $Q \le 5000$
- (6) $Q \le 5000$,對於每次交換 $|a b| \le 10^4$
- (33) *H* = 1
- (30) 無額外限制

二維太荒謬了,先想辦法搞定一維

選手一個一個坐進去,檢查他們是不是坐成連續區間的樣子

躲不開的障礙:

要怎麼檢查一個區間是不是好的?

要怎麼檢查 $0, \ldots, rc-1$ 的範圍是不是好的?

٩(´▽`*)و插圖

把 0, ..., rc - 1 塗黑色,其他格子和界外留白。他們剛好在一個 連續區間的充要條件是......

把 0, ..., rc - 1 塗黑色,其他格子和界外留白。他們剛好在一個 連續區間的**充要條件**是......

對於每一組相鄰的格子,恰好有兩組是一黑一白

٩(´▽`*)و插圖

把 $0,1,\ldots,HW-1$ 一個一個塗黑,每個時間點檢查是不是恰好兩組格子是一黑一白

對於每一組相鄰的格子,他們在哪些時間是一黑一白?

對於每一組相鄰的格子,他們在**某個連續的時間區間**是一黑一白

拿出你最喜歡的資料結構,維護每個時間點一黑一白的格子有幾 組,數數看全域有幾個 2

對於每一組相鄰的格子,他們在**某個連續的時間區間**是一黑一白

拿出你最喜歡的資料結構,維護每個時間點一黑一白的格子有幾組,數數看全域有幾個 2???

對於每一組相鄰的格子,他們在**某個連續的時間區間**是一黑一白 只要有格子是黑的,一黑一白的格子就至少有兩組

拿出你最喜歡的資料結構,維護每個時間點一黑一白的格子有幾 組,**檢查全域最小值是不是** 2、**數數看最小值有幾個**

修改?還是可以兩次單點修改

時間複雜度: $O((W + Q) \log W)$

題目 (Seats, IOI 2018)

Subtasks

- (5) $HW \leq 100$, $Q \leq 5000$
- (6) $HW \leq 10^4$, $Q \leq 5000$
- (20) $H \le 1000$, $W \le 1000$, $Q \le 5000$
- (6) $Q \le 5000$, 對於每次交換 $|a b| \le 10^4$
- \blacksquare (33) H=1
- (30) 無額外限制

٩(´▽`*)و插圖

把 0, ..., rc - 1 塗黑色,其他格子和界外留白。他們剛好形成一個矩形的**充要條件**是......

把 0, ..., rc - 1 塗黑色,其他格子和界外留白。他們剛好形成一個矩形的**充要條件**是.....

對於每一塊 2×2 相鄰的格子,

■ 恰好四塊是一黑三白

٩(´∪`*)₅插圖:甜甜圈

把 0, ..., rc - 1 塗黑色,其他格子和界外留白。他們剛好形成一個矩形的**充要條件**是......

對於每一塊 2×2 相鄰的格子,

- 恰好 4 塊是一黑三白
- 沒有任何一塊是三黑一白

٩(´▽`*)و插圖

對於每一組 2 × 2 的格子,他們在哪些時間是一黑三白、或是三黑一白?

對於每一組 2×2 的格子,他們在**某個連續的時間區間**是一黑三白、或是三黑一白

只要有格子是黑的,一黑三白的格子就至少有 4 組

拿出你最喜歡的資料結構,維護每個時間點一黑三白、三黑一白的格子有幾組,檢查全域最小值是不是 4、數數看最小值有幾個

修改?還是可以兩次單點修改

時間複雜度: $O((HW + Q) \log HW)$ (多花點力氣 $O(HW + Q \log HW)$)

修改?還是可以兩次單點修改

時間複雜度: $O(HW + 16Q \log HW)$

常數巨大!

題目 (好的連續子序列,台大演算法設計與分析(ADA)作業)

給定一個 1, 2, ..., N 的排列,試求有多少子區間 [l, r],滿足該子區間是一個連續正整數的排列?

■ $1 \le N \le 5 \times 10^5$

在 NEOJ 788 有可以傳的 Judge

跟一維的 Seats 比起來,少了修改,多了不是 1 開頭的區間也要數數看

跟一維的 Seats 比起來,少了修改,多了不是 1 開頭的區間也要 數數看

- 用 Seats 作法找出 1 開頭的好區間有幾個
- 把 1 拿掉(讓他永遠是白色),找出 2 開頭的好區間有幾個
-
- 把 1, 2, ..., N 1 拿掉(讓他們永遠是白色),找出 N 開頭的好區間有幾個

跟一維的 Seats 比起來,少了修改,多了不是 1 開頭的區間也要數數看

- 用 Seats 作法找出 1 開頭的好區間有幾個
- 把 1 拿掉(讓他永遠是白色),找出 2 開頭的好區間有幾個
-
- 把 1, 2, ..., N 1 拿掉(讓他們永遠是白色),找出 N 開頭的好區間有幾個

題目沒叫你修改,但是你自己把「枚舉排列的開頭」當成 N 次修改

時間複雜度: $O(N \log N)$

時間複雜度:至少 $O(4N \log N)$

常數巨大!我在 NEOJ 吃 TLE

本題官方作法是分治,也有其他使用大資料結構但可以時限內通 過的作法

你能想到幾種不同的作法?

Pattern

- 題目要維護的東西難以維護
- 找到小小的特徵點,用小特徵湊出題目要的條件
- 小特徵足夠單純可以維護

資結不是重點,重點是發現精妙的轉換和觀察