

演算法與資料結構（三）

大叫

目錄

- 預處理 Preprocessing
- 雙指針 Two Pointers
- 二分搜 binary search

預處理 Preprocessing

預處理 Preprocessing

- 預處理是什麼？
- 在演算法中，先花一點時間對資料進行處理，以利後續的操作
- 現實的例子？

預處理 Preprocessing

- [CSES Static Range Sum Queries](#)
 - 給 n, q 和長度為 n 的數列，接下來詢問 q 次某個區間 $[l, r]$ 內的數字和
 - $1 \leq n, q \leq 2e5$
-
- 最暴力的做法：每次詢問都重新掃過 $l \sim r$ 來計算區間和，總複雜度 $O(nq)$
 - 可以預處理什麼，使詢問的複雜度下降？
 - [前綴和](#)

預處理 Preprocessing

- 給 n, m, q 和 $n*m$ 個數組成的矩陣，接下來詢問 q 次由某個 $[x1, y1]$ 與 $[x2, y2]$ 組成的矩形，其數字和為多少
 - $1 \leq n, m \leq 2000, q \leq 2000$
- 上一題的延伸
 - 怎麼對二維的目標取前綴和，使每次詢問都是 $O(1)$ 嗎？

預處理 Preprocessing

- 你有 10 種幣值的鈔票各一張，和 q 次詢問能否剛好湊出 x 元。
幣值分別為 1, 5, 10, 50, 100, 500, 1000, 5000, 10000, 50000 元
- $1 \leq q \leq 10^7$, $1 \leq x \leq 100000$
- 每次位元枚舉可用 $O(2^{10})$ 的複雜度得到所有可能湊出的總額，複雜度 $O(q * 2^{10})$ 絕對爆開
- 如何用預處理優化?

雙指針 Two Pointers

雙指針 Two Pointers

- 跟枚舉有點像
- 利用單調性，來省略不必要的枚舉
- 實作上真的就是兩個指針在跑

雙指針 Two Pointers

- 示範題
- 有兩個長度為 n 且遞增的序列 A, B ，你可以從中各選擇一個數，問有幾種選法會使選擇的兩個數的和大於 m
- $1 \leq n \leq 2e5$
- 因為 n 的範圍很大，無法用 $O(n^2)$ 的方式枚舉答案

雙指針 Two Pointers

- [CSES 1640 Sum of Two Values](#)
- 有個長度為 n 的序列 a 和數字 m ，求兩個不同的位置 i, j 滿足
$$a[i] + a[j] = m$$
- $1 \leq n \leq 2e5, a[i] \leq 10^9$

雙指針 Two Pointers

- [CSES 1641 Sum of Three Values](#)
- 有個長度為 n 的序列 a 和數字 m ，求三個不同的位置 i, j, k 滿足
$$a[i] + a[j] + a[k] = m$$
- $1 \leq n \leq 5000$

雙指針 Two Pointers

- [CF edu Two Pointers: Number of Segments with Small Sum](#)
- 給一個長度為 n 的序列 a 和數字 s ，並詢問 a 中有幾個區間滿足區間內元素的和小於 s
- $1 \leq n \leq 2e5, 1 \leq a \leq 1e9, 1 \leq s \leq 1e18$

二分搜 Binary Search

二分搜 Binary Search

- 每個人的二分搜都有自己的寫法，平時只要用自己最熟悉的方式就好了，這邊講二分搜時主要用我習慣的寫法，用[L,R]維護「答案可能的區間」

二分搜 Binary Search

- 示範題
- 現在要在1~100之間猜一個數字，若猜錯了則會告訴你答案更大或更小，有什麼策略可以保證在最糟的狀況下，猜到答案的次數最小？

二分搜 Binary Search

- 剛剛的例子已經知道，二分搜的核心概念就在於「二分」
- 如何將問題給一般化：有一個0/1組成的序列，任意0都在任意1的左邊（如00011），用二分搜的方式找出從左往右第一個出現的第一個1？
- 用剛剛的題目做個舉例

二分搜 Binary Search

- 雖然二分搜本身的概念不難，但細節和寫法都很多，還容易出BUG
- 來看看二分搜都有哪些BUG
 - 1.沒有單調性(忘記排序、題目本來就不符合)
 - 2.初始左右界設錯，導致 $L \sim R$ 太小答案不再搜尋範圍中，或 L 太小、 R 太大，得到 mid 後卻在計算過程overflow
 - 3. $L+R$ 時overflow
 - 4.負數運算
- 解決方法則是
 - 1.下次注意
 - 2.思考極端狀況下 L 跟 R 的範圍，若是怕範圍太大計算數值時overflow，則 L 跟 R 可以用數學公式算，或者就在計算前先特判會不會overflow
 - 3和4：將寫法從 $(L+R)/2$ 改為 $L+(R-L)/2$
- 為什麼寫 $L+(R-L)/2$ 可以解決負數運算的問題？

二分搜 Binary Search

- 思考細節
- 1.當前區間大小為 2 時，mid 會指向左邊還右邊的元素
- 2.當L跟R移動時，它們跟 mid 的關係
- 3.當跳出迴圈時，答案的位置跟 L 或 R 的關係

二分搜 Binary Search

- c++內建的二分搜工具：
- `binary_search(it_L, it_R, val)`：回傳一個 `bool`，代表在 `[it_L,it_R)` 中是否有找到 `val`
- `lower_bound(it_L, it_R, val)`：回傳一個 `iterator`，指向 `[it_L,it_R)` 中第一個不小於 `val` 的位置
- `upper_bound(it_L, it_R, val)` 回傳一個 `iterator`，指向 `[it_L,it_R)` 中第一個大於`val`的位置

二分搜 Binary Search

- 使用內建工具的好處：
- 比自己寫快
- 只要使用方式正確就不會避免出錯

二分搜 Binary Search

- [CF edu Two Pointers: Number of Segments with Small Sum](#)
- 給一個長度為 n 的序列 a 和數字 s ，並詢問 a 中有幾個區間滿足區間和不大於 s
- $1 \leq n \leq 2e5$, $1 \leq a$ 的任意元素 $\leq 1e9$, $1 \leq s \leq 1e18$
- 哈哈這個題序是不是有點眼熟

對答案二分搜

- 對答案二分搜, 顧名思義就是對答案二分搜
- 使用時機: 發現答案符合 0/1 序列的性質, 且不會TLE時

- [CSES 1620 - Factory Machines](#)
- 有 n 台機器，第 i 台機器可以用 k_i 的時間製造一個產品，問製造 t 個產品最少需要多久
- $1 \leq n \leq 2e5$, $1 \leq t \leq 109$, $1 \leq k_i \leq 1e9$

對浮點數二分搜

- 對浮點數二分搜, 顧名思義就是對浮點數二分搜

```
int main() {  
    double L = 左界;  
    double R = 右界;  
    for(int i=0;i<200;i++) {  
        double mig = (L+R)/2;  
        if(ok(mig)) {  
            R = mig;  
        }  
        else {  
            L = mig;  
        }  
    }  
}
```

對浮點數二分搜

- [ITMO Academy: pilot course » Binary Search » Step 2 » B. Ropes](#)
- 給 n 條長度不一定相同的繩子與數字 k ，問如果用這 n 條繩子剪出 k 條長度一樣的繩子，這些繩子的最大長度為多少(誤差度為 $-1e6$)
- $1 \leq n, k \leq 1e4$, $1 \leq \text{繩子的長度} \leq 10^7$
- [要搜什麼？](#)

- 例如：
- 對前面的內容有哪裡想問？
- 其他...

內容回顧

- 預處理 Preprocessing
- 雙指針 Two Pointers
- 二分搜 binary search

謝謝各位

大叫