資料結構 HW2-Heap

B12508026 戴偉璿

May 29, 2025

1 程式內容解析

1.1 前處理

1.1.1 輸出檔案

首先使用 init() 函數宣告一個 ofstream 物件以清空 output 檔案,接下來宣告一個 append 模式的 ofstream 物件 fout 以便於後續寫入排程結果。

1.1.2 輸入檔案

接著使用 read_data() 函數,調用 ifstream 物件讀取 data 檔案,這邊我把.csv 檔案 換成以空格分隔的純文字檔案方便處理

1.1.3 型態別

由於一個病人有三個數值(id,抵達時間,優先度)要紀錄,因此使用 struct 來定義 一個 patient 結構體,方便處理

1.1.4 檢查

設計了一個 check() 函數來檢查是否有正確輸入,避免讀取到一堆亂碼或是錯誤的數值,這個函數會輸出所有輸入的資料在終端機,由於我們處理過後的資料是直接使用檔案流輸出到檔案,因此不影響結果。

1.2 Heap

1.2.1 Heap 結構體

Heap 使用一個先前宣告過的 patient 結構體陣列來儲存病人資料,並且使用一個整數 變數 pt 來紀錄目前 Heap 的大小,pt 的數值本身也代表這個 Heap 最後一個元素的 index。

1.2.2 插入

插入到 Heap 的最後面,接下來再一一與他的父節點比較,如果比父節點大就交換位置,直到不需要交換為止。

使用了位元運算計算父節點的 index,這樣可以節省一些運算時間。

1.2.3 頂端元素

取得 Heap 的頂端元素就是取得 hp[1]

1.2.4 删除頂端元素

通常取得頂端元素之後會將其刪除,刪除頂端元素就是將最後一個元素放到頂端,將 pt 減一,接下來再一一與他的子節點比較,如果比子節點小就交換位置,直到不需要交換為 止。

1.2.5 是否為空

判斷 Heap 是否為空就是判斷 pt 是否為 0。

1.2.6 除錯

這個結構體提供了一個 show()函數,可以列印出 Heap 的內容,方便除錯。

1.3 排程

排程的過程比較麻煩,我們維護一個 current_time 變數來紀錄目前的時間,每次從 Heap 中取出頂端元素(也就是目前優先度最高的病人)之後,就將時間增加他需要的治療時間,接著將這個病人寫入 output 檔案中。接下來再將所有抵達時間小於等於目前時間的病人加入 Heap 中,然後再從 Heap 中取出頂端元素,重複這個過程直到 Heap 為空。如果 Heap 為空但是還有病人沒有處理完,就將時間增加到下一個病人抵達的時間,迴圈會自動判斷並姐將這個病人加入 Heap 中。

這一部份要非常小心,因為如果一口氣將所有小於當前時間的病人丟到 Heap 中,然後 一口氣處理完之後才加入下一組病人,可能會導致處理過程中有優先度更高的病人到來。

2 排程結果(如 output 檔案)

| Patient ID | Time | Priority |
|------------|--------------|----------|
| 1 | 0~3 | 3 |
| 2 | 3~6 | 3 |
| 3 | 6~9 | 3 |
| 5 | 9~14 | 2 |
| 4 | $14 \sim 17$ | 3 |
| 8 | $17 \sim 22$ | 2 |
| 9 | 22~29 | 1 |
| 13 | $29 \sim 34$ | 2 |
| 15 | $34 \sim 39$ | 2 |
| 17 | $39 \sim 46$ | 1 |
| 20 | $46 \sim 51$ | 2 |
| 23 | $51\sim\!56$ | 2 |
| 6 | $56 \sim 59$ | 3 |
| 26 | $59\sim\!64$ | 2 |
| 7 | $64{\sim}67$ | 3 |
| 29 | $67 \sim 74$ | 1 |
| 10 | $74 \sim 77$ | 3 |
| 11 | 77~80 | 3 |
| 12 | 80~83 | 3 |
| 14 | 83~86 | 3 |
| 16 | 86~89 | 3 |
| 18 | 89~92 | 3 |
| 19 | $92 \sim 95$ | 3 |
| 21 | 95~98 | 3 |
| 22 | 98~101 | 3 |
| 24 | 101~104 | 3 |
| 25 | 104~107 | 3 |
| 27 | 107~110 | 3 |
| 28 | 110~113 | 3 |
| 30 | 113~116 | 3 |