

# Document

資訊三甲。10727138。游子論

## 1. 開發環境：

Dev C++

## 2. 實作功能、資料結構、運行方式

這次主要是實現 **FIFO**、**LRU**、**LFU+FIFO**、**MFU+FIFO**、**LFU+LRU**、**MFU+LRU** 在 **paging** 中會出現的結果。以下我會介紹各個 **paging** 的功能。

### 讀檔

先讀入 **framework** 的大小，並將各個 **page** 切 **token** 分別放入 **vector<int>** 中（稱為 **schedule**）。

### FIFO

在一個以 **framework** 大小中的 **vector<int>** 中（稱為 **frame**），因為 **input** 皆為非負整數，因此我將 **frame** 中的內容皆設為 **-1**，從 **schedule** 抓新的 **page** 進來時，先檢查 **frame** 裡面是否有相同的 **page**。

如果有相同的 **page**，就甚麼事都不用做。如果沒有相同，將 **vector** 的內容全部往後移一個，最後一個移除，第一個留空，並將新的 **page** 放進 **vector** 的第一個位置，同時為了要記錄 **page fault**，我會創一個 **vector<char>**（稱為 **fault**）去紀錄當下是否有發生 **page fault**，我也會創一個 **int**（稱為 **replace**）去紀錄 **page replace** 發生的次數。並且利用 **vector<vector <int>>**（稱為 **record**）來紀錄當下的 **frame**。

### LRU

和 **FIFO** 作對 **frame** 相同的前置動作，差別在於如果從 **schedule** 抓新的 **page** 時發現 **frame** 裡面有相同的 **page**，會把該 **page** 放到 **frame** 的最前端，其他的依序往後移。沒有相同的 **page** 的處理方法和 **FIFO** 相同。

### LFU+FIFO

**LFU** 會在 **frame** 的各個欄位設一個 **counter**，當遇到相同的 **page** 在 **frame** 忠實，該 **frame** 欄位的 **counter** 會加一，目的在於當今天必須要移除一個 **page** 時，**LFU** 會將 **counter** 最小的那個欄位優先移除，剩下的 **page** 依序向後，新的 **page** 放在 **LFU** 的最前面，而 **fault** 一樣會去紀錄。而我利用的方式創造一個 **vector<int>**，一樣以 **framework** 的大小去創造，裡面專門放各個欄位的 **counter**

(稱為 **counter**)，其實跟 FIFO 要做的事情差不多，只是在移動 **frame** 的同時，也要移動 **counter**，並且每次要移除 **page** 時，要從 **counter** 中找最小值。

### MFU+FIFO

邏輯和實作上跟 LFU+FIFO 相同，差別在於當必須要移除 **page** 時，選擇 **counter** 大的來優先移除，其他步驟沒有改變。

### LFU+LRU

套用和 LFU+FIFO 相同的模式，不同的地方在於當有相同 **page** 在 **frame** 中時，必須將該 **page** 移動到 **frame** 的最前面，同時，**counter** 也要把該欄位的 **count** 移動到最前面。

### MFU+LRU

和 LFU+LRU 相同，差別一樣是在當必須要移除 **page** 時，選擇 **counter** 大的來優先移除，其他步驟沒有改變。

## 寫檔

在每個方法做完之後，我會利用 **vector<record>**、**vector<fault>**、**vector<replace>** 去紀錄。Page reference 的部分用 **schedule** 即可，page fault 的次數去計算各個方法的 **fault** 也可以完成，最後依序將各個結果 **output** 出來

## 3. 不同方法之間的比較

### FIFO VS LRU

因為 LRU 會把相同 **page** 移動到 **frame** 的最前面，因此在“常用的 **page** 放前面”這個邏輯下，再加上正常使用下，相同的 **page reference** 也確實會有高頻率出現的狀況發生，這樣可以有效的讓 **page fault** 下降，也因為 **page fault** 下降的緣故，**page replace** 也可以因此下降一點。

### LFU VS MFU

兩者比較的重點在於選擇 **replace** 時，一個選擇 **counter** 大，另一個選擇 **counter** 小，LFU 是選擇 **counter** 小，理由是讓最不常使用的 **page** 優先剔除，而 MFU 是讓最常使用的 **page** 優先剔除，理由是在 **main memory** 待很久了，可能已經處理完了。這兩種邏輯感覺上都說得通，主要還是要看 **input** 的資料來決定哪個方法比較好，假設兩種方法都能在自己預想的狀況下實行，兩者都能減少 **page fault** 和 **page replace** 的次數。