

CS305 作業系統概論 Prog. #4 Page Replacement 說明報告.docx

作者 : 1043335 賴詩雨

版本	修改日期	說明	修改者
1.0.0.0	2017-06-12	初稿	賴詩雨
1.0.0.1	2017-06-13	修改	賴詩雨

目錄

第 1 章	程式完成部分	2
第 2 章	設計理念.....	2
2.1	OPTIMAL ALGORITHM	2
2.2	FIFO ALGORITHM	3
2.3	LRU ALGORITHM	4
2.4	LFU ALGORITHM	5
2.5	CLOCK ALGORITHM	6
第 3 章	程式如何編譯.....	7
第 4 章	如何操作.....	7

第1章 程式完成部分

- 4 種演算法 (Optimal 、 FIFO 、 LRU 、 LFU)
- 加分項目 : Clock algorithm

第2章 設計理念

2.1 Optimal Algorithm

變數介紹

<code>vector <int> frame;</code>	// Frame 的數量
<code>vector <int> first(Fsize, -1);</code>	// 計算 frame 中進來數字的陣列編號(編號小代表越早進來)
<code>int fault = Fsize;</code>	// page fault 的數量
<code>int point = 0, Fcount = 0;</code>	// 目前處理到數字的位置, 目前 frame 要換的位置

實作方法

一開始等 frame 全部先放滿, 再來判斷接下來要使用的數字是否已存在 frame 中。

- 若 frame 中無, 則利用 for 迴圈去計算未來看的到的數字中有幾個存在 (count)
 - Frame 中的數字都存在 (count == Fsize), 則最遙遠的那個數字極為要替換掉的
 - Frame 中有數字不存在, 則替換掉不存在當中最早進入的 (FIFO)
- 若 frame 中已存在此數字, 則直接印出即可

簡單示意圖

	2	0	3	0	4	2
	A	B				
	×		×		×	
×	7	2	2	2	2	2
×	0	0	0	0	4	4
×	1	1	1	3	3	3



7xx, 70x, 701
共三次 page fault

Page fault : 6

✚ 流程簡介（以上述例子為例）

以上述例子為例

1. 藍框 A 要判斷 2 是否再 frame 中，發現沒有，因此進入 for 迴圈，計算 count
2. 得到 count = 1（未來只能看到 0 一個數字）
3. 7 和 1 兩數當中，7 較早進入，因此替換掉 7
4. 可得 2 0 1
5. 藍框 B 要判斷 0 是否再 frame 中，發現有，因此直接印出
6. 其餘的依照上述方法完成

2.2 FIFO Algorithm

✚ 變數介紹

vector <int> frame;	// Frame 的數量
int fault = Fsize;	// page fault 的數量
int point = 0, Fcount = 0;	// 目前處理到數字的位置，目前 frame 要換的位置
int fifo = 0;	// 目前要替換掉的 frame 位置

✚ 實作方法

一開始等 frame 全部先放滿，再來判斷接下來要使用的數字是否已存在 frame 中。

1. 若 frame 中無，將先進來的替換掉（fifo 指到的位置）
2. 若 frame 中已存在此數字，則直接印出即可

✚ 簡單示意圖

	2	0	3	0	4	2
	A	B	C			
	✖		✖	✖	✖	✖
✖	7	2	2	2	4	4
✖	0	0	0	3	3	3
✖	1	1	1	1	0	0



7xx, 70x, 701
共三次 page fault

Page fault : 8

✚ 流程簡介（以上述例子為例）

1. 藍框 A 要判斷 2 是否再 frame 中，發現沒有，因此將最早進入的數字替換掉（7）

NOTE: int fifo 一開始在 7 的位置，被替換掉後會往下一格，到底再回第一格位置

2. Fifo 從 7 的位置移到 0 的位置

3. 藍框 B 要判斷 0 是否再 frame 中，發現有，因此直接印出，且 fifo 不變

4. 藍框 C 要判斷 3 是否再 frame 中，發現沒有，因此將 3 替換到 fifo 在的位置（0）

5. 其餘的依照上述方法完成

2.3 LRU Algorithm

✚ 變數介紹

vector <int> frame;	// Frame 的數量
int fault = Fsize;	// page fault 的數量
int point = 0, Fcount = 0;	// 目前處理到數字的位置，目前 frame 要換的位置
vector <bool> check(Fsize, 0);	// 往回找，先找到的標示為 1，最後變 1 便替換掉

✚ 實作方法

一開始等 frame 全部先放滿，再來判斷接下來要使用的數字是否已存在 frame 中。

1. 若 frame 中無，則利用 for 迴圈去計算過去的數字誰最晚進就先標成 1（check），最早進的數字會最晚被標成 1，因此就是要被替換的
2. 若 frame 中已存在此數字，則直接印出即可

✚ 簡單示意圖

	2	0	3	0	4	2
	A	B				
	✖		✖		✖	✖
✖	7	2	2	2	2	4
✖	0	0	0	0	0	0
✖	1	1	1	3	3	3
						2



7xx, 70x, 701
共三次 page fault

Page fault : 7

✚ 流程簡介 （ 以上述例子為例 ）

1. 藍框 A 要判斷 2 是否再 frame 中，發現沒有，因此進入 for 迴圈往前找，先將 1 的 check 標成 1，再將 0 的 check 標成 1，最後才將 7 的 check 標成 1
2. 因此 7 為要替換掉的
3. 可得 2 0 1
4. 藍框 B 要判斷 0 是否再 frame 中，發現有，因此直接印出
5. 其餘的依照上述方法完成

2.4 LFU Algorithm

✚ 變數介紹

vector <int> frame;	// Frame 的數量
vector <int> first(Fsize, -1);	// 數字進來時的陣列編號，越小代表越早
vector <int> count(Fsize, 1);	// frame 中數字目前被使用的次數
int fault = Fsize;	// page fault 的數量
int point = 0, Fcount = 0, Min;	// 處理到數字, frame 要換的位置, count 中最小數

✚ 實作方法

一開始等 frame 全部先放滿，再來判斷接下來要使用的數字是否已存在 frame 中。

1. 若 frame 中無，則利用 for 迴圈去找出 count 最少的，再去比較誰較早進來，較早且使用較少的被替換掉
2. 若 frame 中已存在此數字，將 frame 中此數字的 count 加一，再直接印出即可

✚ 簡單示意圖

	2	0	3	0	4	2
	A	B	C			
	✖		✖		✖	✖
✖	7	2	2	2	2	4
✖	0	0	0	0	0	0
✖	1	1	1	3	3	3
						2



7xx, 70x, 701
共三次 page fault

Page fault : 7

✚ 流程簡介 （ 以上述例子為例 ）

1. 藍框 A 要判斷 2 是否再 frame 中，發現沒有，去找出 count 最少的，發現三個數字的 count 都一樣，因此要再找最早進來的，發現是 7，因此 7 為要替換掉的，可得 2 0 1
2. 藍框 B 要判斷 0 是否再 frame 中，發現有，因此將 0 的 count 加一再直接印出
3. 藍框 C 要判斷 3 是否再 frame 中，發現沒有，比對 count，發現 2 1 的次數一樣，因此從兩數當中找最早的，發現是 1，替換掉 1 後為 2 0 3
4. 其餘的依照上述方法完成

2.5 Clock Algorithm

✚ 變數介紹

<code>vector <int> frame;</code>	// Frame 的數量
<code>vector <int> Rbit(Fsize, 1);</code>	// 記錄第二次機會是否還在
<code>int fault = Fsize;</code>	// page fault 的數量
<code>int point = 0, Fcount = 0;</code>	// 目前處理到數字的位置，目前 frame 要換的位置
<code>int fifo = 0;</code>	// 目前要替換掉的 frame 位置

✚ 實作方法

一開始等 frame 全部先放滿，再來判斷接下來要使用的數字是否已存在 frame 中。

1. 若 frame 中無，則利用 while 迴圈去檢查第二次機會是否還在，若還有機會就把機會扣掉，若沒有機會了就是要替換掉的，利用 fifo 代表目前要被檢查的 frame
2. 若 frame 中已存在此數字，將 frame 中此數字的 Rbit 設成一，再直接印出即可

✚ 簡單示意圖

			2			0			3			0			4			2
			A			B			C									

7xx, 70x, 701
共三次 page fault

灰底為 Rbit

Page fault : 7

✚ 流程簡介 （ 以上述例子為例 ）

1. 藍框 A 要判斷 2 是否再 frame 中，發現沒有，fifo 依序檢查 7 0 1 發現他們都有一次機會，因次扣掉他們的機會再次回到 7
2. 發現他沒有機會了，所以將 7 替換掉，而替換進來的 2 有一次機會，此時 fifo 到 0 那格
3. 藍框 B 要判斷 0 是否再 frame 中，發現有，因此將 0 的 Rbit 設成 1，代表他現在有了一次機會
4. 藍框 C 要判斷 3 是否再 frame 中，發現沒有，因此從 fifo 所在那格（ 0 ）開始檢查機會，0 有一次機會，所以扣掉，再往下發現 1 沒機會了，因此將他替換掉，變成 2 0 3，且 3 的機會有一次
5. 其餘的依照上述方法完成

第3章 程式如何編譯

1. 有附上 Makefile 檔提供操作

OR

2. 在命令列輸入 : `g++ 1043335_04.cpp -o 1043335_04`
3. 編譯成功後，輸入 : `./1043335_04 replace.cfg`

NOTE : replace.cfg 可改成其他檔名，可在命令列改也可以從 Makefile 中更改

第4章 如何操作

1. 將 Makefile 中 replace.cfg 改成其他檔名，可換不同的測資
2. `make main` => 編譯
3. `make run` => 執行
4. `make start` => 編譯 & 執行
5. `make clean` => 清除編譯、執行後產生的檔案
6. `make all` => 清除檔案後編譯執行
7. 或是可以直接在命令列輸入 **第 3 章** 提供的指令