Name: Phạm Đức Thể

ID: 19522253

Class: IT007.M14.2

OPERATING SYSTEM LAB 6 REPORT

SUMMARY

Ta	ısk	Status	Page
Section 6.4	FIFO	Hoàn thành	2
	LRU	Hoàn thành	7
	OPT	Hoàn thành	10
Section 6.5	Ex 1	Hoàn thành	21
	Ex 2	Hoàn thành	22

Self-scrores: 10/10

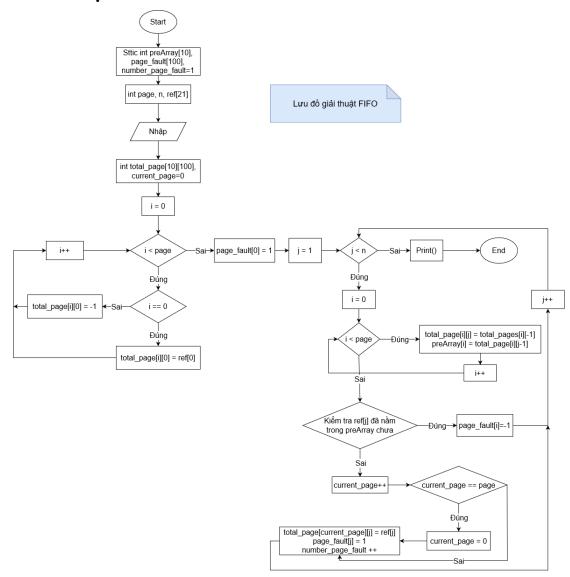
*Note: Export file to **PDF** and name the file by following format:

LAB X – <Student ID>.pdf

Section 6.4

1. Task name 1: Giải thuật FIFO

Lưu đồ thuật toán



Hình 1: Lưu đồ thuật toán FIFO

Giải thích

– Bước 1: Khai báo các biến cần thiết như là: ref[100] là mảng các trang, n là số trang (cùng là chiều dài của mảng ref), page là số khung trang. Sau đó tiến hành xây dựng hàm nhập để nhập các thống số vào 3 biến này. Ngoài ra còn cần các biến nhu 1 mảng chứa các thông tin của một cột, 1 mảng để lưu các trang bị lỗi và 1 biến đếm các trang bị lỗi.

- Bước 2: Tạo mảng 2 chiều total_page[][] là cái bảng lưu trữ thông tin, là biến curent page để tác định trang mình đang làm việc.
- Bước 3: Điền chứ số đầu tiên của mảng ref vào cộ đầu tiên của mảng 2 chiều, các trang còn lại của cột mà ko có giá trị sẽ được điền bằng -1.
- Bước 4: Tiến hành xét các giá trị tiếp theo của mảng.
- Bước 5: Sao chép cột đang xét bằng cột ở trước đó, Đồng thời sao chép là mảng preArry[], cũng là giá trị của cột trước đó để tiến hành xét với giá trị trong mảng là ref[j] đang xét. Nếu giá trị ref[j] nằm ở trong mảng ròi thì tiến hành j++ để thực hiện các tiến trình tiếp theo. Nếu sai thì xét từng giá trị của page để tìm ra vị trí cần thay thế và đánh dấu lỗi trang lúc, tiến hành xét các giá trị tiếp theo cho đến hết.
- Bước 6: Sau khi lặp hết các giá trị trong mảng ref[] thì tiến hành in bảng total_page và các giá trị lỗi sai.

Test Case

- Ví dụ 1: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 1, 2, 3, 4, 2, 1, 5, 6, 2, 1, 2, 3, 7, 6, 3, 2, 1, 2, 3, 6. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế FIFO, giả sử có 5 khung trang?
 - + Lời giải:

Giải bằng tay:

1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3	6
1	1	1	1	1	1	1	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6
	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	1	1	1	1	1	1	1	1	1
		3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	2	2	2	2	2	2	2	2
			4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	3	3	3	3	3	3	3
						5	5	5	5	5	5	7	7	7	7	7	7	7	7
*	*	*	*			*	*		*	*	*	*							

=> Tổng cộng có 10 lỗi trang.

Giải bằng code:

Hình 2: Kết quả giải ví dụ 1 bằng thuật toán FIFO

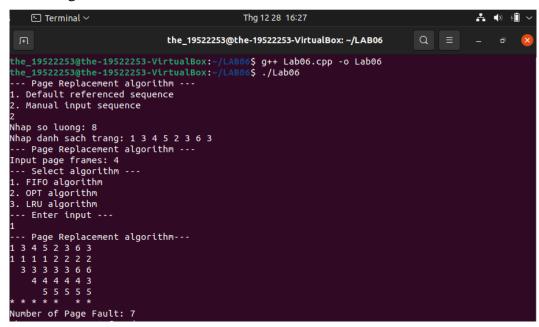
- Ví dụ 2: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 1, 3, 4, 5, 2, 3, 6, 3. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế FIFO, giả sử có 4 khung trang?
 - + Lời giải:

Giải bằng tay:

1	3	4	5	2	3	6	3
1	1	1	1	2	2	2	2
	3	3	3	3	3	6	6
		4	4	4	4	4	3
			5	5	5	5	5
*	*	*	*	*		*	*

=> Tổng cộng có 7 lỗi trang.

Giải bằng code:



Hình 3: Kết quả giải ví dụ 2 bằng thuật toán FIFO

- Ví dụ 3: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 6, 2, 4, 4, 5, 6, 3, 1, 4, 2, 3, 7, 5, 6, 7, 2, 4, 3, 5, 1. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế FIFO, giả sử có 4 khung trang?
 - + Lời giải:

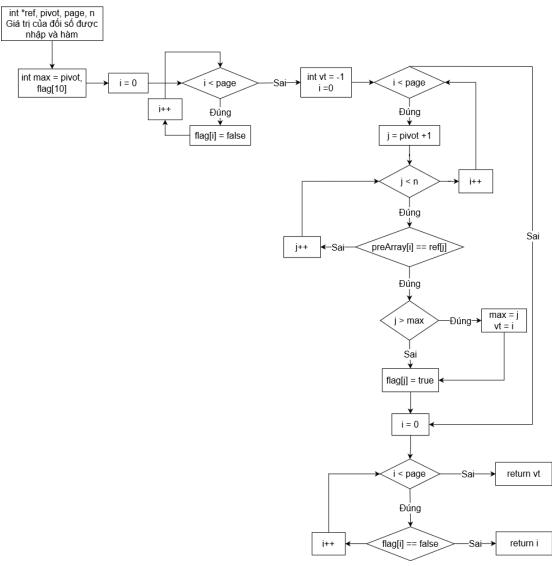
Giải bằng tay:

6	2	4	4	5	6	3	1	4	2	3	7	5	6	7	2	4	3	5	1
6	6	6	6	6	6	3	3	3	3	3	3	5	5	5	5	5	5	5	1
	2	2	2	2	2	2	1	1	1	1	1	1	6	6	6	6	6	6	6
		4	4	4	4	4	4	4	2	2	2	2	2	2	2	4	4	4	4
				5	5	5	5	5	5	5	7	7	7	7	7	7	3	3	3
*	*	*		*		*	*		*		*	*	*			*	*		*

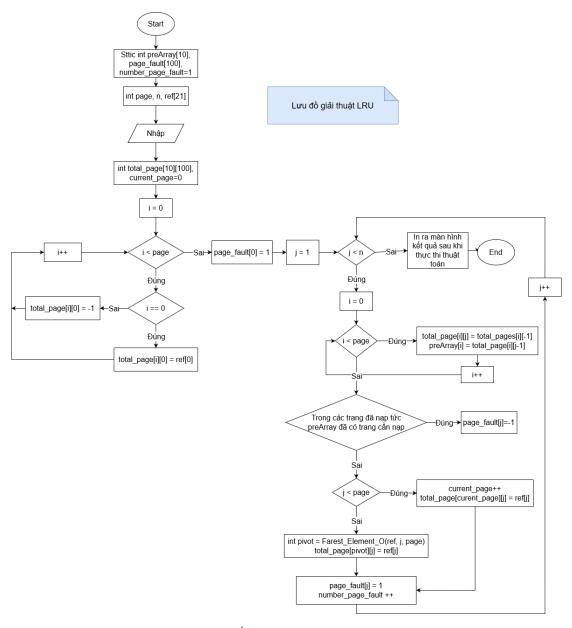
=> Tổng cộng có 13 lỗi trang.

Hình 4: Kết quả giải ví dụ 3 bằng thuật toán FIFO

2. Task name 2: Giải thuật LRU ♣ Lưu đồ thuật toán



Hình 5: Lưu đồ hàm tìm ra trang được gói sớm nhất trong quá khứ



Hình 6: Lưu đồ thuật toán LRU.

Giải thích

- Hình 5: Tiến hành lọc quá tất cả các trang có trong cột và từ đó xét với mảng ref để xem trang nào được truy xuất sớm nhất trong quá khứ.
- Hình 6: Cũng tương tự như thuật toán OPT thì ở Bước 5, để chọn ra vị trí page cần thay thế thì ta sẽ sử dụng hàm Farest_Element_O để xác định ví trị của trang được truy xuất sớm nhất trong quá khứ. Còn lại tất cả các bước thì như nhau.

Test Case

- Ví dụ 1: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 1, 2, 3, 4, 2, 1, 5, 6, 2, 1, 2, 3, 7, 6, 3, 2, 1, 2, 3, 6. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế LRU, giả sử có 5 khung trang?
 - + Lời giải:

Giải bằng tay:

1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3	6
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
		3	3	3	3	3	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6
			4	4	4	4	4	4	4	4	3	3	3	3	3	3	3	3	3
						5	5	5	5	5	5	7	7	7	7	7	7	7	7
*	*	*	*			*	*				*	*							

=> Tổng cộng có 8 lỗi trang.

```
the_19522253@the-19522253-VirtualBox: ~/LAB06
the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ g++ Lab06.cpp -o Lab06
the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ ./Lab06
    Page Replacement algorithm ---
 . Default referenced sequence
2. Manual input sequence
Nhap so luong: 20
Nhap so toong. 20
Nhap danh sach trang: 1 2 3 4 2 1 5 6 2 1 2 3 7 6 3 2 1 2 3 6
--- Page Replacement algorithm ---
Input page frames: 5
--- Select algorithm ---
1. FIFO algorithm

    OPT algorithm
    LRU algorithm

 -- Enter input ---
   Page Replacement algorithm---
 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3 3
 Number of Page Fault: 7
```

Hình 7: Kết quả giải ví dụ 1 bằng thuật toán LRU

Ví dụ 2: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 1, 3, 4, 5, 2, 3, 6, 3. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế LRU, giả sử có 4 khung trang?

+ Lời giải:

Giải bằng tay:

1	3	4	5	2	3	6	3
1	1	1	1	2	2	6	6
	3	3	3	3	3	3	3
		4	4	4	4	4	4
			5	5	5	5	5
*	*	*	*	*		*	

=> Tổng cộng có 6 lỗi trang.

```
the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06 Q = - @ &

the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ g++ Lab06.cpp -o Lab06

the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ ./Lab06

--- Page Replacement algorithm ---

1. Default referenced sequence
2. Manual input sequence
2. Manual input sequence
2. Nanual input sequence
3. Nap ganh sach trang: 1 3 4 5 2 3 6 3

--- Page Replacement algorithm ---

Input page frames: 4

--- Select algorithm ---

1. FIFO algorithm
2. OPT algorithm
3. LRU algorithm
--- Enter input ---

3. --- Page Replacement algorithm---

1 3 4 5 2 3 6 3

1 1 1 1 2 2 6 6

0 3 3 3 3 3 3 3 3

0 0 4 4 4 4 4 4

0 0 0 5 5 5 5 5

* * * * * * *

Number of Page Fault: 6
```

Hình 8: Kết quả giải ví dụ 2 bằng thuật toán LRU

Ví dụ 3: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 6, 2, 4, 4, 5, 6, 3, 1, 4, 2, 3, 7, 5, 6, 7, 2, 4, 3, 5, 1. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế LRU, giả sử có 4 khung trang?

+ Lời giải:

Giải bằng tay:

6	2	4	4	5	6	3	1	4	2	3	7	5	6	7	2	4	3	5	1
6	6	6	6	6	6	6	6	6	2	2	2	2	6	6	6	6	3	3	3
	2	2	2	2	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	2	2	2	2	1
		4	4	4	4	4	1	1	1	1	7	7	7	7	7	7	7	5	5
				5	5	5	5	4	4	4	4	5	5	5	5	4	4	4	4
*	*	*		*		*	*	*	*		*	*	*		*	*	*	*	*

=> Tổng cộng có 16 lỗi trang.

```
the_19522253@the-19522253-VirtualBox: ~/LAB06
the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ g++ Lab06.cpp -o Lab06
the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ ./Lab06
 -- Page Replacement algorithm ---

    Default referenced sequence
    Manual input sequence

Nhap so luong: 20
Nhap danh sach trang: 6 2 4 4 5 6 3 1 4 2 3 7 5 6 7 2 4 3 5 1
   Page Replacement algorithm ---
Input page frames: 4
--- Select algorithm ---
1. FIFO algorithm

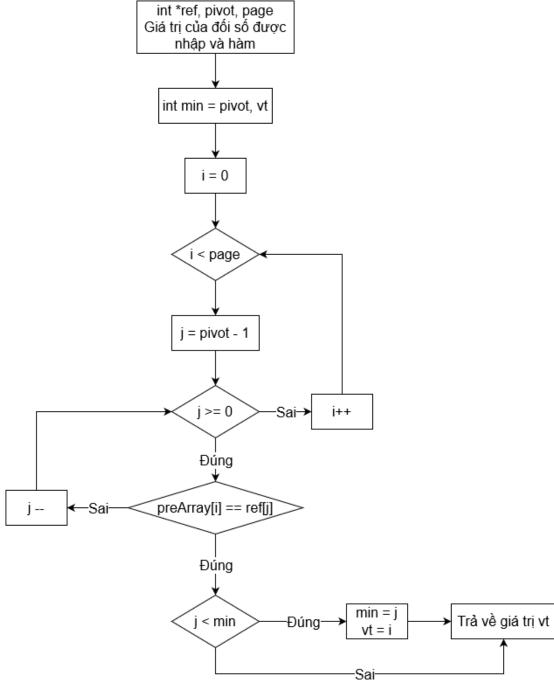
    OPT algorithm
    LRU algorithm

   Enter input ---
  - Page Replacement algorithm---
  2 4 4 5 6 3 1 4 2 3 7 5 6 7 2 4 3 5 1 6 6 6 6 6 6 3 3 3 3 3 3 5 6 6 6 6 3 5 1
  Number of Page Fault: 12
```

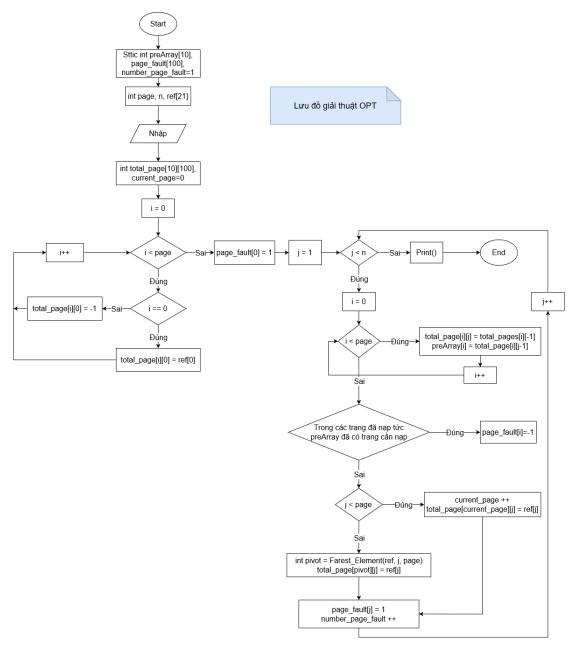
Hình 9: Kết quả giải ví dụ 3 bằng thuật toán LRU

3. Task name 3: Giải thuật OPT

♣ Lưu đồ thuật toán



Hình 10: Lưu đồ hàm tìm ra vị trí cần được thay thế.



Hình 11: Lưu đồ thuật toán OPT.

4 Giải thích

- Hình 10: Hàm sẽ tiến hành duyệt qua tất cả các giá trị trong cột và đi tìm vị trí trong mảng của mảng ref[] để tìm ra trang sẽ được gọi lại muộn nhất trong tương lai.
- Hình 11: Tương tự như các bước của thuật toán FIFO, ở thuật toán OPT tại bước 5 để xác đinh vị trí page cần thay để ta sẽ tiến hành gọi hàm

Farest_Element (xác định ví trị trang cần thay thế) ròi tất cả mọi bước thì được thực hiện như FIFO.

Test Case

- Ví dụ 1: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 1, 2, 3, 4, 2, 1, 5, 6, 2, 1, 2, 3, 7, 6, 3, 2, 1, 2, 3, 6. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế OPT, giả sử có 5 khung trang?
 - + Lời giải:

Giải bằng tay:

1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3	6
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
		3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
			4	4	4	4	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6	6
						5	5	5	5	5	5	7	7	7	7	7	7	7	7
*	*	*	*			*	*					*							

=> Tổng cộng có 7 lỗi trang.

Hình 12: Kết quả giải ví dụ 1 bằng thuật toán OPT

Ví dụ 2: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 1, 3, 4, 5, 2, 3, 6, 3. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế OPT, giả sử có 4 khung trang?

+ Lời giải:

Giải bằng tay:

1	3	4	5	2	3	6	3
1	1	1	1	2	2	2	2
	3	3	3	3	3	3	3
		4	4	4	4	6	6
			5	5	5	5	5
*	*	*	*	*		*	

=> Tổng cộng có 6 lỗi trang.

```
the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06 Q = - D &

the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ g++ Lab06.cpp -o Lab06

the_19522253@the-19522253-VirtualBox:~/LAB06$ ./Lab06
--- Page Replacement algorithm ---
1. Default referenced sequence
2. Manual input sequence
2. Nanual input sequence
2. Nanual input sequence
3. Nap danh sach trang: 1 3 4 5 2 3 6 3
--- Page Replacement algorithm ---
Input page frames: 4
--- Select algorithm ---
1. FIFO algorithm
2. OPT algorithm
3. LRU algorithm
--- Enter input ---
2. --- Page Replacement algorithm---
1 3 4 5 2 3 6 3
1 1 1 1 2 2 2 2
3 3 3 3 3 3 3
4 4 4 4 6 6
5 5 5 5 5
* * * * * * *
Number of Page Fault: 6
```

Hình 13: Kết quả giải ví dụ 2 bằng thuật toán OPT

Ví dụ 3: Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau: 6, 2, 4, 4, 5, 6, 3, 1, 4, 2, 3, 7, 5, 6, 7, 2, 4, 3, 5, 1. Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng thuật toán thay thế OPT, giả sử có 4 khung trang?

+ Lời giải:

Giải bằng tay:

6	2	4	4	5	6	3	1	4	2	3	7	5	6	7	2	4	3	5	1
6	6	6	6	6	6	3	3	3	3	3	3	5	6	6	6	6	6	6	6
	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	3	3	3
		4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	5	5
				5	5	5	1	1	1	1	7	7	7	7	7	7	7	7	1
*	*	*		*		*	*				*	*	*				*	*	*

=> Tổng cộng có 12 lỗi trang.

Hình 14: Kết quả giải ví dụ 3 bằng thuật toán OPT

♣ Soucre Code Của Chương Trình

```
1 /*##############
2 # University of Information Technology
3 # IT007 Operating System
4 # Pham Duc The, 19522253
5 # File: Lab06.cpp
6 ############*/
9 #include<iostream>
10 using namespace std;
11 static int preArray[10];
12 static int page fault[100];
13 static int number_page_fault = 1;
14
15 int Is_in_preArray(int page, int value) {
16
       for (int i = 0; i < page; i++) {
17
           if (value == preArray[i]) return i;
18
19
       return -1;
20 }
21
22
23 int Farest Element(int *ref, int pivot, int page) {
24
      int min = pivot;
25
       int vt;
       for (int i = \theta; i < page; i++) {
26
27
           for (int j = pivot - 1; j >= 0; j--) {
28
               if (preArray[i] == ref[j]) {
29
                   if (j < min) {
                       min = j;
30
                       vt = i;
31
32
                   }
33
34
                   break;
35
               }
36
37
38
      1
39
       return vt;
40 }
41
42 int Farest_Element_Oppsite(int *ref, int pivot, int page, int n) {
43
       int max = pivot;
44
       int flag[10];
45
       for (int i = \theta; i < page; i++) {
46
           flag[i] = false;
47
       int vt = -1;
48
49
       for (int i = \theta; i < page; i++) {
           for (int j = pivot + 1; j < n; j++) {
50
               if (preArray[i] == ref[j]) {
51
52
                   if (j > max) {
                       max = j;
53
54
                       vt = i;
55
56
                   flag[i] = true;
57
                   break:
58
               }
59
60
61
      }
62
63
       for (int i = 0; i < page; i++) {
64
           if (flag[i] == false) return i;
65
66
       return vt;
67 }
68
```

Hình 15: Soucre code chương trình từ dòng 0-68

```
68
 69 void Print(int total_page[10][100], int n, int page, int ref[100]) {
 70
       // Print
 71
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            cout << ref[i] << " ";
 72
 73
 74
        cout << endl;
        for (int i = 0; i < page; i++) {
 75
 76
            for (int j = 0; j < n; j++) {
                if (total_page[i][j] != -1) {
 77
                    cout << total_page[i][j] << " ";
 78
 79
                }
 80
                else {
 81
                    cout << " ";
 82
 83
            }
 85
            cout << endl;
 86
        for (int i = 0; i < n; i++) {
 87
            if (page_fault[i] == 1) cout << "* ";
 88
 89
            else {
                cout << " ";
 90
 91
 92
        1
 93
 94
        cout << "Number of Page Fault: " << number_page_fault << endl;</pre>
 95 }
 96
 97 void FIFO(int ref[], int n, int page)
 98 {
 99
        bool IsFault;
        int total_page[10][100];
100
101
        int current_page = 0;
102
        for (int i = \theta; i < page; i++) {
            if (i == \theta) { total_page[i][\theta] = ref[\theta]; }
103
104
            else {
105
                total_page[i][\theta] = -1;
106
107
108
        page_fault[0] = 1;
109
        for (int j = 1; j < n; j++) {
110
111
            for (int i = 0; i < page; i++) {
                total_page[i][j] = total_page[i][j-1];
112
113
                preArray[i] = total_page[i][j - 1];
114
115
            if (Is_in_preArray(page, ref[j]) != -1) {
116
                page_fault[j] = -1;
117
            }
118
            else {
119
                current_page++;
120
                if (current_page == page) current_page = θ;
121
                total_page[current_page][j] = ref[j];
122
                page_fault[j] = 1;
123
                number_page_fault++;
124
125
            }
126
127
        Print(total_page, n, page, ref);
128 }
129
```

Hình 16: Soucre code chương trình từ dòng 69-129

```
130 void OPT(int ref[], int n, int page)
131 {
132
        bool IsFault;
133
        int total_page[10][100];
134
        int current_page = 0;
135
        for (int i = \theta; i < page; i++) {
136
            if (i == 0) { total_page[i][0] = ref[0]; }
137
            else {
138
                 total_page[i][\theta] = -1;
139
140
141
        page_fault[0] = 1;
142
143
        for (int j = 1; j < n; j++)
144
145
146
            for (int i = \theta; i < page; i++) {
147
                 total_page[i][j] = total_page[i][j - 1];
148
                 preArray[i] = total_page[i][j - 1];
149
150
            ///////
151
            if (Is_in_preArray(page, ref[j]) != -1) {
152
                page_fault[j] = 0;
153
            1
154
            else {
155
                 if (j < page) {
156
                     current_page++;
                     total_page[current_page][j] = ref[j];
157
158
159
                 else {
160
161
                     int pivot = Farest_Element(ref, j, page);
162
                     total_page[pivot][j] = ref[j];
163
164
                 page_fault[j] = 1;
165
                number_page_fault++;
166
            }
167
            /////
168
169
        Print(total_page, n, page, ref);
170 }
171
172 void LRU(int ref[], int n, int page)
173 {
174
        bool IsFault;
175
        int total_page[10][100];
176
        int current_page = θ;
177
        for (int i = \theta; i < page; i++) {
178
            if (i == 0) { total_page[i][0] = ref[0]; }
179
            else {
                 total_page[i][\theta] = \theta;
180
181
182
        }
        page_fault[0] = 1;
183
184
185
        for (int j = 1; j < n; j++)
186
187
            for (int i = 0; i < page; i++) {
188
189
                 total_page[i][j] = total_page[i][j - 1];
190
                 preArray[i] = total_page[i][j - 1];
191
            }
192
193
            if (Is_in_preArray(page, ref[j]) != -1) {
194
                 page_fault[j] = 0;
195
```

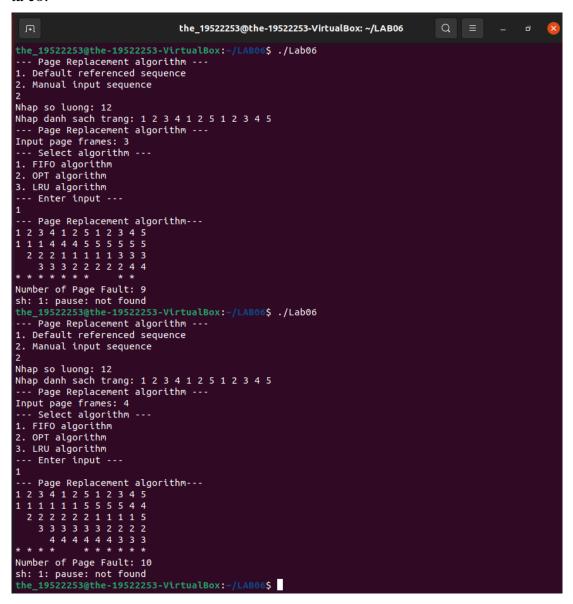
Hình 17: Soucre code chương trình từ dòng 130-195

```
196
            else {
197
                if (j < page) {
198
                     current_page++;
199
                     total_page[current_page][j] = ref[j];
200
201
                else {
202
                     int pivot = Farest_Element_Oppsite(ref, j, page, n);
203
204
                     total_page[pivot][j] = ref[j];
205
206
                page_fault[j] = 1;
207
                number_page_fault++;
208
            1
209
            /////
210
211
        Print(total_page, n, page, ref);
212 }
213
214
215 int main() {
        int page; int temp;
216
        int ref[11] = { 1, 7, 5, 2, 0, 4, 3, 3, 0, 0, 7 };;
217
218
        int n = 11;
219
        cout << "--- Page Replacement algorithm ---" << endl;
        cout << "1. Default referenced sequence" << endl;</pre>
220
221
        cout << "2. Manual input sequence" << endl;
222
        cin >> temp;
223
        switch (temp) {
224
        case 1:
225
226
            break;
227
        case 2:
228
            cout << "Nhap so luong: "; cin >> n;
            cout << "Nhap danh sach trang: ";
229
230
            for (int i = 0; i < n; i++) {
231
                cin >> ref[i];
232
233
        }
234
235
236
237
238
239
        cout << "--- Page Replacement algorithm ---" << endl;
        cout << "Input page frames: "; cin >> page;
240
        cout << "--- Select algorithm ---" << endl;</pre>
241
        cout << "1. FIFO algorithm" << endl;</pre>
242
        cout << "2. OPT algorithm" << endl;</pre>
243
        cout << "3. LRU algorithm" << endl;</pre>
244
        cout << "--- Enter input ---" << endl;
245
246
247
        cin >> temp;
248
        cout << "--- Page Replacement algorithm--- " << endl;
249
        switch (temp) {
250
        case 1:
            FIFO(ref, n, page);
251
252
            break;
253
        case 2:
254
            OPT(ref, n, page);
255
            break;
256
        case 3:
            LRU(ref, n, page);
257
258
            break;
259
260
261
        system("pause");
262
        return Θ;
263 }
264
```

Hình 18: Soucre code chương trình từ dòng 196-264

Section 6.5

- 1. Task name 1: Nghịch lý Belady là gì? Sử dụng chương trình đã viết trên để chứng minh nghịch lý này.
- ♣ Nghịch lý Belady là hiện tượng số lỗi trang tăng lên khi tăng số frame.
- ♣ Chứng minh: Với chuỗi 1 2 3 4 1 2 5 1 2 3 4 5 (12 phần tử) và thuật toán FIFO ta có:



Hình 19: Chứng minh nghịch lý Belady

Với 3 frame có 9 lỗi trang, 4 frame lại có tới 10 lỗi trang.

- 2. Task name 2: Nhận xét về mức độ hiệu quả và tính khả thi của các giải thuật FIFO, OPT, LRU.
- ♣ Nhận xét:
 - Giải thuật FIFO: dễ cài đặt, dễ hiện thực, hiệu quả kém
 - Giải thuật LRU: khó cài đặt, phức tạp, hiệu quả
 - Giải thuật OPT: không khả thi, nhưng hiệu quả nhất
- ♣ Giải thuật bất khả thi nhất là OPT vì việc biết trước những trang nào có thể được truy xuất tiếp theo gần như là điều không thể.
- ♣ Giải thuật phức tạp nhất là OPT và LRU vì mỗi lần lỗi trang, khi tìm khung trang thích hợp để thay thế thì phải xét đến toàn bộ chuỗi tham chiếu trước/sau nó.