



Universidad de  
**los Andes**



FACULTAD  
DE INGENIERÍA  
Y CIENCIAS  
APLICADAS

---

Sistemas Operativos

# **Tarea 2**

# **Informe**

---

**Integrantes:**

Ignacio F. Garcés

Francisco Jiménez

## 1. INSTRUCTIVO DE USO DEL PROGRAMA

Al ejecutar make, se generará el ejecutable virtmem. Luego, la forma de ejecutar virtmem es

```
./virtmem <N° páginas> <N° marcos> <algoritmo cambio de página> <patrón de acceso memoria>
```

Es decir,

```
./virtmem <npages> <nframes> fifo|rand seq|rand|rev
```

Ejemplo:

```
./virtmem 50 20 fifo seq
```

Los patrones de acceso a memoria pueden ser secuencial (seq), aleatorio (rand) o secuencial inverso (rev).

## 2. COMPARACIÓN DE POLÍTICAS DE REEMPLAZO DE PÁGINA

Comparando usando patrón de acceso de memoria secuencial:

### 2.1. FIFO

Con 80 páginas y 50 marcos, ocurren 190 faltas de página y 110 reemplazos.

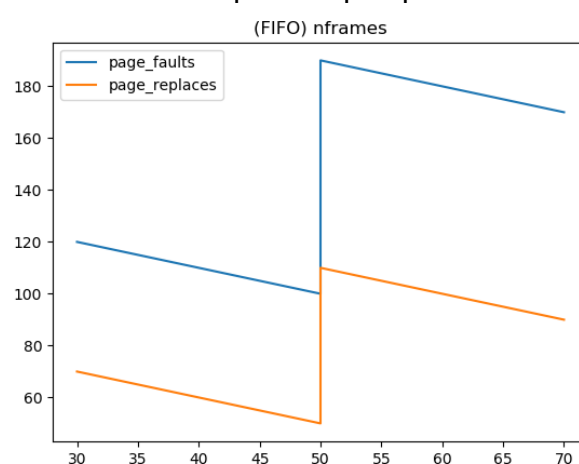
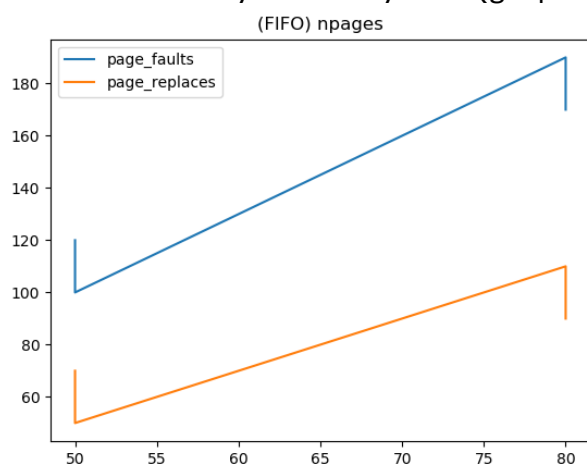
Input:

```
./virtmem 80 50 fifo seq
```

Output:

```
page fault on page #0
...
page fault on page #79
Cantidad de faltas de página: 190
Cantidad de reemplazos de página 110
```

Graficando con ayuda de Python (graphthis.py) con datos de input-output probados:



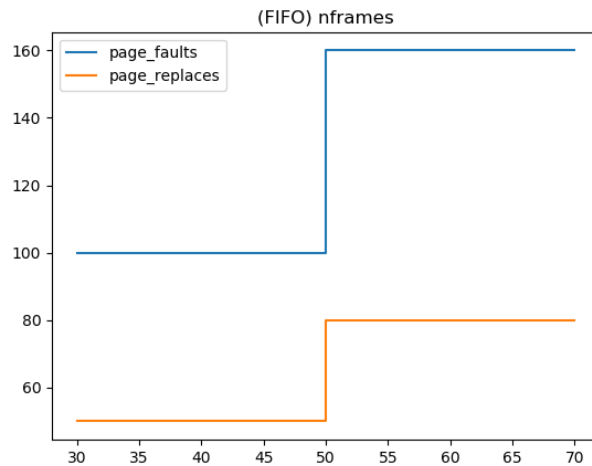
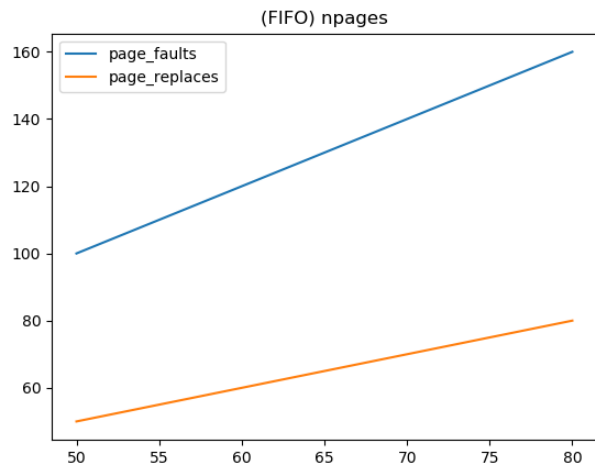
Fueron probados los inputs:

```
./virtmem 50 30 fifo seq
./virtmem 50 50 fifo seq
./virtmem 80 50 fifo seq
./virtmem 80 70 fifo seq
```

Se ve que la cantidad de reemplazo de páginas y faltas de páginas son proporcionales entre sí.

## 2.2. ALEATORIO

(los títulos de los gráficos deben decir Random en vez de FIFO)



Se usaron los mismos input que en el caso de FIFO, y sin embargo dio una eficiencia mayor.