



Comparación de planificadores: diseño, implementación y uso

Objetivo

Implementar un comparador de planificadores de CPU que:

- Genere **múltiples cargas aleatorias** (con **huecos** en los tiempos de llegada).
- Ejecute y compare: **FCFS/FIFO**, **RR(q)**, **SPN** (SJF no expropiativo), **FB** (multinivel con retroalimentación) y **SRR** (ronda egoísta).
- Calcule métricas promedio por algoritmo: \bar{T} (turnaround), \bar{E} (espera), \bar{P} (penalización o slowdown).
- Presente un **Gantt textual** por algoritmo.

Para el 10: además de FCFS/RR/SPN, se implementaron **dos** algoritmos de colas múltiples: **FB** (quanta 1–2–4 con democión por agotamiento) y **SRR** (NEW con $q=1$ y OLD con $q=4$, prioridad a NEW).

Modelo de proceso y métricas

Cada proceso p_i está dado por nombre, a_i (llegada), s_i (ráfaga total). Durante la simulación se registran f_i (finalización) y r_i (remanente).

$$T_i = f_i - a_i, \quad E_i = T_i - s_i, \quad P_i = \frac{T_i}{s_i}.$$

Para cada algoritmo se informa el promedio $\bar{T}, \bar{E}, \bar{P}$.

Motor de simulación por ticks

La simulación avanza en pasos discretos ($\Delta t = 1$):

1. En el tick t arriban todos los procesos con $a_i = t$.
2. El planificador **select** decide qué proceso corre (o CPU ociosa).
3. El ejecutado consume 1 unidad: $r_i \leftarrow r_i - 1$. Si $r_i = 0$, se marca $f_i = t + 1$.
4. Si no hay listos, se imprime “-” en el Gantt (hueco).

Cada algoritmo se implementa como máquina de estados con cinco *callbacks*: **init**, **arrivals**, **select**, **tick**, **finish**. Así se reutiliza el mismo motor para todos.

Algoritmos

FCFS/FIFO Cola simple, no expropiativo. Se mantiene el proceso actual hasta terminar.

RR(q) Cola circular. Al agotar q sin terminar, reencola al final (probamos $q=1$ y $q=4$).

SPN (SJF no expropiativo) Al elegir, toma el listo con menor ráfaga total s_i . Luego no se expropia.

FB (MLFQ) Tres niveles con quanta (1, 2, 4). Arriban al nivel superior; si agotan el quantum sin terminar, **descienden** un nivel. Se atiende siempre la cola de mayor prioridad no vacía.

SRR (egoísta) Dos colas: **NEW** (quantum=1) y **OLD** (quantum=4). **NEW** tiene prioridad absoluta; tras la primera rebanada, si no terminó, el proceso pasa a **OLD**.

Generación de cargas con huecos

Para cada ronda se generan n procesos con:

$$a_i \sim \mathcal{U}\{0, \dots, t_{\max}\}, \quad s_i \sim \mathcal{U}\{s_{\min}, \dots, s_{\max}\}.$$

Al no haber listos en algunos instantes, aparecen huecos explícitos en el Gantt.

Uso del programa

El código está en `compara_planif.py`. Se ejecuta así:

Terminal

```
1 python compara_planif.py --rondas 3 --proc-min 4 --proc-max 7 --tmax 8 --seed
  123
2 # Para ocultar el Gantt:
3 python compara_planif.py --rondas 2 --no-gantt
```

Listing 1: Ejecución por CLI

Notebook (Colab/Local)

```
1 from compara_planif import run_demo, run_experiment
2 run_demo(seed=42) # 2 rondas con Gantt
3 run_experiment(rondas=5, proc_min=4, proc_max=8, tmax=8, seed=2025, show_gantt=
  True)
```

Listing 2: API de alto nivel

Salida esperada y validación

Cada ronda imprime la descripción de la carga y, por algoritmo, las métricas y el Gantt textual. Ejemplo real:

- Ronda 1:

D: a=0, t=6 | A: a=1, t=2 | B: a=3, t=9 | C: a=5, t=2 (tot:19)

FCFS: T=10.2, E=5.5, P=3.26

DDDDDDAABBBBBBBBBBCC

RR1: T=9.5, E=4.8, P=2.03

DADABDCBDCBDBBBBBB

RR4: T=10.5, E=5.8, P=2.69

DDDDAABBBBDCCBBBBB

SPN: T=8.5, E=3.8, P=2.19

DDDDDDAACCBBBBBBBBB

FB: T=10.0, E=5.2, P=2.36

DADDBCABBCDDDBBBBBB

SRR: T=11.0, E=6.2, P=3.11

DADDDDBCADBBBBBCBBBB

Criterios de la rúbrica y cómo se cubrieron

1. **Múltiples ejecuciones y tendencias:** bandera `--rondas` y `--seed` para reproducibilidad.

2. **Huecos:** el motor nunca ejecuta procesos antes de su llegada; si la cola está vacía, imprime “-”.
3. **Esquema visual:** Gantt textual por algoritmo en cada ronda.
4. **Cálculo de T, E, P promedios:** reportados para cada planificador.
5. **Colas múltiples:** se incluyeron **FB** y **SRR**.

Tabla guía de interpretación

Algoritmo	\bar{T} bajo carga mixta	Interactividad	Justicia/Fairness
FCFS	Puede ser alta si llegan ráfagas largas	Baja	Baja
RR(q)	Depende del q ; buena respuesta	Alta	Alta
SPN	Minimiza espera en promedio	Media	Media (riesgo de inanición)
FB	Favorece trabajos cortos recientes	Alta	Media-Alta
SRR	Favorece <u>recién llegados</u>	Muy alta	Media

Conclusiones

El comparador permite observar, con cargas aleatorias y huecos, las diferencias de política entre FCFS, RR, SPN, FB y SRR. Las métricas \bar{T} , \bar{E} , \bar{P} y el Gantt textual facilitan verificar ejecuciones y discutir trade-offs: respuesta corta de RR/FB/SRR frente a riesgo de inanición en SPN. La arquitectura de callbacks hace sencillo extender y experimentar con nuevas variantes (p.ej., prioridades por envejecimiento).