

# Trabalho 2 de Laboratório de Sistemas Operacionais

Lucas Antunes, Lorenzo Windmoller, Alison Carnetti

18 de Outubro de 2023

## 1 Introdução

Nestres trabalho foi implementado um módulo escalonador de disco que implementa a política SSTF (Shortest Seek Time First). Para tal, foi utilizado como base o código disponibilizado em <https://github.com/miguelxvr/sstf-iosched-skeleton.git>.

O código fonte do trabalho está disponível em <https://github.com/ItsMeTuni/labsisop-buildroot/tree/t2>.

## 2 Funcionamento do módulo

O módulo SSTF é idêntico ao código base disponibilizado, exceto pela função `sstf_dispatch`, que escolhe qual request despachar ao kernel; pelo `struct sstf_data`, que armazena a lista de requests pendentes e o setor do último request; e pelo `sstf_init_queue`, que foi alterado para inicializar o `sstf_data.last_sector`.

```
1 struct sstf_data {
2     struct list_head queue;
3     unsigned long long last_sector;
4 };
5
6 // ...
7
8 static int sstf_dispatch(struct request_queue *q, int force){
9     struct sstf_data *nd = q->elevator->elevator_data;
10    char direction = 'R';
11    struct request *rq;
12
13    struct request *closest = NULL;
14    long long closest_dist = 0;
15
16    struct request *curr;
17    list_for_each_entry(curr, &nd->queue, queuelist) {
18        long long curr_dist = blk_rq_pos(curr) - nd->last_sector;
19        if (curr_dist < 0) {
20            curr_dist = curr_dist * -1;
21        }
```

```

22
23     if (closest == NULL || curr_dist < closest_dist) {
24         closest = curr;
25         closest_dist = curr_dist;
26     }
27 }
28
29 if (closest) {
30     nd->last_sector = blk_rq_pos(closest);
31
32     list_del(&closest->queuelist);
33     elv_dispatch_sort(q, closest);
34
35     printk(KERN_EMERG "[SSTF] dsp %c %llu\n", direction, blk_rq_pos
36         (closest));
37
38     return 1;
39 }
40
41 return 0;
42 }
43 // ...
44
45 static int sstf_init_queue(struct request_queue *q, struct
46     elevator_type *e){
47     struct sstf_data *nd;
48     struct elevator_queue *eq;
49
50     eq = elevator_alloc(q, e);
51     if (!eq)
52         return -ENOMEM;
53
54     nd = kmalloc_node(sizeof(*nd), GFP_KERNEL, q->node);
55     if (!nd) {
56         kobject_put(&eq->kobj);
57         return -ENOMEM;
58     }
59     eq->elevator_data = nd;
60
61     INIT_LIST_HEAD(&nd->queue);
62     nd->last_sector = 0;
63
64     spin_lock_irq(q->queue_lock);
65     q->elevator = eq;
66     spin_unlock_irq(q->queue_lock);
67
68     return 0;
69 }

```

Em nossa implementação, os requests são adicionados à fila em ordem de chegada por meio do `sstf_add_request`. Quando o `sstf_dispatch` é chamado pelo kernel para obter o próximo request na fila para processamento, ele lê a fila de requests e procura o que tiver o setor com menor distância relativo ao `last_sector`. Assim que ele escolher o request a despachar, ele armazena o setor do request no `last_sector` e despacha o request.

### 3 Resultados

Escrevemos um breve script em Python para ler a saída do escalonador, calcular quantos setores foram percorridos e gerar gráficos mostrando a ordem que os requests chegaram e a ordem em que foram processados, facilitando a visualização dos resultados obtidos. Sob as mesmas condições (120 processos, cada um lendo 500 blocos de 100 bytes), foram obtidos os seguintes resultados:

| Escalonador | Setores percorridos | Tempo de execução |
|-------------|---------------------|-------------------|
| sstf        | 2.101.472           | 7159.78ms         |
| noop        | 19.742.850          | 7370.44ms         |

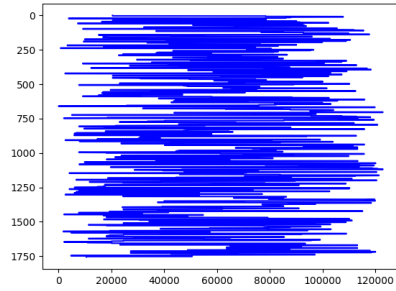


Figure 1: Ordem de chegada

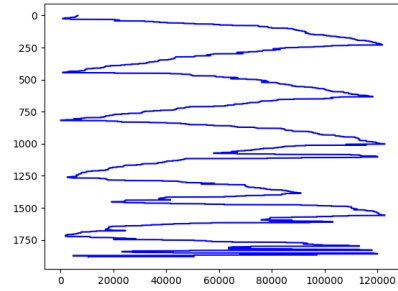


Figure 2: Ordem de processamento

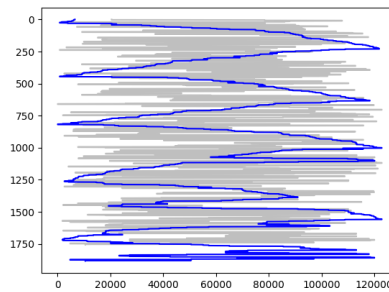


Figure 3: Ordem de chegada (cinza) e ordem de processamento (azul)