

Escalonador



- Controla o acesso dos processos à CPU;
- O que causa essa necessidade:
 - Alta demanda da CPU;
 - Possibilidade de priorizar processos;
 - Necessário coordenar processos em sistemas multitarefas;
- Algoritmos explorados nesse trabalho:
 - Shortest Job First (SJF)
 - Shortest Remaining Time First (SRTF)
 - Round Robin (RR)
 - Prioridades(fixa)



Aumentando o numero de processo

- Biblioteca para gerar números aleatórios: time.h
- •Função rand() gera números de 0 a 32.767
- •Burst time é selecionado aleatoriamente entre 5,8 e 12.

```
void gera_processos(int proc[], int burst_time[],int arrival_time[], int n) {
    // Inicializa o gerador de numeros aleatorios com o tempo atual
    srand(time(NULL));
    int times[] = {5, 8, 12};
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        proc[i] = i + 1;
        burst_time[i] = times[rand() % 3]; // Burst time 5,8 ou 12
        arrival_time[i] = i*3; // Gera arrival time com multiplos de 3
    }
}</pre>
```





•••••



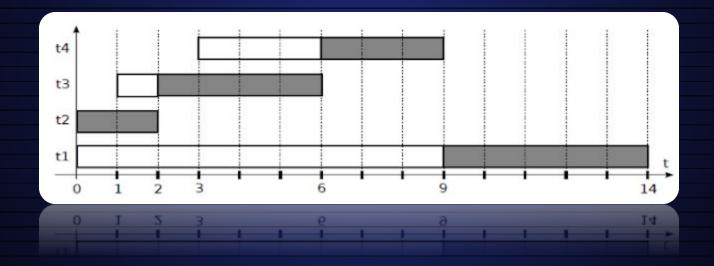
Average waiting time = 84.300003 Average turn around time = 92.73333 felps@felps-VirtualBox:-/Trabalho4\$



Shortest Job Frist



Dá prioridade aos processos de menor tempo de execução.





SJF

- •Implementado dentro da função avgtime.
- Primeiro laço percorre cada espaço da array.
- •Segundo laço procura a partir desse índice o menor burst time.
- •Escalona com base no burst e no tempo de chegada.

```
int current_time = 0;
for(i = 0; i < n; i++) {
    minId = -1;
    min_burst = __INT_MAX__;
    for(j = i; j < n; j++) {
        if(burst_time[j] < min_burst && arrival_time[j] <= current_time){
            minId = j;
            min_burst = burst_time[j];
        }
    }
}</pre>
```







SJF

- Após cada iteração do primeiro laço:
 - Se nenhum processo estiver disponível, prossegue no tempo e continua procurando para o índice atual.
 - Se um processo foi selecionado, troca os processos na array.
- Após todas as iterações é feito o calculo do tempo médio de espera e execução

```
//troca os burstTime
if(minId == -1){
current time++;
i--:
}else{if(i != minId){
    int temp = burst_time[i];
    burst_time[i] = burst_time[minId];
    burst time[minId] = temp;
   // troca os proc
    temp = proc[i];
    proc[i] = proc[minId];
    proc[minId] = temp;
   // arrivaltime
    temp = arrival time[i];
    arrival time[i] = arrival time[minId];
    arrival time[minId] = temp;
  current time += burst time[i];
```







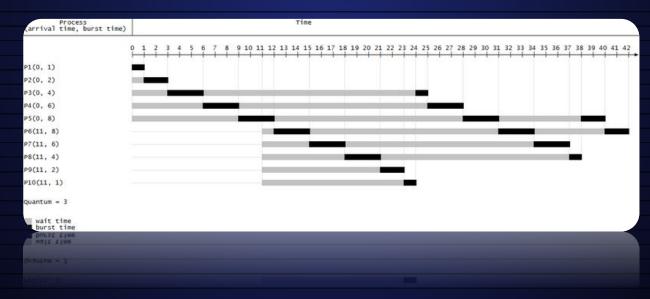
••••••

SJF Teste

Shortest Remaining Time Frist



- Prioriza processos com menor tempo restante.
- Pode parar a execução de um processo para dar prioridade a outro. (Troca de contexto)





SRTF

- Utiliza duas funções, findMenorProc e SRTF.
- •A primeira passa por todos os processos e encontra qual tem o menor tempo restante

```
int findMenorProc(int arrival_time[], int n, int remaining_time[], int current_time) {
   int min_time = __INT_MAX__;
   int menorProc = -1;
   for (int i = 0; i < n; i++) {
      if (remaining_time[i] > 0 && remaining_time[i] < min_time && arrival_time[i] <= current_time) {
        min_time = remaining_time[i];
        menorProc = i;
      }
   }
   return menorProc;
}</pre>
```









SRTF

- Na função SRTF
- •Usamos uma cópia do vetor de burst time.
- Criamos um laço que ocorre enquanto houver processos não concluídos.

•Em cada iteração reduzimos o tempo do processo selecionado pela função

anterior.

```
while (completed < n) {
    menorProc = findMenorProc(arrival_time, n, remaining_time, current_time);
    if (menorProc == -1) {
        current_time++;
    } else {
        remaining_time[menorProc]--;
        if (remaining_time[menorProc] == 0) {
            completed++;
            int finish_time = current_time + 1;
                turnaround_time[menorProc] = finish_time - arrival_time[menorProc];
                wait_time[menorProc] = turnaround_time[menorProc] - burst_time[menorProc];
                total_wait_time += wait_time[menorProc];
                 total_turnaround_time += turnaround_time[menorProc];
        }
        current_time++;
}</pre>
```







•••••

SRTF Teste

-0

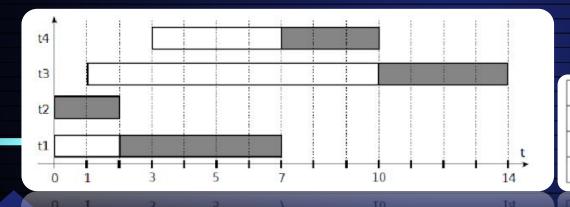
Average turnaround time = 64.43 %elps@felps-VirtualBox:~/Trabalho4\$



Prioridades (fixa)



- Atribui valores de prioridade para os processos;
- •Executa em ordem de prioridade;



Tarefa	t,	t ₂	t _s	t _a
Ingresso	0	0	1	3
Duração	5	2	4	3
Prioridade	2	3	1	4

Prioridades (fixa)

- Adicionado a geração aleatória de prioridades de 1 a 5;
- Implementado dentro de avgtime;
- Primeiro laço percorre cada espaço da array;
- Segundo laço procura a partir desse índice o processo de maior prioridade disponível;

```
for (i = 0; i < n; i++) {
   idMax = -1;
   maior_p = 0;
   for (j = i; j < n; j++) {
      if (arrival_time[j] <= current_time && priority[j] > maior_p ){
        idMax = j;
        maior_p = priority[j];
    }
}
```







Prioridades (fixa)

- Para cada iteração do primeiro laço:
 - Se nenhum processo estiver disponível, prossegue no tempo e continua procurando para o índice atual.
 - Se um processo foi selecionado, troca os processos nos vetores.

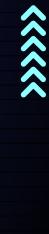
```
if (idMax == -1) // se nenhum processo estiver pronto
      {current time++;
   else{if (idMax != i) {//faz as trocas
         int temp:
         // Trocar os IDs dos processos
         temp = proc[i];
         proc[i] = proc[idMax];
         proc[idMax] = temp;
         // Trocar as prioridades
         temp = priority[i];
         priority[i] = priority[idMax];
         priority[idMax] = temp;
         // Trocar os burst times
         temp = burst time[i];
         burst time[i] = burst time[idMax];
         burst time[idMax] = temp;
         // Trocar os tempos de chegada
         temp = arrival time[i];
         arrival time[i] = arrival time[idMax];
         arrival time[idMax] = temp;
// Atualizar o current time apos escalonar um processo
current time += burst time[i];
```





.

Prioridades Teste

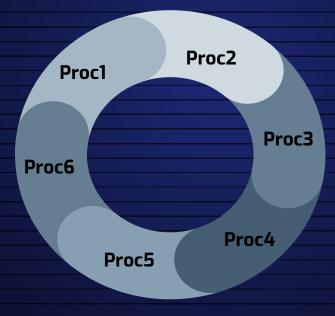


File Edit View Search Terminal Help

Round Robin



- Percorre a fila atribuindo um quantum a cada processo.
- •Após executar seu quantum o processo retorna ao fim da fila.





RR

- Implementado dentro da função waitingtime
- Quantum de 2 u.t.
- Laço do-while ocorre enquanto ainda houver processos não concluídos.
- •Laço for percorre todos os processos dando o quantum de tempo a cada um.

```
done = 1; // Suponha que todos os processos sejam concluidos
  for (int i = 0; i < n; i++) { // Atravesse todos os processos</pre>
     if (remaining time[i] > 0) { // Se o processo ainda nao estiver concluido
        done = 0: // Marcar como nao concluido
        if(arrival time[i] <= current time){ // testa se o processo ja esta pronto para a execucao
           if (remaining time[i] <= QUANTUM){ // Se o tempo restante for menor ou igual ao quantum
              current time += remaining time[i]; // Adicionar o tempo restante ao horario atual
              wait time[i] = current time - burst time[i]-arrival time[i] ; // Calcular tempo de espera
              remaining time[i] = 0; // Marcar processo como concluido
             else {
              current time += OUANTUM; // Adicionar quantum ao tempo atual
              remaining time[i] -= OUANTUM; // Subtraia o quantum do tempo restante
while(done == 0);
```



•••••

RR Teste

-0



COMPARAÇÃO DE ALGÖRITMOS SJF

	Tempo med. Espera	Tempo med. Resposta
SJF	55,3 u.t.	63,1 u.t
SRTF	56,2 u.t.	64,4 u.t.
Prioridades	62,6 u.t.	70,1 u.t.
RR	137,1 u.t	145,5 u.t.

Vantagens:

- Tempo médio de espera é menor;
- Processos menores são favorecidos;

Desvantagens:

- É necessário saber o tempo de execução de cada processo;
- Pode causar inanição em processos longos;



COMPARAÇÃO DE ALGÖRITMOS SRTF

	Tempo med. Espera	Tempo med. Resposta
SJF	55,3 u.t.	63,1 u.t
SRTF	56,2 u.t.	64,4 u.t.
Prioridades	62,6 u.t.	70,1 u.t.
RR	137,1 u.t	145,5 u.t.

- Modelo preemptivo do SJF;
- Vantagens:
 - Tempo médio de espera é curto.
 - Tempo de resposta mais rápido para processos menores.
- Desvantagens:
 - Pode causar sobrecarga nas trocas de contexto;



COMPARAÇÃO DE ALGORITMOS

Prioridades

	Tempo med. Espera	Tempo med. Resposta
SJF	55,3 u.t.	63,1 u.t
SRTF	56,2 u.t.	64,4 u.t.
Prioridades	62,6 u.t.	70,1 u.t.
RR	137,1 u.t	145,5 u.t.

- Vantagens:
 - Garante que processos críticos sejam executados imediatamente.
- Desvantagens:
 - Pode gerar inanição nos processos de baixa prioridade.
 - Requer a atribuição de prioridades de forma equilibrada.





COMPARAÇÃO DE ALGORITMOS

RR

	Tempo med. Espera	Tempo med. Resposta
SJF	55,3 u.t.	63,1 u.t
SRTF	56,2 u.t.	64,4 u.t.
Prioridades	62,6 u.t.	70,1 u.t.
RR	137,1 u.t	145,5 u.t.

- Vantagens:
 - Todos os processos têm acesso igual a CPU.
 - Não há inanição.
- Desvantagens:
 - Tempo médio de espera e resposta geralmente é alto.
 - Pode gerar sobrecarga nas trocas de contexto.





Conclusão

- Não há algoritmo perfeito;
- Cada algoritmo trás resultados diferentes;
- A escolha do algoritmo de escalonamento depende das características desejadas para o sistema;