### Trabalho 1 SO

## Objetivo;

Desenvolver um sistema de gerenciamento de processos que inclui um interpretador de comandos e um escalonador de programas. O sistema deve ser capaz de lidar com dois tipos de políticas de escalonamento de processos: ROUND-ROBIN e REAL-TIME.

O interpretador lê comandos de um arquivo (exec.txt) que especifica a execução de programas, e o escalonador coordena a execução desses programas, garantindo as prioridades estabelecidas, e tempo de execução de cada um.

Além de considerar as prioridades, o sistema precisa garantir que os processos não entrem em conflito com os processos já em execução, e que a execução dos programas não ultrapasse o início do próximo minuto (além do limite total de 2 minutos).

## Estrutura do programa;

Interpretador -

O código interpretador.c é responsável por ler cada linha do exec.txt e coletar as informações de cada linha de comando. Ou seja, é nesse .c que nós vamos identificar o tipo (Real-Time ou Robin) do comando a ser executado, e identificar também seu início e tempo de duração.

Ele realiza essa tarefa iterando sobre cada linha, interpretando ela, e enviando isso de volta para o escalonador por meio de memória compartilhada (Guarda todas as informações necessárias para o escalonador em um struct compartilhado).

Depois de ler a linha em questão, o interpretador identifica cada informação dela e guarda no struct compartilhado.

```
if (fork() == 0) {
    while (!feof(file)) {
        lido = fscanf(file, "Run %s I=%d D=%d\n", nome, &i, &d);
        lines++:
        // Constrói o caminho do executável
       strcpy(processo->nome, "./
       strcat(processo->nome, nome);
       processo->ind = lines;
       processo->pid = -1;
       if (lido == 3) { // Realtime
        processo->ini = i;
        processo->dur = d;
       else { // Robin
        processo->ini = -1;
       processo->dur = -1;
        sleep(1);
```

#### Escalonador -

O escalonador é responsável por monitorar o tempo e coordenar a execução de cada processo/arquivo com base nas políticas de escalonamento ROUND-ROBIN e REAL-TIME.

Utilizando memória compartilhada para obter informações sobre os processos a serem executados e uma bandeira que indica a disponibilidade de novos processos, o escalonador toma decisões de escalonamento, interrompendo e retomando a execução dos processos conforme necessário.

Exemplos de quando o arquivo atual já foi lido e iniciado. Nesse caso ele continua o processo "novo" e para o atual dependendo da prioridade. Ou simplesmente para/guarda o processo novo para começar depois.

Obs.: segundos é um vetor de inteiros que guarda basicamente uma booleana em cada índice indicando se aquele segundo já está tomado por uma tarefa. (Run arq2 i=20 d=7. Vai ocupar os índices 20,21,22,23,24,25,26)

Os processos REAL-TIME são executados de acordo com seus momentos de início, enquanto os processos ROUND-ROBIN são alocados em uma fila com base em sua disponibilidade.

Na imagem acima podemos ver as duas primeiras condições para real-time, e a última para round robin.

# Solução;

### Interpretador -

Struct que guarda as informações que serão compartilhadas com o escalonador:

```
struct processo {
    char nome[30];
    int ini;
    int dur;
    int tipo;
    int ind;
    pid_t pid;
} typedef Processo;
```

Começamos o loop de iteração definindo "padrões" antes de ler a linha em questão, definindo nome, posição no vetor e pid, e depois partimos para pegar o resto das informações específicas por tipo, e por fim botamos tudo isso dentro do struct compartilhado.

```
if (fork() == 0) {
   while (!feof(file)) {
        lido = fscanf(file, "Run %s I=%d D=%d\n", nome, &i, &d);
        lines++;
        // Constrói o caminho do executável
        strcpy(processo->nome, "./");
        strcat(processo->nome, nome);
        processo->ind = lines;
        processo->pid = -1;
        if (lido == 3) { // Realtime
        processo->ini = i;
        processo->dur = d;
        else { // Robin
        processo->ini = -1;
        processo->dur = -1;
        sleep(1);
```

Chamada do escalonador, além de passar os últimos dados para a memória compartilhada

#### Escalonador -

Struct que armazena os dados de cada processo

```
struct processo {
    char nome[30];
    int ini;
    int dur;
    int tipo;
    int ind;
    pid_t pid;
} typedef Processo;
```

Função e trecho que vão manipular e ordenar as filas de execução por tipo de processo

Após receber um processo, organizamos por ordem de início, então verificamos de qual tipo de execução ele pertence, para que seja alocado corretamente e se dê a mensagem de inserção.

```
//Realiza a divisao para a execucao do processo
void alocaProcesso(int* ind, Processo* comando, Processo* processo) {
   strcpy(comando->nome, processo->nome);
   comando->ind = processo->ind;
   comando->ini = processo->ini;
   comando->dur = processo->dur;
   comando->pid = fork();
   if (comando->pid == 0) {
       if (execvp(comando->nome, args) == -1) {
       perror("execvp");
       exit(EXIT_FAILURE);
   else if (comando->pid < 0) {
       perror("fork");
       exit(EXIT_FAILURE);
       kill(comando->pid, SIGSTOP);
       (*ind)++;
```

Dentro do loop com limite de tempo, após alocar devidamente os processos, registra o tempo decorrido e faz o tratamento de execução

```
gettimeofday(&t, NULL);
tempo = t.tv_sec % 60;
printf("\nSegundos: \t%ds\n", tempo);
if (rt_cont > 0){
    for (int i = 0; i < rt_cont; i++) { // Checa cada Processoo RT existente
        if (tempo == rt_vetor[i].ini) {
           kill(rt_vetor[i].pid, SIGCONT);
           rt_rodando = 1;
           printf("Rodando RT \t%s\n", rt_vetor[i].nome);
        if (tempo == (rt_vetor[i].ini + rt_vetor[i].dur) - 1) {
           rt rodando = 0;
            kill(rt_vetor[i].pid, SIGSTOP);
    if(rt rodando!=0){
        printf("Rodando RT\n");
// Tratando Processoo ROUND-ROBIN
if (rt rodando == 0 && rr cont > 0) {
    int rr_anterior = (rr_rodando - 1 + rr_cont) % rr_cont; // Circularmente anterior
   kill(rr_vetor[rr_anterior].pid, SIGSTOP);
    if (rr_anterior != rr_rodando){ // Se tem apenas um RR na lista, apenas para
        kill(rr vetor[rr rodando].pid, SIGCONT);
        printf("Rodando RR \t%s\n", rr_vetor[rr_rodando].nome);
    rr_rodando = (rr_rodando + 1) % rr_cont; // Próximo Processoo RR
sleep(1);
ticks++;
```

Verifica se há RT para ser executado, e para cada um dos processos compara o tempo atual com o de início e de fim, para respectivamente iniciar ou parar a execução. Já para os RR, verifica que não há RT rodando e que o RR recém encerrado não é o próximo a ser executado, para garantir que ele será executado por apenas 1 segundo

Por fim, liberamos as memórias compartilhadas ao fim do ciclo de execução

```
shmdt(processo);
shmctl(segP, IPC_RMID, 0);
shmdt(num);
shmctl(segN, IPC_RMID, 0);
return 0;
```

Um exemplo da saída do programa:

```
./interpretador
Alocou RT: ./prog1
Segundos: 3s
Alocou RT: ./prog2
Segundos: 4s
Nao vai alocar RT: ./prog3 (colide com ./prog2)
Segundos: 5s
Alocou RR: ./prog4
Segundos: 6s
Alocou RR: ./prog5
Segundos: 7s
Rodando RR ./prog4
Segundos: 8s
Rodando RR ./prog5
Segundos:
              9s
./prog4
Rodando RR
Segundos: 10s
Rodando RT ./prog1
Rodando RT
Segundos:
                11s
Rodando RT
Segundos:
Rodando RT
                 12s
Segundos:
                13s
Rodando RT
Segundos:
                 14s
Rodando RT
```

# Observações e conclusões;

Este trabalho demandou bastante luta nossa, pois passamos por sérios problemas com a manipulação e acesso da memória compartilhada, que ainda precisamos executar mais de uma vez o arquivo para que ele tenha toda sua eficácia.