# Relatório Trabalho 1 Sistemas Operacionais

## 1) Identificação

Nome: Dante Navaza Matrícula: 2321406 Turma: 3WA

Nome: Marcela Issa Matrícula: 2310746 Turma: 3WA

# 2) Objetivo

O objetivo do trabalho é implementar um interpretador e um escalonador que simulem o gerenciamento de processos com diferentes políticas de escalonamento: REAL-TIME, PRIORIDADE e ROUND-ROBIN. O interpretador lê comandos de um arquivo e os envia ao escalonador, que cria e controla os processos com base na política indicada, utilizando sinais como SIGSTOP, SIGCONT e SIGKILL. O sistema deve respeitar a hierarquia entre as políticas (RT > PRIO > RR), evitar conflitos entre processos REAL-TIME e exibir claramente a ordem de execução e preempções ao longo de 120 unidades de tempo.

# 3) Estrutura do programa

O trabalho está dividido em arquivos separados:

### • interpretador.c

- Implementa o interpretador de comandos.
- Lê, linha por linha, os comandos de escalonamento presentes no arquivo exec.txt e os envia, com intervalo de 1 unidade de tempo (UT), para o escalonador via stdout, utilizando um pipe.

#### escalonador.c

- Implementa o escalonador de processos.
- Recebe os comandos do interpretador, cria os processos filhos correspondentes e os controla com base nas políticas de escalonamento REAL-TIME, PRIORIDADE e ROUND-ROBIN. Usa sinais do sistema (SIGSTOP, SIGCONT, SIGKILL e SIGINT) para suspender, continuar e

finalizar os processos. Exibe mensagens informando qual processo está sendo executado e o conteúdo das filas.

#### main.c

- Responsável por iniciar o sistema.
- Cria um pipe e dois processos filhos: um para o interpretador e outro para o escalonador. Redireciona a saída do interpretador para a entrada do escalonador. Após iniciar ambos, encerra o processo principal.

## P1.c, P2.c, P3.c, P4.c, P5.c, P6.c:

 Cada um desses arquivos representa um processo simulado do sistema de abastecimento de água. Para o proposito desse trabalho, simulamos eles usando execução contínua com laço infinito e sleep(1) de CPU-bound.

#### exec.txt

- Arquivo de entrada com os comandos de escalonamento que devem ser enviados do interpretador para o escalonador.
- Cada linha define um processo e sua política, por exemplo:
- $\circ$  Run P1 I=5 D=20  $\rightarrow$  Processo P1 do tipo REAL-TIME, iniciando na 5ª UT e executando por 20 UTs.
- Run P3 P=1 → Processo P3 com prioridade 1.
- Run P5 → Processo P5 com escalonamento do tipo ROUND-ROBIN.

# 4) Solução

Arquivo: interpretador.c

## -Bibliotecas e definição:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#define UT 1
```

- stdio.h: Para podermos utilizar operações de entrada e saída, como printf() e fgetc().
- stdlib.h: Utilizada para funções auxiliares como exit().
- string.h: Utilizada para manipular strings como em strcspn().
- UT: Define a unidade de tempo como 1 segundo

## -Função main:

```
/Interpretador que lê comandos de exec.txt e os envia para o escalonador e
//envia um por um, a cada 1 UT, para o escalonador via stdout (pipe)
int main(void) {
   fprintf(stderr, "[Interpretador] Iniciando leitura de comandos.\n");
   // Abre o arquivo exec.txt para leitura
   FILE *arquivo = fopen("exec.txt", "r");
   if (!arquivo) {
       perror("[Interpretador] Erro ao abrir exec.txt");
       exit(1);}
   char linha[256]; // Cria um buffer para armazenar as linhas lidas
   while (fgets(linha, sizeof(linha), arquivo)) {
       linha[strcspn(linha, "\n")] = '\0'; // Substitui o \n por \0 no final
       fprintf(stderr, "[Interpretador] Enviando: %s\n", linha);
        // Envia o comando para o escalonador via pipe (stdout)
       // Enviamos strlen(linha) + 1 para incluir o '\0' no final
       write(STDOUT FILENO, linha, strlen(linha) + 1);
       // Aguarda 1 unidade de tempo antes de enviar o próximo comando
       sleep(UT);}
   fclose(arquivo);
   fprintf(stderr, "[Interpretador] Fim da execução.\n");
   return 0;}
```

### • Parâmetros:

O programa n\u00e3o recebe par\u00e1metros por linha de comando. Ele l\u00e0
automaticamente o arquivo exec.txt, localizado no mesmo diret\u00f3rio de
execu\u00e7\u00e3o.

## Objetivo:

 Ler os comandos de escalonamento especificados no arquivo exec.txt e enviá-los um a um, com intervalo de 1 unidade de tempo, para o escalonador, utilizando comunicação via pipe através da saída padrão.

#### Como foi feito:

 O arquivo exec.txt é aberto com fopen. Cada linha é lida com fgets, tem o caractere de nova linha removido, e é enviada ao escalonador usando a função write. Entre cada envio, é feita uma pausa de 1 segundo com sleep, simulando uma unidade de tempo. As mensagens de status são impressas na saída de erro padrão (stderr) para fins de depuração.

#### Retorno:

 Ao final da leitura de todas as linhas, o programa fecha o arquivo, imprime uma mensagem indicando o término da execução e encerra com retorno 0.
 Caso ocorra erro ao abrir o arquivo, o programa imprime uma mensagem de erro e encerra com retorno diferente de zero.

Arquivo: P1.c, P2.c, P3.c, P4.c, P5.c e P6.c

#### -Biblioteca:

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
```

- stdio.h: Para entrada e saída padrão
- unistd.h: Para criação de processos e controle.

## -Função main (exemplo P1.c) :

Os arquivos P1.c, P2.c, P3.c, P4.c, P5.c e P6.c seguem a mesma estrutura básica, pois todos têm o mesmo comportamento: simulam processos CPU-bound que permanecem em execução contínua. A única diferença entre eles está no nome do programa impresso na tela, o que permite identificá-los durante a execução. Por isso, basta apresentar um dos arquivos como exemplo para ilustrar o funcionamento de todos.

```
int main() {
   printf("Executando programa P1 (pid=%d)...\n", getpid());

while (1) {
     sleep(1); // Simula trabalho infinito }

return 0;}
```

 Não há entrada de parâmetros. O programa apenas inicia e permanece em execução simulando carga de CPU.

## • Objetivo:

 Simular um processo do tipo CPU-bound, que permanece em execução contínua e controlável pelo escalonador.

### Como foi feito:

 Cada programa imprime seu próprio PID ao iniciar e entra em um laço infinito com sleep(1), representando um processo ativo. O nome do executável (P1, P2 etc.) representa diferentes funções em um sistema de monitoramento.

#### Retorno:

 O programa n\u00e3o retorna normalmente, pois \u00e9 interrompido ou finalizado pelo escalonador. Se fosse encerrado manualmente, retornaria 0.

## Arquivo: escalonador.c

### -Biblioteca:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <signal.h>
```

- stdio.h: Para entrada e saída padrão, como o printf().
- stdlib.h: Para funções de controle de processo (exit()).
- unistd.h: Para funções como fork(), execlp(), sleep().
- signal.h: Para envio de sinais (kill()).
- sys/wait.h: Para esperar o término dos processos filhos (waitpid()).

#### -Variaveis:

```
#define MAX_PROCESSOS 50
#define UT 1
typedef enum { ROUND_ROBIN, PRIORIDADE, REAL_TIME } Tipo;
typedef struct {
  pid_t pid;
  char nome[20];
  Tipo tipo;
  int prioridade;
  int inicio;
  int duracao;
  int tempo_executado;
  int ativo;
 Processo;
Processo processos[MAX PROCESSOS];
int num_processos = 0;
int tempo_global = 0;
int round_robin_ultimo = -1;
```

• Definimos o numero maximo de processos em nosso sistema como 50, além de definir o intervalo de tempo da linha do tempo da execucao dos processos como 1 UT. Criamos uma lista enumerada dos tipos diferentes dos processos para acesso facil e definimos a struct Processo, que consiste de todos os valores necessarios de um processo como seu nome, status de ativo ou inativo, tipo, inicio e fim de duracao e tempo executado. Por fim, criamos um array capaz de armazenar 50 processos (max\_processos) e inicializamos o numero de processos registrados como 0, igual como o tempo global. Inicializamos o index do ultimo round robin executado como -1 (representando o primeiro).

## -void exibir\_filas(Processo \*atual):

```
printf("[Tempo %d] Filas:\n", tempo_global);
printf(" REAL_TIME: ");
for (int i = 0; i < num_processos; i++)</pre>
    if (atual && processos[i].pid == atual->pid) { // se o processo for o atual, ele nao estara na fila de espera
       continue;
    if (processos[i].ativo && processos[i].tipo == REAL_TIME) // pega os processos real time
      printf("%s ", processos[i].nome);
printf("\n PRIORIDADE: ");
for (int i = 0; i < num_processos; i++)</pre>
    if (atual && processos[i].pid == atual->pid) {
       continue;
    if (processos[i].ativo && processos[i].tipo == PRIORIDADE)
       printf("%s(P=%d) ", processos[i].nome, processos[i].prioridade);
printf("\n ROUND_ROBIN: ");
for (int i = 0; i < num_processos; i++)</pre>
```

```
{
    if (atual && processos[i].pid == atual->pid)
    {
        continue;
    }
    if (processos[i].ativo && processos[i].tipo == ROUND_ROBIN)
    {
            printf("%s ", processos[i].nome);
    }
    }
    printf("\n");
}
```

Recebe o processo atual como parâmetro

## Objetivo:

Exibir a fila de processos em espera no formato <TIPO PROCESSO>
 <PROCESSO>

## Como foi feito:

- Três loops for (invés de 1 único for para garantir que cada tipo de processo apareca separado invés de misturado com outros processos)
- Cada loop percorre todos os processos ativos e verifica seu tipo, se ambas as condições forem verdadeiras ele o exibe usando seu index.
- Cada loop também verifica se o processo do index atual, é o processo que está sendo executado. Caso ele seja, ele não aparecerá na lista (o continue irá ignorar essa iteração)

#### Retorno:

Nenhum, a função é tipo void e serve apenas para exibir informações.

## -int conflitoRT(int inicio, int duracao):

```
int conflitoRT(int inicio, int duracao) {
```

Recebe um int de início de tempo e outro de duração de execução.

## Objetivo:

 A função verifica se um novo processo REAL\_TIME entra em conflito de tempo com algum outro já existente. Ela retorna 1 se houver sobreposição entre os intervalos de execução, e 0 caso contrário.

#### Como foi feito:

A função percorre todos os processos já carregados e ignora os que não são REAL\_TIME. Para cada processo REAL\_TIME, ela calcula o intervalo de tempo ocupado (início até início + duração) e compara com o intervalo do novo processo. Se houver sobreposição entre os intervalos — ou seja, se o novo processo começar antes de o atual terminar e o atual começar antes de o novo terminar a função retorna 1, (conflito). Caso nenhum conflito seja encontrado, retorna 0.

#### • Retorno:

Retorna 1 se deu conflito e 0 se não houve

## -Função lerNumero:

```
int lerNumero(char **p) {

// transforma inteiro positivo de string para numero

int valor = 0;

while (**p >= '0' && **p <= '9') {

   valor = valor * 10 + (**p - '0');

   (*p)++;}

return valor;}</pre>
```

### • Parâmetros:

Recebe uma string de números positivos

## • Objetivo:

 A função recebe uma string de número positivo e converte em int. Será usada com frequência na leitura do txt.

### Como foi feito:

A função recebe um ponteiro para ponteiro (char \*\*p), que aponta para a
posição atual em uma string. Ela percorre caractere por caractere enquanto o
caractere for um dígito ('0' a '9'), convertendo esse caractere para número
(\*\*p - '0') e acumulando em valor (multiplicando o valor anterior por 10 para
cada dígito.

#### Retorno:

Retorna o int convertido

## -Função main:

```
int main(void) {
    char linha[256];
    printf("[Escalonador] Iniciando...\n");
```

```
// simula 120 UT
while (tempo_global < 120) {</pre>
   int n = read(STDIN_FILENO, linha, sizeof(linha) - 1);
   if (n > 0) {
        linha[n] = '\0'; // adicionando final a uma string
        char nome[20];
        int prioridade = -1;
        int inicio = -1;
        int duracao = -1;
        Tipo tipo = ROUND_ROBIN;
        char *p = linha;
        while (*p == ' ') {
           p++;} // pula espaços
        if (strncmp(p, "Run", 3) == 0) {
            p += 3;
            while (*p == ' ') p++;
            int i = 0;
            while (*p && *p != ' ') {
                nome[i++] = *p++;}
            nome[i] = ' \setminus 0';
            while (*p == ' '){
```

```
p++;}
               if (*p == 'P' && *(p+1) == '=') {
                  p += 2;
                  prioridade = lerNumero(&p);
                  tipo = PRIORIDADE;} // porque tem P =
               else if (*p == 'I' && *(p+1) == '=') {
                  p += 2;
                  inicio = lerNumero(&p);
                   while (*p == ' ') {
                      p++;}
                  if (*p == 'D' && *(p+1) == '=') {
                      p += 2;
                      duracao = lerNumero(&p);
                       tipo = REAL_TIME; // pq tem I =
                       if (inicio + duracao > 60 || conflitoRT(inicio, duracao)) {
                          printf("[Escalonador] Conflito no processo %s (REAL_TIME).
Ignorado.\n", nome);
                           continue;}}}}
           int duplicado = 0;
           for (int i = 0; i < num processos; i++) {</pre>
              if (strcmp(processos[i].nome, nome) == 0 && processos[i].ativo) {
                  printf("[Escalonador] Processo %s ja existe. Ignorado.\n", nome);
```

```
duplicado = 1;
            break; } }
    if (duplicado) {
        continue;}
   pid_t pid = fork();
   if (pid == 0) {
       execl(nome, nome, NULL);
       perror("[Escalonador] execl");
       exit(1);}
   kill(pid, SIGSTOP); // pausa imediatamente após criação
   Processo pnovo = { pid, "", tipo, prioridade, inicio, duracao, 0, 1 };
   strncpy(pnovo.nome, nome, sizeof(pnovo.nome) - 1);
   processos[num_processos++] = pnovo;
   printf("[Escalonador] %s carregado (PID %d) \n", nome, pid);}
else if (n == -1) {
   perror("[Escalonador] Erro de leitura");}
Processo *atual = NULL;
int menor_prioridade = 100; // menor prioridade
int segundos = tempo_global % 60;
for (int i = 0; i < num_processos; i++) {</pre>
   Processo *p = &processos[i];
```

```
if (!p->ativo || p->tipo != REAL_TIME) {
        continue;}
    if (segundos >= p->inicio && segundos < p->inicio + p->duracao) {
        atual = p;
        break;}}
if (!atual) {
    for (int i = 0; i < num_processos; i++) {</pre>
        Processo *p = &processos[i];
        if (!p->ativo || p->tipo != PRIORIDADE) {
             continue;}
        if (p->tempo_executado < 3 && p->prioridade < menor_prioridade) {</pre>
            menor_prioridade = p->prioridade;
            atual = p;}}}
if (!atual) {
    for (int deslocamento = 1; deslocamento <= num_processos; deslocamento++) {</pre>
        int index = (round_robin_ultimo + deslocamento) % num_processos;
        Processo *p = &processos[index];
        if (p->ativo && p->tipo == ROUND ROBIN) {
            atual = p;
            round_robin_ultimo = index;
            break; }}}
if (atual) {
```

```
int tempo_restante = -1;
          if (atual->tipo == PRIORIDADE) {
               tempo_restante = 3 - atual->tempo_executado;}
          else if (atual->tipo == REAL TIME) {
               tempo_restante = (atual->inicio + atual->duracao) - segundos;}
          if (tempo restante >= 0){
              printf("\n\n[Tempo %d] Executando %s (restam %d UTs)\n", tempo global,
atual->nome, tempo_restante);}
          else{
              printf("\n\n[Tempo %d] Executando %s\n", tempo global, atual->nome);}
          kill(atual->pid, SIGCONT);
          sleep(UT);
          kill(atual->pid, SIGSTOP);
          atual->tempo executado++;
          if (atual->tipo == PRIORIDADE && atual->tempo executado == 3) {
              atual->ativo = 0;
              kill(atual->pid, SIGKILL);
              printf("[Tempo %d] %s finalizado\n", tempo global, atual->nome);}}
      else{
          // Nenhum processo pronto para execução
          printf("[Tempo %d] Nenhum processo para executar\n", tempo global);
```

```
sleep(UT);}
exibir_filas();

tempo_global++;}

printf("[Escalonador] Tempo maximo atingido.\n");

for (int i = 0; i < num_processos; i++) {
    if (processos[i].ativo) {
        printf("[Escalonador] Finalizando %s (pid %d)\n", processos[i].nome,
        processos[i].pid);

        kill(processos[i].pid, SIGKILL);

        waitpid(processos[i].pid, NULL, 0);})

return 0;}</pre>
```

Não recebe parâmetros

## Objetivo:

- Lê os comandos enviados pelo interpretador via stdin (pipe).
- Interpreta os comandos, identificando se o processo é ROUND\_ROBIN,
   PRIORIDADE ou REAL\_TIME.
- Cria e registra processos filhos conforme os comandos recebidos.
- Em cada unidade de tempo (UT), decide qual processo deve executar com base na política de escalonamento:
- Prioridade para REAL\_TIME,
- Depois PRIORIDADE (até 3 UTs),
- Depois ROUND\_ROBIN circular.
- Executa o processo selecionado por 1 UT, o preempra (pausa), e repete até
   120 UTs.
- No final, encerra todos os processos ainda ativos.

## Como foi feito:

Percorre um while ate o tempo global chegar a 120 UT

```
int n = read(STDIN_FILENO, linha, sizeof(linha) - 1);
```

- Lê uma linha enviada pelo interpretador.
- Cada linha representa um comando Run <nome> P=n I=n D=n.
- Após isso ele inicializa as variaveis para criar os processos

```
if (strncmp(p, "Run", 3) == 0) {
```

- o Após remover os espaços iniciais, verifica se o comando começa com Run.
- o Em seguida, lê o nome do processo.
- Se houver P=, marca como PRIORIDADE e armazena a prioridade.
- Se houver I= e D=, marca como REAL\_TIME e define o intervalo de tempo.
- Também chama conflitoRT para verificar se há sobreposição com outros
   REAL\_TIME e verifica se há conflito com I + D > 60.

```
if (strcmp(processos[i].nome, nome) == 0 && processos[i].ativo)
{
```

 Depois, a funcao verifica se ja há um processo duplicado registrado, caso tenha, ele ira ignorar essa iteracao do loop

```
pid_t pid = fork();

if (pid == 0) {
    execl(nome, nome, NULL);
    perror("[Escalonador] execl");
    exit(1);

kill(pid, SIGSTOP); // pausa imediatamente após criação
    // Registra o processo na lista

Processo pnovo = { pid, "", tipo, prioridade, inicio, duracao, 0, 1};

strncpy(pnovo.nome, nome, sizeof(pnovo.nome) - 1);

processos[num_processos++] = pnovo;
```

- o processo é criado usando pid e é imediatamente interrompido (para ser executado apenas quando for sua vez na linha do tempo). O processo entao é registrado na lista de processos com seus valores (tempo, duracao, tipo, etc).
- Após isso, ele seleciona a ordem em que os processos serao executados, seguindo as metricas abaixo (a hierarquia da execucao dos diferentes tipos é definida pela ordem em que os loops sao executados, o loop do real\_time executa primeiro, em seguida o da prioridade, e por ultimo o round robin.
- REAL\_TIME ativo dentro do seu intervalo e com I + duracao > segundos
   (como processos real time apenas executam em janelas de 60 segundos, a variável segundos é calculada com tempo\_global % 60)
  - if (segundos >= p->inicio && segundos < p->inicio + p->duracao)
  - Isso garante que cada processo round robin é iniciado no segundo I de cada minuto
- PRIORIDADE com menor valor e menos de 3 UTs executadas
  - if (p->tempo\_executado < 3 && p->prioridade < menor\_prioridade)
    - Aqui é feita a lógica de escolha do melhor processo de prioridade. Um processo PRIORIDADE só pode executar até 3 unidades de tempo (UTs) no total. Se já executou as 3, ele será ignorado. Menor valor significa maior prioridade
  - Se esse processo satisfaz ambas as condições, ele é um bom candidato para execução.
  - Atualiza menor\_prioridade com a prioridade desse processo (para comparar com os próximos).
  - Salva esse processo como o atual a ser executado.
- ROUND\_ROBIN circular com índice rotativo (round\_robin\_ultimo)

```
deslocamento) % num_processos;

    Processo *p = &processos[index];

    if (p->ativo && p->tipo == ROUND_ROBIN) {
        atual = p;
        round_robin_ultimo = index;
        break;
    }
}
```

- Verifica se nenhum processo foi selecionado ainda (if (!atual)).
- Percorre a lista de processos a partir do próximo após o último processo ROUND\_ROBIN executado.
- Calcula o índice de forma circular com (round\_robin\_ultimo + deslocamento) % num\_processos (se a soma for maior que num\_processos, ele retorna ao início da lista).
- Verifica se o processo nesse índice está ativo e é do tipo ROUND\_ROBIN.
- Se for válido, seleciona o processo para execução.
- Atualiza round\_robin\_ultimo com o índice do processo escolhido.
- Interrompe o loop assim que encontra um processo válido.
- Após tudo isso, a função calcula o UT restante dos processos real time e prioridade (o round robin não precisa pois rodará

0

- infinitamente) e os exibe junto com a fila.
- Por fim, utilizando a chamada sleep(UT), avançamos 1 UT na linha do tempo da execução dos processos e também incrementamos a variável tempo\_global, para avançar no while de 120 UT.
- Se o tempo executado do processo de prioridade chegar a 3, ele é finalizado e caso a linha do tempo chegue a 120 UT todos os processos em fila são finalizados, encerrando a execução do programa

#### Retorno:

Durante a execução do programa será exibida uma linha do tempo com a fila

de todos os processos em espera e também com o processo atual em execução (junto com o tempo UT que falta para aquele processo finalizar). Após a linha do tempo passar de 120 UT, mensagens para cada processador ainda na fila de espera serão exibidos anunciando que eles serão finalizados. Caso todo o programa rode corretamente, ele irá retornar 0.

## Arquivo: main.c

#### -Biblioteca:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
```

- stdio.h: Para entrada e saída padrão printf().
- stdlib.h: Usada para funções utilitárias como exit().
- unistd.h: Para funções de controle de processo (sleep(), getpid()).

## -Função main:

```
int main(void) {
   int pipefd[2]; // pipefd[0] = leitura, pipefd[1] = escrita
   // Cria o pipe para comunicação entre interpretador e escalonador
   if (pipe(pipefd) == -1) {
       perror("pipe");
       exit(1);}
   pid_t pid_int = fork();
   if (pid_int == 0) {
       close(pipefd[0]);
       dup2(pipefd[1], STDOUT_FILENO);
                                             // Fecha a extremidade original após duplicar
       close(pipefd[1]);
       execl("./interpretador", "interpretador", NULL); // Executa o programa interpretador
       perror("execl interpretador");
       exit(1);}
   pid_t pid_esc = fork();
   if (pid esc == 0) {
       close(pipefd[1]);
```

 A função main não recebe argumentos. O funcionamento depende apenas da existência dos executáveis "interpretador" e "escalonador" no mesmo diretório.

## Objetivo:

 Inicializar o sistema de escalonamento criando dois processos distintos, um para o interpretador e outro para o escalonador, conectando-os por um pipe para comunicação interprocesso.

#### Como foi feito:

Foi criado um pipe usando a função pipe(). Em seguida, foram feitos dois fork()s: o primeiro cria o processo do interpretador e redireciona sua saída padrão para o pipe; o segundo cria o escalonador, redirecionando sua entrada padrão para o pipe. A função execl() é usada para iniciar os executáveis respectivos. O processo pai fecha ambos os lados do pipe e finaliza.

#### Retorno:

 Se tudo ocorre corretamente, o programa imprime uma mensagem indicando os PIDs dos processos criados e retorna 0. Em caso de erro na criação do pipe ou ao executar os processos, imprime uma mensagem de erro e encerra com código diferente de zero.

# 5) Observações e conclusões

## Linha do tempo:

## exec.txt testado

Run P1 I=5 D=20

Run P2 I=30 D=5

Run P3 P=1

**Run P4 P=3** 

Run P5

Run P6

## **Processos Carregados**

- P1: PID 72667, Tipo: REAL\_TIME, Duração: 40 (executado duas vezes)
- P2: PID 72668, Tipo: REAL TIME, Duração: 10 (executado duas vezes)
- P3: PID 72671, Tipo: PRIORIDADE, Prioridade: 1, Duração: 3
- P4: PID 72672, Tipo: PRIORIDADE, Prioridade: 3, Duração: 3
- P5: PID 72673, Tipo: ROUND ROBIN
- P6: PID 72674, Tipo: ROUND ROBIN

## Resumo de Execução por Tempo

- Tempo 0 a 1: Nenhum processo foi executado.
- Tempo 2-4: Executa P3 (PRIORIDADE 1) e finaliza.
- Tempo 5 a 24: Executa P1 (REAL\_TIME),
- Tempo 25-27: Executa e finaliza P4 (PRIORIDADE 3)
- Tempo 28-29: Executa P5 e P6 (ROUND ROBIN)
- Tempo 30-34: Executa P2 (REAL TIME)

**Tempo 35-64**: Executa alternadamente P5 e P6

Tempo 65-84: Executa P1 (REAL\_TIME)

Tempo 85-89: Alterna entre P5 e P6

Tempo 90-94: Executa P2 (REAL TIME)

Tempo 95-119: Alterna entre P5 e P6

## Finalização dos Processos no Tempo 119

P1: PID 72667

P2: PID 72668

P5: PID 72673

P6: PID 72674

Fim da Execução: Tempo Global = 120

## Observações:

A linha do tempo acima comprova que a ordem de execução dos programas foi a esperada, com todos os eventos de preempção e hierarquia de processos (real time > prioridade > round robin) funcionando corretamente. Os processos de real time ocorrem a partir do segundo 'l' de cada minuto e executam por duração 'D', enquanto os de prioridade executam por 3 UT de maneira finita conforme solicitado (com os processos com número de prioridade menor sendo executados primeiro). Por fim, os Round Robin, executam infinitamente (nesse caso até o UT 120 limite do programa) com a menor prioridade dentre os três processos.

Nossas principais dificuldades foram em pensar na lógica de calcular o conflito de processos realtime e em decidir se era necessário ou não contar o tempo de execução UT quando não tinha nenhum processo sendo executado (como visto no começo da linha do tempo acima), porém após revisar o conteúdo, decidimos manter a progressão do UT mesmo quando não há processos em execução, pois ainda é considerado parte da execução do sistema.

## Como compilar:

Para compilar, use o comando gcc no terminal com os arquivos:

gcc main.c -o main

gcc interpretador.c -o interpretador

gcc escalonador.c -o escalonador

gcc P1.c -o P1

gcc P2.c -o P2

gcc P3.c -o P3

gcc P4.c -o P4

gcc P5.c -o P5

gcc P6.c -o P6

./main