Threads: Conceitos e Implementação

Renê de Souza Pinto - rene@renesp.com.br

8 de Abril de 2011



Licença



Threads: Conceitos e Implementação, por Renê de Souza Pinto — rene@renesp.com.br, é licenciado sob a Atribuição-Uso não-comercial-Compartilhamento pela mesma licença 3.0 Unported - http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/3.0/deed.pt_BR

Índice

- Conceitos
 - Introdução
 - Tipos de Threads
- 2 Implementação
 - Pthreads
 - Semáforos
 - Passagem de Mensagens
 - Monitores em Java

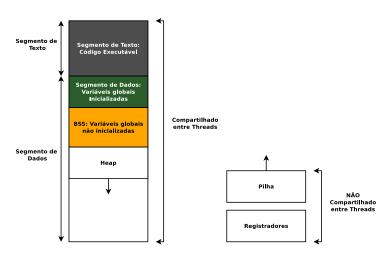
O que são Threads?

- Regiões de um processo:
 - Segmento (ou seção) de texto: Contém o código executável (instruções) do programa.
 - Segmento (ou seção) de dados: Contém variáveis globais inicializadas.
 - BSS: Contém variáveis globais não inicializadas.
 - Heap: Região utilizada para alocar memória ao processo (pode ser expandida ou contraída através das chamadas ao sistema brk() e sbrk()).
 - Algumas vezes Seg. Dados + BSS + Heap são simplesmente chamados de Segmento de Dados.
- Pilha: Região da memória utilizada para guardar dados dinâmicos (parâmetros de funções, variáveis locais, valores de retorno).

O que são Threads?

- Threads: Também chamado de processo leve.
 - Compartilha Regiões e Recursos[4]:
 - Variáveis globais, arquivos abertos, processos filhos, alarmes pendentes, sinais e manipuladores de sinais, informações de conta.
 - Itens NÃO compartilhados: Pilha, Contador de Programa, Registradores, Estado do processo (Thread)
- Multithreading: Sistemas suportam múltiplas Threads.

O que são Threads?



 Threads podem ser implementadas no Espaço do kernel ou no Espaço do Usuário.

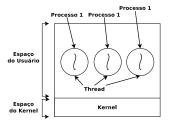


Figura : Threads em Espaço do Kernel

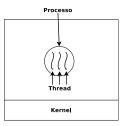


Figura : Threads em Espaço do Usuário

Adaptado de [4]



- Threads no Espaço de Kernel:
 - São enxergadas pelo kernel, que tem controle sobre cada Thread.
 - São escalonadas pelo kernel da mesma maneira que os processos.
 - Podem bloquear através de chamadas ao sistema sem atrapalhar outras Threads do mesmo pai.
 - Efetuar uma chamada ao sistema é substancialmente custoso, assim se operações de Threads (criação, término, etc) são comuns, o overhead pode ser grande[4].

- Threads no Espaço de Usuário:
 - Somente o processo o processo pai (Run-time system) é enxergado pelo kernel.
 - Podem ser implementadas em SOs que não suportam Threads.
 - Permitem que as Threads sejam escalonada por diferentes algoritmos.
 - Chavear entre as Threads em espaço do usuário é mais rápido (menos custoso).
 - Se uma Thread efetua uma chamada ao sistema e é bloqueada pelo kernel (devido a uma espera de I/O por exemplo), todas as outras Threads irão bloquear (Kernel só enxerga 1 processo).

- Run-time system deve guardar tabela de Threads (registradores, PC, etc).
- Chaveamento entre as Threads:
 - Voluntário: A própria Thread sai de execução (eficiente, porém uma Thread pode ficar executando indefinidamente).
 - Feito pelo *Run-time system*, deve atuar periodicamente (custoso).

Pthreads Semáforos Passagem de Mensagens Monitores em Java

Implementação

Como Implementar Threads?



Implementação

- Em Sistemas que suportam Threads (como o Linux), podemos criá-las diretamente através de chamadas ao sistema (no Linux, a chamada ao sistema clone() pode ser utilizada para se criar Threads).
- Threads em Espaço do Usuário: Através do uso de bibliotecas (Por exemplo, GNU Pth¹).
- Independente do tipo, é comum o uso de bibliotecas para facilitar a criação, manuseio e manipulação de Threads.



¹http://www.gnu.org/software/pth

POSIX threads: Padrão *POSIX.1c, Threads extensions (IEEE Std 1003.1c-1995)*:

- Define uma API para criação e manipulação de Threads.
- Bibliotecas que implementam a API do padrão POSIX threads são chamadas de Pthreads.
- A GLIBC (biblioteca C da GNU) implementa Pthreads.
- Para Windows, existe a biblioteca Pthreads-w32.

Estrutura e funções básicas:

- pthread_t (struct)
- pthread_create
- pthread_join
- pthread_kill
- pthread_exit

pthread_create : Cria uma nova Thread

- thread: Estrutura para a Thread criada.
- attr: Atributos da nova Thread (NULL para atributos padrão).
- start_routine: Rotina que será executada pela Thread quando iniciada.
- arg: Argumento a ser passado para a rotina de inicio (start_routine).
- Retorna 0 se houve sucesso, ou o código do erro, caso contrário.



```
pthread_join : Aguarda o término de alguma Thread
int pthread_join(pthread_t thread, void **retval);
```

- Esta função aguarda pelo término da Thread especificada no arugmento thread. Se a mesma já terminou sua execução quando a função foi chamada, então a função retorna imediatamente.
- retval: Se não for NULL, este argumento conterá o código de retorno da Thread que estava sendo aguardada.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou o código do erro, caso contrário.

pthread_kill: Envia um sinal a alguma Thread

```
int pthread_kill(pthread_t thread, int sig);
```

- thread: Thread a receber o sinal.
- sig: Sinal a ser enviado. Por exemplo, SIGSTOP.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou o código do erro, caso contrário.

```
pthread_exit : Finaliza a Thread
void pthread_exit(void *retval);
```

• retval: Código de retorno da Thread.

Pthreads - Como compilar?

Como compilar um programa que usa Pthreads?

- Nos fontes:
 - #include <pthread.h>
- Para compilar (use o parâmetro -pthread):

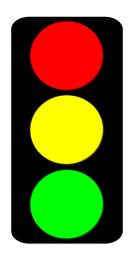
```
gcc foo.c -o foo -pthread
```

Pthreads - Exemplo

```
void *diz_quem_eh(void *nome);
int main(int argc, const char *argv□)
   pthread t ths[4]:
   int i:
    char *nomes[] = {"A", "B", "C", "D"};
    for (i = 0: i < 4: i++) {
        pthread_create(&ths[i], NULL, diz_quem_eh, (void*) nomes[i]);
    }
    /* Faz um join em todas as Threads para aguardar
     * o término de todas elas */
    for (i = 0: i < 4: i++) {
        pthread_join(ths[i], NULL);
    }
    printf("Todas as threads terminaram!\n"):
    return 0;
```

Pthreads - Exemplo

```
/**
    * Função que será executada pelas Threads
    */
void *diz_quem_eh(void *nome)
{
        /* Diz quem é */
        printf("Eu sou o %s\n", (char*)nome);
```



Pthreads Semáforos Passagem de Mensagens Monitores em Java

Semáforos

Como Implementar Semáforos?



Estrutura e Funções básicas:

- sem_t (struct)
- sem init
- sem wait
- sem_post
- sem_destroy

sem_init : Inicializa um semáforo sem nome

```
int sem_init(sem_t *sem, int pshared, unsigned int value);
```

- sem: Estrutura para o semáforo a ser criado.
- pshared: 0 indica que o semáforo é compartilhado somente entre o processo e suas threads. Qualquer valor diferente de zero indica que o semáforo é compartilhado entre processos.
- value: Valor inicial do semáforo.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou -1 caso contrário, setando a variável errno para indicar o erro.

```
sem_wait : Efetua um down() no semáforo
```

```
int sem_wait(sem_t *sem);
int sem_trywait(sem_t *sem);
int sem_timedwait(sem_t *sem, const struct timespec *abs_timeout
```

- sem: Semáforo.
- **sem_wait**: Se o semáforo estiver em 0 bloqueia até que o valor seja incrementado.
- sem_trywait: Idem a sem_wait, porém se o semáforo estiver em 0, retorna um erro ao invés de bloquear.
- sem_timedwait: Idem a sem_wait, porém especifica um tempo máximo para ficar bloqueado aguardando o semáforo ser liberado.
- Todas retornam 0 se houve sucesso, ou -1 caso contrário, setando a variável errno para indicar o erro e deixando o valor do semáforo intocado.

```
sem_post : Efetua um up() no semáforo
int sem_post(sem_t *sem);
```

- sem: Semáforo.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou -1 caso contrário, setando a variável errno para indicar o erro e deixando o valor do semáforo intocado.

sem_destroy : Finaliza um semáforo criado com *sem_init*

```
int sem_destroy(sem_t *sem);
```

- sem: Semáforo a ser finalizado.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou -1 caso contrário, setando a variável errno para indicar o erro.

Semáforos - Como compilar?

Como compilar um programa que usa semáforos?

Nos fontes:

Para compilar (use o parâmetro -lrt ou -pthread):

```
#include <stdio.h>
#include <semaphore.h>
#include <pthread.h>
#define TAM 5
                /* Tamanho do Buffer */
#define N_PROD 2 /* Quantidade de produtores */
#define N CONS 45 /* Quantidade de consumidores */
/* Protótipos */
void *producer(void *arg):
void *consumer(void *arg);
void insert_item(char item);
char remove item():
/* Semáforos */
sem_t mutex, empty, full;
/* Buffer */
char buffer[TAM]:
int buffer_pos = 0;
```

```
int main(int argc, const char *argv□)
    pthread t prods[N PROD], cons[N CONS]:
    int i:
    sem_init(&mutex, 0, 1);
    sem_init(&empty, 0, TAM);
    sem_init(&full, 0, 0);
    /* Cria as Threads de produtores */
    for (i = 0: i < N PROD: i++) {
        pthread_create(&prods[i], NULL, producer, NULL);
    /* Cria as Threads de consumidores */
    for (i = 0; i < N_CONS; i++) {
        pthread_create(&cons[i], NULL, consumer, NULL);
    }
    /* Faz o join em todas as threads */
    for (i = 0: i < N PROD: i++) {
        pthread join(prods[i], NULL):
    for (i = 0: i < N CONS: i++) {
        pthread join(cons[i], NULL):
    }
    return 0:
```

```
/** Produtor */
void *producer(void *arg)
    char item:
    while(1) {
        item = 'A':
        sem_wait(&empty);
        sem_wait(&mutex);
        insert item(item):
        sem_post(&mutex);
        sem_post(&full);
/** Consumidor */
void *consumer(void *arg)
    char item;
    while(1) {
        sem_wait(&full);
        sem_wait(&mutex);
        item = remove item():
        sem_post(&mutex);
        sem_post(&empty);
        printf("Consumi: %c\n", item); /* consome item */
```

```
/* Insere no buffer */
void insert_item(char item)
{
    printf("Produzi: %c\n", item);
    buffer[buffer_pos++] = item;
}
/* Remove do buffer */
char remove_item()
{
    return buffer[buffer_pos--];
}
```

Passagem de Mensagens



Mecanismos de IPC no Unix

Mecanismos de Comunicação Interprocesso no Unix

- Filas de mensagens
- Semáforos
- Memória compartilhada

Dois Padrões:

- System V IPC: Interface original do *Unix System V*.
- POSIX.1-2001: Padrão mais moderno. Todas as funções abordadas anteriormente (manipulação de threads, semáforos), fazem parte deste padrão.



Passagem de Mensagens

Como Implementar Passagem de Mensagens?

Estrutura e Funções básicas (Padrão POSIX.1-2001):

- mqd_t (struct)
- mq_open
- mq_send
- mq_receive
- mg_close

mq_open : Cria uma fila de mensagens ou abre uma existente

- name: Nome da fila. Deve estar no formato: /<nome>
- oflag: Flags de abertura (O_RDONLY, O_WRONLY, etc).
- mode: Se O_CREAT foi especificado em oflag, então mode especifica as permissões a serem estabelecidas para a nova fila.
- attr: Atributos da fila.
- Retorna o novo descritor se houve sucesso, ou (mqd_t)-1 caso contrário, setando a variável *errno* para indicar o erro.



```
mq_send: Envia uma mensagem para a fila
int mq_send(mqd_t mqdes, const char *msg_ptr,
              size_t msg_len, unsigned msg_prio);
int mq_timedsend(mqd_t mqdes, const char *msg_ptr,
              size_t msg_len, unsigned msg_prio,
              const struct timespec *abs_timeout);
```

- mqdes: Descritor da fila.
- msg_ptr e msg_len: Buffer e tamanho do buffer, respectivamente.
- msg_prio: Inteiro n\u00e3o negativo que indica a prioridade da mensagem. As mensagens são colocadas na fila em ordem decrescente de prioridade.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou -1 caso contrário, setando a variável errno para indicar o erro.

Notas importantes:

- Se a fila de mensagens estiver cheia, mq_send() bloqueia até que haja espaço suficiente na fila. Se a fila foi aberta com a flag O_NONBLOCK, então a chamada não bloqueia, retornando apenas um erro.
- mq_timedsend() comporta-se como mq_send(), exceto quando a fila está cheia e a flag O_NONBLOCK não foi especificada. Neste caso, a chamada será bloqueada somente pelo tempo especificado por abs_timeout.

mq_receive : Recebe uma mensagem da fila de mensagens

- mqdes: Descritor da fila.
- msg_ptr e msg_len: Buffer e tamanho do buffer, respectivamente.
- msg_prio: Se n\u00e3o \u00e9 NULL, recebe o valor de prioridade da mensagem recebida.
- Retorna o número de bytes recebidos. Em caso de erro, retorna -1, setando a variável errno para indicar o erro.



Notas importantes:

- Se a fila de mensagens estiver vazia, mq_receive() bloqueia até que alguma mensagem chegue na fila. Se a fila foi aberta com a flag O_NONBLOCK, então a chamada não bloqueia, retornando apenas um erro.
- mq_timedreceive() comporta-se como mq_receive(), exceto quando a fila está vazia e a flag O_NONBLOCK não foi especificada. Neste caso, a chamada será bloqueada somente pelo tempo especificado por abs_timeout.

mq_close : Finaliza uma fila de mensagens aberta

```
int mq_close(mqd_t mqdes);
```

- mqdes: Descritor da fila a ser finalizada.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou -1 caso contrário, setando a variável *errno* para indicar o erro.

mq_unlink : Remove uma fila de mensagens criada

```
int mq_unlink(const char *name);
```

- name: Nome da fila a ser removida.
- Retorna 0 se houve sucesso, ou -1 caso contrário, setando a variável errno para indicar o erro.

Como compilar um programa que usa fila de mensagens?

Nos fontes:

• Para mq_timedsend e mq_timedreceive:

```
#include <time.h>
#include <mqueue.h>
```

• Para mq_open:

• Para mq_send, mq_receive e mq_close:

```
#include <mqueue.h>
```

Para compilar (use o parâmetro -lrt):

```
gcc foo.c -o foo -lrt
```



```
#include <stdio h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <signal.h>
#include <pthread.h>
#include <fcntl.h>
                             /* For O_* constants */
#include <sys/stat.h>
                             /* For mode constants */
#include <mqueue.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#define MQ PROD NAME "/produtor" /* Nome da fila de mensagens do produtor */
#define MQ CONS NAME "/consumidor" /* Nome da fila de mensagens do consumidor */
#define TAM 5 /* Tamanho do Buffer */
#define N_PROD 2 /* Quantidade de produtores */
#define N_CONS 5 /* Quantidade de consumidores */
#define MSG VAZIA "VAZIO" /* Mensagem vazia */
#define MSG_CHEIA "ITEM" /* Mensagem cheia */
#define MSG_PRIO 0 /* Prioridade da mensagem */
/* Protótipos */
void *producer(void *arg);
void *consumer(void *arg):
void exit_prog(int signum);
```

```
int main(int argc, const char *argv□)
    pthread_t prods[N_PROD];
    pthread t cons[N CONS]:
    int i;
    signal(SIGINT, exit prog):
    /* Inicia filas de mensagens */
    if ((msgq_produtor = mq_open(MQ_PROD_NAME, O_RDWR | O_CREAT, S_IRWXU, NULL)) < 0 ||
        (msgq_consumidor = mq_open(MQ_CONS_NAME, O_RDWR | O_CREAT, S_IRWXU, NULL)) < 0) {
            perror("Erro ao iniciar fila(s) de mensagens!\n");
        return(EXIT_FAILURE);
    } else {
        /* Pega atributos padrão */
        mq_getattr(msgq_produtor, &attr_prod);
        mq_getattr(msgq_consumidor, &attr_cons);
    /* Cria as Threads de produtores */
    for (i = 0: i < N PROD: i++) {
        pthread_create(&prods[i], NULL, producer, NULL);
    7
    /* Cria as Threads de consumidores */
    for (i = 0; i < N_CONS; i++) {
        pthread_create(&cons[i], NULL, consumer, NULL);
    }
```

```
/* Faz o join em todas as threads */
    for (i = 0; i < N_PROD; i++) {
        pthread join(prods[i], NULL):
    for (i = 0; i < N_CONS; i++) {
        pthread_join(cons[i], NULL);
    return 0;
/* Finaliza o programa */
void exit_prog(int signum)
    if (signum == SIGINT) {
        mq_close(msgq_produtor);
        mq_close(msgq_consumidor);
        mq_unlink(MQ_PROD_NAME);
        mq_unlink(MQ_CONS_NAME);
        printf("Filas de mensagens finalizadas!\n");
        kill(0, SIGTERM):
```

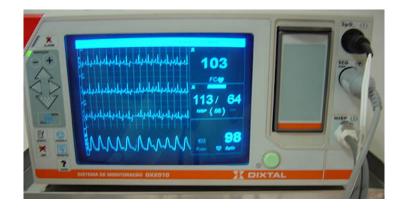
```
/** Produtor */
void *producer(void *arg)
    char *item:
    char *msg:
    int prio;
    if ((msg=calloc(attr prod.mg msgsize, sizeof(char))) == NULL)
        return NULL:
    while(1) {
        /* Produz item */
        item = MSG_CHEIA;
        printf("Produzi: %s\n", MSG_CHEIA);
        /* Recebe mensagem vazia enviada pelo consumidor */
        mq_receive(msgq_produtor, msg, attr_prod.mq_msgsize, &prio);
        /* Constrói a mensagem e envia o item para o consumidor */
        strcpy(msg, MSG_CHEIA);
        mq_send(msgq_consumidor, msg, attr_cons.mq_msgsize, MSG_PRIO);
    }
    return NULL;
```

```
/** Consumidor */
void *consumer(void *arg)
   int i, prio;
   char *msg, *item;
   if ((msg=calloc(attr_cons.mq_msgsize, sizeof(char))) == NULL)
       return NULL:
    /* Envia TAM vazios para o produtor */
    strcpy(msg, MSG_VAZIA);
   for (i = 0; i < TAM; i++)
       mg send(msgg produtor, msg, attr prod.mg msgsize, MSG PRIO):
   while(1) {
       /* Recebe item enviado pelo produtor */
       mq_receive(msgq_consumidor, msg, attr_cons.mq_msgsize, &prio);
       /* Extrai o item */
       item = msg:
       printf("Consumi: %s\n", item):
       /* Envia mensagem vazia de volta ao produtor */
       strcpv(msg, MSG VAZIA):
       mq_send(msgq_produtor, msg, attr_prod.mq_msgsize, MSG_PRIO);
   return NULL;
```

Passagem de Mensagens - Dicas

- mq_receive: Utilizar msg_len diferente do tamanho máximo da mensagem (estipulado pelo atributo mq_msgsize) pode gerar perdas de mensagens.
- Os atributos da fila de mensagens pode ser lidos e alterados com mq_getattr() e mq_setattr(), respectivamente.
- Maiores informações, consulte o manual: man mq_overview
- Alguns códigos mostrados anteriormente não incluíam código para limpeza (finalização de semáforos, etc). Lembre-se de limpar a bagunça antes de finalizar seu programa!

Monitores



Monitores em Java

- No Java todo objeto possui um monitor associado.
- Fácil utilização.
- Através da palavra chave synchronized
 - Pode ser utilizada na declaração de métodos ou no início de blocos.

Monitores em Java - Exemplo

```
// Exemplo tirado do livro Sistemas Operacionais - 2a edicao - Tanenbaum
import java.util.Random;
public class ProducerConsumer
    static final int N = 10; //tamanho do buffer
    static producer p = new producer(); //instância de um novo thread produtor
    static consumer c = new consumer(); //instância de um novo thread consumidor
    static our_monitor mon = new our_monitor(); //instância de um novo monitor
    static Random rn = new Random(500):
    static class producer extends Thread //thread produtor
        private int produce_item() //gera numero randomico que sera inserido no buffer
            int val;
            val = rn.nextInt() % 100:
            System.out.println("Produzindo o item: " + val);
           return val;
        }
        public void run() //método run contém o código do thread produtor
            int item:
            while(true)
                item = produce_item(); //produz item q vai ser inserido no buffer
                mon.insert(item); //chama metodo insert do monitor ____
```

```
private void consume_item(int item) //Consome item do buffer
{
    System.out.println("Consumido o item: " + item);
}
public void run() //método run contém código do thread consumidor
{
    int item;
    while(true)
    {
        item = mon.remove(); //chama metodo remove do monitor
        consume_item(item); //consome item
        try {
            sleep(500);
      } catch (InterruptedException e) {
```

e.printStackTrace(); // TODO Auto-generated catch block

```
static class our_monitor
    private int buffer[] = new int[N];
    private int count = 0, lo = 0, hi =0; //count->contador de itens no buffer, lo->posição que conte
    private void go to sleep()
        trv {
            wait():
        } catch (InterruptedException e) {
            e.printStackTrace();
    //synchronized garante que somente uma tread terá acesso a região crítica (método) por vez
    public synchronized void insert(int val)
        if(count == N) //se buffer estiver cheio, vá dormir
            go to sleep():
            System.out.println("Produtor dormindo");
        buffer[hi] = val: //insere item na posicao hi do buffer
        hi = (hi + 1) % N; //posição onde sera inserido o proximo item
        count = count + 1; //mais um item no buffer
        if(count == 1) //se consumidor estava dormindo, acorde-o
```

Monitores em Java - Exemplo

```
System.out.println("Consumidor acordado");
        notify();
}
public synchronized int remove()
    int val;
    if(count == 0) //se buffer estiver vazio, vá dormir
        go_to_sleep();
        System.out.println("Consumidor dormindo"):
    val = buffer[lo]; //busca valor na posição lo do buffer
    lo = (lo + 1) % N; //posição onde será buscado o próximo item
    count = count - 1: //menos um item no buffer
    if(count == N - 1) //se produtor estava dormingo, acorde-o
        System.out.println("Produtor acordado");
        notify():
    return val:
```

}

Monitores em Java - Exemplo

```
public static void main(String args[])
{
    p.start(); //inicia o thread produtor
    c.start(); //inicia o thread consumidor
}
```

Finalizando...

- Para informações sobre funções C, consulte as páginas de manual:
 - standards, sem_overview, mq_overview
- Não deixe de consultar as referências: [4], [3], [2], [1]

Pthreads Semáforos Passagem de Mensagens Monitores em Java

Ufa! Por hoje é só!

Referências I



Maurice J. Bach.

The design of the Unix Operating System.

Prentice-Hall, 1986.

Andrew S. Tanenbaum.

Sistemas Operacionais: projeto e implementação.

Bookman, 2000.

A.S. Tanenbaum, A.L.G. Ronaldo, and L.A. Consularo. Sistemas operacionais modernos. Pearson Prentice Hall, 2006.

