Programação Concorrente

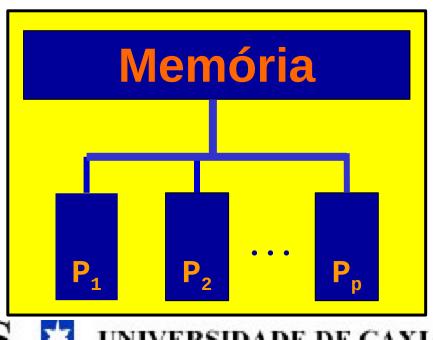
POSIX Threads (Pthreads)

André Luis Martinotto





- Dois ou mais processadores compartilham uma memória principal comum (Multiprocessadores)
- Qualquer processo ou processador pode ler ou escrever qualquer palavra na memória compartilhada



- · A forma mais comum de exploração de paralelismo em máquinas com esse tipo de memória é o uso de threads.
- · Uma thread é um fluxo de execução de instruções;
- Um processo tradicional tem um único fluxo de execução.
- Sistemas Operacionais oferecem recursos para que um processo contenha múltiplos fluxos de execução



- · No UNIX, uma thread:
 - · Existe no interior de um processo e se utiliza dos recursos alocados para ele
 - Compartilha os recursos do processo ao qual pertence com outras threads do mesmo
 - Morre quando o processo a que pertence morre



- · Cada processo possui atributos que são compartilhados por suas threads.
 - · PID, PPID, GID e UID
 - · Variáveis de ambiente
 - · Diretório corrente
 - · Código fonte
 - · Alguns registradores especiais
 - · Área de dados (Globais + Heap)
 - · Descritores de arquivos





- · Cada thread é composta por:
 - · Um identificador
 - · Um contador de programa
 - · Um conjunto de registradores
 - · Uma pilha



- Todas as threads de um mesmo processo executam no mesmo espaço de endereçamento
- Num processo multi-threaded, existe mais de um ponto de execução simultaneamente
 - Multithreading é uma ferramenta poderosa para tratar problemas naturalmente concorrentes
 - Programador não necessita tratar múltiplas atividades em um único fluxo de execução;





Threads X Processos

- A criação e a sincronização das threads são mais rápidas
- A comunicação entre threads é mais eficiente, por causa do espaço de endereçamento compartilhado
- · Melhor eficiência em arquiteturas SMP



Bibliotecas de Threads

- Existem três modelos básicos utilizados na implementação de bibliotecas de threads:
 - · 1:1 (one-to-one)
 - · N:1 (many-to-one)
 - · M:N (many-to-many)
- · Esses diferenciam-se pelo mecanismo de escalonamento utilizado para a alocação de threads ao processador.



Modelo 1:1 (one-to-one)

- Suportadas diretamente pelo sistema operacional;
 - · Recebem o nome de threads de sistema;
- São escalonadas da mesma forma que processos;
- · Atraentes para ambientes multiprocessados
 - Diferentes threads podem rodar em processadores diferentes;
- · Exemplo: POSIX threads em Linux

Modelo N:1 (many-to-one)

- · Suporte a threads não é oferecido pelo sistema operacional;
- · Utilização de bibliotecas de threads usuário;
- · Executam ao mesmo nível da aplicação
 - O escalonamento da thread é realizado quanto o processo for escalonado pelo sistema operacional;
- · Não exploram por completo o paralelismo em arquiteturas multiprocessadas;
- · A manipulação de threads usuário é menos onerosa que a manipulação de threads de sistema
- Exemplo: existem implementações para Windows e Minixi CS universidade de caxias do sul

Modelo MxN (many-to-many)

- Mescla as características de ambos os modelos (1:1 e N:1);
- · Cada processo pode comportar N threads de sistema com M threads usuário
- · Exemplo: Solaris





- É uma interface de manipulação de threads padronizada em 1995 pelo IEEE (IEEE POSIX 1003.1c)
- · POSIX threads -> Pthreads
- Pthreads foi definido como um conjunto de tipos e procedimentos em C
 - · Definidos em pthreads.h



- · Do ponto de vista do programador:
 - Uma thread é uma função que é executada de forma independente do seu programa principal

•

· Cuidados:

- Nem todas as funções das bibliotecas foram projetadas para trabalhar com threads (thread-safe)
- · Assuma que a função NÃO é thread-safe





- · Contem mais de 60 funções
- · Incluir sempre pthreads.h
- · O padrão é definido apenas para a linguagem C

•





- · É dividida em 3 grandes categorias:
 - · Gerenciamento de threads:
 - · Criação, configuração, escalonamento
 - · Mutexes:
 - · Exclusão mútua
 - · Variáveis condicionais
 - · Comunicação entre threads que compartilham mutexes





Usando Pthreads

- Para compilar:
 - gcc nome.c -o nome -lpthread
- Para executar:
- ./nome



Criação de Threads

· Para criar threads:

· Valor de retorno: 0 se funcionar, ou um valor indicando erro, caso contrário



Criação de Threads

- pthread_create:
 - · Para criar threads;
- · Sintaxe:
- Valor de retorno: 0 se funcionar, ou um valor indicando erro, caso contrário



Criação de Threads

Rotina é a função em C onde será iniciada a nova thread.

•

- · Apenas o parâmetro arg é passado para a nova thread.
 - Caso seja necessário passar mais de um parâmetro é necessário criar uma struct;



Criação de Threads - Exemplo 1





Criação de Threads - Exemplo 2

```
#include <pthread.h>
#define NTHREADS 5
void *funcao (void *args){
     printf("Hello World Thread %i\n", args);
int main() {
     pthread t tid[NTHREADS];
       int i;
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread create( &tid[i], NULL, funcao, (void *)i );
                     NIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

Joining Threads

pthread_join

- · "Joining" é uma maneira de se obter sincronização entre threads.
- · Para que uma thread fique bloqueada até que uma outra termine:

Sintaxe:

- int pthread_join (pthread_t thread, void **status);
 - · thread: indica a thread a ser aguardada
 - · status: retorno da função executada pela thread





Joining Threads - Exemplo

```
#include <pthread.h>
#define NTHREADS 5
int fatorial(int n){
     \cdot if (n<2)
              \cdot return(1);
       else return( n * fatorial(n-1));
void *funcao (void *args){
     int fat = fatorial((int)args);
        return (void *)fat;
                     UNIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

Joining Threads - Exemplo

```
int main() {
       int n,p, fatp, fatn, fatnp;
      pthread t thidN, thidP;
     printf("Digite o valor de n,p: ");
      scanf("%i %i",&n,&p);
     printf("%i %i\n",n,p);
      pthread create(&thidN,NULL,funcao,(void *)n);
     pthread create(&thidP,NULL,funcao,(void *)p);
       fatnp = fatorial(n-p);
     pthread join(thidN,(void *)&fatn);
     pthread join(thidP,(void *)&fatp);
       printf("Binomio: %f\n", (float)fatn/(fatp*fatnp));
                       NIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

Identificador da Thread

- pthread self:
 - · Retorna o identificador da thread corrente;

- **Sintaxe:**
- pthread t pthread self (void)

Identificador da Thread

```
#include <pthread.h>
#define NTHREADS 5
void *funcao (void *args){
     printf("Hello World %i\n", pthread self());
int main() {
     pthread t tid[NTHREADS];
     · int i;
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread_create( &tid[i], NULL, funcao, (void *)i );
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread join( tid[i],NULL);
                   UNIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

Término de uma Thread

- Uma thread termina quando:
 - · A thread retorna da função que a originou
 - · A thread chama pthread_exit
 - · A thread é cancelada por outra thread através da função pthread_cancel
 - · O processo inteiro termina





Término de uma Thread

- pthread_exit
 - · Termina a execução da thread corrente.

•

- Sintaxe:
- int pthread exit(void *status)

•

· status: retorno da função executada pela thread





Término de uma Thread - Exemplo 1

```
#include <pthread.h>
#define NTHREADS 5
void *funcao (void *args){
       if ( (int)args & 1 )
              pthread exit(NULL);
       printf("Hello World %i\n", args);
int main() {
     pthread t tid[NTHREADS];
        int i:
        for (i=0; i < NTHREADS; i++)
              • pthread create( &tid[i], NULL, funcao, (void *)i );
        for (i=0; i < NTHREADS; i++)
                pthread_join( tid[i],NULL);
UNIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

Término de uma Thread

- pthread_cancel
 - Cancela uma determinada thread

•

- Sintaxe:
 - · int pthread cancel (pthread t thid)
 - thid: identificador da thread a ser cancelada;



Término de uma Thread - Exemplo 2

```
#include <pthread.h>
void *funcao (void *args){
       while(1)
             printf("Hello World\n");
int main() {
     pthread t tid;
     • pthread create( &tid, NULL, funcao, NULL );
       sleep(1);
     pthread cancel(tid);
     pthread join(tid,NULL);
                   UNIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

- Mutex é uma abreviação de "mutual exclusion" (exclusão mútua)
- Variáveis do tipo Mutex são a principal forma para a proteção de regiões críticas
- · Uma variável do tipo mutex é um lock que protege dados compartilhados pelas threads.
- O princípio básico é que apenas uma thread pode ter efetuado um lock em uma variável do tipo mutex em um dado instante.



- Mesmo que diversas threads tentem efetuar o lock, apenas uma delas será bem sucedida.
- Nenhuma outra thread poderá efetuar o lock antes que a primeira thread o libere.
- Aquelas que não conseguiram efetuar o lock ficam bloqueadas na chamada da função de lock;
- Variáveis do tipo mutex são do tipo pthread_mutex_t;





- pthread_mutex_init
 - · Inicializa um mutex

•

Sintaxe:

- int pthread_mutex_init (pthread_mutex_t *mutex, pthread mutexattr t *attr)
- · mutex: é o mutex
- · attr: define se o valor é lock ou unlock para o mutex
 - Default é unlock (selecionada attr _NULL)





- pthread_mutex_lock
 - · Operação de lock no mutex
- · Sintaxe:
 - int pthread_mutex_lock (pthread_mutex_t *mutex)

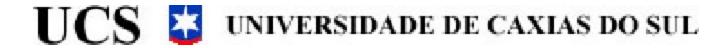
- pthread_mutex_unlock
 - · Operação de lock no mutex
- · Sintaxe:

```
#include <pthread.h>
#define NTHREADS 5
pthread mutex t mutex;
void *funcao (void *args){
     • pthread mutex lock(&mutex);
      printf("Hello World %i\n",args);
     \cdot sleep(5);
     pthread_mutex_unlock(&mutex);
```





```
int main() {
     pthread t tid[NTHREADS];
      int i;
     pthread mutex init(&mutex,NULL);
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread create(&tid[i], NULL, funcao, (void *)i);
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread join( tid[i], NULL);
```



```
#include <pthread.h>
#define NTHREADS 5
#define TAM 100
pthread mutex t mutex;
int vetor[TAM], prodtotal=0;
void *funcao (void *args){
       int ini, fim, parte, i, prodparc=0;
       ini = (int)args * (TAM/NTHREADS);
     \cdot fim = ini + (TAM/NTHREADS);
      for ( i=ini; i<fim ; i++ )
              prodparc += vetor[i] * vetor[i];
      pthread mutex lock(&mutex);
       prodtotal += prodparc;
       pthread mutex unlock(&mutex);
                    UNIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

```
int main() {
     pthread t tid[NTHREADS];
       int i;
       pthread mutex init(&mutex,NULL);
      srand(time(NULL));
       for(i=0;i<TAM;i++)
             · vetor[i] = rand()\%10;
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread create(&tid[i], NULL, funcao, (void *)i);
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread join( tid[i], NULL);
       printf("Total: %i\n",prodtotal);
                        VERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

- Em determinados casos um thread só deve entrar em uma sessão crítica se:
 - Obter o direito de acesso exclusivo com o lock
 - · Se uma determinada condição for atendida;

•

- Isso é realizado através de um mecanismo chamado de variáveis de condição;
 - Deve ser obrigatoriamente utilizado com mutex (a variável de condição é compartilhada pelas threads);





- Uma variável de condição pode ser construída a partir do tipo: pthread_cond_t
- pthread_cond_init
 - · Inicialização de uma variável de condição
- · Sintaxe:
- · cond: variável de condição
- cond_attr: indica se a condição inicial encontra-se satisfeita (default -NULL) ou não





- · A manipulação das variáveis de condição se dá através das seguintes primitivas:
 - · pthread cond wait
 - pthread_cond_signal
 - pthread_cond_broadcast



pthread_cond_wait

- · Faz com que a thread seja bloqueada na espera de uma sinalização;
- Importante: para evitar deadlock no momento que a thread é bloqueada no wait o mutex associando é liberado

Sintaxe:





- pthread_cond_signal
 - Envia um sinal para apenas uma das threads bloqueadas pela variável de condição

Sintaxe:

pthread_cond_signal(pthread_cond_t *cond);





- pthread_cond_broadcast
 - · Envia um sinal para todas as threads bloqueadas pela variável de condição

Sintaxe:

pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t *cond);

•

```
#include <pthread.h Variáveis de Condição
pthread mutex t mutex;
pthread cond t cond;
int barreira=0;
void *funcao (void *args){
    sleep((int)args*5);
      pthread mutex lock(&mutex);
       barreira++;
      if ( barreira < NTHREADS ){</pre>
            printf("Thread %i foi bloqueada\n",args);
            • pthread cond wait(&cond,&mutex);
       printf("Thread %i foi desbloqueada\n",args);
       pthread cond broadcast(&cond);
       pthread mutex unlock(&mutex);
                         NIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```

```
int main() {
     pthread t tid[NTHREADS];
      int i;
     pthread mutex init(&mutex,NULL);
     pthread_cond_init(&cond,NULL);
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             • pthread create(&tid[i], NULL, funcao, (void *)i);
       for (i=0; i < NTHREADS; i++)
             pthread join( tid[i], NULL);
```





Problema dos Leitores e Escritores

- Este problema modela o acesso a uma grande base de dados, por exemplo, um sistema de passagens de uma companhia aérea;
- · Com muitos processos competindo pelo direito de ler e escrever.
- · É aceitável que haja mais de um processo lendo a base de dados ao mesmo tempo
- Mas se um processo estiver escrevendo na base de dados, nenhum outro processo, nem mesmo os leitores, poderão ter acesso a ela enquanto o escritor não terminar.





Problema dos Leitores e Escritores

```
#include <pthread.h>
#define NESCRITORES 1
#define NLEITORES 3
pthread mutex t mutex;
pthread mutex t database;
int nleitores=0;
void *esc (void *args){
       int id = (int)args;
       while(1){
             pthread_mutex_lock(&database);
                printf("Escritor %i Acessando a base\n",id);
                sleep(rand()\%10);
                printf("Escritor %i Saindo da base\n",id);
             • pthread mutex unlock(&database);
                sleep(rand()\%10);
```





Problema dos Leitores e Escritores

```
void *leit (void *args){
       int id = (int) args;
       while(1){
             pthread mutex lock(&mutex);
               nleitores++;
             · if (nleitores==1)
                     pthread_mutex_lock(&database);
             pthread_mutex_unlock(&mutex);
             printf("Leitor %i Acessando a base\n",id);
             sleep(rand()%10);
             printf("Leitor %i Saindo da base\n",id);
             pthread_mutex_lock(&mutex);
             · nleitores--;
             \cdot if (nleitores==0)
                     pthread mutex unlock(&database);
             • pthread mutex unlock(&mutex);
               sleep(rand()%10);
```





Problema dos Leitores e Escritores

```
int main() {
       int i;
      pthread_t leitores[NLEITORES],escritores[NLEITORES];
       srand(time(NULL));
      pthread mutex init(&mutex,NULL);
     pthread_mutex_init(&database,NULL);
       for (i = 0; i < NESCRITORES; i++)
             pthread create( &escritores[i], NULL, esc, (void *)i);
       for (i = 0; i < NLEITORES; i++)
             pthread create(&leitores[i],NULL,leit,(void *)i);
       for (i = 0; i < NESCRITORES; i++)
             pthread join(escritores[i],NULL);
       for (i = 0; i < NLEITORES; i++)
             pthread_join(leitores[i],NULL);
                     UNIVERSIDADE DE CAXIAS DO SUL
```