

Fundamentos de Sistemas de Operação

Unix Windows NT Netware Mac OS DOS/V/S Vax/VMS
Linux Solaris HP/UX AIX Mach Chorus

Programação Concorrente
A API Pthreads

Modelo de programação Pthreads

- Uma norma POSIX (IEEE 1003.1c) para uma API para gestão de processos leves – criação, controle (prioridade, suspensão, terminar). Define também primitivas de sincronização.
- A API especifica o comportamento da biblioteca de processos leves; a realização pode ser feita de diferentes formas. Funcionalidades subdivididas em duas categorias: obrigatórias e opcionais; as obrigatórias têm de existir em todas as realizações.
- Comum no UNIX. No Windows, disponível no subsistema POSIX, embora o Win32 tenha a sua própria (diferente) API de *threads*.

API Pthreads (1)

- Pthreads: API standard com mais de 60 funções para manipular threads (só vamos abordar algumas...); “binding” com código em C.
 - Criar:
 - `pthread_create`
 - Determinar o thread ID:
 - `pthread_self`
 - Terminar threads:
 - `pthread_cancel`
 - `pthread_exit`
 - Funções “importadas” dos processos...
 - `exit` (termina o processo e todas as suas threads)

API Pthreads (2)

□ API pthreads (continuação):

- Sincronização dos fios de execução
 - `pthread_join`
- Sincronização: mutexes
 - `pthread_mutex_init`, `pthread_mutex_destroy`
 - `pthread_mutex_lock`, `pthread_mutex_unlock`
- Sincronização: semáforos
 - `sem_init`, `sem_destroy`
 - `sem_wait`, `sem_post`
- Sincronização: condições
 - `pthread_cond_init`, `pthread_cond_destroy`
 - `pthread_cond_wait`, `pthread_cond_signal`

Programação com Pthreads (1)

- pthreads “Hello, world”:

```
/*
 * hello.c - Pthreads "hello, world" program
 */
#include <pthread.h>

void *minhaThread(void *vargp);

int main() {
    pthread_t tid;

    pthread_create(&tid, NULL, minhaThread, NULL);
    pthread_join(tid, NULL);
    exit(0);
}

/* thread routine */
void *minhaThread(void *vargp) {
    printf("Hello, world!\n");
    return NULL;
}
```

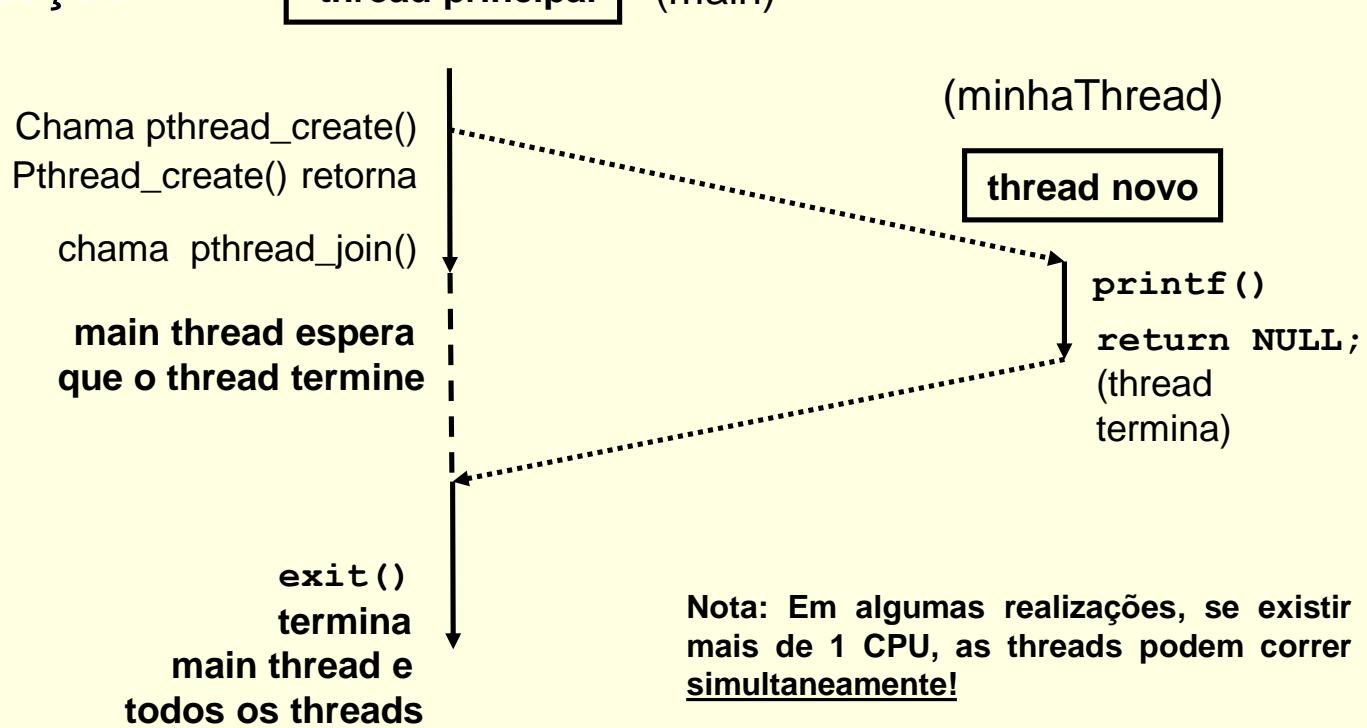
Thread attributes
(normalmente NULL)

argumento
(void *p)

Valor de retorno
(void **p)

Programação com Pthreads (2)

- Execução:

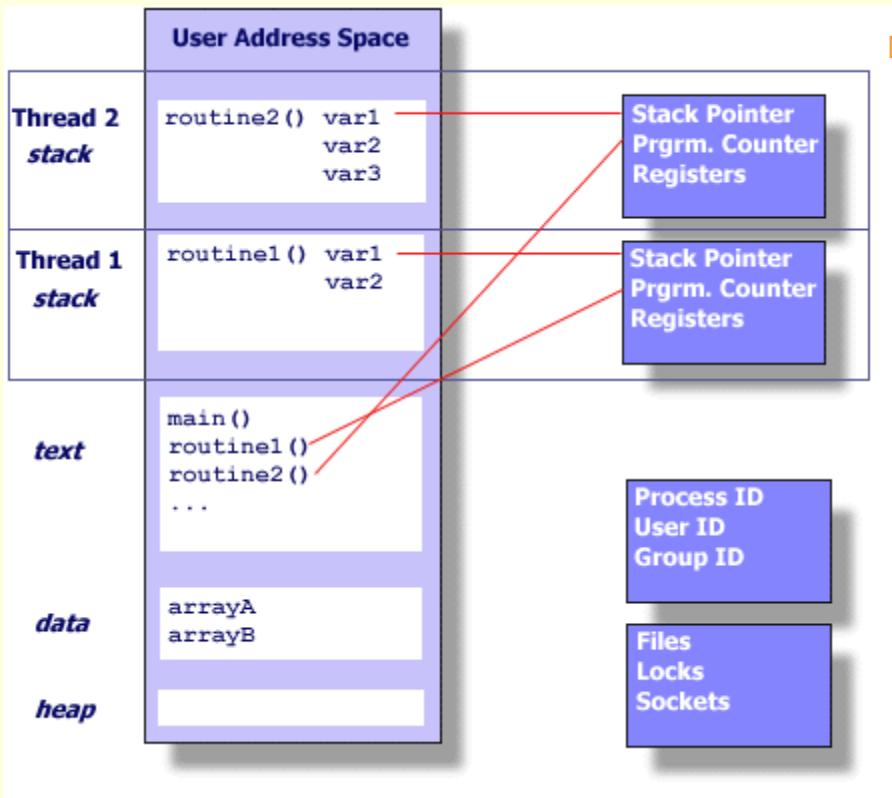


Programação com Pthreads (3)

□ Fluxos concorrentes

- Processos
 - O núcleo suporta múltiplos fluxos de controlo em **espaços de endereçamento separados.**
 - Controlo de processos e sinais do Unix (ex^o: fork, wait, kill).
 - Comunicação pelos mecanismos IPC (ex^o, memória partilhada)
- Threads
 - O núcleo suporta múltiplos fluxos de controlo (threads) que se **executam “no interior” de um processo.**
 - API dos POSIX threads.
 - Comunicação por partilha de variáveis globais.

Modelo de memória dos Threads (1)



Modelo conceptual:

- Cada *thread* corre no contexto de um processo
- Cada *thread* tem o seu próprio *thread context*
 - *Thread ID*, *stack*, *stack pointer*, *program counter*, e registos (de uso geral e de flags)
- Todo o resto do contexto do processo é partilhado por todos os *threads*
 - *Code*, *data*, *heap*, e bibliotecas partilhadas no espaço de endereços virtual do processo.
 - Ficheiros abertos e *handlers* de sinais

Fonte:

<https://www.llnl.gov/computing/tutorials/pthreads/>

Modelo de memória dos Threads (2)

□ Modelo operacional:

- Operacionalmente, este modelo não é completamente suportado pelo SO/compilador/biblioteca de run-time:
 - Os valores dos registos são completamente separados e protegidos, mas ...
 - Qualquer *thread* pode ler e escrever o *stack* de outro *thread* (*por erro de programação, ignorância do espaço necessário para o stack da thread*)
 - Algumas implementações colocam o stack da thread “no meio” de 2 páginas inválidas, tentando assim “apanhar” erros de overflow e underflow do stack...
 - ... Mas um apontador “muito incorrecto” ☺ pode saltar por cima delas.

Programação com Pthreads: cuidados (1)

□ Partilha de variáveis (Demo)

```
volatile int counter = 0; // shared global variable

void *mythread(void *arg) {
    char *letter = arg;    int i;
    printf("%s: begin [addr of i: %p]\n", letter, &i);
    for (i = 0; i < max; i++) counter = counter + 1;
    return NULL;
}
int main(int argc, char *argv[]) {
...
    pthread_t p1, p2;
    printf("main: begin [counter = %d] [%x]\n", counter, (unsigned int) &counter);
    Pthread_create(&p1, NULL, mythread, "A");
    Pthread_create(&p2, NULL, mythread, "B");
    Pthread_join(p1, NULL);      Pthread_join(p2, NULL);
    printf("main: done\n [counter: %d]\n [should: %d]\n", counter, max*2);
    return 0;
}
```

Programação com Pthreads: cuidados (2)

□ Partilha de variáveis (Demo)

gcc -S dem-01.c → dem-01.s (código assembly)

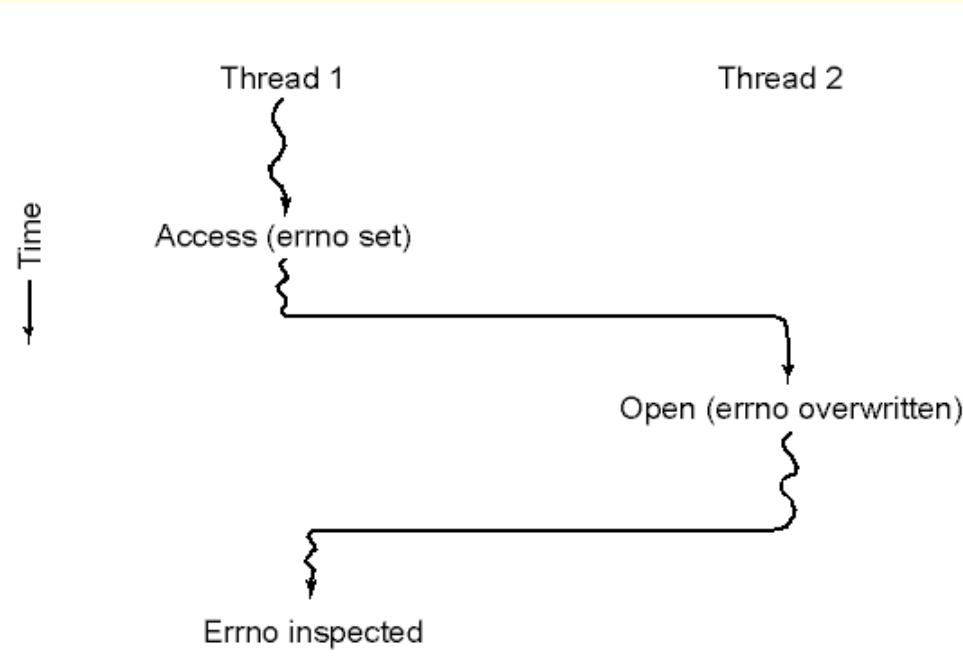
```
...
mythread:
...
    jmp    .L8
.L9:
    movl  counter, %eax
    addl  $1, %eax
    movl  %eax, counter
    movl  -20(%ebp), %eax
...
```

□ Porque é que isto é um problema?

Programação com Pthreads: cuidados ⁽³⁾

□ Partilha de variáveis

- Não óbvia!!! (a variável errno é global!)



Programação com Pthreads: solução I

□ Partilha de variáveis (Demo)

```
volatile int counter = 0; // shared global variable

void *mythread(void *arg) {
    char *letter = arg;    int i;
    printf("%s: begin [addr of i: %p]\n", letter, &i);
    for (i = 0; i < max; i++) counter = counter + 1;
    return NULL;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
...
    pthread_t p1, p2;
    printf("main: begin [counter = %d] [%x]\n", counter, (unsigned int) &counter);
    Pthread_create(&p1, NULL, mythread, "A"); Pthread_join(p1, NULL);
    Pthread_create(&p2, NULL, mythread, "B"); Pthread_join(p2, NULL);
    printf("main: done\n [counter: %d]\n [should: %d]\n", counter, max*2);
    return 0;
}
```

O resultado é o correcto, mas apenas porque só corre uma thread de cada vez!!!

Programação com Pthreads: solução II

□ Partilha de variáveis (Demo)

```
volatile int counter = 0; // shared global variable
pthread_mutex_t mtx= PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;

void *mythread(void *arg) {
    ...
    for (i = 0; i < max; i++) {
        pthread_mutex_lock( &mtx );
        counter = counter + 1;
        pthread_mutex_unlock( &mtx );
    }
    return NULL;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    ...
    Pthread_create(&p1, NULL, mythread, "A");
    Pthread_create(&p2, NULL, mythread, "B");
    Pthread_join(p1, NULL); Pthread_join(p2, NULL);
    ...
}
```

A thread que consegue trancar o mtx, pode prosseguir a execução. Enquanto mtx estiver trancado, outra thread que tente trancá-lo, bloqueia...

Programação com Pthreads: cuidados (4)

□ Partilha de variáveis

- Pergunta: Que variáveis, num programa *multithreaded* em C, são partilhadas?
 - A resposta não é tão simples como “variáveis globais são partilhadas” e “variáveis na pilha são privadas”.
- Requer respostas às seguintes perguntas:
 - Qual é o modelo de memória dos *threads*?
 - Como é que as variáveis “declaradas no programa” são instanciadas em memória?
 - Quantos *threads* referenciam cada uma das instâncias?
 - Só “ler”? Ou também “escrever”???

API Pthreads: controle de fluxo (1)

□ Criação

- `int pthread_create(pthread_t *id, pthread_attr_t atributos, void *(*função) (void *), void *argumentos);`

Cria uma *thread* que executa a `função()` devolvendo o identificador da *thread* em `id`. A função só pode ser um argumento, mas este pode ser um “pacote” de argumentos referenciado pelo apontador - caso não se queira usar, passar `NULL`. Os `atributos` permitem especificar, por exemplo, a prioridade da nova *thread*, a dimensão do seu stack, etc. Para usar os `atributos` por omissão, usar `NULL`.

API Pthreads: controle de fluxo (2)

□ *Terminar a execução*

- `void pthread_exit(void *valor);`

Termina a thread invocadora, podendo uma outra que tenha efectuado um join recolher o valor de retorno. Para não retornar nada, usar NULL.

Quando a última thread do processo termina, o processo termina da mesma forma como terminaria se tivesse executado um `exit(0)`.

Quando o código da função que está a ser executada pela thread termina por invocação de um `return`, o efeito é o mesmo de ter executado um `pthread_exit()`.

API Pthreads: sincronização (1)

□ Esperar pelo fim duma thread

- `int pthread_join(pthread_t id, void **valor);`

Suspende a thread invocadora à espera que a thread identificada por `id` termine. Para não receber nada desta, usar `NULL`. Se a thread alvo já tinha terminado, a thread invocadora recolhe o `valor` de retorno e continua imediatamente.

Nota: não se pode fazer *join* com uma thread “detached” (que é um atributo que não abordaremos aqui).

API Pthreads: sincronização (2)

- *Mutexes: declaração e inicialização em tempo de compilação*
 - `pthread_mutex_t mtx= PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;`
- *Mutexes: declaração e inicialização em tempo de execução*
 - `pthread_mutex_t mtx;`
 - `int pthread_mutex_init(pthread_mutex_t *mtx,
pthread_mutex_attr *atributos);`

Prepara o mutex `mtx` para ser usado; para usar os atributos por omissão, passar `NULL`.

API Pthreads: sincronização (3)

□ *Mutexes: remoção*

- `int pthread_mutex_destroy(pthread_mutex_t *mtx);`

Liberta os recursos associados ao mutex `mtx`; falha se este não tiver sido inicializado ou estiver trancado.

API Pthreads: sincronização (4)

□ Mutexes: trancar

- `int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mtx);`

Se o mutex `mtx` está trancado, a thread invocadora bloqueia; se não, obtém o trinco e continua.

□ Mutexes: destrancar

- `int pthread_mutex_unlock (pthread_mutex_t *mtx);`

Se o mutex `mtx` foi trancado pela thread invocadora, o trinco é removido e a execução continua; se não estava trancado, ou se estava trancado por outra thread, o resultado é indefinido (muitas realizações - e.g. Linux - dão erro).

API Pthreads: miscelânea

□ Qual é o meu ID?

- `pthread_t pthread_self(void);`

Devolve o ID da thread invocadora.

□ Comparação (igualdade)

- `int pthread_equal(pthread_t t1, pthread_t t2);`

Devolve 0 se os IDs das threads são diferentes; caso contrário devolve um valor diferente de 0.

Nota: se t1 e/ou t2 não identificam threads, o resultado é indefinido.