

# INF01151 – Sistemas Operacionais II

## Aula 07 - Da teoria à prática... Parte I (Processos, threads, mutex, semáforos, variáveis de condição e monitores)

Prof. Alberto Egon Schaeffer Filho



## Processos no mundo UNIX

- `fork()` cria um processo filho cópia do processo pai
  - Após o `fork()` tem-se dois processos:
    - Processo pai: `fork` retorna o pid do filho
    - Processo filho: o `fork` retorna zero
  - Combinado com a chamada de sistema `exec()` e similares
    - Substitui o espaço de endereçamento do processo filho
- `waitpid(pid_t pid)` faz o processo que a executa esperar pelo término do processo `pid`
- `exit(int status)` termina o processo



## Introdução

- Fluxos de controle para programação concorrente
  - Processos ou threads
- Processos/threads interativos
  - São concorrentes
  - Compartilham dados (sincronização de acesso – exclusão mútua) ou coordenam suas atividades entre si (sincronização de condição)
- Questões em aberto:
  - Como criar, na prática, fluxos de controle?
  - Como sincronizar, na prática, as atividades?



```
/* Orion Lawlor's Short UNIX Examples, olawlor@acm.org 2004/9/5
   Shows how to use fork() in a UNIX program.
*/
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h> /* for pid_t */
#include <sys/wait.h> /* for wait */

void doWork(char *arg) {
    // snipped code
}

int main()
{
    /*Spawn a new process to run alongside us.*/
    pid_t pid = fork();
    if (pid == 0) {          /* child process */
        doWork("child");
        exit(0);
    }
    else {                  /* pid!=0; parent process */
        doWork("parent");
        waitpid(pid,0,0);   /* wait for child to exit */
    }
    return 0;
}
```

# APIs para *threads*

- Principais APIs
  - **Microsoft Windows**
    - Microsoft Win32 e Microsoft Foundation Class (MFC)
    - Microsoft .Net e Common Language Runtime (CLR)
  - **Java Threads**
    - Suporte a *threads* “embutido” na própria linguagem Java e suportado pela Java Virtual Machine
  - **POSIX Threads**
    - Padrão para plataformas UNIX
    - Possui uma versão open source para windows (*pthreads-win32*)
- Apresentam funcionalidades similares de formas diferentes
  - Criação, sincronização, término

5

INF01151 - Sistemas Operacionais II

# Java threads

- Suporte a *threads* é integrado na linguagem
  - Permite criação e gerenciamento de threads de forma independente do sistema operacional ou de bibliotecas
  - Cada thread de execução tem sua própria *call stack*
- Todo programa java tem ao menos uma *thread*
  - *Main* thread, que contém método **main**
- Criação de threads
  - 1º método: Estendendo classe **Thread**
  - 2º método: Implementando interface **Runnable**
- Pacote **java.lang**

6

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Criação de threads: 1º método

- Estendendo a classe **Thread**
  - Necessário sobrescrever o método **run** (the job to do)
  - Método **start** é usado para criar thread, e implicitamente chama **run**

```
class Simple extends Thread {  
    public void run() {  
        System.out.println("I'm a thread");  
    }  
}
```

```
public class First {  
    public static void main(String args[]) {  
        Simple s = new Simple();  
  
        s.start();  
        System.out.println("I'm the main thread");  
    }  
}
```

7

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Criação de threads: 2º método

- Implementando interface **Runnable**
  - Necessário implementar o método **run** (the job to do)
  - Método **start** é usado para criar thread, e implicitamente chama **run**
  - Objeto *Runnable* passado como o *target* da thread

```
class Simple implements Runnable {  
    public void run() {  
        System.out.println("I'm a thread");  
    }  
}
```

```
public class Second {  
    public static void main(String args[]) {  
        Runnable s = new Simple();  
        Thread thr = new Thread(s);  
  
        thr.start();  
        System.out.println("I'm the main thread");  
    }  
}
```

8

INF01151 - Sistemas Operacionais II

# Considerações gerais: Java threads

## Etapas para uso de threads em Java

### ① Definir uma nova classe que:

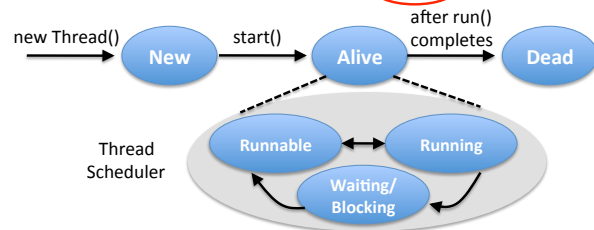
- Estenda a classe **Thread**; ou que
- Implemente a interface **Runnable**

```
Thread t = new Thread(runObj);  
t.run(); // Permitido, mas não  
        // inicia nova thread!
```

### ② Definir um novo método **run** (código da thread)

### ③ Criar uma nova instância através de **new**

### ④ Disparar a thread usando o método **start**



9

INF01151 - Sistemas Operacionais II

# Considerações gerais: Java threads

## Métodos permitem “*influenciar*” o escalonamento de threads

- `public static void sleep(long millis) throws InterruptedException`
- `public static void yield()`
- `public final void join() throws InterruptedException`
- `public final void setPriority(int newPriority) // entre 1 e 10`

## Uma thread não pode dizer para outra bloquear:

- Métodos `sleep()`, `yield()` e `join()` afetam a thread corrente que está executando!
- Antigos `stop()`, `suspend()` e `resume()` são **deprecated**

## Comportamento do escalonador de threads

- Depende da implementação da JVM, mas em geral...
- Prioridade das threads em `Runnable` é menor ou igual à prioridade da thread em `Running`
  - Se prioridades forem as mesmas, qualquer coisa pode acontecer

10

INF01151 - Sistemas Operacionais II

# POSIX Threads (*Pthreads*)

## Biblioteca de *threads* portátil para várias plataformas

- Conjunto de rotinas C para programação multithread
- Padrão usado no Linux e em sistemas UNIX em geral
- IEEE POSIX 1003.1c standard (1995)
  - Especificação, não implementação

## Possui um grande número de funções

- Pthreads API contém em torno de 100 subrotinas
- Foco principal é a criação, destruição e sincronização
- Possui funções que permitem explorar características próprias de um sistema (e.g. prioridades)
  - Atenção: comportamento varia de plataforma para plataforma

11

INF01151 - Sistemas Operacionais II

# *Pthreads* basics

## Incluir header para biblioteca de *Pthreads*

```
#include <pthread.h>
```

## Variáveis de atributos e descritores: inicializados antes de criar a thread, mas muitos podem ser alterados mais tarde

```
pthread_attr_t attr; /* thread attributes */  
pthread_t thr; /* thread descriptor */
```

- Atributos:
  - detached state (joinable? Default: PTHREAD\_CREATE\_JOINABLE. Other option: PTHREAD\_CREATE\_DETACHED)
  - scheduling policy (real-time? PTHREAD\_INHERIT\_SCHED, PTHREAD\_EXPLICIT\_SCHED, SCHED\_OTHER)
  - scheduling parameter
  - inheritsched attribute (Default: PTHREAD\_EXPLICIT\_SCHED inherit from parent: PTHREAD\_INHERIT\_SCHED)
  - scope (Kernel threads: PTHREAD\_SCOPE\_SYSTEM User threads: PTHREAD\_SCOPE\_PROCESS)
  - guard size
  - stack address (See `unistd.h` and `bits/posix_opt.h` \_POSIX\_THREAD\_ATTR\_STACKADDR)
  - stack size (default minimum PTHREAD\_STACK\_SIZE set in `pthread.h`)

## Inicialização dos atributos

```
pthread_attr_init(&attr);
```

- Geralmente os valores default são suficientes

12

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Primitiva de criação

```
int pthread_create (
    pthread_t *thr,           //descritor retornado
    pthread_attr_t *attr;     //atributos (NULL = none)
    void *(*start_routine) (void *), //ponteiro p/ função a ser executada
    void *arg);              //ponteiro p/ parâmetro (único)
```

Retorna 0, se criou com sucesso;  
diferente de 0, caso contrário.

*pthread\_t* thr;  
↑  
variável

- Identificador
- Atributos
- Função
- Ponteiro p/ parâmetros

- Uma *thread* é uma estrutura de dados → tipo *pthread\_t*

13

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Exemplo de criação de *Pthreads*

```
#include <pthread.h>
int g;

void *do_it_1(void *arg) {
    int i, n = *(int *) arg;
    for(i = 0; i < n; i++)
        g = i;
}

void *do_it_2(void *arg) {
    int i, n = *(int *) arg;
    for(i = 0; i < n; i++)
        printf("%d\n", g);
}

int main( int argc, char *argv) {
    pthread_t th1, th2;
    int n = 10;
    pthread_create(&th1, NULL, do_it_1, &n);
    pthread_create(&th2, NULL, do_it_2, &n);
    ....
}
```

14

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Primitivas relacionadas ao término

- Thread termina sua própria execução chamando:

```
pthread_exit(void *status);
```

- *status* é um valor de retorno (ou NULL)
- Chamada implicitamente se thread retorna da função que havia iniciado

- Thread pode ser cancelada por outra thread

```
pthread_cancel(pthread_t thr);
```

- *thr* é a thread a ser cancelada

- Thread pai pode esperar por término da thread filha chamando:

```
pthread_join(pthread_t thr, void **res);
```

- *thr* é o descritor da thread filha
- *res* é endereço da localização do valor de retorno
  - Preenchido quando filha executa *pthread\_exit*

15

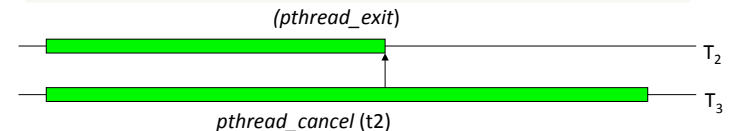
INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Primitivas relacionadas ao término (destruição)

```
void pthread_exit(void *status);
```



```
int pthread_cancel(pthread_t thread);
```



- Terminar = liberar a memória ocupada pela estrutura de dados *pthread\_t*
- *exit()* versus *pthread\_exit()*
  - Terminar um processo (*exit*) é terminar todas as threads (elas vivem "dentro")

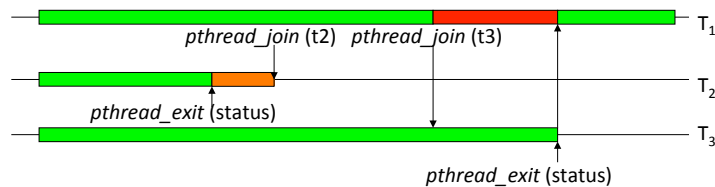
16

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Primitivas relacionadas ao término (sincronização)

- Possibilidade de uma *thread* esperar pelo término de outra
  - Identificador da thread pela qual se espera
  - Possibilidade de receber um valor de retorno

```
void pthread_join (pthread_t thread, void **res);
```



- Válido apenas para *threads* com atributo `joinable` (ao invés de `detached`):
- É o **default**!

17

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Exemplo de espera por *threads*

```
#include <pthread.h>

int g;

void *do_it_1(void *arg) {
    int i, n = *(int *) arg;
    for(i = 0; i < n; i++)
        g = i;
}

void *do_it_2(void *arg) {
    int i, n = *(int *) arg;
    for(i = 0; i < n; i++)
        printf("%d\n", g);
}
```

```
int main( int argc, char *argv) {
    pthread_t th1, th2;
    int n = 10;
    pthread_create(&th1, NULL, do_it_1, &n);
    pthread_create(&th2, NULL, do_it_2, &n);

    pthread_join(th1, NULL);
    pthread_join(th2, NULL);
}
```

Possível usar `pthread_join` para recuperar valores da thread que se espera, mas programador deve ser bom em ponteiros em C.



18

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Outro exemplo de espera por *threads*

```
#include <pthread.h>

void *test_routine (void *arg) {
    double *value;
    value = (double*) malloc(sizeof(double));
    *value = 10.0;
    pthread_exit(value);
}

int main( int argc, char **argv) {
    pthread_t thr;
    double *res;
    int status;
    status = pthread_create(&thr, NULL, test_routine, NULL);
    if (status != 0)
        exit(1);
    status = pthread_join(thr, (void **) &res);
    if (status != 0)
        exit(1);
    printf("resultado retornado: %.2f\n", *res);
    free(res);
}
```

19

INF01151 - Sistemas Operacionais II

## Leituras adicionais

- Andrews, G. “*Foundations of Multithreaded, Parallel and Distributed Programming*”, Addison-Wesley, 2000.
  - Capítulo 4 (seção 4.6) e capítulo 5 (seção 5.4 e 5.5)
- Silberschatz, A. and Galvin, P. – “*Operating Systems Concepts*”. Wiley, 8th edition, 2009.
  - Capítulo 4 (seção 4.3)
- Butenhof, D. – “*Programming with POSIX Threads*”. Addison-Wesley, 1997.

20

INF01151 - Sistemas Operacionais II