

Tema 2. Procesos vs. hilos

1. Procesos y Ciclo Vida

- El ciclo de vida de un proceso es el siguiente:

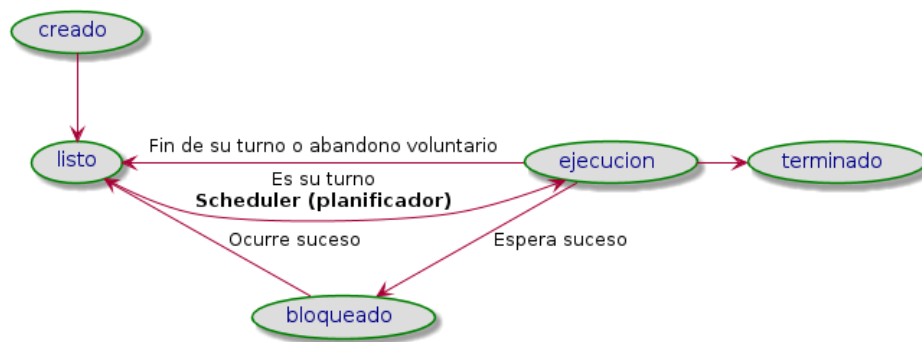


Figure 1: Ciclo de vida.

- El encargado de darle la oportunidad de usar la CPU es el *Planificador de procesos* o **Scheduler** → forma parte del núcleo del SO. En este otro [enlace](#) tienes más información sobre el planificador del núcleo Linux.
- Una forma bastante justa y extendida es hacerlo mediante asignación de rodajas de tiempo:
 - Cuando un proceso cumple su tiempo de permanencia en el procesador, éste es desalojado y pasado a *Listo*. Esperará una nueva oportunidad para pasar a ejecución. También puede abandonar voluntariamente la CPU
- El acto de cambiar un proceso de estado se llama *Cambio de contexto*. Se trata de una operación *costosa*
- En un SO tradicional, la memoria se divide en:
Espacio de usuario :

en él se encuentra la mayor parte de la información relativa a los procesos de usuario

Espacio de núcleo :

en él reside el código y las estructuras propias del sistema operativo.

- La información relativa a un proceso suele estar dividida entre los dos espacios.
- La parte del espacio del núcleo contiene lo que se conoce como **bloque de control del proceso**

2. Procesos en Unix con C

- En Unix todos los procesos, excepto el primero (el número `0`), se crean con una llamada a `fork()`. Puedes ver un contraargumento al uso de `fork` en [este artículo](#). Puedes ver toda la información relativa a `fork` con la orden: `man 2 fork` o también [aquí](#).
- Para optimizar la creación del nuevo proceso se emplean técnicas como [Copy On Write \(COW\)](#).
- El proceso que invoca a `fork` es el *proceso padre*.
- El proceso creado es el *proceso hijo*.
- El proceso `0` se crea en el arranque. Hace una llamada a `fork` para crear el proceso `1`, `init`, y a continuación se convierte en el proceso "*intercambiador de procesos*".
- Podemos observar la tabla de procesos activos con instrucciones como `top`, `htop`, `ps`, etc...

Procesos			Recursos		Sistemas de archivos		Sistema de ventanas	
Nombre del proceso	% CPU	ID	Memoria	Lectura total de	Escritura total en disco	Lectura de disco	Escritura en disco	Prioridad
sh	0	4322	336,0 KiB	N/D	N/D	N/D	N/D	Normal
slurp	0	4323	764,0 KiB	N/D	N/D	N/D	N/D	Normal
wl-copy	0	4188	180,0 KiB	N/D	N/D	N/D	N/D	Normal
systemd	0	2315	1,7 MiB	16,5 MiB	8,0 KiB	N/D	N/D	Normal
(sd-pam)	0	2319	2,8 MiB	N/D	N/D	N/D	N/D	Normal
mpd	0	2351	10,7 MiB	77,4 MiB	28,0 KiB	N/D	N/D	Normal
emacs	0	2352	353,6 MiB	168,4 MiB	180,5 MiB	N/D	N/D	Normal
dbus-daemon	0	2370	1,1 MiB	14,6 MiB	N/D	N/D	N/D	Normal
pulseaudio	0	2490	5,7 MiB	6,1 MiB	64,0 KiB	N/D	N/D	Muy alta
dconf-service	0	2894	3,1 MiB	304,0 KiB	7,9 MiB	N/D	N/D	Normal
at-spi-bus-launcher	0	3565	716,0 KiB	60,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
dbus-daemon	0	3571	432,0 KiB	148,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
at-spi2-registr	0	3573	712,0 KiB	108,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfsd	0	3576	1,1 MiB	1,4 MiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfsd-trash	0	16508	1,1 MiB	588,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfsd-network	0	16527	1,1 MiB	36,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfsd-dnssd	0	16532	1,0 MiB	36,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfsd-fuse	0	3581	652,0 KiB	332,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
xdg-desktop-portal	0	3661	2,6 MiB	6,4 MiB	N/D	N/D	N/D	Normal
xdg-document-portal	0	3665	712,0 KiB	312,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
xdg-permission-store	0	3670	420,0 KiB	100,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
xdg-desktop-portal-gtk	0	3680	5,1 MiB	708,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
pipewire	0	3694	532,0 KiB	368,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfs-udisks2-volume-monit	0	16453	1,7 MiB	668,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfs-goa-volume-monitor	0	16488	804,0 KiB	420,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
goa-daemon	0	16492	26,0 MiB	10,6 MiB	N/D	N/D	N/D	Normal
goa-identity-service	0	16499	960,0 KiB	572,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gvfs-mtp-volume-monitor	0	16504	652,0 KiB	92,0 KiB	N/D	N/D	N/D	Normal
gnome-keyring-daemon	0	16592	4,6 MiB	N/D	N/D	N/D	N/D	Normal
Finalizar proceso								

Figure 2: Ciclo de vida.

```

1: int pid;
2:
3: if ( (pid = fork()) == -1 )
4:     perror ("Error en la llamada a fork");
5: else if (pid == 0)
6:     // código que ejecutará el proceso hijo
7: else
8:     // código que ejecutará el proceso padre

```

- La llamada a fork duplica todo el contexto del proceso. Es interesante que conozcas el uso *idiomático* de `fork-exec`. Para todo ello, echa un vistazo a [este vídeo](#).
- Todas las variables, incluidas las globales y las estáticas, son inaccesibles para el otro proceso: compartir información es complicado (mecanismos IPC)

2.1. Un ejemplo

```

1: /*******/
2: /* procesos */
3: /*******/
4: #include <sys/types.h>
5: #include <unistd.h>
6: #include <sys/wait.h>
7: #include <stdlib.h>
8: #include <stdio.h>
9:
10: #define NUM_PROCESOS 5
11: int I = 0;
12:
13: void codigo_del_proceso (int id) {
14:     int i;
15:     for (i = 0; i < 50; i++)
16:         printf("Proceso %d: i = %d, I = %d\n", id, i, I++);
17:     exit(id); // el id se almacena en los bits 8 al 15 antes de
18:             // devolverlo al padre
19: }
20:
21: int main() {
22:     int p;
23:     int id [NUM_PROCESOS] = {1,2,3,4,5};
24:     int pid;
25:     int salida;
26:
27:     for (p = 0; p < NUM_PROCESOS; p++) {
28:         pid = fork ();
29:         if (pid == -1) {
30:             perror ("Error al crear un proceso: ");
31:             exit (-1);
32:         }
33:         else if (pid == 0) // Código del hijo
34:             codigo_del_proceso (id[p]);
35:         }
36:         // Código del padre
37:         for (p = 0; p < NUM_PROCESOS; p++) {
38:             pid = wait (&salida);
39:             printf("Proceso %d con id = %x (%x) terminado\n",
40:                 pid, salida >> 8, WEXITSTATUS(salida));
41:         }
42: }

```

3. Hilos y Ciclo Vida

- Los **hilos** permiten concurrencia dentro de cada proceso

- Los procesos son entidades pesadas
 - la estructura del proceso está en la parte del núcleo, y cada vez que un proceso quiere acceder a ella tiene que hacer una llamada al sistema y consumir tiempo de procesador
- Los hilos son entidades ligeras: la estructura de hilos reside en el espacio de usuario.
 - Los hilos comparten la información del proceso, por lo que si un hilo modifica una variable de proceso, el resto de hilos verán esa modificación cuando accedan a esa variable.
 - El cambio de contexto entre hilos consume poco tiempo de procesador, de ahí su éxito.

4. Hilos y hardware

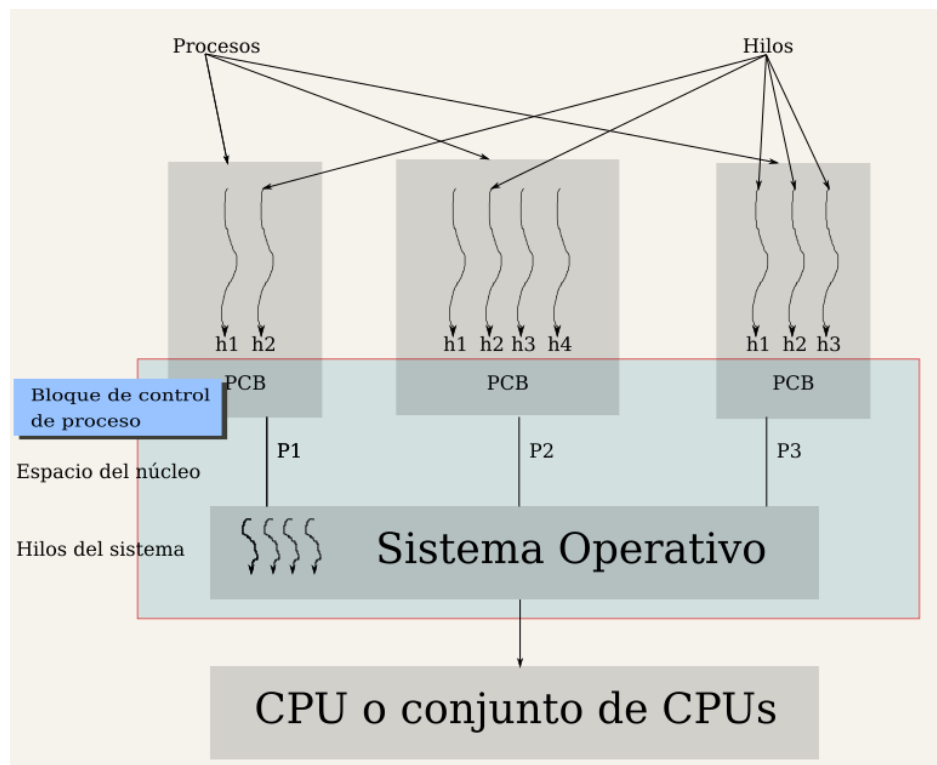


Figure 3: Hilos y hardware.

5. Dos niveles de hilos

- Hoy en día es normal que nos encontremos con dos 'niveles' de *hilos*
 - El que nos proporcione el lenguaje de programación empleado, p.e. Java
 - El que proporciona el SO.
 - Lo habitual es que el primero se *reescriba* mediante llamadas a este segundo -uno a uno, muchos a uno, muchos a muchos-.

6. Hilos y procesos ligeros

- Hoy en día los SO ofrecen el concepto de *proceso ligero* (LWP: *Light Weight Process*).
- Un LWP se ejecuta en espacio de usuario y esta sustentado por un *thread* o *hilo*.
- Un LWP comparte su espacio de direcciones y recursos del sistema con otros LWP que pueda crear el mismo proceso.
- Asociado al concepto de `hilo` aparece el de *almacenamiento local al hilo* -Thread Local Storage- o `TLS`. Lenguajes como D lo usan [por defecto](#).

7. Hilos en Unix con C

- Se emplea la biblioteca `pthread` o [POSIX threads](#).
- Es el interfaz más utilizado para implementar bibliotecas de hilos en entornos Unix.

```
#include <pthread.h>

int      pthread_create(...); // crear hilo
pthread_t pthread_self(void); // Devuelve el ID dle hilo actual
void     pthread_exit(...);   // terminar hilo
int      pthread_join(...);   // espera por otro hilo
int      pthread_equal(...);  // comprueba si dos hilos son el mismo
```

- Los compiladores actuales de C/C++ como los de los proyectos [GCC](#) y [LLVM](#) incluyen lo que llaman *desinfectantes* de distintos tipos de errores cometidos al programar. Echa un vistazo [aquí para GCC](#) y

[aquí para LLVM](#), en ambos casos busca las opciones que tienen que ver con *sanitize*. No solo hay para detectar errores cometidos al programar con *hilos* sino también para otro tipo de errores habituales.

8. Ejemplo con hilos POSIX

```

1: /* **** */
2: /* hilos */
3: /* compilación: cc -o hilos hilos.c -lpthread */
4: /* **** */
5:
6: #include <pthread.h>
7: #include <stdio.h>
8: #include <string.h>
9: #include <stdlib.h>
10:
11: #define NUM_HILOS 5
12: int I = 0;
13:
14: void *codigo_del_hilo (void *id) {
15:     int i;
16:     for( i = 0; i < 50; i++)
17:         printf("Hilo %d: i = %d, I = %d\n", *(int *)id, i, I++);
18:     pthread_exit (id);
19: }
20:
21: int main() {
22:     int h;
23:     pthread_t hilos[NUM_HILOS];
24:     int id[NUM_HILOS] = {1,2,3,4,5};
25:     int error;
26:     int *salida;
27:
28:     for(h = 0; h < NUM_HILOS; h++) {
29:         error = pthread_create( &hilos[h], NULL, codigo_del_hilo, &id[h]);
30:
31:         if (error){
32:             fprintf (stderr, "Error: %d: %s\n", error, strerror (error));
33:             exit(-1);
34:         }
35:     }
36:
37:     for(h =0; h < NUM_HILOS; h++) {
38:         error = pthread_join(hilos[h], (void **)&salida);
39:         if (error)
40:             fprintf (stderr, "Error: %d: %s\n", error, strerror (error));
41:         else
42:             printf ("Hilo %d terminado\n", *salida);
43:     }
44: }

```

9. Ejemplo con hilos Python

- Usaremos pseudocódigo estilo Python, pero veamos cómo es un programa concurrente completo en este lenguaje

```

1: #!/usr/bin/env python
2:
3: import threading
4:
5: THREADS = 2
6: MAX_COUNT = 10000000
7:
8: counter = 0
9:
10: def thread():
11:     global counter
12:
13:     print("Thread {}".format(threading.current_thread().name))
14:
15:     for i in range(MAX_COUNT//THREADS):
16:         counter += 1
17:
18: def main():
19:     threads = []
20:
21:     for i in range(THREADS):
22:         # Create new threads
23:         t = threading.Thread(target=thread)
24:         threads.append(t)
25:         t.start() # start the thread
26:
27:         # Wait for all threads to complete
28:     for t in threads:
29:         t.join()
30:
31:     print("Counter value: {} Expected: {}\n".format(counter, MAX_COUNT))
32:
33: if __name__ == "__main__":
34:     main()

```

10. Ejemplo con el API de Windows

- La función principal de creación de hilos en el `API` de *Windows* es [CreateThread](#).

```

1: #include <windows.h>
2: #include <iostream>
3:
4: using namespace std;
5:
6: DWORD Cont=0; // Variable compartida
7:
8: DWORD WINAPI incrementar(LPVOID param)
9: {
10:     DWORD n = *(DWORD*)param;
11:     //int i;
12:
13:     for( unsigned i = 0 ; i < n ; i++)
14:     {
15:         Cont++;
16:         cout << "Contador sumando = " << Cont << "\n";
17:     }
18:     return 0;
19: }
20:
21: DWORD WINAPI decrementar(LPVOID param)
22: {
23:     DWORD n = *(DWORD*)param;
24:
25:     for( unsigned i = 0 ; i < n ; i++)
26:     {
27:         Cont--;
28:         cout << "Contador restando = " << Cont << "\n";
29:     }
30:     return 0;
31: }
32:
33: int main(int argc, char *argv[]) {
34:     DWORD TIdi, TIdd;
35:     HANDLE THandlei, THandlei;
36:     int param = 100;
37:
38:     //Creamos dos threads
39:     THandlei = CreateThread(NULL, 0, incrementar, &param, 0, &TIdi);
40:     THandlei = CreateThread(NULL, 0, decrementar, &param, 0, &TIdd);
41:
42:     cout << "Contador = " << Cont << "\n";
43:
44:     //Esperamos a que acaben todos los threads
45:     WaitForSingleObject(THandlei, INFINITE);
46:     WaitForSingleObject(THandlei, INFINITE);
47:
48:     //Eliminamos los threads
49:     CloseHandle(THandlei);
50:     CloseHandle(THandlei);
51:

```

```

52:     cout << "Contador = " << Cont << "\n";
53:
54:     system("PAUSE");
55: }

```

11. Concurrency en Java

11.1. Hilos en Java: ciclo de vida

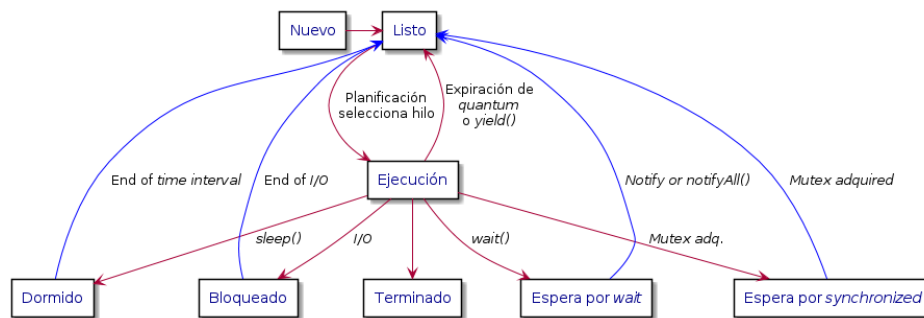


Figure 4: Ciclo de vida en Java.

11.2. Hilos y objetos

- Los hilos se representan en Java mediante la clase *Thread*.
- Sus métodos junto con algunos de la clase *Object* nos permiten un manejo completo de los hilos.
- Para cada programa Java existe un hilo de ejecución denominado hilo principal.
- Diferencia entre objeto e hilo:
 - Un objeto es algo estático, con una serie de atributos y métodos.
 - Pero quien ejecuta esos métodos es el hilo de ejecución.

11.3. Creación de hilos

- Clase *Thread* de Java
- Dos posibilidades:
 - Heredar de *Thread*

- Implementar la interfaz *Runnable*
- En ambos casos hay que definir el método `run()`.

11.4. Creación de hilos: método run

- Contiene el código del hilo
- Método invocado cuando se ejecuta el hilo
- El hilo termina cuando termina `run`

11.5. Creación de hilos: ejemplos

- Heredando de Thread y redefiniendo el método `run`

```
public class Filosofo extends Thread {  
    ...  
    public void run() { ... }  
    ...  
}
```

- Implementando la interfaz `Runnable`

```
public class Filosofo implements Runnable {  
    ...  
    public void run() { ... }  
    ...  
}
```

- Creación y ejecución

```
//creación  
Thread filosofo = new Filosofo();           //herencia  
Thread filosofo = new Thread(new Filosofo()); //interface  
  
//ejecución para ambos casos  
filosofo.start();
```

11.6. Heredando de Thread

- Heredando de Thread y redefiniendo el método `run`

```
1: class ThreadConHerencia extends Thread {
2:     String palabra;
3:
4:     public ThreadConHerencia (String p) {
5:         palabra=p;
6:     }
7:
8:     public void run() {
9:         for (int i=0; i < 10 ; i++) {
10:             System.out.print (palabra);
11:         }
12:     }
13:
14:     public static void main(String[]args){
15:         Thread a=new ThreadConHerencia("hilo1");
16:         Thread b=new ThreadConHerencia("hilo2");
17:
18:         a.start();
19:         b.start();
20:         System.out.println("Fin del hilo principal");
21:     }
22: }
```

- Se intercalan las salidas de los tres hilos creados, recordemos que tenemos el hilo principal y los dos creados

11.7. Implementando la interfaz Runnable

- Implementamos la interfaz `Runnable`, esta interfaz sólo tiene un método con la signatura `public void run()`.
- Este método es el que como mínimo tenemos que implementar en la clase.

```

1: public class ThreadConRunnable implements Runnable {
2:     String palabra;
3:
4:     public ThreadConRunnable (String p){
5:         palabra=p;
6:     }
7:
8:     public void run() {
9:         for(int i=0;i<10;i++)
10:            System.out.print(palabra);
11:     }

```

- Hasta aquí simplemente hemos creado una clase. Al contrario que antes, los objetos de esta clase no serán hilos ya que no hemos heredado de Thread.
- Si queremos que el objeto de esta clase se ejecute como un hilo independiente debemos crear un objeto de la clase Thread y pasarle como parámetro el objeto donde queremos que empiece su ejecución ese hilo.

```

1: public static void main(String[]args){
2:     ThreadConRunnable a=new ThreadConRunnable("hilo1");
3:     ThreadConRunnable b=new ThreadConRunnable("hilo2");
4:
5:     Thread t1=new Thread (a);
6:     Thread t2=new Thread (b);
7:
8:     t1.start();
9:     t2.start();
10:
11:     System.out.println("Fin del hilo principal");
12: }

```

- Se invoca al método `start` de la clase *Thread* que será el que se encarga de invocar al método *run()* de los objetos *a* y *b* respectivamente
- Si comparamos ambos métodos, la segunda forma puede parecer más confusa.
- Sin embargo es más apropiada debido a que en Java no hay herencia múltiple, al utilizar la primera opción nuestra clase ya no podría

heredar de otras clases.

- Si necesitamos que haya herencia de otras clases deberemos usar siempre la segunda opción.

11.8. Objeto autónomo en un hilo

- A veces necesitamos que un objeto autónomo se ejecute automáticamente en un nuevo hilo, sin intervención del cliente:

```
1: public class ObjetoAutonomo implements Runnable {
2:     private Thread hilo;
3:
4:     public ObjetoAutónomo() {
5:         hilo = new Thread(this);
6:         hilo.start();
7:     }
8:
9:     public void run() {
10:        if (hilo == Thread.currentThread()){
11:            //Hacer algo
12:        }
13:    }
14:
15:    //ATENCIÓN
16:
17:    public static void main(String []args){
18:        ObjetoAutónomo objeto = new ObjetoAutónomo();
19:    }
20: }
```

- Como vemos en este ejemplo, en la implementación del método run() hay que controlar cuál es el hilo que se está ejecutando y para ello nos servimos del método `currentThread()` de la clase `Thread`.
- Este método nos devuelve una referencia al hilo que está ejecutando ese código. Esto se hace para evitar que cualquier método de un hilo distinto haga una llamada a `run()` directamente.

11.9. Estado y propiedades de los hilos

- Método `isAlive()` para saber si un hilo está vivo o muerto
- Sistema de prioridades para el `scheduler` de la JVM:

```
setPriority(prioridad)
```

- Método `yield()` para forzar la salida de un hilo de la CPU
- Otros métodos de utilidad: `wait()`, `notify`, `sleep(milisegundos)`

11.10. Planificación y prioridades

- Las prioridades de cada hilo en Java van de 1 (`MIN_PRIORITY`) a 10 (`MAX_PRIORITY`).
- La prioridad de un hilo inicialmente es la misma que la del hilo que lo creó.
- Por defecto, todo hilo tiene prioridad 5 (`NORM_PRIORITY`)
- La especificación de la máquina virtual no fuerza al uso de ningún algoritmo particular en la planificación de hebras.
- El planificador debe dar ventaja a las hebras con mayor prioridad.
- Si hay varias hebras con igual prioridad todas se deben ejecutar en algún momento.
- No se garantiza que hebras de prioridad baja pasen a ejecutarse si existe alguna hebra de mayor prioridad..., pero podría ser así.
- El código siguiente permite comprobar la implementación particular de nuestra máquina virtual

```
1: public class ComprobarPrioridad implements Runnable {
2:     int num;
3:     ComprobarPrioridad(int c) { num = c; }
4:
5:     public void run() {
6:         while (true)
7:             System.out.println(num);
8:     }
9:
10:    public static void main(String[] args) {
11:        Thread nueva;
12:        for (int c = 0; c < 10; c++) {
13:            nueva = new Thread(new ComprobarPrioridad(c));
14:            if (c == 0)
15:                nueva.setPriority(Thread.MAX_PRIORITY);
16:            nueva.start();
17:        }
18:    }
19: } // class
```

11.11. La clase Thread

- Atributos:

- `public static final int MIN_PRIORITY`
- `public static final int NORM_PRIORITY`
- `public static final int MAX_PRIORITY`

- Constructores:

public Thread():

por defecto

public Thread(String name):

un nuevo hilo con nombre name

public Thread(Runnable target):

crea un nuevo hilo siendo target el que contiene el método run() que será invocado al lanzar el hilo con start()

public Thread(Runnable target, String name):

como el anterior, pero con nombre

- Métodos:

public static Thread currentThread():

retorna la referencia al hilo que se está ejecutando actualmente

public String getName():

retorna el nombre del hilo.

int getPriority():

retorna la prioridad del hilo

public final boolean isAlive():

chequea si el hilo está vivo

public void run():

contiene lo que el hilo debe hacer

- Métodos:

public final void setName(String name):

cambia el nombre del hilo por name

public final void setPriority(int nuevaPrioridad):

cambia la prioridad

public static void sleep(long millis):

cesa la ejecución milis milisengudos

public void start():

hace que el hilo comience la ejecución

public static void yield ():

hace que el hilo que se está ejecutando actualmente pase a estado de listo, permitiendo a otro hilo ganar el procesador

public final void join():

Espera a que el hilo termine.

11.12. Ten en cuenta que en Java:

1. Las asignaciones entre tipos primitivos son atómicas. En el caso de `long` y `double` puede haber excepciones.
2. Las asignaciones de referencias son atómicas.
3. Las asignaciones de variables `volatile` son atómicas.
4. Todas las operaciones de las clases de `java.concurrent.Atomic*` son atómicas.

Es conveniente que consultes la [especificación](#) de la versión de Java que uses.

11.12.1. Aclaraciones

- En ningún caso estas transparencias son la bibliografía de la asignatura, por lo tanto debes estudiar, aclarar y ampliar los conceptos que en ellas encuentres empleando los enlaces web y bibliografía recomendada que puedes consultar en la página web de la [ficha de la asignatura](#) y en la [web propia de la asignatura](#).