



Universidad Nacional de Lanús

Departamento de Desarrollo Productivo y Tecnológico

Licenciatura en Sistemas

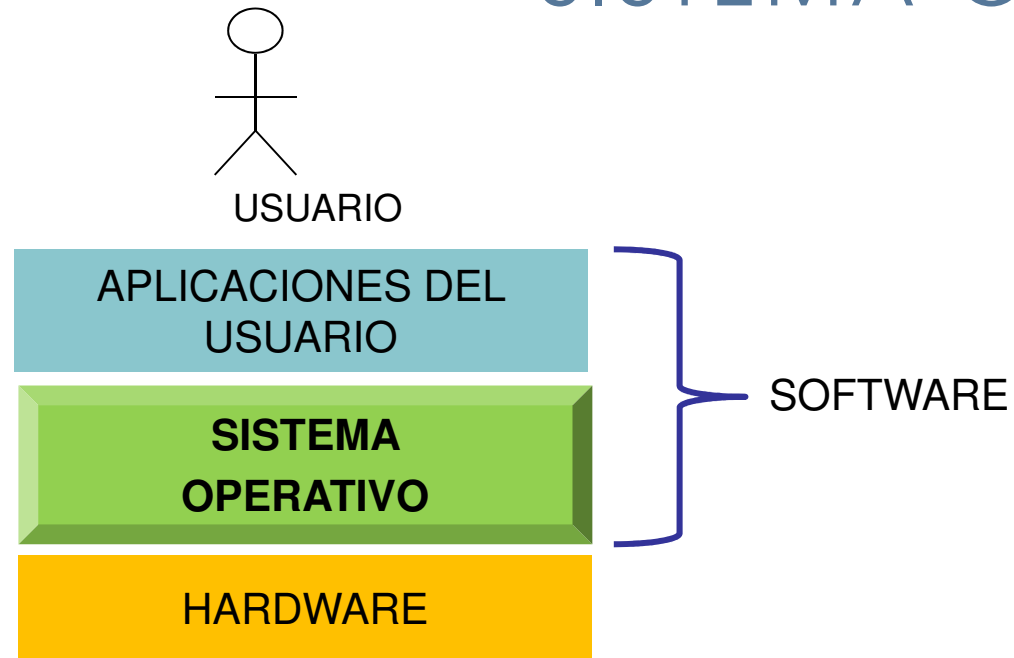
Unidad N° 1:

ADMINISTRACIÓN DE CONCURRENCIA ENTRE PROCESOS



Sistemas Operativos

SISTEMA OPERATIVO



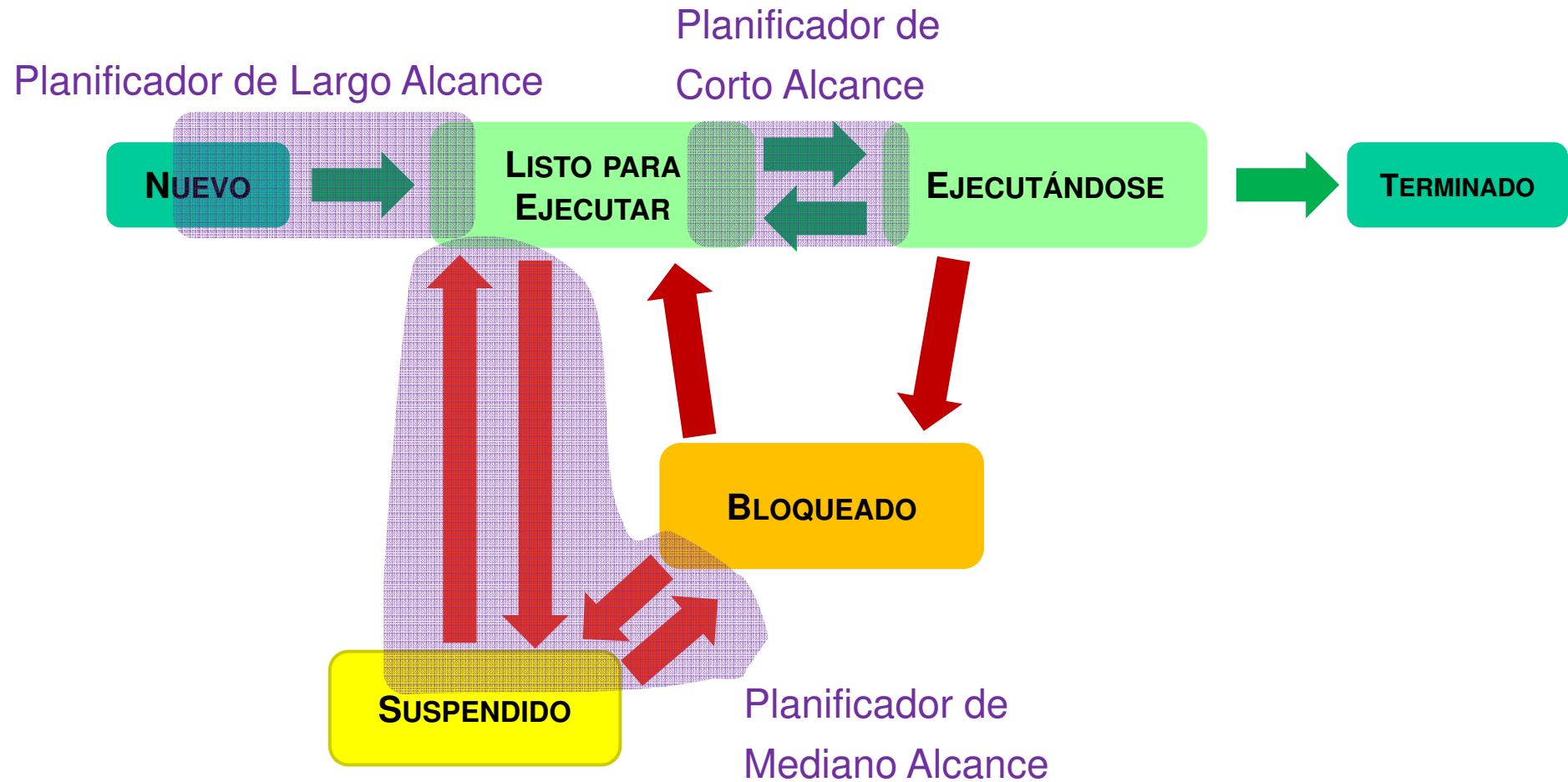
➤ Objetivos del SO:

- Abstraer la complejidad del hardware al usuario y sus aplicaciones.
- Administrar y proteger los recursos de la computadora.

CONCURRENCIA ENTRE PROCESOS



Estados de los Procesos



CONCURRENCIA ENTRE PROCESOS

Planificador de
Corto Alcance
Apropiativo



Proceso	Tiempo											
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
P1	E					E			E			
P2			E				E				E	
P3				E					E			

Aumenta la
Concurrencia entre Proceso



Es útil
pero
puede generar inconvenientes...

CONCURRENCIA ENTRE PROCESOS



función Eco()

{

car = LeerTeclado();

pal = BuscarPalabra(car);

MostrarPantalla(pal);

}

P1

car = 'v'

pal = 'burro'

P2

car = 'b'
pal = 'burro'

burro

burro

Aumenta la
Concurrencia entre Proceso



Es útil
pero
puede generar inconvenientes...



Se deben implementar
mecanismos para asegurar la
correcta sincronización entre
procesos...

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

- Busca que los Procesos no se interfieran entre sí al ejecutarse en forma concurrente.
- Controla *el acceso de los Recursos Compartidos* de los Procesos



Región Crítica



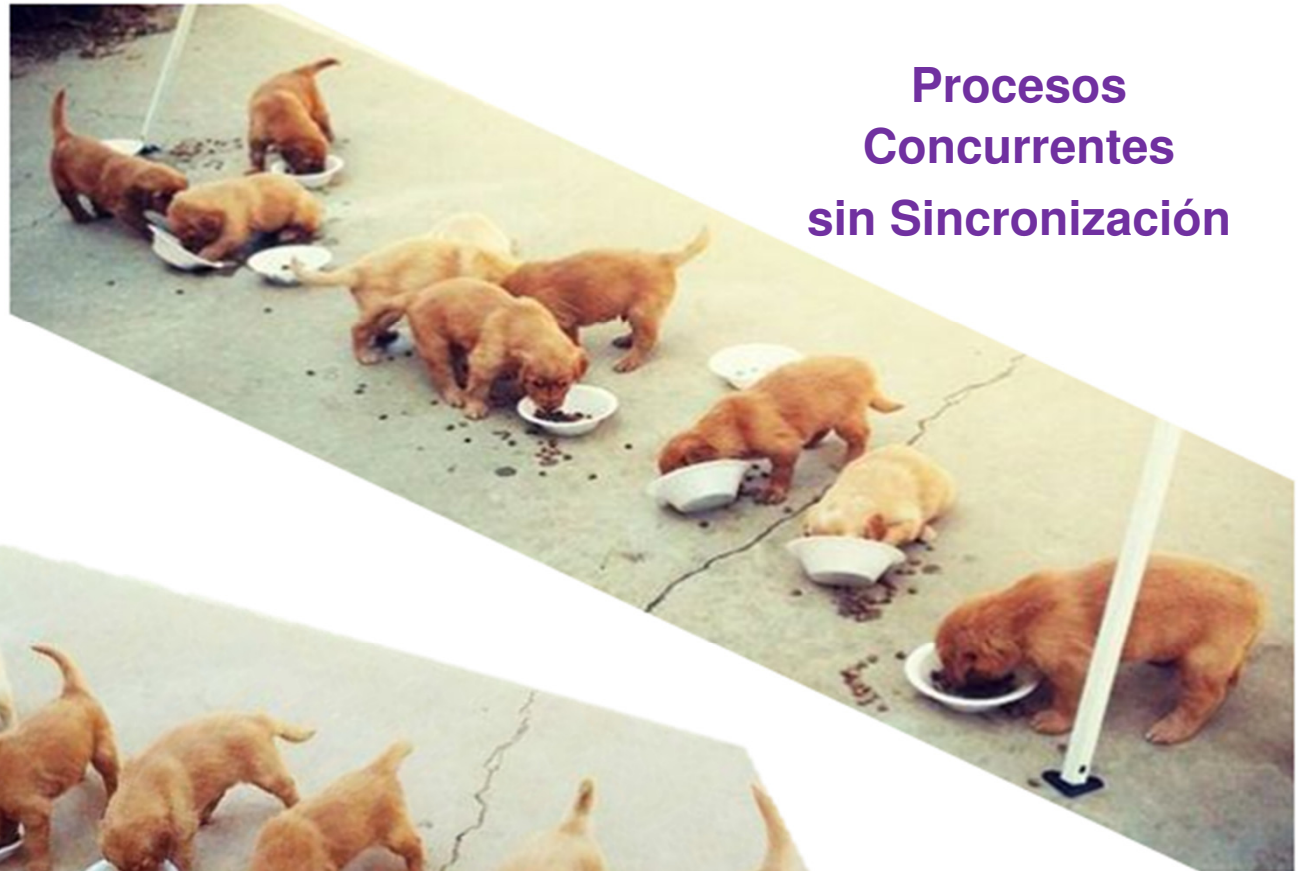
buscando garantizar la ***Exclusión Mutua***.

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

Procesos
Concurrentes
Sincronizados



Procesos
Concurrentes
sin Sincronización



SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

➤ *Exclusión Mutua*

○ Condiciones:

- ✓ Si no hay ningún proceso dentro de la región crítica, un proceso que desee accederla podrá hacerlo.
- ✓ Sólo un proceso por vez puede acceder a la región crítica.
- ✓ Un proceso puede estar en la región crítica un tiempo finito.
- ✓ En algún momento un proceso debe poder acceder a su región crítica.
- ✓ Un fallo de un proceso fuera de la región crítica no debe afectar al resto.
- ✓ No se debe asumir velocidad de procesamiento ni cantidad de procesos.

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

➤ *Exclusión Mutua*

- Mecanismos de Implementación:
 - ❑ Software (puro)
 - ❑ Hardware (puro)
 - ❑ Semáforos
 - ❑ Monitores

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

❑ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Software**:

- Se basa en la utilización de variables compartidas para controlar el acceso a la región crítica.
- Ejemplo:

```
var entra = 1;
```

```
función Eco()
```

```
{
```

```
    mientras (entra == 0) { };
```

```
    entra = 0;
```

```
    car = LeerTeclado();
```

```
    pal = BuscarPalabra(car);
```

```
    MostrarPantalla(pal);
```

```
    entra = 1;
```

```
}
```

- Problemas:

- ❖ Espera activa.
- ❖ Poco confiable.
- ❖ Difícil de implementar y verificar.

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

❑ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Hardware**:

- Se basa en la utilización de mecanismos especiales provistos por el hardware para controlar el acceso a la región crítica:

- ✓ *Deshabilitar Interrupciones*

- Ejemplo:

```
función Eco()
```

```
{
```

```
    Interrupciones(off);
```

```
    car = LeerTeclado();
```

```
    pal = BuscarPalabra(car);
```

```
    MostrarPantalla(pal);
```

```
    Interrupciones(on);
```

```
}
```

- Problemas:

- ❖ Reduce la eficiencia del sistema.
 - ❖ Puede generar inconvenientes ante errores.
 - ❖ No es útil para más de un procesador.

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

❑ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Hardware**:

- Se basa en la utilización de mecanismos especiales provistos por el hardware para controlar el acceso a la región crítica:

✓ *función atómica Leer-y-Setear(variable, valorComparación, nuevoValor)*

- Ejemplo:

```
var entra = 1;
```

```
función Eco()
```

```
{
```

```
    mientras ( Leer-y-Setear( entra, 1, 0 ) == falso ) { };
```

```
    car = LeerTeclado();
```

```
    pal = BuscarPalabra(car);
```

```
    MostrarPantalla(pal);
```

```
    entra = 1;
```

```
}
```

- Problemas:

- ❖ Espera activa.
- ❖ Un proceso puede esperar indefinidamente.

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

❑ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Semáforos**:

- Se basa en la utilización de un mecanismo especial provistos por el Sistema Operativo para controlar el acceso a la región crítica: los *Semáforos*
- Un *Semáforo* es una clase formada por:
 - ✓ *Contador Entero*
 - ✓ *Cola de Espera de Procesos (FIFO)*
 - ✓ *Funciones Atómicas: Up & Down*

función Down(semáforo S)

```
{  
    S.valor = S.valor - 1;  
    si ( S.valor < 0 ) {  
        Bloquear( procesoActual );  
        AgregarCola( S.colas, procesoActual );  
    }  
}
```

función Up(semáforo S)

```
{  
    S.valor = S.valor + 1;  
    si ( S.valor ≤ 0 ) {  
        p = SacarCola( S.colas );  
        Desbloquear( p );  
    }  
}
```

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

❑ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Semáforos**:

- Ejemplo:

Semáforo S = 1;

función Eco()

{

Down(S);

car = LeerTeclado();

pal = BuscarPalabra(car);

MostrarPantalla(pal);

Up(S);

}

- Ventajas:

- ✓ No presenta espera activa.
- ✓ Es confiable.

- Problemas:

- ❖ Si se usan múltiples procesos y semáforos, puede ser difícil de implementar y verificar para evitar Deadlock y Starvation.

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

□ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Semáforos**:

- Ejemplo 2: Productor / Consumidor

```
Vector vec[];  
Int pos = 0;  
Semáforo S = 1;  
Semáforo N = 0;
```

función **Productor()**

```
{  
    mientras (verdadero) {  
        Item i = producir();  
  
        Down( S );  
        pos = pos + 1;  
        vec[pos] = i;  
        Up( S );  
        Up( N );  
    }  
}
```

función **Consumidor()**

```
{  
    mientras (verdadero) {  
        Down( N );  
        Down( S );  
        Item j = vec[pos];  
        pos = pos - 1;  
        Up( S );  
  
        consumir( j );  
    }  
}
```

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

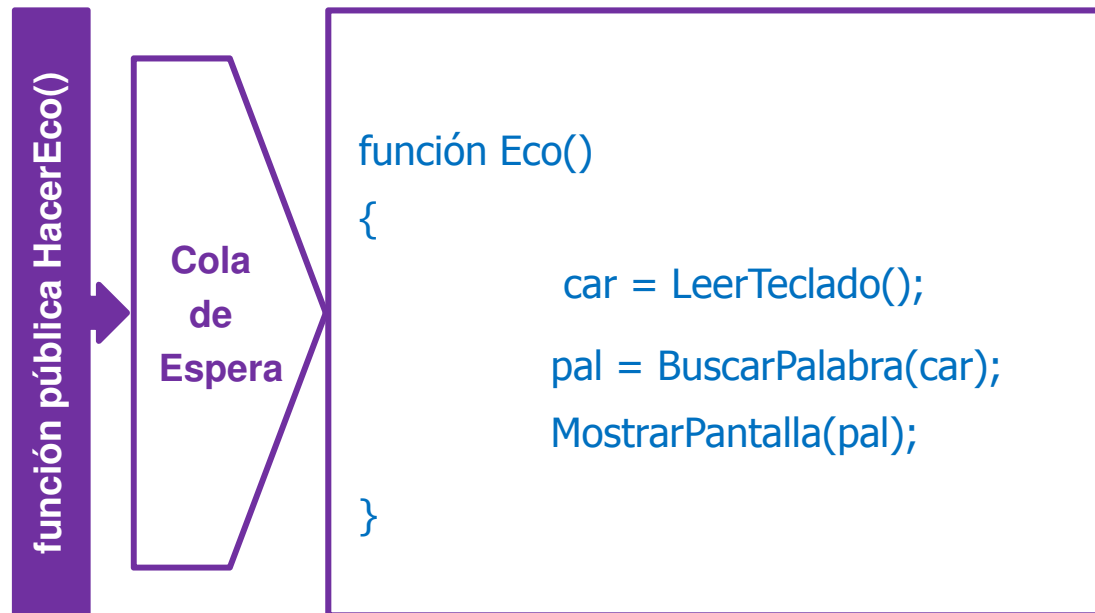
❑ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Monitores**:

- Se basa en la utilización de otro mecanismo especial provistos por el Sistema Operativo para controlar el acceso a la región crítica: los *Monitores*
 - ✓ Un *Monitor* es una clase que encapsula todos los recursos compartidos.
 - ✓ Para acceder a los recursos se deben usar los métodos públicos del *Monitor*.
 - ✓ Se garantiza que sólo un proceso ejecutará cada uno de sus métodos por vez (el resto de los procesos se bloquean hasta que el que ejecuta finalice).

SINCRONIZACIÓN DE PROCESOS

❑ Implementación de Exclusión Mutua mediante **Monitores**:

- Ejemplo:



- Ventajas:

- ✓ No presenta espera activa.
- ✓ Es confiable.
- ✓ Es fácil de implementar y verificar.
- ✓ Reduce la posibilidad de Deadlock y Starvation.

- Problemas:

- ❖ No es tan flexible como los semáforos.

Bibliografía

- Guía de Estudio N° 1: *Administración de Concurrencia entre Procesos en Sistemas Operativos* <http://sistemas.unla.edu.ar/sistemas/sls/ls-4-sistemas-operativos/pdf/SO-GE1-Concurrencia-de-Procesos.pdf>
- Stallings, W. (2011). *Sistemas Operativos - Aspectos Internos y Principios de Diseño*, 7^{ma} Edición Prentice Hall. Capítulo 5.
- Tanenbaum, A.S. (2009). *Sistemas Operativos Modernos*, 3^{ra} Edición Prentice Hall. Capítulo 2 (secciones 2.3 y 2.5).