

# ***Sistemas Operativos***

***Cursada 2022***

**Comisión S21 y S22**

# ***Sincronización***

➤ **Herramientas específicas para esto  
implementadas a nivel Sistema Operativo y  
Lenguajes de Alto Nivel**

■ **Semaforos**

■ **Monitores**

# *Semáforos*

- ***Wait = down = P(S)***

La función  $P(S)$  es conocida como la que pide el recurso, y si no está disponible queda en un ciclo infinito, ahora si está disponible no entra al while y lo que hace es decrementar la variable **semáforo S**, esto quiere decir que toma el recurso, o variable, etc. O sea cuando accede a lo que llamamos la “**Seccion Critica**”, una vez terminada esta porción de código se libera con la función  $V(S)$ .

- ***Signal = Up = V(S)***

Esta función libera el recurso e incrementa el valor del semáforo S o despierta el proceso que esta esperando acceder a la sección critica, si es que lo usamos para el acceso a recursos compartidos, en el caso de que sea tipo Mutex la variable será modificada como 0 o 1 según la implementación

# *Semáforos*

**Definición:** Un semáforo es un **tipo de variable especial** (Tipo de dato Abstracto), que pertenece al dominio de los enteros, esta variable es de tipo protegido y solo la maneja el **“Sistema Operativo”**

**Cuales son las operaciones:**

- Inicialización del semáforo (Ej.  $S=0, 1$  o  $n$ )
- Pide el recurso ***Wait = down =  $P(S)$***
- Libera el recurso ***Signal = Up =  $V(S)$***

# *Semáforos*

Inicializar\_semaforo ( S, valor )

Wait = down = P(S) :

while S <= 0 do

Begin

Recurso no disponible

End

S=S-1; -----> Toma el recurso

Signal = Up = V(S) : S=S+1; ----- > Libera el recurso

# *Semáforos*

## **Tipos:**

### ➤ **Binarios (mutex)**

- Toman valores 0 o 1

### ➤ **Contadores**

- Toman valores mayores a 1
- Para administrar cantidad de recursos

# *Semáforos*

## **Tipos:**

### ➤ **Binarios (mutex)**

- Toman valores 0 o 1

### ➤ **Contadores**

- Toman valores mayores a 1
- Para administrar cantidad de recursos

# Semáforos

## Espera Activa

**wait(s)**

```
{  
    s = s - 1; ✓  
    if (s < 0) {  
        <Bloquear al proceso>  
    }  
}
```

**signal(s)**

```
{  
    s = s + 1;  
    if (s <= 0)  
        <Desbloquear a un proceso bloqueado por la  
operacion wait>  
    }  
}
```



# *Ejemplos Semaforos*

- Vamos a ver un ejemplo donde yo quiero sincronizar dos procesos, para que si o si uno deba ejecutarse primero que el otro, Por ejemplo quiero grabar en un archivo la palabra **Hola** y **Adiós**, donde un proceso (P1) graba **Hola**, y el proceso (P2) graba **Adiós**. Es evidente que primero se tiene que ejecutar el P1 y luego P2.
- Como debería inicializar el semáforo para esta problemática?

# *Ejemplos Semaforos*

**Inicializar\_semaforo ( S, )**

**P1**

{

Printf(“ Hola\n”);

}

**P2**

{

Printf(“ Adios\n”);

}

# *Ejemplos Semáforos*

Inicializar\_semaforo ( S, )

**P1**

```
{  
Function retirar_dinero( int,  
dinero)
```

Aux = Saldo;

Aux = Aux – dinero

Saldo = Aux

```
}
```

**P2**

```
{  
Function depositar_dinero(  
int, dinero)
```

Aux = Saldo

Aux = Saldo + dinero

Saldo = Aux

```
}
```

# *Ejemplos Semaforos*

**Inicializar\_semaforo ( S, )**

```
P1  
{  
Function retirar_dinero( int,  
dinero)  
Down(s) ←  
Aux = Saldo;  
Aux = Aux – dinero  
Saldo = Aux  
Up(s)  
}
```

```
P2  
{  
Function depositar_dinero(  
int, dinero)  
Down(s)  
Aux = Saldo ←  
Aux = Saldo + dinero  
Saldo = Aux  
Up(s)  
}
```

# ***Monitores***

## **Cantidad de procesos en modo concurrente**

- **Antes había pocos procesos**
- **Que pasa si son muchos procesos?**
- **Los semáforos son una buena solución?**
- **Confiamos en los programadores?**

**Para solucionar estos problemas se desarrollo una solución a nivel de los lenguajes de alto nivel.**

## **Llamada Monitor**

# Monitores

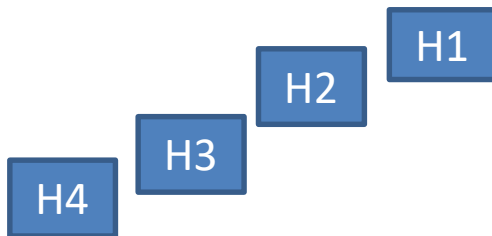
- Los sistemas operativos proveen una solución llamada **semáforos**
- Los compiladores proveen una solución llamada **Monitor**
- Los compiladores son parte del sistema operativo?

Un monitor es un **tipo abstracto de datos**, es un método que se invoca, lo que hace es **encapsular todas las operaciones** que se hacen sobre un **recurso compartido**. (variables, punteros de buffers, etc)

# Monitores

- Le pido al monitor que haga algo
- El buffers esta disponible
- *Donde esta el puntero del buffers*
- Corre 5 lugares al puntero del buffers

La operación la hace el monitor, lo invoco



Nombre Monitor

Variables locales  
Variables Globales

Proc Publicos  
Proc Privados  
-----

# Monitores

➤ En definitiva encapsula todos los procedimientos

- *Consulta*
- *Invocacion*
- *Desplazamiento*
- *Incremento de una variable (seccion critica)*
- *Grabar sobre el recurso*

➤ Los hilos van a invocar al método monitor

➤ Solo uno va a poder estar

➤ La única garantía es que el monitor este bien

*Programado*



# Monitores

- Existe un tipo de variable exclusiva de los monitores, se llama ***“condition”***
- *Solo se declaran dentro de monitor*
- *Garantiza la sincronización* plena del monitor
- Asociadas algunas a operaciones **wait y signal**
- Administran la cola de entrada al **Monitor**

Por lo tanto decimos que los Sistemas Operativos modernos proveen herramientas como los ***Semaforos*** y los lenguajes herramientas que me permiten definir ***Monitores***

***Fin del Tema***