

Programación Visual III

Daniel Alejandro Nuño Ramirez

Presentación

- Daniel Alejandro Nuño Ramirez
- Ingeniero en Computación, Universidad de Guadalajara
- Maestro en Informática Aplicada*, ITESO
- Gerente de Desarrollo de Software, Oracle
- TCS, Intel, Bank of America, Flextronics, Estratel, UdeG
- Correr, Cine, Series, Música
- Email: daniel_nuno@hotmail.com

Contenido

Unidad I, Introducción a la programación visual

Unidad II, La plataforma Microsoft .NET

Unidad III, Programación Concurrente

Unidad IV, Programación Distribuida y Paralela

Unidad V, Middleware

- 1.1 Concepto de programación visual
- 1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)
- 1.3 Relación entre la programación visual y la programación orientada a objetos
- 1.4 La programación basada en eventos
- 1.5 El concepto de componentes visuales
- 1.6 Paradigmas de programación
- 1.7 Entorno de Desarrollo Integrado (IDE)

1.1 Concepto de programación visual

En la actualidad la interacción con la computadora, se ha transformado para poder hacer uso de mas sentidos del usuario, como lo son la voz, el toque de la pantalla y hasta el movimiento.

Los usuarios buscan interactuar con la computadora de una manera más natural para ellos y menos orientada a la computadora.

El usuario que necesita respuestas, cada vez las necesita con menor tiempo y con una mayor facilidad para conseguirlas. Es un usuario impaciente y que rápidamente desecha tecnologías que le parecen poco prácticas.

1.1 Concepto de programación visual

Los desarrolladores de software han ido evolucionando de la misma manera en que las interfaces de usuario así lo han solicitado, como también el uso del software y los productos que se han construido con el.

Se habla del "Front-end" y del "Back-end", del "Human Computer Interaction" y su evolución, desde CLI, GUI, NUI y hasta OUI.

- 1.1 Concepto de programación visual
- **CLI**, Command Line Interface, se refiere a la línea de comandos, similar a las terminales UNIX o command de Windows.
- **GUI**, Graphic User Interface, se refiere a una interfaz gráfica, por ejemplo la de Windows 95.
- **NUI**, Natural User Interface, se refiere a las interfaces mas naturales hacia el usuario, por ejemplo las pantallas touch de los celulares y las computadoras.
- OUI, Organic User Interface, se refiera a las interfaces con elementos biométricos.

Human Computer Interaction









CLI > GUI > NUI > O

- Human Computer Interaction
 - 1940 nacen las computadoras ENIAC
 - 1950 UNIVAC
 - 1960 System/360
 - 1970 PDP/11
 - 1980 nace la interacción con el usuario

- Human Computer Interaction
 - 1962 Sketchpad (Ivan Sutherlands)
 - 1963 Mouse (Douglas Engelbart)
 - 1983 The Psychology of Human-Computer Interaction
 - 1984 Apple Macintosh

Front-End

Desarrollo del lado del cliente en el que se convierten los datos a la interfaz grafica del usuario y se programa la interacción con los mismos.

Se le relaciona con HTML, CSS y JavaScript.

Back-End

Se compone de tres partes, el servidor, la aplicación y la base de datos.

Se le relaciona con Tomcat, Java, Oracle, también con LAMP, Linux, Apache, MySQL y PHP.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

RAD es una metodología de desarrollo de aplicaciones, que viene de los años 80. Nació principalmente para dar respuesta a las necesidades de los clientes de tener resultados rápidos en sus necesidades de software.

Como hubo en su momento muchas variantes, es difícil tener un proceso unificado que de una definición exacta al término.

A continuación se explican brevemente algunas variantes de RAD.

- 1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)
- TimeBox Development
- Domain-Specific Languages
- Reutilización de Software
- Programación orientada a objetos (OOP)
- Arquitectura basada en componentes
- Herramientas de Productividad
- Creación de Prototipos

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Timebox Development

Técnica de RAD que tiene un tiempo fijo y la funcionalidad de la aplicación, se fija a los limites del tiempo disponible. El objetivo es producir un sistema funcional al final del tiempo dado.

La funcionalidad que no haya sido completada, será removida del producto final.

Esencialmente la practica de Timebox Development, busca fijar el desarrollo de la aplicación al tiempo dado.

Esta técnica, necesita que el cliente haga una priorización de sus requerimientos.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Timebox Development

- Riesgo de ser limitante, el cliente recibe una aplicación funciona en poco tiempo, pero quizá este limitada por el mismo.
- Impide sobre trabajo, a los miembros del equipo no les es permitido divagar en requerimientos futuros, únicamente se permite trabajar bajo lo pactado.
- Mantiene enfocado al equipo, una agresiva planeación y calendario, enfoca la atención del equipo en las necesidades inmediatas de la aplicación.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Timebox Development

Si es empleada adecuadamente, esta técnica permite una desarrollo dinámico, donde todo el equipo se ve enfocado en el resultado y en cumplir los tiempos de entrega estipulados.

Esta técnica, examina la importancia en limitar el tiempo en los métodos de desarrollo iterativo, que hoy son parte de las metodologías agiles.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Domain-Specific Languages

En un esfuerzo de reducir la ruta crítica en la construcción de un proyecto, RAD promueve el uso de lenguajes de desarrollo especializados.

Estos lenguajes especializados, son distintos de los de propósito general como Java, sino que resuelven funciones especificas. Algunos ejemplos son:

• Jython, SQL for data access code, Prolog, Tcl/Tk for prototyping user interfaces, JSP for building HTML

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Reutilización de Software

La reutilización de software cumple con dos importantes necesidades de diseño.

- 1. Primero, permite el desarrollo de módulos comunes que pueden ser compartidos entre las aplicaciones.
- **2. Segundo**, impide la duplicidad de código, ya que en la arquitectura de software, un código que tenga duplicidad, hace complicado el mantenimiento y además, produce errores al no poder aplicar los parches adecuadamente.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Reutilización de Software

La reutilización de software además tiene los siguientes beneficios:

- Mejora la productividad
- Mayor calidad en el producto
- Mejora la confiabilidad
- Facilità el mantenimiento
- Reduce el tiempo de ingreso del producto de software al mercado (Time to Market)

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Reutilización de Software

El diseño de software para que sea reusable es difícil de conseguir. A la fecha, el éxito en el área de reutilización de software viene por la práctica del diseño orientado a objetos. Existen dos áreas de interés principalmente:

- Programación orientada a objetos para implementar elementos de software reutilizable a nivel de código.
- Arquitectura basada en componentes para construir aplicaciones desde componentes prefabricados.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Programación orientada a objetos (OOP)

El paradigma de la programación orientada a objetos, nace del deseo de tener lenguajes de programación capaces de representar objetos reales y como una manera de promover la reutilización de software.

Los lenguajes de programación orientados a objetos, utilizan las mejores técnicas para el desarrollo de código reusable y ofrecen las bases de software necesarias, para construir aplicaciones desde módulos de software.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Arquitectura basada en componentes

Haciendo una analogía, si C# es un lenguaje orientado a objetos donde se promueve la reutilización del código, la plataforma .NET ha sido creada como una arquitectura basada en componentes.

Los componentes pueden abarcar dominios verticales u horizontales de tal manera que proveen funcionalidad estructural y en su comportamiento.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Arquitectura basada en componentes

Las empresas de desarrollo de software tienen ahora la capacidad de desarrollar bibliotecas de componentes que estén orientados a un dominio en particular, tales como servicios financieros, sector gobierno y de telecomunicaciones.

A través de esta estrategia, los fabricantes de software, adquieren una ventaja competitiva. La construcción de estas bibliotecas de componentes, es una importante inversión en la adaptación de un desarrollo.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Herramientas de Productividad

En las diferentes vertientes de RAD, se han creado sofisticadas herramientas de desarrollo. Seleccionar la herramienta adecuada, puede incrementar drásticamente la productividad.

Además de incrementar la productividad, las herramientas pueden ayudar a simplificar el proceso de desarrollo de software, un punto clave para los desarrolladores.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Herramientas de Productividad

El desarrollo de software empresarial, es una tarea compleja, ya que requiere del uso y dominio de una diversidad de conceptos avanzados de ingeniería, los cuales incluyen programación orientada a objetos, computo distribuido, arquitectura multihilos (multithreading), y middleware orientado a mensajes.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Creación de Prototipos

La creación de prototipos es quizá la más conocida de las técnicas de RAD, ya que es aplicable a un gran rango de tareas.

La práctica es idealmente para definir requerimientos de usuario y para explorar la viabilidad de la arquitectura.

La creación de prototipos ofrece un acercamiento de poco riesgo hacia el desarrollo de software.

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Creación de Prototipos

Algunas de las razones para incluir un prototipo como parte del proyecto incluye:

- Resolver dudas del cliente
- Validar las decisiones de arquitectura
- Resolver problemas de rendimiento
- Capturar requerimientos del cliente

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Creación de Prototipos

Continuación:

- Comunicar ideas e intenciones hacia el cliente
- Otorgar la elección de tecnología y plataforma
- Demostrar la interfaz de usuario y el flujo de trabajo
- Medir el riesgo

1.2 Herramientas para el desarrollo rápido de aplicaciones (RAD)

Creación de Prototipos

Existen varios acercamientos para realizar prototipos:

- Throwaway, donde el prototipo se descarta una vez cumplido su objetivo.
- Evolutionary, el prototipo es continuamente usado y evoluciona hasta un sistema de producción.
- Behavioral, demuestra el comportamiento y sirve para capturar requerimientos.
- Structural, sirve para validar áreas de la arquitectura.

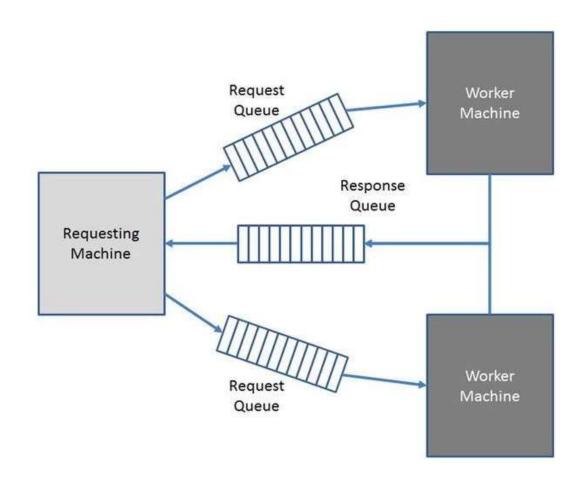
- 1.3 Relación entre la programación visual y la programación orientada a objetos
- La programación visual otorga los conocimientos necesarios para desarrollar una aplicación con un entorno amigable al usuario, ya sea que se utilice para generar un GUI, un NUI o un OUI.
- La programación orientada a objetos, permite modelar situaciones del mundo real mediante la manipulación abstracta de un objeto, permitiendo que tengan algún estado o característica (datos), comportamiento (métodos) e identidad (propiedad o atributo del objeto) para diferenciarlos de los demás.
- La OOP expresa una aplicación como un conjunto de objetos que colaboran entre ellos para resolver tareas.
- Los lenguajes utilizados para programación visual, suelen estar basados en programación orientada a objetos.

- 1.3 Relación entre la programación visual y la programación orientada a objetos
- En la programación visual, la estructura como la ejecución de los programas van determinados por los eventos que ocurren en el sistema, definidos por el usuario o que ellos mismos provoquen.
- En la programación estructurada, es el programador el que define el flujo del programa.
- En la programación dirigida por eventos, será el usuario el que dirige el flujo del programa.
- En la programación estructurada, puede haber alguna intervención externa, siempre y cuando el programador así lo haya determinado. En la programación visual un evento puede ocurrir en cualquier momento.
- El desarrollador de un sistema dirigido a eventos, debe definir aquellos que manejarán su programa y las acciones que se realizaran al producirse cada uno de ellos.

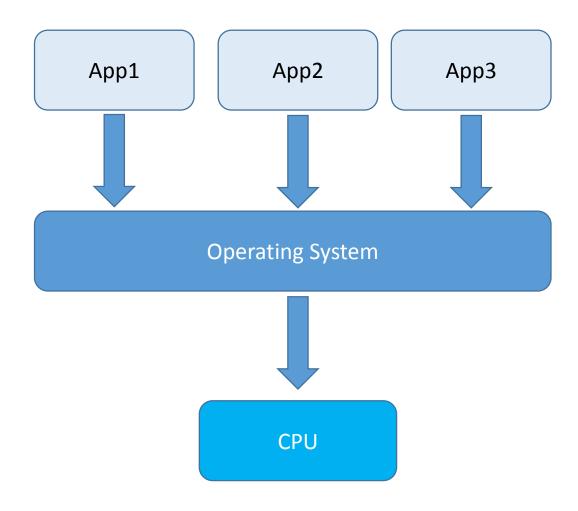
- 1.4 La programación basada en eventos
- Programación síncrona y asíncrona
 - Programación **síncrona** es la que se refiere a que una tarea no puede iniciar hasta que la previa haya terminado.
 - Programación **asíncrona** es en la que múltiples tareas pueden ser realizadas al mismo tiempo y sirve para realizar aplicaciones que responden a eventos.

- 1.4 La programación basada en eventos
- Programación asíncrona motivación.
 - 1. Los usuarios están mas al pendiente de la respuesta de las aplicaciones que usan. Con la llegada de los celulares y las tablets, los usuarios se han vuelto mas desesperados por la respuesta de los dispositivos, lo que implica que el desarrollador tenga que captar todos los eventos que suceden en el dispositivo.
 - 2. La tecnología de procesamiento ha evolucionado de tal manera que ahora es posible poner múltiples núcleos de procesamiento en un paquete, por lo que ahora las maquinas ofrecen enormes cantidades de poder de cómputo.
 - 3. La tendencia de mover los servicios a la denominada nube significa acceder a funcionalidad que potencialmente esta dispersa geográficamente. La latencia puede causar que las operaciones no tengan el rendimiento necesario, por lo que ejecutar una o mas operaciones de manera concurrente puede beneficiar a que la aplicación tenga un rendimiento aceptable.

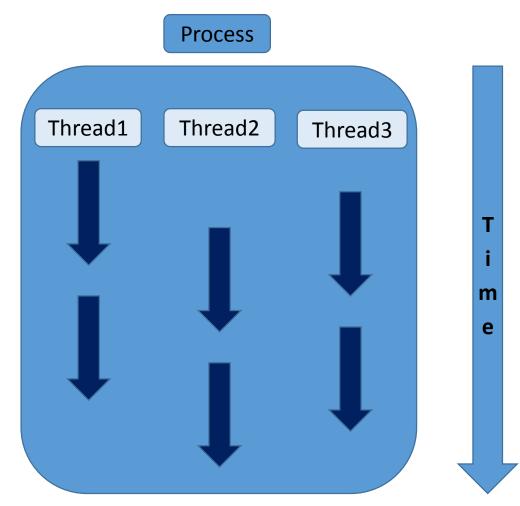
- 1.4 La programación basada en eventos
- Programación asíncrona mecanismos.
 - 1. Múltiples máquinas, múltiples máquinas deben ser utilizadas para que cuando hagamos un requerimiento de ejecución remota, no tengamos problemas de bloqueo en la respuesta.
 - 2. Un método común, es utilizar una cola de mensajes, de donde se toma el mensaje y se realiza la acción.



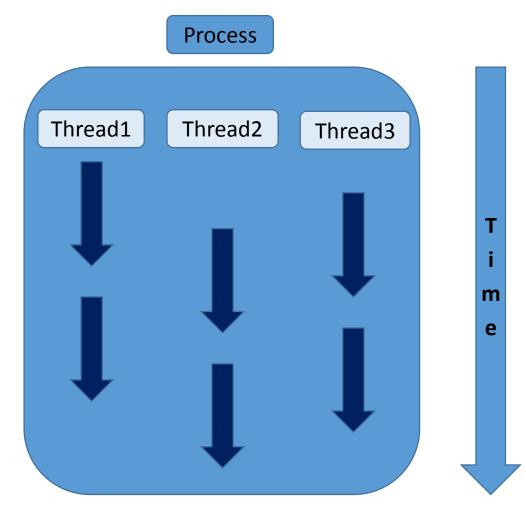
- 1.4 La programación basada en eventos
- Programación asíncrona mecanismos.
 - 1. Múltiples procesos, un proceso es una unidad aislada en una máquina. Múltiples procesos deben compartir el acceso a las unidades de procesamiento (cores), pero no comparten la memoria virtual y pueden ser ejecutados en diferentes contextos.



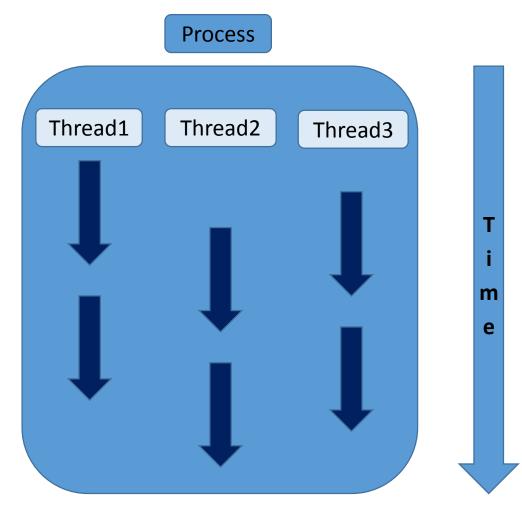
- 1.4 La programación basada en eventos
- Programación asíncrona mecanismos.
 - 1. Múltiples hilos (threading), un hilo es un conjunto de instrucciones independiente que se puede calendarizar en forma de paquete y que además, no comparte recursos.
 - 2. Un hilo depende de un proceso únicamente, no puede ser movido entre procesos y todos los hilos que forman parte de un proceso, comparten los recursos del proceso tales como memoria, controladores de archivo y sockets.



- 1.4 La programación basada en eventos
- Programación asíncrona mecanismos.
 - 1. Múltiples hilos (threading), a diferencia de UNIX, en Windows los procesos son construcciones pesadas, esto es debido a la carga de las bibliotecas de ejecución Win32 y sus registros. Por lo que en Windows, se prefiere múltiples hilos para crear programación asíncrona en lugar de utilizar multiprocesos. En particular en Windows, es una buena practica reutilizar los hilos, ya que es costoso crearlos y estarlos destruyendo.



- 1.4 La programación basada en eventos
- Programación asíncrona mecanismos.
 - 1. Thread Scheduler (Windows), como se puede observar, en algunas ocasiones algún hilo esta pendiente de ejecutarse a la espera de algún evento (SleepWaitJoin).
 - 2. Diferentes procesos pueden ser ejecutados en diferentes prioridades.



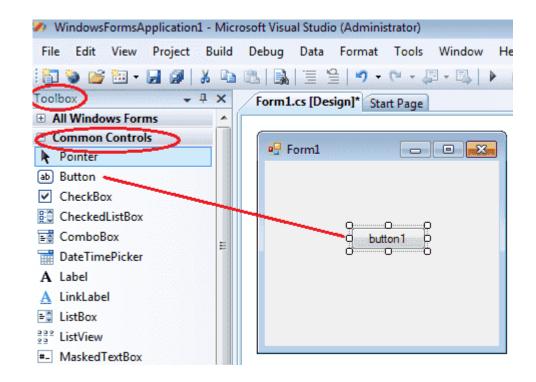
1.4 La programación basada en eventos

Las interfaces graficas de usuario en C#, están basadas en eventos, tales como:

- Movimientos del mouse
- Teclear por parte del usuario
- Tiempo
- Toques a la pantalla
- Deslizar la pantalla con los dedos

1.5 El concepto de componentes visuales

Un componente es visual cuando tiene una representación gráfica en tiempo de diseño y ejecución por ejemplo: botones, barras de scroll, cuadros de edición, etc., y se dice no visual en caso de que adquieran valores en la fase de ejecución por ejemplo: temporizadores, cuadros de diálogo-no visibles en la fase de diseño, etc.



1.6 Paradigmas de Programación

Un paradigma es ejemplo, modelo o patrón que sigue algún objeto.

En el caso de la programación, es un estilo de desarrollo de programas, o un modelo para resolver problemas computacionales.

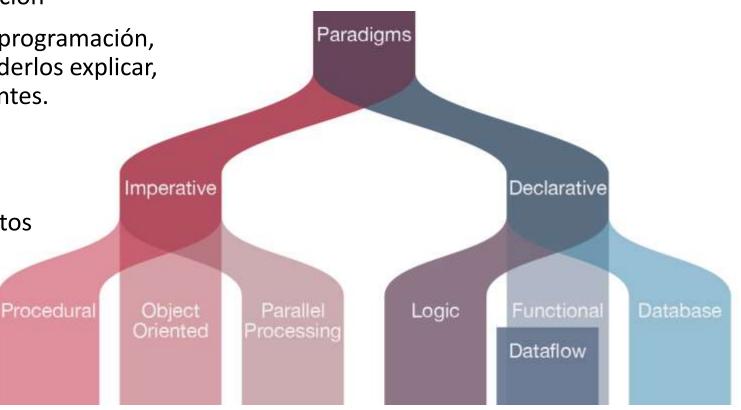
Un paradigma te dice que estructuras de programación usar y cuando usarlas.

Los lenguajes de programación se encuentran en uno o varios paradigmas (multiparadigmas) a partir del tipo de órdenes que permiten implementar y que tiene una relación directa con su sintaxis.

1.6 Paradigmas de Programación

Existen diferentes paradigmas de programación, sin embargo es necesario para poderlos explicar, entender otros paradigmas existentes.

- Programación Imperativa
- Programación Declarativa
- Programación Orientada a Objetos
- Programación Estructurada
- Programación Funcional



1.6 Paradigmas de Programación

Programación Imperativa

- Históricamente, los primeros programas fueron escritos utilizando este paradigma.
- Un programa estaba construido con una serie de instrucciones específicas, donde cada instrucción hace alguna acción bien definida, como por ejemplo cambiar el valor de una localidad de memoria, imprimir un resultado.
- El lenguaje ensamblador es un ejemplo de este paradigma.

```
Q1:
      proc near
       push
                 spassword
                 strlen
       call
       pop
                 ecx
       mov
                 esi, eax
                 ebx, offset smyPassword
       mov
       push
                 ebx
       call
                 _strlen
       pop
                 ecx
                 esi, eax
       jz
                 short loc 4012B2
       XOL
                 eax, eax
                 short end proc
loc 4012B2:
                 esi
       push
                 ebx
       push
                 spassword
       push
       call
                 _strcmp
       add
                 esp. 8
       test
                 eax, eax
                 short loc_4012cc
       inz
                 eax, 1
       mov
                 short end_proc
loc_4012cc:
                 eax, eax
       XOL
end_proc:
                 esi
       pop
                 ebx
       pop
                 ebp
       pop
       retn
endp
```

1.6 Paradigmas de Programación

Programación Declarativa

- Tratan de expresar "que hacer" en lugar de "como hacerlo".
- Un tipo de programación declarativa, es la programación basada en reglas.
- Un tipo importante de programación declarativa es la programación lógica, donde se utilizan axiomas para describir reglas.

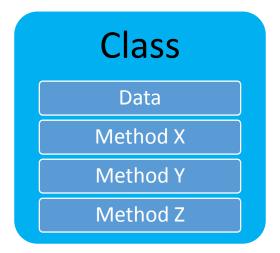
Prolog = Programming by Logic

- Prolog is different from all languages you've learned
 - Prolog is a Logic Programming (LP) Language
 - you only need to specify the goals (what)
 - but not the strategy to reach this goal (how)
 - Prolog figures it out for you automatically!
 - this is called "declarative programming" (alone with functional programming, FP)
 - C/C++/Java/Python are Imperative (IP) Languages
 - you specify how to reach some goal (instructions)
 - but leaving the real goal implicit (in comments)
 - LP/FP is cleaner, safer, prettier, while IP is dirtier but faster

1.6 Paradigmas de Programación

Programación Orientada a Objetos

- Descubierta en 1966 por Ole Johan Dahl y Kristen Nygaard
- Conjunto de objetos que son manipulados por acciones
- El estado de cada objeto y las acciones que manipulan ese estado son definidas una vez que el objeto es creado.



1.6 Paradigmas de Programación

Programación Estructurada

- Descubierto por Edsger Wybe Dijkstra in 1968
- Descubrió que el uso de sentencias de "goto" era dañino para la estructura de un programa.
- Reemplazo su uso, con construcciones de "if/then/else" y "do/while/until"
- La programación estructurada impone disciplina en el control del flujo directo del programa.

1.6 Paradigmas de Programación

Programación Funcional

- Alonzo Church inventó en 1936 1-calculus que da origen al lenguaje de programación llamado LISP.
- Define un programa como una función matemática que convierte unas entradas en unas salidas, sin ningún estado interno y sin ningún efecto colateral.

1.6 Paradigmas de Programación

Imperativo	Decla	Orientado a	
	Programación Funcional	Programación Lógica	Objetos
Algol Cobol PL/1 Ada C	LISP Haskell ML Miranda APL	Prolog	SmallTalk Simula C++ Java C#
Modula-3			

1.6 Paradigmas de Programación

¿Cuál paradigma es mejor o cual debo elegir para programar?

Todo depende del propósito del desarrollo que se este tratando de hacer. Si es un desarrollo a bajo nivel, que hará interface con hardware, quizá sea mejor utilizar el imperativo. Si es un desarrollo que deberá simular un comportamiento o una actividad humana, el paradigma orientado a objetos puede dar mayor resultado.

TAREA # 1 INVESTIGAR:

- 1. En que consiste cada uno de los siguientes paradigmas de programación y ejemplos de lenguajes de programación:
 - 1. Programación Estructurada
 - 2. Programación Visual
 - 3. Programación Orientada a Objetos
 - 4. Programación Orientada a Eventos
- 2. ¿A qué se refiere el concepto de RAD (rapid application development)?
- 3. ¿Qué es un IDE? y mencionar ejemplos
- 4. Conclusiones

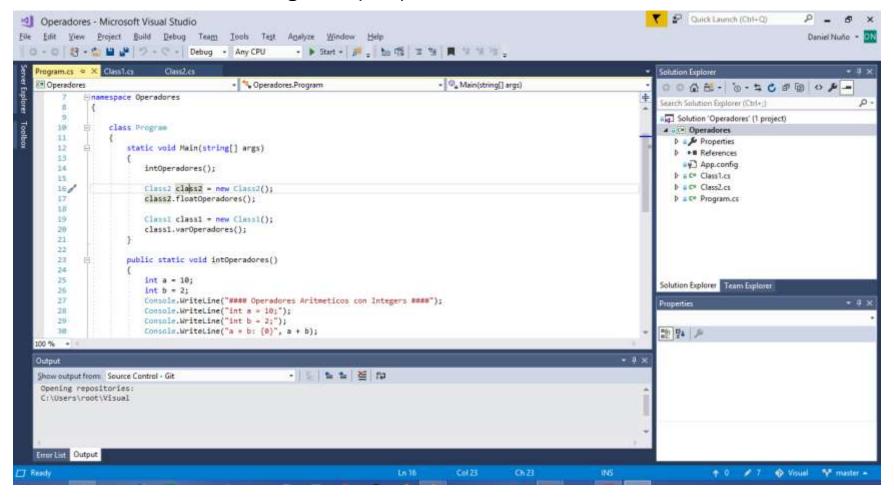
1.7 Entorno de Desarrollo Integrado (IDE)

Un entorno de desarrollo integrado, en inglés Integrated Development Environment (IDE), es una aplicación informática que proporciona servicios integrales para facilitarle al desarrollador o programador el desarrollo del software.

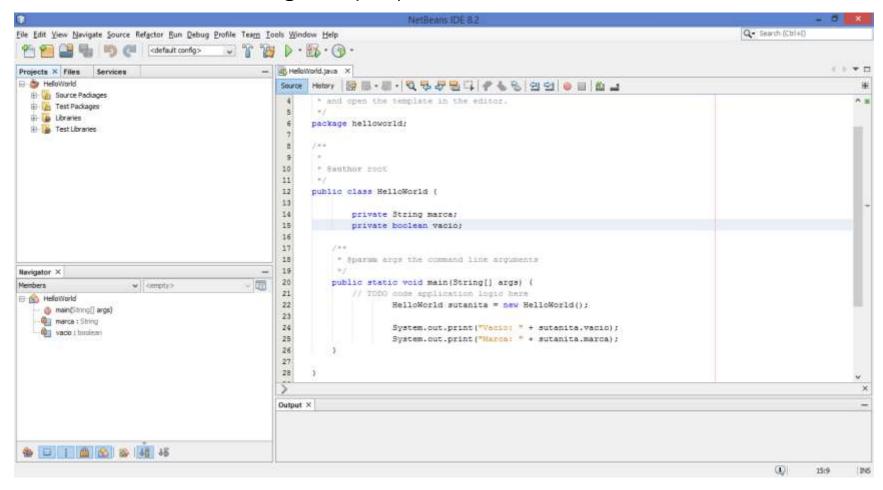
Normalmente, un IDE consiste de un editor de código fuente, herramientas de construcción automáticas y un depurador. La mayoría de los IDE tienen auto-completado inteligente de código (IntelliSense).

Algunos IDE contienen un compilador, un intérprete, o ambos, tales como NetBeans y Eclipse; otros no, tales como SharpDevelop y Lazarus

1.7 Entorno de Desarrollo Integrado (IDE)



1.7 Entorno de Desarrollo Integrado (IDE)



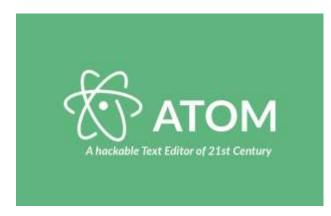
1.7 Entorno de Desarrollo Integrado (IDE)







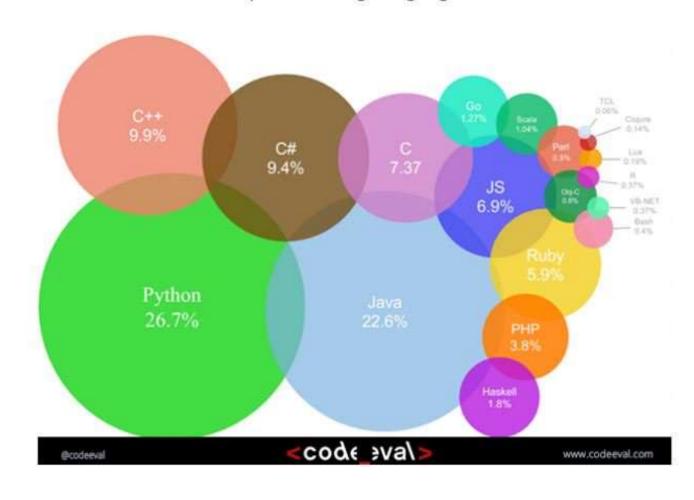
Visual Studio

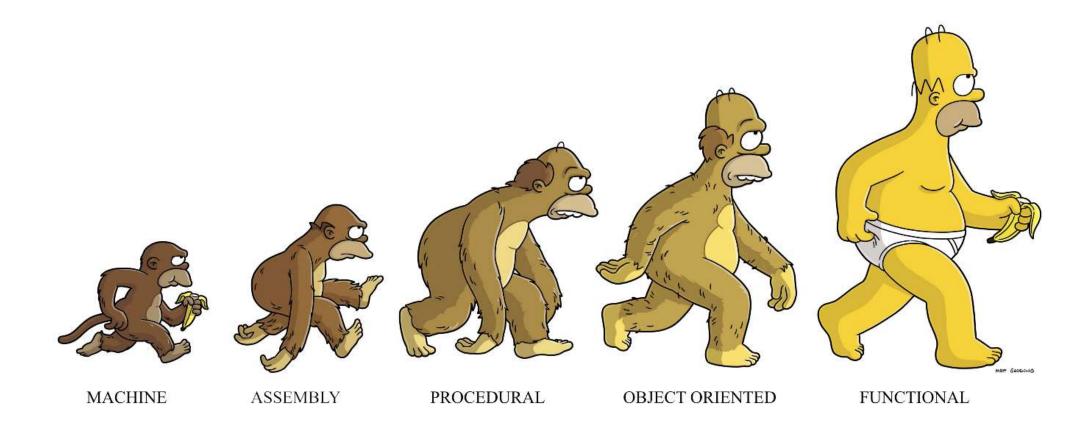






Most Popular Coding Languages of 2016





TAREA # 2 INVESTIGAR:

IDE	Características	Lenguajes de Programación	Sistema Operativo	Paradigma

- 2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET
- 2.2 Introducción al Framework de .NET
- 2.3 Introducción al Managed Execution Environment
- 2.4 Desarrollo y versiones
- 2.5 El Common Type System
- 2.6 La Biblioteca de Clases
- 2.7 Delegación y eventos en .NET
- 2.8 Gestión de memoria y recursos
- 2.9 Serialización
- 2.10 Remoting y servicios Web XML

2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET

¿Qué NO es .NET?

- .NET no es un sistema operativo
- .NET no es un Lenguaje de Programación
- .NET no es un Entorno de Desarrollo (IDE)
- .NET no es un servidor de aplicaciones (Application Server)

2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET

¿Qué Sí es .NET?

• Plataforma que engloba distintas aplicaciones, servicios y conceptos, y que en conjunto permiten el desarrollo y la ejecución de aplicaciones.

2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET

Componentes

- Un entorno de ejecución de aplicaciones, también llamado "Runtime", que es un componente de software cuya función es la de ejecutar las aplicaciones .NET e interactuar con el sistema operativo ofreciendo sus servicios y recursos.
- Un conjunto de bibliotecas de funcionalidades y controles reutilizables, con una enorme cantidad de componentes ya programados listos para ser consumidos por otras aplicaciones.
- Un conjunto de lenguajes de programación de alto nivel, junto con sus compiladores y linkers, que permitirán el desarrollo de aplicaciones sobre la plataforma .NET.
- Un conjunto de utilitarios y herramientas de desarrollo para simplificar las tareas más comunes del proceso de desarrollo de aplicaciones
- **Documentación y guías de arquitectura**, que describen las mejores prácticas de diseño, organización, desarrollo, prueba e instalación de aplicaciones .NET

2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET

Características

- Es una *plataforma de ejecución intermedia*, ya que las aplicaciones .NET no son ejecutadas directamente por el sistema operativo, como ocurre en el modelo tradicional de desarrollo. Las aplicaciones .NET son ejecutadas contra un componente de software llamado **Entorno de Ejecución ("Runtime", o "Máquina Virtual")**.
- Este componente es el encargado de manejar el ciclo de vida de cualquier aplicación .NET, iniciándola, deteniéndola, interactuando con el Sistema Operativo y proveyéndole servicios y recursos en tiempo de ejecución.
- La plataforma Microsoft .NET está completamente basada en el paradigma de Orientación a Objetos
- .NET es multi-lenguaje: esto quiere decir que para poder codificar aplicaciones sobre esta plataforma no necesitamos aprender un único lenguaje específico de programación de alto nivel, sino que se puede elegir de una amplia lista de opciones.

2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET

Características

- .NET permite el desarrollo de aplicaciones empresariales de misión crítica para la operación de tipos variados de organizaciones.
- Si bien también es muy atrayente para desarrolladores no profesionales, estudiantes y entusiastas, su verdadero poder radica en su capacidad para soportar las aplicaciones más grandes y complejas.
- .NET fue diseñado para proveer un único modelo de programación, uniforme y consistente, para todo tipo de aplicaciones (formularios Windows, de consola, aplicaciones Web, aplicaciones móviles, etc.) y para cualquier dispositivo de hardware (PC's, Pocket PC's, Teléfonos Celulares Inteligentes, también llamados "SmartPhones", Tablet PC's, etc.).
- Esto representa un gran cambio con respecto a las plataformas anteriores a .NET, las cuales tenían modelos de programación, bibliotecas, lenguajes y herramientas distintas según el tipo de aplicación y el dispositivo de hardware.

2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET

Características

- Uno de los objetivos de diseño de .NET fue que tenga la posibilidad de interactuar e integrarse fácilmente con aplicaciones desarrolladas en plataformas anteriores
- Particularmente en Componet Object Model (COM), ya que aún hoy existen una gran cantidad de aplicaciones desarrolladas sobre esa base.
- .NET no sólo se integra fácilmente con aplicaciones desarrolladas en otras plataformas Microsoft, sino también con aquellas desarrolladas en otras plataformas de software, sistemas operativos o lenguajes de programación.
- Para esto hace un uso extensivo de numerosos estándares globales que son de uso extensivo en la industria. Algunos ejemplos de estos estándares son XML, HTTP, SOAP, WSDL y UDDI.

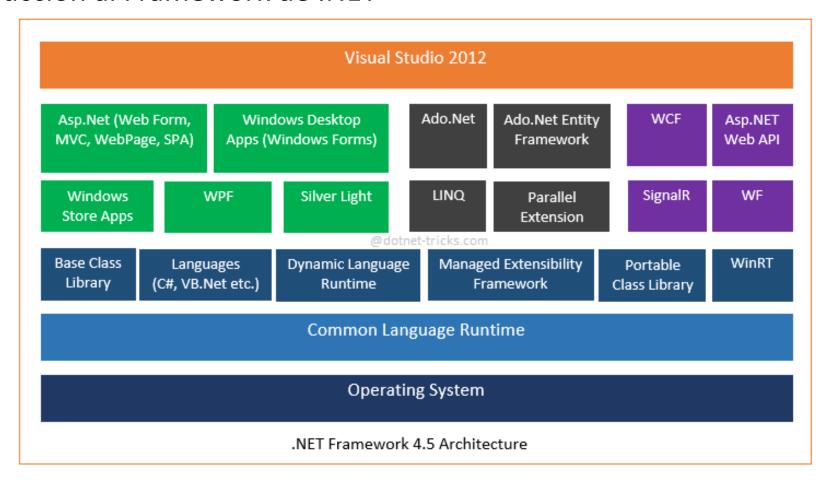


2.2 Introducción al Framework de .NET

.NET Framework and the Common Language Runtime

VB C++ C# JScript Common Language Specification	Visual Studio .NE			
Application Class Libraries & Services				
Base Class Library				
Common Language Runtime				

2.2 Introducción al Framework de .NET



2.2 Introducción al Framework de .NET

Common Language Runtime (CLR)

El CLR es el verdadero núcleo del Framework de .NET, ya que es el entorno de ejecución en el que se cargan las aplicaciones desarrolladas en los distintos lenguajes.

La herramienta de desarrollo compila el código fuente de cualquiera de los lenguajes soportados por .NET en un mismo código intermedio **Microsoft Intermediate Lenguaje (MSIL)**. Para generar dicho código el compilador se basa en el **Common Language Specification (CLS)** que determina las reglas necesarias para crear código MSIL compatible con el CLR.

De esta forma, indistintamente de la herramienta de desarrollo utilizada y del lenguaje elegido, el código generado es siempre el mismo, ya que el MSIL es el único lenguaje que entiende directamente el CLR.

Este código es transparente al desarrollo de la aplicación ya que lo genera automáticamente el compilador.

2.2 Introducción al Framework de .NET

Common Language Runtime (CLR) execution model

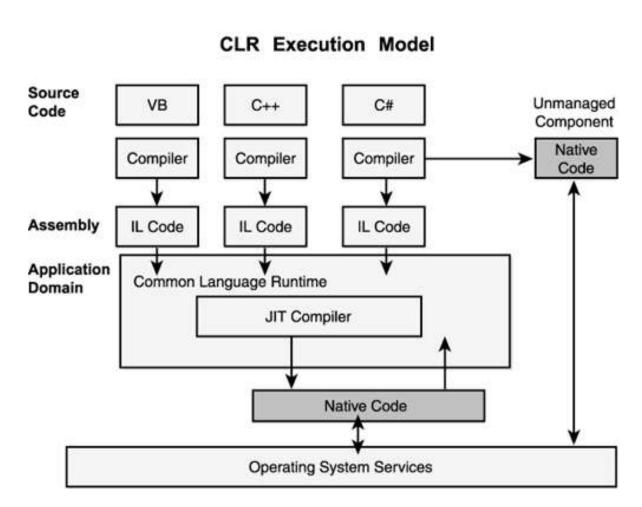
Assembly, unidad principal en .NET.

PE, Portable Executable.

Modulo, archivo que contiene código ejecutable, un Assembly puede contener uno o varios módulos.

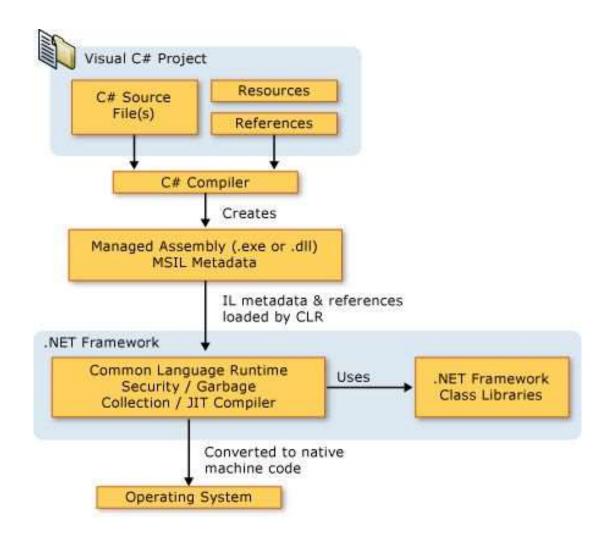
AppDomain, el dominio de una aplicación, se refiere a un proceso ligero. Se utiliza para separar el dominio de la aplicación del resto de los procesos en ejecución.

Actividad: (PEDump)



2.2 Introducción al Framework de .NET Common Language Runtime (CLR) funciones

- Convierte código en IL
- Manejo de excepciones
- Seguridad en los tipos de dato
- Manejo de Memoria (garbage collector)
- Seguridad
- Performance
- Independencia del lenguaje
- Independencia de la plataforma
- Independencia en la arquitectura



2.2 Introducción al Framework de .NET Common Language Runtime (CLR) componentes:

Cargador de clase, Se usa para cargar todas las clases en tiempo de ejecución.

MSIL a código nativo, El compilador Just In Time (JTI) convertirá el código MSIL en código nativo.

Administrador de código, Administra el código en tiempo de ejecución.

Recolector de basura, Gestiona la memoria. Recoge todos los objetos no utilizados y destrúyelos para reducir la memoria.

Subproceso de soporte, Es compatible con multihilo de nuestra aplicación.

Controlador de excepciones, Maneja excepciones en tiempo de ejecución.

2.2 Introducción al Framework de .NET

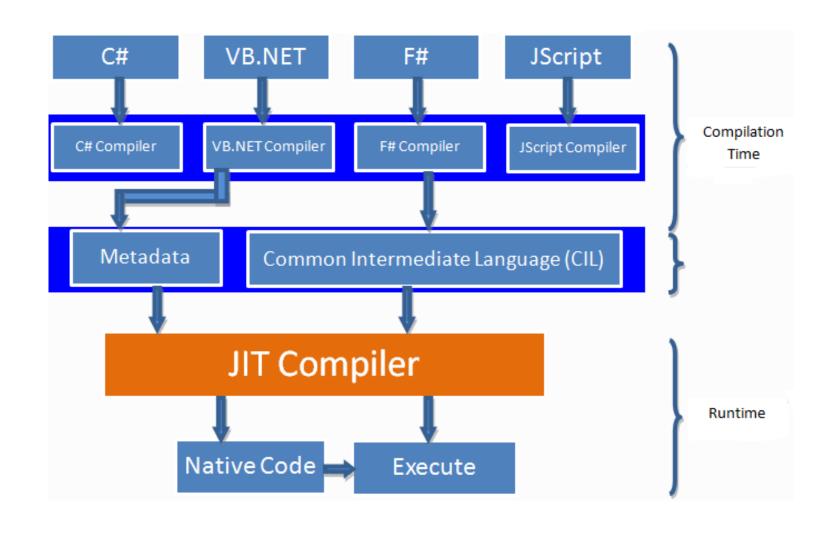
Compilador Just In Time (JIT)

Sin embargo, el código generado en MSIL no es código máquina y por tanto no puede ejecutarse directamente.

Se necesita un segundo paso en el que una herramienta denominada compilador JIT (Just-In-Time) genera el código máquina real que se ejecuta en la plataforma que tenga la computadora.

De esta forma se consigue con .NET cierta independencia de la plataforma, ya que cada plataforma puede tener su compilador JIT y crear su propio código máquina a partir del código MSIL.

La compilación JIT la realiza el CLR a medida que se invocan los métodos en el programa y el código ejecutable obtenido, se almacena en la memoria caché de la computadora, siendo recompilado sólo cuando se produce algún cambio en el código fuente.



2.3 Introducción al *Managed Execution Environment*

Common Language Runtime (CLR) es el ambiente de la maquina virtual en el que todos los lenguajes de .NET se ejecutan.

Es un ambiente de gestión de la ejecución (Managed Execution Envionment), que provee servicios para la ejecución de programas.

Los servicios incluyen: seguridad, manejo de memoria, etc.

El soporte de CLR para la integración a través de distintos lenguajes, permite que componentes desarrollados en un lenguaje puedan ser usados por componentes desarrollados en otros.

Todos los lenguajes compilan hacia un lenguaje intermedio común. (IL)

Todas las aplicaciones creadas comparten un sistema de tipos común Common Type System (CTS).

2.4 Desarrollo y versiones

- Cada versión de .NET Framework contiene **Common Language Runtime (CLR)**, las bibliotecas de clases base y otras bibliotecas
- Los usuarios pueden instalar y ejecutar varias versiones de .NET Framework en sus equipos. Al desarrollar o implementar una aplicación, puede que necesite conocer las versiones de .NET Framework que están instaladas en el equipo del usuario
- Las actualizaciones instaladas para cada versión de .NET Framework instalada en un equipo se enumeran en el Registro de Windows. Se puede utilizar el Editor del Registro (regedit.exe) para ver esta información.

Version Number	CLR Version	Release Date	Support Ended	Development Tool	Windows	Windows Server	Replaces
1	1	2/13/2002	2009-07-14[5]	Visual Studio .NET[6]	XP SP1[a]	N/A	N/A
1.1	1.1	4/24/2003	2015-06-14[5]	Visual Studio .NET 2003[6]	XP SP2, SP3[b]	2003	1.0[7]
2	2	11/7/2005	2011-07-12[5]	Visual Studio 2005[8]	N/A	2003, 2003 R2,[9] 2008 SP2, 2008 R2 SP1	N/A
3	2	11/6/2006	2011-07-12[5]	Expression Blend[10][c]	Vista	2008 SP2, 2008 R2 SP1	2
3.5	2	11/19/2007	N/A[5]	Visual Studio 2008[11]	7, 8, 8.1, 10[d]	2008 R2 SP1	2.0, 3.0
4	4	4/12/2010	2016-01-12[5]	Visual Studio 2010[12]	N/A	N/A	N/A
4.5	4	8/15/2012	2016-01-12[5]	Visual Studio 2012[13]	8	2012	4
4.5.1	4	10/17/2013	2016-01-12[5]	Visual Studio 2013[14]	8.1	2012 R2	4.0, 4.5
4.5.2	4	5/5/2014	N/A[5]	N/A	N/A	N/A	4.0-4.5.1
4.6	4	7/20/2015	N/A[5]	Visual Studio 2015[15]	10 v1507	N/A	4.0-4.5.2
4.6.1	4	2015-11-30[16]	N/A[5]	Visual Studio 2015 Update 1	10 v1511	N/A	4.0-4.6
4.6.2	4	2016-08-02[17]	N/A[5]		10 v1607	2016	4.0-4.6.1
4.7	4	2017-04-05[18]	N/A[5]	Visual Studio 2017	10 v1703	N/A	4.0-4.6.2
4.7.1	4	2017-10-17[19]	N/A[5]	Visual Studio 2017	10 v1709	2016 v1709	4.0-4.7
4.7.2	4	2018-04-30[20]	N/A[5]	Visual Studio 2017	10 v1803	N/A	4.0-4.7.1
4.8	4	Developing[21]	N/A	Visual Studio 2019 (Planning)[22]	10 v1903 (Planning)	N/A	4.0-4.7.2

TAREA # 3 Glosario: 1er Parcial

- Descripciones en no menos de tres líneas
- Ordenado alfabéticamente
- Con excelente ortografía
- Incrementando a lo largo del curso
- En cada parcial se preguntaran términos del Glosario que cuentan para la calificación

2.5 El Common Type System

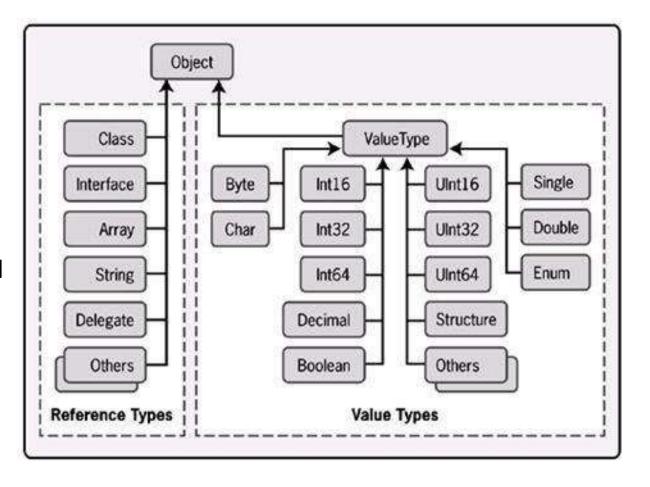
- El Common Type System (CTS) define como los tipos de datos son declarados, usados y gestionados en el Common Language Runtime (CLR).
- El CTS define un basto grupo de tipos y operaciones, suficiente para soportar la completa implementación de varios lenguajes de programación.
- El CTS provee las bases para la integración a través de diferentes lenguajes de programación.
- Cada lenguaje de programación ofrece diferentes capacidades, pero no todos los lenguajes soportan cada una de las características del CTS.
- Un sub grupo de los tipos necesarios para soportar la integración a través de diferentes lenguajes se ha definido como el **Common Language Specification (CLS)**.

2.5 El Common Type System

- El Sistema de Tipos Común realiza las funciones siguientes:
- Establece un marco de trabajo que ayuda a permitir la integración entre lenguajes, la seguridad de tipos y la ejecución de código de alto rendimiento.
- Proporciona un modelo orientado a objetos que admite la implementación completa de muchos lenguajes de programación.
- Define reglas que deben seguir los lenguajes, lo que ayuda a garantizar que los objetos escritos en distintos lenguajes puedan interactuar unos con otros.
- Proporciona una biblioteca que contiene los tipos de datos primitivos (Boolean, Byte, Char, Int32 y UInt64) que se emplean en el desarrollo de aplicaciones.

2.5 El Common Type System

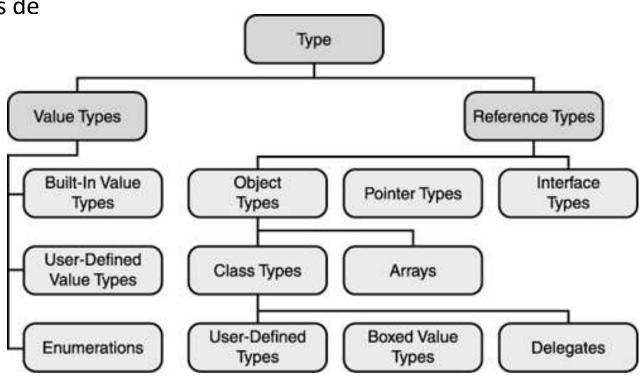
- Define un conjunto común de tipos de datos orientados a objeto
- Todos los lenguajes de programación que forman parte de .NET deben implementar los tipos definidos por el CTS
- Todo tipo hereda directa o indirectamente del tipo System.Object



2.5 El Common Type System

• El "Common Type System" tiene dos tipos de objetos:

- Referencia
- Valor



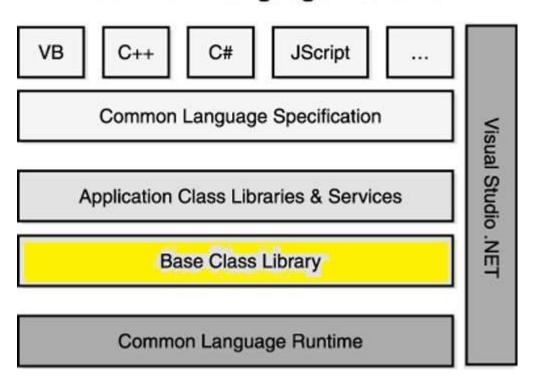
Common Language Specification (CLS)

- Conjunto de reglas que han de seguir las definiciones de tipos que se hagan usando un determinado lenguaje gestionado, si se desea que sean accesibles desde cualquier otro lenguaje gestionado por .NET
- Ejemplo de reglas significativas del CLS:
- Los tipos de datos básicos admitidos son: bool, char, byte, short, int, long, float, double, string y object
- Las tablas han de tener una o más dimensiones, y el número de dimensiones de cada tabla ha de ser fijo. Además, han de indexarse empezando a contar desde 0.
- En las definiciones de atributos sólo pueden usarse enumeraciones o datos de los siguientes tipos: System. Type, string, char, bool, byte, short, int, long, float, double y object

2.6 La biblioteca de clases

Base Class Library (BCL)

.NET Framework and the Common Language Runtime



2.6 La biblioteca de clases

La BCL está constituida por espacios de nombres (namespaces). Cada espacio de nombres contiene tipos que se pueden utilizar en el programa: clases, estructuras, enumeraciones, delegados e interfaces.

Cuando se crea un proyecto de Visual C# en Visual Studio, se sigue haciendo referencia a las DLL más comunes de la clase base, pero, si necesita usar un tipo incluido en una DLL a la que aún no se hace referencia, deberá agregar la referencia de esa DLL.

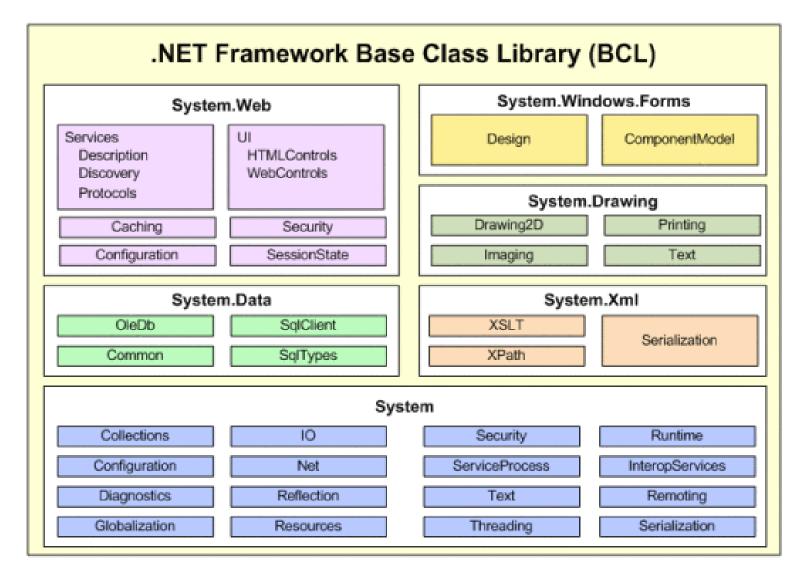
La plataforma .NET incluye una colección de clases bien organizada cuya parte independiente del sistema operativo ha sido propuesta para su estandarización.

La BCL integra todas las tecnologías Windows en un marco único para todos los lenguajes de programación (Windows Forms, GDI+, Web Forms, Web Services, impresión, redes...).

La BCL proporciona un modelo orientado a objetos que sustituye a los componentes COM.

2.6 La biblioteca de clases

- System namespace
 - Namespace raíz para tipos de datos de .NET
 - Contiene clases que representan los tipos de datos base: Object, Byte, Char, Array, Int32, String
 - Contiene mas de 100 clases que van de un rango para manejo de excepciones y hasta ejecución.
 - https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/api/system
 - Además, contiene namespaces de segundo nivel.
 - https://docs.microsoft.com/dotnet/api



- 2.1 Conceptos básicos de la plataforma .NET
- 2.2 Introducción al Framework de .NET
- 2.3 Introducción al Managed Execution Environment
- 2.4 Desarrollo y versiones
- 2.5 El Common Type System
- 2.6 La Biblioteca de Clases
- 2.7 Delegación y eventos en .NET
- 2.8 Gestión de memoria y recursos
- 2.9 Serialización
- 2.10 Remoting y servicios Web XML

2.7 Delegación y eventos en .NET

- Un **delegado** es una estructura de programación que nos permite *invocar a uno o varios métodos a la vez*.
- Estos métodos pueden encontrarse en la misma clase desde la que se invocan o en clases distintas asociadas a ésta.
- Delegate Permite extender y reutilizar la funcionalidad de una clase sin utilizar el mecanismo de herencia, donde la Clase C puede acceder a los métodos de la Clase B por medio de una instancia de esta última.

2.7 Delegación y eventos en .NET

Delegación

 Técnica en la que un objeto de cara al exterior expresa cierto comportamiento pero en realidad delega la responsabilidad de implementar dicho comportamiento a un objeto asociado en una relación inversa de responsabilidad.

Uso de los Delegados

- En general, son útiles en todos aquellos casos en que interese pasar métodos como parámetros de otros métodos.
- Se utilizan para diseñar marcos de referencia que pueden ser extendidos y flexibles.

- Un delegado es como un apuntador a una función
- Es un tipo de referencia y mantiene la referencia a un método.
- Derivado de System.Delegate
- Se declara usando la palabra "delegate", seguido de la firma de una función.

```
Delegate type
       public delegate void Print(int value);
Access modifier
                               Delegate function signature
        Print printDel = PrintNumber;
                                                   Function signature
                                                    must match with
                                                   delegate signature
      public static void PrintNumber(int num)
          Console.WriteLine("Number: {0,-12:N0}",num);
```

Se usa un delegado cuando:

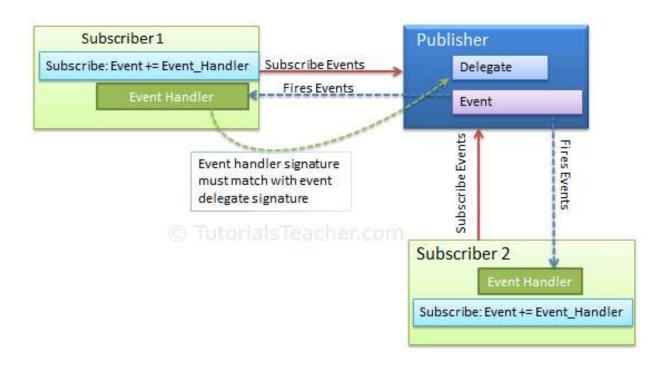
- El que llama no necesita acceder otras propiedades o métodos en el objeto que implementa el método.
- Se usa un diseño orientado a eventos.

TAREA # 4 Delegados en C#:

- Realizar ejercicios basados en: https://www.tutorialspoint.com/csharp/csharp_delegates.htm
- 2. Pedir al usuario 5 números enteros.
- 3. Usar las siguientes operaciones (métodos):
 - 1. Sumar 5 números enteros
 - 2. Sacar el promedio de esos 5 números enteros
 - 3. Sacar el mayor de esos 5 números enteros
- 4. Subir el programa a github o bitbucket y enviar por email (daniel nuno@hotmail.com) la liga al mismo.

2.7 Delegación y eventos en .NET

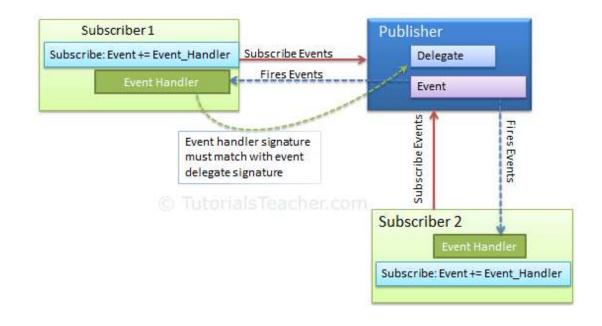
- Un **evento** es un mensaje que envía un objeto cuando ocurre una acción.
- La acción podría ser causada por la interacción del usuario (clic del botón), o podría ser iniciado por lógica de programa (cambiar un valor de propiedad).
- Es un mecanismo de comunicación entre objetos.
- Sirven para extender aplicaciones.



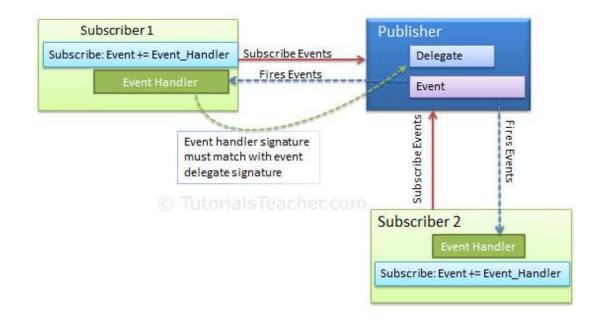
2.7 Delegación y eventos en .NET Ejemplo:

Una marca reconocida publica un evento y además, usted recibe una notificación de ese evento por correo.

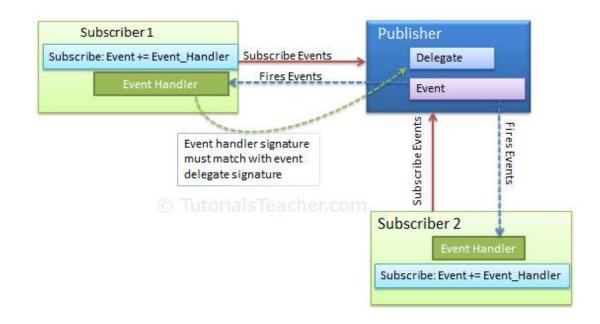
La marca publica un **evento** y **notifica** a las personas que son **subscriptores** acerca de ese evento. Los subscriptores **realizan una acción** con esa notificación (atienden/ignoran).



- 2.7 Delegación y eventos en .NET
- Un evento tiene un 'Publisher", un "Subscriber", una "Notification" y un "Handler".
- Un evento no es otra cosa mas que un delegado encapsulado.



- 2.7 Delegación y eventos en .NET
- Un "Publisher" es un objeto que contiene la definición del evento y el delegado.
- Un "subscriber" es un objeto que acepta el evento y provee un "handler" para el mismo.



El modelo de delegación presupone la existencia de tres tipos de objetos:

- 1. Un conjunto de eventos (*events*) que pueden suceder y para los cuales es de interés registrar información de estado que detalle para cada tipo de evento los aspectos particulares del caso.
 - 1. Ejemplos de eventos de interés podrían ser: un evento de mouse o uno de teclado. En el primer caso es importante conocer la ubicación del puntero del mouse en la pantalla y/o cual botón se oprimió. En el segundo lo importante saber cual tecla se oprimió o liberó.
- 2. Un conjunto de fuentes (sources) de eventos que los disparan, en general frente a una acción del usuario. Fuentes de eventos puede ser: la ventana de diálogo donde se visualiza la imagen, o un actor en esta.
- 3. Un conjunto de observadores (listeners) que se subscriben a las fuentes de eventos de su interés y son comunicados oportunamente por estas con el evento adecuado al caso. Es responsabilidad de cada observador implementar las acciones a tomar frente al evento informado.

Ejercicio # 1 en clase:

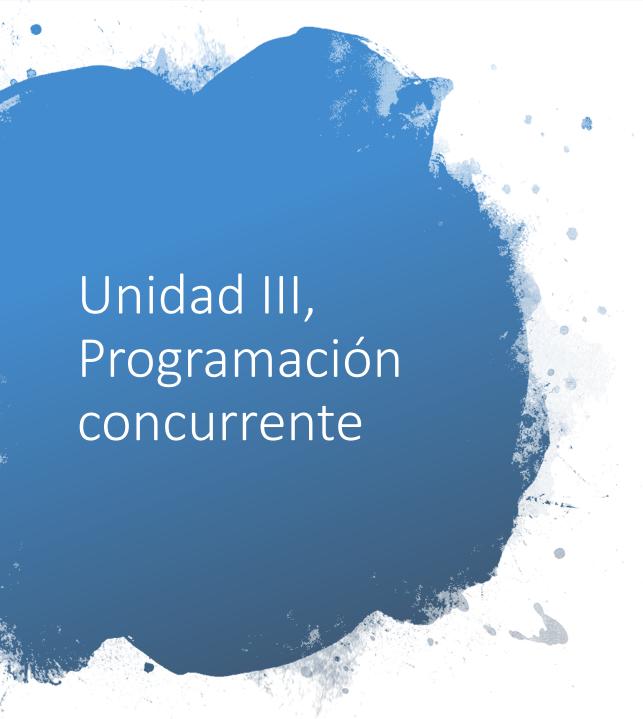
Eventos en C#:

- 1. Realizar ejercicios basados en: https://www.tutorialspoint.com/csharp/csharp events.htm
- 2. Seleccionar de entre:
 - 1. Registro para eventos
 - 2. Simulador visual de compuertas lógicas
 - 3. Calcular promedio de calificaciones de alumnos
- 3. Subir el programa a github o bitbucket y enviar por email (daniel_nuno@hotmail.com) la liga al mismo.

TAREA # 5 Eventos en C#:

- Realizar ejercicios basados en: https://www.tutorialspoint.com/csharp/csharp events.htm
- 2. Calculadora para generar ofertas laborales, calcular en base al salario mensual:
 - 1. Ley: Aguinaldo, vacaciones, Infonavit, IMSS, RCV
 - 2. Empresa: SGMM, Vales Despensa, Comedor*, Seguro de Vida*
 - 3. *fija, resto es %.
- 3. Subir el programa a github o bitbucket y enviar por email (daniel nuno@hotmail.com) la liga al mismo.





- 3.1 Programación concurrente y paralelismos.
- 3.2 El concepto de exclusión mutua.
- 3.3 Bloqueo mediante variables compartidas.
- 3.4 Algoritmo de Peterson.
- 3.5 Algoritmo de Dekker.
- 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.
- 3.7 Bloqueos.
 - 3.7.1 Locking
 - 3.7.2 Mutex
 - 3.7.3 Semaphores
- 3.9 Monitores.
- 3.10 Ínter-bloqueó.

- 3.1 Programación concurrente y paralelismos.
- Un programa ordinario consiste en declaraciones, asignaciones y control de flujo en algún lenguaje programación.
- Los lenguajes modernos, incluyen procedimientos y módulos para organizar grandes sistemas, mediante abstracciones y encapsulamiento.
- Luego de la compilación, estas instrucciones de lenguaje maquina, son ejecutadas de manera secuencial en una computadora.

- 3.1 Programación concurrente y paralelismos.
- Un programa concurrente es un conjunto de programas secuenciales que pueden ser ejecutados en paralelo.
- **Ejecución en paralelo** es usado en sistemas donde la ejecución de varios programas se superpone en el tiempo mediante el uso de varios procesadores.
- **Ejecución concurrente** se reserva para un potencial paralelismo, en el cual la ejecución podría, pero no necesariamente, superponerse en el tiempo.

- 3.1 Programación concurrente y paralelismos.
- Concurrencia es hacer mas de una cosa a la vez.
- Una aplicación utiliza concurrencia para responderle al usuario mientras se escribe en la base de datos.
- Muchas aplicaciones usan concurrencia para responder a un segundo requerimiento mientras se finaliza el primer requerimiento.

- 3.1 Programación concurrente y paralelismos.
- **Multithreading** es una de las formas de concurrencia que utiliza múltiples hilos de ejecución, irónicamente los *threads* fueron implementados para aislar a los programas unos de otros.
- Multithreading literalmente se refiere a usar múltiples hilos de ejecución (threads).
- Multithreading es una forma de concurrencia, pero no es la única.

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

Procesamiento en paralelo se refiere a hace varias tareas mediante su división en varios hilos (*threads*) de ejecución, que se ejecutan de manera concurrente.

- Procesamiento en paralelo o programación en paralelo utiliza multithreading para maximizar el uso de múltiples procesadores. Los procesadores modernos tienen múltiples CPUs.
- Procesamiento en paralelo es un tipo de *multithreading* y este a su vez, es un tipo de concurrencia.

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

Programación asíncrona

- Es una forma de concurrencia que utiliza "futures" o "callbacks" para evitar hilos innecesarios.
- Un "future" o promesa, es un tipo que representa alguna operación que será completada en el futuro.
- La programación asíncrona se centra en la idea que una operación que se inicia, será completada en algún punto en el futuro y mientras este en progreso, no bloquea el hilo original.
- Cuando se complete la operación, se notifica que la operación terminó.

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

Programación asíncrona

- Los tipos modernos de promesas en .NET son Task y Task<TResult>.
- Las APIs asíncronas de antiguas, utilizan *callbacks* o eventos en lugar de promesas.
- La programación asíncrona es una poderosa forma de concurrencia, pero requiere código complejo.

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

Programación reactiva

- Es otra forma de concurrencia, donde la aplicación reacciona a eventos.
- Programación reactiva esta relacionada con la programación asíncrona, pero se construye sobre eventos asíncronos en lugar de operaciones asíncronas.
- Un evento asíncrono podría no tener un inicio, podría pasar en cualquier momento y podría presentarse muchas veces.

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

Programación reactiva

- Si se considerara una aplicación como una gran máquina de estados, entonces el comportamiento de la aplicación se podría describir como que reacciona a una series de eventos y que su estado se actualiza con cada evento.
- La programación reactiva no es necesariamente concurrente, pero están muy relacionada.

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

Problemas de la programación concurrente

En la programación concurrente, se puede tener múltiple acceso a recursos compartidos sin conflicto, siempre y cuando sean accesos de no modificación.

Los problemas se originan cuando se intenta acceder un recurso compartido para modificar su estado.

Ejemplo de algunos problemas:

- Tratar de actualizar un archivo de manera concurrente
- Tratar de actualizar un segmento de memoria compartida

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

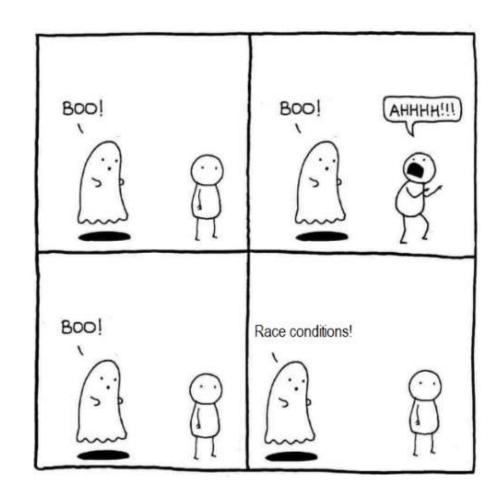
Problemas de la programación concurrente

Al intentar acceder de manera concurrente para actualizar un recurso compartido, se pueden tener los siguientes problemas:

- Condición de Carrera (race condition)
- Dead Lock (abrazo de la muerte)

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

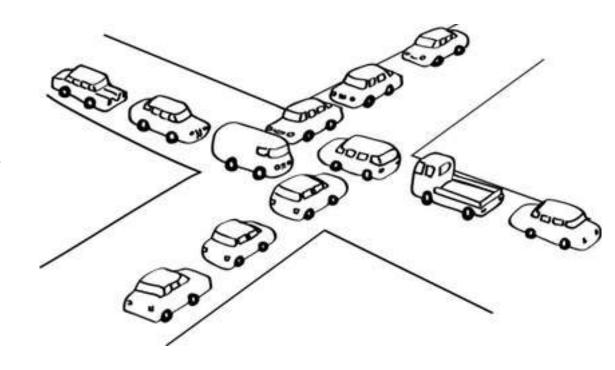
Condición de Carrera (race condition), se refiere a cuando un dispositivo o un sistema intentan realizar una o mas operaciones a la vez, pero debido a la naturaleza del dispositivo o del sistema, dichas operaciones se deben realizar en una secuencia correcta y en otro caso, se presenta una condición de carrera.



Multithreading can be difficult

• 3.1 Programación concurrente y paralelismos.

Deadlocks, se refiere a cuando dos objetos agarran a un mismo elemento compartido y ninguno de los dos cede para soltarlo, entonces los objetos se quedan esperando al otro.



TAREA # 6 Spinning, Deadlock:

- Basado en el ejercicio de Deadlock, modificarlo para en lugar de utilizar un 'sleep', se haga un ciclo y se cuente cuanto tiempo se debería usar en el 'sleep', para que el programa funcione.
- 2. https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/DeadLock
- 3. Subir el programa a github o bitbucket y enviar por email (daniel nuno@hotmail.com) la liga al mismo.

• 3.2 El concepto de exclusión mutua.

Exclusión Mutua

- Se refiere al control de cuantos hilos de ejecución pueden trabajar sobre una región del código.
- El objetivo de la exclusión mutua es garantizar que únicamente un hilo de ejecución accede a los datos a la vez mediante el uso de un bloqueo (lock).

• 3.2 El concepto de exclusión mutua.

Atomicidad se dice que una operación es atómica si no puede ser interrumpida. Las operaciones que no son atómicas, son vulnerables a las condiciones de carrera (race condition).

Ejemplos:

- 1) x = 1, es una operación atómica, la asignación se hace en una sola operación.
- x++, no es una operación atómica, el incremento esta compuesto de dos operaciones:
 - $1) \quad tmp = x+1;$
 - 2) x = tmp;

• 3.2 El concepto de exclusión mutua.

Sección crítica, es aquella parte de los procesos concurrentes que no pueden ejecutarse de manera concurrente o que su composición es atómica y no pueden dividirse.

Si un proceso entra a ejecutar una sección crítica en la que se accede a variables compartidas, entonces otro proceso no puede entrar a ejecutar una sección crítica en la que esas variables se modifiquen en el interior.

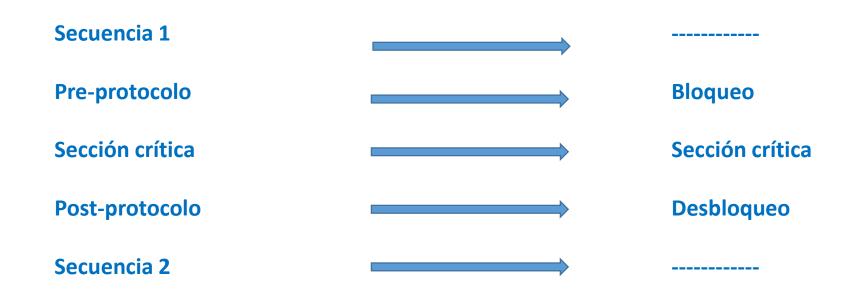
Las secciones críticas se agrupan mutuamente exclusivas de las regiones críticas de cada clase.

Ejemplo:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/Atomic CriticalSection

• 3.2 El concepto de exclusión mutua.

La exclusión se consigue con protocolos que bloqueen el acceso a la sección crítica mientras es utilizada por un proceso.



• 3.2 El concepto de exclusión mutua.

Se realiza el bloqueo de una sección crítica mediante el uso de una variable compartida de tipo booleano que sirve de indicador.

La acción del bloqueo se realiza con la actividad del indicador y la del desbloqueo con su desactivación.

Este método, no resuelve el problema de la exclusión mutua ya que la comprobación y la inicialización del indicador son operaciones separadas y en ese caso se puede entrelazar el uso del recurso por ambos procesos.

• 3.2 El concepto de exclusión mutua.

```
class ExclusionMutua
bool bandera;
process P1 {
                                         process P2 {
                                                                                 main {
    while (bandera) {
                                             while (bandera) {
                                                                                     bandera = false;
        // Esperando a que se libere
                                                 // Esperando a que se libere
                                                                                     P1();
                                                                                     P2();
    bandera = true; // bloqueo
                                             bandera = true; // bloqueo
    // sección crítica
                                             // sección crítica
    bandera = false;
                                             bandera = false;
    // resto del proceso
                                             // resto del proceso
```

Ejemplo:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/ThreadTest https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/ThreadSafe

• 3.3 Bloqueo mediante variables compartidas

Se realiza el bloqueo de una sección crítica mediante el uso de dos banderas.

Se asocia una bandera a cada uno de los procesos. Antes de acceder al recurso un proceso debe activar su bandera y comprobar que el otro no tiene su bandera activada.

Interbloqueo, se presenta cuando dos procesos llaman al "bloqueo" simultáneamente. Las dos banderas quedan activas y los dos procesos a la espera que se libere el recurso.

• 3.3 Bloqueo mediante variables compartidas

```
class ExclusionMutua {
                                            void P1
bool bandera1, bandera2;
                                                bloqueo(bandera1, bandera2);
                                                // sección crítica
                                                // uso de recurso
// Realiza bloqueo
void bloqueo(bool flag1, bool flag2) {
                                                desbloqueo(bandera1);
    flag1 = true;
    while (flag2) {
                                            void P2
       // Espera
                                                bloqueo(bandera2, bandera1);
                                                // sección crítica
// Realiza desbloqueo
                                                // uso de recurso
void desbloqueo(bool flag3) {
                                                desbloqueo(bandera2);
    flag3 = true:
```

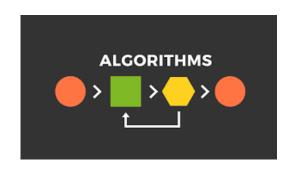
```
main {
    bandera1 = false;
    bandera2 = false;
    P1();
    P2();
    }
}
```

TAREA # 7 Algoritmo de Peterson/Dekker:

- 1. Realizar una exposición acerca de:
 - 1. Algoritmo de Peterson (Sergio, Brian, Kevin, Luis)
 - 2. Algoritmo de Dekker (Miguel, Ivan, Octavio, Santos)
- 2. Subir el programa a github o bitbucket y enviar por email (daniel nuno@hotmail.com) la liga al mismo.

3.4 Algoritmo de Peterson

- Kevin Ricardo Ceja Ramos
- Sergio Herrera Rivera
- Luis Manuel de Alba Villaseñor
- Brian Eduardo Preciado Limón



Descripción

- El algoritmo de Peterson, también conocido como solución de Peterson, es un algoritmo de programación concurrente para exclusión mutua, que permite a dos o más procesos o hilos de ejecución compartir un recurso sin conflictos, utilizando sólo memoria compartida para la comunicación.
- Peterson desarrolló el primer algoritmo (1981) para dos procesos que fue una simplificación del algoritmo de Dekker para dos procesos. Posteriormente este algoritmo fue generalizado para N procesos.

Sección critica

En programación concurrente, se define como a la porción de código de un programa de computador el cual accede a un recurso compartido (estructura de datos ó dispositivo) que no debe de ser accedido por mas de un hilo en ejecución (thread). La sección crítica por lo general termina en un tiempo determinado y el hilo, proceso o tarea solo tendrá que esperar un período determinado de tiempo para entrar. Se necesita de un mecanismo de sincronización en la entrada y salida de la sección crítica para asegurar la utilización exclusiva del recurso, por ejemplo un semáforo.

Exclusión mutua

• Los algoritmos de exclusión mutua (comúnmente abreviada como mutex por mutual exclusión) se usan en programación concurrente para evitar que fragmentos de código conocidos como secciones críticas accedan al mismo tiempo a recursos que no deben ser compartidos. La mayor parte de estos recursos son las señales, contadores, colas y otros datos que se emplean en la comunicación entre el código que se ejecuta cuando se da servicio a una interrupción y el código que se ejecuta el resto del tiempo. Se trata de un problema de vital importancia porque, si no se toman las precauciones debidas, una interrupción puede ocurrir entre dos instrucciones cualesquiera del código normal y esto puede provocar graves fallos.

Algoritmo para 2 procesos

```
Bandera [0] = 0
Bandera \lceil 1 \rceil = 0
Turno
                  = 4
                                                      P0: bandera[1] = 1
P0: bandera[0] = 1
                                                                turno = 1
          turno = 1
                                                      while(bandera[1] && turno == 1);
                                                      //no hace nada, espera
while(bandera[1] && turno == 1);
                                                      //sección critica
//no hace nada, espera
//sección critica
                                                      //fin de la sección critica
                                                      Bandera[1] = 0
//fin de la sección critica
Bandera[0] = 0
```

Los procesos p0 y p1 no pueden estar en la sección crítica al mismo tiempo: si p0 está en la sección crítica, entonces bandera[0] = 1, y ocurre que bandera[1] = 0, con lo que p1 ha terminado la sección crítica, o que la variable compartida turno = 0, con lo que p1 está esperando para entrar a la sección crítica. En ambos casos, p1 no puede estar en la sección crítica...

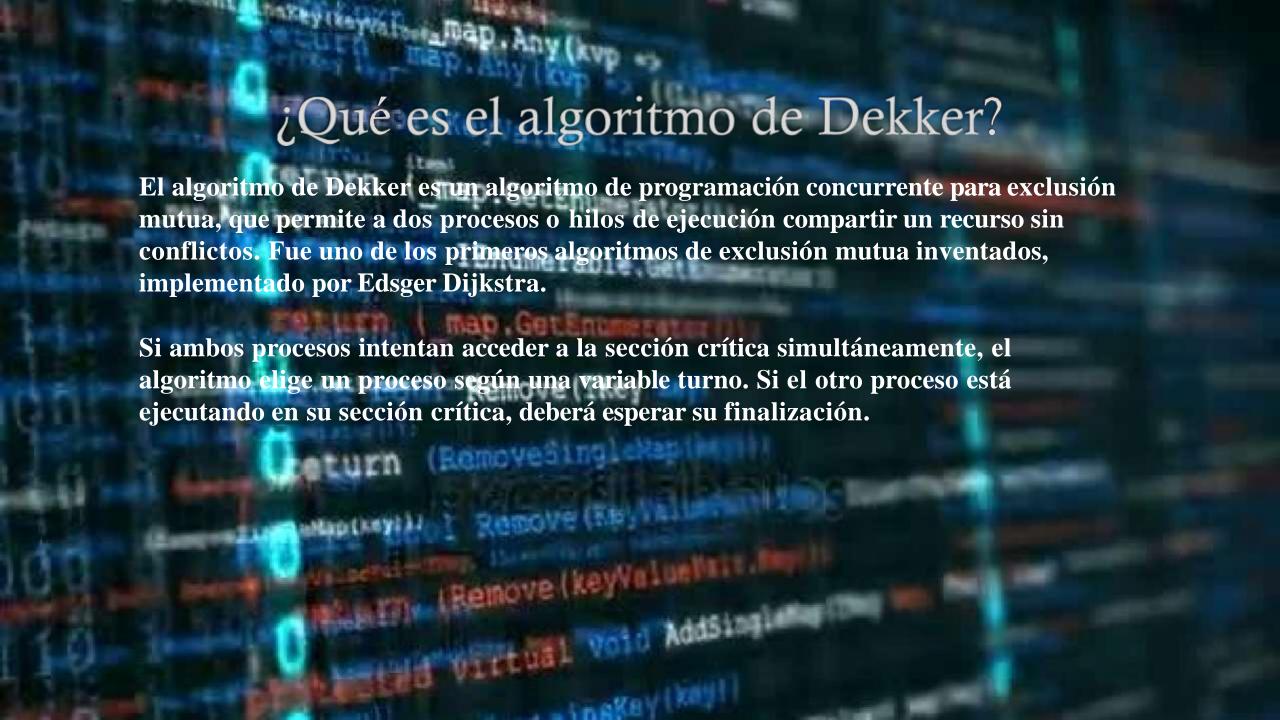
Algoritmo para n procesos

```
// Variables compartidas
Bandera: array[0..N-1] of -1...n-2; //inicializada a -1
Turno: array[0..N-2] of 0..n-1; // inicializada a 0
// Protocolo para Pi (i =0,...,N-1)
J: O.. N-2;// variable local indicando la etapa
For(j = 0 to N - 2){
     bandera[i] = j;
     turno[j] = i;
     while [((\exists k \neq i : bandera[k] \geq j) \land (turno[k] == i))]
<sección crítica>
bandera[i] = -1;
```

Referencias

- http://diccionario.sensagent.com/Algoritmo%20de%20Peterson/es-es/
- https://sistemasoper2.wordpress.com/2014/10/21/seccion-critica/
- https://www.aiu.edu/publications/student/spanish/180-207/PDF/sistemas-operativos-procesos-concurrentes.pdf





Existen cinco versiones del algoritmo Dekker, teniendo ciertos fallos los primeros cuatro. La versión 5 es la que trabaja más eficientemente, siendo una combinación de la 1 y la 4.



Versión 1 - Alternancia Estricta

La primer versión del algoritmo de Dekker es llamado Alternancia Estricta, es llamado de esta manera ya que obliga a que cada proceso tenga un turno, o sea que hay un cambio de turno cada vez que un proceso sale de la sección critica, por lo tanto si un proceso es lento atrasara a otros procesos que son rápidos.

Características:

- Garantiza la exclusión mutua
- Su sincronización es forzada
- Acopla fuertemente a los procesos (procesos lentos atrasan a procesos rápidos)

Remove (keyVa.

No garantiza la progresión, ya que si un proceso por alguna razón es bloqueado dentro o fuera de la sección puede bloquear a los otros procesos.

Witting Void Add515 Jimes

Algoritmo int turno proceso; //1 proceso 1, 2 proceso 2 Proceso1() while(true) [REALIZA TAREAS INICIALES] while(turno proceso == 2){} [SECCION CRITICA] turno proceso = 2; 10 [REALIZA TAREAS FINALES] 11 12 13 14 Proceso2() 15 16 while(true) 17 18 [REALIZA TAREAS INICIALES] while(turno proceso == 1){} 20 [SECCION CRITICA] turno_proceso = 1; 22 [REALIZA TAREAS FINALES] 23 24 25 26 iniciar(){ 27 turno_proceso = 1; Proceso1(); 28 Proceso2();

Descripción del algoritmo

- Cuando un proceso es ejecutado verifica si es su turno, si no es su turno se queda en espera por medio de un ciclo while.(linea 7 y 19)
- De lo contrario si es su turno avanza a la sección critica.
- Cuando el proceso sale de la sección critica cambia de turno.(linea 9 y 21)

Versión 2 - Problema de Interbloqueo

Segunda versión del algoritmo de Dekker es llamado Problema de Interbloqueo, su nombre se debe a que si en cada ráfaga de CPU, cada proceso queda en el mismo estado, en el estado donde se le asigna que puede entrar a la sección critica (linea 8 para el proceso 1 y linea 21 para el proceso 2). Entonces estando los dos procesos con opción a entrar, a la siguiente ráfaga de CPU ambos procesos verificaran si el proceso alterno puede entrar (linea 9 y 22), viendo que el proceso alterno tiene la opción de entrar, los procesos quedan bloqueados ya que se quedaran enciclados bloqueándose mutuamente ya que no podrán entrar nunca a la sección critica.

Witthat Void Addstri

Características:

- Garantiza la exclusión mutua
- No garantiza espera limitada

Algoritmo boolean p1 puede entrar, p2 puede entrar; Proceso1() while(true) [REALIZA TAREAS INICIALES] p1 puede entrar = true; while(p2 puede entrar){} [SECCION CRITICA] 10 p1 puede entrar = false; 12 [REALIZA TAREAS FINALES] 13 14 15 Proceso2() 16 17 while(true) 18 19 20 [REALIZA TAREAS INICIALES] p2 puede entrar = true; while(p1 puede entrar){} [SECCION CRITICA] 23 p2 puede entrar = false; 25 [REALIZA TAREAS FINALES] 26 27 28 29 iniciar() 30 31 p1 puede entrar = false; 32 p2 puede entrar = false; 33 Proceso1(); 34 Proceso2();

Descripción del algoritmo

- El proceso que es ejecutado después de realizar sus tareas iniciales, a este proceso se le permite entrar (linea 8 y 21).
- Cuando ya puede entrar verifica si otro proceso tiene la opción de poder entrar, si otro proceso también tiene la opción de poder entrar se da un interbloqueo. De lo contrario el proceso avanza a la sección critica (linea 9 y 22).
- Al salir de la sección critica el proceso cambia su opción (linea 11 y 24). Y permite al otro proceso avanzar a la sección critica.

Versión 3 - Colisión región critica no garantiza la exclusión mutua

La Tercera versión del algoritmo de Dekker es llamado Colisión región crítica no garantiza la exclusión mutua, como su nombre lo indica se da una colisión en la región crítica por la forma en que son colocados por así decirlo los permisos, ya que primero se comprueba si otro proceso esta dentro y luego se indica que el proceso en el que se esta actualmente cambia diciendo que esta dentro. Y el problema se da cuando los procesos después de haber tenido sus ráfagas de CPU pasan de la fase de comprobación (linea 8 y 21) y se tiene libre el camino para entrar a la región critica, generando esto una colisión.

Virtual Void Addition

Características

No garantiza la exclusión mutua

Remove (keyVm)

• Colisión en la región crítica

Algoritmo boolean p1 esta dentro, p2 esta dentro; Proceso1() while(true) [REALIZA TAREAS INICIALES] while(p2 esta dentro){} p1 esta dentro = true; 10 [SECCIÓN CRITICA] p1 esta dentro = false; 12 [REALIZA TAREAS FINALES] 13 14 15 16 Proceso2() 17 18 while(true) 19 20 [REALIZA TAREAS INICIALES] while(p1 esta dentro){} p2 esta dentro = true; 23 [SECCIÓN CRITICA] p2_esta_dentro = false; 25 [REALIZA TAREAS FINALES] 26 27 28 iniciar() 30 31 p1 esta dentro = false; 32 p2 esta dentro = false; 33 Proceso1(); Proceso2();

Descripción del Algoritmo

- Al ejecutarse el proceso y después de realizar sus tareas iniciales, verifica si otro proceso esta dentro de la sección critica (linea 8 y 21).
- Si el otro proceso esta dentro entonces espera a que salga de la sección critica.
 De lo contrario pasa la fase de comprobación y cambia su estado a que esta dentro (linea 9 y 22).
- Luego de pasar la sección critica cambia su estado (linea 11 y 24), termina sus tareas finales.

Versión 4 - Postergación Indefinida

Cuarta versión del algoritmo de Dekker es llamado Postergación Indefinida, su nombre se debe a que en una parte del codigo (linea 12 y 30) es colocado un retardo con un tiempo aleatorio, y el retardo puede ser muy grande que no se sabe hasta cuando entrara a la sección critica.

Características

Garantiza la exclusión mutua.

Takey (keyya tania Dap. Any (

Un proceso o varios se quedan esperando a que suceda un evento que tal vez nunca Lurn (Removesing suceda.

THE VITTURE VOID Add51231

HEN I Map Gerenumers

empleythat Remove (RE)

Remove (keyValuelin)

Algoritmo boolean p1 puede entrar, p2 puede entrar; Proceso1() while(true) [REALIZA TAREAS INICIALES] p1 puede entrar = true; while(p2 puede entrar 10 11 pl_puede_entrar = false; retardo(tiempo x); //tiempo x es un tiempo aleatorio p1 puede entrar = true; 14 15 [SECCION_CRITICA] pl puede entrar = false; [REALIZA TAREAS FINALES] 17 18 19 20 21 Proceso2() 22 23 while(true) 24 [REALIZA TAREAS INICIALES] p2 puede_entrar = true; while(pl puede entrar) 28 29 p2 puede entrar = false; retardo(tiempo x): //tiempo x es un tiempo aleatorio 31 p2 puede entrar = true; 32 33 [SECCION CRITICA] p2 puede entrar = false; 35 36 [REALIZA TAREAS FINALES] 37 38 iniciar() pl puede entrar = false; p2 puede entrar = false; Proceso1(): Proceso2():

Descripción del algoritmo

- Luego de realizar sus tareas iniciales el procesos solicita poder entrar en la sección critica, si el otro proceso no puede entrar (linea 9 y 27) ya que su estado es falso entonces el proceso entra si problema a la sección critica.
- De lo contrario si el otro proceso también puede entrar entonces se entra al ciclo donde el proceso actual se niega el paso así mismo y con un retardo de x tiempo siendo este aleatorio (linea 12 y 30) se pausa el proceso, para darle vía libre a los otros procesos.
- Luego de terminar su pausa entonces el proceso actual nuevamente puede entrar y nuevamente si el otro proceso puede entrar se repite el ciclo y si no hay otro proceso, entonces el proceso puede entrar en la sección critica.
- Cambia su estado (linea 16 y 34) y luego realiza sus tareas finales.



```
Algoritmo
       boolean pi_puede_entrar, p2_puede_entrar;
       int turno:
      Proceso1()
        while( true )
         [REALIZA_TAREAS_INICIALES]
         p1 puede entrar = true;
         while( p2 puede entrar )
 11
          if( turno == 2 /
 13
           p1_puede_entrar = false;
 14
           while( turno == 2 ){}
 16
           p1 puede entrar = true;
 17
 18
 19
          REGION_CRITICA]
         p1 puede entrar = false
         [REALIZA_TAREAS_FINALES]
 23
 24
 25
 26
      Proceso2()
       while( true )
 28
 29
         [REALIZA TAREAS INICIALES]
 31
         p2 puede entrar = true;
 32
         while( p1 puede entrar )
 33
          if( turno == 1
 35
 36
           p2 puede entrar = false;
           while( turno == 1 ){}
 38
           p2 puede entrar = true;
 39
          REGION CRITICAL
         p2 puede_entrar = false;
         [REALIZA TAREAS FINALES]
 45
 47
 48
       iniciar()
 49
 58
        p1_puede_entrar = false;
       p2 puede entrar = false;
 52
        Proceso2():
```

Descripción del algoritmo

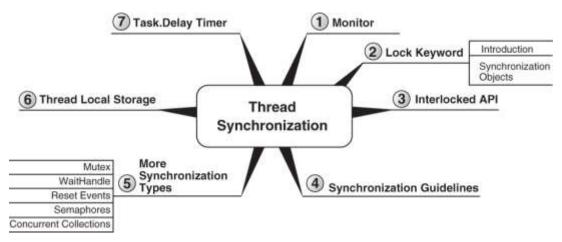
- Se realiza las tareas iniciales, luego se verifica si hay otro procesos que puede entrar, si lo hay se entra al ciclo y si es el turno de algún otro proceso (linea 12 y 34) cambia su estado a ya no poder entrar a la sección critica y nuevamente verifica si es el turno de algún otro proceso (linea 15 y 37) si lo es se queda enciclado hasta que se da un cambio de turno, luego nuevamente retoma su estado de poder entrar a la sección critica, regresa al ciclo y verifica si hay otro proceso que puede entrar entonces nuevamente se encicla, de lo contrario entra a la sección critica.
- Al salir de la sección critica el proceso cambia su turno, cambia su estado y realiza sus tareas finales.(linea 20 y 42)



• 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.

La **sincronización** nos permite coordinar las acciones de los hilos para obtener un resultado predecible.

La sincronización es particularmente importante cuando se requiere tener acceso a la misma información.



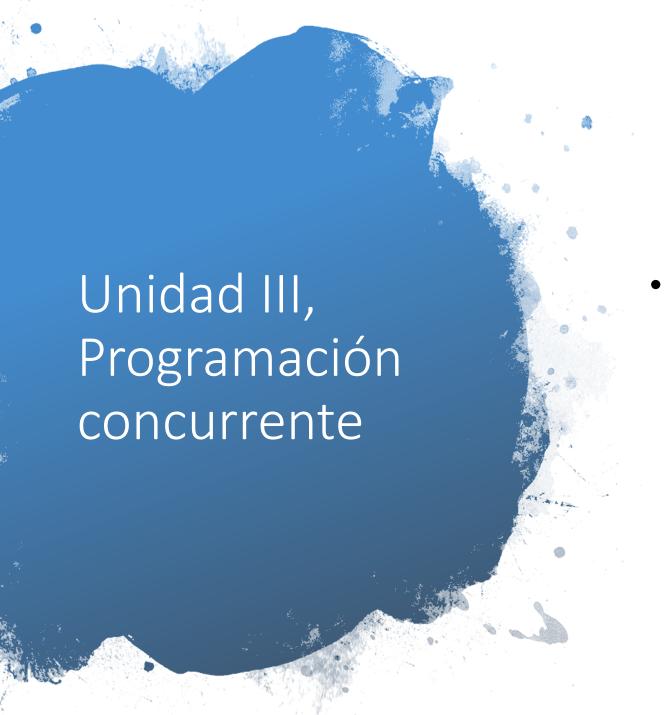
• 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.

En C#, existen varios métodos que permiten la sincronización en los siguientes tipos:

- 1. Métodos de bloqueo simple
- 2. Métodos de sincronización con bloqueo
- 3. Métodos de señalización
- 4. Métodos de sincronización sin bloqueo

- 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.
- 1. Métodos de bloqueo simple
 - Se utilizan para esperar a que otro hilo termine o a que un tiempo determinado se consuma. (Sleep, Wait, Task.Wait)
- 2. Métodos de sincronización con bloqueo
 - 1. Limitan la cantidad de hilos que pueden realizar alguna actividad o ejecutar una sección de código a la vez.
 - 2. Los constructores de acceso exclusivo son los mas comunes, únicamente permiten un hilo a la vez y permiten el acceso a información en común sin interferir entre uno y otro. Lock, Mutex y SpinLock son los mas utilizados.
 - 3. Los constructores de acceso no exclusivo son **Semaphore**, **SemaphoreSlim** y los **read/write locks**.

- 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.
- 3. Métodos de señalización
 - Estos permiten pausar a un hilo hasta recibir una notificación de otro hilo, impidiendo la necesidad de estar verificando (polling)
 - Existen event wait handles, métodos Monitor Wait/Pulse y en .NET 4.0 se introdujeron las clases: CountdownEvent y Barrier
- 4. Métodos de sincronización sin bloqueo
 - Estos protegen el acceso mediante el uso de primitivas del procesador.
 Existen en CLR y en C# los siguientes métodos: Thread.MemoryBarrier,
 Thread.VolatileRead, Thread.VolatileWrite, the volatile keyword, and the Interlocked class.



- 3.7 Métodos de bloqueo simple
 - 3.7.1 Sleep
 - 3.7.2 Wait
 - 3.7.3 Task.Wait

• 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.

Bloqueo simple (Blocking), se dice que un hilo esta bloqueado cuando se pausa su ejecución cuando esta durmiendo (Sleeping) o cuando esta esperando por algún otro hilo que finalice (Join, Endlvoke).

Un hilo bloqueado no consume CPU hasta que es desbloqueado.

El desbloqueo sucede cuando:

- 1) Se satisface la condición del bloqueo
- 2) Se acaba el tiempo (time out)
- Recibe una interrupción (Thread.Interrupt)
- 4) Se aborta (Thread.Abort)

• 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.

Spinning, un hilo puede esperar por una condición de desbloqueo al girar (**spin**) entorno a un ciclo de revisión (**polling loop**).

El hacer spinning es un gasto de procesamiento por parte del CPU por lo que se debe utilizar cuando se espere que la condición de desbloqueo se reciba pronto, sin embargo impide la latencia (latency) y sobretrabajo (overhead) de un cambio de contexto (context switch).

Ejemplo:

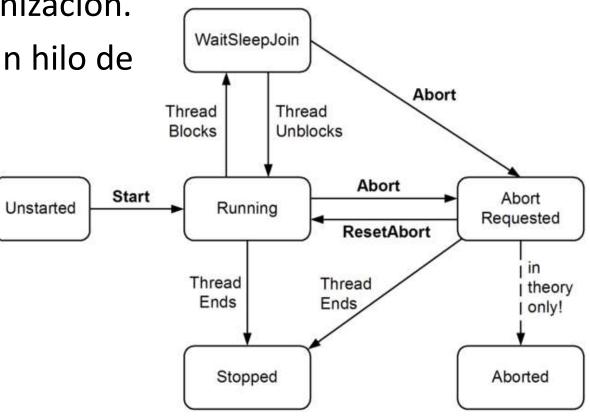
https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/SpinLock

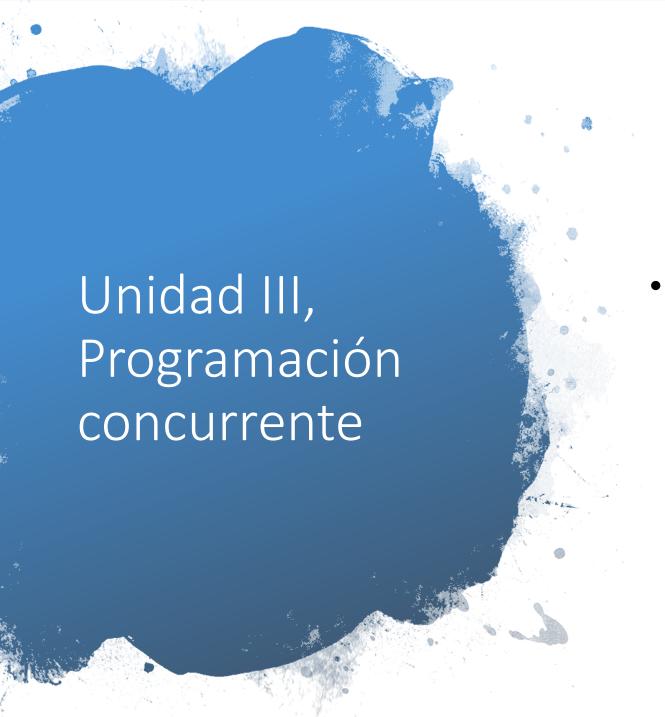
• 3.6 Conceptos básicos de Sincronización.

Se puede consultar el estado de un hilo de

ejecución utilizando la propiedad

"ThreadState".





- 3.7 Sincronización con Bloqueos.
 - 3.7.1 Locking
 - 3.7.2 Mutex
 - 3.7.3 Semaphores

• 3.7.1 Bloqueos (Locking)

Los dos métodos principales para bloqueo exclusivo son lock y Mutex.

Lock es mas rápido y conveniente.

Mutex tiene un nicho en el que el bloqueo puede extenderse a varias aplicaciones y diferentes procesos en la computadora.

• 3.7.1 Bloqueos

Lock

Bloqueo exclusivo (locking) es usado para que un solo hilo pueda tener acceso a una sección particular del código a la vez.

Ejemplo:

https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/api/system.threading.readerwriterlock

Unidad II, la plataforma Microsoft .NET

Ejercicio # 2 en clase:

Reloj Checador Multithread:

- 1. En base al ejercicio del Reloj Checador (FileStream), realizar una simulación de que varias personas checan su entrada/salida.
 - 1. Cada persona será un thread,
 - 2. La persona puede checar entrada o salida
 - 3. http://www.johandorper.com/log/thread-safe-file-writing-csharp
- 2. Subir el programa a github o bitbucket y enviar por email (daniel_nuno@hotmail.com) la liga al mismo.

• 3.7.2 Mutex

Mutex es similar a un lock en C#, pero puede extenderse a múltiples procesos. Es decir, Mutex puede ser a nivel computadora o a nivel aplicación.

Adquirir y liberar un **Mutex** puede tardar varios microsegundos, alrededor de 50 veces mas lento que un **lock**.

WaitOne, método para bloquear.

ReleaseMutex, método para desbloquear.

Referencia:

https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/api/system.threading.mutex?view=netframework-4.7.2

Ejemplo:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/Mutex

• 3.7.3 Semáforos

- Como ya se ha mencionado, el problema con los hilos, es relacionado a los recursos compartidos, como por ejemplo las variables.
- Un hilo puede estar modificándola, mientras otro hilo también puede estar haciendo lo mismo.
- Para resolver este conflicto, se pueden utilizar semáforos.
- Su funcionamiento se base en la cooperación entre procesos.
- Se utilizan señales obligando a un proceso a detenerse hasta que reciba una señal.



- 3.7.3 Semáforos
- En C#, existe la clase '<u>System.Threading.Semaphore</u>' que nos permite crear semáforos que a su vez, nos sirven para limitar el número de hilos que tienen acceso a una sección crítica de manera concurrente.
- Se utilizar un semáforo para controlar el acceso a los recursos.
- Un semáforo indica la capacidad de recursos que pueden ser utilizados, y el resto de requerimientos son rechazados, hasta que los usados se vayan liberando.

- 3.7.3 Semáforos
- En C#, existe la clase '<u>System.Threading.SemaphoreSlim</u>' que nos permite crear semáforos ligeros, que nos permiten limitar el numero de *threads* que pueden acceder a un recurso o a un conjunto de recursos.
- Se le llama semáforos ligeros a aquellos implementados en C# y que **no** son delegados al sistema operativo para su manejo (Windows Kernel).
- No pueden ser nombrados y se recomiendan para una sola aplicación.
- Deben ser usados cuando el tiempo de espera es mínimo.

Ejemplo:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/SemaforoSlimTest

3.7.3 Semáforos (Semaphore and SemaphoreSlim)

Ejemplos:

http://www.albahari.com/threading/part2.aspx

http://www.tutorialspoint.com/Semaphore-in-Chash

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/Semaphores

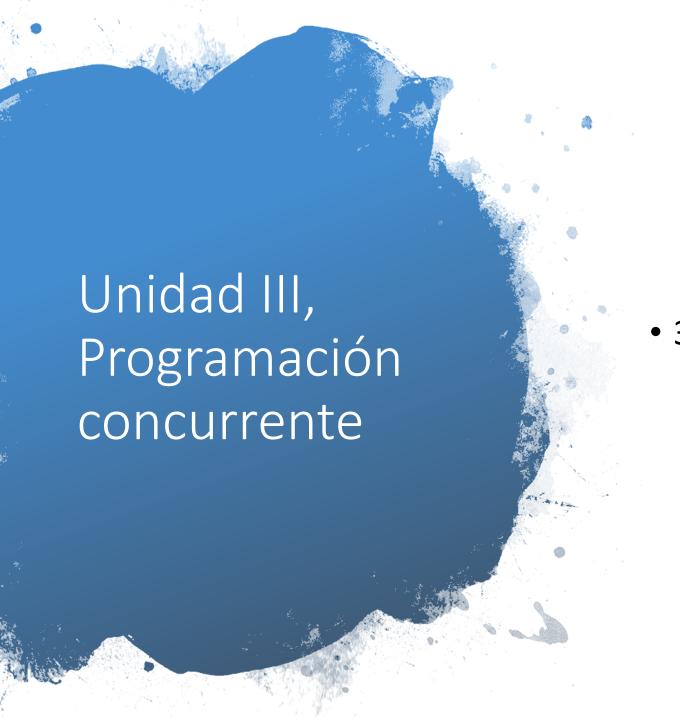
https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/SemaphoresTheClub

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/SemaforoSlimTest

UNIDAD I, Introducción a la Programación Visual

TAREA # 8 Glosario: 2do Parcial

- Descripciones en no menos de tres líneas
- Ordenado alfabéticamente
- Con excelente ortografía
- Incrementando a lo largo del curso
- En cada parcial se preguntaran términos del Glosario que cuentan para la calificación



- 3.7 Sincronización sin Bloqueos.
 - 3.7.1 Interlock class

• 3.7 Sincronizacion sin bloqueos

Interlock Class

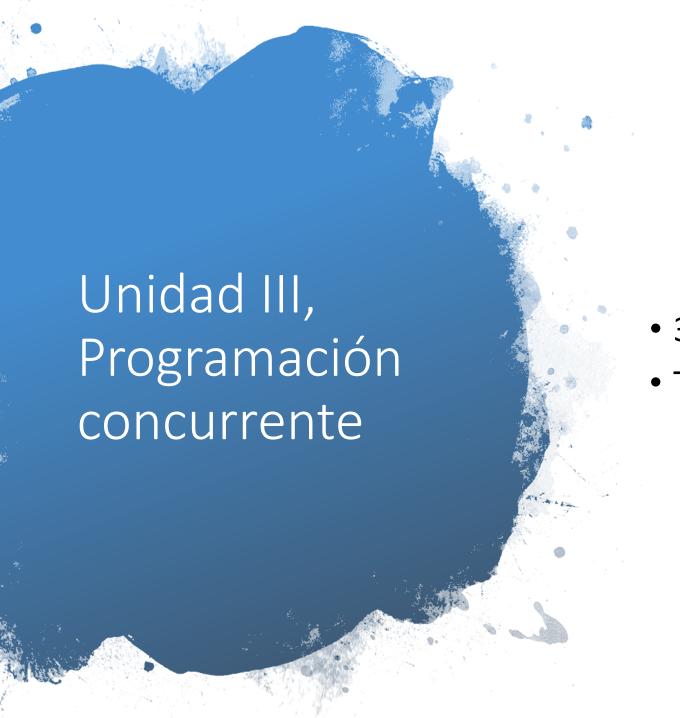
Provee operaciones atómicas para las variables que están compartidas entre múltiples threads.

Referencia:

https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/api/system.threading.interlocked

Ejemplo:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/Interlocked



- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Task Parallel Library (TPL)

- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Task Parallel Library (TPL)

Conjunto de tipos públicos y APIs que forman parte de los espacios de nombres (namespaces) usados para trabajar con threads.

Task is a TPL's unit of work

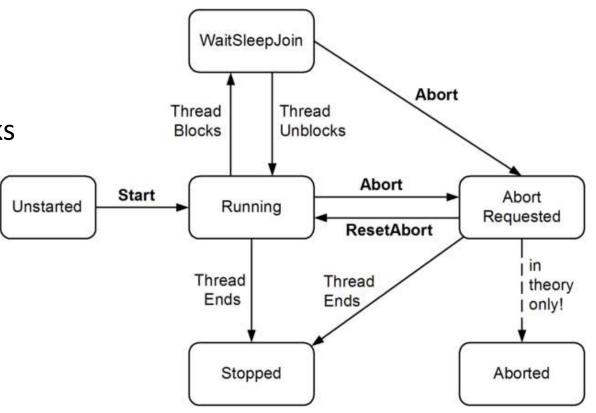
Su propósito es simplificar el trabajo del desarrollador para agregar paralelismo y concurrencia a sus aplicaciones.

- System.Threading
- System.Threading.Tasks

- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Parallel LINQ (PLINQ) es una implementación de los objetos LINQ(Lenguage-Integrated Query, parallelized)

- Referencia:
- https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/standard/parallel-programming/parallel-ling-pling

- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Task Parallel Programming
 - Creating and Starting Tasks
 - Cancelling Tasks
 - Waiting for Time to Pass or for Tasks
 - Exception Handling



- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Creating and Starting Tasks
 - Method1, Task is getting created and started
 - Task.Factory.StartNew();
 - Method2, Task is getting created and needs to be started
 - var t = new Task();
 - t.Start();

Example:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/TaskExampleStarting

- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Cancelling Tasks
 - Method1
 - IsCancellationRequested?
 - break
 - Method2
 - IsCancellationRequested?
 - throw new OperationCanceledException()
 - Method3 (Recommended)
 - ThrowIfCancellationRequested()

Example:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/TaskExampleCancelling

- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Waiting for Time to Pass
 - Thread.Sleep()
 - Pauses the thread of execution
 - Scheduler can get another task executed while sleep
 - Thread.SpinWait()
 - SpinWait.SpinUnit(),
 - Pause the thread, but don't give up your place in the execution list
 - Wasting resources, but it's avoiding expensive context switches

Example:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/TaskExampleSpinWait https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/TaskExample2SpinWait https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/TaskExampleWaiting

- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Task Status:

Task Value	Description
Created	Created but not started
WaitingForActivation	Wainting to be scheduled until some dependant operation has completed
WaitingToRun	Waiting for the scheduler
Running	Currently running.
WaitingForChildrenToComplete	Waiting for all attached childen to complete
RanToCompletion	Final state. Success
Canceled	Final state. Was cancelled
Faulted	Final state. Unhandled exception.

• Source:

https://blogs.msdn.microsoft.com/pfxteam/2009/08/30/the-meaning-of-taskstatus/

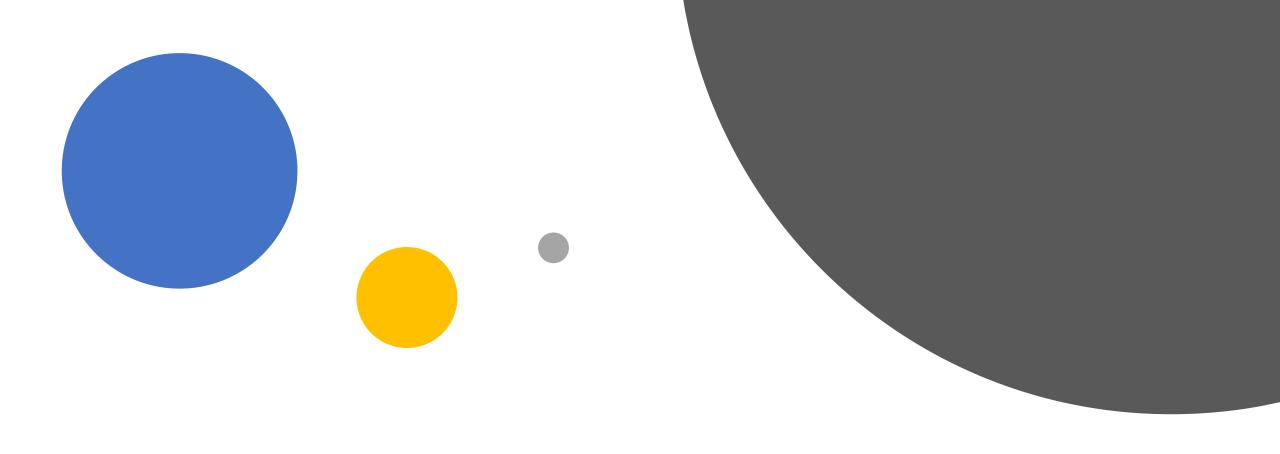
- 3.9 Microsoft C# parallelism API
- Exception Handling
 - Las tareas generan diferentes excepciones
 - Si no se manejan las excepciones en una tarea diferente podrían ser ignoradas
 - Se debe utilizar "AgreggateException" para manejarlas y hacer un ciclo.

Referencia:

https://msdn.microsoft.com/en-us/library/dd537614(v=vs.110).aspx

Example:

https://github.com/danunora/unedl/tree/master/Command/TaskExampleExceptions





- 4.1 Introducción
- 4.2 Esquemas algorítmicos básicos
- 4.3 Diseño de algoritmos paralelos y distribuidos
- 4.4 Notación y lenguajes
- 4.5 Aplicaciones distribuidas

• 4.1 Introducción

La computación distribuida se refiere a la capacidad de llevar a cabo una tarea mediante la división de la misma en subtareas, las cuales pueden ser resueltas por una red de computadoras denominado sistema distribuido.

Estos sistemas distribuidos tienen la habilidad de comunicarse y coordinar sus actividades mediante el intercambio de información y el estado de sus tareas individuales.

Los sistemas distribuidos permiten tener un sistema compuesto por computadoras de menor costo, en comparación a un solo sistema con mucha capacidad.

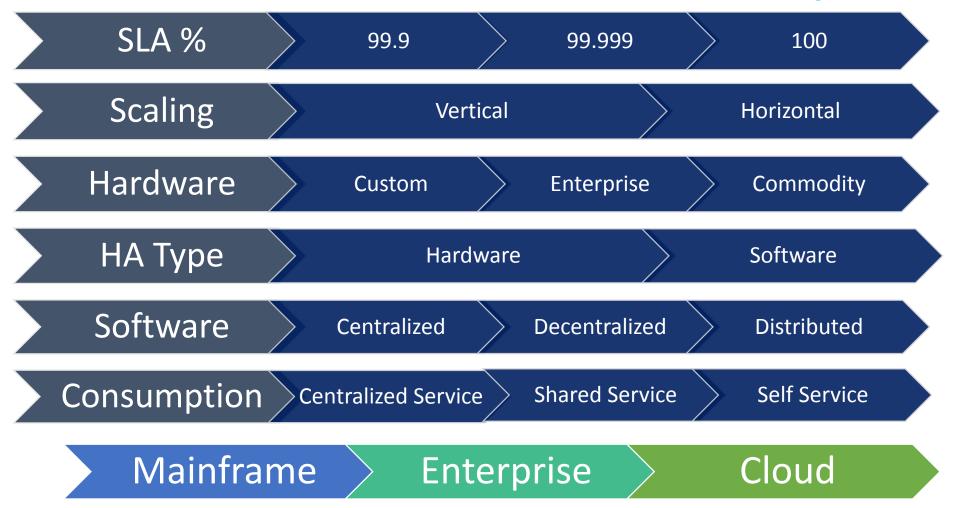
• 4.1 Introducción

El modelo de sistemas distribuidos distingue entre nodos y procesos.

Un **nodo** intenta representar a un objeto físicamente identificable como una computadora, mientras que una computadora puede estar ejecutando múltiples **procesos**, ya sea por compartir un procesador o múltiples procesadores.

- La comunicación y sincronización entre procesos ejecutándose en un nodo, se realiza utilizando primitivas de memoria compartida.
- La comunicación y sincronización ente procesos ejecutándose en diferentes nodos, se realiza intercambiando mensajes.

Evolución de los modelos de cómputo



• 4.1 Introducción

Parallel computing

Un sistema paralelo contiene mas de un procesador con acceso directo a la memoria compartida que forma un direccionamiento de memoria común.

Usualmente, un sistema paralelo es una arquitectura **UMA** (Uniform Memory Access)

Los procesadores están configurados para estar en proximidad y están conectados a una red de interconexión.

• 4.1 Introducción

Uniform Memory Access (UMA)

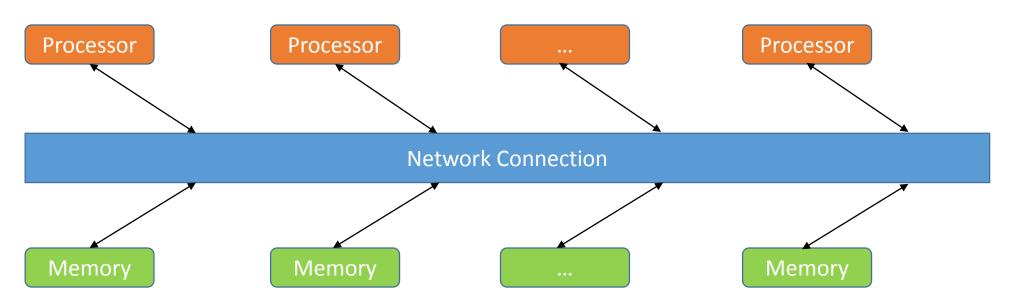
Sistema que contiene mas de un procesador y que tiene acceso directo a la memoria compartida, la cual forma un espacio de direcciones común.

La latencia de acceso es la misma para cualquier dirección de memoria.

La comunicación interprocesos, se realiza mediante operaciones de lectura y escritura a través de la memoria compartida.

• 4.1 Introducción

Uniform Memory Access (UMA)



• 4.1 Introducción

Non-Uniform Memory Access (NUMA)

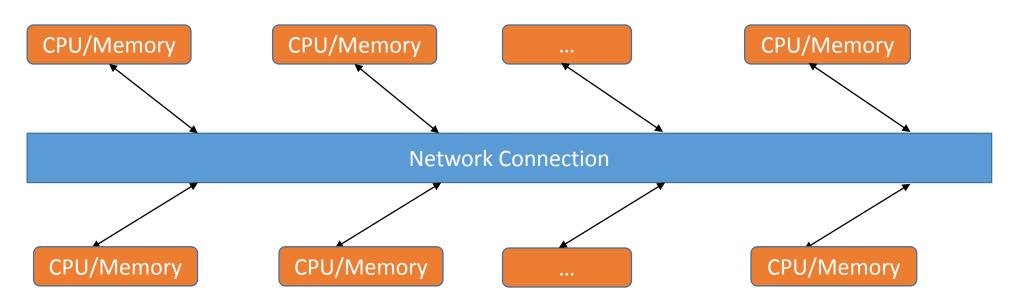
Un sistema paralelo compuesto de múltiples computadoras es otro tipo de sistema distribuido y contiene múltiples procesadores, configurados sin tener acceso directo a memoria compartida.

Los procesadores pueden establecer comunicación ya sea con un espacio de direcciones en común o opciones de intercambio de mensajes.

La latencia de acceso a diferentes localidades de memoria es variable.

• 4.1 Introducción

Non-Uniform Memory Access (NUMA)



• 4.1 Introducción

La ley Amdahl

Es una ley que frecuentemente es considerada en computación en paralelo para pronosticar la mejora en los tiempos de procesamiento, cuando se incrementa la cantidad de múltiples procesadores de sistema.

$$S_{ ext{latency}}(s) = rac{1}{(1-p) + rac{p}{s}}$$

- S_{latency} is the calculated improvement of the latency (execution) of the complete task.
- s is the improvement in execution of the part of the task that benefits from the improved system resources.
- p is the proportion of the execution time that the part benefiting from improved resources actually occupies.

• 4.1 Introducción

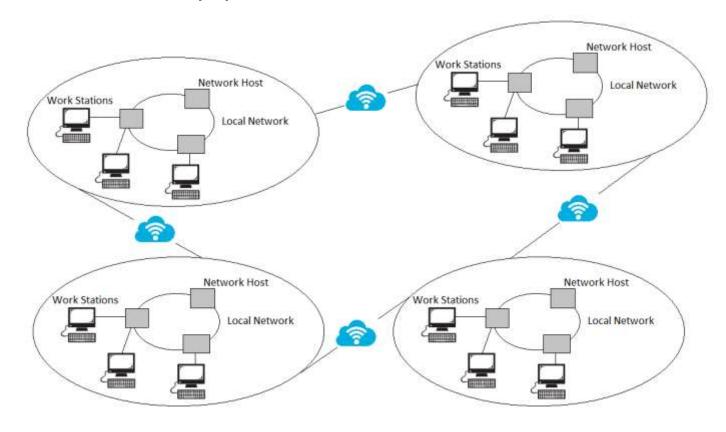
Distributed computing

Se le llama computo distribuido a la utilización concurrente de mas de una computadora conectada para resolver un problema sobre una conexión de red.

Las computadoras que forman parte de el cómputo distribuido aparecen al usuario como una sola computadora.

El computo distribuido es de gran ayuda cuando esas computadoras cooperan entre si sobre una red para resolver un problema mayor con una latencia razonable.

NOW, Network of Workstations, conjunto de estaciones de trabajo conectadas hacia un servidor.



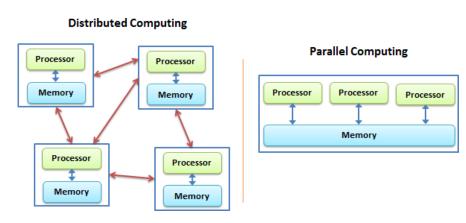
WEB App, Aplicación Web.



• 4.1 Introducción

La computación distribuida VS la computación en paralelo

- Computación en paralelo, consiste en múltiples procesadores que se comunican entre si utilizando memoria compartida (*shared memory*).
- Computación distribuida, consiste en múltiples procesadores que se comunican entre si utilizando una red de comunicación.



• 4.1 Introducción

Razones para construir un sistema distribuido y además en paralelo.

- **Escalabilidad**, un sistema distribuido no tiene los problemas asociados con memoria compartida y debido a que se pueden agregar nuevos procesadores, es mas escalable que sistemas en paralelo.
- Confiabilidad, en el sistema distribuido, el impacto en uno de sus componentes no impacta en la totalidad del sistema.
- **Compartir datos**, Múltiples organizaciones pueden tener sistemas distribuidos con aplicaciones encargadas del intercambio de datos.
- **Compartir recursos**, en un sistema distribuido se comparten todos los recursos, aun los que son muy exclusivos.

• 4.1 Introducción

Razones para construir un sistema distribuido y además en paralelo.

- Modular, un sistema distribuido puede ser flexible como para aceptar nuevos procesadores y también, para tolerar las fallas mientras se reemplaza o se remueve un procesador.
- Geografía, los sistemas distribuidos permiten la distribución geográfica de los recursos.
- **Economía**, con la evolución de las nuevas computadoras y las redes de banda ancha, el costo se reduce.

• 4.1 Introducción

Consideraciones de diseño para un sistema distribuido

- No hay un reloj global, al estar dispersos a lo largo del mundo, los sistemas distribuidos no pueden esperar tener un reloj común, lo cual provoca asincronía entre los procesadores realizando el cómputo. Dicha limitación espera que la comunicación en el sistema sea a través de mensajes y no basada en eventos en el tiempo.
- **Distribución geográfica**, se espera que los sistemas individuales que forman parte del sistema distribuido, estén conectados a través de una red. Previamente utilizando una Wide-Area Network (**WAN**) y ahora utilizando Network Of Workstations/Cluster Of Workstations (**NOW/COW**). Las arquitecturas mas populares **NOW** son Google search Engine, Amazon.
- No hay memoria compartida, una clave importante de los sistemas distribuidos es la ausencia de memoria compartida, ya que la comunicación se hace a través de mensajes.

• 4.1 Introducción

Consideraciones de diseño para un sistema distribuido

- Independencia y heterogeneidad, los miembros del sistema distribuido están acoplados de tal manera que cada quien tiene sus propias capacidades en términos de velocidad, métodos de ejecución y sistema operativo. No se espera que sean parte de un sistema dedicado; sin embargo, cooperan para la ejecución de las tareas de manera conjunta.
- Mecanismos para soportar fallas, las fallas en los sistemas distribuidos se pueden presentar en su conjunto, así como en lo individual; sin embargo, se espera que sigan ejecutando su tarea asignada.
- **Seguridad**, los sistemas distribuidos que son conectados a Internet, son susceptibles de ataques y a ser vulnerados.

• 4.1 Introducción

Soporte para sistemas distribuidos desde el lenguaje

Desde la perspectiva de aplicaciones de escritorio hasta aplicaciones para web con la integración de la nube en lo empresarial, los lenguajes de programación han evolucionado para adaptarse al cambio.

C#	Java
ASP.NET	Spring MVC
Multithreading	Multithreading
Windows Communication Foundation (WCF)	Remote Method Invocation (RMI)

UNIDAD I, Introducción a la Programación Visual

TAREA # 9 Java RMI, C# WCF: 3er Parcial

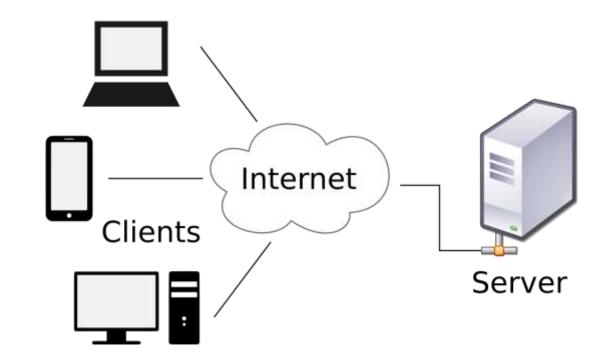
- Realizar una investigación acerca de:
 - Java RMI (Remote Method Invocation)
 - Spring MVC
 - WCF (Windows Communication Foundation)
 - ASP.NET
- Subir el documento a github o bitbucket y enviar por email (daniel nuno@hotmail.com) la liga al mismo.

Comunicación entre aplicaciones distribuidas

Aplicaciones Cliente/Servidor

Las aplicaciones cliente servidor se pueden configurar para utilizarse en Internet o en la Intranet de una organización.

- Una computadora que hace una solicitud por un servicio o un recurso, se denomina "cliente".
- La computadora que recibe la solicitud y proveed el servicio o el recurso se denomina "servidor".



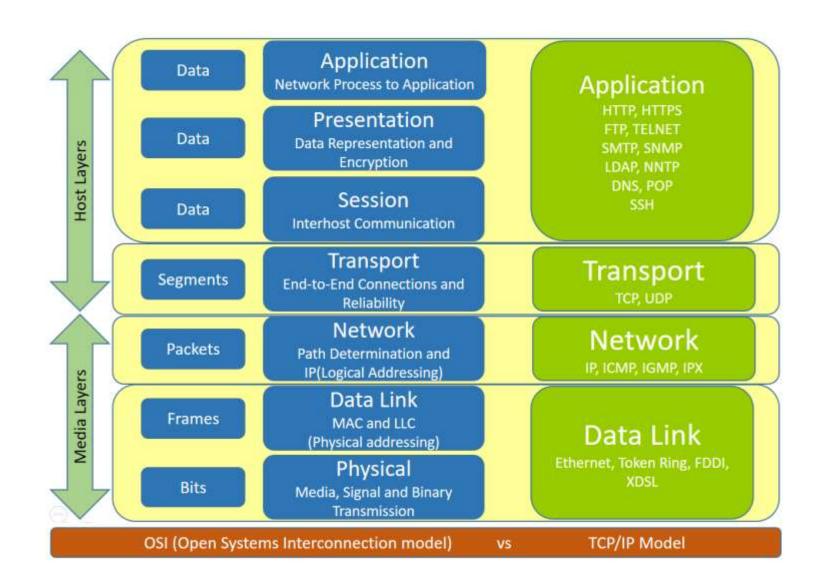
Comunicación entre aplicaciones distribuidas

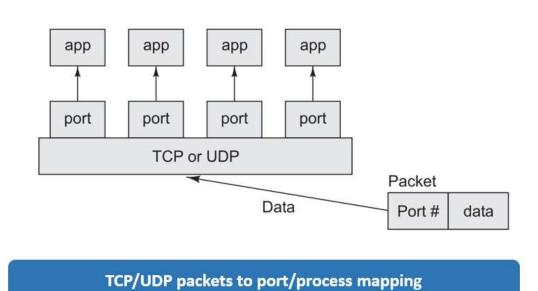
En la arquitectura cliente-servidor se utiliza como medio de comunicación la red, por lo que las aplicaciones deben utilizar el modelo de interconexión de sistemas abiertos (**OSI**, **Open Systems Interconnection Model**) que esta basado en 7 capas que se apoyan unas a otras.

Layer	Descripción		
Application	Interfaz de usuario, HTTP, FTP, IRC, SSH, DNS		
Presentation	Syntax layer, SSL, SSH, IMAP, FTP, MPEG, JPEG		
Session	Sync & sent to port, API's, sockets, WinSock		
Transport	End to end connections, TCP, UDP		
Network	Packets, IP, ICMP, IPSec, IGMP		
Data Link	Frames, Ethernet, PPT, Switch, Bridge, error detection and correction		
Physical	Physical structure, Coax, Fiber, Wireless, Hubs, Repeaters		

Comunicación entre aplicaciones distribuidas Métodos de comunicación entre aplicaciones remotas

- Network protocol stack
- Remote Procedure Call (RPC)
- Remote Method Invocation (RMI)
- Message Queuing Services (sockets)
- Stream-oriented services





Port Number	Process Name	Protocol	Description
20	FTP-DATA	TCP	File transfer – data
21	FTP	TCP	File transfer – control
22	SSH	TCP	Secure shell
23	TELNET	TCP	Telnet
25	SMTP	TCP	Simple Mail Transfer Protocol
53	DNS	TCP and UDP	Domain Name System
69	TFTP	UDP	Trivial File Transfer Protocol
80	HTTP	TCP and UDP	Hypertext Transfer Protocol
110	POP3	TCP	Post Office Protocol 3
123	NTP	TCP	Network Time Protocol
143	IMAP	TCP	Internet Message Access Protocol
443	HTTPS	TCP	Secure implementation of HTTP

Referencias:

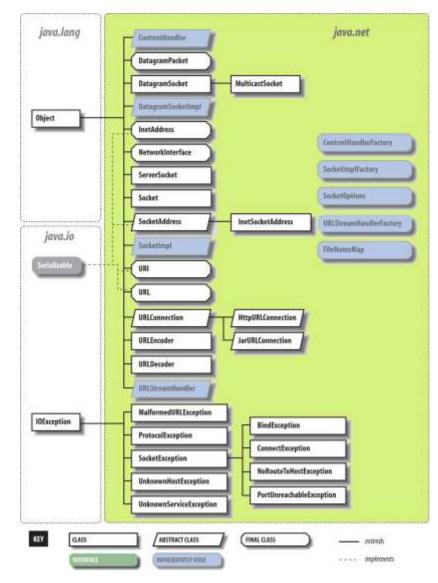
https://www.tutorialspoint.com/data communication computer network/index.htm

Comunicación entre aplicaciones distribuidas

Sockets y Streams

En un sistema distribuido, la comunicación por red es una parte esencial del sistema, y los **sockets** son el punto de medular de cada instancia de comunicación de red.

Además de los sockets, tenemos a los **streams** que nos permiten pasar la información en una secuencia determinada a través de la red.



Windows Communication Foundation (WFC)

- Modelo de programación unificado para construir aplicaciones orientadas a servicio.
- Enviar mensajes de manera asíncrona de un punto en servicio a otro.
- Un punto en el servicio puede ser un cliente de un servicio que solicita datos a otro punto de servicio.
- WCF esta diseñada para ofrecer un método fácil de creación de servicios Web y clientes de servicios Web.

Características WFC

Orientado a Servicio	Service-Oriented Architecture (SOA)
Interoperabilidad	
Múltiples patrones de mensajes	Request/ReplyOne-wayDuplex Exchange pattern
Metadata del servicio (using https & https)	WSDLXMLWS-Policy
Data Contracts	

Características WFC

Seguridad	SSL WS-SecureConversation
Múltiples métodos de codificación en el transporte	SOAP messages over http Over TCP, named pipes, MSMQ MTOM
Confiable y colas de mensajes	WS-Reliable Messaging and using MSMQ

Características WFC

- Orientado a Servicio
- Interoperabilidad
- Múltiples patrones de mensajes
- Metadata del servicio
- Contratos de datos
- Seguridad

- Múltiples métodos de codificación en el transporte
- Confiable y colas de mensajes
- Mensajes duraderos
- Transacciones
- Soporte para AJAX y REST
- Extensible

Conceptos Fundamentales de Windows Communication Foundation (WFC)

- Mensajes y puntos de servicio
- Protocolos de comunicación
- Patrones de mensaje

Términos WFC

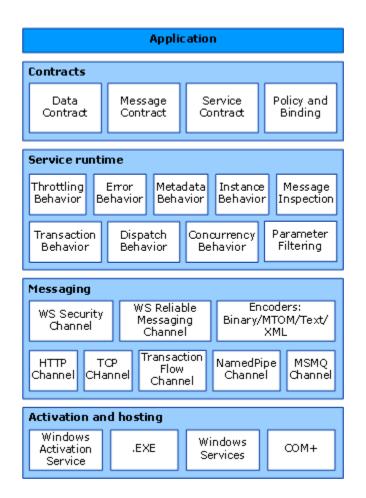
- Mensaje
- Servicio
- Punto de servicio (endpoint)
- Punto de servicio de aplicación
- Punto de servicio de infraestructura
- Dirección

- Binding
- Binding Element
- Behaviours
- system-provided bindings
- Configuration vs coding
- Service operation
- Service contract
- Operation contract

https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/framework/wcf/fundamental-concepts

Arquitectura WFC

- Contracts
- Service Runtime
- Messaging
- Hosting and Activation



UNIDAD I, Introducción a la Programación Visual

TAREA # 10 Glosario: 3er Parcial

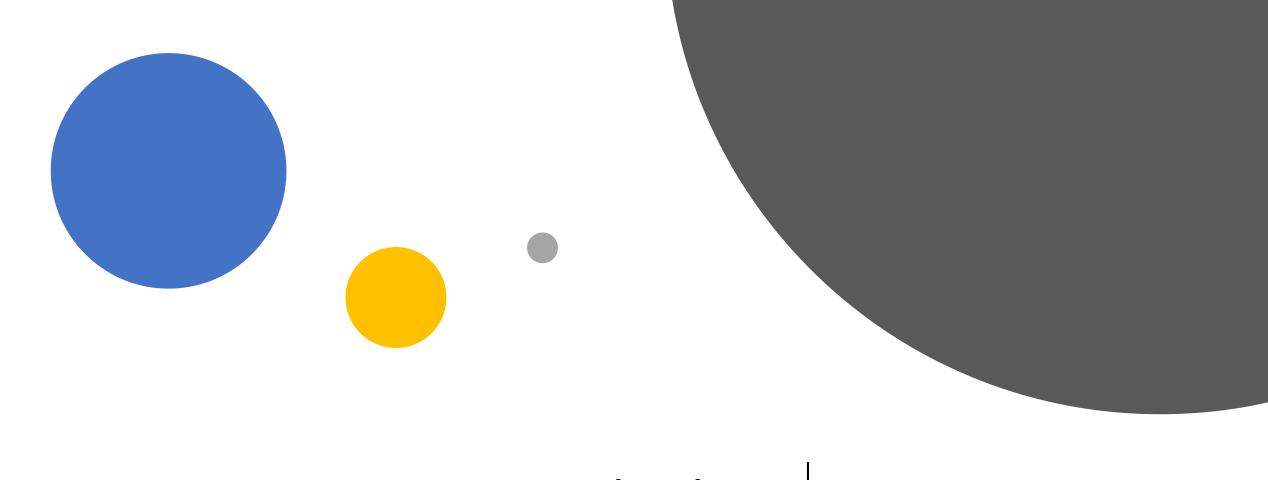
- Descripciones en no menos de tres líneas
- Ordenado alfabéticamente
- Con excelente ortografía
- Incrementando a lo largo del curso
- En cada parcial se preguntaran términos del Glosario que cuentan para la calificación

UNIDAD I, Introducción a la Programación Visual

TAREA # 11 C# WCF Tutorial: 3er Parcial

- Realizar el siguiente tutorial de WCF:
 - https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/framework/wcf/getting-startedtutorial
- Subir el documento/software a github o bitbucket y enviar por email (daniel nuno@hotmail.com) la liga al mismo.

- Ejemplo:
- https://www.tutorialspoint.com/java/java networking.htm



Unidad V, Middleware



- 5.1 Conceptos básicos
- 5.2 Categorías
 - 5.2.1 Tuplas distribuidas
 - 5.2.2 Procedimientos remotos
 - 5.2.3 Objetos Distribuidos
- 5.3 Sistemas de alto desempeño
- 5.4 Principales aplicaciones



Bibliografía

- Rapid J2EE™ Development: An Adaptive Foundation for Enterprise Applications
 - by Alan Monnox
 - Publisher: Prentice Hall
 - Release Date: March 2005
 - ISBN: 9780131472204

- Pro Asynchronous Programming with .NET
 - by Andrew Clymer, Richard Blewett
 - Publisher: Apress
 - Release Date: December 2013
 - ISBN: 9781430259206

Bibliografía

- C# for Java Developers
 - by Adam Freeman, Allen Jones
 - Publisher: Microsoft Press
 - Release Date: August 2002
 - ISBN: 9780735617797

- .NET Common Language Runtime Unleashed
 - by Kevin Burton
 - Publisher: Sams
 - Release Date: April 2002
 - ISBN: 0672321246

Bibliografía

- C# 7.0 in a Nutshell
 - by Ben Albahari, Joseph Albahari
 - Publisher: O'Reilly Media, Inc.
 - Release Date: October 2017
 - ISBN: 9781491987650

- .NET Common Language Runtime Unleashed
 - by Kevin Burton
 - Publisher: Sams
 - Release Date: April 2002
 - ISBN: 0672321246

Referencias

- https://docs.microsoft.com/en-us/dotnet/index
- https://visualstudio.microsoft.com/
- https://www.tutorialspoint.com/csharp/
- http://www.tutorialsteacher.com/csharp/csharp-tutorials
- http://www.albahari.com/threading/

- Online Test
- https://www.tutorialspoint.com/csharp/csharp online test.htm