

Requisitos

💡 Requisitos 💡 :



Los requisitos necesarios para seguir este curso serían tener instalados los siguientes softwares:

- [🔗 Beckhoff TwinCAT 3 XAE](#) ó el IDE de [🔗 Codesys](#).
- Tener cuenta de usuario creada en [🔗 GitHub](#).
- saber lo mínimo de Git o apoyarse en herramientas visuales como pueden ser:
 - [🔗 GitHub Desktop](#).
 - [🔗 sourcetree](#)
 - [🔗 tortoiseGit](#), etc...
- Sería bueno tener algo de conocimientos previos de teoria de OOP, aunque sean en otros lenguajes de programación ya que seran extrapolables para el enfoque de este curso de OOP IEC61131-3 para PLCs.

Pasos para empezar:

- Clonar el repositorio de [🔗 GitHub](#):

```
$ git clone https://github.com/runtimevic/OOP-IEC61131-3--Curso-Youtube.git  
ó utilizar por ejemplo GitHub Desktop para Clonar el repositorio de GitHub...
```

- Nos encontraremos las siguientes carpetas:
 - [!\[\]\(7e19807c61da14f515588e95cd49886c_img.jpg\) TC3_OOP:](#) Dentro de esta carpeta se encuentra el proyecto de TwinCAT3, con todo lo que se va explicando en los videos de youtube...
 - [!\[\]\(8ff9e60a4b0560d7ec99179ef4779d9e_img.jpg\) Ficheros_PLCOpen_XML:](#) Dentro de esta carpeta nos iremos encontrando los ficheros exportados en formato PLCOpen XML para que puedan ser importados en TwinCAT3 ó en Codesys de todo lo explicado en Youtube, ya que al ser el formato standarizado de PLCOpen se puede exportar/importar en todas las marcas de PLCs que sigan el estandard PLCOpen..., pero es recomendable intentar realizar lo explicado desde cero para ir practicando y asumir los conceptos explicados...
- tambien esta alojada la creación de esta pagina web SSG, (Generador de Sitios Estáticos) la cual se ira modificando conforme avancemos en este Curso de OOP IEC-61131-3 PLC...

Link al Video de Youtube 001:

- [!\[\]\(746d018fdf6ab02bf5fb7681133e8b29_img.jpg\) 001 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Introducción a la pagina de documentación SSG, repositorio...](#)

Introducción

📖 Curso Programación Orientada a Objetos Youtube -- OOP :



by Runtimevic -- Víctor Durán Muñoz.

¿Qué es OOP?

- Es un paradigma que hace uso de los objetos para la construcción de los software.
 - . ¿Qué es un paradigma?
 - Tiene diferentes interpretaciones, puede ser un **modelo**, **ejemplo** o **patrón**.
 - Es una **forma** o un **estilo** de programar.
 - se busca plasmar la realidad hacia el código.

¿Cómo pensar en Objetos?

- Enfocarse en **algo de la realidad**.
- Detalla sus **atributos, (propiedades)**
- Detalla sus **comportamientos (métodos)**

```
1  📱 Ejemplo: (Telefono móvil-smartphone)
2
3  . ¿Qué atributos (Propiedades) reconocemos?
4    - color.
5    - marca.
6  . ¿Qué se puede hacer? (Metodos)
7    - Realizar llamadas.
8    - Navegar por internet.
```

```
1  🚗 Ejemplo: (Coche)
2
3  . ¿Qué atributos (Propiedades) reconocemos?
4    - color.
5    - marca.
6  . ¿Qué se puede hacer? (Metodos)
7    - conducir.
8    - frenar.
9    - acelerar.
```

Links:

- [🔗 Codesys admite OOP](#)
- [🔗 Beckhoff TwinCAT 3 admite OOP](#)
- [🔗 Why Object Oriented PLC Programming is Essential for Industrial Automation](#)
- [🔗 cascadingsoft.com/object-oriented-programming-oop-concepts-benefit](#)
- [🔗 object-oriented-programming-in-plc-ooip-or-oops-supported-plc](#)
- [🔗 The Benefits of OOP in PLC Programming: A Case Study with a Conveyor System](#)

Link al Video de Youtube 001:

- [🔗 001 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Introducción a la pagina de documentación SSG, repositorio...](#)

Tipos de paradigmas

Tipos de paradigmas:

- **Imperativa** -- (**Instrucciones a seguir** para dar solución a un problema).
- **Declarativa** -- (Se **enfoca en el problema** a solucionar).
- **Estructurada** -- (La solución a un problema sigue **una secuencia de inicio a fin**).
- **Funcional** -- (Divide el problema en diversas soluciones que serán ejecutadas por las **funciones declaradas**). La programación procedural o programación por procedimientos es un paradigma de la programación. Muchas veces es aplicable tanto en lenguajes de programación de bajo nivel como en lenguajes de alto nivel. En el caso de que esta técnica se aplique en lenguajes de alto nivel, recibirá el nombre de programación funcional.
 - se llaman rutinas separadas desde el programa principal
 - datos en su mayoría globales -> sin protección.
 - los procedimientos por lo general no pueden ser independientes -> mala reutilización del código.



- **Orientada a objetos** -- Construye soluciones **basadas en objetos**.

- 1 wikipedia:
- 2 La programación orientada a objetos es un paradigma de programación
- 3 basado en el concepto de "objetos", que pueden contener datos y código.
- 4 Los datos están en forma de campos y el código está en forma de procedimientos.



Ventajas de la Programación OOP:

- rutinas y datos se combinan en un objeto -> Encapsulación.
- métodos/Propiedades -> interfaces definidas para llamadas y acceso a datos.

Link al Video de Youtube 002:

- [🔗 002 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto](#)
- [🔗 003 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto](#)

Tipos de Datos

Declaracion de una Variable:

La declaración de variables en CODESYS ó TwinCAT incluirá:

- Un nombre de variable
- Dos puntos
- Un tipo de dato
- Un valor inicial opcional
- Un punto y coma
- Un comentario opcional

```
1  ( <pragma> )*
2  <scope> ( <type qualifier> )?
3    <identifier> (AT <address> )? : <data type> ( := <initial value> )? ;
4  END_VAR
```

- [infosys.beckhoff.com, Declaring variables](https://infosys.beckhoff.com/Declaring_variables)

```
1  VAR
2    nVar1  : INT := 12;           // initialization value 12
3    nVar2  : INT := 13 + 8;       // initialization value defined by an expression of
4    constants
5    nVar3  : INT := nVar2 + F_Fun(4); //initialization value defined by an expression
6    that contains a function call; notice the order!
      pSample : POINTER TO INT := ADR(nVar1); //not described in the standard
      IEC61131-3: initialization value defined by an adress function; Notice: the pointer will
      not be initialized during an Online Change
    END_VAR
```

🔗 Tipos de Datos:

Las ventajas de las estructuras de datos.

- La principal aportación de las estructuras de datos y los tipos de datos creados por el usuario es la claridad y el orden del código resultante.

Estructuras de datos: (STRUCT)

- [19. TwinCAT 3: Structures](#)
- [Extender una Estructura, Infosys Beckhoff](#)

Datos de usuario: UDT (User Data Type):

Los UDT (User Data Type) son tipos de datos que el usuario crea a su medida, según las necesidades de cada proyecto.

When programming in TwinCAT, you can use different data types or instances of function blocks. You assign a data type to each identifier. The data type determines how much memory space is allocated and how these values are interpreted.

The following groups of data types are available:

Standard data types

TwinCAT supports all data types described in the IEC 61131-3 standard.

- BOOL
- Integer Data Types
- REAL / LREAL
- STRING
- WSTRING
- Time, date and time data types
- LTIME

Extensions of the IEC 61131-3 standard

- BIT
- ANY and ANY_
- <http://soup01.com/ja/2023/06/13/post-8579/>
- Special data types XINT, UXINT, XWORD and PVOID
- REFERENCE
- UNION
- POINTER

- Data type __SYSTEM.ExceptionCode
- T_ARG
- https://infosys.beckhoff.com/content/1033/tcpclib_tc2_utilities/35376139.html?id=4303460770811510149
- <http://soup01.com/ja/2023/06/23/post-8605/>

User-defined data types

Note the recommendations for naming objects.

- POINTER
- REFERENCE
- ARRAY
- Subrange Types User-defined data types that you create as DUT object in the TwinCAT PLC project tree:
 - Structure
 - Enumerations
 - Alias
 - UNION

Further Information

- BOOL
- Integer Data Types
- Subrange Types
- BIT
- REAL / LREAL
- STRING
- WSTRING
- Time, date and time data types
- ANY and ANY_
- <http://soup01.com/ja/2023/06/13/post-8579/>
- Special data types XINT, UXINT, XWORD and PVOID
- POINTER
- Data type __SYSTEM.ExceptionCode

- Interface pointer / INTERFACE
- REFERENCE https://infosys.beckhoff.com/english.php?content=../content/1033/tc3_plc_intro/2529458827.html&id=
- ARRAY
- Structure
- Enumerations
- Alias
- UNION
-  [Special data types XINT, UXINT, XWORD and PVOID](#)

Links Tipos de Datos:

-  [12. TwinCAT 3: Standard data types](#)
-  [help.codesys.com, Tipos de datos](#)
-  [www.infoplcc.net, codesys-variables](#)
-  [TC10.Bechhoff TwinCAT3 DUT .JP](#)

Tipos de variables y variables especiales

Variable types and special variables:

The variable type defines how and where you can use the variable. The variable type is defined during the variable declaration.

Further Information:

- [Local Variables - VAR](#)

- Las variables locales se declaran en la parte de declaración de los objetos de programación entre las palabras clave VAR y END_VAR.
- Puede extender las variables locales con una palabra clave de atributo.
- Puede acceder a variables locales para leer desde fuera de los objetos de programación a través de la ruta de instancia. El acceso para escribir desde fuera del objeto de programación no es posible; Esto será mostrado por el compilador como un error.
- Para mantener la encapsulación de datos prevista, se recomienda encarecidamente no acceder a las variables locales de un POU desde fuera del POU, ni en modo de lectura ni en modo de escritura. (Otros compiladores de lenguaje de alto nivel también generan operaciones de acceso de lectura a variables locales como errores). Además, con los bloques de funciones de biblioteca no se puede garantizar que las variables locales de un bloque de funciones permanezcan sin cambios durante las actualizaciones posteriores. Esto significa que es posible que el proyecto de aplicación ya no se pueda compilar correctamente después de la actualización de la biblioteca.
- También observe aquí la regla SA0102 del Análisis Estático, que determina el acceso a las variables locales para la lectura desde el exterior.

- [Input Variables - VAR_INPUT](#)

- Las variables de entrada son variables de entrada para un bloque de funciones.
- VAR_INPUT variables se declaran en la parte de declaración de los objetos de programación entre las palabras clave VAR_INPUT y END_VAR.
- Puede ampliar las variables de entrada con una palabra clave de atributo.

- [Output Variables - VAR_OUTPUT](#)

- Las variables de salida son variables de salida de un bloque de funciones.

- VAR_OUTPUT variables se declaran en la parte de declaración de los objetos de programación entre las palabras clave VAR_OUTPUT y END_VAR. TwinCAT devuelve los valores de estas variables al bloque de función de llamada. Allí puede consultar los valores y continuar usándolos.
- Puede ampliar las variables de salida con una palabra clave de atributo.
- [Input/Output Variables - VAR_IN_OUT, VAR_IN_OUT CONSTANT](#)
- [Global Variables - VAR_GLOBAL](#)
 - Solo es posible su declaración en GVL (Lista de Variables Global)
- [Temporary Variable - VAR_TEMP](#)
 - Esta funcionalidad es una extensión con respecto a la norma IEC 61131-3.
 - Las variables temporales se declaran localmente entre las palabras clave VAR_TEMP y END_VAR.
 - VAR_TEMP declaraciones sólo son posibles en **programas y bloques de funciones**.
 - TwinCAT reinicializa las variables temporales cada vez que se llama al bloque de funciones.
 - La aplicación sólo puede acceder a variables temporales en la parte de implementación de un programa o bloque de funciones.
- [Static Variables - VAR_STAT](#)
 - Esta funcionalidad es una extensión con respecto a la norma IEC 61131-3.
 - Las variables estáticas se declaran localmente entre las palabras clave VAR_STAT y END_VAR. TwinCAT inicializa las variables estáticas cuando se llama por primera vez al bloque de funciones respectivo.
 - Puede tener acceso a las variables estáticas sólo dentro del espacio de nombres donde se declaran las variables (como es el caso de las variables estáticas en C). Sin embargo, las variables estáticas conservan su valor cuando la aplicación sale del bloque de funciones. Puede utilizar variables estáticas, como contadores para llamadas a funciones, por ejemplo.
 - Puede extender variables estáticas con una palabra clave de atributo.
 - Las variables estáticas solo existen una vez. Esto también se aplica a las variables estáticas de un bloque de funciones o un método de bloque de funciones, incluso si el bloque de funciones se instancia varias veces.
- [External Variables - VAR_EXTERNAL](#)
 - Las variables externas son variables globales que se "importan" en un bloque de funciones.

- Puede declarar las variables entre las palabras clave VAR_EXTERNAL y END_VAR. Si la variable global no existe, se emite un mensaje de error.
- En TwinCAT 3 PLC no es necesario que las variables se declaren como externas. La palabra clave existe para mantener la compatibilidad con IEC 61131-3.
- Si, no obstante, utiliza variables externas, asegúrese de abordar las variables asignadas (con AT %I o AT %Q) sólo en la lista global de variables. El direccionamiento adicional de las instancias de variables locales daría lugar a duplicaciones en la imagen del proceso.
- Estas variables declaradas tambien tiene que estar declarada la misma variable con el mismo nombre en una GVL (Lista de Variables Global)
- [Instance Variables - VAR_INST](#)
 - TwinCAT crea una variable VAR_INST de un método no en la pila de métodos como las variables VAR, sino en la pila de la instancia del bloque de funciones. Esto significa que la variable VAR_INST se comporta como otras variables de la instancia del bloque de función y no se reinicializa cada vez que se llama al método.
 - VAR_INST variables solo están permitidas en los métodos de un bloque de funciones, y el acceso a dicha variable solo está disponible dentro del método. Puede supervisar los valores de las variables de instancia en la parte de declaración del método.
 - Las variables de instancia no se pueden extender con una palabra clave de atributo.
- [Remanent Variables - PERSISTENT, RETAIN](#) Las variables remanentes pueden conservar sus valores más allá del tiempo de ejecución habitual del programa. Las variables remanentes se pueden declarar como variables RETAIN o incluso más estrictamente como variables PERSISTENTES en el proyecto PLC.

Un requisito previo para la funcionalidad completa de las variables RETAIN es un área de memoria correspondiente en el controlador (NovRam). Las variables persistentes se escriben solo cuando TwinCAT se apaga. Esto requerirá generalmente un UPS correspondiente. Excepción: Las variables persistentes también se pueden escribir con el bloque de función FB_WritePersistentData.

Si el área de memoria correspondiente no existe, los valores de las variables RETAIN y PERSISTENT se pierden durante un corte de energía.

La declaración AT no debe utilizarse en combinación con VAR RETAIN o VAR PERSISTENT.

Variables persistentes

Puede declarar variables persistentes agregando la palabra clave PERSISTENT después de la palabra clave para el tipo de variable (VAR, VAR_GLOBAL, etc.) en la parte de declaración de los objetos de programación.

Las variables PERSISTENTES conservan su valor después de una terminación no controlada, un Reset cold o una nueva descarga del proyecto PLC. Cuando el programa se reinicia, el sistema continúa funcionando con los valores almacenados. En este caso, TwinCAT reinicializa las variables "normales" con sus valores iniciales especificados explícitamente o con las inicializaciones predeterminadas. En otras palabras, TwinCAT solo reinicializa las variables PERSISTENTES durante un origen de Restablecer.

Un ejemplo de aplicación para variables persistentes es un contador de horas de funcionamiento, que debe continuar contando después de un corte de energía y cuando el proyecto PLC se descarga nuevamente.

Evite usar el tipo de datos POINTER TO en listas de variables persistentes, ya que los valores de dirección pueden cambiar cuando el proyecto PLC se descargue nuevamente. TwinCAT emite las advertencias correspondientes del compilador. Declarar una variable local como PERSISTENTE en una función no tiene ningún efecto. La persistencia de datos no se puede utilizar de esta manera. El comportamiento durante un restablecimiento en frío puede verse influenciado por el pragma 'TcInitOnReset'

Variables RETAIN

Puede declarar variables RETAIN agregando la palabra clave RETAIN después de la palabra clave para el tipo de variable (VAR, VAR_GLOBAL, etc.) en la parte de declaración de los objetos de programación.

Las variables declaradas como RETAIN dependen del sistema de destino, pero normalmente se administran en un área de memoria separada que debe protegerse contra fallas de energía. El llamado controlador Retain asegura que las variables RETAIN se escriban al final de un ciclo PLC y solo en el área correspondiente de la NovRam. El manejo del controlador de retención se describe en el capítulo "Conservar datos" de la documentación de C/C++.

Las variables RETAIN conservan su valor después de una terminación incontrolada (corte de energía). Cuando el programa se reinicia, el sistema continúa funcionando con los valores almacenados. En este caso, TwinCAT reinicializa las variables "normales" con sus valores iniciales especificados

explícitamente o con las inicializaciones predeterminadas. TwinCAT reinicializa las variables RETAIN en un origen de restablecimiento.

Una posible aplicación es un contador de piezas en una planta de producción, que debe seguir contando después de un corte de energía.

Si declara una variable local como RETAIN en un programa o bloque de funciones, TwinCAT almacena esta variable específica en el área de retención (como una variable RETAIN global). Si declara una variable local en una función como RETAIN, esto no tiene efecto. TwinCAT no almacena la variable en el área de retención.

Cuadro general completo

El grado de retención de las variables RETAIN se incluye automáticamente en el de las variables PERSISTENT.

Después del comando en línea	VAR	VAR RETAIN	VAR PERSISTENT
Restablecer frío	Los valores se reinicializan	Los valores se mantienen	Los valores se mantienen
Restablecer origen	Los valores se reinicializan	Los valores se reinicializan	Los valores se reinicializan
Descargar	Los valores se reinicializan	Los valores se mantienen	Los valores se mantienen
Cambio en línea	Los valores se mantienen	Los valores se mantienen	Los valores se mantienen

- [SUPER](#)
- [THIS](#)
- [Variable types - attribute keywords](#)
 - [RETAIN: for remanent variables of type RETAIN](#)
 - [PERSISTENT: for remanent variables of type PERSISTENT](#)
 - [CONSTANT: for constants](#)

Links:

- [🔗 Local Variables - VAR, infosys.beckhoff.com/](#)
- [🔗 Instance Variables - VAR_INST, infosys.beckhoff.com/](#)
- [🔗 www.plccoder.com/instance-variables-with-var_inst](#)
- [🔗 www.plccoder.com/var_temp-var_stat-and-var_const](#)
- [🔗 Tipos de variables y variables especiales](#)

Modificadores de acceso

Modificadores de Acceso:

- **PUBLIC:**
 - Son accesibles luego de instanciar la clase.
 - Corresponde a la especificación de modificador sin restricción de acceso.
- **PRIVATE:**
 - Son accesibles solo dentro de la clase.
 - El acceso está restringido al bloque de funciones Heredado y en el programa MAIN, respectivamente.
- **PROTECTED:**
 - Son accesibles dentro de la clase.
 - Son accesibles a través de la herencia.
 - El acceso está restringido, no se puede acceder desde el programa principal, desde el MAIN.
- **INTERNAL:**
 - El acceso está limitado al espacio de nombres (la biblioteca).
- **FINAL:**
 - No se permite sobrescribir, en un derivado del bloque de funciones.
 - Esto significa que no se puede sobrescribir/extender en una subclase posiblemente existente.

Tabla de Modificadores de acceso

Modificadores de acceso	FUNCTION_BLOCK - FB	METODO	PROPIEDAD
PUBLIC	Si	Si	Si
INTERNAL	Si	Si	Si
FINAL	Si	Si	Si
ABSTRACT	Si	Si	Si
PRIVATE	No	Si	Si
PROTECTED	No	Si	Si

Clases y Objetos

Clases y Objetos:

- Una Clase es una **plantilla**.
- Un Objeto es la **instancia de una Clase**.



- 1 En este Ejemplo Nos encontramos la Clase Coche,
- 2 y hemos instanciado esta Clase para tener los Objetos de Coches
- 3 Mercedes, Bmw y Audi...

Representacion de la Clase Coche en STL OOP IEC 61131-3

```
1  FUNCTION_BLOCK Coche
2  VAR_INPUT
3  END_VAR
4  VAR_OUTPUT
5  END_VAR
6  VAR
7      _Marca : STRING;
8      _Color : STRING;
9      accion : STRING;
10 END_VAR
11 -----
12 METHOD PUBLIC Acelerar
13 accion := 'acelerar';
14 -----
15 METHOD PUBLIC Conducir
16 accion := 'conducir';
17 -----
18 METHOD PUBLIC Frenar
19 accion := 'frenar';
20 -----
21 PROPERTY PUBLIC Color : STRING
22 Get
23     Color := _Color;
24 Set
25     _Color := Color;
26 -----
27 PROPERTY PUBLIC Marca : STRING
28 Get
29     Marca := _Marca;
30 Set
31     _Marca := Marca;
```

Instancia de la clase en los Objetos: Mercedes,Bmw y Audi y llamadas a sus metodos y propiedades...

```

1 PROGRAM _01_Clase_y_Objetos
2 VAR
3     // tenemos la Clase Coche y la instanciamos y obtenemos los Objetos: Mercedes,
4     Bmw y Audi.
5     Mercedes : Coche;
6     Bmw : Coche;
7     Audi: Coche;
8
9     Color : STRING;
10    Marca : STRING;
11
12    Acelerar : BOOL;
13    Conducir: BOOL;
14    Frenar : BOOL;
15 END_VAR
16
17 //Objeto Mercedes
18 //llamadas a sus métodos.
19 IF Acelerar THEN
20     Mercedes.Acelerar();
21     Acelerar := FALSE;
22 END_IF
23
24 IF Conducir THEN
25     Mercedes.Conducir();
26     Conducir := FALSE;
27 END_IF
28
29 IF Frenar THEN
30     Mercedes.Frenar();
31     Frenar := FALSE;
32 END_IF
33
34 //llamadas a sus propiedades.
35 Mercedes.Marca := 'Mercedes';
36 Mercedes.Color := 'Negro';
    Color := Mercedes.Color;

```

Links:

- [🔗 methods-properties-and-inheritance \(stefanhenneken\)](#)
- [🔗 Object Oriented Industrial Programming \(OOIP\) -- March 2021 CODESYS Tech Talk](#)
- [🔗 Clase de Programación Orientada a Objetos en una hora ! Cómo crear tus entidades, herencia y más](#)
- [🔗 Object Oriented Programming \(OOP\) in Java Course](#)

Link al Video de Youtube 002:

-  002 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto

Bloques de Funciones

Declaracion de un Function Block:

```
1  FUNCTION_BLOCK <access specifier> <function block> | EXTENDS <function  
block> | IMPLEMENTS <comma-separated list of interfaces>
```

Implementación Bloque de Funciones:

. Bloque de Funciones:

- Representa la Clase.
- Intercambio de datos por variables:
Entrada, Salida, Entrada/Salida
- Encapsulación de datos por:
Variables locales, Propiedades.
- Ejecución por Metodos.
- Construcción y Destrucción de Objetos
por Constructor, Destructor.

The interface also shows a tree view of the class structure under 'Clase':

- Clase
 - Coche (FB)
 - Metodos
 - Acelerar
 - Conducir
 - Frenar
 - Propiedades
 - Color
 - Marca
 - FB_exit
 - FB_init
 - FB_reinit

EXTENDS: - Si en la declaración de un FUNCTION_BLOCK añadimos la palabra EXTENDS seguida del nombre del FB del cual queremos heredar, significa que heredamos todos sus metodos y propiedades.(principio de Herencia) - Un FB solo puede heredar de una Clase FB.

IMPLEMENTES: - Si en la declaración de un FUNCTION_BLOCK añadimos la palabra IMPLEMENTS seguido del nombre de la interfaz o interfaces separadas

por comas. - Si en el FB se implementa una interfaz es obligatorio en el FB crear la programación de los metodos y propiedades de la interfaz implementada.

- Ejemplos de declaración de FUNCTION_BLOCK:

```
1  FUNCTION_BLOCK INTERNAL ABSTRACT FB
2  FUNCTION_BLOCK INTERNAL FINAL FB
3  FUNCTION_BLOCK PUBLIC FINAL FB
4  FUNCTION_BLOCK ABSTRACT FB
5  FUNCTION_BLOCK PUBLIC ABSTRACT FB
6  FUNCTION_BLOCK FB EXTENDS FB1 IMPLEMENTS Interface1, Interface2,
  Interface3
```

Link al Video de Youtube 003:

-  003 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto

Link al Video de Youtube 004:

-  004 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto

Bloque de Función Modificadores de acceso

Modificadores de acceso Bloque de Funciones:

Podemos tener 2 modificadores de acceso para el Bloque de Funciones:

- **PUBLIC:**
 - No hay restricciones, se puede llamar desde cualquier lugar.
 - Si no ponemos nada al declarar el FB es lo mismo que PUBLIC.
 - Cualquiera puede llamar o crear una instancia del FB.
 - Se puede usar para la herencia al ser public.
 - Son accesibles luego de instanciar la clase.
 - Corresponde a la especificación de modificador sin restricción de acceso.
- **INTERNAL:**
 - Solo se puede acceder al FB desde el mismo espacio de nombres.
 - Esto permite que el FB este disponible solo dentro de una determinada biblioteca. La configuración predeterminada donde no se define ningún especificador de acceso es PUBLIC .
 - El acceso está limitado al espacio de nombres (la biblioteca).

Podemos tener otros 2 modificadores de acceso para el Bloque de Funciones:

- **FINAL:**
 - (en TwinCAT 3 no sale por defecto para seleccionarlo al crear un FB, pero se puede añadir mas tarde despues de crearlo...)
 - El FB no puede servir como un bloque de funciones principal.
 - Los métodos y las propiedades de esta POU no se pueden heredar.
 - FINAL solo está permitido para POU del tipo FUNCTION_BLOCK.
 - No se permite sobrescribir, en un derivado del bloque de funciones.
 - Esto significa que no se puede sobrescribir/extender en una subclase posiblemente existente.
- **ABSTRACT:**

bloques de funciones abstractas

```
1   FUNCTION_BLOCK PUBLIC ABSTRACT FB_Foo
```

- Tan pronto como un método o una propiedad se declaran como abstractos , el bloque de funciones también debe declararse como abstracto . - No se pueden crear instancias a partir de FB abstractos. Los FB abstractos solo se pueden usar como FB básicos cuando se heredan. - Todos los métodos abstractos y todas las propiedades abstractas deben sobrescribirse para crear un FB no abstracto. Un método abstracto o una propiedad abstracta se convierte en un método no abstracto o una propiedad no abstracta al sobrescribir. - Los bloques de funciones abstractas pueden contener además métodos no abstractos y/o propiedades no abstractas. - Si no se sobrescriben todos los métodos abstractos o todas las propiedades abstractas durante la herencia, el FB heredado solo puede ser un FB abstracto (concretización paso a paso). - Se permiten punteros o referencias de tipo FB abstracto. Sin embargo, estos pueden referirse a FB no abstractos y, por lo tanto, llamar a sus métodos o propiedades (polimorfismo).

Link al Video de Youtube 004:

- [!\[\]\(bf31c37f62a737b46de7f439ee9931c0_img.jpg\) 004 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto](#)

Bloque de Funcion Declaracion de variables

Tipos de variables que se pueden declarar en un **FUNCTION_BLOCK**:

- [🔗 Local Variables - VAR](#)
- [🔗 Input Variables - VAR_INPUT](#)
- [🔗 Output Variables - VAR_OUTPUT](#)
- [🔗 Input/Output Variables - VAR_IN_OUT, VAR_IN_OUT CONSTANT](#)
- [🔗 Temporary Variable - VAR_TEMP](#)
- [🔗 Static Variables - VAR_STAT](#)
- [🔗 External Variables - VAR_EXTERNAL](#)
- [🔗 Instance Variables - VAR_INST](#)
- [🔗 Remanent Variables - PERSISTENT, RETAIN](#)
- [🔗 SUPER](#)
- [🔗 THIS](#)
- [🔗 Variable types - attribute keywords](#)
 - [🔗 RETAIN: for remanent variables of type RETAIN](#)
 - [🔗 PERSISTENT: for remanent variables of type PERSISTENT](#)
 - [🔗 CONSTANT: for constants](#)
- Todos estos tipos de variables que se pueden declarar dentro del FB se pueden repetir los mismos tipos de variables dentro del FB, esto podria valer para diferenciar variables del mismo tipo en la zona de declaración, sería meramente indicativo...
- Ejemplo de declaración de variables en un **FUNCTION_BLOCK**:

```

1  FUNCTION_BLOCK fb_tipos_de_datos
2  VAR_INPUT
3      binput : BOOL;
4  END_VAR
5  VAR_INPUT
6      binput2 : BOOL;
7  END_VAR
8  VAR_OUTPUT
9      output1 : REAL;
10 END_VAR
11 VAR_IN_OUT
12     in_out1 : LINT;
13 END_VAR
14 VAR_IN_OUT CONSTANT
15     in_out_constant1 : DINT;
16 END_VAR
17 VAR
18     var1 : STRING;
19 END_VAR
20 VAR_TEMP
21     temp1 : ULINT;
22 END_VAR
23 VAR_STAT
24     nVarStat1 : INT;
25 END_VAR
26 VAR_EXTERNAL
27     nVarExt1 : INT; // 1st external variable
28 END_VAR
29 VAR_PERSISTENT
30     nVarPers1 : DINT; (* 1. Persistent variable *)
31     bVarPers2 : BOOL; (* 2. Persistent variable *)
32 END_VAR
33 VAR_RETAIN
34     nRem1 : INT;
35 END_VAR
36 VAR_CONSTANT
37     n : INT:= 10;
38 END_VAR

```

Link al Video de Youtube 004:

- [004 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto](#)

Constructor y Destructor

Métodos 'FB_Init', 'FB_Reinit' y 'FB_Exit':

FB_Init:

- Dependiendo de la tarea, puede ser necesario que los bloques de funciones requieran parámetros que solo se usan una vez para las tareas de inicialización. Una forma posible de pasarlos elegantemente es usar el método FB_init(). Este método se ejecuta implícitamente una vez antes de que se inicie la tarea del PLC y se puede utilizar para realizar tareas de inicialización.
- También es posible sobreescibir FB_init(). En este caso, las mismas variables de entrada deben existir en el mismo orden y ser del mismo tipo de datos que en el FB básico. Sin embargo, se pueden agregar más variables de entrada para que el bloque de funciones derivado reciba parámetros adicionales.
- Al pasar los parámetros por FB_init(), no se pueden leer desde el exterior ni cambiar en tiempo de ejecución. La única excepción sería la llamada explícita de FB_init() desde la tarea del PLC. Sin embargo, esto debe evitarse principalmente, ya que todas las variables locales de la instancia se reinicializarán en este caso. Sin embargo, si aún debe ser posible el acceso, se pueden crear las propiedades apropiadas para los parámetros.

FB_Reinit:

Si es necesario, debe implementar FB_reinit explícitamente. Si este método está presente, se llama automáticamente después de que se haya copiado la instancia del bloque de función correspondiente (llamada implícita). Esto sucede durante un cambio en línea después de cambios en la declaración de bloque de función (cambio de firma) para reinicializar el nuevo bloque de instancia. Este método se llama después de la operación de copia y debe establecer valores definidos para las variables de la instancia. Por ejemplo, puede inicializar variables en consecuencia en la nueva ubicación en la memoria o notificar a otras partes de la aplicación sobre la nueva ubicación de variables específicas en la memoria. Diseñe la implementación independientemente del cambio en línea. El método también se puede llamar desde la aplicación en cualquier momento para restablecer una instancia de bloque de funciones a su estado original.

FB_Exit:

Si es necesario, debe implementar FB_exit explícitamente. Si este método está presente, se llama automáticamente (implícitamente) antes de que el controlador elimine el código de la instancia del bloque de funciones (por ejemplo, incluso si TwinCAT cambia del modo Ejecutar al modo de configuración).

Links:

Caso operativo "Primera descarga"	Caso operativo "Nueva descarga"	Caso operativo "Online Change"
1. FB_init (código de inicialización implícito y explícito) 2. Inicialización explícita de variables externas mediante declaración de instancia del bloque de funciones 3. Método declarado con el atributo 'call_after_init'	1. FB_exit 2. FB_init (código de inicialización implícito y explícito) 3. Inicialización explícita de variables externas mediante declaración de instancia del bloque de funciones 4. Método declarado con el atributo 'call_after_init'	1. FB_exit 2. FB_init (código de inicialización implícito y explícito) 3. Inicialización explícita de variables externas mediante declaración de instancia del bloque de funciones 4. Método declarado con el atributo 'call_after_init' 5. Procedimiento de copia 6. FB_reinit
Parámetros del método: <code>FB_init(bInitRetains := TRUE, bInCopyCode := FALSE);</code>	Parámetros del método: <code>FB_exit(bInCopyCode := FALSE); FB_init(bInitRetains := TRUE, bInCopyCode := FALSE);</code>	Parámetros del método: <code>FB_exit(bInCopyCode := TRUE); FB_init(bInitRetains := FALSE, bInCopyCode := TRUE);</code>

- [🔗 Métodos FB_init, FB_reinit and FB_exit, Infosys Beckhoff](#)
- [🔗 Métodos 'FB_Init', 'FB_Reinit' y 'FB_Exit', Codesys](#)
- [🔗 iec-61131-3-parameter-transfer-via-fb_init, stefanhenneken.net](#)

Link al Video de Youtube 003:

- [🔗 003 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Clase y Objeto](#)

Metodo

METHOD:

Los Métodos dividen la clase (bloque de funciones) en funciones más pequeñas que se pueden ejecutar en llamada. Solo trabajarán con los datos que necesitan e ignorarán cualquier dato redundante que puede existir en un determinado bloque de funciones.

Los métodos pueden acceder y manipular las variables internas de la clase principal, pero también pueden usar variables propias a las que la clase principal no puede acceder (a menos que sean de salida la variable).

Además, los métodos son una forma mucho más eficiente de ejecutar un programa porque, al dividir una función en varios métodos, el usuario evita ejecutar todo el POU cada vez, ejecutar solo pequeñas porciones de código siempre que sea necesario llamarlas.

Esto es un muy buena manera de evitar errores y corrupción de datos. Los métodos también tienen un nombre, lo que significa que estas porciones de código se pueden identificar por su propósito en lugar de las variables que manipulan, mejorando así la lectura de código, comprensión y la solución de problemas.

La abstracción juega un papel importante aquí, si los programadores desean implementar el código, solo necesitan llamar al método.

La solución de problemas también se convierte en más simple: entonces el programador no necesita buscar cada instancia del código, solo necesitan verificar el método correspondiente. A diferencia de la clase base, los métodos usan la memoria temporal del controlador: los datos son volátiles, ya que las variables solo mantendrán sus valores mientras se ejecuta el método. Si se suponen valores que deben mantenerse entre ciclos de ejecución, entonces la variable debe almacenarse en la clase base o en algún otro lugar que retendrá los valores de un ciclo al otro (como la lista de variables globales -- GVL), o también se puede utilizar la variable de tipo VAR_INST.

Por lo tanto, una declaración de Método tiene la siguiente estructura:

```
1 METHOD <Access specifier> <Name> : <Datatype return value>
```

No es obligatorio que un Método deba devolver un valor...

Ejemplo de declaración de METHOD:

```
1  METHOD Method1 : BOOL
2  VAR_INPUT
3      nIn1 : INT;
4      bIn2 : BOOL;
5  END_VAR
6  VAR_OUTPUT
7      fOut1 : REAL;
8      sOut2 : STRING;
9  END_VAR
```

Links del Objeto Metodo:

- [🔗 Documentación Codesys del Objeto método](#)
- [🔗 Documentación de Beckhoff del Objeto método](#)
- [🔗 TC08.Bechhoff TwinCAT3 Function Block-Part3 Method.JP](#)

Link al Video de Youtube 005:

- [🔗 005 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Objeto Metodo](#)

Metodo Modificadores de acceso

Especificadores de acceso para los Metodos:

La declaración del método puede incluir un especificador de acceso opcional. Esto restringe el acceso al método.

Tipos de modificadores de acceso para el Método:

- **PUBLIC:**
 - Cualquiera puede llamar al método, no hay restricciones.
- **PRIVATE:**
 - Son accesibles solo dentro de su propia Clase (Bloque de Función).
 - Sin acceso desde la clase heredada.
 - Sin acceso desde el programa principal, desde el MAIN.
- **PROTECTED:**
 - Accesible desde dentro de su propia Clase.
 - Accesible desde clases heredadas.
 - El acceso está restringido, no se puede acceder desde el programa principal, desde el MAIN.
- **INTERNAL:**
 - Solo se puede acceder al método desde el mismo espacio de nombres. Esto permite que los métodos estén disponibles solo dentro de una determinada biblioteca, por ejemplo.
 - El acceso está limitado al espacio de nombres (la biblioteca).

La configuración predeterminada donde no se define ningún especificador de acceso es PUBLIC .

- **FINAL:(se puede añadir acompañado con alguno de los anteriores)**
 - El método no puede ser sobrescrito por otro método. La sobrescritura de métodos se describe a continuación.
 - No se permite sobrescribir, en un derivado del bloque de funciones.
 - Esto significa que no se puede sobrescribir/extender en una subclase posiblemente existente.

Link al Video de Youtube 005:

-  005 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Objeto Metodo

Metodo Declaracion de variables

Tipos de variables que se pueden declarar en un METHOD:

- [🔗 Local Variables - VAR](#)
- [🔗 Input Variables - VAR_INPUT](#)
- [🔗 Output Variables - VAR_OUTPUT](#)
- [🔗 Input/Output Variables - VAR_IN_OUT, VAR_IN_OUT CONSTANT](#)
- [🔗 Temporary Variable - VAR_TEMP](#)
- [🔗 Static Variables - VAR_STAT](#)
- [🔗 External Variables - VAR_EXTERNAL](#)
- [🔗 Instance Variables - VAR_INST](#)
- [🔗 Remanent Variables - PERSISTENT, RETAIN](#)
- [🔗 SUPER](#)
- [🔗 THIS](#)
- [🔗 Variable types - attribute keywords](#)
 - [RETAIN: for remanent variables of type RETAIN](#)
 - [PERSISTENT: for remanent variables of type PERSISTENT](#)
 - [CONSTANT: for constants](#)
- Ejemplo de declaración de variables en un **METHOD**:

```

1  METHOD metodo0_Declaracion_variables
2  VAR_INPUT
3      binput : BOOL;
4  END_VAR
5  VAR_INPUT
6      binput2 : BOOL;
7  END_VAR
8  VAR_OUTPUT
9      output1 : REAL;
10 END_VAR
11 VAR_IN_OUT
12     in_out1 : LINT;
13 END_VAR
14 VAR_IN_OUT CONSTANT
15     in_out_constant1 : DINT;
16 END_VAR
17 VAR
18     var1 : STRING;
19 END_VAR
20 //!!! no se pueden declarar variables TEMPORALES dentro de la zona de
21 declaración de variables del método!!!
22 //VAR_TEMP
23 // temp1 : ULINT;
24 //END_VAR
25 VAR_INST
26     counter : INT;
27 END_VAR
28 VAR_STAT
29     nVarStat1 : INT;
30     aarray : ARRAY[1..n] OF INT;
31 END_VAR
32 VAR_EXTERNAL
33     nVarExt1 : INT; // 1st external variable
34 END_VAR
35 //!!! no se pueden declarar variables PERSISTENT ni RETAIN dentro de la zona
36 de declaración de variables del método!!!
37 //VAR PERSISTENT
38 // nVarPers1 : DINT; (* 1. Persistent variable *)
39 // bVarPers2 : BOOL; (* 2. Persistent variable *)
40 //END_VAR
41 //VAR RETAIN
42 // nRem1 : INT;
43 //END_VAR
44 VAR CONSTANT
    n : INT:= 10;
END_VAR

```

Link al Video de Youtube 005:

-  005 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Objeto Metodo

Metodo tipos de variables de retorno

Tipos de variables de retorno:

- No es obligatorio en el metodo retornar un tipo de variable.
 - Ejemplos de declaración de Métodos que nos devuelve una variable de diferentes tipos:

```
1 METHOD Method1 : BOOL
2 METHOD Method1 : INT
3 METHOD Method1 : REAL
4 METHOD Method1 : STRING
```

Retorno por STRUCT:

Acceso a un único elemento de un tipo de retorno estructurado durante la llamada a método/función/propiedad.

La siguiente implementación se puede utilizar para tener acceso directamente a un elemento individual del tipo de datos estructurado que devuelve el método/función/propiedad cuando se llama a un método, función o propiedad.

Un tipo de datos estructurado es, por ejemplo, una estructura o un bloque de funciones.

El tipo devuelto del método/función/propiedad se define como:

```
1 REFERENCE TO <structured type>
2 //en lugar de simplemente
3 <structured type>
```

Tenga en cuenta que con este tipo de retorno, si, por ejemplo, se va a devolver una instancia local FB del tipo de datos estructurados, se debe usar el operador de referencia **REF=** en lugar del operador de asignación "normal" **:=**.

Las declaraciones y el ejemplo de esta sección se refieren a la llamada de una propiedad. Sin embargo, son igualmente transferibles a otras llamadas que ofrecen valores devueltos (por ejemplo, métodos o funciones).

Ejemplo:

Declaración de la estructura **ST_Sample** (STRUCTURE):

```
1  TYPE ST_Sample :  
2  STRUCT  
3      bVar : BOOL;  
4      nVar : INT;  
5  END_STRUCT  
6  END_TYPE
```

Declaración del bloque de funciones **FB_Sample**:

```
1  FUNCTION_BLOCK FB_Sample  
2  VAR  
3      stLocal : ST_Sample;  
4  END_VAR
```

Declaración de la propiedad **FB_Sample.MyProp** con el tipo de devolución "**REFERENCE TO ST_Sample**":

```
1  PROPERTY MyProp : REFERENCE TO ST_Sample
```

Implementación del método Get de la propiedad **FB_Sample.MyProp**:

```
1  MyProp REF= stLocal;
```

Implementación del método Set de la propiedad **FB_Sample.MyProp**:

```
1  stLocal := MyProp;
```

Llamando a los métodos Get y Set en el programa principal **MAIN**:

```

1  PROGRAM MAIN
2  VAR
3      fbSample  : FB_Sample;
4      nSingleGet : INT;
5      stGet     : ST_Sample;
6      bSet      : BOOL;
7      stSet     : ST_Sample;
8  END_VAR
9  // Get - single member and complete structure possible
10 nSingleGet := fbSample.MyProp.nVar;
11 stGet    := fbSample.MyProp;
12
13 // Set - only complete structure possible
14 IF bSet THEN
15     fbSample.MyProp REF= stSet;
16     bSet        := FALSE;
17 END_IF

```

Mediante la declaración del tipo devuelto de la propiedad MyProp como **"REFERENCE TO ST_Sample"** y mediante el uso del operador de referencia **REF=** en el método Get de esta propiedad, se puede acceder a un único elemento del tipo de datos estructurados devuelto directamente al llamar a la propiedad.

```

1  VAR
2      fbSample  : FB_Sample;
3      nSingleGet : INT;
4  END_VAR
5      nSingleGet := fbSample.MyProp.nVar;

```

Si el tipo de retorno solo se declarara como "ST_Sample", la estructura devuelta por la propiedad tendría que asignarse primero a una instancia de estructura local. Los elementos de estructura individuales podrían consultarse sobre la base de la instancia de estructura local.

```

1  VAR
2      fbSample  : FB_Sample;
3      stGet     : ST_Sample;
4      nSingleGet : INT;
5  END_VAR
6      stGet    := fbSample.MyProp;
7      nSingleGet := stGet.nVar;

```

Retorno por INTERFACE:

Ejemplo de declaración de un método que nos devuelve una variable del tipo **INTERFACE**.

```
1 METHOD Method1 : interface1
```

Retorno por **FUNCTION_BLOCK**:

Ejemplo de declaración de un método que nos devuelve una variable del tipo **FUNCTION_BLOCK**.

```
1 METHOD Method1 : FB1
```

Link al Video de Youtube 005:

- [!\[\]\(67c9769f859daf7efa5a8d184117bb7e_img.jpg\) 005 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Objeto Metodo](#)

Objeto Propiedad

Propiedades:

Las propiedades son las principales variables de una clase. Se pueden utilizar como una alternativa a la clase regular o E/S del bloque de funciones. Las propiedades tienen métodos Get "Obtener" y Set "Establecer" que permiten acceder y/o cambiar las variables:

- Get - Método que devuelve el valor de una variable.
- Set - Método que establece el valor de una variable.

Al eliminar el método "Obtener" o "Establecer", un programador puede hacer que las propiedades sean "de solo escritura" o "solo lectura", respectivamente. Dado que estos son métodos, significa que las propiedades pueden:

- Tener sus propias variables internas.
- Realizar operaciones antes de devolver su valor.
- No es necesario adjuntar la variable devuelta a una entrada o salida en particular (o variable interna) de la POU, puede devolver un valor basado en una determinada combinación de sus variables.
- Ser accedido por evento en lugar de ser verificado en cada ciclo de ejecución.

Propiedades: Getters & Setters:

para modificar directamente nuestras propiedades lo que se busca es que se haga a través de los métodos Getters y Setters, el cual varía la escritura según el lenguaje pero el concepto es el mismo.

Por lo tanto, una declaración de propiedad tiene la siguiente estructura:

```
1 PROPERTY <Access specifier> <Name> : <Datatype>
```

En el Objeto Propiedad es obligatorio que retorne un valor.

Especificadores de acceso:

Al igual que con los métodos, las propiedades también pueden tomar los siguientes especificadores de acceso: **PUBLIC** , **PRIVATE** , **PROTECTED** , **INTERNAL** y **FINAL** . Cuando no se define ningún especificador de acceso, la propiedad es **PUBLIC** . Además, también se puede especificar un especificador de acceso para cada setter y getter. Esto tiene prioridad sobre el propio especificador de acceso de la propiedad.

Las propiedades son reconocibles por las siguientes características:

Especificador de acceso:

- **PUBLIC:**
 - Corresponde a la especificación de modificador sin acceso.
- **PRIVATE:**
 - El acceso a la propiedad está limitado solo dentro de su propia Clase (Bloque de Funciones).
- **PROTECTED:**
 - El acceso está restringido, no se puede acceder desde el programa principal, desde el MAIN.
- **INTERNAL:**
 - El acceso a la propiedad está limitado al espacio de nombres, es decir, a la biblioteca.
- **FINAL:**
 - No se permite sobrescribir la propiedad en un derivado del bloque de funciones. Esto significa que la propiedad no se puede sobrescribir ni extender en una subclase posiblemente existente.
 - Las propiedades pueden ser abstractas, lo que significa que una propiedad no tiene una implementación inicial y que la implementación real se proporciona en el bloque de funciones derivado.

Los pragmas son muy útiles para monitorear propiedades en modo en línea. Para esto, escríbalos en la parte superior de las declaraciones de propiedades (attribute 'monitoring'):

{attribute 'monitoring := 'variable'}: Al acceder a una propiedad, TwinCAT almacena el valor real en una variable y muestra el valor de esta última. Este valor puede volverse obsoleto si el código ya no accede a la propiedad.

{attribute 'monitoring' := 'call'}: Cada vez que se muestra el valor, TwinCAT llama al código del descriptor de acceso Get. Cualquier efecto secundario, provocado por ese código, puede aparecer en el seguimiento.

Links del Objeto Propiedad:

- [🔗 Documentación de Codesys del Objeto propiedad](#)
- [🔗 Documentación de Beckhoff del Objeto propiedad](#)
- [🔗 utilizing-properties,twincontrols.com](#)
- [🔗 object-oriented-programming-in-programmable-logic-controllers-plc-whats-really-new,en.grse.de](#)
- [🔗 TC07.Beckhoff TwinCAT3 Function Block-Part2 Property.JP- DUT](#)

Link al Video de Youtube 006:

- [🔗 006 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Objeto Propiedad](#)

Herencia Bloque de Funcion

Herencia Bloque de Funcion:

Los bloques de funciones son un medio excelente para mantener las secciones del programa separadas entre sí. Esto mejora la estructura del software y simplifica significativamente la reutilización. Anteriormente, ampliar la funcionalidad de un bloque de funciones existente siempre era una tarea delicada. Esto significó modificar el código o programar un nuevo bloque de funciones alrededor del bloque existente (es decir, el bloque de funciones existente se incrustó efectivamente dentro de un nuevo bloque de funciones). En el último caso, fue necesario crear todas las variables de entrada nuevamente y asignarlas a las variables de entrada para el bloque de funciones existente. Lo mismo se requería, en sentido contrario, para las variables de salida.

TwinCAT 3 y Codesys (IEC61131-3) introduce el concepto de herencia. La herencia es uno de los principios fundamentales de la programación orientada a objetos. La herencia implica derivar un nuevo bloque de funciones a partir de un bloque de funciones existente. A continuación, se puede ampliar el nuevo bloque. En la medida permitida por los especificadores de acceso del bloque de funciones principal, el nuevo bloque de funciones hereda todas las propiedades y métodos del bloque de funciones principal. Cada bloque de funciones puede tener cualquier número de bloques de funciones secundarios, pero solo un bloque de funciones principal. La derivación de un bloque de funciones se produce en la nueva declaración del bloque de funciones. El nombre del nuevo bloque de funciones va seguido de la palabra clave EXTENDS seguida del nombre del bloque de funciones principal. Por ejemplo:

```
1   FUNCTION_BLOCK PUBLIC FB_NewEngine EXTENDS FB_Engine
```

El nuevo bloque de funciones derivado (FB_NewEngine) posee todas las propiedades y métodos de su padre (FB_Engine). Sin embargo, los métodos y las propiedades solo se heredan cuando el especificador de acceso lo permite.

El bloque de funciones secundario también hereda todas las variables **Locales**, **VAR_INPUT** , **VAR_OUTPUT** y **VAR_IN_OUT** del bloque de funciones principal. Este comportamiento no se puede modificar mediante especificadores de acceso.

Si los métodos o las propiedades del bloque de funciones principal se han declarado como PROTECTED, el bloque de funciones secundario (FB_NewEngine) podrá acceder a ellos, pero no desde fuera de FB_NewEngine .

La herencia se aplica solo a las POU de tipo FUNCTION_BLOCK.

Especificadores de acceso:

Las declaraciones FUNCTION_BLOCK , FUNCTION o PROGRAM pueden incluir un especificador de acceso. Esto restringe el acceso y, en su caso, la capacidad de heredar.

- PUBLIC:

Cualquiera puede llamar o crear una instancia de la POU. Además, si la POU es un FUNCTION_BLOCK , se puede usar para la herencia. No se aplican restricciones.

- INTERN:

La POU solo se puede utilizar dentro de su propio espacio de nombres. Esto permite que las POU estén disponibles solo dentro de una determinada biblioteca, por ejemplo.

- FINAL:

El FUNCTION_BLOCK no puede servir como un bloque de funciones principal. Los métodos y las propiedades de esta POU no se pueden heredar. FINAL solo está permitido para POU del tipo FUNCTION_BLOCK .

La configuración predeterminada donde no se define ningún especificador de acceso es PUBLIC. Los especificadores de acceso PRIVATE y PROTECTED no están permitidos en las declaraciones de POU.

Si planea utilizar la herencia, la declaración del bloque de funciones tendrá la siguiente estructura:

```
1   FUNCTION_BLOCK <Access specifier> <Name> EXTENDS <Name basic function  
block>
```

Métodos de Sobrescritura:

El nuevo FUNCTION_BLOCK FB_NewEngine , que se deriva de FB_Engine , puede contener propiedades y métodos adicionales. Por ejemplo, podemos agregar la propiedad Gear . Esta propiedad se puede utilizar para consultar y cambiar la marcha actual. Es necesario configurar getters y setters para esta propiedad.

Sin embargo, también debemos asegurarnos de que el parámetro nGear del método Start() se pase a esta propiedad. Debido a que el bloque de funciones principal FB_Engine no tiene acceso a esta nueva propiedad, se debe crear un

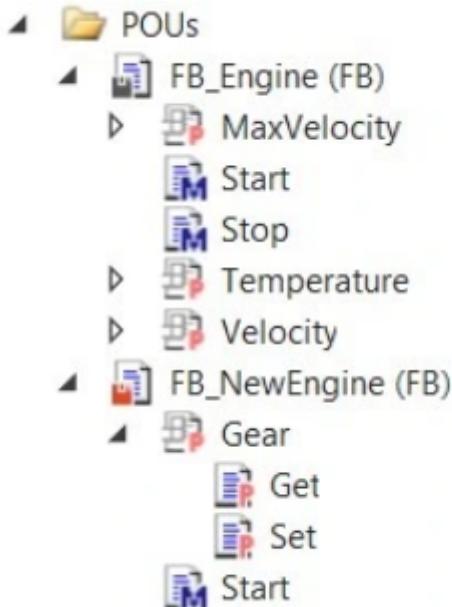
nuevo método con exactamente los mismos parámetros en FB_NewEngine .
Copiamos el código existente al nuevo método y agregamos nuevo código para que el parámetro nGear se pase a la propiedad Gear .

```
1 METHOD PUBLIC Start
2 VAR_INPUT
3   nGear : INT := 2;
4   fVelocity : LREAL := 8.0;
5 END_VAR
6
7 IF (fVelocity < MaxVelocity) THEN
8   velocityInternal := fVelocity;
9 ELSE
10  velocityInternal := MaxVelocity;
11 END_IF
12 Gear := nGear; // new
```

La línea 12 copia el parámetro nGear a la propiedad Gear.

Cuando un método o propiedad que ya está presente en el bloque de funciones principal se redefine dentro del bloque de funciones secundario, esto se denomina sobrescritura. El bloque de funciones FB_NewEngine sobrescribe el método Start().

Por lo tanto, FB_NewEngine tiene la nueva propiedad Gear y sobrescribe el método Start() .



```
1 fbNewEngine.Start(1, 7.5);
```

llama al método Start() en FB_NewEngine, ya que este método ha sido redefinido (sobrescrito) en FB_NewEngine .

Mientras que:

```
1 fbNewEngine.Stop();
```

llama al método Stop() desde FB_Engine . El método Stop() ha sido heredado por FB_NewEngine de FB_Engine .

Links Herencia Bloque de Funcion:

- [🔗 stefanhenneken.net,iec-61131-3-methods-properties-and-inheritance](#)
- [🔗 Simple Codesys OOP - Inheritance](#)
- [🔗 TC11.Beckhoff TwinCAT3 Function Block Extend.JP](#)

Link al Video de Youtube 007:

- [🔗 007 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Herencia FB](#)

Herencia Estructura

Herencia Estructura:

Al igual que los bloques de funciones, las estructuras se pueden ampliar. La estructura obtiene entonces las variables de la estructura básica además de sus propias variables.

Crear una estructura que extienda a otra Estructura:

```
1  TYPE ST_Base1 :  
2  STRUCT  
3      bBool1: BOOL;  
4      iINT : INT;  
5      rReal : REAL;  
6  END_STRUCT  
7  END_TYPE
```

```
1  TYPE ST_Sub1 EXTENDS ST_Base1:  
2  STRUCT  
3      ttime :TIME;  
4      tton : TON;  
5  END_STRUCT  
6  END_TYPE
```

```
1  TYPE ST_Sub2 EXTENDS ST_Sub1 :  
2  STRUCT  
3      bBool2: BOOL; // No se podria llamar la variable bBool1 porque la tenemos  
4      declarada en la estructura ST_Base1  
5  END_STRUCT  
END_TYPE
```

```

1 PROGRAM MAIN
2 VAR
3     stestructura1 : ST_Sub1;
4     stestructura2 : ST_Sub2;
5 END_VAR
6
7 //Extensión de Estructura:
8 stestructura1.bBool1;
9 stestructura1.iINT;
10 stestructura1.rReal;
11 stestructura1.ttime;
12 stestructura1.tton(in:= TRUE, pt:=T#1S);
13
14 stestructura2.bBool1;
15 stestructura2.iINT;
16 stestructura2.rReal;
17 stestructura2.ttime;
18 stestructura2.tton(in:= TRUE, pt:=T#1S);
19 stestructura2.bBool2;

```

- De esta forma de extender una Estructura por Herencia no se pueden repetir el mismo nombre de variable declarada con las estructuras extendidas.
- Tambien sin usar EXTENDS para la Estructura podriamos realizarlo de la siguiente forma:

```

1 TYPE ST_2 :
2 STRUCT
3     bBool : BOOL;
4 END_STRUCT
5 END_TYPE

```

```

1 TYPE ST_1:
2 STRUCT
3     sStruct : ST_2;
4     sstring : STRING(80);
5 END_STRUCT
6 END_TYPE

```

```

1 PROGRAM MAIN
2 VAR
3     stestructura11 : ST_1;
4 END_VAR
5
6 stestructura11.sstring;
7 stestructura11.sStruct.bBool; //el resultado es que queda mas anidado

```

- De esta forma si que se pueden declarar el mismo nombre de la variable en diferentes Estructuras, ya que al estar anidadas no existe el problema anterior.
- No se permite la herencia múltiple de la siguiente forma:

```
1   TYPE ST_Sub EXTENDS ST_Base1,ST_Base2 :  
2     STRUCT
```

Links:

- [infosys.beckhoff.com, Extends Structure](#)
- [help.codesys.com, Structure](#)
- [help.codesys.com, Structure](#)
- [help.codesys.com, Structure](#)

Link al Video de Youtube 008:

- [008 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Herencia Estructura e Interface](#)

Herencia Interface

Herencia Interface:

Al igual que los bloques de funciones, las interfaces se pueden ampliar. A continuación, la interface obtiene los métodos de interface y las propiedades de la interface básica, además de los suyos propios.

Cree una interface que amplíe otra interface mediante la extensión:

```
1 INTERFACE I_Sub1 EXTENDS I_Base1, I_Base2
```

- Se permite la herencia múltiple mediante la extensión de interfaces:

```
1 INTERFACE I_Sub2 EXTENDS I_Sub1
```

- Se permite la herencia múltiple para las interfaces. Es posible que una interfaz amplíe a más de una interface.

Links:

- [infosys.beckhoff.com, Extends Interface](#)
- [help.codesys.com, Extends Interface](#)

Link al Video de Youtube 008:

- [008 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Herencia Estructura e Interface](#)

THIS puntero

THIS[^] puntero:

El puntero THIS[^] se utiliza para referenciar la instancia actual de una clase en un programa orientado a objetos. En otras palabras, cuando se crea un objeto de una clase, el puntero THIS[^] se utiliza para acceder a los atributos y métodos de ese objeto específico. Por ejemplo, si tenemos una clase llamada "Motor" con un atributo "velocidad" y un método "acelerar", al crear un objeto de la clase Motor, podemos utilizar el puntero THIS[^] para hacer referencia a ese objeto y modificar su velocidad o acelerar.

El puntero **THIS[^]** está disponible para todos los bloques de funciones y apunta a la instancia de bloque de funciones actual. Este puntero es necesario siempre que un método contenga una variable local que oculte una variable en el bloque de funciones.

Una declaración de asignación dentro del método establece el valor de la variable local. Si queremos que el método establezca el valor de la variable local en el bloque de funciones, necesitamos usar el puntero THIS[^] para acceder a él.

Al igual que con el puntero SUPER, el puntero THIS también debe estar siempre en mayúsculas.

```
1 THIS^.METH_DoIt();
```

Ejemplos:

- La variable del bloque de funciones nVarB se establece aunque nVarB está oculta.

```

1  FUNCTION_BLOCK FB_A
2   VAR_INPUT
3     nVarA: INT;
4   END_VAR
5
6   nVarA := 1;
7
8   FUNCTION_BLOCK FB_B EXTENDS FB_A
9   VAR_INPUT
10    nVarB : INT := 0;
11   END_VAR
12
13  nVarA := 11;
14  nVarB := 2;
15
16 METHOD DoIt : BOOL
17 VAR_INPUT
18 END_VAR
19 VAR
20   nVarB : INT;
21 END_VAR
22
23 nVarB := 22; // Se establece la variable local nVarB.
24 THIS^.nVarB := 222; // La variable del bloque de funciones nVarB se establece
25 aunque nVarB está oculta.
26
27 PROGRAM MAIN
28 VAR
29   fbMyfbB : FB_B;
30 END_VAR
31
32 fbMyfbB(nVarA:=0, nVarB:= 0);
fbMyfbB.DoIt();

```

- Una llamada de función necesita la referencia a la propia instancia de FB.

```

1  FUNCTION F_FunA : INT
2  VAR_INPUT
3      fbMyFbA : FB_A;
4  END_VAR
5  ...;
6
7  FUNCTION_BLOCK FB_A
8  VAR_INPUT
9      nVarA: INT;
10 END_VAR
11 ...;
12
13 FUNCTION_BLOCK FB_B EXTENDS FB_A
14 VAR_INPUT
15     nVarB: INT := 0;
16 END_VAR
17
18 nVarA := 11;
19 nVarB := 2;
20
21 METHOD DoIt : BOOL
22 VAR_INPUT
23 END_VAR
24 VAR
25     nVarB: INT;
26 END_VAR
27
28 nVarB := 22; //Se establece la variable local nVarB.
29 F_FunA(fbMyFbA := THIS^); //F_FunA es llamado via THIS^.
30
31 PROGRAM MAIN
32 VAR
33     fbMyFbB: FB_B;
34 END_VAR
35
36 fbMyFbB(nVarA:=0 , nVarB:= 0);
37 fbMyFbB.DoIt();

```

Links THIS[^] pointer:

- [THIS puntero Infosys Beckhoff](#)
- [help.codesys.com, THIS](#)
- [stefanhenneken.net,iec-61131-3-methods-properties-and-inheritance](#)

Link al Video de Youtube 009:

- [009 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Punteros THIS[^] y SUPER[^]](#)

SUPER puntero

SUPER[^] puntero:

En la programación orientada a objetos (OOP) en PLCs, el puntero SUPER[^] se utiliza para referirse al objeto o instancia de una clase superior o padre. Supongamos que tienes una clase llamada "Sensor" y otra clase llamada "Sensor_de_Temperatura", que hereda de la primera. La clase "Sensor" es la clase padre o superior y la clase "Sensor_de_Temperatura" es la clase hija o inferior. Si estás programando en la clase "Sensor_de_Temperatura" y necesitas acceder a un método o propiedad de la clase "Sensor", puedes utilizar el puntero SUPER[^] para referirte a la instancia de la clase "Sensor" a la que pertenece el objeto actual. Por ejemplo, si quieres acceder al método "obtener_valor()" de la clase "Sensor", puedes hacerlo así: SUPER[^].obtener_valor(). Esto indica que quieres llamar al método "obtener_valor()" de la instancia de la clase "Sensor" a la que pertenece el objeto actual.

cada bloque de funciones que se deriva de otro bloque de funciones tiene acceso a un puntero llamado SUPER[^]. Esto se puede usar para acceder a elementos (métodos, propiedades, variables locales, etc.) desde el bloque de funciones principal.

En lugar de copiar el código del bloque de funciones principal al nuevo método, el puntero SUPER[^] se puede usar para llamar al método desde el bloque de funciones . Esto elimina la necesidad de copiar el código.

```
1  SUPER^();           // Llamada del cuerpo FB de la clase base.  
2  SUPER^.METH_DoIt(); // Llamada del método METH_DoIt que se implementa en  
   la clase base.
```

Ejemplo:

- Usando los punteros SUPER y THIS:

Bloque de Función -- FB_Base:

```
1  FUNCTION_BLOCK FB_Base  
2  VAR_OUTPUT  
3      nCnt : INT;  
4  END_VAR
```

Metodo -- FB_Base.METH_DoIt:

```
1 METHOD METH_DoIt : BOOL
2 nCnt := -1;
```

Metodo -- FB_Base.METH_DoAlso:

```
1 METHOD METH_DoAlso : BOOL
2 METH_DoAlso := TRUE;
```

Bloque de Función -- FB_1:

```
1 FUNCTION_BLOCK FB_1 EXTENDS FB_Base
2 VAR_OUTPUT
3   nBase: INT;
4 END_VAR
5 THIS^.METH_DoIt(); // llamada al metodo METH_DoIt del FB_1.
6 THIS^.METH_DoAlso();
7
8 SUPER^.METH_DoIt(); // llamada al metodo METH_DoIt del FB_Base.
9 SUPER^.METH_DoAlso();
10 nBase := SUPER^.nCnt;
```

Metodo -- FB_1.METH_DoIt:

```
1 METHOD METH_DoIt : BOOL
2 nCnt := 1111;
3 METH_DoIt := TRUE;
```

Metodo -- FB_1.METH_DoAlso:

```
1 METHOD METH_DoAlso : BOOL
2 nCnt := 123;
3 METH_DoAlso := FALSE;
```

Programa MAIN:

```
1 PROGRAM MAIN
2 VAR
3   fbMyBase : FB_Base;
4   fbMyFB_1 : FB_1;
5   nTHIS   : INT;
6   nBase   : INT;
7 END_VAR
8 fbMyBase();
9 nBase := fbMyBase.nCnt;
10 fbMyFB_1();
11 nTHIS := fbMyFB_1.nCnt;
```

Links SUPER[^] pointer:

- [!\[\]\(93082c4cf4bb94ad18d54a6e75db819c_img.jpg\) SUPER puntero Infosys Beckhoff](#)
- [!\[\]\(7e49094497f81e4ac66f9e771a5ec93b_img.jpg\) help.codesys.com, SUPER](#)
- [!\[\]\(4f16ceaa796b638a379834431060ad28_img.jpg\) stefanhenneken.net,iec-61131-3-methods-properties-and-inheritance](#)

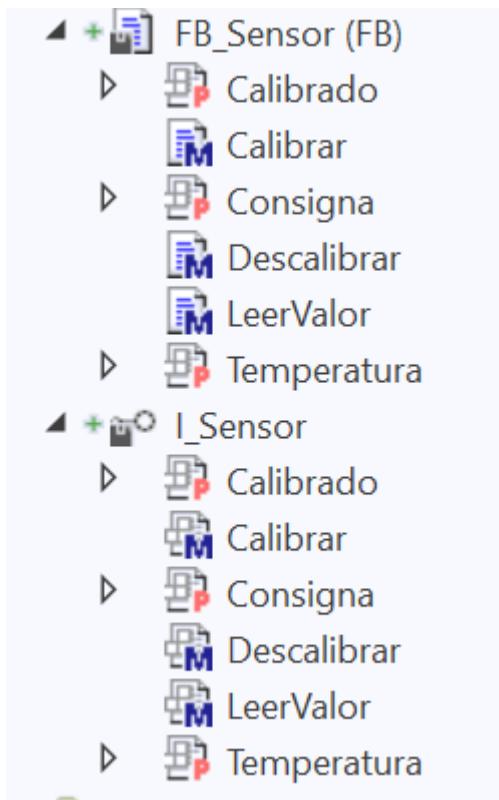
Link al Video de Youtube 009:

- [!\[\]\(ee90a2b5eb8ba926efd0949f946687ab_img.jpg\) 009 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Punteros THIS[^] y SUPER[^]](#)

Interface

Interface:

En la programación orientada a objetos (OOP) en PLCs, una interfaz es un tipo de estructura que define un conjunto de métodos y propiedades que una clase debe implementar. En otras palabras, una interfaz define un contrato entre diferentes partes del código para asegurar que se cumplan ciertos requisitos y se mantenga una estructura coherente. En términos prácticos, esto significa que cuando se crea una clase que implementa una interfaz, esa clase debe proporcionar los métodos y propiedades definidos en la interfaz. Esto permite que diferentes clases compartan un conjunto común de métodos y propiedades y se comuniquen entre sí de manera coherente. Por ejemplo, si tienes una interfaz "**I_Sensor**" con los **métodos: "LeerValor", "Calibrar" y "Descalibrar"** y las **Propiedades: "Temperatura", "Consigna" y "Calibrado**" cualquier clase que implemente esa interfaz debe proporcionar esos tres métodos y las tres propiedades. Esto asegura que cualquier otra parte del código que trabaje con esa clase pueda confiar en que esos métodos y propiedades estarán disponibles.



- Una interfaz es una clase que contiene métodos y propiedades sin implementación.

- La interfaz se puede implementar en cualquier clase, pero esa clase debe implementar todos sus métodos. y propiedades.
- Si bien la herencia es una relación "es un", las interfaces se pueden describir como "se comporta como" o "tiene una" relación.
- Las interfaces son objetos que permiten que varias clases diferentes tengan algo en común con menos dependencias. Las clases y los bloques de funciones pueden implementar varias interfaces diferentes. Uno puede pensar en los métodos y propiedades de la interfaz como acciones que significan cosas diferentes dependiendo de quién los esté ejecutando. Por ejemplo, la palabra "Correr" significa "mover a una velocidad más rápido que un paseo" para un ser humano, pero significa "ejecutar" para las computadoras.
- Las clases o bloques de funciones que no comparten similitudes pueden implementar la misma interfaz. En este caso, la implementación de los métodos en cada clase puede ser totalmente diferente. Esto abre muchos enfoques de programación poderosos:
- Las POU pueden llamar a una interfaz para ejecutar un método o acceder a una propiedad, sin saber cuál clase o FB con el que se trata o cómo va a ejecutar la operación. La interfaz luego apunta a una clase o bloque de función que implementa la interfaz y la operación que es ejecutado.
- Los programadores pueden crear cajas de interruptores fácilmente personalizables usando polimorfismo.

Links Interface:

- [🔗 Codesys Comando 'Implementar interfaces'](#)
- [🔗 Codesys_3.5.13.0 Objeto Interface](#)
- [🔗 Codesys_3.5.14.0 Objeto Interface](#)
- [🔗 Codesys Implementando Interfaces](#)
- [🔗 Beckhoff Objeto Interface](#)
- [🔗 Beckhoff Implementando Interfaces](#)
- [🔗 Extender Interfaces, Infosys Beckhoff](#)
- [🔗 TC09.Bechhoff TwinCAT3 Function Block-Part4 Interface.JP](#)

Link al Video de Youtube 010:

- [🔗 010 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Interface](#)

puntero y referencia

Puntero y Referencia:

En la programación orientada a objetos (OOP) en PLC IEC 61131-3, los punteros y las referencias son dos conceptos importantes que se utilizan para acceder a los datos y métodos de un objeto. Un puntero es una variable que almacena la dirección de memoria de otra variable. Una referencia es una variable que se utiliza para acceder a otra variable sin tener que conocer su dirección de memoria.

. ¿Qué es un puntero?

- Es un dato que apunta o señala hacia una dirección de memoria.
- Es una variable que contiene la dirección de memoria donde “vive” la variable.
- Con el empleo de punteros se accede a la memoria de forma directa, por lo que es una buena técnica para reducir el tiempo de ejecución de un programa y otras muchas más funcionalidades.

. Tipos de Punteros:

- Hay un tipo de puntero para cada tipo de dato, programa, Function Block, funciones, etc.
- Según sea el “objeto” al que se desea acceder se necesita un puntero de un tipo u otro.

. Declaración de punteros:

El compilador necesita conocer todos los punteros que se vayan a emplear en el proyecto, por lo que hay que declararlos, como cualquier otra variable. En el código se muestra el script necesario para la declaración de varios tipos de punteros:

```

1 // Un puntero no deja de ser una variable, la diferencia está en que su contenido no
2 es un valor determinado sino que es la dirección
3 // de memoria donde se ubica la variable de la que se quiere leer o escribir su valor. Y
4 al igual que hay que declarar todas las
5 // variables del tipo correspondiente. también hay que declarar todas las variables -
6 punteros- que contendrán esas direcciones de
7 // memoria y su correspondiente tipo.
8 VAR
9     stTest1 : stTipo1; //Declara una estructura de datos del tipo stTipo1.
10
11    pin01 : POINTER TO INT; //Declara un puntero para acceder a variables del tipo
12 INT.
13    ps20 : POINTER TO STRING[20]; //Declara un puntero para acceder a variables
14 del tipo STRING de 20 caracteres.
15        pa20 : POINTER TO ARRAY [1..20] OF INT; //Declara un puntero para acceder a
variables del tipo ARRAY de 20 elementos del tipo INT.
16        pDword : POINTER TO DWORD; //Declara un puntero para acceder a variables del
tipo DWORD.
17        past1 : POINTER TO stTipo1; //Declara un puntero para acceder a variables del
tipo stTipo1.
18        pReal : POINTER TO
19 REAL; //Declara un puntero para acceder a variables del tipo REAL.
20 END_VAR

```

. Como saber qué dirección asignar al puntero:

- Para poder acceder a una variable mediante un puntero se necesita conocer su dirección de memoria, Para ello se dispone de un operador llamado **ADR** que asigna la dirección de la variable deseada, al puntero.
- Es conveniente verificar que el valor del puntero no es cero, antes de utilizarlo. Por otra parte, para poder leer / escribir el valor de la variable, a la que señala el puntero, se dispone del operador de contenido ^ . Cuando se hace referencia al contenido, de la dirección de memoria apuntada, se habla de desreferenciar el puntero. En el siguiente código se muestra un ejemplo:

```

1 PROGRAM SR_Main_02
2 VAR
3     in01 : INT; //Declaración de la variable in01 de tipo entero.
4     in02 : INT := 123; //Declaración e inicialización de la variable in02 de tipo
5     entero.
6     in03 : INT; //Declaración de la variable in03 de tipo entero.
7
8     pint : POINTER TO
9     INT; //Declaración de un puntero para acceder a variables del tipo entero.
10    END_VAR
11
12    // Ejemplo de uso básico de los operadores ADR y del operador de contenido ^
13    // Se muestra como asignar a un puntero la dirección de memoria de una variable y
14    // como leer/escribir
15    // así como un ejemplo de acceso a variables locales de otros programas.
16
17    pint := ADR(in01); //Asignamos al puntero la dirección de memoria donde se ubica la
18    variable in01.
19    pint^ := 44; //A la posición de memoria indicada por el puntero, le asignamos el
20    valor 44
21            //Por tanto a la variable in01 se le ha escrito el valor 44.
22
23    in02 := in01; // in02 será igual a 44.
24
25    pint := ADR(in02); //Cambiamos la dirección para acceder a la dirección de la
26    variable in02.
27    in03 := pint^; // in03 tomara el valor del contenido de la posición de memoria
    contenida en el
            // que hemos asignado la dirección de in02, por tanto in03= 123.

    pint := ADR(SR_Main_01.inLocalAway); //Cargamos la dirección de memoria de una
    variable local de
            // otro programa, la que sería inaccesible por otros medios.
    pint^ := 240 ; // La variable local del programa SR_Main_01.inLocalAway tomará el
    valor 240

```

. ¿Qué es un acceso indirecto?

Lo primero, decir que no tiene nada que ver con un puntero. Un acceso indirecto permite elegir un número de elemento dentro de un array, hay una variable, llamada índice, que contiene el número del elemento del array al que se desea acceder. En este caso no se puede acceder a ninguna otra variable más allá de los elementos del array, insisto en que no tiene nada que ver con los punteros. Con un puntero se puede acceder a cualquier dato u objeto que esté en la memoria del control. Con un acceso indirecto solo se puede acceder a los elementos de un array. En el siguiente código se muestra unos ejemplos de acceso indirecto a un array:

```

1 PROGRAM SR_Main_01
2 VAR
3   aR20: ARRAY[1..20] OF REAL; //Declara un array de 20 elementos del tipo REAL.
4   inIndex: INT; //Declara la variable de indice del array para el acceso indirecto
5   xNewVal: BOOL; //Indica que hay una nueva lectura del sensor de fuerza.
6   rFuerza: REAL; //Valor de fuerza del sensor.
7 END_VAR
8
9 // Ejemplo01: Se asigna valores del 1 al 20 a cada elemento del array mediante un
10 bucle.
11 FOR inIndex:=1 TO 20 BY 1 DO // Se empieza por el valor de la variable indice a 1,
12 hasta 20
13   aR20[inIndex] := inIndex; // Al elemento aR20[inIndex] se le asigna el valor de
14 inIndex
15 END_FOR;           // Se incrementa inIndex y se repite el proceso.
16
17 // Ejemplo02: Creamos un FIFO en el que guardamos un valor analógico de fuera a
18 cada impulso de la señal xNewVal.
19 IF xNewVal THEN      // Si hay un nuevo valor de fuerza realizamos el codigo.
20   xNewVal := FALSE; // Reset de la señal xNewVal.
21
22 FOR inIndex:=20 TO 2 BY -1 DO // Variable indice a 20, hasta 2.
23   aR20[inIndex] := aR20[inIndex-1]; //Desplazamiento de los valores en el FIFO ---
>
24 END_FOR;           // Se decrementa inIndex y se repite el proceso.

25 aR20[1] := rFuerza; // Entrada del valor de fuerza en el primer elemento del FIFO.
END_IF

```

A este mismo array se puede acceder empleando un puntero, como se verá más adelante, lo que resulta más rápido en tiempo de ejecución, pero no tan claro para quien no suele usar los punteros.

. Acceso a una estructura de datos mediante punteros:

El proceso es el mismo que ya se ha visto para acceder a una variable del tipo INT, pero se tendrá que declarar un puntero del tipo adecuado, que coincida con el tipo de estructura a la que se desea acceder, veámoslo en el siguiente código:

```

1 PROGRAM SR_Main_03
2 VAR
3     stMotor_01 : stMotorCtrl; // Estructura de control del motor 1
4     stMotor_02 : stMotorCtrl; // Estructura de control del motor 2
5     stMotor_03 : stMotorCtrl; // Estructura de control del motor 3
6     pstMotorCtrl : POINTER TO stMotorCtrl; // Puntero para acceder a estructuras del
7 tipo stMotorCtrl.
8     xMarcha : BOOL; // Pulsador marcha motores.
9 END_VAR
10
11 // Ejemplo básico de como acceder a estructuras de datos mediante punteros.
12 // La estructura de datos empleada es una llamada a stMotorCtrl, que coincide un bit
13 de marcha, otro de paro y
14 // valores de velocidad en Rpm y tiempo de aceleración/deceleración.
15
16 // Asignamos valores a la estructura para el control del motor 1.
17
18 stMotor_01.rTpoAcelDecel := 5.4; // Tiempo para acelerar/decelerar hasta alcanzar
19 la velocidad.
20 stMotor_01.rVelRpm := 1436.2; // Velocidad en RPM.
21 stMotor_01.xMotorOff := TRUE; // Bit de paro ON.
22 stMotor_01.xMotorOn := FALSE ; // Bit de marcha OFF.
23
24 pstMotorCtrl := ADR(stMotor_01); // Cargamos la dirección de memoria de la
25 estructura del motor 1
26 stMotor_02 := pstMotorCtrl^; // Copia el contenido de la zona de memoria apuntada
27 a la
28             // estructura del motor 2, en este caso el resultado es el mismo
29             // que se obtendría con stMotor_02:= stMotor_01;
30
31 stMotor_03 := stMotor_02; // Copia los mismos valores al motor 3;

IF xMarcha THEN      // Si se pulsa marcha máquina
    pstMotorCtrl^.xMotorOn := TRUE; // Se activa el bit de marcha al que apunta el
    puntero (stMotor_01).
    pstMotorCtrl^.xMotorOff := FALSE; // Se desactiva el bit de paro al que apunta el
    puntero (stMotor_01)
END_IF

```

. Acceso a un array mediante punteros:

El proceso es el mismo que ya se ha visto para acceder a una variable del tipo INT, pero se tendrá que declarar un puntero a un array del número de elementos y tipo de datos adecuados, veámoslo en el siguiente código:

```

1 PROGRAM SR_Main_03
2 VAR
3     aintFIFO : ARRAY[1..20] OF INT; // Array de 20 enteros.
4     aintFIFO2 : ARRAY[1..20] OF INT; // Array de 20 enteros.
5     paint    : POINTER TO ARRAY[1..20] OF INT; // Puntero al array.
6     pint    : POINTER TO INT; // Puntero a un entero.
7 END_VAR
8
9 // Ejemplo basico de como acceder a arrays mediante punteros:
10 paint := ADR(aintFIFO); // Asignamos la dirección del array al puntero.
11 paint^[3] := 4; // Dentro del array podemos acceder a un elemento en concreto
12 aintFIFO2 := paint^; // O copiar el array apuntado entero, sobre otro array
13 pint := paint + (4 * SIZEOF (INT)); // Tambien se puede crear un puntero a un INT
14 para acceder a uno de los
15             // elementos del array. Tomamos la dirección inicial del array y
16 le
17             // sumamos un offset de tantos bytes como se necesitan para
18 el tipo de
19             // datos INT y lo multiplicamos por el indice del array al que
queremos
             // acceder. SIZEOF (TYPE) retorna el número de bytes según el
tipo de datos.

pint^ := 5;           // Asignamos el valor de 5, aintFIFO[5]:=5 sería lo mismo.

```

. Acceso a datos por referencias:

El acceso por referencia no deja de ser un acceso por puntero, pero en este caso la dirección de una referencia es la misma que la del objeto al que apunta. Un puntero tiene su propia dirección y esta contiene la dirección del objeto al que se quiere hacer referencia. Las referencias se inicializan al principio del programa y no pueden cambiar durante su ejecución. A un puntero se le puede cambiar su dirección tanto como sea necesario durante la ejecución del programa. Otra forma de entender las referencias es como si fuesen otra manera de referirse a un mismo objeto/variable, como si fuese un alias. Frente a los punteros, las referencias presentan las siguientes ventajas:

- 1) Facilidad de uso.
- 2) Sintaxis más sencilla a la hora de pasar parámetros a funciones.
- 3) Minimiza errores en la escritura del código.

El resumen de todo esto, que se puede prestar a mucha confusión, es que, como se verá más adelante, el gran valor de las referencias es a la hora de pasar grandes cantidades de datos como parámetros de entrada a funciones.

. Diversas formas de pase de parámetros a funciones:

Normalmente una función realiza unas operaciones con unos parámetros de entrada y retorna un valor - o varios - como resultado. En el ejemplo que veremos seguidamente se trata de una función para calcular el área de un rectángulo, a la que le pasaremos los valores del lado A y el lado B para que nos retorne el resultado del área.

Lo primero definiremos un tipo de dato [stRectángulo] que contendrá el lado A, el B y el área.

Crearemos tres rectángulos, [stRectangulo01], [stRectangulo02] y [stRectangulo03].

Junto con tres variantes de la función para el cálculo del área:

- [Fc_AreaCalcVal] - pase por valores -
- [Fc_AreaCalcPoint] - pase por puntero -
- [Fc_AreaCalcRef] - pase por referencia -

A continuación, el código de las tres funciones:

Pase de valores:

```
1 // Función para calcular el area de un Rectangulo, pasando los valores de los lados
2 del Rectangulo
3 // la función retorna el resultado del area calculado
4
5 FUNCTION Fc_AreaCalcVal : REAL // La función retorna un número real
6 VAR_INPUT
7     i_rASide : REAL; // Parámetro de entrada que contiene el lado A del rectangulo.
8     i_rBSide : REAL; // Parámetro de entrada que contiene el lado B del rectangulo.
9 END_VAR
10
Fc_AreaCalcVal := i_rASide *
i_rBSide; // Retorna el resultado de multiplicar el lado A por el lado B.
```

Pase por puntero:

```
1 // Función para calcular el area de un Rectangulo, con los valores contenidos en una
2 estructura de datos del tipo stRectangulo
3 // La estructura se pasa mediante un puntero a la estructura stRectangulo deseada y
4 la función retorna el resultado a la
5 // misma estructura.
6
7 FUNCTION Fc_AreaCalcPoint : REAL
8 VAR_INPUT
9     i_ptstRect : POINTER TO st_Rectangulo; // Puntero de entrada con la dirección de
10 la estructura.
11 END_VAR
12
13 // El valor del area, de la estructura indicada por la dirección del puntero es igual al
// valor del lado A de la estructura indicada por la dirección del puntero por
// el valor del lado B de la estructura indicada por la dirección del puntero
i_ptstRect^.rArea := i_ptstRect^.rASide * i_ptstRect^.rBSide;
```

Pase por Referencia:

```
1 // Función para calcular el area de un Rectangulo, con los valores contenidos en una
2 estructura de datos del tipo stRectangulo
3 // La estructura se pasa por referencia.
4
5 FUNCTION Fc_AreaCalcRef : REAL
6 VAR_INPUT
7     i_Ref : REFERENCE TO st_Rectangulo;
8 END_VAR
9
i_Ref.rArea := i_Ref.rASide * i_Ref.rBSide;
```

Ejemplo de código de llamadas a las funciones:

```

1 PROGRAM SR_Main_01
2 VAR
3     inLocalAway : INT; // Variable integer local de SR_Main_01 para ser accedida
4     externamente
5     stRectangulo1 :
6     st_Rectangulo; // Estructura que contiene los datos del rectangulo1 A, B y su area
7     stRectangulo2 :
8     st_Rectangulo; // Estructura que contiene los datos del rectangulo2 A, B y su area
9     stRectangulo3 :
10    st_Rectangulo; // Estructura que contiene los datos del rectangulo3 A, B y su area
11
12    refRectangulo : REFERENCE TO st_Rectangulo := stRectangulo3; // Hace
13    Referencia a stRectangulo3
14 END_VAR
15
16 // Asignación de valores a los lados de los tres rectángulos.
17
18 // Asignación de valores de los lados del rectángulo 1
19 stRectangulo1.rAside := 44; //Valor del lado A.
20 stRectangulo1.rBside := 32; //Valor del lado B.
21
22 // Asignación de valores de los lados del rectángulo 2
23 stRectangulo2.rAside := 12.8; //Valor del lado A.
24 stRectangulo2.rBside := 320.4; //Valor del lado B.
25
26 // Asignación de valores de los lados del rectángulo 3
27 stRectangulo3.rAside := 1024.2; //Valor del lado A.
28 stRectangulo3.rBside := 2048.4; //Valor del lado B.
29
30 // Cálculo del área del rectángulo pasando valores a la función
31 stRectangulo1.rArea := Fc_AreaCalcVal(i_rAside:=stRectangulo1.rAside, i_rBside:=
32 stRectangulo1.rBside);

// Cálculo del área del rectángulo pasando un puntero a la función
Fc_AreaCalcPoint(ADR(stRectangulo2));

// Cálculo del área del rectángulo pasando una referencia a la función
Fc_AreaCalcRef(refRectangulo);

```

En este caso puede que las diferencias puedan parecer insignificantes, puesto que la cantidad de datos que se le pasan a la función son pocos. Pero seguidamente veremos un ejemplo con mayor número de parámetros de entrada para poder apreciar las ventajas del pase de parámetros por, especialmente, referencia y también por puntero.

.Caso de pase de grandes cantidades de datos a funciones:

Cuando se precisa pasar estructuras con gran cantidad de datos a funciones ó a FB's, el pase de parámetros por valores no es el método más adecuado puesto que se requieren gran cantidad de parámetros de entrada, cada parámetro implica crear una nueva variable local de la función, o del FB, lo que supone gasto

de memoria y tiempo de ejecución en copiar los datos. Caso de estructuras de datos de varios Kbytes, o arrays de centenares o miles de elementos, este método es impensable. En el caso de tener que pasar grandes cantidades de datos, la solución es el empleo de punteros, o mejor aún, el pase de datos por referencia. Seguidamente se muestra un ejemplo de una función para calcular el valor promedio de un array de 20 elementos, pasando los valores a la función y pasando los valores mediante una referencia.

Código de la función Fc_AverageValues para pase de valores:

```
1 // Esta función calcula la media de un buffer de 20 elementos. Solo a modo de
2 ejemplo comparativo
3 // no sería una forma muy adecuada de hacerlo así
4
5 FUNCTION Fc_AverageValues : REAL
6 VAR_INPUT
7     i_REALV1 : REAL; //Valor posición 1
8     i_REALV2 : REAL; //Valor posición 2
9     i_REALV3 : REAL; //Valor posición 3
10    i_REALV4 : REAL; //Valor posición 4
11    i_REALV5 : REAL; //Valor posición 5
12    i_REALV6 : REAL; //Valor posición 6
13    i_REALV7 : REAL; //Valor posición 7
14    i_REALV8 : REAL; //Valor posición 8
15    i_REALV9 : REAL; //Valor posición 9
16    i_REALV10 : REAL; //Valor posición 10
17    i_REALV11 : REAL; //Valor posición 11
18    i_REALV12 : REAL; //Valor posición 12
19    i_REALV13 : REAL; //Valor posición 13
20    i_REALV14 : REAL; //Valor posición 14
21    i_REALV15 : REAL; //Valor posición 15
22    i_REALV16 : REAL; //Valor posición 16
23    i_REALV17 : REAL; //Valor posición 17
24    i_REALV18 : REAL; //Valor posición 18
25    i_REALV19 : REAL; //Valor posición 19
26    i_REALV20 : REAL; //Valor posición 20
27 END_VAR
28
29 //Retorna la suma de todos los valores dividida del número de valores que son 20.
30
31 Fc_AverageValues := (i_REALV1 + i_REALV2 + i_REALV3 + i_REALV4 + i_REALV5 +
32 i_REALV6 + i_REALV7 +
33             i_REALV8 + i_REALV9 + i_REALV10 + i_REALV11 + i_REALV12 +
i_REALV13 +
            i_REALV14 + i_REALV15 + i_REALV16 + i_REALV17 + i_REALV18 +
i_REALV19 + i_REALV20) / 20.0 ;
```

Código de la función Fc_AverageReferencia para pase por referencia:

```
1 // Esta función calcula la media de un buffer de 20 elementos. Solo a modo de
2 ejemplo comparativo
3 // pasando valores por referencia.
4
5 FUNCTION Fc_AverageReferencia : REAL
6
7 VAR_INPUT
8 i_Ref : REFERENCE TO ARRAY[1..20] OF REAL;
9 END_VAR
10 VAR
11 intIdx : INT;      // Variable indice para el bucle.
12 rVAcum : REAL:=0; // Valor acumulado.
13 END_VAR
14
15 // Retorna la suma de todos los valores divida del número de valores que son 20.
16
17 FOR intIdx:=1 TO 20 BY 1 DO
18   rVAcum := rVAcum + i_Ref[intIdx];
19 END_FOR;
Fc_AverageReferencia := rVAcum / 20.0;
```

Código de ejemplo de llamada a ambas funciones:

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
40
41
42
43
44
45
46
47
48
49
50
51
52
53
54
55
56

```

PROGRAM SR_Main_04
VAR
    arFIFO : ARRAY[1..20] OF REAL; // FIFO con los valores de fuerza registrados.
    intIdx : INT;           // Variable de indice.
    rIncAng : REAL;         // Valor de incremento angular para generación de
                           // senoide.
    rValAng : REAL;         // Valor actual de angulo.
    rValSin : REAL;         // Amplitud de la senoide superpuesta.
    rVMed : REAL;          // Resultado del cálculo.

    refFIFO : REFERENCE TO ARRAY[1..20] OF REAL := arFIFO; // Crea una referencia
    y la asigna a arFIFO
    rMedRef : REAL;        // Resultado del cálculo para el ejemplo de pase de valores
                           // por Ref.
END_VAR

// Ejemplo de como realizar el cálculo del valor medio de las lecturas de fuerza
// contenidas en arFIFO
// mediante la función Fc_AverageValues (Pase de parámetros por valores) y
Fc_AverageReferencia (Pase de
// parámetros por referencia)
// Lo que se pretende es ver las ventajas del pase por referencia

// Asignación de valores para llenar el FIFO a efectos de tener algunos valores para el
// cálculo de la media
// al valor 124 le superpone una variación senoidal de amplitud 6

rIncAng := (2 * 3.14159) / 20.0; // 2 * PI Radianes dividido entre 20 puntos.
rValAng := 0.0;                 // Valor inicial del angulo.

FOR intIdx := 1 TO 20 BY 1 DO
    rValSin := SIN(rValAng) * 6;      // Valor del seno para una amplitud de 6
    arFIFO[intIdx] := 124.0 + rValSin; // A un nivel de 124.0 se superpone un seno de
                                         // amplitud 6.
    rValAng := rValAng + rIncAng;     // Próximo valor angular.
END_FOR;

// Con el FIFO de valores llamaremos a la función para el cálculo de la media pasando
// valores.
// Lo que no sería para nada adecuado por tratarse de muchos parámetros.

rVMed:= Fc_AverageValues( i_REALV1 := arFIFO[1],
                           i_REALV2 := arFIFO[2],
                           i_REALV3 := arFIFO[3],
                           i_REALV4 := arFIFO[4],
                           i_REALV5 := arFIFO[5],
                           i_REALV6 := arFIFO[6],
                           i_REALV7 := arFIFO[7],
                           i_REALV8 := arFIFO[8],
                           i_REALV9 := arFIFO[9],
                           i_REALV10 := arFIFO[10],
                           i_REALV11 := arFIFO[11],
                           i_REALV12 := arFIFO[12],
                           i_REALV13 := arFIFO[13],
                           i_REALV14 := arFIFO[14],
                           i_REALV15 := arFIFO[15],
                           i_REALV16 := arFIFO[16],
                           );

```

```
i_REALV17 := arFIFO[17],  
i_REALV18 := arFIFO[18],  
i_REALV19 := arFIFO[19],  
i_REALV20 := arFIFO[20]);  
  
// Con el FIFO lleno de valores llamaremos a la función para el cálculo de la media pasando  
valores por referencia  
// para ver lo sencillo que resulta en este caso.  
  
rMedRef := Fc_AverageReferencia(i_Ref:=refFIFO);
```

Claramente la llamada a la función pasando los valores por referencia es la mejor. Y en este ejemplo se ha supuesto un ejemplo con solo 20 datos de entrada, pero lo normal es encontrar aplicaciones con estructuras de datos de varios Kbytes.

- Un puntero de tipo T apunta a un objeto de tipo T (T = tipo de datos básico o definido por el usuario)
- Un puntero contiene la dirección del objeto al que apunta.
- La operación fundamental con un puntero se llama "desreferenciar". La desreferenciación en CODESYS se realiza con el símbolo "^"
- Un puntero puede apuntar a un objeto diferente en un momento diferente.
- Antes de desreferenciar un puntero y asignarle un valor, siempre debe verificar si un puntero apunta a un objeto. (puntero = 0)?
- Una referencia del tipo T "apunta" a un objeto del tipo T (T = tipo de datos básico o definido por el usuario).
- Una referencia debe ser inicializada con un objeto y su "apuntando" a este objeto a través del programa.
- Una referencia no debe ser desreferenciada como un puntero y puede usarse con la misma sintaxis que el objeto.
- Otra palabra de referencia es "Alias" (otro nombre) un seudónimo para el objeto.
- La referencia no tiene dirección propia y un puntero sí. La dirección de la referencia es la misma que la del objeto "puntiagudo".
- No hay referencia 0, por lo que nunca debe llamar a la referencia si no está inicializada.
- Debe verificar si tiene una referencia válida con la palabra clave integrada CODESYS "__ISVALIDREF".

El mejor uso de punteros y referencias es cuando desea pasar o devolver un objeto de algún tipo a una función o bloque de funciones por "referencia" porque el objeto es demasiado grande o desea manipular el objeto pasado dentro de la función/bloque de función. Asegúrese de que el lector de su código sepa que va a cambiar el valor del objeto dentro de la función/bloque de funciones si esto es lo que pretende hacer cuando lo pasa como argumento.

.Resumen / Conclusiones:

- **La memoria contiene** miles y hasta millones de celdas o byte, en las que se ubica el código del programa y todos los datos/variables. Cada celda tiene su

número, al que se llama dirección de memoria y que se suele expresar en hexadecimal 16#FA1204 -como ejemplo-

- **Un puntero es una variable**, que en lugar de contener un valor contiene una dirección de memoria, en la que “vive” la variable a la que realmente queremos acceder.
- Al igual que cualquier otra variable, **hay que declarar los punteros** para que el compilador pueda ubicarlos en la memoria. Recordemos que un puntero es una variable, pero que su contenido es una dirección de memoria.
- **Para cada tipo de variable** se precisa el correspondiente **tipo de puntero**. No se puede acceder a una variable INT con un puntero pensado para acceder a una estructura de datos.
- Nada tiene que ver el **acceso indirecto** a un array mediante una variable de índice, con un puntero. En este caso el acceso está limitado al propio array, con el puntero se puede acceder a cualquier dirección de memoria.
- **Con punteros se puede acceder a todo tipo de datos**, en una simple línea de código se puede copiar una estructura entera de varios Kbytes de datos. Lo que resulta mucho más rápido.
- Una referencia se parece mucho a un puntero, para simplificar podríamos decir que es un “alias” de un objeto y que es algo menos crítico que los punteros, su principal utilidad es la de pasar gran cantidad de parámetros a funciones, de forma muy simple y rápida.
- **El pase de parámetros a una función** se puede realizar de diversas formas, por valores, por punteros o por referencia, el programador deberá elegir el más adecuado para cada aplicación.
- Cuando se trata de **grandes cantidades de datos** el pase de parámetros por referencia o por punteros, serán los adecuados

Links de Puntero y Referencia:

- [🔗 Perre Garriga, Pointer&Reference](#)
- [🔗 Control and use of Pointers In Codesys](#)
- [🔗 help.codesys.com, Pointers](#)
- [🔗 AT&U, CODESYS - Difference between pointer and reference](#)
- [🔗 AT&U, CODESYS -Diferente between pass by vale and pass by Reference](#)

Link al Video de Youtube 011:

-  011 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Puntero vs Referencia

Palabra clave Abstracto

Palabra Clave Abstracto:

Concepto ABSTRACTO:

La palabra clave ABSTRACT está disponible para bloques de funciones, métodos y propiedades. Permite la implementación de un proyecto PLC con niveles de abstracción. La abstracción es un concepto clave de la programación orientada a objetos. Los diferentes niveles de abstracción contienen aspectos de implementación generales o específicos.

Disponibilidad ABSTRACTO:

Ya estaba disponible en CODESYS, pero con el lanzamiento de TwinCAT 4024 ahora también está disponible en TwinCAT: la palabra clave ABSTRACT. (Disponible en TC3.1 Build 4024).

Aplicación de la abstracción:

Es útil implementar funciones básicas o puntos en común de diferentes clases en una clase básica abstracta. Se implementan aspectos específicos en subclases no abstractas. El principio es similar al uso de una interfaz. Las interfaces corresponden a clases puramente abstractas que contienen sólo métodos y propiedades abstractas. Una clase abstracta también puede contener métodos y propiedades no abstractos.

La abstracción y el uso de la palabra clave abstract es una práctica común en OOP y muchos lenguajes de nivel superior como C# lo admiten. A menudo se considera como el cuarto pilar de la programación orientada a objetos.

¿Por qué necesitamos la abstracción?

Para comprender por qué la abstracción es tan importante en la programación orientada a objetos, volvamos rápidamente a la definición de abstracción. La abstracción consiste en ocultar al usuario detalles de implementación innecesarios y centrarse en la funcionalidad.

Considere un bloque de funciones que implementa una funcionalidad básica de celda de carga. Para usar esto, todo lo que necesitamos saber es que necesita una señal de entrada sin procesar y un factor de escala, y nos proporcionará un valor

de salida en Newton. No necesitamos saber cómo se convierte, filtra y escala el valor de salida. Deja que alguien más se preocupe por eso. No es de influencia en nuestro programa. Solo trabajaremos con una interfaz simple de una celda de carga.

Es bueno saber que el uso de abstracciones está estrechamente relacionado con el principio de inversión de dependencia, uno de los principios SOLID . Esto se vuelve especialmente importante cuando comienzas a trabajar con pruebas unitarias.

Reglas para el uso de la palabra clave ABSTRACT:

- Los bloques de funciones abstractas no se pueden instanciar.
- Los bloques de funciones abstractas pueden contener métodos y propiedades abstractos y no abstractos.
- Los métodos abstractos o las propiedades no contienen ninguna implementación (solo la declaración).
- Si un bloque de funciones contiene un método o propiedad abstracta, debe ser abstracta.
- Los bloques de funciones abstractas deben extenderse para poder implementar los métodos o propiedades abstractas. Por lo tanto: Un FB derivado debe implementar los métodos / propiedades de su FB básico o también debe definirse como abstracto. Muestra Clase básica abstracta:

```
1   FUNCTION_BLOCK ABSTRACT FB_System_Base
```

Los puntos en común de todos los módulos del sistema se implementan en esta clase básica abstracta. Contiene la propiedad no abstracta "nSystemID" y el método abstracto "Execute" para esto:

```
1   PROPERTY nSystemID : UINT
```

```
1   METHOD ABSTRACT Execute
```

mientras que la implementación de "nSystemID" es la misma para todos los sistemas, la implementación del método "Execute" difiere para los sistemas individuales.

Subclase no abstracta:

```
1   FUNCTION_BLOCK FB_StackSystem EXTENDS FB_System_Base
```

Las clases no abstractas que se derivan de la clase básica se implementan para los sistemas específicos. Esta subclase representa una pila. Dado que no es abstracto, debe implementar el método "Execute" que define la ejecución específica de la pila:

```
1 METHOD Execute
```

Ejemplo de Demostracion de la palabra clave ABSTRACT en TwinCAT:

- [🔗 The ABSTRACT keyword, www.plccoder.com](#)

Links de ABSTRACT:

- [🔗 ABSTRACT concept, infosys.beckhoff.com](#)
- [🔗 The ABSTRACT keyword, www.plccoder.com](#)

Link al Video de Youtube 012:

- [🔗 012 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Abstract](#)

FB Abstracto vs Interface

FB Abstracto frente a Interface:

la diferencia entre utilizar un bloque de función abstracto y una interfaz es que el FB Abstracto es un tipo de plantilla que define un conjunto de variables y parámetros de entrada/salida para ser utilizados en diferentes partes del programa.

Por otro lado, una interfaz define un conjunto de métodos y atributos (propiedades) que deben ser implementados por cualquier clase que la implemente.

En resumen, los bloques de función abstractos son útiles cuando se necesita reutilizar código en diferentes partes del programa, mientras que las interfaces son útiles cuando se quiere asegurar que determinadas clases implementen ciertos métodos.

Imaginar que tienes un programa que controla diferentes tipos de motores, como motores eléctricos, motores a gasolina y motores diesel. Para crear una estructura modular y reutilizable, podrías crear un bloque de función abstracto llamado "Controlador de Motor" que tenga entradas para el tipo de motor, la velocidad y la dirección. Luego, este bloque de función abstracto puede ser utilizado en diferentes partes del programa para controlar los diferentes motores. El bloque de función abstracto define una plantilla común que se utiliza en diferentes partes del programa. Por otro lado, si quisieras asegurarte de que todas las clases que controlan motores implementen ciertos métodos (por ejemplo, un método para encender el motor y otro para apagarlo), podrías crear una interfaz llamada "Controlador de Motor" que defina estos métodos. Luego, cualquier clase que implemente esta interfaz deberá implementar estos métodos obligatoriamente. En resumen, los bloques de función abstractos son útiles cuando se necesita reutilizar código en diferentes partes del programa, mientras que las interfaces son útiles cuando se quiere asegurar que determinadas clases implementen ciertos métodos.

- Los bloques de funciones, los métodos y las propiedades se pueden marcar como abstractos. "desde TwinCAT V3.1 build 4024".
- Los FB abstractos solo se pueden usar como FB básicos para la herencia.
- La instanciación directa de FBs abstractos no es posible. Por lo tanto, los FB abstractos tienen cierta similitud con las interfaces.

Ahora, la pregunta es en qué caso se debe usar una interfaz y en qué caso un FB abstracto.

Métodos abstractos:

```
1 METHOD PUBLIC ABSTRACT DoSomething : LREAL
```

- Consisten exclusivamente en la declaración y no contienen ninguna implementación. El cuerpo del método está vacío.
- Puede ser público , protegido o interno . El modificador de acceso privado no está permitido.
- No puede ser declarada adicionalmente como definitiva.

Propiedades abstractas:

```
1 PROPERTY PUBLIC ABSTRACT nAnyValue : UINT
```

- Puede contener getters, setters o ambos.
- Getter y setter consisten solo en la declaración y no contienen ninguna implementación.
- Puede ser público , protegido o interno . El modificador de acceso privado no está permitido.
- No puede ser declarada adicionalmente como definitiva .

Bloques de funciones abstractas:

```
1 FUNCTION_BLOCK PUBLIC ABSTRACT FB_Foo
```

- Tan pronto como un método o una propiedad se declaran como abstractos , el bloque de funciones también debe declararse como abstracto .
- No se pueden crear instancias a partir de FB abstractos. Los FB abstractos solo se pueden usar como FB básicos cuando se heredan.
- Todos los métodos abstractos y todas las propiedades abstractas deben sobrescribirse para crear un FB no abstracto. Un método abstracto o una propiedad abstracta se convierte en un método no abstracto o una propiedad no abstracta al sobrescribir.
- Los bloques de funciones abstractas pueden contener además métodos no abstractos y/o propiedades no abstractas.

- Si no se sobrescriben todos los métodos abstractos o todas las propiedades abstractas durante la herencia, el FB heredado solo puede ser un FB abstracto (concretización paso a paso).
- Se permiten punteros o referencias de tipo FB abstracto. Sin embargo, estos pueden referirse a FB no abstractos y, por lo tanto, llamar a sus métodos o propiedades (polimorfismo).

Diferencias entre un FB abstracto y una interfaz:

Si un bloque de funciones consta exclusivamente de métodos abstractos y propiedades abstractas, entonces no contiene ninguna implementación y, por lo tanto, tiene cierta similitud con las interfaces. Sin embargo, hay algunas características especiales a considerar en detalle.

	Interfaz	FB Abstracto
admite herencia múltiple	+	-
puede contener variables locales	-	+
puede contener métodos no abstractos	-	+
puede contener propiedades no abstractas	-	+
admite más modificadores de acceso además de público	-	+
aplicable con matriz	+	solamente a través de PUNTERO

La tabla puede dar la impresión de que las interfaces pueden reemplazarse casi por completo por FB abstractos. Sin embargo, las interfaces ofrecen una mayor flexibilidad porque se pueden usar en diferentes jerarquías de herencia.

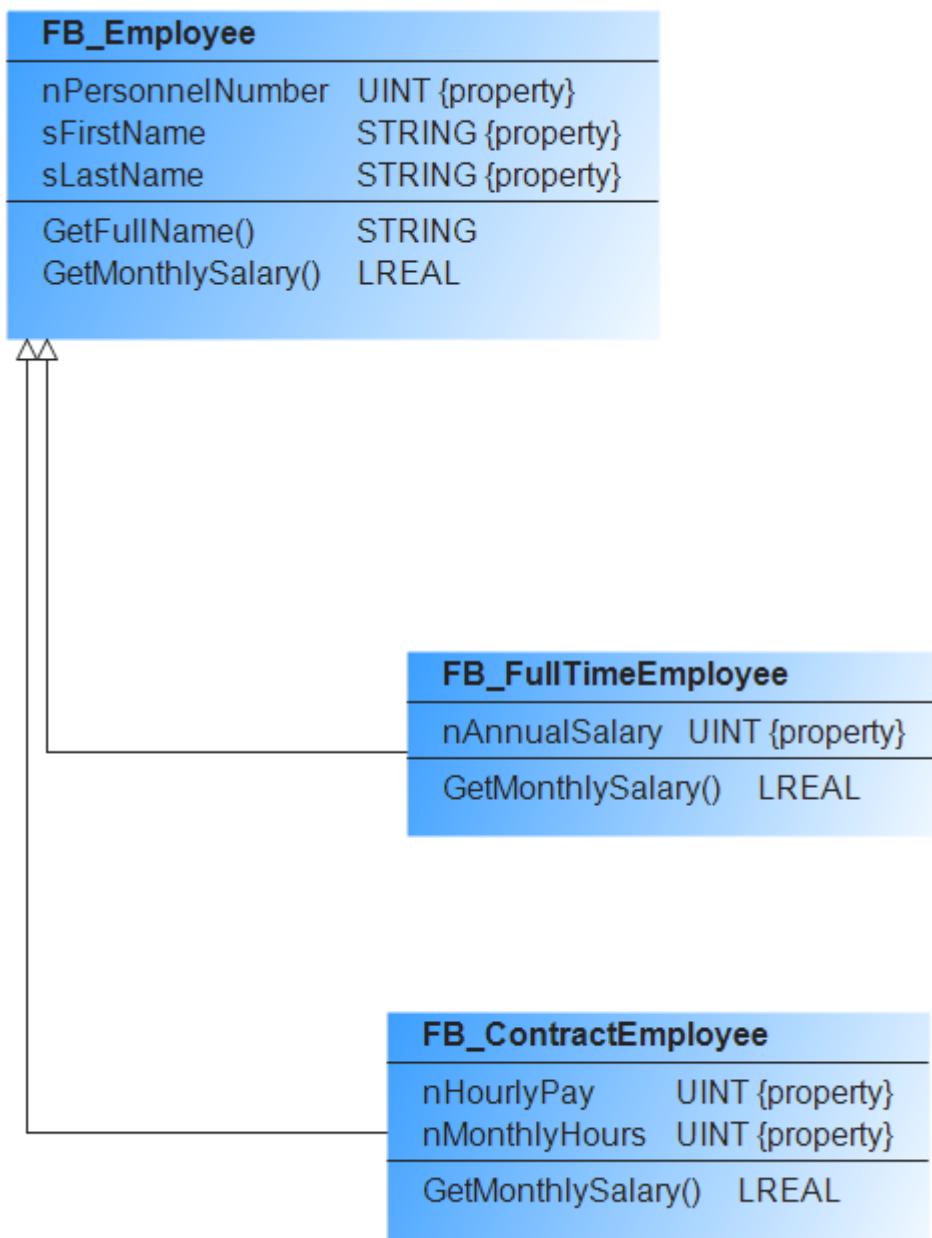
Por lo tanto, como desarrollador, desea saber cuándo se debe usar una interfaz y cuándo se debe usar un FB abstracto. La respuesta simple es preferiblemente ambos al mismo tiempo. Esto proporciona una implementación estándar en el FB base abstracto, lo que facilita su derivación. Sin embargo, cada desarrollador tiene la libertad de implementar la interfaz directamente.

Ejemplo:

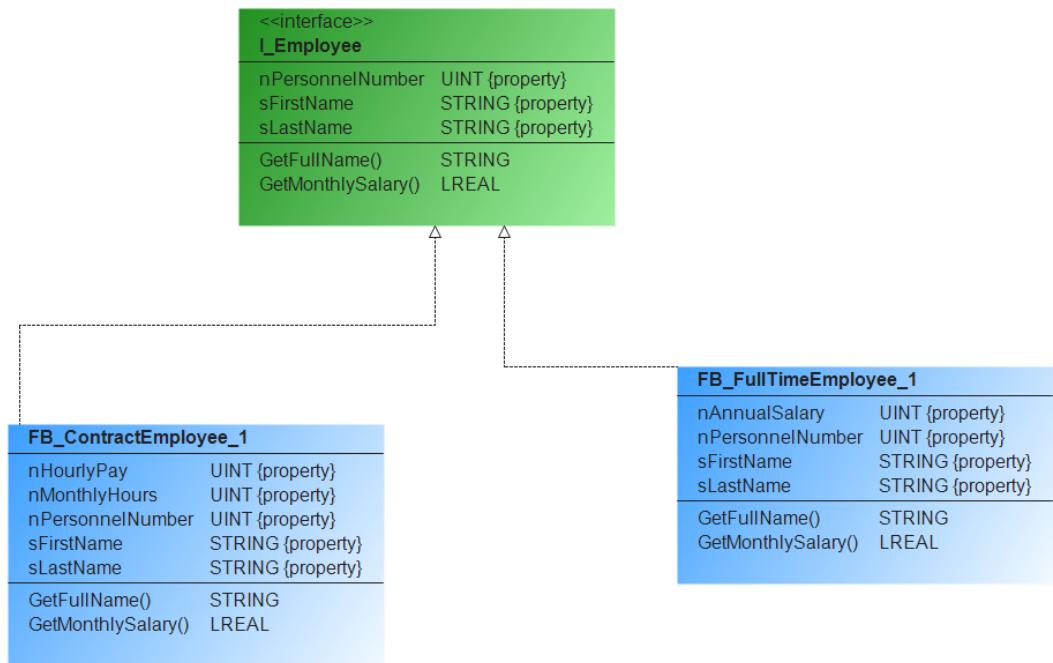
Los bloques de funciones deben diseñarse para la gestión de datos de los empleados. Se hace una distinción entre empleados permanentes (FB_FullTimeEmployee) y empleados por contrato (FB_ContractEmployee). Cada empleado se identifica por su nombre (sFirstName), apellido (sLastName) y el número de personal (nPersonnelNumber). Las propiedades correspondientes se proporcionan para este propósito. Además, se requiere un método que genere el nombre completo, incluido el número de personal, como una cadena formateada (GetFullName()). El cálculo de los ingresos mensuales se realiza mediante el método GetMonthlySalary().

Lo resolveremos de 3 formas distintas:

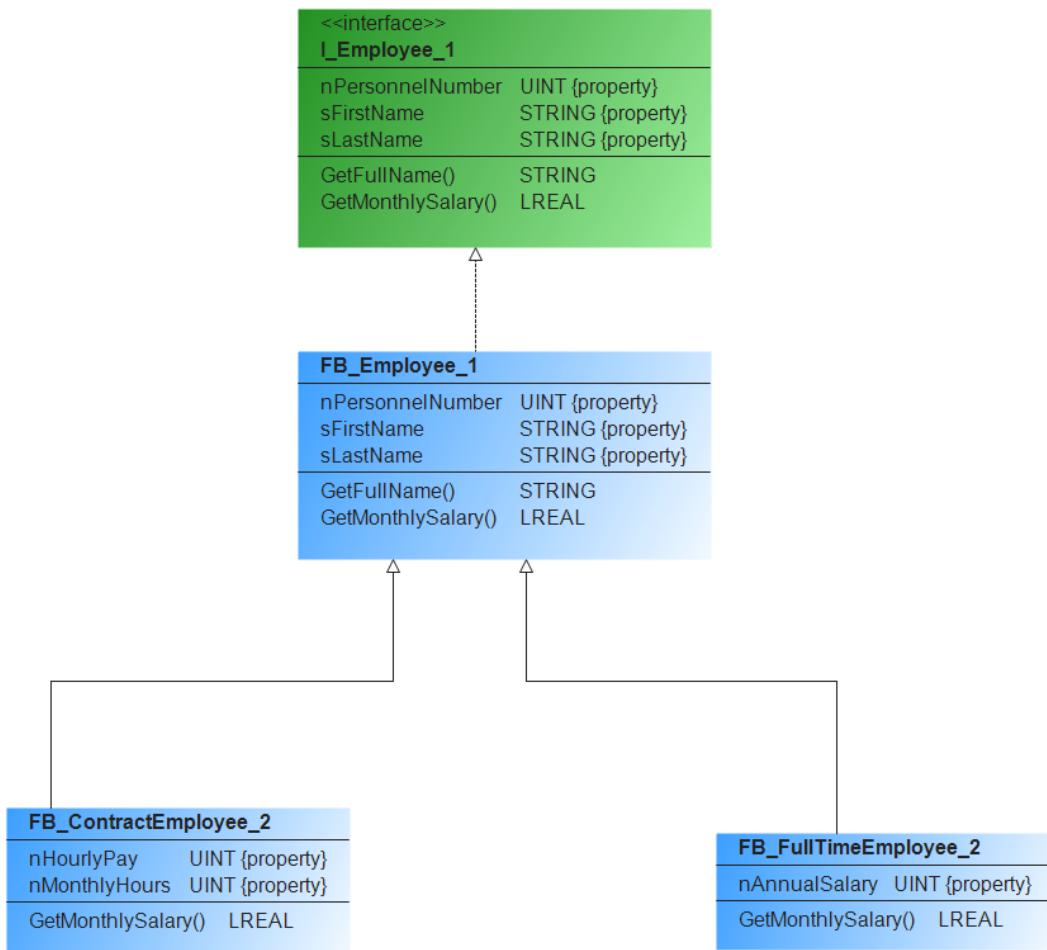
- 1. Enfoque de solución: FB abstracto



- 2. Enfoque de solución: Interfaz



- 3. Enfoque de solución: combinación de FB abstracto e interfaz



Resumen, Conclusiones:

- Si el usuario no debe crear una instancia propia del FB (porque esto no parece ser útil), entonces los FB abstractos o las interfaces son útiles.
- Si se quiere tener la posibilidad de generalizar en más de un tipo básico, se debe utilizar una interfaz.
- Si se puede configurar un FB sin implementar métodos o propiedades, se debe preferir una interfaz a un FB abstracto.

links FB Abstracto frente a Interface:

- [🔗 FB abstracto frente a interfaz, stefanhenneken.net](#)
- [🔗 The ABSTRACT keyword, www.plccoder.com](#)
- [🔗 ABSTRACT concept, infosys.beckhoff.com](#)

Link al Video de Youtube 013:

- [!\[\]\(cdaf76d084bef983d9c4bbfed206feac_img.jpg\) 013 - OOP IEC 61131-3 PLC -- FB Abstract vs Interface](#)

Interface fluida

Interfaz Fluida:

Un diseño de programación popular en lenguajes de alto nivel como C# es el llamado 'código fluido' o 'interfaz fluida'. ¿qué es una interfaz fluida y cómo implementarla en texto estructurado? nos centraremos en una implementación de una interfaz fluida en texto estructurado.

¿Qué es una interfaz fluida?

Según wikipedia:

En ingeniería de software, una interfaz fluida es una API orientada a objetos cuyo diseño se basa en gran medida en el encadenamiento de métodos. Su objetivo es aumentar la legibilidad del código mediante la creación de un lenguaje específico de dominio (DSL). El término fue acuñado en 2005 por Eric Evans y Martin Fowler.

Un buen ejemplo de este 'encadenamiento de métodos' se puede ver con las declaraciones LINQ de C#:

```
1 EmployeeNames = EmployeeList.Where(x=> x.Age > 65)
2           .Select(x=> x)
3           .Where(x=> x.YearsOfEmployment > 20)
4           .Select(x=> x.FullName);
```

Al encadenar continuamente los métodos, podemos construir nuestra declaración completa. ¡Es bueno saber que una interfaz fluida se usa a menudo junto con un patrón de construcción!. Podemos pensar en la interfaz fluida como un concepto, mientras que el encadenamiento de métodos es una implementación. El objetivo del diseño fluido de la interfaz es poder aplicar múltiples propiedades a un objeto conectando los métodos con puntos (.) en lugar de tener que aplicar cada método individualmente.

¿Por qué queremos la Interfaz Fluida?

- Por legibilidad, mas legible.
- Mas simple.
- Por mantenimiento.
- Por claridad.

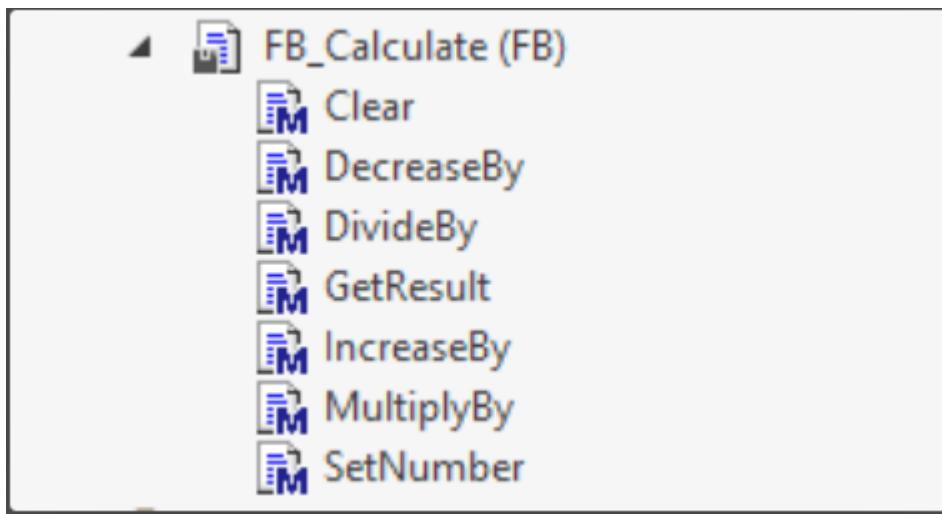
- Por facilidad de escribir.
- Fácil de extender.

¿Cómo construimos una interfaz fluida?

Al hacer que el código sea comprensible y fluido, la interfaz fluida le da la impresión de que está leyendo una oración. Para lograr este patrón de diseño, necesitaría usar **el encadenamiento de métodos**.

En esta técnica, cada método devuelve un objeto y puede encadenar todos los métodos.

- veanse los links a los que se hace referencia, veremos un ejemplo en el cual implementaremos una interface fluida para realizar operaciones matematicas...



Links Interface Fluida:

- [fluent-code, www.plccoder.com](#)
- [fluent-interface-and-method-chaining-in-twincat-3](#)
- [tc3-data-logger creado con interface fluida, github.com/benhar-dev](#)
- [interface fluida por referencia, getting-limits-twincat-ralph-koettlitz](#)

Link al Video de Youtube 014:

- [014 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Interface Fluida](#)

Interface vs Herencia

Interface vs Herencia:

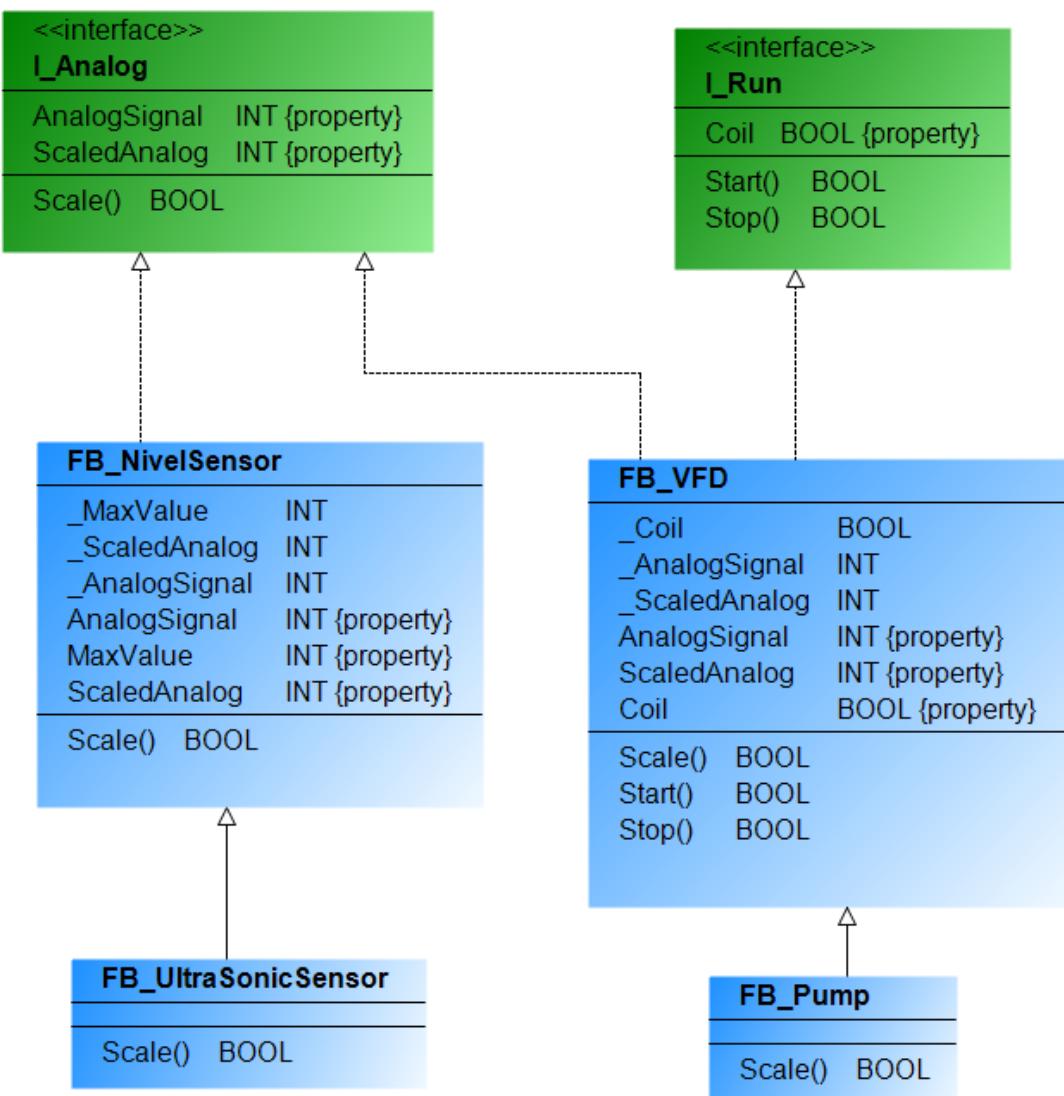
Herencia:

- Debemos definir la implementación de la clase base.
- Las clases heredadas dependen de la clase base.
- La jerarquía de herencia profunda produce alta dependencia, y esto no es lo que se busca es una baja dependencia y alta cohesión.
- La jerarquía de herencia profunda puede complicarse si es necesario cambiar la clase base.
- La jerarquía de herencia profunda por regla general no debería pasar de más de 3 niveles de herencia.
- Administrar el acceso a datos con especificadores de acceso puede ser más difícil con una gran herencia.
- La herencia múltiple en una misma Clase no es compatible.

Interface:

- La clase base (clase abstracta) no tiene implementación.
- No hay dependencias entre las clases que implementan la misma interfaz.
- Se permite la implementación de múltiples interfaces en una misma Clase.

Las Interfaces y la Herencia pueden trabajar de la mano, utilizarse a la vez cogiendo de cada una lo mejor posible:



Links Interface vs Herencia:

- [🔗 www.techandsolve.com/alta-cohesion-y-bajo-acoplamiento-en-diseno-de-software](http://www.techandsolve.com/alta-cohesion-y-bajo-acoplamiento-en-diseno-de-software)
- [🔗 object-oriented-programming-plc-using-inheritance-ralph-koettlitz](http://object-oriented-programming-plc-using-inheritance-ralph-koettlitz)
- [🔗 stefanhenneken.net/iec-61131-3-object-composition-with-the-help-of-interfaces](http://stefanhenneken.net/iec-61131-3-object-composition-with-the-help-of-interfaces)

Links Videos de Youtube 015 y 016:

- [🔗 015 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Interface vs Herencia_1](#)
- [🔗 016 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Interface vs Herencia_2](#)

Otros Operadores

Otros Operadores:

_DELETE:

- El operador es una extensión del estándar IEC 61131-3.
- El operador libera la memoria de instancias, que el operador _NEW generó dinámicamente.
- El operador DELETE no tiene valor de retorno y el operando se establece en 0 después de esta operación.

```
1 //Syntax:  
2 _DELETE (<Pointer>)
```

- Si un puntero apunta a un bloque de funciones, TwinCAT llama al método correspondiente FB_exit antes de que el puntero se establezca en 0.
- [🔗 _DELETE, infosys.beckhoff.com](#)
- [🔗 _DELETE, help.codesys.com](#)

_ISVALIDREF:

- El operador es una extensión del estándar IEC 61131-3.
- El operador se utiliza para comprobar si una referencia apunta a un valor. Por lo tanto, la verificación es comparable con una verificación de 'desigual a 0' en el caso de una variable de puntero.
- Puede encontrar una descripción de la aplicación y una muestra del uso del operador en la descripción del tipo de datos REFERENCE.
- El operador _ISVALIDREF solo se puede utilizar para operandos de tipo REFERENCE TO. Este operador no se puede utilizar para comprobar las variables de la interfaz. Para verificar si a una variable de interfaz ya se le asignó una instancia de bloque de funciones, puede verificar que la variable de interfaz no sea igual a 0 (IF iSample <> 0 THEN ...).

```
1 //Syntax:  
2 <Boolean variable> := _ISVALIDREF(<with REFERENCE TO <data type>  
declared identifier>);
```

- [ISVALIDREF](#), infosys.beckhoff.com
- [ISVALIDREF](#), help.codesys.com

NEW:

- El operador es una extensión del estándar IEC 61131-3.
- El operador NEW asigna memoria para instancias de bloques de funciones o matrices de tipos de datos estándar. El operador devuelve un puntero con tipo adecuado al objeto. Si no utiliza el operador dentro de una asignación, TwinCAT emite un mensaje de error.
- Si falla el intento de asignación de memoria, NEW devuelve el valor 0.
- La memoria dinámica se asigna desde el grupo de memoria del enrutador.
- Información de estado del enrutador TwinCAT : El bloque de funciones FB_GetRouterStatusInfo de la biblioteca Tc2_Utilities se puede utilizar para leer información de estado del enrutador TwinCAT, como la memoria del enrutador disponible, desde el PLC.

```

1 //Syntax:
2 _NEW (<Type>,[<Length>])

```

- Ningún cambio de tipo es posible a través del cambio en línea
- Un módulo de función/DUT, que se puede crear con NEW, ocupa un área de memoria fija. No puede cambiar su diseño de datos utilizando la función de cambio en línea. Esto significa que no se pueden agregar nuevas variables, no se pueden eliminar variables y no se pueden cambiar tipos. Esto garantiza que el puntero a este objeto siga siendo válido después del cambio en línea.
- Por esta razón, el operador NEW solo se puede aplicar a bloques de función/DUT de bibliotecas y a bloques de función/DUT con el **{attribute 'enable_dynamic_creation'}**. Si se modifica la interfaz de un bloque de función/DUT de este tipo, TwinCAT emite un mensaje de error.
- [_NEW](#), infosys.beckhoff.com
- [_NEW](#), help.codesys.com

QUERYINTERFACE:

- El operador es una extensión del estándar IEC 61131-3.

- En tiempo de conversión, el operador realiza un tipo de referencia de interfaz a otra. El operador devuelve un resultado de tipo BOOL. TRUE significa que TwinCAT realizó la conversión con éxito.

```

1 //Syntax:
2 __QUERYINTERFACE(<ITF_Source>,<ITF_Dest>)

```

- 1er operando: referencia de interfaz o instancia de FB.
- 2.º operando: referencia de interfaz con los tipos de destino requeridos. El segundo parámetro contiene una referencia a la interfaz solicitada.

Un requisito previo para la conversión explícita es que tanto ITF_Source como ITF_Dest sean derivados de __System.IQueryInterface. Esta interfaz está implícitamente disponible y no requiere biblioteca.

- [__QUERYINTERFACE](#), infosys.beckhoff.com
- [__QUERYINTERFACE](#), help.codesys.com

__QUERYPOINTER:

- El operador es una extensión de IEC61131-3.
- El operador habilita la conversión de tipo de una referencia de interfaz de un bloque de funciones a un puntero en tiempo de ejecución. El operador devuelve un resultado de tipo BOOL. TRUE significa que TwinCAT realizó la conversión con éxito.
- Por razones de compatibilidad, la definición del puntero a convertir debe ser una extensión de la interfaz básica __SYSTEM.IQueryInterface.

```

1 //Syntax:
2 __QUERYPOINTER (<ITF_Source>, <Pointer_Dest>)

```

- El primer operando asignado al operador es una referencia de interfaz o una instancia de FB con los tipos de destino deseados, el segundo operando es un puntero. Después de procesar __QUERYPOINTER, Pointer_Dest contiene el puntero a la referencia o instancia de un bloque de funciones, al que apunta actualmente la referencia de interfaz ITF_Source. Pointer_Dest no tiene tipo y se puede convertir a cualquier tipo. Asegúrese de que el tipo sea correcto. Por ejemplo, la interfaz podría ofrecer un método que devuelva un código de tipo.
- [__QUERYPOINTER](#), infosys.beckhoff.com
- [__QUERYPOINTER](#), help.codesys.com

__TRY, __CATCH, __FINALLY, __ENDTRY:

- Los operadores son una extensión del estándar IEC 61131-3 y se utilizan para un manejo de excepciones específico en el código IEC.
- Disponible desde TC3.1 compilación 4024 para sistemas de tiempo de ejecución de 32 bits.
- Ahora también está disponible para sistemas de destino de 64 bits a partir de TwinCAT versión 3.1.4026

```
1 //Syntax:  
2 __TRY  
3   <try_statements>  
4  
5   __CATCH(exc)  
6     <catch_statements>  
7  
8   __FINALLY  
9     <finally_statements>  
10  
11  __ENDTRY  
12  
13  <further_statements>
```

- Si una instrucción que aparece bajo el operador __Try genera una excepción, el programa del PLC no se detiene. En su lugar, ejecuta las instrucciones bajo __CATCH y, por lo tanto, inicia el manejo de excepciones. A continuación, se ejecutan las instrucciones bajo __FINALLY. El manejo de excepciones termina con __ENDTRY. A continuación, el programa de PLC ejecuta las instrucciones posteriores (instrucciones después de __ENDTRY).
- Las instrucciones del bloque __TRY, que se encuentran debajo de la instrucción que desencadena la excepción, ya no se ejecutan. Esto significa que tan pronto como se descarta la excepción, se cancela la ejecución posterior del bloque __TRY y se ejecutan las instrucciones bajo __CATCH.
- Las instrucciones bajo __FINALLY siempre se ejecutan, es decir, incluso si las instrucciones bajo __TRY no lanzan ninguna excepción.
- Una variable IEC para una excepción tiene el tipo de datos __SYSTEM.ExceptionCode.
- [🔗 __TRY, __CATCH, __FINALLY, __ENDTRY, help.codesys.com](http://help.codesys.com)
- [🔗 __TRY, __CATCH, __FINALLY, __ENDTRY, infosys.beckhoff.com](http://infosys.beckhoff.com)

VARINFO:

- El operador es una extensión del estándar IEC 61131-3.
- El operador devuelve información sobre una variable. Puede guardar la información como una estructura de datos en una variable de tipo de datos _SYSTEM.VAR_INFO.

```
1 //Syntax in the declaration:  
2 <name of the info variable> : _SYSTEM.VAR_INFO; // Data structure for info  
3 variable  
4  
5 //Syntax for the call:  
<name of the info variable> := _VARINFO( <variable name> ); // Call of the  
operator
```

```
1 //Sample:  
2 //En tiempo de ejecución, la variable MyVarInfo contiene la información sobre la  
3 variable nVar.  
4  
5 VAR  
6     MyVarInfo : _SYSTEM.VAR_INFO;  
7     nVar      : INT;  
8 END_VAR  
MyVarInfo := _VARINFO(nVar);
```

- [!\[\]\(580a72885eacfbb49f878cbdbb30ae40_img.jpg\) _VARINFO, infosys.beckhoff.com](#)
- [!\[\]\(97e11e34b8f40909a6f5d7692dcd291f_img.jpg\) _VARINFO, help.codesys.com](#)

TEST_AND_SET:

- Puede usar esta función para verificar y establecer una bandera. No hay opción para interrumpir el proceso. Esto permite sincronizar los accesos a los datos. El modo de operación de un semáforo se puede lograr con TestAndSet.
- Si la llamada a la función tiene éxito, la función devuelve VERDADERO y se puede acceder a los datos deseados. Si la llamada a la función no tiene éxito, la función devuelve FALSO y no se puede acceder a los datos deseados. En este caso, se debe prever un tratamiento alternativo.

[!\[\]\(0d6c0b4a950cc31cca43f741ea26e795_img.jpg\) TEST_AND_SET, Codesys](#)

[!\[\]\(2cd3bc698ba0698a1b75bcc9529684f7_img.jpg\) TESTANDSET, TwinCAT](#)

- El bloque de funciones FB_IecCriticalSection ofrece la aplicación de secciones críticas como método Mutex alternativo.

Links Otros Operadores:

- [🔗 Further operators, infosys.beckhoff.com](#)
- [🔗 Others Operators, help.codesys.com](#)
- [🔗 stefanhenneken.net, iec-61131-3-object-composition-with-the-help-of-interfaces](#)
- [🔗 20. TwinCAT 3: Structures: Alignment & dynamically created structures](#)

Links Videos de Youtube 016, 017 y 018:

- [🔗 016 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Interface vs Herencia_2](#)
- [🔗 017 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Otros Operadores1](#)
- [🔗 018 - OOP IEC 61131-3 PLC -- Otros Operadores2](#)

Texto Estructurado Extendido

ExST - Texto Estructurado Extendido:

- El Texto Estructurado Extendido (ExST) es una extensión específica de CODESYS, que la empresa 3S ha implementado en CODESYS.
- Además del lenguaje básico de IEC 61131-3, se han agregado algunos elementos de control interesantes, tan útiles para el uso diario que me gustaría presentárselos directamente.
- También tenemos ExST disponible para TwinCAT3.

Asignación Extendida como Expresión:

- En ExST, como extensión del estándar IEC 61131-3, CODESYS, TwinCAT permite el uso de asignaciones como expresiones.

Ejemplo:

```
1   myVar := myVar1 := myVar2 + 26 ; // asignación extendida
```

- En este ejemplo, las variables myVar y myVar1 reciben el valor de la variable myVar2 sumado a 26.

Tabla de Ejemplos:

Ejemplo	Comentario
int_var1 := int_var2 := int_var3 + 9;	(<i>int_var1</i> y <i>int_var2</i> recibe el valor de <i>int_var3</i> + 9)
real_var1 := real_var2 := int_var;	(<i>real_var1</i> y <i>real_var2</i> recibe el valor de <i>int_var</i>)
int_var := real_var1 := int_var;	(<i>asignación incorrecta, ¡los tipos de datos no</i> <i>corresponden!</i>)

Ejemplo**Comentario**

```
IF b := (i = 1) THEN i := i +  
1; END_IF
```

- Hasta ahora, la asignación siempre se ha hecho con "":= El valor del lado derecho se asigna a la variable del lado izquierdo.

S=

- Sin embargo, también puede realizar la asignación utilizando "S=". • Este operador establece una variable.
- Cuando el valor de la variable a la izquierda de "S=" se convierte en TRUE una vez, sigue siendo TRUE, incluso si el operando a la derecha de "S=" vuelve a FALSE.

Sintaxis:

```
1 <variable1> S= <variable2>;
```

Ejemplo:

```
1 bVar1 S= bVar2;
```

- bVar1 obtiene el valor de bVar2. Una vez que bVar1 se ha establecido en TRUE, bVar1 permanece TRUE aunque vuelva bVar2 a ser FALSE.

R=

- El operador de asignación "R=" es el opuesto de "S=".
- Esta asignación restablece una variable.
- Una vez que el valor de la variable a la izquierda de "R=" se ha convertido en FALSE, permanece FALSE incluso si el operando a la derecha de "R=" vuelve a cambiar a TRUE .

Sintaxis:

```
1 <variable1> R= <variable2>;
```

Ejemplo:

```
1   bVar11 R= bVar22;
```

- bVar11 obtiene el valor de bVar22. Una vez que bVar11 se ha establecido en FALSE, bVar11 permanece FALSE aunque vuelva bVar22 a ser TRUE.

El uso de "**S=**" y "**R=**" en una concatenación es interesante. Si aplica el operador Set a una variable y el operador Reset a otra en una línea, la referencia siempre es al último elemento de la serie de asignación.

Ejemplo:

```
1   bVar1 S= bVar2 R= F_Fun1(nPar1, nPar2);
```

- Todas las asignaciones de configuración y restablecimiento siempre hacen referencia al último elemento de la asignación. Ejemplo: En este caso, bVar2 obtiene la salida de F_Fun1 resultante del reinicio, pero: bVar1 no obtiene el resultado del conjunto de bVar2, sino el resultado del conjunto de F_Fun1!

```
1   bMyVar1 S= bMyVar2 R= myTimer.Q;
```

- Aquí bMyVar2 se restablece cuando el tiempo establecido en el módulo temporizador ha expirado.
- **¡¡Atención!!** La variable bMyVar1 ahora no se establece si bMyVar2 tiene el valor TRUE, pero los operadores de asignación siempre actúan en el bloque del temporizador.

Links ExST:

- [🔗 Structured Text and Extended Structured Text \(ExST\), infosys.beckhoff.com](#)
- [🔗 infosys.beckhoff.com, ExST](#)
- [🔗 help.codesys.com, ExST](#)
- [🔗 www.codesys-blog.com, ExST](#)

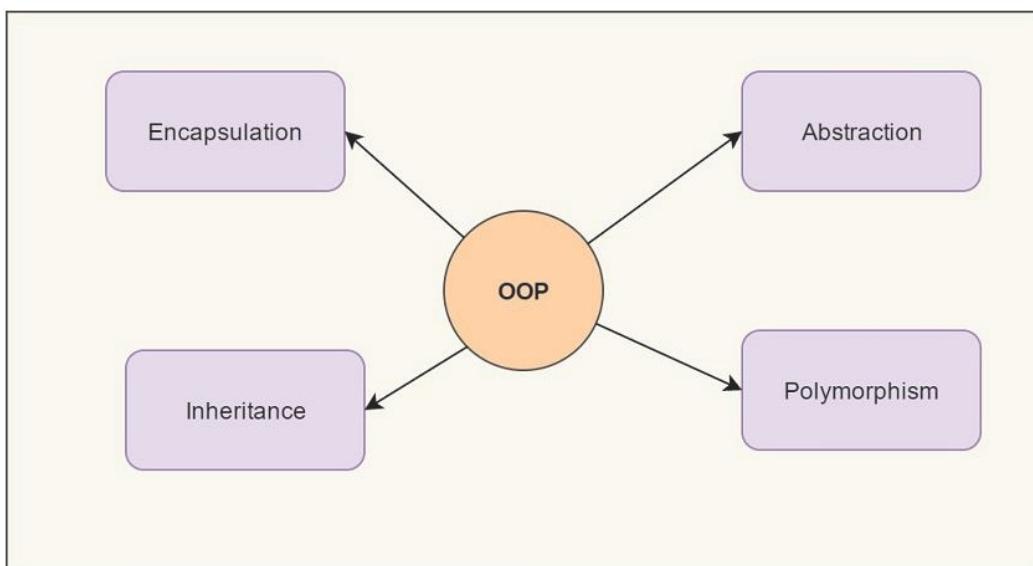
Links Video de Youtube 019 :

- [🔗 019 - OOP IEC 61131-3 PLC -- ExST Texto Estructurado Extendido](#)

4 Pilares

Principios OOP: (4 pilares)

- **Abstracción** -- La forma de **plasmar algo hacia el código** para enfocarse en su uso. No enfocarnos tanto en que hay por detras del código si no en el uso de este.
- **Encapsulamiento** -- No toda la información de nuestro objeto es **relevante y/o accesible** para el usuario.
- **Herencia** -- Es la cualidad de **heredar características** de otra clase. (**EXTENDS**)
- **Polimorfismo** -- Las **múltiples formas** que puede obtener un objeto si comparte la misma **clase o interfaz**. (**IMPLEMENTS**)



Four Pillars of Object Oriented Programming

Links de Principios OOP:

- [🔗 github.com/Aliazzzz/OOP-Concept-Examples-in-CODESYS-V3](https://github.com/Aliazzzz/OOP-Concept-Examples-in-CODESYS-V3)

Link al Video de Youtube 020:

-  020 - OOP IEC 61131-3 PLC -- 4 Pilares OOP - Abstracción

Abstracción

ABSTRACCION:

La Abstracción es el proceso de ocultar información importante, mostrando solo lo información más esencial. Reduce la complejidad del código y aísla el impacto de los cambios. La abstracción se puede entender a partir de un ejemplo de la vida real: encender un televisor solo debe requerir hacer clic en un botón, ya que las personas no necesitan saber el proceso por el que pasa. Aunque ese proceso puede ser complejo e importante, no es necesario que el usuario sepa cómo se implementa. La información importante que no se requiere está oculta para el usuario, reduciendo la complejidad del código, mejorando la ocultación de datos y la reutilización, haciendo así que los Bloques de Funciones sean más fáciles de implementar y modificar.

La palabra clave ABSTRACT está disponible para bloques de funciones, métodos y propiedades. Permite la implementación de un proyecto PLC con niveles de abstracción.

La abstracción es un concepto clave de la programación orientada a objetos. Los diferentes niveles de abstracción contienen aspectos de implementación generales o específicos.

Aplicación de la abstracción:

Es útil implementar funciones básicas o puntos en común de diferentes clases en una clase básica abstracta. Se implementan aspectos específicos en subclases no abstractas. El principio es similar al uso de una interfaz. Las interfaces corresponden a clases puramente abstractas que contienen sólo métodos y propiedades abstractas. Una clase abstracta también puede contener métodos y propiedades no abstractos.

Reglas para el uso de la palabra clave ABSTRACT:

- No se pueden instanciar bloques de funciones abstractas.
- Los bloques de funciones abstractas pueden contener métodos y propiedades abstractos y no abstractos.
- Los métodos abstractos o las propiedades no contienen ninguna implementación (sólo la declaración).
- Si un bloque de función contiene un método o propiedad abstracta, debe ser abstracto.

- Los bloques de funciones abstractas deben extenderse para poder implementar los métodos o propiedades abstractos.
- Por lo tanto: un FB derivado debe implementar los métodos/propiedades de su FB básico o también debe definirse como abstracto.

Links Abstracción:

-  ABSTRACT, www.plccoder.com
-  ABSTRACION Concepto, Infosys Beckhoff

Link al Video de Youtube 020:

-  020 - OOP IEC 61131-3 PLC -- 4 Pilares OOP - Abstracción

Encapsulamiento

Encapsulamiento:

¿Qué es la Encapsulación?

- La encapsulación agrupa propiedades y métodos en un sola clase (bloque de funciones).
- La encapsulación se utiliza para agrupar datos con los métodos que operan en ellos y para ocultar datos en su interior, evitando que personas no autorizadas accedan directamente a la clase.
- Con encapsulación también nos referimos a la capacidad de un bloque de funciones para ocultar datos y comportamientos que no son necesarios para el usuario.
- Es decir, hacemos una separación entre una interfaz de bloques de funciones y su implementación.
- Reduce la complejidad del código y aumenta la reutilización.
- La separación del código permite la creación de rutinas que pueden ser reutilizadas en lugar de copiar y pegar código, reduciendo la complejidad del programa principal.

¿Por qué es importante la encapsulación?

- Podemos especificar la accesibilidad de los miembros de un bloque de funciones.
- Ayuda a proteger sus datos de la corrupción accidental.
- Ayuda a mantener su código limpio y extensible.

¿Cómo logramos la encapsulación?

En Codesys y TwinCAT podemos usar un bloque de funciones para construir el proyecto original de un objeto (como una clase en C#). Con la ayuda de las propiedades y los métodos podemos hacer 'puertos de entrada' a nuestros campos y funcionalidades internas.

Conclusión:

La Encapsulación es uno de los 4 pilares de OOP. La encapsulación consiste en agrupar métodos y propiedades en un bloque de funciones y ocultar y proteger datos que no son necesarios para el usuario. Esto nos ayuda a escribir código SÓLIDO y reutilizable.

Links Encapsulacion:

-  www.plccoder.com/encapsulation

Link al Video de Youtube 021:

-  [021 - OOP IEC 61131-3 PLC -- 4 Pilares OOP - Encapsulamiento](#)

Herencia

Herencia:

- La herencia permite al usuario crear clases basadas en otras clases.
- Las clases heredadas pueden utilizar las funcionalidades de la clase base, así como algunas funcionalidades adicionales que el usuario puede definir.
- Elimina el código redundante, evita copiar y pegar y facilita la expansión.
- Esto es muy útil porque permite ampliar o modificar (anular) las clases sin cambiar la implementación del código de la clase base.

Ejemplo de Herencia:

¿Qué tienen en común un teléfono fijo antiguo y un smartphone?

- Ambos pueden ser clasificados como teléfonos.

¿Deberían clasificarse como objetos?

- No, ya que también definen las propiedades y comportamientos de un grupo de objetos. Un teléfono inteligente funciona como un teléfono normal, pero también es capaz de tomar fotografías, navegar por Internet y hacer muchas otras cosas. Entonces, teléfono fijo antiguo y el teléfono inteligente son clases secundarias que amplían la clase de teléfono principal.

Definiciones de Herencia:

- **Superclase:** La clase cuyas características se heredan se conoce como **superclase** (ó una clase **base** ó una clase **principal** ó clase **padre**).
- **Subclase:** La clase que hereda la otra clase se conoce como **subclase** (ó una clase **derivada**, clase **extendida** ó clase **hija**).

Links Herencia:

-  stefanhenneken.net/iec-61131-3-methods-properties-and-inheritance

Link al Video de Youtube 021:

Polimorfismo

Polimorfismo:

El concepto de polimorfismo se deriva de la combinación de dos palabras: Poly (Muchos) y Morfismo (Forma). Refactoriza casos de cambio/declaraciones de casos feos y complejos. El polimorfismo permite que un objeto cambie su apariencia y desempeño dependiendo de la situación práctica para poder realizar una determinada tarea. Puede ser estático o dinámico:

- El polimorfismo estático ocurre cuando el compilador define el tipo de objeto;
- El polimorfismo dinámico se produce cuando el tipo se determina durante el tiempo de ejecución, lo que hace posible para que una misma variable acceda a diferentes objetos mientras el programa se está ejecutando. Un buen ejemplo para explicar el polimorfismo es una navaja suiza. Una navaja suiza es una herramienta única que incluye un montón de recursos que se pueden utilizar para resolver problemas diferentes. Al seleccionar la herramienta adecuada, se puede utilizar una navaja suiza para realizar un determinado conjunto de tareas valiosas. De la manera dual, un bloque sumador simple que se adapta para hacer frente a, por ejemplo, los tipos de datos int, float, string y time es un ejemplo de un polimórfico recurso de programación.

¿Cómo conseguir el Polimorfismo?

El polimorfismo se puede obtener gracias a las Interfaces y/o las Clases Abstractas.

- **Interface: (INTERFACE)**
 - Son un **contrato que obliga** a una clase a **implementar las propiedades y/o métodos** definidos.
 - Son una plantilla (sin lógica).
- **Clases Abstractas: (ABSTRACT)**
 - Son Clases que no se pueden instanciar, solo pueden ser implementadas a través de la herencia.
- **Diferencias:**

Clases abstractas	Interfaces
1.- Limitadas a una sola implementación.	1. No tiene limitación de implementación.
2.- Pueden definir comportamiento base.	2. Expone propiedades y métodos abstractos (sin lógica).

Tambien se puede conseguir el Polimorfismo por Referencia y/o por Punteros:

- **Referencia: (REFERENCE)**
- **Puntero: (POINTER)**

Links Polimorfismo:

- [🔗 polymorphism, www.plccoder.com](#)
- [🔗 abstract, www.plccoder.com](#)
- [🔗 stefanhenneken.net,iec-61131-3-methods-properties-and-inheritance](#)
- [🔗 AT&U, CODESYS - Runtime polymorphism using inheritance \(OOP\)](#)
- [🔗 AT&U,CODESYS - Runtime polymorphism using an ITF \(OOP\)](#)

SOLID



Principles of Object Oriented Design

- Propuesta por **Robert C.Martin** en el 2000.
- Son **recomendaciones** para escribir un código **sostenible, mantenible, escalable y robusto**.
- Beneficios:
 - Alta **Cohesión**. Colaboracion entre clases.
 - Bajo **Acoplamiento**. Evitar que una clase dependa fuertemente de otra clase.
- **Principio de Responsabilidad Única**: Una clase debe tener **una razón** para existir mas no para cambiar.
- **Principio de Abierto/Cerrado**: Las piezas del software deben estar **abiertas para la extensión** pero **cerradas para la modificación**.
- **Principio de Sustitución de Liskov**: Las **clases subtipos** deberían ser reemplazables por sus **clases padres**.
- **Principio de Segregación de Interfaz**: Varias **interfaces** funcionan **mejor que una sola**.
- **Principio de Inversión de Dependencia**: Clases de **alto nivel** no deben depender de las clases **bajo nivel**.

Los principios SOLID son una parte esencial del desarrollo de software orientado a objetos y han demostrado ser herramientas valiosas para desarrollar código limpio, mantenible y extensible. En la tecnología de automatización industrial,

especialmente en la programación de controladores con IEC 61131-3, es de particular importancia desarrollar sistemas robustos y confiables.

7 Concepts of OOP In Simple Words

Encapsulation

data hiding, access modifiers, information hiding

Encapsulation refers to the practice of **bundling data** and **methods** that work on that data within a **single unit**.

Abstraction

interfaces, abstract classes, inheritance

Abstraction is the process of **hiding complex implementation details** from the user and **exposing** only the **necessary information**.

Inheritance

parent class, child class, subclass, superclass

Inheritance allows classes to **inherit properties and behaviors** from other classes, which can save time and reduce code **duplication**.

Polymorphism

method overloading, method overriding, interfaces

Polymorphism means that **objects of different types** can be **treated** as if they are of the **same type**, which allows for more flexible and **modular code**.

Composition

has-a relationship, object aggregation, object composition

Composition is a design technique in which smaller objects are **combined** to create **larger, more complex** objects.

Association

has-a relationship, object dependency

Association describes a **relationship** between two objects in which one object **uses** or **depends** on the other.

Dependency Inversion

dependency injection, inversion of control, interface segregation

DI is a principle that states that high-level modules **should not depend** on low-level modules, but both **should depend on abstractions**.



Keivan Damirchi

Además de los principios SOLID, existen otros principios como:

3 Simple Golden Principles In Software Development

KISS (Keep It Simple, Stupid)

Avoid unnecessary complexity in your code, use simple solutions to solve problems.

Example

Instead of writing a custom algorithm to generate a random number within a range, use the built-in random number generator in your programming language.

YAGNI (You Ain't Gonna Need It)

Don't add functionality to your code until you actually need it.

Example

Don't add a feature to your app that allows users to change the font color if it's not part of the core requirements.

DRY (Don't Repeat Yourself)

Avoid duplicating code and keep your codebase as maintainable and scalable as possible.

Example

Instead of copying and pasting the same block of code in multiple places, create a function or module that can be reused.



Keivan Damirchi

Keep It Simple, Stupid (KISS).

1 "Mantenlo Simple, Estúpido"

- Evite la complejidad innecesaria en su código, use soluciones simples para resolver problemas.

- **Ejemplo:** En lugar de escribir un algoritmo personalizado para generar un número aleatorio dentro de un rango, use el generador de números aleatorios incorporado en su lenguaje de programación.

Don't Repeat Yourself (DRY).

1 " No te repitas "

- Cada pieza de conocimiento debe tener una representación única, inequívoca y autorizada dentro de un sistema.
- Evite la duplicación de código y mantenga su base de código lo más mantenible y escalable posible.
- **Ejemplo:** En lugar de copiar y pegar el mismo bloque de código en varios lugares, cree una función o módulo que se pueda reutilizar.

Law Of Demeter (LOD).

1 " Habla Solo con tus amigos inmediatos "

- La Ley de Demeter (LOD) en programación es un principio que establece que un objeto debe tener acceso limitado a los objetos relacionados con él y solo interactuar con los objetos más cercanos a él. En resumen, un objeto no debe conocer la estructura interna de otros objetos y solo debe comunicarse con ellos a través de una interfaz limitada.
- **Ejemplo:** Si tienes una clase "Persona" que tiene un método "getNombre()" y otra clase "Empresa" que tiene un método "getPersona()". En lugar de acceder directamente al nombre de la persona desde la clase Empresa, se debería llamar al método "getNombre()" de la clase Persona desde fuera de la clase Empresa, para evitar una dependencia innecesaria y mantener una comunicación limitada entre objetos.

You Ain't Gonna Need It (YAGNI).

1 " No lo vas a necesitar "

- No agregue funcionalidad a su código hasta que realmente lo necesite.
- **Ejemplo:** No agregue una función a su aplicación que permita a los usuarios cambiar el color de la fuente si no es parte de los requisitos principales.

Todos estos principios tienen el objetivo común de mejorar la mantenibilidad y la reutilización del software.

Los principios SOLID no son reglas o leyes que deban seguirse estrictamente. Son pautas que pueden ayudarnos a mejorar nuestra calidad de código y habilidades de diseño. No están destinados a ser aplicados ciega o dogmáticamente. Están destinados a ser utilizados con sentido común y juicio.

Links SOLID:

- [🔗 Cómo explicar conceptos de programación orientada a objetos a un niño de 6 años](#)
- [🔗 iec-61131-3-solid-five-principles-for-better-software,stefanhenneken.net](#)
- [🔗 Libro SOLID IEC61131-3 en Aleman de Stefanhenneken](#)
- [🔗 kentcdodds.com,aha-programming](#)
- [🔗 Qué son los principios SOLID ? Por qué son tan importantes y verás que ya los aplicas sin saberlo !!](#)

SRP - Principio de Responsabilidad Única

Principio de Responsabilidad Única -- (Single Responsibility Principle) SRP :

El principio de responsabilidad única establece que una clase debe tener una sola responsabilidad en un programa.

Ejemplo :

Por ejemplo, en lugar de tener una clase "Empleado" que maneje tanto la información personal como el registro de tiempo, se deben crear dos clases separadas: "Empleado" para la información personal y "RegistroDeTiempo" para el registro de tiempo. De esta manera, cada clase se enfoca en una sola tarea y es más fácil de mantener y modificar.

En lugar de tener una Clase que maneje todo, creamos dos Clases separadas:

```
1  FUNCTION_BLOCK Empleado
2  VAR_INPUT
3    nombre : STRING;
4    apellido : STRING;
5    correoElectronico : STRING;
6  END_VAR
7
8  // constructor
9  Empleado(nombre, apellido, correoElectronico);
10
11 // getters y setters
12 nombre();
13 apellido();
14 correoElectronico();
15
16 END_FUNCTION_BLOCK
```

```
1  FUNCTION_BLOCK RegistroDeTiempo
2  VAR_INPUT
3      empleado : Empleado; // instancia de la función Empleado
4      horaEntrada : DATE_AND_TIME;
5      horaSalida : DATE_AND_TIME;
6  END_VAR
7
8  // constructor
9  RegistroDeTiempo(empleado, horaEntrada, horaSalida);
10
11 // getters y setters
12 empleado();
13 horaEntrada();
14 horaSalida();
15
16 END_FUNCTION_BLOCK
```

De esta manera, la Clase "Empleado" solo maneja la información personal del empleado y la Clase "RegistroDeTiempo" solo maneja el registro de tiempo. Cada Clase tiene una sola responsabilidad y es más fácil de mantener y modificar en el futuro.

Links:

- [🔗 stefanhenneken.net/iec-61131-3-solid-the-single-responsibility-principle](http://stefanhenneken.net/iec-61131-3-solid-the-single-responsibility-principle)

OCP - Principio de Abierto/Cerrado

Principio de Abierto/Cerrado -- (Open/Closed Principle) OCP :

La definición del principio abierto/cerrado El Principio Abierto/Cerrado (OCP) fue formulado por Bertrand Meyer en 1988 y establece:

Una entidad de software debe estar abierta a extensiones, pero al mismo tiempo cerrada a modificaciones. Entidad de software: Esto significa una clase, bloque de función, módulo, método, servicio, ...

Abierto: el comportamiento de los módulos de software debe ser extensible.

Cerrado: la capacidad de expansión no debe lograrse cambiando el software existente.

Cuando Bertrand Meyer definió el Principio Abierto/Cerrado (OCP) a fines de la década de 1980, la atención se centró en el lenguaje de programación C++.

Usaba herencia, bien conocida en el mundo orientado a objetos. La disciplina de la orientación a objetos, que aún era joven en ese momento, prometía grandes mejoras en la reutilización y la mantenibilidad al permitir que clases concretas se usaran como clases base para nuevas clases.

Cuando Robert C. Martin se hizo cargo del principio de Bertrand Meyer en la década de 1990, lo implementó técnicamente de manera diferente. C ++ permite el uso de herencia múltiple, mientras que la herencia múltiple rara vez se encuentra en los lenguajes de programación más nuevos. Por este motivo, Robert C. Martin se centró en el uso de interfaces. Se puede encontrar más información al respecto en el libro (enlace publicitario de Amazon *) [Arquitectura limpia: el manual práctico para el diseño de software profesional](#).

Resumen:

Sin embargo, adherirse al principio abierto/cerrado (OCP) conlleva el riesgo de un exceso de ingeniería. La opción de extensiones solo debe implementarse donde sea específicamente necesario. El software no puede diseñarse de tal manera que todas las extensiones imaginables puedan implementarse sin realizar ajustes en el código fuente.

Ejemplo:

```

1  FUNCTION_BLOCK Vehiculo
2  VAR_INPUT
3      velocidad : REAL;
4  END_VAR
5
6  // método para obtener la velocidad
7  getVelocidad() : REAL;
8
9  END_FUNCTION_BLOCK
10
11 FUNCTION_BLOCK Coche EXTENDS Vehiculo // extiende la función Vehiculo
12 VAR_INPUT
13     velocidadMaxima : REAL;
14 END_VAR
15
16 // constructor
17 Coche(velocidad, velocidadMaxima);
18
19 // método para obtener la velocidad máxima
20 getVelocidadMaxima() : REAL;
21
22 END_FUNCTION_BLOCK
23
24 FUNCTION_BLOCK Moto EXTENDS Vehiculo // extiende la función Vehiculo
25 VAR_INPUT
26     aceleracion : REAL;
27 END_VAR
28
29 // constructor
30 Moto(velocidad, aceleracion);
31
32 // método para obtener la aceleración
33 getAceleracion() : REAL;
34
35 END_FUNCTION_BLOCK

```

De esta manera, la clase "Vehiculo" está cerrada para modificaciones directas y abierta para extensiones a través de las nuevas clases "Coche" y "Moto". Cada nueva clase agrega funcionalidades específicas sin modificar directamente la clase original.

Links:

- [🔗 stefanhenneken.net](http://stefanhenneken.net), EC 61131-3: SOLID - The Open/Closed Principle

LSP - Principio de Sustitución de Liskov

Principio de Sustitución de Liskov -- (Liskov Substitution Principle)
LSP :

El principio de sustitución de Liskov establece que una instancia de una subclase debe poder ser utilizada en cualquier lugar donde se espera una instancia de la clase base, sin afectar el comportamiento del programa.

Ejemplo:

```

1 INTERFACE I_mover
2 METHODS
3   Mover : BOOL; // método para mover el vehículo
4 END_INTERFACE
5
6 FUNCTION_BLOCK Vehiculo IMPLEMENTS I_mover
7 // clase base para los vehículos
8 VAR_INPUT
9   velocidad : REAL;
10 END_VAR
11
12 METHODS
13   Mover : BOOL; // método para mover el vehículo
14 END_FUNCTION_BLOCK
15
16 FUNCTION_BLOCK Coche EXTENDS Vehiculo
17 // subclase para los coches
18 VAR_INPUT
19   velocidadMaxima : REAL;
20 END_VAR
21
22 METHODS
23   Mover : BOOL; // método para mover el coche
24 END_FUNCTION_BLOCK
25
26 FUNCTION_BLOCK Moto EXTENDS Vehiculo
27 // subclase para las motos
28 VAR_INPUT
29   tiempoAceleracion : TIME;
30 END_VAR
31
32 METHODS
33   Mover : BOOL; // método para mover la moto
34 END_FUNCTION_BLOCK
35
36 FUNCTION_BLOCK Conductor
37 VAR_INPUT
38   vehiculo : REFERENCE TO Vehiculo; // referencia a la clase base Vehiculo
39 END_VAR
40
41 // método para mover el vehículo a la velocidad especificada
42 vehiculo.MoverAVelocidad(velocidad);
43
44 END_FUNCTION_BLOCK

```

En este ejemplo, se utiliza la subclase `Coche` y `Moto` como instancias de la clase base `Vehiculo`, lo que cumple con el principio de sustitución de Liskov. Esto significa que se puede utilizar cualquier instancia de `Coche` o `Moto` donde se espera una instancia de `Vehiculo`, sin afectar el comportamiento del programa.

Además, cada subclase tiene un método `Mover` que se utiliza para mover el vehículo, lo que demuestra cómo se puede utilizar la misma interfaz `I_Mover` (el mismo nombre de método) para diferentes implementaciones concretas.

Links:

-  [stefanhenneken.net, iec-61131-3-solid-the-liskov-substitution-principle](http://stefanhenneken.net/iec-61131-3-solid-the-liskov-substitution-principle)

ISP - Principio de Segregación de Interfaz

Principio de Segregación de Interfaz -- (Interface Segregation Principle) ISP :

El principio de segregación de interfaz establece que una clase no debe implementar interfaces que no utilice y que debe dividirse en interfaces más pequeñas y específicas.

Ejemplo:

```

1 INTERFACE IAveVoladora
2 // interfaz para las aves voladoras
3 METHODS
4   Volar : BOOL; // método para volar
5 END_INTERFACE
6
7 INTERFACE IAveNadadora
8 // interfaz para las aves nadadoras
9 METHODS
10  Nadar : BOOL; // método para nadar
11 END_INTERFACE
12
13 INTERFACE IAveCorredora
14 // interfaz para las aves corredoras
15 METHODS
16  Correr : BOOL; // método para correr
17 END_INTERFACE
18
19 FUNCTION_BLOCK Pato IMPLEMENTS IAveVoladora, IAveNadadora // implementa
20 las interfaces IAveVoladora e IAveNadadora
21 VAR_INPUT
22   velocidad : REAL;
23   alturaMaxima : REAL;
24   tiempoBuceo : TIME;
25 END_VAR
26
27 // implementación para el pato
28 // métodos para volar y nadar
29
30 END_FUNCTION_BLOCK
31
32 FUNCTION_BLOCK Aguila IMPLEMENTS IAveVoladora // implementa la interfaz
33 IAveVoladora solamente
34 VAR_INPUT
35   velocidad : REAL;
36   alturaMaxima : REAL;
37 END_VAR
38
39 // implementación para el águila
40 // método para volar
41
42 END_FUNCTION_BLOCK
43
44 FUNCTION_BLOCK Avestruz IMPLEMENTS IAveCorredora // implementa la interfaz
45 IAveCorredora solamente
46 VAR_INPUT
47   velocidad : REAL;
48   tiempoCorriendo : TIME;
49 END_VAR
50
51 // implementación para el avestruz
52 // método para correr
53
54 END_FUNCTION_BLOCK

```

De esta manera, cada clase tiene solo los métodos necesarios y se divide en interfaces más pequeñas y específicas. Además, se utilizan interfaces en lugar de function blocks para implementar el principio de segregación de interfaz. Esto permite una mayor flexibilidad y evita la necesidad de implementar métodos innecesarios en una clase.

Links:

- [🔗 stefanhenneken.net, iec-61131-3-solid-the-interface-segregation-principle](https://stefanhenneken.net/iec-61131-3-solid-the-interface-segregation-principle)
- [🔗 IEC 61131-3: SOLID - The Interface Segregation Principle](https://iec-61131-3-solid.com/the-interface-segregation-principle.html)
- [🔗 😊¡PATRONES de DISEÑO de Typescript que te AYUDARÁN! Guía + Interface Segregation Principle | PT 1.](https://www.patronesdodesign.com/patrones-de-diseno-en-typescript-que-te-ayudaran-guia-interface-segregation-principle-pt-1/)

DIP - Principio de Inversión de Dependencia

Principio de Inversión de Dependencia -- (Dependency Inversion Principle) DIP :

El principio de inversión de dependencia establece que los módulos de nivel superior no deben depender de los módulos de nivel inferior, sino que ambos deben depender de abstracciones.

Ejemplo:

```
1 INTERFACE IConexion
2 // interfaz para la conexión
3 METHODS
4     EstablecerConexion : BOOL; // método para establecer la conexión
5 END_INTERFACE
6
7 FUNCTION_BLOCK ConexionSerial IMPLEMENTS IConexion // implementa la
8 interfaz IConexion
9 // implementación para la conexión serial
10 END_FUNCTION_BLOCK
11
12 FUNCTION_BLOCK ConexionEthernet IMPLEMENTS IConexion // implementa la
13 interfaz IConexion
14 // implementación para la conexión ethernet
15 END_FUNCTION_BLOCK
16
17 FUNCTION_BLOCK Dispositivo
18 VAR_INPUT
19     conexion : IConexion; // interfaz IConexion
20 END_VAR
21
22 // constructor
23 Dispositivo(conexion);
24
25 // método para establecer la conexión
26 establecerConexion();

END_FUNCTION_BLOCK
```

Esto permite que se pueda pasar cualquier objeto que implemente la interfaz `IConexion`, lo que cumple con el principio de inversión de dependencias.

Además, se utiliza el método `EstablecerConexion` definido en la interfaz `IConexion`, lo que demuestra cómo se puede utilizar una abstracción (la interfaz) para trabajar con diferentes implementaciones concretas de manera uniforme.

Links:

- [!\[\]\(5e763f5368393aa9be1b561dd788924a_img.jpg\) stefanhenneken.net,iec-61131-3-solid-the-dependency-inversion-principle](#)
- [!\[\]\(6ce86732e79a70d69b74cbe8dee8ff5f_img.jpg\) Twincontrols_Dependency Injection](#)

UML

UML (Unified Modeling Language) o “Lenguaje Unificado de Modelado”:

Descripción general:

UML (Lenguaje de modelado unificado) es un lenguaje gráfico para la especificación, diseño y documentación de software orientado a objetos. Proporciona una base universalmente comprensible para la discusión entre la programación y otros departamentos dentro del desarrollo del sistema.

El lenguaje de modelado unificado en sí mismo define 14 tipos de diagramas diferentes de dos categorías principales:

Diagramas de Estructura:

Los diagramas de estructura representan esquemáticamente la arquitectura del software y se utilizan principalmente para modelado y análisis (por ejemplo, diseño de proyectos, especificación de requisitos del sistema y documentación).

En Codesys y en TwinCAT tendremos el diagrama:

- Diagrama de clase UML (tipo: diagrama de estructura)

Diagramas de Comportamiento:

Los diagramas de comportamiento son modelos ejecutables con sintaxis y semántica únicas a partir de los cuales se puede generar directamente el código de la aplicación (arquitectura basada en modelos).

En Codesys y en TwinCAT tendremos el diagrama:

- UML Statechart (tipo: diagrama de comportamiento)

OOP y UML:

¿La programación orientada a objetos (OOP) y UML siempre tienen que usarse juntos?

- El uso combinado de OOP y UML ofrece muchos beneficios (ver siguiente pregunta), aunque no es obligatorio. La programación de aplicaciones orientada a objetos también es posible sin utilizar UML. Asimismo, UML se puede utilizar en proyectos de PLC, que no se basan en la programación orientada a objetos. ### ¿Cuáles son los beneficios de usar POO y UML juntos?
- Para aprovechar al máximo la programación orientada a objetos, la estructura de un software orientado a objetos debe diseñarse y crearse antes de la implementación (por ejemplo, qué clases están disponibles, cuál es su relación, qué funcionalidades ofrecen, etc.). Antes, durante y después de la programación, la documentación ayuda a comprender, analizar y mantener el software.
- Como herramienta de análisis, diseño y documentación de software, UML ofrece opciones para planificar, crear y documentar la aplicación. UML es particularmente adecuado para implementaciones orientadas a objetos, ya que el software modular es particularmente adecuado para la representación con la ayuda de un lenguaje gráfico.
- Para la muestra, el diagrama de clases se utiliza para analizar y crear la estructura del programa. Cuanto más modular sea la estructura del software, más fácil y eficiente se puede utilizar el diagrama de clases (por ejemplo, representación gráfica de bloques de funciones separados con métodos individuales para proporcionar las funcionalidades, etc.).
- El diagrama de estado se puede utilizar para especificar la secuencia de un sistema con eventos discretos. Cuanto más coherente sea la orientación a objetos y eventos de la estructura del software, más transparentes y eficaces se podrán diseñar las máquinas de estado (por ejemplo, el comportamiento de los módulos/sistemas se basa en un modelo de estado con estados (como inicio, producción, pausa); dentro de los estados se llaman las funcionalidades correspondientes, las cuales se encapsulan en métodos (como inicio, ejecución, pausa, etc.)).

Links UML:

-  [UML](#)  desde -10

- [🔗 Curso UML](#)
- [🔗 Tutorial UML en español](#)
- [🔗 www.plccoder.com, twincat-uml-class-diagram](#)
- [🔗 content.helpme-codesys.com, uml_general](#)
- [🔗 content.helpme-codesys.com, Class Diagram Elements](#)
- [🔗 content.helpme-codesys.com, uml_class_diagram_clarification_terms](#)
- [🔗 online.visual-paradigm.com](#)
- [🔗 www.eclipse.org/papyrus](#)
- [🔗 sourcemaking.com/uml](#)
- [🔗 UML y Enterprise Architect desde cero](#)
- [🔗 Tutorial sobre UML y herramientas CASE](#)

Link al Video de Youtube_NNN:

Class UML

Diagrama de Clases en UML:

La jerarquía de herencia se puede representar en forma de diagrama. El lenguaje de modelado unificado (UML) es el estándar establecido en esta área. UML define varios tipos de diagramas que describen tanto la estructura como el comportamiento del software.

Una buena herramienta para describir la jerarquía de herencia de bloques de funciones es el diagrama de clases.

Los diagramas UML se pueden crear directamente en TwinCAT 3. Los cambios en el diagrama UML tienen un efecto directo en las POU. Por lo tanto, los bloques de funciones se pueden modificar y modificar a través del diagrama UML.

Cada caja representa un bloque de función y siempre se divide en tres secciones horizontales. La sección superior muestra el nombre del bloque de funciones, la sección central enumera sus propiedades y la sección inferior enumera todos sus métodos. En este ejemplo, las flechas muestran la dirección de la herencia y siempre apuntan hacia el bloque de funciones principal.

Los Modificadores de acceso de los métodos y las propiedades se verán según la simbología:(Disponible a partir de la versión de TwinCAT 3.1.4026)

TwinCAT 3 PLC | UML Editor – Class diagram **BECKHOFF**

- Access modifier of methods and properties are displayed

Symbol	Access modifier
~	INTERNAL
-	PRIVATE
#	PROTECTED
+	PUBLIC

Links UML listado de referencias:

- [stefanhenneken.net, UML Class](http://stefanhenneken.net)

- [🔗 www.lucidchart.com/tutorial-de-diagrama-de-clases-uml](http://www.lucidchart.com/tutorial-de-diagrama-de-clases-uml)
- [🔗 www.edrawsoft.com/uml-class-diagram-explained](http://www.edrawsoft.com/uml-class-diagram-explained)
- [🔗 blog.visual-paradigm.com/what-are-the-six-types-of-relationships-in-uml-class-diagrams](http://blog.visual-paradigm.com/what-are-the-six-types-of-relationships-in-uml-class-diagrams)
- [🔗 Ingeniería del Software: Fundamentos de UML usando Papyrus](#)
- [🔗 plantuml.com/class-diagram](http://plantuml.com/class-diagram)
- [🔗 www.planttext.com](http://www.planttext.com)
- [🔗 UML Infosys Beckhoff](#)
- [🔗 Tutorial - Diagrama de Clases UML](#)

Relaciones

.Relaciones:

Vamos a ver 2 tipos de relaciones:

- Asociación.
 - **De uno a uno:** Una clase mantiene una **asociación de a uno** con otra clase.
 - **De uno a muchos:** Una clase mantiene una asociación con otra clase **a través de una colección.**
 - **De muchos a muchos:** La **asociación se da en ambos lados** a través de una colección.
- Colaboración.
 - La colaboración se da **a través de una referencia de una clase** con el fin de **lograr un cometido.**

StateChart UML

UML State Chart:

Links UML State Chart:

-  content.helpme-codesys.com, UML State Chart

Tipos de Diseño para programacion de PLC

Tipos de Diseño para programacion de PLC:

Ingenieria de desarrollo para la programación OOP - Diseño por Componente, Unidad, Dispositivo, Objeto... - Los objetos son las unidades básicas de la programación orientada a objetos. - Un componente proporciona servicios, mientras que un objeto proporciona operaciones y métodos. Un componente puede ser entendido por todos, mientras que un objeto solo puede ser entendido por los desarrolladores. - Las unidades son los grupos de código más pequeños que se pueden mantener y ejecutar de forma independiente - Diseño por Pruebas Unitarias. - Diseño en UML.

Units: (Ejemplo de Unidades): - I_InputDigital(p_On, p_Off) -
I_OutputDigital(M_ON, M_OFF) - I_InputAnalog - I_OutputAnalog - I_Run:
(M_Start, M_Stop)

-FBTimer -FCAnalogSensor -FBGenericUnit

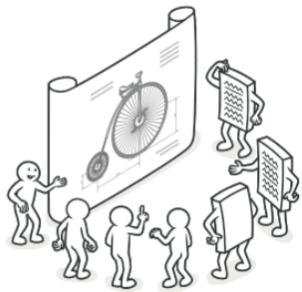
!!! puntos que se pueden incluir en el curso!!!: - Objects composition
(Composicion de Objetos)

- Basic of Structured Text programming Language
- UDT (estructuras)
- Modular Design
- Polymorphism
- Advanced State Pattern
- Wrappers and Features
- Layered Design
- Final Project covering a real-world problem to be solved using OOP
- [Texto estructurado \(ST\), Texto estructurado extendido \(ExST\)](#)

Patrones de Diseño

PATRONES DE DISEÑO:

PATRONES de DISEÑO



Los **patrones de diseño** (design patterns) son soluciones habituales a problemas comunes en el diseño de software. Cada patrón es como un plano que se puede personalizar para resolver un problema de diseño particular de tu código.



[¿Qué es un patrón de diseño?](#)

Ventajas de los patrones

Los patrones son un juego de herramientas que brindan soluciones a problemas habituales en el diseño de software. Definen un lenguaje común que ayuda a tu equipo a comunicarse con más eficiencia.

[Más sobre las ventajas »](#)



Catálogo de patrones

Lista de 22 patrones de diseño clásicos, agrupados con base en su propósito.

[Consulta el catálogo »](#)

Clasificación

Los patrones de diseño varían en su complejidad, nivel de detalle y escala de aplicabilidad.

Además, pueden clasificarse por su propósito y dividirse en tres grupos.

[Más sobre categorías »](#)

Historia de los patrones

¿Quién inventó los patrones y cuándo?
¿Se pueden utilizar los patrones fuera del desarrollo de software? ¿Cómo se hace?

[Más sobre la historia »](#)



Sumérgete en los PATRONES DE DISEÑO

Consulta nuestro ebook sobre patrones y principios de diseño. Está disponible en formatos PDF/ePUB/MOBI e incluye el archivo con ejemplos de código en Java, C#, C++, PHP, Python, Go, Ruby, TypeScript y Swift.

[★ Saber más sobre el libro](#)

Crítica de los patrones

¿Son tan buenos los patrones como se dice?
¿Es siempre posible utilizarlos?
¿Pueden los patrones ser dañinos en alguna ocasión?

[Más sobre la crítica »](#)

Los patrones de diseño son soluciones generales y reutilizables para problemas comunes que se encuentran en la programación de software. En la programación orientada a objetos, existen muchos patrones de diseño que se pueden aplicar

para mejorar la modularidad, la flexibilidad y el mantenimiento del código. Algunos ejemplos de patrones de diseño que se pueden aplicar en la programación de PLCs incluyen el patrón Singleton, el patrón Factory Method, el patrón Observer y el patrón Strategy. Por ejemplo, el patrón Singleton se utiliza para garantizar que solo existe una instancia de una clase determinada en todo el programa. Esto puede ser útil en la programación de PLCs cuando se quiere asegurar que solo hay una instancia activa del objeto que controla un determinado proceso o dispositivo. El patrón Factory Method se utiliza para crear instancias de objetos sin especificar explícitamente la clase concreta a instanciar. Esto puede ser útil en la programación de PLCs cuando se quiere crear objetos según las necesidades específicas del programa. El patrón Observer se utiliza para establecer una relación uno a muchos entre objetos, de manera que cuando un objeto cambia su estado, todos los objetos relacionados son notificados automáticamente. Este patrón puede ser muy útil en la programación de PLCs para establecer relaciones entre diferentes componentes del sistema, como sensores y actuadores. El patrón Strategy se utiliza para definir un conjunto de algoritmos intercambiables, y luego encapsular cada uno como un objeto. Este patrón puede ser útil en la programación de PLCs cuando se desea cambiar dinámicamente el comportamiento del sistema según las condiciones del entorno. En resumen, los patrones de diseño son una herramienta muy útil para mejorar la calidad del código en la programación de PLCs y se pueden aplicar con éxito en la programación orientada a objetos para PLCs.

- 1 “Los patrones de diseño son
- 2 descripciones de objetos y clases
- 3 conectadas que se personalizan para
- 4 resolver un problema de diseño
- 5 general en un contexto particular”.
- 6 - Gang of Four

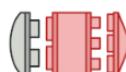
Patrones de diseño creacional

Los patrones de diseño creacional proporcionan varios mecanismos de creación de objetos, que aumentan la flexibilidad y la reutilización del código existente.



Patrones de diseño estructural

Los patrones de diseño estructural explican cómo ensamblar objetos y clases en estructuras más grandes, manteniendo estas estructuras flexibles y eficientes.



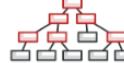
Adaptador

Permite que objetos con interfaces incompatibles colaboren.



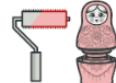
Puente

Le permite dividir una clase grande o un conjunto de clases estrechamente relacionadas en dos jerarquías separadas, abstracción e implementación, que se pueden desarrollar de forma independiente.



Compuesto

Le permite componer objetos en estructuras de árbol y luego trabajar con estas estructuras como si fueran objetos individuales.



Decorador

Le permite adjuntar nuevos comportamientos a los objetos colocando estos objetos dentro de objetos contendores especiales que contienen los comportamientos.



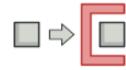
Fachada

Proporciona una interfaz simplificada para una biblioteca, un marco o cualquier otro conjunto complejo de clases.



peso mosca

Le permite colocar más objetos en la cantidad disponible de RAM al compartir partes comunes del estado entre múltiples objetos en lugar de mantener todos los datos en cada objeto.



Apoderado

Le permite proporcionar un sustituto o marcador de posición para otro objeto. Un proxy controla el acceso al objeto original, lo que le permite realizar algo antes o después de que la solicitud llegue al objeto original.

Patrones de diseño de comportamiento

Los patrones de diseño de comportamiento se ocupan de los algoritmos y la asignación de responsabilidades entre objetos.



Cadena de responsabilidad

Le permite pasar solicitudes a lo largo de una cadena de controladores. Al recibir una solicitud, cada controlador decide procesarla o pasársela al siguiente controlador de la cadena.



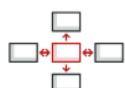
Dominio

Convierte una solicitud en un objeto independiente que contiene toda la información sobre la solicitud. Esta transformación le permite pasar solicitudes como argumentos de método, retrasar o poner en cola la ejecución de una solicitud y admitir operaciones que se pueden deshacer.



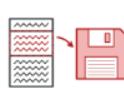
iterador

Le permite recorrer elementos de una colección sin exponer su representación subyacente (lista, pila, árbol, etc.).



Mediador

Le permite reducir las dependencias caóticas entre objetos. El patrón restringe las comunicaciones directas entre los objetos y los obliga a colaborar solo a través de un objeto mediador.



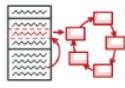
Recuerdo

Le permite guardar y restaurar el estado anterior de un objeto sin revelar los detalles de su implementación.



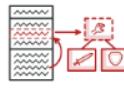
Observador

Le permite definir un mecanismo de suscripción para notificar a varios objetos sobre cualquier evento que le suceda al objeto que están observando.



Expresar

Permite que un objeto altere su comportamiento cuando cambia su estado interno. Parece como si el objeto cambiara su clase.



Estrategia

Le permite definir una familia de algoritmos, poner cada uno de ellos en una clase separada y hacer que sus objetos sean intercambiables.



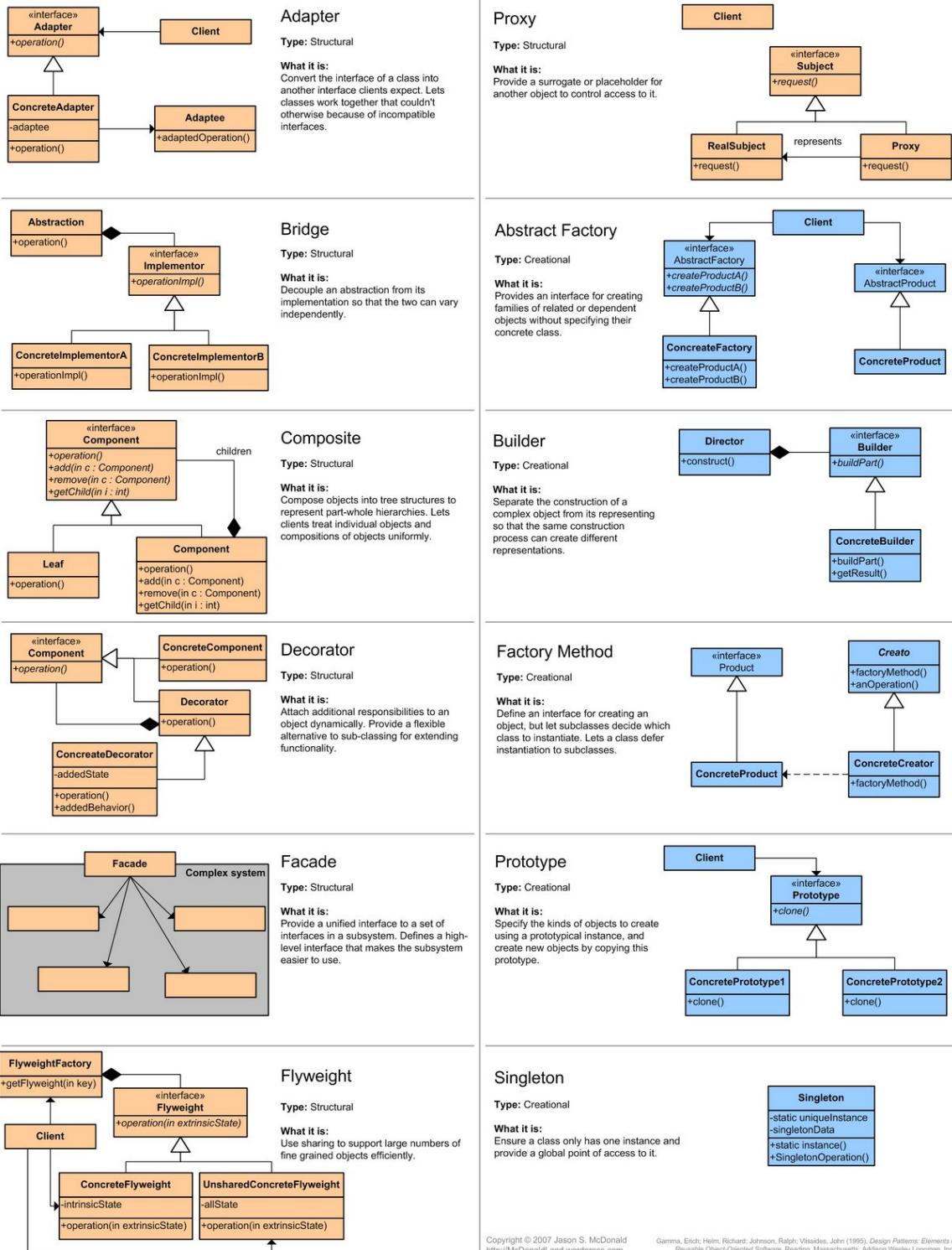
Método de plantilla

Define el esqueleto de un algoritmo en la superclase pero permite que las subclases anulen pasos específicos del algoritmo sin cambiar su estructura.



Visitante

Le permite separar los algoritmos de los objetos en los que operan.



Copyright © 2007 Jason S. McDonald
<http://McDonaldLand.wordpress.com>

Gamma, Erich; Helm, Richard; Johnson, Ralph; Vissides, John (1995). *Design Patterns: Elements of Reusable Object-Oriented Software*. Reading, Massachusetts: Addison Wesley Longman, Inc..

15 Design Patterns

in Simple Words

Adapter

Convert the interface of a class to another interface that clients expect.

interface, class, conversion

Bridge

Decouple an abstraction from its implementation so that the two can vary independently.

implementation, abstraction, decoupling, independent variation

Observer

Notify multiple objects when the state of another object changes.

multiple objects, state change, notification

Decorator

Add behavior to an object dynamically without affecting the behavior of other objects.

object behavior, dynamic addition, no effect on other objects

Builder

Simplify the creation of complex objects with many optional parameters.

complex objects, optional parameters, simplified creation

Factory

Dynamically create objects based on input, configuration, or business rules.

object creation, dynamic, input, configuration, business rules

Template Method

Define the skeleton of an algorithm in a base class and let subclasses override specific steps.

algorithm, skeleton, base class, specific steps, subclass

Command

Encapsulate a request as an object and pass it to invokers to execute.

encapsulation, request, object, invokers, execution

Proxy

Control access to an object by creating a surrogate that handles the request.

access control, surrogate, request handling

Iterator

Traverse elements of a collection without exposing its underlying implementation.

collection, element traversal, implementation hiding

Facade

Provide a unified interface to a set of interfaces in a subsystem to simplify their usage.

simplified usage, subsystem, interface, unification

Composite

Compose objects into a tree structure to represent part-whole hierarchies.

tree structure, part-whole hierarchy, object composition

Flyweight

Share objects to support large numbers of fine-grained objects efficiently.

object sharing, fine-grained objects, efficiency

Visitor

Separate the algorithm from the object structure it operates on.

algorithm separation, object structure, operation

State

Alter an object's behavior when its state changes.

State change, notification



Keivan Damirchi

6 Design Patterns Use Cases

Strategy Pattern

- Use when you want to Change object behavior dynamically at runtime.
- Remove if/else if branching.

Observer Pattern

- Use when you want to establish one-to-many object dependency.
- Notify multiple objects when a particular object undergoes a change.

Decorator Pattern

- Use when you want to add functionality to an object dynamically.
- Wrap objects with other objects to add behavior.

Command Pattern

- Use when you want to Encapsulate request as object to parameterize clients.
- Encapsulate requests as objects, allowing for undo/redo functionality.

Factory Method Pattern

- Use when you want to create objects without specifying class.
- Encapsulate object creation logic.

Composite Pattern

- Use when you want to treat group of objects as single object.
- Create hierarchical structures of objects.



Keivan Damirchi

Clasificación según su propósito: Los patrones de diseño se clasificaron originalmente en tres grupos:

- Creacionales.
- Estructurales.
- De comportamiento.

Clasificación según su ámbito:

- De clase: Basados en la herencia de clases.
- De objeto: Basados en la utilización dinámica de objetos.

Patrones Creacionales:

- Los patrones de Creación abstraen la forma en que se crean los objetos, de forma que permite tratar las clases a crear de forma genérica apartando la decisión de qué clases crear o como crearlas. Pero los Patrones de Diseño son conceptos aplicables directamente en la producción de software, cualquier abstracción no se queda en el aire como una entelequia que solo sirve para dar discursos, así: Según a donde quede desplazada dicha decisión se habla de Patrones de Clase (utiliza la herencia para determinar la creación de las instancias, es decir en los constructores de las clases) o Patrones de Objeto (es en métodos de los objetos creados donde se modifica la clase)
- Patrones de Creación de Clase:
 - Factoría Abstracta
 - Builder
- Patrones de Creación de Objeto:
 - Método Factoría
 - Prototipo
 - Singleton
 - Object Pool
 - Builder*
 - Singleton *
 - Dependency Injection
 - Service Locator
 - Abstract Factory*
 - Factory Method *

Patrones Estructurales:

Tratan la relación entre clases, la combinación de clases y la formación de estructuras de mayor complejidad. - Adapter - Data Access Object (DAO)
- Query Object - Decorator - Bridge

Patrones de Comportamiento:

Los patrones de comportamiento hablan de como interaccionan entre si los objetos para conseguir ciertos resultados. Los principales patrones de comportamiento son:

- Command
- Chain of Responsibility
- Strategy
- Template Method
- Interpreter
- Observer
- State
- Visitor
- Iterator

Los patrones de diseño son soluciones reutilizables para problemas comunes de diseño de software. Proporcionan una forma para que los desarrolladores de software resuelvan problemas comunes de manera consistente y eficiente, sin tener que reinventar la rueda cada vez.

Beneficios de usar Patrones de Diseño =>

- Reusabilidad: Evite reinventar la rueda cada vez.
- Escalabilidad: Diseño de software flexible y adaptable.
- Capacidad de mantenimiento: Código más fácil de modificar y depurar.
- Estandarización: Vocabulario común y estructura a través de diferentes proyectos.
- Colaboración: más fácil para varios desarrolladores trabajar en el mismo código base.

Algunos patrones de diseño de uso común =>

- Patrón de estrategia: el patrón de estrategia se utiliza para definir una familia de algoritmos, encapsular cada uno y hacerlos intercambiables.

Por ejemplo, imagina que tienes un juego con diferentes tipos de personajes, cada uno con sus propias habilidades únicas. El patrón de estrategia le permitiría

definir un conjunto de estrategias (es decir, algoritmos) para cada tipo de personaje y luego cambiar fácilmente entre ellas según sea necesario.

- Patrón de observador: el patrón de observador se utiliza para notificar a los objetos cuando hay un cambio en otro objeto.

Por ejemplo, imagine que tiene una aplicación meteorológica que necesita notificar a sus usuarios cuando cambia la temperatura. El patrón de observador le permitiría definir un conjunto de observadores (es decir, los usuarios) y luego notificarles cuando cambie la temperatura.

- Patrón de decorador: el patrón de decorador se utiliza para agregar funcionalidad a un objeto de forma dinámica, sin cambiar su estructura original.

Por ejemplo, imagine que tiene un automóvil y desea agregarle un sistema de navegación GPS. El patrón decorador le permitiría agregar el sistema GPS sin tener que modificar el propio automóvil.

- Patrón de comando: el patrón de comando se usa para encapsular una solicitud como un objeto, lo que permite que se almacene, pase y ejecute en un momento posterior.

Por ejemplo, imagina que tienes un sistema de automatización del hogar que te permite controlar las luces, el termostato y otros dispositivos. El patrón de comando le permitiría encapsular cada comando (por ejemplo, encender las luces), almacenarlo como un objeto y ejecutarlo más tarde.

- Patrón de fábrica: el patrón de fábrica se utiliza para crear objetos sin exponer la lógica de creación al cliente.

Por ejemplo, imagina que tienes un juego con diferentes niveles, cada uno con su propio conjunto de enemigos. El patrón de fábrica te permitiría crear enemigos para cada nivel sin exponer la lógica de creación al cliente.

- Patrón compuesto: el patrón compuesto se utiliza para crear una estructura de objetos en forma de árbol, donde los objetos individuales y los grupos de objetos se tratan de la misma manera.

Por ejemplo, imagine que tiene un sistema de archivos, donde los archivos y los directorios se tratan de la misma manera. El patrón compuesto le permitiría tratar archivos y directorios individuales como el mismo tipo de objeto y crear una estructura similar a un árbol de todo el sistema de archivos.

Además de los Patrones de Diseño tenemos:

- Patrones de Arquitectura. Formas de descomponer, conectar y relacionar sistemas, trata conceptos como: niveles, tuberías y filtros. Es un nivel de abstracción mayor que el de los Patrones de Diseño.
- Patrones de Programación (Idioms Patterns). Patrones de bajo nivel acerca de un lenguaje de programación concreto, describen como implementar cuestiones concretas.
- Patrones de Análisis. Conjunto de reglas que permiten modelar un sistema de forma satisfactoria.
- Patrones de Organizacionales. Describen como organizar grupos humanos, generalmente relacionados con el software.
- Otros Patrones de Software. Se puede hablar de patrones de Programación concurrente, de Interfaz Gráfica, de Organización de Código, de Optimización de Código, de Robustez de Código, de Fase de Prueba.

Links de Patrones de Diseño:

- [🔗 refactoring.guru/es/design-patterns](https://refactoring.guru/es/design-patterns)
- [🔗 0w8States/PLC-Design-Patterns](https://0w8States/PLC-Design-Patterns)
- [🔗 github.com/Aliazzzz/Applied-Design-Patterns-in-CODESYS-V3](https://github.com/Aliazzzz/Applied-Design-Patterns-in-CODESYS-V3)
- [🔗 sourcemaking.com/design_patterns](https://sourcemaking.com/design_patterns)

Link al Video de Youtube_NNN:

Patron Metodo de Fabrica

Links de Patrones de Diseño:

-  Factory Method Design Pattern

Patron Fabrica Abstracta

Links de Patrones de Diseño:

- [iec-61131-6-abstract-factory-english,stefanhenneken.net](#)
- [Abstract Factory Design Pattern](#)
- [refactoring.guru,abstract-factory](#)

Patron Decorador

Links de Patrones de Diseño:

-  [Decorator Design Pattern](#)
-   [PATRONES de DISEÑO con Typescript - Decorator Pattern | PT 2.](#)

Patrón de Estrategia

Links de Patrones de Diseño:

- [!\[\]\(456e8049721db1e36e598991c8a0f1df_img.jpg\) TwinCAT with Head First Design Patterns Ch.1 - Intro/Strategy Pattern](#)
- [!\[\]\(3c879fc7e763449b69dd87bb7a4eaafe_img.jpg\) PATRONES de DISEÑO en PROGRAMACIÓN FUNCIONAL](#)

Patrón Observador

Links de Patrones de Diseño:

-  [Observer Design Pattern](#)

Patrón Visitante

Links de Patrones de Diseño:

- [!\[\]\(f675b15e2896e66506b1269ddbe674c6_img.jpg\)Design Patterns - The Visitor Pattern](#)

Librerías

Librerías:

Cuando desarrollas un proyecto, ¿qué haces cuando quieras reutilizar el mismo programa para otro proyecto? Probablemente el más común es copiar y pegar. Esto está bien para proyectos pequeños, pero a medida que crece la aplicación, las bibliotecas nos permiten administrar las funciones y los bloques de funciones que hemos creado.

Mediante el uso de bibliotecas, podemos administrar el software que hemos creado en múltiples proyectos. En primer lugar, es un hecho que diferentes dispositivos tendrán diferentes funciones, pero aun así, siempre habrá partes comunes. En el mundo del desarrollo de software, ese concepto de gestión de bibliotecas es bastante común.

¿Cuáles son las ventajas de usar la biblioteca?

- El software es modular, por ejemplo, si tengo software para cilindros, puedo usar la biblioteca de cilindros, y si tengo software para registro, puedo usar la biblioteca de registro.
- Cada biblioteca se prueba de forma independiente.

Links Librerías:

- [🔗 soup01.combeckhofftwincat3-library-management](http://soup01.combeckhofftwincat3-library-management)
- [🔗 PLC programming using TwinCAT 3 - Libraries \(Part 11/18\)](http://PLC programming using TwinCAT 3 - Libraries (Part 11/18))
- [🔗 help.codesys.com,_cds_obj_library_manager/](http://help.codesys.com,_cds_obj_library_manager/)
- [🔗 help.codesys.com,_cds_library_development_information/](http://help.codesys.com,_cds_library_development_information/)
- [🔗 help.codesys.com,_tm_test_action_libraries_addlibrary](http://help.codesys.com,_tm_test_action_libraries_addlibrary)
- [🔗 CODESYS Webinar Library Management Basics](http://CODESYS Webinar Library Management Basics)
- [🔗 CoDeSys - How to add libraries and more with Machine Control Studio.](http://CoDeSys - How to add libraries and more with Machine Control Studio.)

Links OOP

Links de OOP:

Mención a la Fuentes Links empleadas para la realización de esta Documentación:

CI/CD - Integración y entrega continua

Links CI/CD:

- www.redhat.com/what-is-ci-cd
- [¿QUE ES CI/CD?](http://queesci.com/)
- [Integración y Entrega Continua desde cero | Live](http://integracionyentregacero.com/) 

TDD - Desarrollo guiado por pruebas

Desarrollo Guiado por Pruebas:

La clave del TDD o Test Driven Development es que en este proceso se escriben las pruebas antes de escribir el código. Este sistema consigue no solo mejorar la calidad del software final, sino que, además, ayuda a reducir los costes de mantenimiento.

La premisa detrás del desarrollo dirigido por pruebas, según Kent Beck, es que todo el código debe ser probado y refactorizado continuamente. Kent Beck lo expresa de esta manera: **Sencillamente, el desarrollo dirigido por pruebas tiene como objetivo eliminar el miedo en el desarrollo de aplicaciones.**

- Está creando documentación, especificaciones vivas y nunca obsoletas (es decir, documentación).
- Está (re)diseñando su código para hacerlo y mantenerlo fácilmente comprobable. Y eso lo hace limpio, sin complicaciones y fácil de entender y cambiar.
- Está creando una red de seguridad para hacer cambios con confianza.
- Notificación temprana de errores.
- Diagnóstico sencillo de los errores, ya que las pruebas identifican lo que ha fallado.

El Ciclo y las Etapas del TDD:

El Desarrollo Dirigido por Pruebas significa pasar por tres fases. Una y otra vez.

- Fase roja: escribir una prueba.
- Fase verde: hacer que la prueba pase escribiendo el código que vigila.
- Fase azul: refactorizar.

Niveles de Testing:

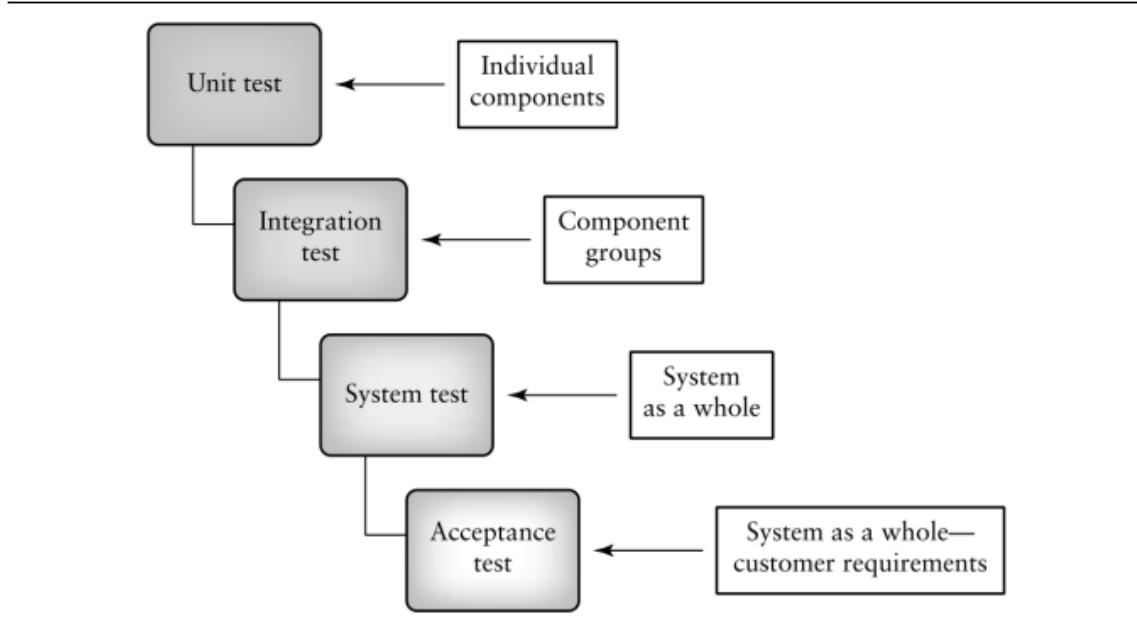
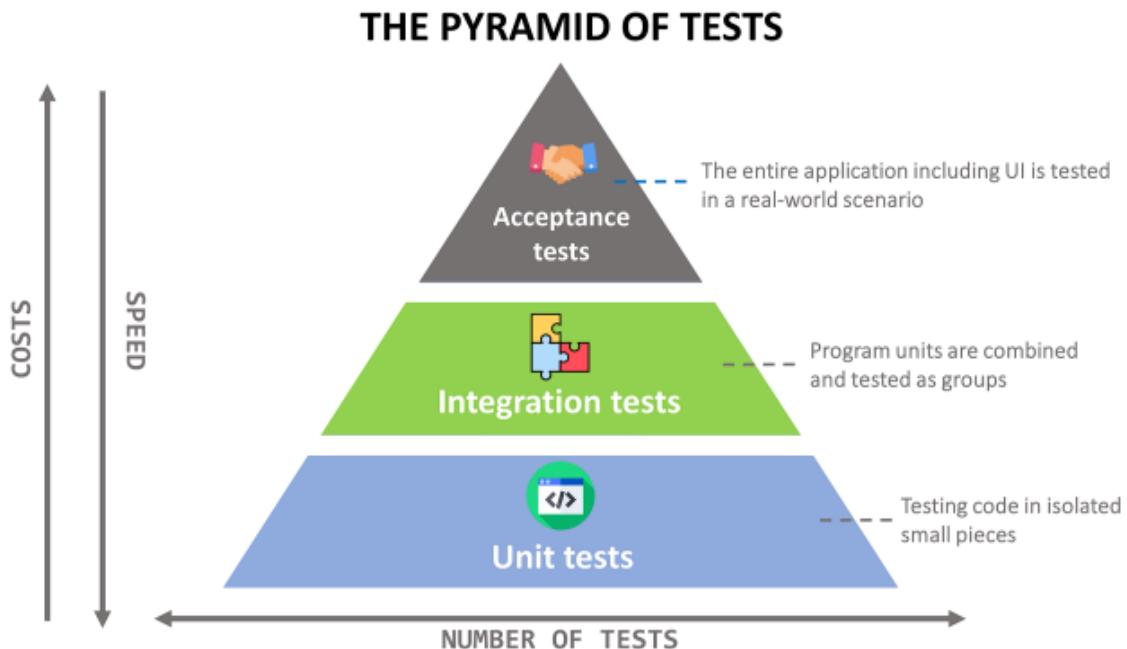


Figure 3: Levels of testing (Burnstein, 2003, p. 134)



- El Desarrollo Guiado por Pruebas debe de empezarse a implementar lo mas temprano posible en el desarrollo del Software.
- Las pruebas solo son útiles cuando se ejecutan. Configurar un sistema de integración continua para construir y probar cada componente cada vez que hay un cambio en el código fuente es el camino a seguir.

¿Como Conseguimos un Desarrollo Guiado por Pruebas TDD en PLCs?:

Vamos a ver una lista de todas las implementaciones que he encontrado para conseguirlo:

-

Links Desarrollo Guiado por Pruebas:

- [🔗 www.nimblework.com, desarrollo-dirigido-por-pruebas-tdd](http://www.nimblework.com/desarrollo-dirigido-por-pruebas-tdd)
- [🔗 leanpub.com/tdd-ebook/read](http://leanpub.com/tdd-ebook/read)
- [🔗 Pruebas unitarias y Test-Driven Development | Ejemplo desde cero](#)

Link al Video de Youtube_NNN:

Pruebas Unitarias