

# **AUTOMATIZACIÓN Y ROBÓTICA**

CURSO 2022/2023

Tema 5. Programación de PLCs

#### Tema 5. Programación de PLCs

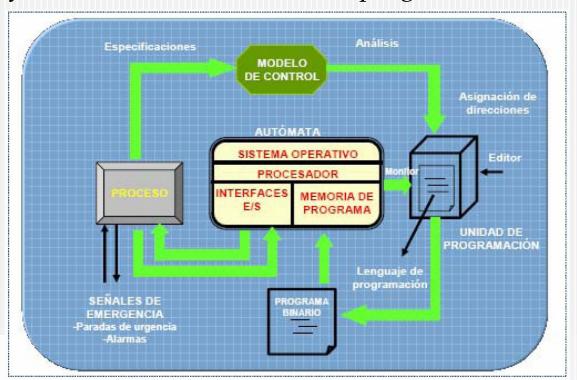
- > Introducción
- > Diagrama de contactos.
- > Texto estructurado.
- > Estados de un sistema.
- > GRAFCET.
- > Ejercicios.



# INTRODUCCIÓN

#### Introducción

Sistemas y recursos involucrados en la programación de un PLC

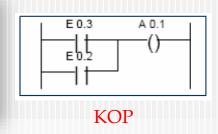


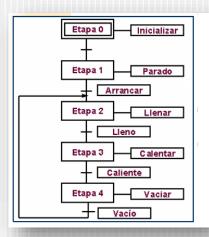
#### Introducción

- Lenguajes de programación IEC 61131.
  - Lenguajes literales.
    - Lista de instrucciones (similar a ensamblador). AWL
    - Texto estructurado (lenguaje de alto nivel, similar a Pascal). STR ST
  - Lenguajes gráficos.
    - Esquema de contactos. Derivado del lenguaje de Relés. KOP LD.
    - GRAFCET.

```
U E 0.0
U E 0.1
= A 4.0
```

```
sum:=0;
FOR i:=1 TC 3 DC
    FOR j:=1 TC 2 DC
        (* Si flag esta activo sale*)
        IF FLAG=1 THEN EXIT;
        END_IF;
        sum:=sum+j;
    END_FOR;
    sum:=sum+i;
END_FOR;
```





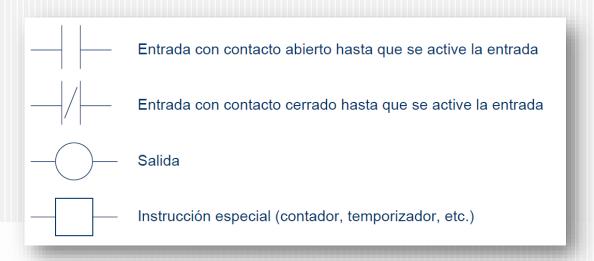
STR



# DIAGRAMA DE CONTACTOS

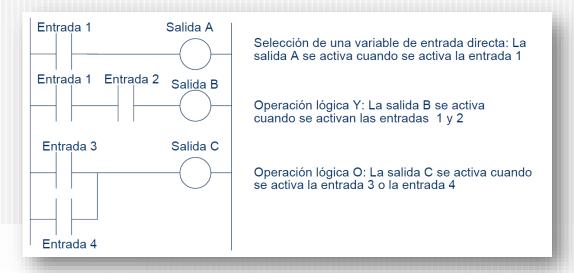
#### Diagrama de contactos

- El diagrama de una sección se compone de circuitos, llamados redes, entre las dos líneas de alimentación.
- Cada red se construye con contactos, bobinas y líneas de conexión. A los contactos y boninas se asocian variables.



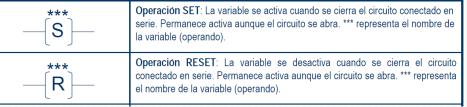
## Diagrama de contactos

- Similar a un circuito eléctrico.
  - Laterales verticales conectados a alimentación
  - Cada escalón horizontal funcionan como circuitos-interruptores que encienden o apagan las salidas del escalón.



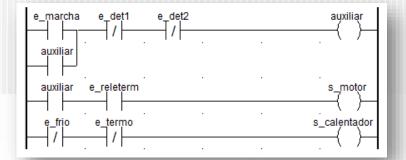
## Diagrama de contactos

Operaciones de SET/RESET.



Detección de flancos positivos/negativos

Ejemplo con el software de Schneider.



Flanco positivo:



Contacto que se cierra (valor "ON") cuando la variable \*\*\* asociada con él pasa de 0 a 1. (P = Positive transition).

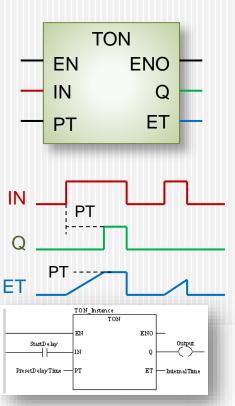
Flanco negativo



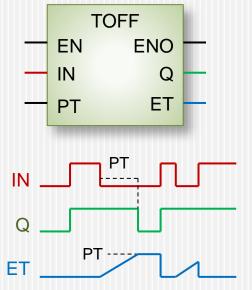
Contacto que se cierra (valor "ON") cuando la variable \*\*\* asociada con él pasa de 1 a 0. (N = Negative transition).

#### Bloques de temporización IEC

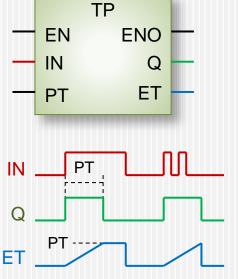




#### Retardo de desconexión

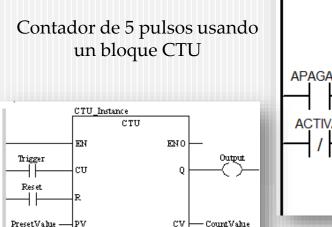


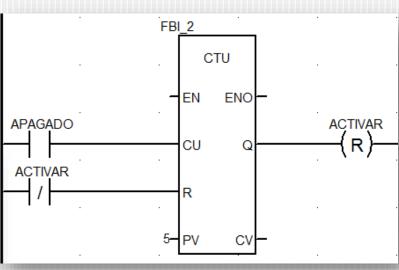
#### Generador de pulso



### **Bloques de cuenta IEC**

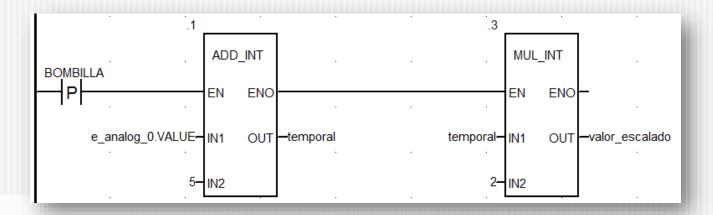
- Se dispone de contadores para:
  - CTD (Count Down). Cuenta decreciente desde un valor cargado.
  - CTU (Count Up). Cuenta creciente hasta el valor indicado.
  - CTUD. Cuenta creciente o decreciente, según la entrada usada.





### Secuenciación con EN y ENO

- En LD, los bloques de función disponen de:
  - EN (ENable): El bloque se ejecuta cuando esta entrada vale 1. Si no se usa, se interpreta que vale 1.
  - ENO (EN Output): Salida que se pone a 1 cuando el bloque acaba su ejecución.
     Si hay errores, ENO se pone a 0.





- La ejecución se realiza línea a línea, de arriba abajo.
- Cada línea se ejecuta completamente, hasta determinar todas las salidas, antes de pasar a la siguiente línea.
- Si se usan bloques de función, estos requieren disponer de todas las entradas para ejecutarse.
- Se puede alterar el flujo de ejecución con elementos de salto, pero su abuso puede dificultar la interpretación de un programa.



# TEXTO ESTRUCTURADO

#### Características del texto estructurado (ST)

Lenguaje de alto nivel, al estilo de Pascal o Basic.

- Una sección es un programa estructurado con una lista de instrucciones compuestas de:
  - Instrucciones de control del flujo del programa.
  - Expresiones de evaluación y asignación de variables.
  - Llamadas a bloques de funciones y subrutinas.
- Cada instrucción debe acabar en punto y coma (;).
- Particularmente adecuado para programar cálculos aritméticos y algoritmos complejos.

#### **Expresiones**

- Operadores básicos:
  - Asignación de un resultado: :=
  - Comparación: > , < , = , >= , <= , <>
  - Lógicos: AND, &, OR, XOR, NOT
  - Aritméticos: +, -, \*, /, MOD (resto división entera), \*\* (potencia)
  - Paréntesis para forzar orden de evaluación: (,)
  - Llamadas a funciones: TON\_ins1 (inicio, tiempo, salida, cuenta);
- Resulta fácil construir expresiones complejas:
  - s\_motor := e\_marcha AND NOT (e\_alarma1 OR e\_alarma2);
  - a := 5 + a \* cos(INT\_TO\_REAL(%CH0.3.0.VALUE));
  - var1 := var2 := var3 := 1;
  - timeVar := 10 \* T#10s;
  - salida := Instancia1\_TON.Q;

#### Instrucciones de control del programa

Ejecución condicional de operaciones

#### Instrucciones de control del programa

Bucles para repetir operaciones

```
(* contador ascendente*)
contador:=0:
WHILE contador<5 DO
  temporal:=temporal+
        BYTE TO INT(tabla[contador]);
  contador:=contador+1:
END WHILE;
(* contador descendente*)
contador:=5;
REPEAT
  contador:=contador-1;
  temporal:=temporal+
        BYTE TO INT(tabla[contador]);
UNTIL contador=0
END REPEAT;
```

#### Instrucciones de control del programa

- Selección de alternativas
  - CASE funciona como varias instrucciones IF-THEN-ELSIF, pero es más comprensible.
  - Para cada opción se puede especificar un bloque de instrucciones o expresiones.
  - Opcionalmente, se puede añadir la opción ELSE al final (*default*).

```
CASE num estado OF
        0: IF bt marcha THEN
                num estado:=1;
                sal izq:=TRUE;
           END IF;
        1: IF bt fc der THEN
                num estado:=2;
                sal der:=TRUE;
           END IF;
        2: IF bt fc izq THEN
                num estado:=0;
                sal izg:=FALSE;
                sal der:=FALSE;
           END IF;
        ELSE
                error:=TRUE;
                num estado:=0;
END CASE;
```

#### Control del flujo de ejecución

- JMP etiqueta: Salto a la etiqueta indicada. No es estándar, y no está recomendado.
- RETURN: retorno anticipado de una subrutina.
- EXIT: fuerza la finalización de una instrucción de repetición antes de que se cumpla la condición de final.

```
sum:=0;
FOR i:=1 TO 3 DO
    FOR j:=1 TO 2 DO
        (* Si flag esta activo sale*)
        IF FLAG=1 THEN EXIT;
        END_IF;
        sum:=sum+j;
    END_FOR;
    sum:=sum+i;
```



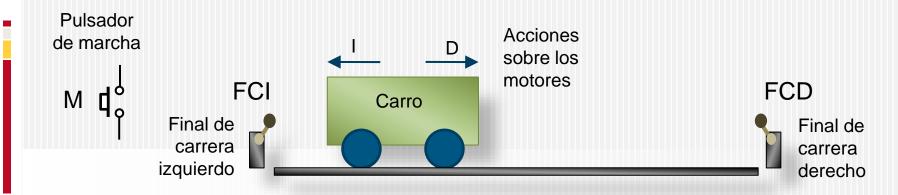
# ESTADOS DE UN SISTEMA (EVENTOS DISCRETOS)



- Muchas aplicaciones de automatización se basan en desarrollar una secuencia ordenada de acciones.
- El controlador no comienza una acción hasta que la acción anterior no ha terminado.
- La situación del sistema durante el desarrollo de una acción estable se denomina estado.
- Un evento es la transición de un estado a otro.
- Eventos discretos:
  - Las transiciones de estado son instantáneas y ocurren en instantes discretos de tiempo.
  - En un intervalo finito de tiempo hay un numero finito de transiciones de estado.

#### Ejemplo de sistema basado en eventos

- El sistema sigue esta secuencia de funcionamiento:
  - Inicialmente el carro está en reposo en el lado izquierdo.
  - Mediante M, el carro se pone en marcha hacia la derecha.
  - Cuando el carro toca FCD, se mueve a la izquierda.
  - Al tocar FCI, el carro se para, la espera de pulsar M de nuevo.



#### Grafo de estados

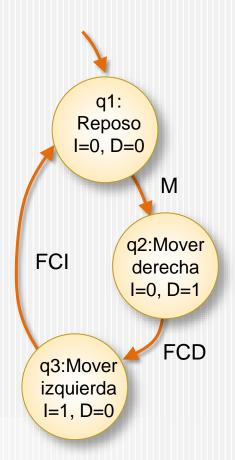
- El estado siguiente (q<sub>s</sub>) depende del estado actual (q) y de las entradas (e).
- Las entradas provocan las transiciones de estado.
- Las salidas (s) dependen del estado.

Q: Conjunto de estados

E: Conjunto de entradas

S: Conjunto de salidas

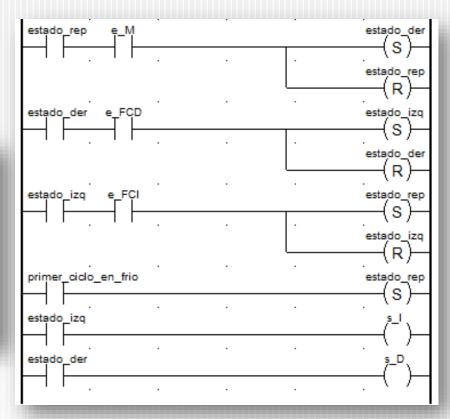
$$q_s = f(q, e)$$
  
 $s = g(q)$   
 $q, q_s \in Q e \in E s \in S$ 



#### Implementación con diagrama de contactos

- El estado se puede representar con variables booleanas.
- Hay que inicializar el programa al primer estado.

Nombre	Tipo ▼	Dirección ▼
; <b>♦</b> e_FCD	EBOOL	%10.1.1
e_FCI	EBOOL	%10.1.2
• e_M	EBOOL	%10.1.0
estado_der	EBOOL	
estado_izq	EBOOL	
estado_rep	EBOOL	
primer_ciclo_en_frio	BOOL	%S0
<b>\$</b> _D	EBOOL	%Q0.1.16
	EBOOL	%Q0.1.17



#### Implementación con texto estructurado

El estado se puede representar con una variable entera.

```
(* Inicio *)
IF primer ciclo en frio THEN
        num estado:=0;
        sal motor:=FALSE;
        sal izqder:=FALSE;
END IF;
(* Evolución de estados *)
CASE num estado OF
        0: IF bt marcha THEN
                num estado:=1;
           END IF;
        1: IF bt fc der THEN
                num estado:=2;
           END IF:
        2: IF bt fc izg THEN
                num estado:=0;
           END IF;
END CASE;
```

Nombre	Tipo ▼	Dirección ▼
····· 🕩 bt_fc_der	BOOL	%10.1.1
🕒 bt_fc_izq	BOOL	%10.1.2
···· 🐤 bt_marcha	BOOL	%10.1.0
🐤 num_estado	INT	
primer_ciclo_en_frio	BOOL	%S0
···· 🐤 sal_izqder	BOOL	%Q0.1.16
🐤 sal_motor	BOOL	%Q0.1.17

```
(* Salidas *)
IF num estado=1 OR num estado=2 THEN
        sal motor:=TRUE;
ELSE
        sal motor:=FALSE;
END IF;
IF num estado=2 THEN
        sal izgder:=TRUE;
ELSE
        sal izgder:=FALSE;
END IF;
```

#### Generación de las salidas

 Se puede realizar el procesamiento de salidas en los cambios de estado pero el programa no queda tan claro, y es fácil cometer errores.

 Es mejor determinar las salidas según las variables de estado, como en las diapositivas anteriores.

```
(* Inicio *)
IF primer ciclo en frio THEN
        num estado:=0;
END IF;
(* Evolución de estados y salidas *)
CASE num estado OF
        0: IF bt marcha THEN
                num estado:=1;
                sal motor:=TRUE;
                sal izgder:=FALSE;
           END IF;
        1: IF bt fc der THEN
                num estado:=2;
                sal motor:=TRUE;
                sal izgder:=TRUE;
           END IF;
        2: IF bt fc izq THEN
                num estado:=0;
                sal motor:=FALSE;
                sal izgder:=FALSE;
           END IF;
END CASE;
```

#### Metodología

- Determinar cuales son los estados estables del sistema.
- Modelar el funcionamiento con un grafo de estados.
- Identificar variables de mando, entradas y salidas.
- Definir variables de estado.
- Iniciar las variables de estado (y salidas).
- Programar los cambios de estado, según las entradas.
- Programar la generación de salidas según el estado.

#### Problemas de los grafos de estado

- Un estado representa la totalidad del sistema.
  - El número de estados crece exponencialmente al aumentar la complejidad de la aplicación.
- Sólo sirve para problemas sencillos.
- Difícil sincronización de grafos de procesos paralelos.
- Se requiere una herramienta más potente:
  - Redes de Petri.
  - Grafcet.



## GRAFCET

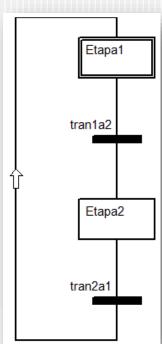
#### **GRAFCET (SFC)**

- Creado por la extinta AFCET (Asociation Francaise pour la Cibernétique Economique et Technique) en 1977.
- Inspirado en redes de Petri.
- Como otros grafos de estados, trabaja con estados, eventos y acciones.
- Adecuado para automatismos secuenciales que se pueden estructurar en etapas.
- Definido como lenguaje de Diagrama Secuencial de Funciones (SFC) para PLCs en el IEC 61131.



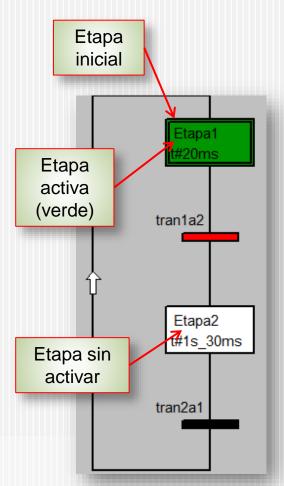
 El software de diseño de los PLCs actuales permite la especificación gráfica de Grafcet de forma directa.

- Elementos principales:
  - Etapas o pasos: Estados estables del automatismo, que tienen asociadas acciones.
  - Transiciones: Determinan los cambios de etapas en base a condiciones booleanas.
  - Conexiones direccionales: conectan una etapa con una transición o viceversa.
  - Sólo se indica la dirección hacia arriba: el resto se supone hacia abajo.



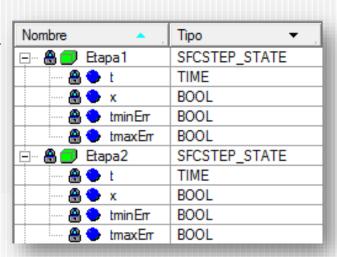


- Cada etapa tiene un nombre.
- Durante un instante de la ejecución, hay dos tipos de etapas:
  - Activas. Se están ejecutando.
  - Sin activar. En espera de que una transición las active.
- Todo Grafcet tiene una etapa inicial que se activa al iniciar el programa.



#### Variables de una etapa

- Cada etapa tiene asignada una variable con su nombre, con estos elementos:
  - Etapa1.t: Tiempo de duración de la etapa. Si se desactiva la etapa, se mantiene el valor.
  - Etapa1.x: 1 o 0 según la etapa este activa o no.
- Esas variables sólo se pueden leer.
- Las variables se pueden usar en transiciones y acciones, y en otras secciones del programa.



#### Descriptores para las acciones

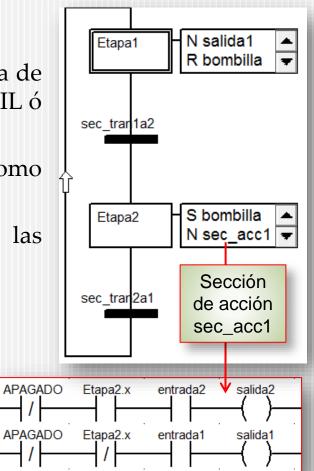
- N (None). La acción sólo está a 1 cuando la etapa esté activa.
- **R** (Reset). Cuando la etapa se activa, la acción se pone a 0. La acción se pudo activar previamente con S.
- S (Set). Al activarse la etapa, la acción se pone a 1, hasta que se use R.
- L (Limit). Si la etapa está activa, la acción se pone a 1 durante el tiempo indicado y luego se deja a 0. Si la etapa se desactiva, la acción se pone a 0.
- **P** (Pulse). Si la etapa está activa, la acción se establece a 1, y se mantiene así durante un ciclo de programa. Luego se pone a 0.

#### Descriptores para las acciones

- **D** (Delay). Si la etapa se activa, se inicia un temporizador y, una vez pasado el tiempo indicado, la acción se establece en 1. Si la etapa se desactiva, la acción se pone a 0.
- **DS** (Delayed Set). Actúa como S, pero la acción no se pone a 0 automáticamente al desactivarse la etapa.
- **P1** (Pulse to 1). Cuando la etapa pasa de inactiva a activa, la acción se establece en 1 y permanece así durante un ciclo de programa.
- **P0** (Pulse to 0). Cuando la etapa pasa de activa a inactiva, la acción se establece en 1 y permanece así durante un ciclo de programa.

#### Secciones de acción

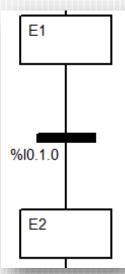
- Se pueden definir acciones complejas en forma de secciones de programa en lenguaje FBD, LD, IL ó ST.
- Una misma sección de acción se puede usar como acción de multiples estapas.
- No se puden usar bloques de funciones, y las llamadas a subrutinas tienen limitaciones.



#### **Transiciones**

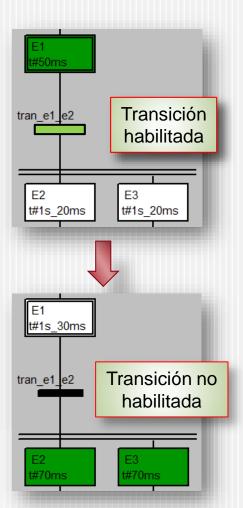
 Definen las condiciones que permiten evolucionar de una o más etapas activas a otras etapas no activas.

- Una transición se habilita si:
  - Todas las etapas de entrada están activas.
  - La condición asociada a la etapa es verdadera o 1.
- La condición de una transición puede ser:
  - Una variable o dirección booleana.
  - Una sección que devuelve un valor booleano.
  - El valor literal 1 (verdadero).



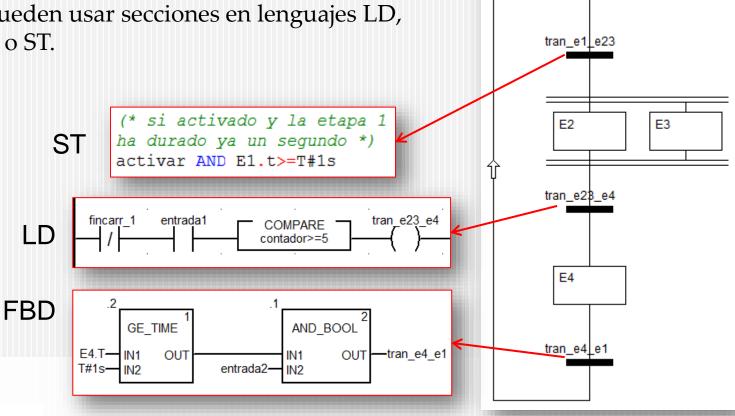


- Si una transición habilitada se ejecuta:
  - Se desactivan todas las etapas inmediatamente anteriores.
  - Se activan todas las etapas inmediatamente posteriores.
- Si hay varias transiciones habilitadas, se disparan todas ellas.
- El tiempo de ejecución de una transición puede ser muy pequeño, pero no cero.



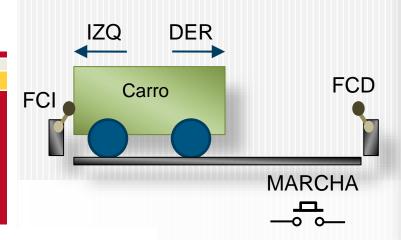
#### Secciones de transición

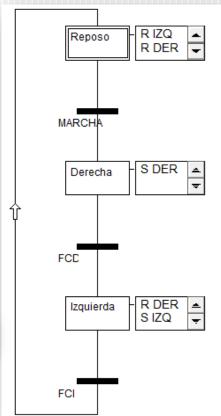
Se pueden usar secciones en lenguajes LD, FBD o ST.

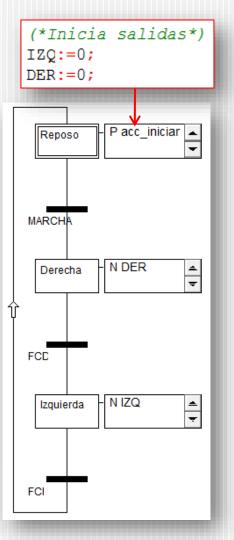


#### Secuencia única

 Es una sucesión de etapas que son activadas una a continuación de otra.

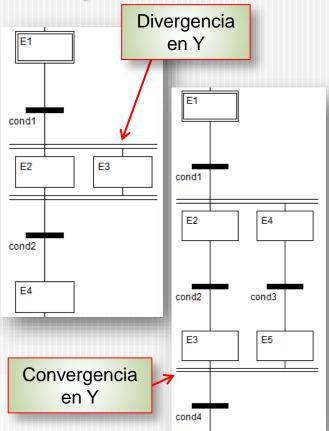






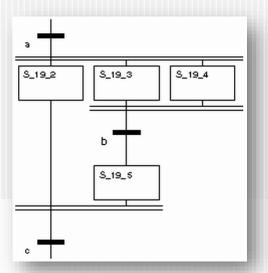
#### Secuencias simultáneas (IEC 61131)

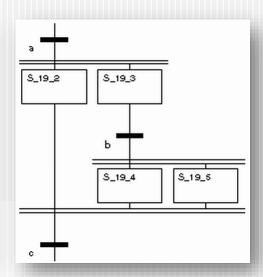
- La salida de una transición se conecta a varias etapas.
  - El disparo de la transición lleva a la activación simultánea de varias etapas, o secuencias de etapas.
- Las secuencias simultáneas deben converger en una transición.
  - La transición se habilitará si todas sus etapas previas están activas.
  - Las etapas paralelas se desactivan.



#### Secuencias simultáneas (IEC 61131)

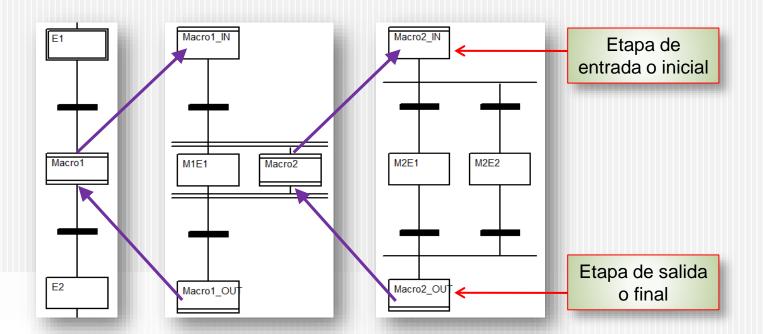
- Según el IEC 61131, una divergencia en Y siempre debe cerrarse con una convergencia en Y.
- El número de divergencias simultáneas no tiene porque coincidir con el número de convergencias simultáneas.





#### Macroetapas

- Son etapas que contienen un Grafcet dentro.
- Permiten estructurar el programa por niveles de detalle.





# **EJERCICIOS**

### Lista de ejercicios

Tren de lavado de vehículos → Estados, KOP/STR.

■ Posicionado de cajas → Estados, KOP/STR.

■ Arranque de motor asíncrono trifásico → Estados, KOP/STR.



# **AUTOMATIZACIÓN Y ROBÓTICA**

CURSO 2022/2023

Tema 5. Programación de PLCs