



### **π** School of Engineering

## **Industrial Automation Base**

Cours AutB

Author: Cédric Lenoir

### Modul 02 Datenstrukturen.

**Keywords: DUT Type Conversion ARRAY STRUCT** 

# Type conversion

Strukturierter Text (zumindest sein Compiler) ist hinsichtlich der Typkonvertierung anspruchsvoll und restriktiv. **Ist richtig!** 

Beispiel

```
iSignal_2 : INT := 0;
iSignal_3 : INT := 0;
uiSignal : UINT := 65535;
```

```
iSignal_2 := uiSignal;
iSignal_3 := UINT_TO_INT(uiSignal);
```



Implicit conversion from unsigned Type 'UINT' to signed Type 'INT': possible change of sign

In beiden Fällen ist das Ergebnis -1. Im ersten Fall warnt der Compiler vor dem Risiko. Im zweiten Fall ist das Ergebnis dasselbe, wir können jedoch davon ausgehen, dass der Programmierer durch die

explizite Implementierung der Konvertierungsfunktion auf das Risiko eines unerwünschten Ergebnisses aufmerksam geworden ist.

Die Entwicklungsumgebung stellt Konvertierungsfunktionen für nahezu alle Datenkonvertierungszahlen zur Verfügung. Es empfiehlt sich, sie systematisch zu verwenden, um mehrere **Warnungen** zu vermeiden.

Es ist nicht ungewöhnlich und sogar sehr häufig, dass bestimmte Programme viele **Warnungen** generieren. In den meisten Fällen wird keine davon kritisch sein. Das Risiko besteht jedoch darin, **denjenigen passieren zu lassen, der einen Absturz verursacht**.

## ARRAY, Datentabellen

Wir können Daten in 1, 2 oder sogar 3 Dimensionen verwenden.

Alle drei Dimensionen gelten für den Codesys-Compiler. Für andere Compilertypen muss dies überprüft werden.

```
VAR

i_Array : ARRAY [1..10] OF DINT;

ij_Array : ARRAY [1..10, 1..5] OF DINT;

ijk_Array : ARRAY [1..5, 1..10, 1..10] OF DINT;

END_VAR
```

Eine klassische Art, Arrays zu verwenden, ist eine FOR-Schleife.

```
VAR
    iMyLoop : DINT := 0;
    i_Array : ARRAY [1..10] OF DINT;
END_VAR

FOR iMyLoop := 1 TO 10 BY 1 DO
    i_Array[iMyLoop] := iMyLoop;
END_FOR
```

Der obige Code sollte, wenn er vollkommen korrekt ist, nicht verwendet werden, er ist nicht robust! Eine gute Vorgehensweise besteht darin, "VAR GLOBAL CONSTANT" für die Dimensionen der Arrays zu verwenden. Diese werden in den Schleifen wiederverwendet.

Beachten Sie, dass wir selbst für eine so einfache Aufgabe wie eine Schleife eine Variable vom Typ i vermeiden. Dies ist eine gute Praxis, keine Verpflichtung. Grund: Eine Variable i ist im Code schwer zu identifizieren.

Definieren Sie Konstanten in: GVL ARRAY SIZE.

```
VAR_GLOBAL CONSTANT
I_MAX_SIZE : UDINT := 10;
```

```
J_MAX_SIZE : UDINT := 20;
  K_MAX_SIZE : UDINT := 5;
END_VAR
```

Definieren Sie Arrays mithilfe von Konstanten.

```
VAR
    iMyLoop : DINT := 0;
    jMyLoop : DINT := 0;
    kMyLoop : DINT := 0;

    i_Array : ARRAY [1..GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE] OF DINT;
    ij_Array : ARRAY [1..GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE,
1..GVL_ARRAY_SIZE.J_MAX_SIZE] OF DINT;
    ijk_Array : ARRAY [1..GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE,
1..GVL_ARRAY_SIZE.J_MAX_SIZE, 1..GVL_ARRAY_SIZE.K_MAX_SIZE] OF DINT;
```

Konstanten werden in einer separaten Datei GVL\_ARRAY\_SIZE definiert und fordern den Zugriff in der Form GVL\_ARRAY\_SIZE.MY\_CONSTANT an. Das Schreiben dauert etwas länger, verbessert aber die Robustheit und Struktur des Programms.

Verwenden Sie Schleifen mit Konstanten.

```
FOR iMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE BY 1 DO
    i_Array[iMyLoop] := iMyLoop;
END_FOR

FOR iMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE BY 1 DO
    FOR jMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.J_MAX_SIZE BY 1 DO
        ij_Array[iMyLoop,jMyLoop] := iMyLoop * jMyLoop;
    END_FOR

END_FOR

FOR iMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE BY 1 DO
    FOR jMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.J_MAX_SIZE BY 1 DO
    FOR kMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.J_MAX_SIZE BY 1 DO
    ijk_Array[iMyLoop,jMyLoop,kMyLoop] := iMyLoop * jMyLoop * kMyLoop;
    END_FOR
END_FOR
END_FOR
```

Achten Sie auf die **Zykluszeit**! Eine **zu lange** Schleife kann zum **Absturz** der SPS führen. Ist der Spielraum für einen leistungsstarken Prozessor relativ hoch, kann man bei einer Einsteiger-SPS schnell an die Grenze stoßen.

#### In der Praxis

Ich verwende fast nie mehrdimensionale Tabellen, ich bevorzuge STRUCT, die etwas später im Kurs entwickelt werden.

Definieren Sie ein Array als Benutzertyp.

```
TYPE stArrayOfDint :
STRUCT
    jArray : ARRAY[1..GVL_ARRAY_SIZE.J_MAX_SIZE] OF DINT;
END_STRUCT
END_TYPE
```

#### Definieren Sie ein Array von Typen

```
VAR
ijStArray : ARRAY [1..GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE] OF stArrayOfDint;
END_VAR
```

#### Verwenden Sie ein Array von Typen

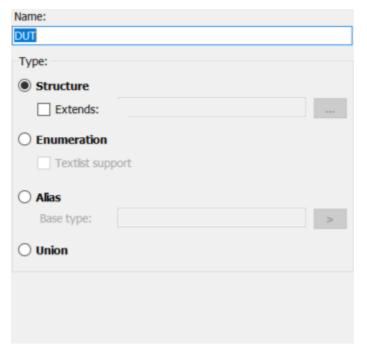
```
FOR iMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.I_MAX_SIZE BY 1 DO
    FOR jMyLoop := 1 TO GVL_ARRAY_SIZE.J_MAX_SIZE BY 1 DO
        ijStArray[iMyLoop].jArray[jMyLoop] := iMyLoop * jMyLoop;
    END_FOR
END_FOR
```

Diese Art der Konstruktion macht die Anzahl der Dimensionen der Tabelle theoretisch **unendlich**. Die Anzahl der ineinander gekapselten Schleifen ist wahrscheinlich begrenzt.

# Data User Type, DUT

Unabhängig von der Umgebung, in die ein Codesys-Compiler integriert ist, haben Sie die Möglichkeit, ein **DUT hinzufügen** auszuwählen.

- Structure
- Enumeration
- Alias
- Union



Create a new data unit type

### Struktur

Mit einer Struktur können Sie Variablen nach Themen hierarchisch organisieren. Im Gegensatz zu einem **ARRAY**, bei dem es sich um eine Liste identischer Objekte handelt, kann eine Struktur verschiedene Variablen enthalten.

#### Einfache Form einer Struktur für eine Achse.

#### Strukturdefinition

```
TYPE ST_AxisInfo :
STRUCT

AxisId : UDINT;
AxisName : STRING;
SetVelocity : REAL;
SetDeceleration : REAL;
ActualPosition : REAL;
ActualVelocity : REAL;
bAxisStopped : BOOL;
DigitalInput_1 : BOOL;
END_STRUCT
END_TYPE
```

#### Ursprünglicher Wert

Wenn die Größe relevant ist, empfiehlt es sich, eine Anfangsgröße anzugeben. Informationen wie 'Basisachse' sind ' 'vorzuziehen.

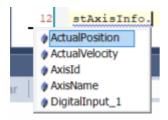
#### Instanziierung

```
VAR
getVelocity: REAL;
stAxisInfo: ST_AxisInfo;
END_VAR
```

#### Codierung

```
getVelocity := stAxisInfo.ActualVelocity;
```

Die Eingabehilfe IntelliSense in Kombination mit einer Struktur erleichtert das Schreiben von komplexem Code erheblich, ohne dass ständig auf die Variablenliste zurückgegriffen werden muss. Die IDE zeigt nach dem Schreiben des Punktes automatisch die Liste der Strukturvariablen an.



ST\_AxisInfo kombiniert mit IntelliSense

#### Struktur innerhalb einer Struktur

Sie können einfache Variablen in einer Struktur platzieren, aber auch andere zusammengesetzte Variablen wie STRUCT oder ARRAY.

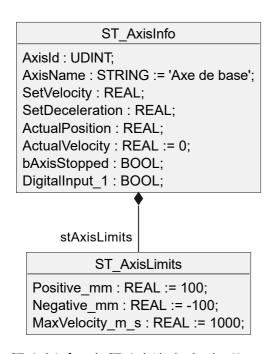
```
TYPE ST_AxisLimits :
STRUCT
   Positive_mm : REAL := 100;
Negative_mm : REAL := -100;
```

```
MaxVelocity_m_s : REAL := 1000;
END_STRUCT
END_TYPE
```

```
TYPE ST_AxisInfo:
STRUCT

AxisId : UDINT;
AxisName : STRING := 'Grundachse';
SetVelocity : REAL;
SetDeceleration : REAL;
ActualPosition : REAL;
ActualVelocity : REAL := 0;
bAxisStopped : BOOL;
DigitalInput_1 : BOOL;
stAxisLimit : ST_AxisLimits;
END_STRUCT
END_TYPE
```

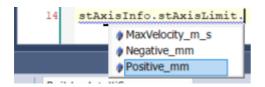
Unten die UML-Darstellung von ST\_AxisInfo zusammengesetzt mit ST\_AxisLimits.



ST\_AxisInfo mit ST\_AxisLimits in der Komposition

#### Codierung

```
stAxisInfo.stAxisLimit.Positive_mm := 500;
```



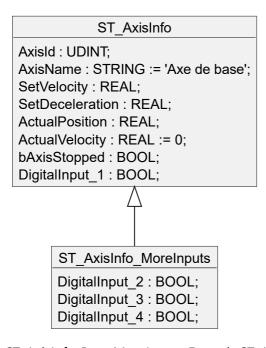
ST AxisInfo.stAxisLimit.PositiveLimit IntelliSense

Die Definition von Strukturen muss einer der ersten Schritte in jedem SPS-Programm sein.

- Dadurch können Sie schnell den Aufbau des Programms ermitteln. Spezifikationsphase
- Dies beschleunigt die Codierungsphase Produktivitätsgewinn
- Dies vereinfacht die Lesbarkeit des Programms Wartungsphase.

#### Struktur erstreckt sich

Der Begriff "Structure Extends" gehört zur objektorientierten Programmierung **OOP**-Spezifikation der IEC 61131-3. Einige große Plattformen wie Siemens unterstützen es im Jahr 2023 nicht.



ST\_AxisInfo\_Base MoreInputs Extends ST\_AxisInfo

Das Konzept von Structure Extends ermöglicht es Ihnen, eine bestehende Struktur aus einer neuen zu erstellen. In Bezug auf die objektorientierte Programmierung (OOP) sprechen wir von Vererbung.

Ziel des Kurses ist es nicht, auf die Feinheiten des objektorientierten Ansatzes einzugehen, sondern bestimmte Merkmale zu erwähnen, wenn er die **klassische** Programmierung erleichtert.

#### Strukturdefinition

Im folgenden Beispiel möchte der Programmierer die Struktur ST\_AxisInfo verwenden, möchte aber einfach mehr Eingänge zur Verfügung haben und fügt diese einer neuen Struktur ST\_AxisInfo\_MoreInputs hinzu.

```
TYPE ST_AxisInfo_MoreInputs EXTENDS ST_AxisInfo :
STRUCT
   DigitalInput_2 : BOOL;
   DigitalInput_3 : BOOL;
   DigitalInput_4 : BOOL;
END_STRUCT
END_TYPE
```

#### Strukturen mit Extends kodieren

Die Verwendung von Extends ändert absolut nichts an der Codierung.

#### Hauptvorteil des Konzepts von Extends

In den obigen Beispielen haben wir drei verschiedene Strukturen, ST\_AxisInfo und ST\_AxisInfo\_MoreInputs. Angenommen, es ist notwendig, für jeden Typ allgemeine Informationen hinzuzufügen.

```
AxisStopped: BOOL;
```

Bei der klassischen Programmierung *ohne Extends* ist es notwendig, die Variable an **zwei Stellen im Code** hinzuzufügen.

Bei der Verwendung von EXTENDS reicht es aus, die Variable in der Grundstruktur oder an **einer einzelnen Stelle im Code** hinzuzufügen.

Im Allgemeinen übergeben wir STRUCT nicht über VAR\_IN oder VAR\_OUT, auch wenn dies möglich ist. einer FUNCION oder eines FUNCTION\_BLOCK Dies dient dazu, Zeitverschwendung beim Erstellen von Variablenkopien von der Struktur in den Block und umgekehrt zu vermeiden.

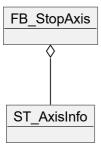
Vorzugsweise verwenden wir VAR\_IN\_OUT, das die Adresse der Struktur übergibt, daher arbeiten wir mit den Originalwerten

```
FB avec VAR_IN_OUT
```

Deklaration eines FB mitVAR\_IN\_OUT

```
FUNCTION_BLOCK FB_StopAxis
VAR_IN_OUT
   ioAxisInfo : ST_AxisInfo;
END_VAR
```

Instanciation d'un FB avec VAR\_IN\_OUT



ST\_AxisInfo with FB\_StopAxis

Was in diesem Konstrukt **sehr wichtig zu verstehen** ist, ist, dass **stAxisInfo** und **fbStopAxis\_X** zwei Entitäten sind, die separat deklariert werden. Da eine Struktur für eine komplette Achse manchmal mehrere Dutzend Variablen enthält, wäre es auf der Codierungsebene und bei der Ausführung des Codes absolut kontraproduktiv, jeden Wert von **stAxisInfo** in **fbStopAxis\_X** zu kopieren.

```
VAR
stAxisInfo : ST_AxisInfo;
fbStopAxis_X : FB_StopAxis;
END_VAR
```

Die Struktur ST\_AxisInfo muss instanziiert werden: stAxisInfo und FB\_StopAxis funktionieren mit den in stAxisInfo gespeicherten Werten.

Codierung eines FB mit einer IN\_OUT-Struktur

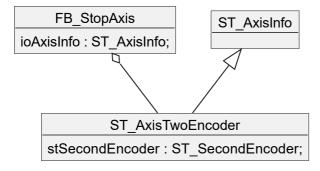
```
(* With ST_AxisInfo *)
fbStopAxis_X(ioAxisInfo := stAxisInfo);
```

### Struktur EXTENDS mit VAR\_IN\_OUT

UEine kleine Abstraktion mit EXTENDS

Dies geht ein wenig über den *grundlegenden* Umfang dieses Kurses hinaus, hilft aber, das Interesse der **OOP**-Erweiterung zu veranschaulichen.

Im folgenden Beispiel haben wir eine **spezielle** Achsstruktur mit **zwei Encodern** erstellt.



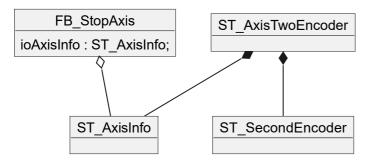
VAR\_IN\_OUT with Extends

Wir haben jedoch das Recht, die neue Struktur ST\_AxisTwoEncoder an VAR\_IN\_OUT zu übergeben, auch wenn sie von einem anderen Typ ist, da sie genau die von fbAxisInfo erwarteten Variablen enthält Erbe..

Vorteil, es ist nicht notwendig, für diese neue Struktur einen FB FB\_StopAxis neu zu schreiben.

#### Si Extends n'est pas disponible

Il est possible en version classique non OOP d'obtenir le même résultat, mais c'est moins élégant:



VAR\_IN\_OUT with Composition

Dans ce cas, on passera une partie de la structure seulement en VAR\_IN\_OUT

# Aufzählung

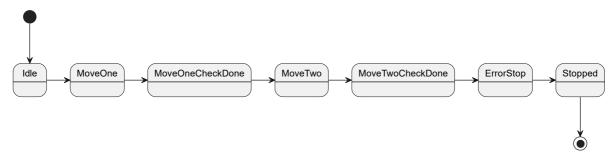
Aufzählung ist mein Lieblingstyp, hauptsächlich zum Erstellen von CASE <state> OF.

### **Erstes Beispiel**

```
MoveTwo := 30,
    MoveTwoCheckDone := 40,
    ErrorStop := 50,
    Stopped := 60
) := Idle;
END_TYPE
```

#### Hauptinteresse der Aufzählung

Das Hauptinteresse der Aufzählung liegt in der Beschreibung eines Zustandsautomaten. In der folgenden Abbildung dienen die Übergänge nur als Beispiel.



Beschreibung von Zuständen aus einer Aufzählung

#### Codierung von CASE OF

```
VAR
    stateMotion : EN_MotionStateMachineNoDefType :=
EN_MotionStateMachineNoDefType.Idle;
END_VAR
CASE stateMotion OF
    EN MotionStateMachine.Idle:
        stateMotion := EN_MotionStateMachine.MoveOne;
    EN MotionStateMachineNoDefType.MoveOne:
        stateMotion := EN MotionStateMachine.MoveOneCheckDone;
    EN_MotionStateMachineNoDefType.MoveOneCheckDone:
        stateMotion := EN MotionStateMachine.MoveTwo;
    EN MotionStateMachineNoDefType.MoveTwo:
        stateMotion := EN MotionStateMachine.MoveTwoCheckDone;
    EN_MotionStateMachineNoDefType.MoveTwoCheckDone:
        stateMotion := EN MotionStateMachine.ErrorStop;
    EN_MotionStateMachineNoDefType.ErrorStop:
        stateMotion := EN_MotionStateMachine.Stopped;
    EN MotionStateMachineNoDefType.Stopped:
END_CASE
```

In bestimmten Umgebungen, zum Beispiel Siemens, gibt es keine Enums, in diesem Fall können wir Konstanten verwenden. In jedem Fall ist das Schreiben einer Zustandsmaschine ohne Literalzeichen eine schlechte Praxis

#### TextList-Unterstützung

Die Unterstützung von Textlisten ermöglicht die Lokalisierung der Aufzählungskomponenten-IDs und eine Darstellung des symbolischen Komponentenwerts in einer Textausgabe in der Visualisierung. Persönlich nie benutzt.

#### **Erweitert Enum**

Unmöglich. Es ist nicht möglich, eine Aufzählung zu erweitern, wie dies bei einer Struktur möglich ist.

### **Zweites Beispiel**

```
TYP EN_TrafficLight_typ:
(
    Idle := 99,
    Rot := 1,
    Orange := 2,
    Grün := 3
) WORT := Rot;
END_TYPE
```

Beachten Sie, dass der Leerlauf bei 99 liegt. Dies bedeutet, dass die Enum nicht funktioniert, wenn sie nicht initialisiert ist.

Hinweis) WORD := Rot; **WORD** ermöglicht es hier, die Verwendung des Basistyps für das Enum zu erzwingen, beispielsweise für numerische oder logische Verarbeitung.

Beachten Sie, dass es möglich ist, einen Initialisierungswert für die Enum festzulegen. Hier: Rot.

# **Alias**

Ein Alias ist ein benutzerdefinierter Datentyp, der zum Erstellen eines alternativen Namens für einen Datentyp oder Funktionsblock verwendet werden kann.

#### Beispiel:

Wir deklarieren eine Zeichenfolge mit 50 Zeichen ascii

```
TYPE T_Message : STRING[50];
END_TYPE
```

#### Stellungnahme

```
sMessageA : T_Message;
```

#### Verwenden

```
sMessageA := 'This is a message';
```

Das ist interessant, wenn wir häufig eine bestimmte Konstruktion verwenden, hier die Zeichenfolge.

## Union

Eine UNION ist eine Datenstruktur, die normalerweise verschiedene Datentypen enthält. In einer Union haben alle Komponenten den gleichen Offset, belegen also den gleichen Speicherplatz.

Das Interesse einer Gewerkschaft liegt hauptsächlich in der Low-Level-Programmierung. Im folgenden Beispiel stammt es von einem IO-Link-Sensor Baumer O300.DL. Der Sensor sendet Daten in einem 24-Bit-Frame zurück. Um auf bestimmte Daten zuzugreifen, müssen wir dies entweder in Form von Bits oder Bytes tun.

8-23	7	6	5	4	3	2	1	0	
MDC1					Α	Q		BDC1	
:	Das Quality bit signalisiert, dass		The quality bit signals that the			Le bit de qualité qui indique la			
	die Signalqualität unter einen		signal quality has fallen below			qualité du signal en vertu Une			
	festgelegten Wert gesunken ist.		the configured threshold.			valeur fixe a baissé.			
DC1:	Status des logischen Schal-			Status of the logical switching			Etat de la sortie de commuta-		
	tausgangs des Sensors.			output of the sensor.			tion logique du capteur		
	Das Alarmbit signalisiert, dass es mit der Konfiguration oder der Funktion des Sensors ein Problem gibt		The alarm bit signals that there is a problem with the configuration or the functionality of the sensor			tence	Le bit d'alarme signale l'exis- tence d'un problème avec la configuration ou la fonctionnali- té du capteur		
MDC1:	Kontinuierliche Messwerte des		Continuous measurement			Des valeurs de mesure			
	Sensors		values of the sensor			continues du capteur			

IO-Link Process Data for Baumer O300.DL

- MDC1: 2 Datenbytes für Signalgröße (16 Bit)
- Q: das Qualitätsbit, das anzeigt, dass das Signal verwendbar ist
- BDC1: ein programmierbarer Schwellenwert, der bedeutet, dass der Sensor einfach als Näherungsdetektor verwendet werden kann, ohne sich Gedanken über den MDC1-Wert machen zu müssen.
- A: ein Alarmbit, das auf ein Problem im Sensor hinweist.

#### Deklaration einer Bitstruktur.

```
TYPE ST_Bits:
STRUCT

bBit7: BIT;
bBit6: BIT;
bBit5: BIT;
bBit4: BIT;
bBit3: BIT;
```

```
bBit1 : BIT;
bBit0 : BIT;
END_STRUCT
END_TYPE
```

#### Deklaration einer UNION von 3 Bytes.

```
TYPE U_3Byte :
UNION
    a3Byte : ARRAY[1..3] OF BYTE;
    aBits : ARRAY[1..3] OF ST_Bits;
END_UNION
END_TYPE
```

#### Instanziieren der UNION

```
VAR

bAlarme : BOOL;

iSignal : INT := 0;

u3Byte : U_3Byte;

END_VAR
```

#### Verwendung im Code

```
bAlarme := u3Byte.aBits[3].bBit3;
iSignal := WORD_TO_INT(u3Byte.a3Byte[1] * 256 + u3Byte.a3Byte[2]);
```

Wir können leicht überprüfen, wie das Ergebnis aussehen sollte, wenn Byte 1 den Wert 0E und Byte 2 E6 hat

Wir können dann prüfen, wie das Ergebnis aussehen sollte, wenn Byte 1 den Wert FF und Byte 2 FF hat

### Big Endian gegen Little Endian

Eine Union-Anwendung kann dabei helfen, Probleme im Zusammenhang mit Endianness zu lösen.

#### **Endianness**

Gibt die Reihenfolge an, in der Sequenzen von Bytes im Speicher gespeichert werden.

Little Endian	Big Endian
Intel	Motorola

Little Endian	Big Endian
Byte with the smallest value first	Byte with the largest value first
decimal 41394	decimal 41394
0xA1B2	0xA1B2
0xB2, 0xA1	0xA1, 0xB2

Konkret für eine Little-Endian-Darstellung auf einem Intel-Prozessor.

```
VAR
    myBytes : ARRAY[1..4] OF BYTE;
END_VAR

// For myByte[1] - myByte[2] - myByte[3] - myByte[4]
    myByte[1] := 16#B2;
    myByte[2] := 16#A1;
    myByte[3] := 16#0;
    myByte[4] := 16#0;
```

# Übungen

## Übung 1, Min/Max/RMS von ioBuffer

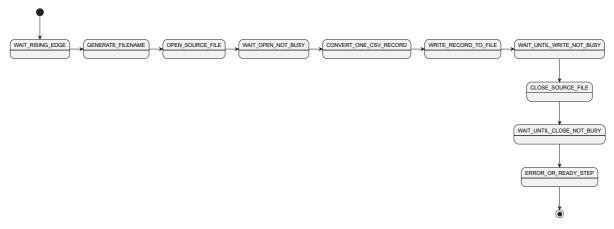
Als globale Variable haben wir einen Puffer mit 50 Werten, die von einem 16-Bit-Konverter stammen, positive oder negative Werte. Die Größe des Puffers wird durch eine Konstante festgelegt. Bei jedem Zyklus erfasst das System 50 Werte, Abtastrate 50 [kHz] mit einem Echtzeitbus bei 1 [kHz]. Bei jedem Zyklus möchten wir Folgendes erhalten:

- iMinSampleValue, die Mindestgröße.
- iMaxSampleValue, die maximale Größe.
- iRMSSampleValue, die RMS-Menge.

#### Lösung Übung 1

## Übung 2, State Machine

Schreiben Sie die Struktur Enum und CASE\_OF, d. h. nur die Zustände ohne die Zustandsmaschinenübergänge unten.



CSV-Schreibzustandsmaschine

#### Einschränkungen:

- Der erste Zustand hat den Wert 999.
- Die anderen Zustände haben einen festen Wert.
- Die Aufzählung ist vom Typ UDINT.
- Der Ausgangszustand wird auf WAIT\_RISING\_EDGE erzwungen
- Die Statusvariable von CASE\_OF ist stateCsv.

#### Lösung Übung 2

### Übung 3, Modbus avec Endianess

Une série de registres Modbus sont donnés avec les informations suivantes. Format Big-Endian.

Register	Type	Unit	Description
0-3	INT(32)	Wh	Total active energy
4-7	INT(32)	VARh	Total reactive energy
8-11	INT(32)	VAh	Total apparent energy

Une trame Modbus arrive dans le registre suivant:

Warning, this examples comes from a datasheet for Modbus. Do not forget about the integer defintion of IEC 61131-3 for 32 bits integer. That is: **DINT**!

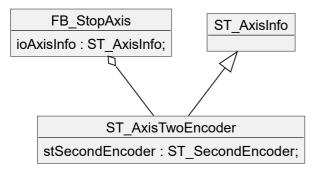
```
modBusFrame : ARRAY[0..11] OF BYTE := [0, 8, 143, 237, 0, 41, 3, 189, 255, 254, 21, 231];
```

Wir müssen den obigen Frame mit einem Intel Little-Endian-Prozess lesen, um die Werte in DINT anzuzeigen.

#### Lösung Übung 3

### Übung 4, VAR\_IN\_OUT with Extends

Deklarieren, instanziieren und kodieren Sie das obige Beispiel mit ST\_AxisTwoEncoder.



VAR\_IN\_OUT with Extends

ST\_SecondEncoder est composé de:

```
ActualPosition : REAL;
ActualVelocity : REAL := 0;
bAxisStopped : BOOL;
```

FB\_StopAxis wird unter dem Namen instanziiert fbStopAxisTwoEncoder.

Die Datenstruktur ST\_AxisTwoEncoder wird unter dem Namen instanziiertstAxisTwoEncoder

Die X-Achse wurde in folgender Form instanziiert:

```
(* With ST_AxisInfo *)
fbStopAxis_X(ioAxisInfo := stAxisInfo);

[Lösung Übung 4](#lösung-übung-4-var_in_out-with-extends)

# Lösung der Übungen

## Lösung Übung 1, Min/Max/RMS of ioBuffer
Datei ``GVL_IO_BUFFER`` zur Deklaration globaler Variablen.

```iecst
VAR_GLOBAL
    ioBuffer : ARRAY[1..IO_BUFFER_SIZE] OF INT;
END_VAR

VAR_GLOBAL CONSTANT
    IO_BUFFER_SIZE : UDINT := 50;
END_VAR
```

#### Codage

```
PROGRAM PRG_MinMaxMean

VAR

iBufferLoop : UDINT;

iMinValue : INT;

iMaxValue : INT;
```

```
iRMSValue : INT;
    iSumRMSValue : LINT;
END_VAR
// Init values before computation
iMinValue := GVL_IO_BUFFER.MAX_16_BITS;
iMaxValue := GVL_IO_BUFFER.MIN_16_BITS;
iSumRMSValue := 0;
FOR iBufferLoop := 1 TO GVL_IO_BUFFER.IO_BUFFER_SIZE BY 1 DO
    // Get min value
    IF GVL_IO_BUFFER.ioBuffer[iBufferLoop] < iMinValue THEN</pre>
        iMinValue := GVL_IO_BUFFER.ioBuffer[iBufferLoop];
    END_IF
    // Get max value
    IF GVL_IO_BUFFER.ioBuffer[iBufferLoop] > iMaxValue THEN
        iMaxValue := GVL_IO_BUFFER.ioBuffer[iBufferLoop];
    END IF
    // Accumulate values (need a variable bigger as min/max INT)
    iSumRMSValue := iSumRMSValue + (GVL_IO_BUFFER.ioBuffer[iBufferLoop] *
GVL_IO_BUFFER.ioBuffer[iBufferLoop]);
END_FOR
// Values with 16 bits suppose no informatino lost
iRMSValue :=
LREAL_TO_INT(SQRT(LINT_TO_LREAL(iSumRMSValue/GVL_IO_BUFFER.IO_BUFFER_SIZE)));
```

#### Test

Mit allen Samples auf 0, außer:

- eine Stichprobe von 50
- eine Probe bei -50

iMinValue := -50 iMaxValue := 50 iRMSValue := 10

# Lösung Übung 2, State Machine

```
### Enum
TYPE EN_CSV_WriteSteps :
(
    WAIT_RISING_EDGE := 0,
    GENERATE_FILENAME := 21,
    OPEN_SOURCE_FILE := 1,
    WAIT_OPEN_NOT_BUSY := 2,
    CONVERT_ONE_CSV_RECORD := 3,
    WRITE_RECORD_TO_FILE := 4,
    WAIT_UNTIL_WRITE_NOT_BUSY := 5,
    CLOSE_SOURCE_FILE := 10,
    WAIT_UNTIL_CLOSE_NOT_BUSY := 11,
    ERROR_OR_READY_STEP := 100
```

```
) UDINT := WAIT_RISING_EDGE;
END_TYPE
```

#### Codage

## Lösung Übung 3, Modbus mit Endianess

Liste der Konstanten in der Datei GVL Modbus.

```
VAR_GLOBAL CONSTANT
    MB_FRAME_SIZE : INT := 12;
    NUMBER_OF_INT32 : INT := 3;
    TYPE_SIZE_IN_BYTE : INT := 4;
END_VAR
```

#### Definition von Gewerkschaft U\_SolveModbus

```
TYPE U_SolveModbus :
UNION
```

```
myBytes : ARRAY[1..GVL_Modbus.TYPE_SIZE_IN_BYTE] OF BYTE;
  diMyResult : DINT;
END_UNION
END_TYPE
```

#### Definition der allgemeinen Struktur

```
TYPE ST_SolveModbus:

STRUCT

arMyRegisters : ARRAY[1..GVL_Modbus.NUMBER_OF_INT32] OF

U_SolveModbus;

TotalActiveEnergy_Wh : DINT;

TotalReactiveEnergy_VARh : DINT;

TotalApparentEnergy_VAh : DINT;

END_STRUCT

END_TYPE
```

#### **Program**

```
VAR
    modBusFrame: ARRAY[1..GVL_Modbus.MB_FRAME_SIZE] OF BYTE:= [0, 8, 143, 237,
0, 41, 3, 189, 255, 254, 21, 231];
    stResult : ST_SolveModbus;
    // Number of INT (32 bits - 4 bytes) in the frame
    int32Loop : INT;
    // Number of Byte in INT
    iRegInt32 : INT;
           : INT;
    iCheck
    iCheckLoop : INT;
END VAT
// Only used to check if the program runs (not needed for algorithms
iCheck := iCheck + 1;
iCheckLoop := 0;
// Dispatch registers from Frame to Struct
FOR int32Loop := 1 TO GVL_Modbus.NUMBER_OF_INT32 BY 1 DO
    FOR iRegInt32 := 1 TO GVL_Modbus.TYPE_SIZE_IN_BYTE BY 1 DO
        // Next line is not usefull, write it to help debug if needed
        iCheckLoop := (int32Loop-1) * GVL_Modbus.TYPE_SIZE_IN_BYTE + iRegInt32;
stResult.arMyRegisters[int32Loop].myBytes[(GVL Modbus.TYPE SIZE IN BYTE+1)-
iRegInt32] := modBusFrame[(int32Loop-1) * GVL_Modbus.TYPE_SIZE_IN_BYTE +
iRegInt32];
    END_FOR
END FOR
// Total active energy, should be 561133
```

```
stResult.TotalActiveEnergy_Wh := stResult.arMyRegisters[1].diMyResult;

// Total reactive energy, should be 2687933
stResult.TotalReactiveEnergy_VARh := stResult.arMyRegisters[2].diMyResult;

// Total apparent energy, sould be -125465
stResult.TotalApparentEnergy_VAh := stResult.arMyRegisters[3].diMyResult;
```

# Lösung Übung 4, VAR\_IN\_OUT with Extends

To be completed