

Zusammenfassung IAUT

Eric Lindegger – HS25

Danke fürs Herunterladen und Verwenden meiner IAUT Zusammenfassung! Hoffe ihr findet sie nützlich. Falls ihr Fehler findet oder Inputs habt, schreibt mir doch auf eric.lindegger@stud.hslu.ch

Inhaltsverzeichnis

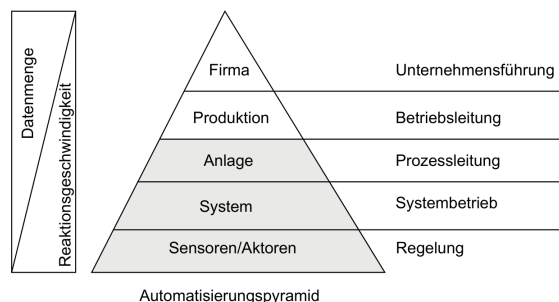
1	Automatisierung	2
1.1	Steuerung - Überblick	2
1.1.1	Klemmen	2
1.2	Allgemeine Aufgaben	2
1.3	Allgemeine Anforderungen	2
2	SPS	3
2.1	Feldbus	3
2.1.1	Spezifische Feldbusse	3
3	Programmierung	3
3.1	EN 61499	3
3.2	Grundaufbau	3
3.2.1	Programm	4
3.2.2	Funktionsblock	4
3.2.3	Funktion	4
3.3	Variablentypen	4
3.3.1	System Datentypen	4
3.3.2	Array	4
3.3.3	DUT - Data Unit Type	4
3.3.4	Globale Variablen Liste (GVL)	5
3.3.5	Type Casting	5
3.4	Conditional Statements	5
3.4.1	If/Else	5
3.4.2	Switch-Case	5
3.5	Schleifen	5
3.5.1	WHILE	5
3.5.2	REPEAT	5
3.5.3	FOR	5
3.5.4	Schleifen Modifikatoren	5
4	TwinCat	5
4.1	Bitshifting	5
4.2	Limit	5
4.3	Timer	6
4.3.1	Timer Off-Delay (TOF)	6
4.3.2	Timer On-Delay (TON)	6
4.3.3	Timer Pulse Generator (TP)	6
5	Digitale Regelung	6
5.1	Laplace Diskretisierung	6
5.1.1	Rückwärts-Rechteckregel	6
5.1.2	Vorwärtsrechteck-Regel	6
5.1.3	Trapezoidal-Regel (Tustin Approximation)	6
5.2	PT1-Prozess	6
5.3	PT2-Prozess	7
5.4	Diskreter PID-Regler	7
5.4.1	P-Anteil	7
5.4.2	I-Anteil	7
5.4.3	D-Anteil	7
5.5	Stellgrössensättigung	7
5.5.1	Antireset-Windup (ARW)	7
6	FSM - Finite State Machine	8
7	Beispiel Code	8
8	Matlab-Befehle	8
9	Hilfsblätter	8

1 Automatisierung

Definition Automatisierung

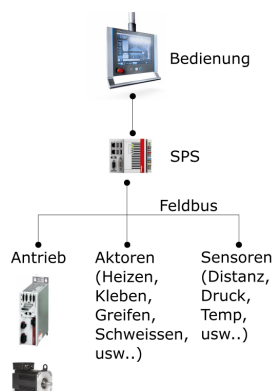
Unter Automatisierung (DIN19222) versteht man das gezielte Ausrüsten einer Einrichtung, so dass sie ganz oder teilweise ohne Mitwirkung des Menschen geschieht und arbeiten kann.

Die Automatisierungspyramide ist der Versuch die gesamte Automatisierungskette auf ein Bild abzubilden:



Die Darstellung ist wie folgt zu interpretieren: Je weiter unten, desto schneller müssen die Komponenten reagieren und je weiter oben, ist die Datenmenge grösser. Die Absicht der Automatisierung ist, dass die automatisierte Anlage bis ins ERP der Firma eingepflegt wird. So muss z.B. keine spezielle Benutzeroberfläche geladen werden um ein neuer Prozess auf der Anlage zu starten.

1.1 Steuerung - Überblick



Die Bedienung ist wo das GUI (Graphical User Interface) dargestellt wird. Hier werden vom Benutzer Eingaben getätigt, wie z.B. Job oder Rezeptwahl.

Der Controller innerhalb der Steuerung/Anlage ist die CPU/SPS. Eine Automatisierung ist häufig eine (PID-)Regelungsaufgabe. Die SPS ist mit Aktoren und Sensoren verbunden:

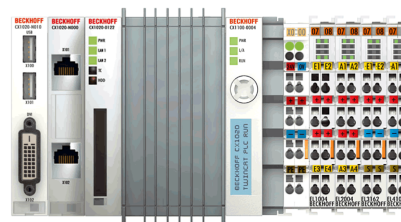
- Sensoren liefern Informationen
- Aktoren lösen Aktion aus

Die Schnittstellen der Sensoren/Aktoren ist entweder eine Spannung oder einen Strom. Die Spannung ist jedoch eher weniger gängig im Moment, da die Spannung anfälliger auf Störeinflüsse ist als ein Strom. Die gängigsten Schnittstellen sind. Ein weiterer Vorteil der Stromschnittstelle ist, dass auch ein Kabelbruch detektiert werden kann, da der Strom nie 0 wird:

- 0V – 10V
- 4mA – 20mA

1.1.1 Klemmen

Die Klemmen stellen die Ein- und Ausgänge einer SPS dar und können auf der Feldebene der SPS über ein Bussystem erweitert werden:



Klemmen können über RS485 abgesetzt werden und an einem anderen Ort als direkt bei der SPS eingesetzt werden.

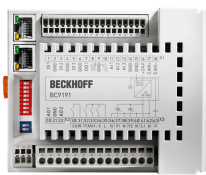
1.2 Allgemeine Aufgaben

Echtzeitanforderung	Regler Prozessabläufen usw.
keine Echtzeitanforderung	Mensch-Maschine-Interface (HMI) Produktionsplanung Archivierung usw.

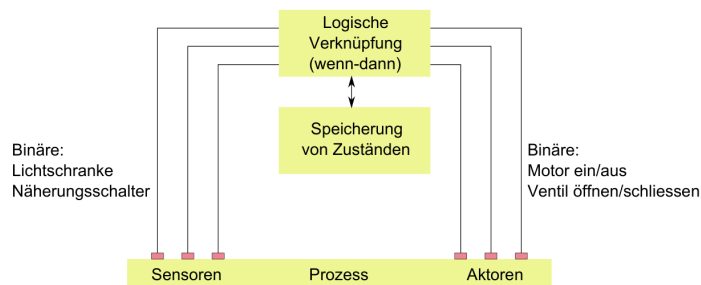
1.3 Allgemeine Anforderungen

Echtzeitfähigkeit	Betriebssysteme Speicherarchitektur
Ein- Ausgabe von Prozesssignalen	Aktoren Sensoren Kommunikationssysteme
Sicherheit Zuverlässigkeit	Hochwertige Komponente Redundanz
Resistenz gegen Umwelteinflüsse	Spezielle Gehäuse Schaltschrankmontage

2 SPS



Eine SPS ist eine 'Speicherprogrammierbare Steuerung'. Auf Englisch wird sie PLC (Programmable Logic Controller) genannt. Sehr wichtig: die SPS arbeitet konventionell möglichst auf if/else Statements und verarbeitet sämtlicher Code in jedem Zyklus einmal. Das Arbeitsprinzip ist:



2.1 Feldbus

Der Feldbus ist die Kommunikationsschnittstelle der SPS zu den Klemmen und entsprechend Ein- und Ausgängen. Es hängen alle E/A seriell an einem Bus. Wo der Feldbus aktiv ist, wird Feldebene genannt. Der Aufbau des Feldbusses kann wie folgt vorgestellt werden:



Definition Feldbus

Ein Feldbus verbindet in einer Anlage Feldgeräte wie Sensoren und Aktoren zwecks Kommunikation mit einem Steuerungsgerät (SPS).

Durch den Feldbus entstehen einige wesentliche Vor- und Nachteile:

- + geringer Verkabelungsaufwand
- + Erweiterungen oder Änderungen sind einfach
- Komplexität
- Preis
- Aufwendige Messgeräte (Analyzer)
- Längere Reaktionszeit

2.1.1 Spezifische Feldbusse

Im Gebäude sind die gängigen Feldbusse:

- LON
- EIB
- KNX

Innerhalb der Maschine werden andere Feldbusse verwendet:

- CAN/CANOpen
- Profibus, Profinet
- EtherCAT
- Ethernet/IP

3 Programmierung

Definition SPS-Programmierung

Die EN 61131-3 ist die einzige weltweit gültige Norm für Programmiersprachen von SPS-Steuerungen. Sie definiert die folgenden fünf Sprachen:

- AWL - Anweisungsliste (Assembler)
- KOP - Kontaktplan
- FBS - Funktionsbausteinsprache
- ST - Strukturierte Text
- AS - Ablaufsprache

Die einzige (relevante) Programmiersprache hinsichtlich des IAUT Unterrichts ist ST. Die anderen werden für einfache logische Verknüpfungen gebraucht, oder für z.B. I/O-Zuweisungen. ST wird in Europa oft für die Programmierung von SPS gewählt.

3.1 EN 61499

Diese Norm stellt eine objektorientierte Erweiterung der EN61131 dar. Dieses Kapitel fasst den Aufbau und Syntax der SPS-Programmiersprache ST zusammen.

3.2 Grundaufbau

Der Aufbau eines Programmes/Funktionsblockes oder Funktion ist immer in zwei Bereiche aufgeteilt: Deklaration und Implementation. Im Deklarationsteil werden alle Inputs, Outputs deklariert und ggf. initialisiert. In der Implementation wird der eigentliche Code geschrieben. Wichtig: die Implementation wird in jedem Clock Zyklus wiederholt.

```

1 // Deklarationsteil
2 VAR_INPUT
3     // input-variablen
4     iVarIn AT %I* : INT;
5 END_VAR
6 VAR_OUTPUT
7     // output-variablen
8     iVarOut AT %Q* : INT;
9 END_VAR
10 VAR_IN_OUT
11     // in/out-variablen
12 END_VAR
13 VAR
14     // lokale variablen
15     tmp : INT;
16 END_VAR
17
18 // Implementationsteil
19 IF iVarIn > 10 THEN
20     tmp := 0;
21 ELSE
22     tmp := iVarIn;
23 END_IF

```

3.2.1 Programm

Programme können als Funktionen aufgerufen werden und besitzen keinen Rückgabewert.

```
1 PROGRAM ProgramName
2 VAR
3     bTrig : BOOL;
4     iVal : INT;
5 END_VAR
6
7 IF(bTrig = TRUE) THEN
8     iVal := 15;
9 END_IF
```

3.2.2 Funktionsblock

Ein Funktionsblock ist Zustandsbehaftet: Interne Variablen behalten ihren Wert über die SPS-Zyklen weg. Jede Instanz besitzt einen eigenen Speicher. Jedoch müssen die Speicher instanziiert werden.

```
1 FUNCTION_BLOCK Count
2 VAR_INPUT
3     bTrig : BOOL;
4 END_VAR
5 VAR
6     iCount : INT;
7 END_VAR
8
9 IF bTrig = TRUE THEN
10     iCount := iCount + 1;
11 END_IF
```

3.2.3 Funktion

Eine Funktion kann ohne Instanzierung verwendet werden. Eine Funktion besitzt keine statische Werte, dafür einen Rückgabewert, welcher auf den Funktionsnamen zugewiesen wird.

```
1 FUNCTION fFunc : INT // Rückgabewert
2 VAR_INPUT
3     iTime : INT;
4     iT : INT;
5 END_VAR
6
7 iTmp := iTime;
8 fFunc := iTime / iT;
```

3.3 Variablentypen

3.3.1 System Datentypen

Die gängigen Datentypen sind auch in ST vorhanden. Die Tabelle fasst die Datentypen zusammen:

Typ	Min	Max	Bits	Bemerkung
bool	0	1	8	Nur 1 / 0 / TRUE / FALSE sind gültig!
BYTE	0	255	8	
WORD	0	65535	16	
DWORD	0	4294967295	32	
SINT	-128	127	8	
USINT	0	255	8	
INT	-32768	32767	16	
UINT	0	65535	16	
DINT	-2147483648	2147483647	32	
UDINT	0	4294967295	32	
REAL	$-3.4 \cdot 10^{38}$	$-3.4 \cdot 10^{38}$	64	
LREAL	$-1.8E + 308$	$1.8E + 308$	64	
STRING	—	—	$n+1$	fügt Nullterminierung an.
TIME	T#0ms	T#71582m47s295ms	32	
TOD	TOD#00:00	TOD#1193:02:47.295	32	
DATE	D#1970-01-01	D#2106-02-06	32	
DT	DT#1970-0-0-00:00	DT#2106-02-06-06:28:15	32	

3.3.2 Array

```
1 VAR
2     aValues : ARRAY[0..99] OF INT;
3 END_VAR
```

3.3.3 DUT - Data Unit Type

Über DUT können benutzerdefinierte Datentypen angelegt werden. Die relevanten sind **STRUCT** und **ENUM**. Durch diese Typen kann ein Programm bedeutend lesbarer gestaltet werden. Für die Erstellung eines DUTs wird ein neues File in der DUT Ordnerstruktur erstellt. Die Definition geht wie folgt:

```
1 // Struct
2 TYPE stDataType:
3 STRUCT
4     iVar1 : INT;
5     iPointX : INT;
6     iPointY : INT;
7 END_STRUCT
8 END_TYPE

1 // Enumeration
2 TYPE eSystemState:
3 (
4     None, // = 0 - default
5     init, // = 1
6     run
7 ) := init; // default state
8 END_TYPE
```

3.3.4 Globale Variablen Liste (GVL)

Die GVL deklariert Variablen, welche in jedem Programm, Funktionsblock und Funktion aufrufbar. Vielfach macht's Sinn die In-/Outputs, welche mit der Hardware kommunizieren in einer GVL zu deklarieren.

3.3.5 Type Casting

Variablentypen können mit Hilfe von Casting Funktionen umgewandelt werden. Fast alle Typen können gewandelt werden:

```
1 rRealVal := INT_TO_REAL(iVal);
```

Casting ist die zielführende Methode, um keine Fehler im Implementieren des Programms zu generieren. TwinCat hat implizite Casts nicht so gerne.

3.4 Conditional Statements

3.4.1 If/Else

```
1 IF <cond1> THEN
2   ...
3 ELSIF <cond2> THEN
4   ...
5 ELSE
6   ...
7 END_IF
```

3.4.2 Switch-Case

```
1 CASE iVar OF
2   1:
3     // do something for 1
4   2..5:
5     // do something for range 2 - 5
6 ELSE
7   // do this as default-assignment
8 END_CASE
```

Die Switch-Bedingung kann auch für Enum-Typen gebraucht werden:

```
1 CASE eState OF
2   Init:
3     // handle init state
4   Running:
5     // handle running state
6   Error:
7     // handle error state
8 ELSE
9   // it is beneficial to always have a default
    statement
10 END_CASE
```

3.5 Schleifen

Wie in C gibt es in TwinCat Schleifen. Dabei ist es von zentraler Bedeutung, dass diese Schleife nicht Endlos ist und eine Abbruchbedingung enthält. Ansonsten kann es vorkommen, dass auf die SPS nicht mehr zugegriffen werden kann. Die verschiedenen Schleifen werden hier aufgeführt.

3.5.1 WHILE

WHILE-Schleife

Sofern die Bedingung beim ersten Erreichen nicht zutrifft, wird der Inhalt der Schleife nicht ausgeführt.

```
1 WHILE iCounter <> 0 DO
2   iVar1 := iVar2;
3   iCounter := iCounter - 1;
4 END_WHILE
```

3.5.2 REPEAT

REPEAT-Schleife

Diese Schleife wird mindestens einmal durchgeführt.

```
1 REPEAT
2   iVar1 := iVar2;
3   iCounter := iCounter - 1;
4 UNTIL
5   iCounter = 0;
6 END_REPEAT
```

3.5.3 FOR

```
1 FOR iCounter = 1 TO 5 BY 1 DO
2   iVar1 := iVar2;
3 END_FOR
```

3.5.4 Schleifen Modifikatoren

Mit diesen Modifikatoren kann wie in C beeinflusst werden, wie das Verhalten in der Schleife ist.

```
1 EXIT           // Ausbruch aus aktuellem Loop
2 CONTINUE      // Direkter Sprung zu Loop Anfang
```

4 TwinCat

TwinCat ist die Entwicklungsumgebung von Beckoff für deren SPS Systeme. TwinCat liefert diverse Funktionen vorgefertigt für den Benutzer. In diesem Kapitel werden die relevantesten aufgelistet.

4.1 Bitshifting

Mit Bitshifting Operationen können sämtliche Bits innerhalb einer Variable nach links oder rechts geschiftet werden. Die Bits am Rand werden verworfen und neu entstandene Lücken mit 0 aufgefüllt.

```
1 res := SHL(bByte, 2); // Shift Left
2 res := SHR(bByte, 2); // Shift Right
```

Mit Bitrotate Befehlen können herausgeschobene Bits rotiert werden (herausgeschobene Bits werden am anderen Ende wieder hineingeschoben).

```
1 res := ROL(bByte, 2); // Circular Shift Left
2 res := ROR(bByte, 3); // Circular Shift Right
```

Die Shift-Operationen können mit allen gängigen Datentypen verwendet werden.

4.2 Limit

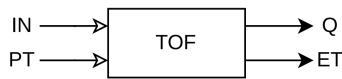
Die Limit-Funktion limitiert die Eingangsvariable innerhalb von einer Minimal- und Maximalwert. Die Funktion kann wie folgt verwendet werden:

```
1 rUsat := LIMIT(umin, rU, umax);
2 // rU wird von umin und umax limitiert
```

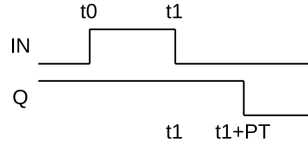
4.3 Timer

Verschiedene Timer Module können direkt aus TwinCat instanziiert werden. Diese haben jeweils verschiedene Verhaltensmuster und sind für andere Anwendungen nützlich.

4.3.1 Timer Off-Delay (TOF)

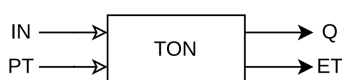


In: Eingangssignal (1 zu 0 startet Timer)
 PT: Verzögerungszeit
 Q: Ausgang des Timers (1 wenn PT erreicht)
 ET: Abgelaufene Zeit

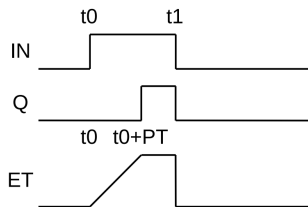


```
1 VAR
2     fbTOF : TOF;
3 END_VAR
4
5 fbTOF(IN := bTrig, PT := T#500ms);
6 bOut := fbTOF.Q;
```

4.3.2 Timer On-Delay (TON)

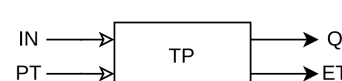


In: Eingangssignal (0 zu 1 startet Timer)
 PT: Verzögerungszeit
 Q: Ausgang des Timers (1 wenn PT erreicht)
 ET: Abgelaufene Zeit

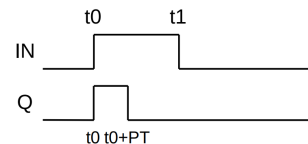


```
1 VAR
2     fbTON : TON;
3 END_VAR
4
5 fbTON(IN := bTrig, PT := T#500ms);
6 bOut := fbTON.Q;
```

4.3.3 Timer Pulse Generator (TP)



In: Eingangssignal (0 zu 1 startet Timer)
 PT: Pulslänge
 Q: Ausgang des Timers (1 wenn t < PT)
 ET: Abgelaufene Zeit



```
1 VAR
2     fbTP : TP;
3 END_VAR
4
5 fbTP(IN := bTrig, PT := T#500ms);
6 bOut := fbTP.Q;
```

5 Digitale Regelung

Für Automationsanwendungen werden sehr häufig PID-Regler verwendet. Für eine digitale Regelung muss der Prozess und der Regler diskretisiert werden. Verschiedene Diskretisierungsmethoden existieren.

5.1 Laplace Diskretisierung

Um ein System in Laplace Bereich zu diskretisieren (in den z-Bereich) zu transformieren existieren verschiedene Methoden. Diese sind hier aufgeführt.

5.1.1 Rückwärts-Rechteckregel

$$s = \frac{z-1}{T_S z} = \frac{1-z^{-1}}{T_S}$$

Wobei T_S die Zykluszeit der SPS ist. Diese ist standardmässig 10 ms. Gängigste Art zu diskretisieren

5.1.2 Vorwärtsrechteck-Regel

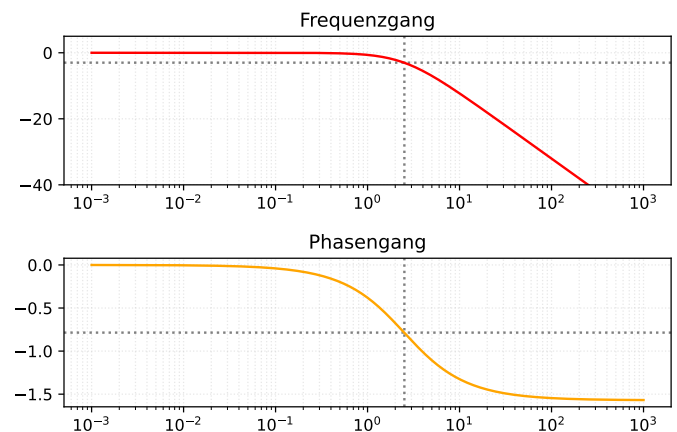
$$s = \frac{z-1}{T_S}$$

Für Regelung eine ungeeignete Diskretisierungsmethode.

5.1.3 Trapezoidal-Regel (Tustin Approximation)

$$s = \frac{2}{T} \frac{z-1}{z+1}$$

5.2 PT1-Prozess

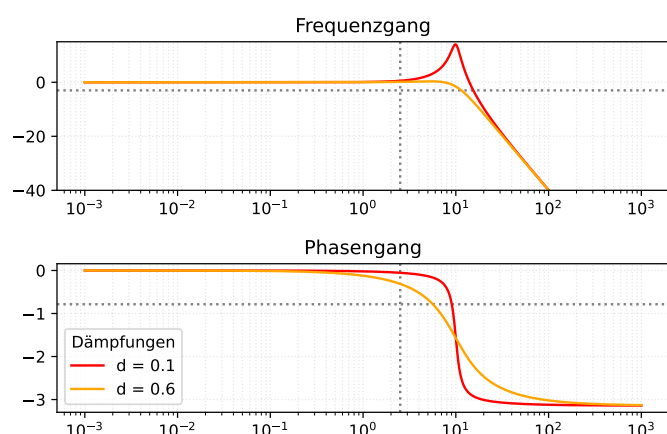


PT1 Glieder besitzen eine Phasenverschiebung von 90° bzw. $\frac{\pi}{2}$. Die Grenzfrequenz liegt bei $\omega_0 = 2\pi\tau$.

$$G(s) = \frac{1}{1 + \tau s} \rightarrow y[k] = a_1 x[k] - a_2 y[k-1]$$

$$\text{Mit: } a_1 = \frac{T_S}{T_S + \tau} \quad a_2 = \frac{\tau}{T_S + \tau}$$

5.3 PT2-Prozess



Mit zunehmender Dämpfung d sinkt die Resonanz bei der Grenzfrequenz ω_0 . Die Phasenverschiebung ist 180° respektive π .

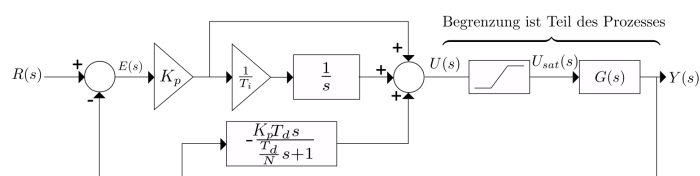
$$G(s) = \frac{\omega_0^2}{s^2 + 2d\omega_0 s + \omega_0^2}$$

Diskretisiert:

$$y[k] = \frac{a_3}{a_1} x[k] - \frac{a_2}{a_1} y[k-1] - \frac{1}{a_1} y[k-2]$$

$$\text{Mit: } a_1 = 1 + 2d\omega_0 T_s + \omega_0^2 \quad a_2 = -2 - 2d\omega_0 T_s \quad a_3 = T_s^2 \omega_0^2$$

5.4 Diskreter PID-Regler



Der PID-Regler muss auch diskretisiert werden. Der zeitkontinuierliche PID-Regler hat die Form:

$$C(s) = \frac{U(s)}{E(s)} = k_P \left(1 + \frac{1}{T_i s} + \frac{T_d s}{N} \right)$$

Legende:

- k_P : Reglerverstärkung
- T_i : Nachstellzeit [s]
- T_d : Vorhaltzeit [s]
- N : $\frac{T_d}{N}$ ist die Zeitkonstante des Filters

5.4.3 D-Anteil

Der diskretisierte D-Anteil des Reglers ist:

$$u_D = \frac{k_P \cdot T_d}{T_s} (e[k] - e[k-1])$$

Kompletter diskreter PID-Regler

Der diskretisierte PID-Regler ist damit zusammengesetzt:

$$u = u_P + u_I + u_D$$

Die vorhergehenden Fehler und Stellgrößen müssen immer mitgeführt werden.

5.5 Stellgrössensättigung

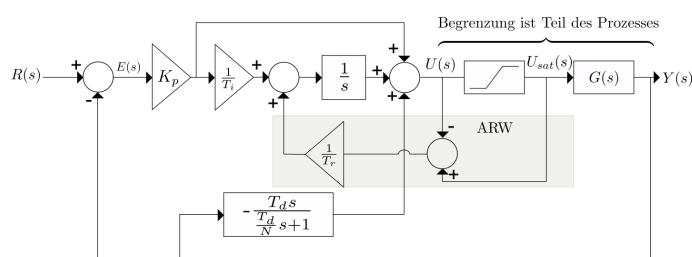
Fast alle Stellgrößen sind in ihrem Output limitiert. Damit die Hardware keinen Schaden nehmen kann, muss die Stellgröße in der Software gesättigt werden. Die Sättigungsfunktion funktioniert anhand eines einfachen mathematischen Prinzips:

$$u_{sat}[k] = \begin{cases} u_{max}, & \text{wenn } u[k] > u_{max} \\ u_{min}, & \text{wenn } u[k] < u_{min} \\ u[k], & \text{sonst} \end{cases}$$

Die Stellgrössensättigung generiert ein neues Problem: der I-Anteil kann sich in die Unendlichkeit aufintegrieren. Um das Problem einzugrenzen, wird ein Antireset-Windup (ARW) implementiert. Das Sättigungsverfahren wird in ST wie folgt gelöst:

```
1 usat := LIMIT(umin, u, umax);
```

5.5.1 Antireset-Windup (ARW)



Wird ein ARW implementiert, integriert sich der I-Anteil nicht mehr über das Limit hinaus. Der Regler ist damit viel reaktiver. Der I-Anteil mit ARW ist somit:

$$u_I[k] = u_I[k-1] + \frac{k_P T_s}{T_i} e[k] + \frac{T_s}{T_r} (u_{sat}[k] - u[k])$$

Wobei $u[k]$ die gesamte PID-Stellgröße ohne Sättigung ist.

5.4.1 P-Anteil

Der diskretisierte P-Anteil ist somit:

$$u_P[k] = k_P \cdot e[k]$$

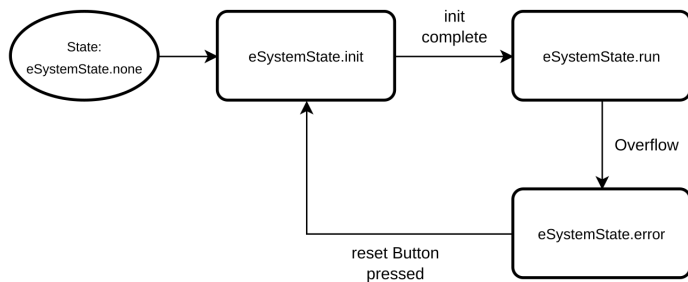
5.4.2 I-Anteil

Der diskretisierte I-Anteil des Reglers ist:

$$u_I = u_I[k-1] + \frac{k_P T_s}{T_i} e[k]$$

6 FSM - Finite State Machine

Finite State Machines oder FSM sind Zustandsmaschinen, welche je nach Zustand Ein- und Ausgänge anders behandeln. Wichtig dabei sind die Übergangsbedingungen, zu welchen der Zustand wechselt. Dargestellt werden sie in Zustandsdiagrammen. Ein einfaches Diagramm:



In ST ist es üblich, dass jeweils ein Enumerationstyp generiert wird, welcher die Zustände im code lesbarer macht:

```

1  TYPE eSystemState:
2  (
3      none,
4      init,
5      run,
6      error
7  )
8  END_TYPE
  
```

Im Programm geht das Ganze dann wie folgt von statten:

```

1  PROGRAM
2  VAR
3      state : eSystemState;
4      iTemp : REAL;
5  END_VAR
6
7  CASE state OF
8      init:
9          // handle init
10         ....
11         // next state
12         IF iTemp >= 20 THEN
13             state := run;
14         END_IF
15     run:
16         // handle run
17         ....
18         // next state
19         IF iTemp > 100 THEN
20             // overtemperature protection
21             state := error;
22         END_IF
23     error:
24         // handle error
25         ....
26         IF bReset = TRUE THEN
27             state := init;
28         END_IF
29 ELSE
30     state := init;
31 END_CASE
  
```

7 Beispiel Code

8 Matlab-Befehle

Für die Auslegung und modellierung wurde in IAUT Matlab verwendet. Dabei wurden Tools wie der 'PID-Tuner' oder 'Siso-Tool' für die Auslegung der Regler eingesetzt. Grundsätzlich folgt der Reglerentwurf diesem Schema:

1. Prozess messen
2. Prozessmodellierung (Sprungantwort parametrisieren, etc.)
3. Regler mit Tool auslegen

9 Hilfsblätter