



Aufruf von Funktionsbausteinen:

- \* Liste der Parameter eingeschlossen in runden Klammern
- \* vorausgehendes Laden /Speichern der Eingangsparameter
- \* Benutzung der Eingangsvariablen als Operatoren

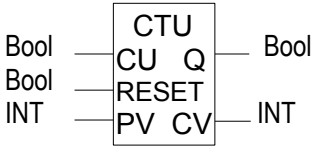
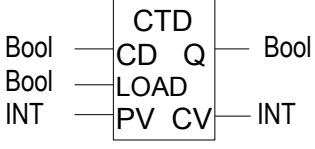
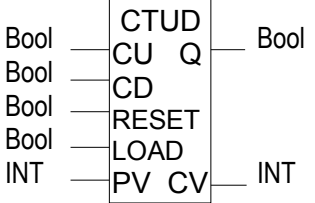
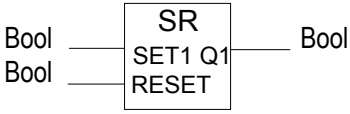
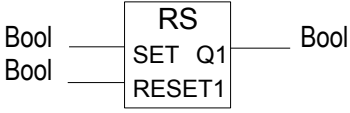

oder  
oder

**AWL:** → Sprungmarke und Kommentar sind optional

Sprungmarke (Name:)	Operation	Operand	Kommentar (*...*)
Operatoren		Beschreibung	
logisch allgemein	( bzw. )		Klammerebene öffnen bzw. schließen
	LD		Aktuelles Ergebnis (AE; current result) mit dem Operanden laden
	ST		STORE, AE im angegebenen Operanden speichern
logisch	LDN		AE mit negierten Operanden laden
	NOT		AE negieren
	AND bzw. ANDN		UND-Verknüpfung des Operanden bzw. negierten Operanden mit dem AE
	OR bzw. ORN		ODER-Verknüpfung des Operanden bzw. negierten Operanden mit dem AE
	XOR bzw. XORN		Exklusiv-ODER-Verknüpfung des Operanden bzw. negierten Operanden mit dem AE
	STN		AE wird negiert im angegebenen Operanden abgespeichert
	S		Wenn AE="1" so wird der angegebene Operand auf „1" gesetzt
	R		Wenn AE="1" so wird der angegebene Operand auf „0" gesetzt
allgemein	ADD		Operand wird zum AE addiert
	SUB		Operand wird vom AE subtrahiert
	MUL		Operand wird mit dem AE multipliziert
	DIV		AE wird durch den Operanden dividiert
	GT		AE > Operand?
	GE		AE ≥ Operand?
	EQ		AE = Operand?
	NE		AE ≠ Operand?
	LE		AE ≤ Operand?
	LT		AE < Operand?
Sprung und Aufruf	JMP		unbedingter Sprung
	JMPC		bedingter Sprung wenn AE="1"
	JMPCN		bedingter Sprung wenn AE="0"
	CAL		unbedingter Aufruf des genannten Funktionsbausteines
	CALC		bedingter Aufruf des genannten Funktionsbausteines wenn AE="1"
	CALCN		bedingter Aufruf des genannten Funktionsbausteines wenn AE="0"
	RET		unbedingter Rücksprung aus einem Funktionsbaustein
	RETC		bedingter Rücksprung aus einem Funktionsbaustein wenn AE="1"
	RETCN		bedingter Rücksprung aus einem Funktionsbaustein wenn AE="0"

Standardfunktionen:

Timer	Eingangsvariablen	IN	Starteingang, Typ BOOL
		PT	Preset Time, Vorgabezeit, Typ TIME
	Ausgangsvariablen	Q	Typ BOOL, Ist der Timer abgelaufen?
		ET	Effective Time=abgelaufene Zeit, Typ TIME.
TP	Timer pulse, Pulsgeber	FUP:	TP(IN, PT, Q, ET)
TON	Timer on-delay Einschaltverzögerung	FUP:	TON(IN, PT, Q, ET)
TOF	Timer off-delay Ausschaltverzögerung	FUP:	TOF(IN, PT, Q, ET)
Beispiel in AWL		<p><u>AWL (Beispiel):</u>          VAR Timer1: TP; T_ab: TIME; END_VAR          CAL Timer1(IN:=%IX0.1,PT:=T#5s)          LD Timer1.Q          ST %QX1.1          LD Timer1.ET          ST T_ab</p>	
Zähler	Eingangsvariablen	CU (Count Up)	Aufwärtszählen bei positiver Flanke, Typ BOOL
		CD (Count Down)	Abwärtszählen bei positiver Flanke, Typ BOOL
		RESET	Rücksetzen (Zählerstand auf 0) , Typ BOOL
		LOAD	Laden des Zählerstandes mit Wert PV, Typ BOOL
		PV (Preset Value)	Vorgabewert mit dem der Zähler geladen wird, Typ INT
	Ausgangsvariablen	CV (Current Value)	Aktueller Wert (Zählerstand), Typ INT
		Q	Ausgang, Typ BOOL, ist gesetzt, wenn das obere Zählziel PV (beim Aufwärtszähler CTU) bzw. das untere Zählziel (beim Abwärtszähler CTD) erreicht ist.
		QU	Ausgang, Typ BOOL, ist gesetzt, wenn das obere Zählziel PV beim allgemeinen Zähler CTUD erreicht ist.
QD	Ausgang, Typ BOOL, ist gesetzt, wenn das untere Zählziel 0 beim allgemeinen Zähler CTUD erreicht ist.		

CTU	Aufwärtszähler	CTU(CU, RESET, PV, Q, CV) 	Wenn RESET=„1“ ist, wird die Zählvariable CV mit 0 gesetzt. Wenn an CU eine positive Flanke anliegt, dann wird CV um 1 erhöht, solange CV kleiner als PV ist. Q wird „1“ wenn CV größer oder gleich PV ist.
CTD	Abwärtszähler	CTD(CD, LD, PV, Q, CV) 	Wenn LOAD=„1“ ist, wird die Zählvariable CV mit der Obergrenze PV gleichgesetzt. Wenn LOAD=„0“ ist und an CD eine positive Flanke anliegt, dann wird CV um 1 erniedrigt, solange CV kleiner als PV ist. Q=„1“ wenn CV kleiner oder gleich 0 ist.
CTUD	Auf-und Abwärtszähler, allgemeiner Zähler	CTUD(CU, CD, RESET, LOAD, PV, QU, QD, CV) 	Wenn RESET=„1“ ist, dann wird die Zählvariable CV mit 0 initialisiert. Andernfalls und wenn LOAD=„1“ ist, dann wird CV mit PV initialisiert. Wenn RESET=„0“ und LOAD= „0“ sind und wenn an CU eine positive Flanke anliegt, dann wird CV um 1 erhöht, solange CV keinen Überlauf verursacht. Wenn RESET=„0“ und LOAD= „0“ sind und wenn an CD eine positive Flanke anliegt, dann wird CV jeweils um 1 erniedrigt, solange CV keinen Unterlauf verursacht. QU liefert „1“ wenn CV größer oder gleich PV geworden ist. QD liefert „1“ wenn CV kleiner oder gleich 0 geworden ist.
Beispiel in AWL	VAR Counter1: CTU; END_VAR CAL Counter1(CU:=%IX0.1,RESET:=%IX0.2,PV:=250) LD Counter1.CV ST %MW10 LD Counter1.Q ST %QX1.1		
SR	Bistabilen Funktionsblock dominant setzen Q1 = SR (SET1, RESET)		$Q1 = (\text{NOT RESET AND } Q1) \text{ OR SET1}$ Q1, SET1 und RESET sind vom Typ BOOL.
RS	Bistabilen Funktionsblock dominant zurücksetzen; Q1 = RS (SET, RESET1)		$Q1 = \text{NOT RESET1 AND } (Q1 \text{ OR SET})$ Q1, SET und RESET1 sind vom Typ BOOL.
Beispiel in AWL:	VAR FF1: RS; END_VAR CAL FF1(SET:=%IX0.1,RESET1:=%IX0.2) LD FF1.Q1 ST %QX1.1		
R_TRIG (F_TRIG)	Erkennen einer positiven (negativen) Flanke		R_TRIG: Bei einem Wechsel des Eingangssignals CLK von 0 nach 1 wird Q = 1 gesetzt. F_TRIG: Bei einem Wechsel des Eingangssignals CLK von 1 nach 0 wird Q = 1 gesetzt. Bei der nächsten Ausführung wird Q auf 0 zurück gesetzt.

### Ablaufsprache AS (früher: Schrittkettenprogrammierung mittels FBS, AWL oder KOP )

Die grundlegenden Elemente sind Schritte (Anfangs- und Endschritt, normale Schritte, Sprünge) und Transitionen (Weiterschaltbedingungen).

Der Zustand eines Schrittes wird im zugehörigen Schrittmerker gespeichert und ist entweder aktiv oder inaktiv. Die Schrittmerker müssen nicht als Variable deklariert werden, sie werden intern vom System erzeugt. Es kann immer nur ein Schritt aktiv sein. Einem Schritt können ein oder mehrere Aktionsblöcke zugewiesen werden.

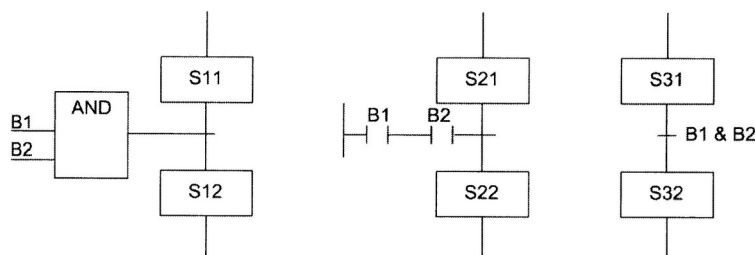
### Bedeutung der Bestimmungszeichen für die Aktionen des Schrittes:

Zeichen	Bedeutung	Funktionsweise
<b>N</b>	nicht gespeichert	Die Aktion ist solange aktiv wie der Schritt.
<b>S0</b>	Setzen (gespeichert)	Die Aktion wird ausgeführt sobald der Schritt aktiv wird und wird weiter ausgeführt, auch wenn der Schritt schon deaktiviert wurde, bis sie einen Reset erhält.
<b>R0</b>	vorrangiges Rücksetzen	Die Aktion wird deaktiviert.
<b>L</b>	zeitbegrenzt	Die Aktion wird ausgeführt sobald der Schritt aktiv wird und wird solange ausgeführt, bis der Schritt inaktiv wird oder die gegebene Zeitspanne abgelaufen ist.
<b>D</b>	zeitverzögert	Die Ausführung der Aktion startet erst, wenn nach Aktivwerden des Schrittes die gegebene Verzögerungszeit abgelaufen ist und der Schritt immer noch aktiv ist. Die Aktion wird ausgeführt, bis der Schritt deaktiviert wird.
<b>P</b>	Impuls (Flanke)	Die Aktion wird genau einmal ausgeführt, sobald der Schritt aktiv wird.
<b>SD</b>	gespeichert und zeitverzögert	Die Ausführung der Aktion startet, wenn nach Aktivwerden des Schrittes die gegebene Verzögerungszeit abgelaufen ist. Sie wird solange ausgeführt, bis sie einen Reset erhält.
<b>DS</b>	zeitverzögert und gespeichert	Die Ausführung der Aktion startet erst, wenn nach Aktivwerden des Schrittes die gegebene Verzögerungszeit abgelaufen ist und der Schritt immer noch aktiv ist. Die Aktion wird dann ausgeführt, bis sie einen Reset erhält.
<b>SL</b>	gespeichert und zeitbegrenzt	Die Aktion wird ausgeführt, sobald der Schritt aktiviert wird. Sie wird solange ausgeführt, bis die gegebene Zeit abgelaufen ist oder sie einen Reset erhält.
<b>C</b>	bedingt	Der Code der Aktion wird ausgeführt, wenn die angegebene Bedingung erfüllt ist.
<b>F</b>	freigabebedingt	Der Code der Aktion wird ausgeführt, sobald eine Freigabe erfolgt ist.

### Transition (Weiterschaltbedingung)

Das Weiterschalten von einem Vorgängerschritt zu einem Nachfolgeschritt läuft nach folgenden Regeln ab:

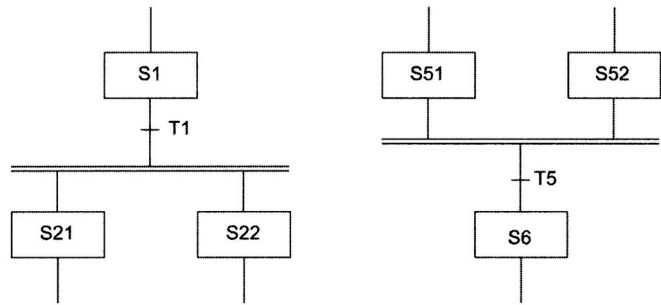
- ① Wenn der Vorgängerschritt aktiv ist, wird die Transition freigegeben.
- ② Bei freigegebener Transition wird die Transitionsbedingung berechnet.
- ③ Ist die Transitionsbedingung erfüllt, schaltet die Transition zunächst den Vorgängerschritt ab und aktiviert anschließend den Nachfolgeschritt.



**Ablaufregeln**

Simultanverzweigung

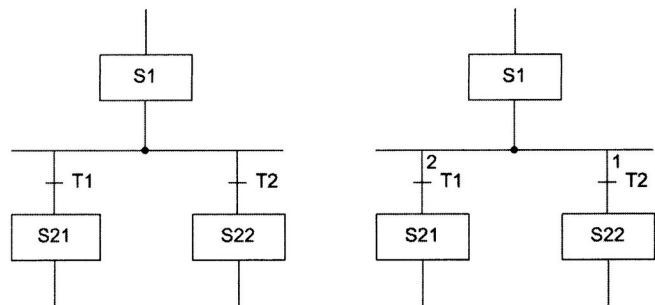
Wenn mehrere Schritte vor einer Transition liegen, so wird die Weiterschaltbedingung erst dann freigegeben, wenn alle Vorgängerschritte aktiv sind.



Kettenauswahl

Die Transitionen regeln den Zugang zu einem Pfad.

Die SPS beginnt mit der Prüfung der Transitionen im linken Zweig (T1). Ist die Bedingung erfüllt, so wird dieser Zweig abgearbeitet. Nur wenn eine Bedingung nicht erfüllt ist, wird die nächste Transition geprüft (T2).



Durch Angabe von Prioritäten kann die Reihenfolge festgelegt werden.

Fehlt der Verzweigungspunkt, so müssen sich die Transitionen gegenseitig ausschließen.

