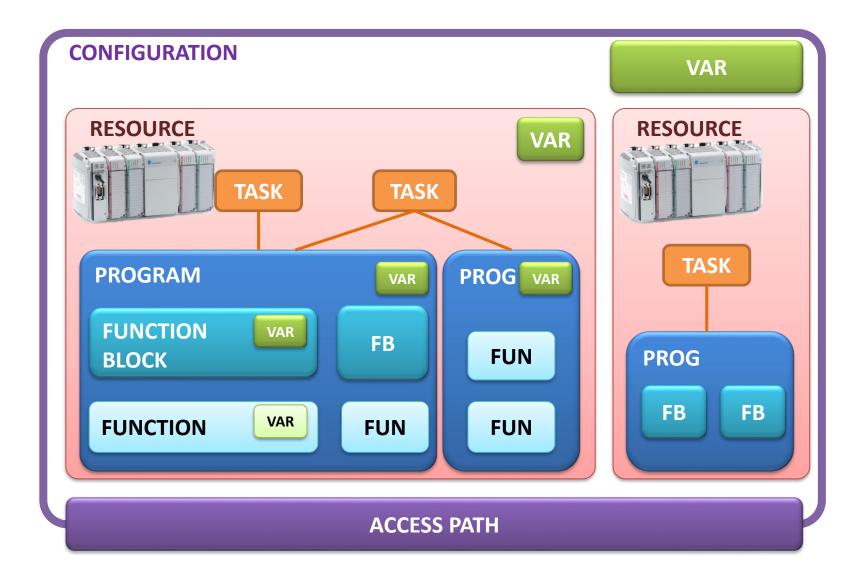
# Az IEC 61131-3 szabvány programozási nyelvei Sorrendi folyamatábra

Programozható irányítóberendezések és szenzorrendszerek

> KOVÁCS Gábor gkovacs@iit.bme.hu

#### Áttekintés



# Programszervezési egységek

#### POU típus és név

#### **Deklarációs rész:**

- Interfész változók
- Lokális változók
- Globális változók

#### POU törzs: programkód

- Ladder Diagram (LD)
- Instruction List (IL)
- Function Block Diagram (FBD)
- Structured Text (ST)
- Sequential Function Chart (SFC)

PROGRAM prog\_name

PROGRAM ConveyorControl

FUNCTION\_BLOCK fb\_name

FUNCTION\_BLOCK Pusher

FULL TION fun\_name: DataTrue

OOL

# Sorrendi folyamatábra (Sequential Function Chart, SFC)

- Az SFC a programfolyamot írja le
- Tárolnia kell az aktuális állapotot: függvény nem valósítható meg SFC-ben
- A kimeneti változók érvényessége sokszor nehezen értelmezhető: egyes fejlesztői környezetek FB megvalósítását sem engedik SFC-ben

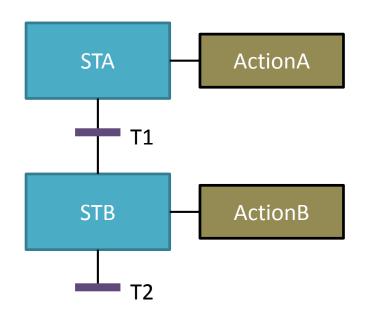
### Sorrendi folyamatábra

(Sequential Function Chart, SFC)

- Cél: komplex programok kisebb részekre bontása és az azok közötti programfolyam leírása
- Eredet
  - Folyamatábra
  - Petri-hálók
  - Grafcet

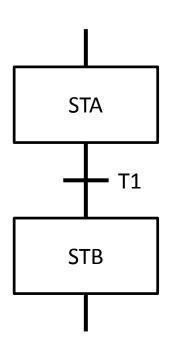
#### SFC elemek

- SFC: páros gráf
  - Csomópontok:
    - Lépések (step) ≈ állapotok
    - Átmenetek (transition): logikai értékre kiértékelődő kifejezések
  - Élek
- Lépésekhez rendelt akciók (action)

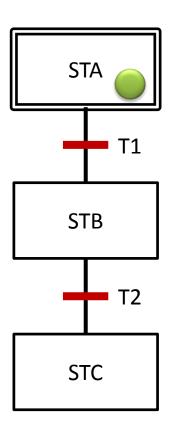


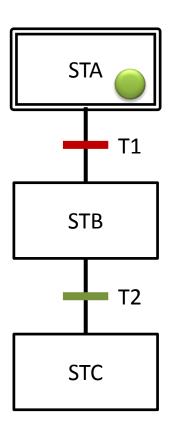
# Lépés – Átmenet szekvenciák

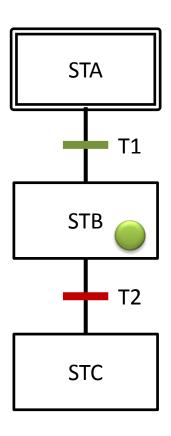
- Egyszerű szekvencia
- Divergens utak (elágazás)
  - Szekvencia-hurok
  - Szekvencia átugrása
- Párhuzamos végrehajtás

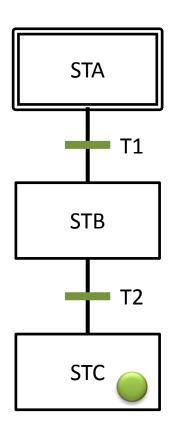


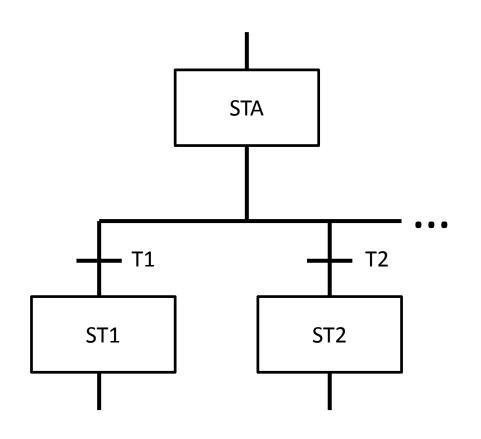
- Amikor T1 igazra értékelődik ki
  - STA deaktiválódik
  - STB aktiválódik







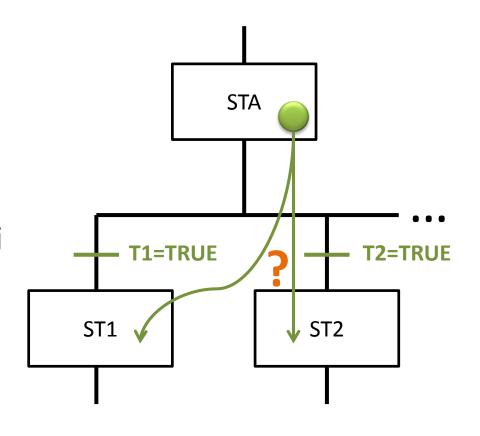




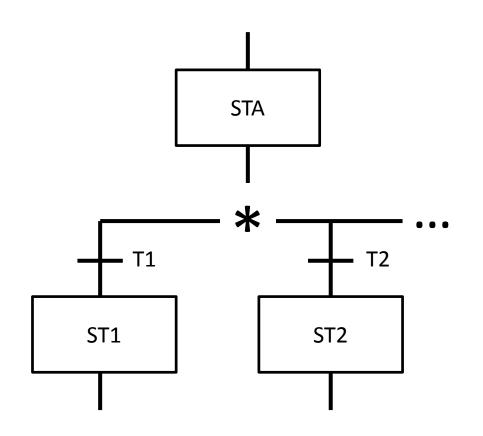
- Egy lépés után több átmenet is következik
- Az első igazra kiértékelődő Ti átmenet deaktiválja
   STA-t és aktiválja STi-t
- Az ágak közül csak egy lesz aktív

## Divergens utak átmeneteinek kiértékelése

- Szabvány szerint
  - Kiértékelés balról jobbra
  - Kiértékelés explicit prioritással
  - Kiértékelés felhasználói irányítással
- Általános gyakorlati megvalósítás: kiértékelés balról jobbra

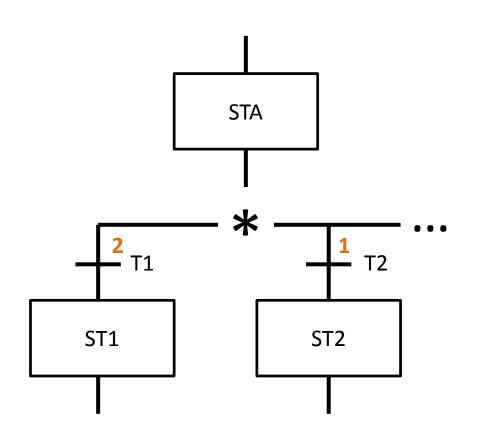


# Kiértékelés balról jobbra



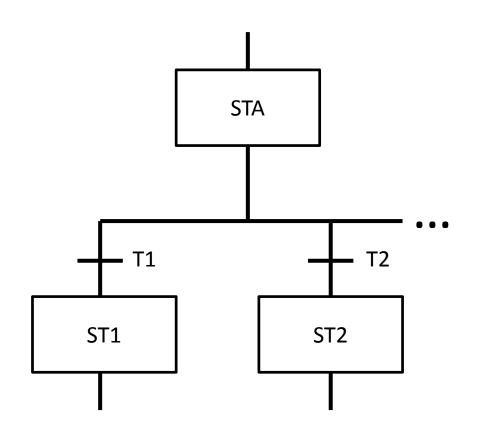
- Amíg STA aktív, addig az átmeneteket folyamatosan kiértékeljük balról jobbra haladva
- Az első igazra kiértékelődő Ti átmenet deaktiválja STA-t és aktiválja STi-t

# Kiértékelés felhasználó által megadott prioritással



- Az átmeneteket a megadott sorrendben értékeljük ki
- Az alacsonyabb érték jelzi a magasabb prioritást

# Kiértékelés felhasználói irányítással

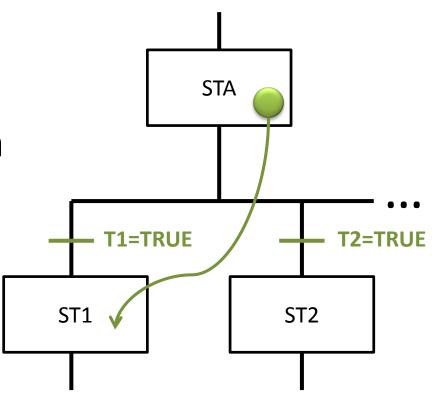


- Az átmenetek kiértékelésének sorrendje nem meghatározott
- A felhasználónak kell biztosítania, hogy a feltételek kölcsönösen kizáróak legyenek

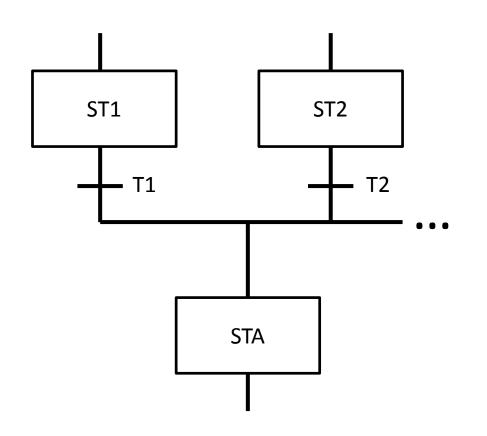
# Divergens utak - megjegyzés

 A legtöbb fejlesztői környezet csak a standard (balról jobbra haladó) kiértékelést támogatja

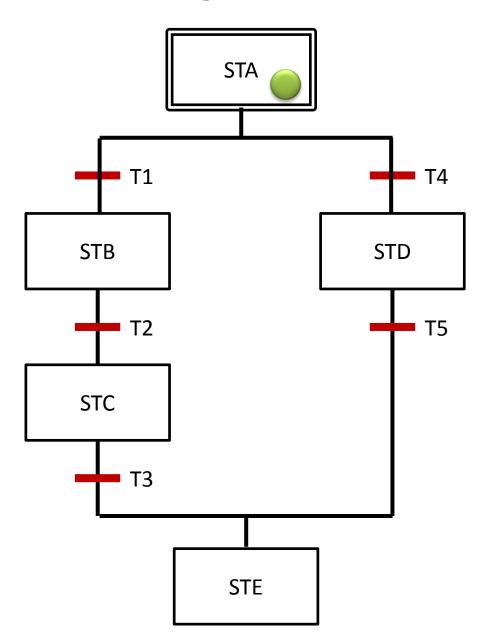
 Ebben az esetben a jelölésből kimarad a \*

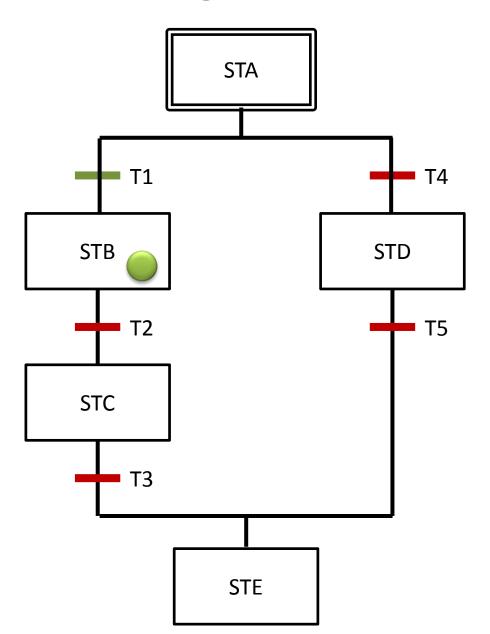


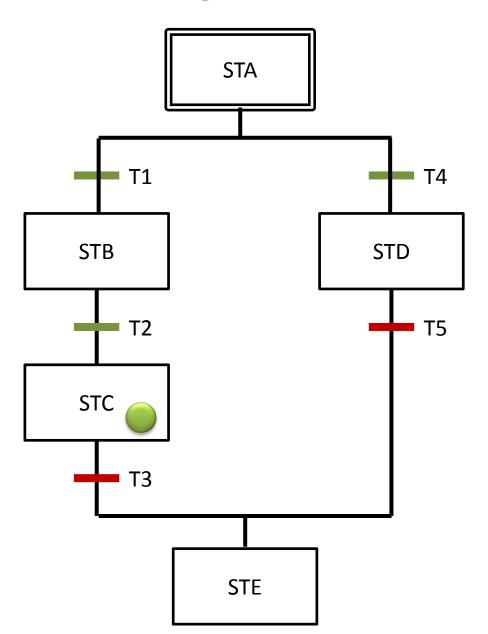
## Divergens utak találkozása

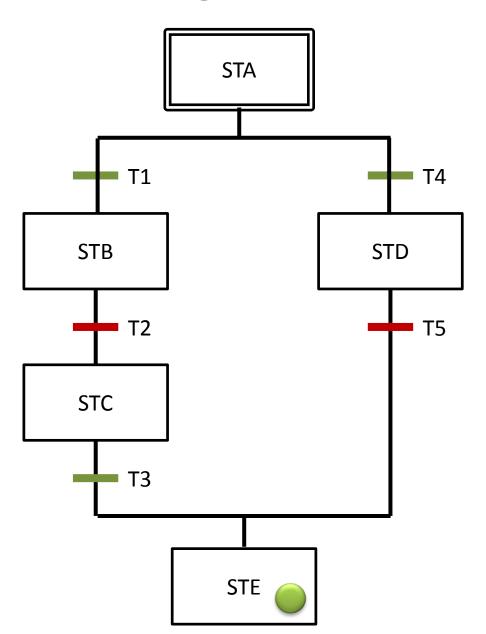


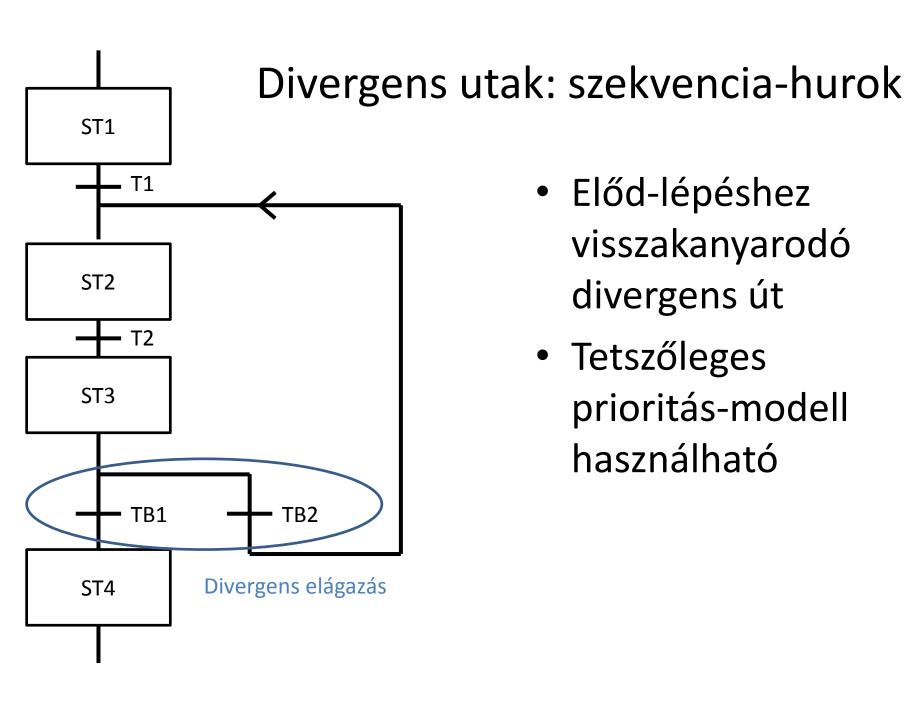
- STA-t akkor aktiváljuk, ha STi aktív és Ti igazra értékelődik ki
- Ugyanekkor ST*i*-t deaktiváljuk





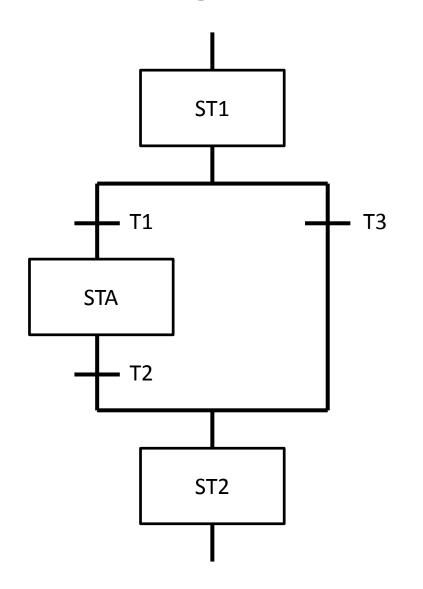




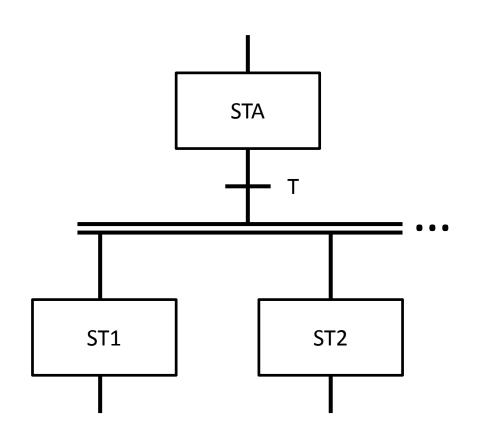


- Előd-lépéshez visszakanyarodó divergens út
- Tetszőleges prioritás-modell használható

#### Divergens utak – szekvencia átugrása

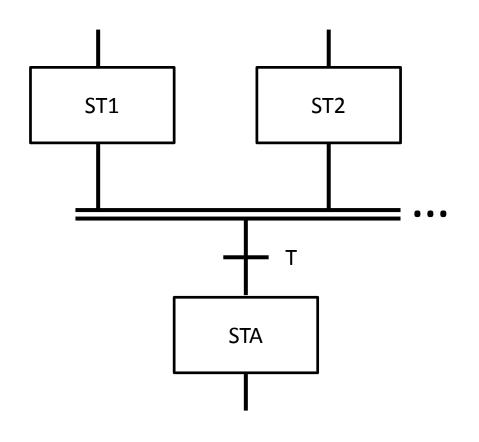


 Az STA lépést átugorjuk, ha T3 igazra értékelődik ki (miközben T1 hamis)

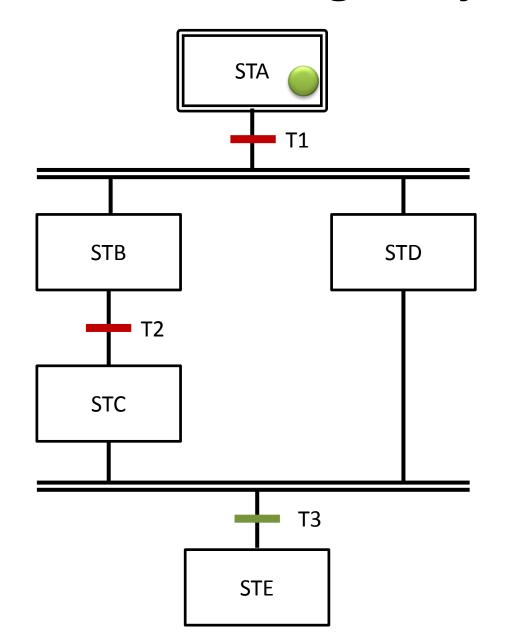


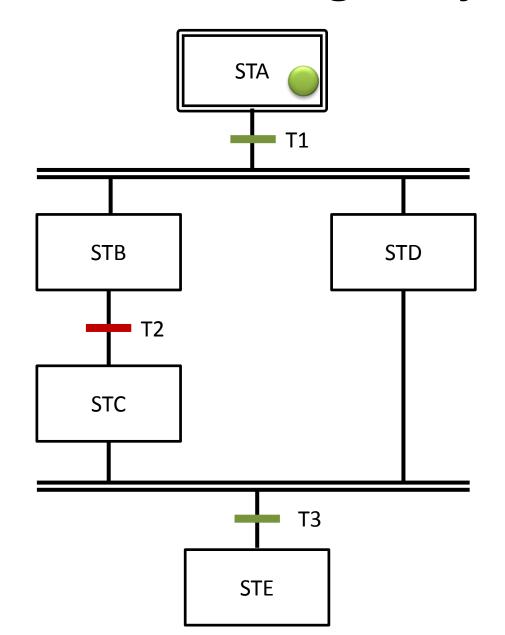
- Ha STA aktív és T
   igazra értékelődik ki,
   akkor STA-t
   deaktiváljuk és az
   összes ST*i*-t aktiváljuk
- A token "osztódik"

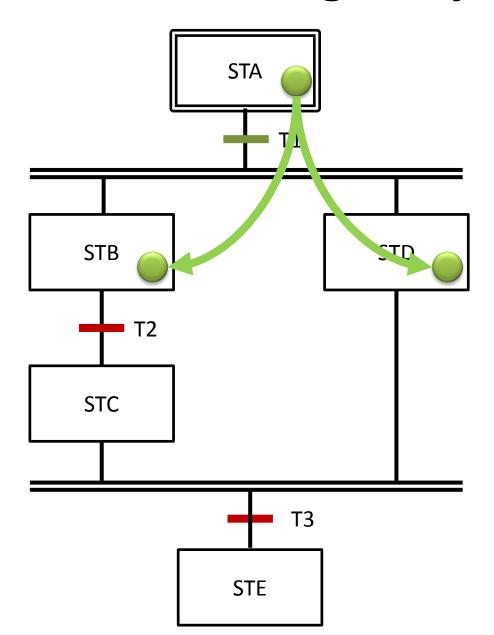
#### Párhuzamos szekvenciák találkozása

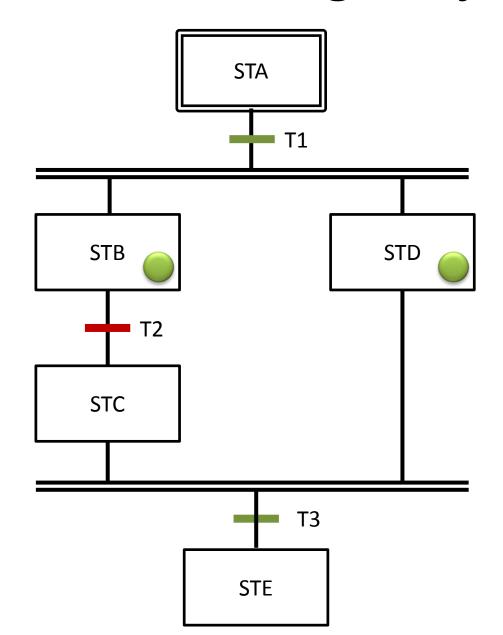


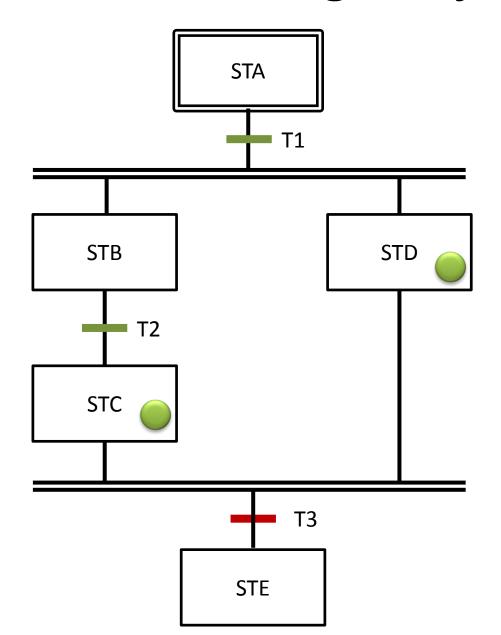
- STA-t akkor aktiváljuk, ha
  - T igazra értékelődik kiÉS
  - Az összes ST1...STn lépés aktív
- Ekkor az "osztódott" tokenek egyesülnek

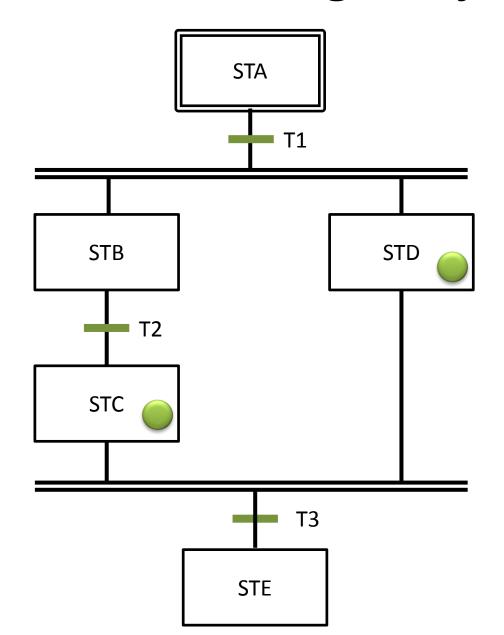


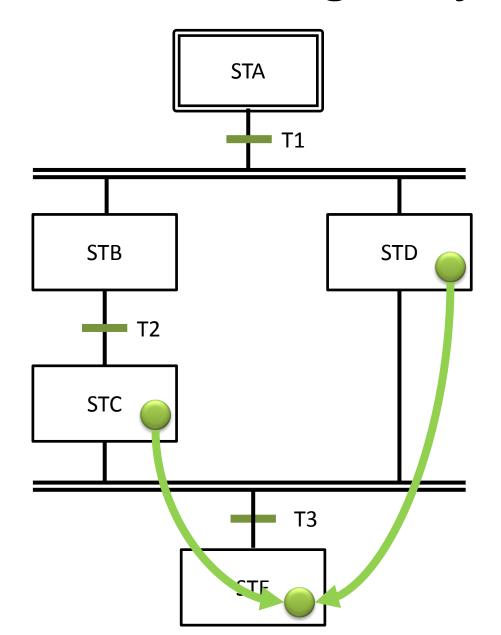


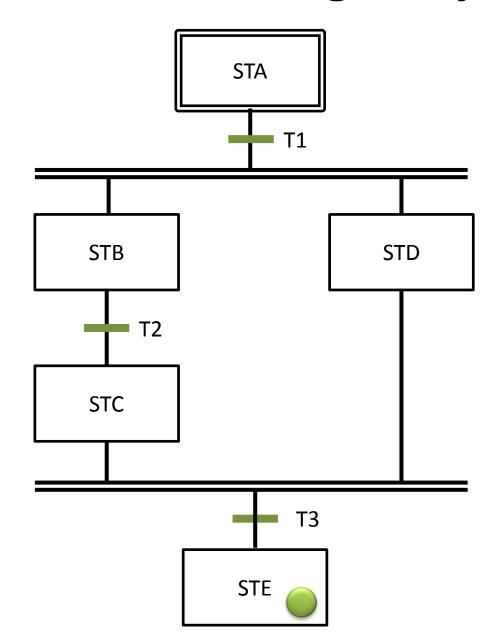












# **S1 S2 S**3 T2 **T4 S5 S4 T5**

# Nem biztonságos hálózatok

- Ha egy hálózatban az állapotok aktiválása nem kontrollált módon történik (lehetséges több token jelenléte párhuzamos szekvenciákon kívül), akkor a hálózat nem biztonságos (unsafe)
- A nem biztonságos hálózatok fordításkor hibát okoznak

# **S2 S3** T2 **T4 S5 S4 T5**

- Ha egy hálózatban az állapotok aktiválása nem kontrollált módon történik (lehetséges több token jelenléte párhuzamos szekvenciákon kívül), akkor a hálózat nem biztonságos (unsafe)
- A nem biztonságos hálózatok fordításkor hibát okoznak

# **S1** S2 **S3** T2 **T4 S5 S4 T5**

- Ha egy hálózatban az állapotok aktiválása nem kontrollált módon történik (lehetséges több token jelenléte párhuzamos szekvenciákon kívül), akkor a hálózat nem biztonságos (unsafe)
- A nem biztonságos hálózatok fordításkor hibát okoznak

# **S1** S2 **S3** T2 **T4 S**5 **S4 T5**

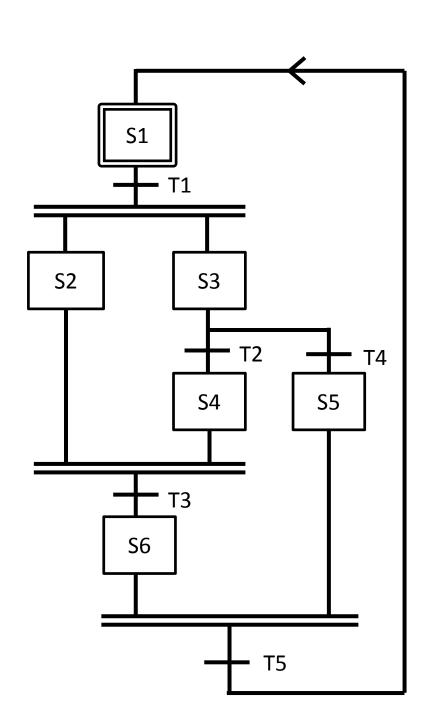
- Ha egy hálózatban az állapotok aktiválása nem kontrollált módon történik (lehetséges több token jelenléte párhuzamos szekvenciákon kívül), akkor a hálózat nem biztonságos (unsafe)
- A nem biztonságos hálózatok fordításkor hibát okoznak

# S2 **S3** T2 **T4 S5 S4 T5**

- Ha egy hálózatban az állapotok aktiválása nem kontrollált módon történik (lehetséges több token jelenléte párhuzamos szekvenciákon kívül), akkor a hálózat nem biztonságos (unsafe)
- A nem biztonságos hálózatok fordításkor hibát okoznak

# **S1 S3** T2 **T4 S5 S4 T5** T3

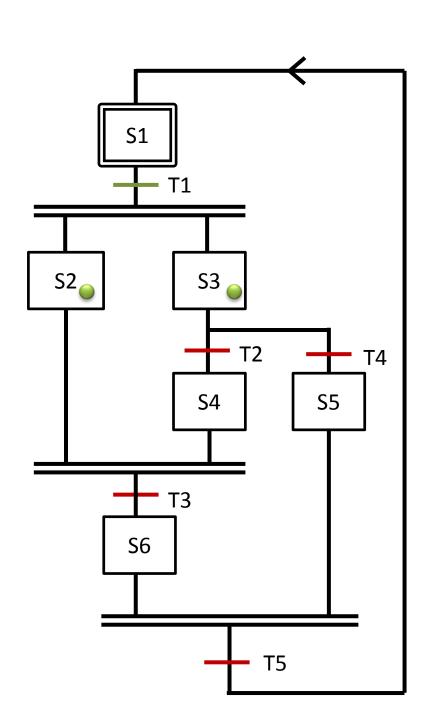
- Ha egy hálózatban az állapotok aktiválása nem kontrollált módon történik (lehetséges több token jelenléte párhuzamos szekvenciákon kívül), akkor a hálózat nem biztonságos (unsafe)
- A nem biztonságos hálózatok fordításkor hibát okoznak



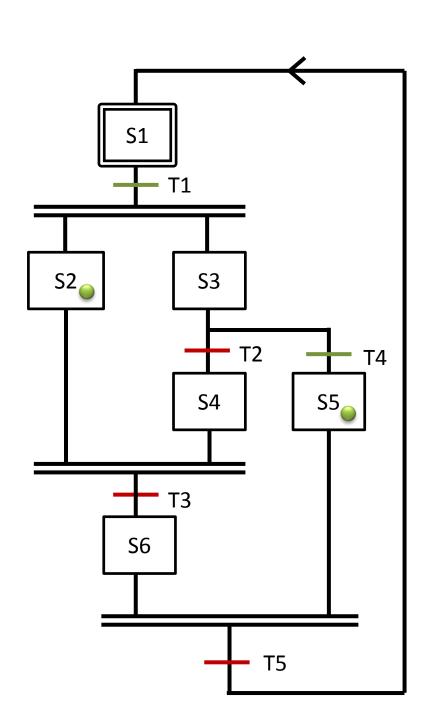
- A holtpontot tartalmazó hálózatok nem elérhetők (unreachable)
- A nem elérhető hálózatok hibát okoznak fordítás során

# **S2 S3** T2 T4 **S5 S4 T3 S6**

- A holtpontot tartalmazó hálózatok nem elérhetők (unreachable)
- A nem elérhető hálózatok hibát okoznak fordítás során



- A holtpontot tartalmazó hálózatok nem elérhetők (unreachable)
- A nem elérhető hálózatok hibát okoznak fordítás során



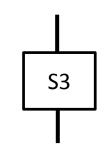
- A holtpontot tartalmazó hálózatok nem elérhetők (unreachable)
- A nem elérhető hálózatok hibát okoznak fordítás során

# **S1** S2 **S3** T2 T4 S5<sub>\_\_</sub> **S4 T3 S6**

- A holtpontot tartalmazó hálózatok nem elérhetők (unreachable)
- A nem elérhető hálózatok hibát okoznak fordítás során

### Lépések

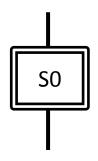
• Téglalap és azonosító: StepName



- Lépés flag: StepName.X
  - Logikai változó, értéke igaz, ha az adott lépés aktív
- Lépésidő: StepName. T
  - Időtartam-változó, értéke a lépés aktiválása óta eltelt idő
  - Értéke a lépés deaktiválásakor befagyasztódik,
     aktiválásakor t#0s –ról indul újra
- A lépés-flag és a lépésidő csak olvashatók

### Kezdeti lépés

- Jelölés: kettős körvonal
- Tetszőleges azonosító
- A hozzá tartozó lépés-flag kezdeti értéke TRUE
- Minden hálózat egy és csakis egy kezdeti lépést tartalmaz



### Lépések szöveges megadása

Lépés

```
STEP StepName
(* step body *)
END_STEP
```

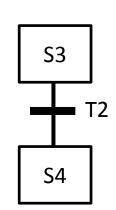
Kezdeti lépés

```
INITIAL_STEP StepName
    (* step body *)
END_STEP
```

 A szöveges megadás lehetősége a szabványban szerepel, de a fejlesztői környezetek általában nem támogatják

#### Átmenetek

- Vízszintes vonal a lépéseket összekötő függőleges élen
- Minden átmenethez egy és csakis egy feltétel tartozik
  - Logikai értékű kifejezés
  - Az átmenet akkor tüzel, ha igazra értékelődik ki
  - Feltétel nélküli átmenetek konstans
     TRUE (1) feltétellel valósíthatók meg



## Átmenetek szöveges megadása

```
TRANSITION TranName FROM Step1 TO Step2
          (* body *)
END_TRANSITION
```

 A szabványban szerepel, de a fejlesztői környezetek általában nem támogatják

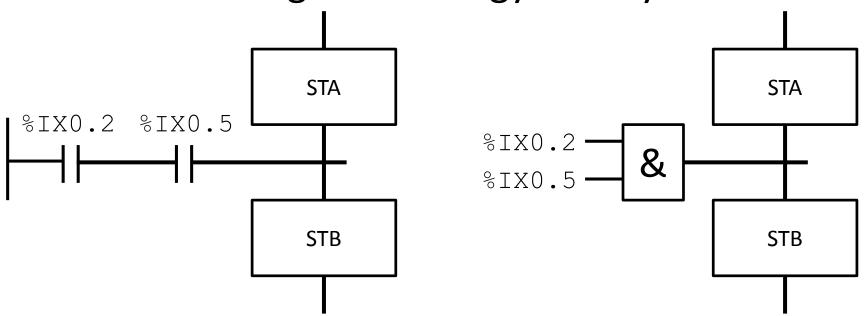
## Átmenet-feltételek megadása

Közvetlen megadás ST nyelven



## Átmenet-feltételek megadása

Közvetlen megadás LD vagy FBD nyelven

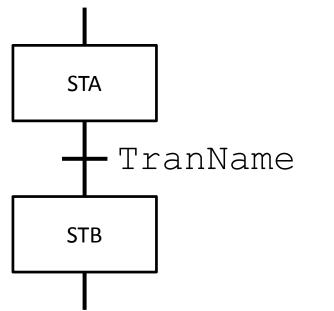


Az összekötők használata megengedett



# Átmenet-feltételek megadása

Közvetett módon az átmenet nevével



```
TRANSITION TranName FROM STA TO STB: (* LD, IL, FB, ST *)
END TRANSITION
```

#### Átmenet-feltétel törzse

 ST: hozzárendelés egy kifejezéshez (bal oldalon hiányzik a változó)

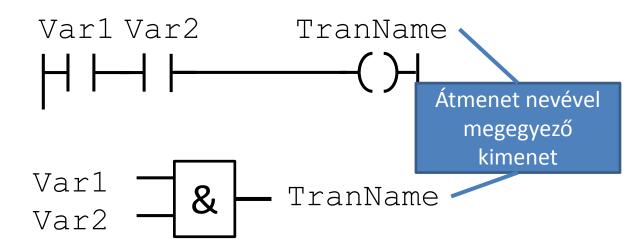
```
:=Var1 & Var2;
```

 IL: A feltétel értéke az akkumulátor értéke az utolsó művelet után

LD Var1
AND Var2

LD

FBD



#### Akciók (actions)

- Minden lépéshez nulla vagy több akció rendelhető
- Logikai akció: logikai változó, amit az akció állít be
- Nem logikai akció:
  - IL utasítások
  - ST műveletek
  - LD hálózatok
  - FBD hálózatok
  - Egy másik SFC

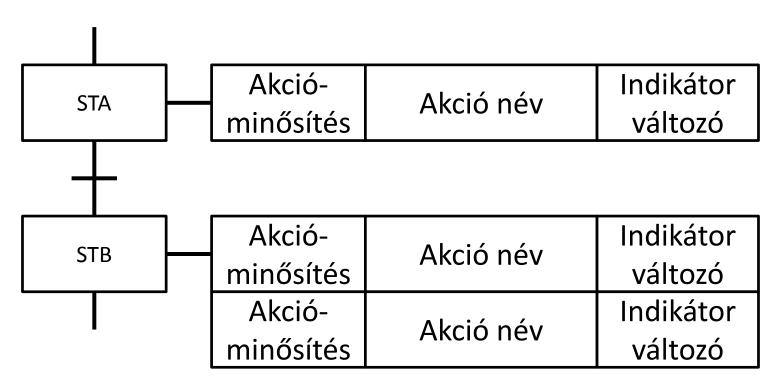
### Nem-logikai akciók deklarálása

- LD, FBD, SFC: grafikus deklaráció
   (implementációfüggő, általában a POU-kkal megegyező módon)
- ST, IL: ACTION kulcsszó

```
ACTION MyAction:
%Q0.1:=%IX0.0 & Step8.X;
END ACTION
```

### Lépések és akciók hozzárendelése

 Grafikusan: a lépéshez kapcsolt akcióblokk(okk)al



#### Közvetlen akciódefiníció

- Logikai akció: ha létezik az akcióéval megegyező nevű VAR vagy VAR\_OUT típusú változó, akkor az lesz a logikai akció
- Műveletek vagy hálózatok: az akció törzse az akcióblokkon belül is megadható (ekkor az akciónév más akcióblokkokban nem használható)



### Lépések és akciók hozzárendelése

Szövegesen: a STEP blokkokban

- A fejlesztői környezettől függő módon
  - Általában akcióblokk
  - Az akció törzse külön ablakban szerkeszthető

#### Az akcióblokk szerkezete

Akció-Indikátor Akciónév minősítés változó Opcionális logikai változó, Megadja, hogyan hajtódik végre az amit az akció állít be, hogy sikeres befejezést, hibát stb.

adott akció a lépés aktiválása után (action qualifier)

jelezzen (a gyakorlatban nem használt, 2013 óta deprecated)

Azonosítja az akciót (logikai VAR vagy VAR\_OUT változó, Action azonosító)

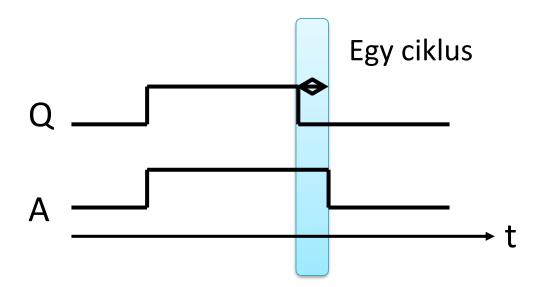
#### Akcióvezérlés

- A felhasználó elől rejtett blokk
- Az akcióminősítéstől függően állítja a flageket:
  - Akció-flag (Q) nem logikai akciók esetén ActionName.Q néven érhető el
  - Aktivitás-flag (A) csak nem logikai akciók esetén
- Logikai akció: a változót az akció-flag értékére állítjuk
- Nem logikai akció: ciklikusan fut, amíg az akció-flag TRUE értékű

### Aktivitás-flag

- Az akció-flaggel együtt állítódik be, annak lefutó éle után még egy ciklus idejéig aktív
- Az akció adott végrehajtási ciklusa az utolsó, ha

```
(Action.Q = FALSE) & (Action.A = TRUE)
```



### Aktivitás-flag

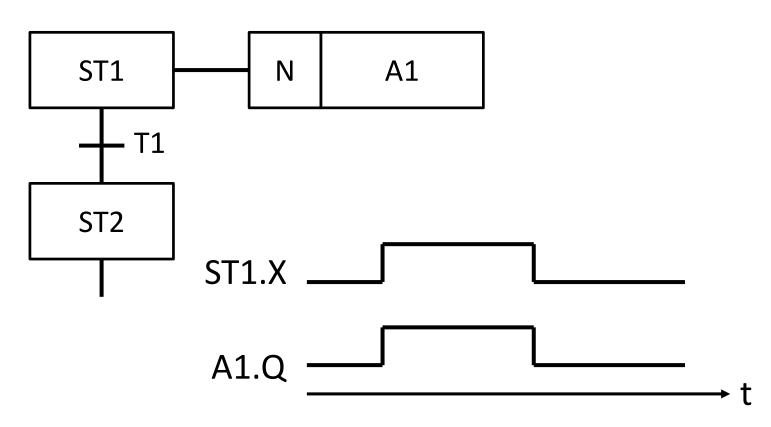
- A fejlesztői környezetek többségében nem érhető el közvetlenül
- Hasonló konstrukciók
  - Exit akció egyszer, a lépés deaktiválásakor fut le
  - Az akcióból elérhető Last Scan bit az utolsó végrehajtáskor aktív

### Akcióminősítések

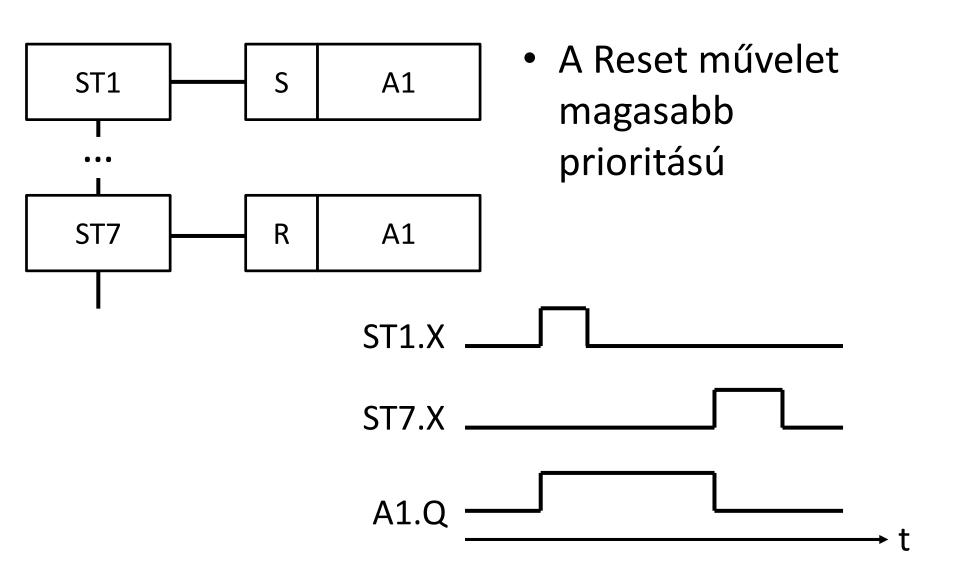
Minősítés	Értelmezés
None / N	Nem tárolt (Non-stored, null qualifier)
R	Reset (Overriding <b>R</b> eset, tárolt akcióra)
S	Tárolt (Set, Stored)
L	Időben korlátozott (Time <b>L</b> imited)
D	Időben késleltetett (Time <b>D</b> elayed)
P	Impulzus (Pulse)
SD	Tárolt és késleltetett (Stored and Delayed)
DS	Késleltetett és tárolt (Delayed and Stored)
SL	Tárolt és korlátozott (Stored and Limited)
P1	Felfutó él érzékeny ( <b>P</b> ulse (rising edge)) Gyakorlatban
PO	Lefutó él érzékeny ( <b>P</b> ulse (falling edge)) nem használt

#### Nem tárolt akció

A Q akció-flag a lépés-flag másolata

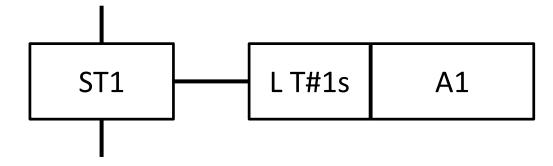


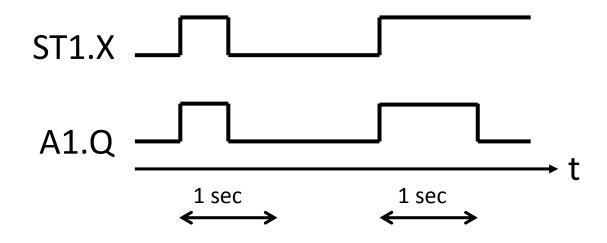
#### Tárolt akció



#### Időben korlátozott akció

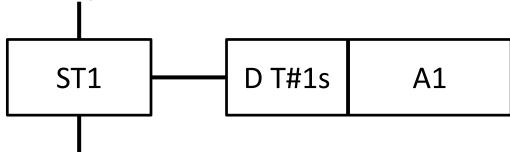
- A Q akció-flag a lépés aktiválásával állítódik be
- Annak deaktiválásáig, de legfeljebb a megadott ideig aktív

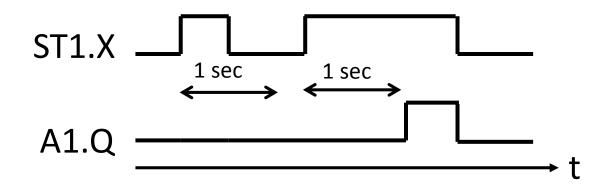




#### Időben késleltetett akció

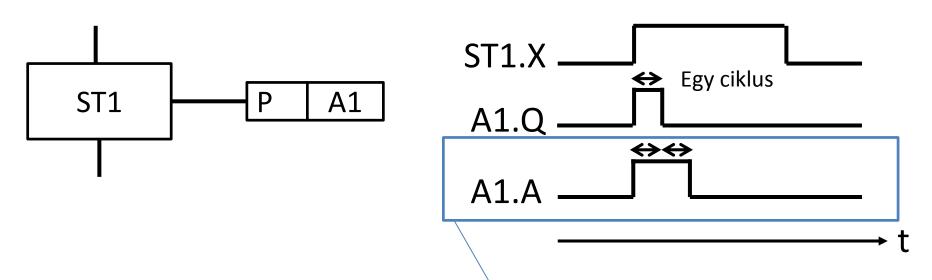
- A Q akció-flag a lépés aktiválása után megadott idővel állítódik be, ha a lépés akkor még aktív
- A lépés deaktiválásakor törlődik





#### Impulzus-akció

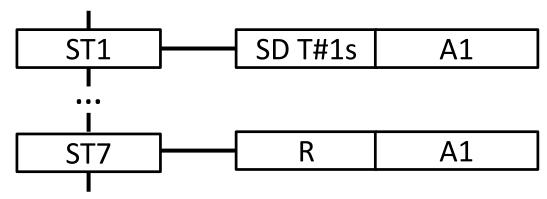
- Az akció-flag a lépés aktiválása után egyetlen ciklus idejéig aktív
- Egyes fejlesztői környezetekben külön Entry Action definiálható

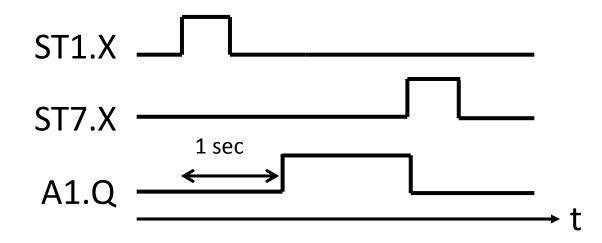


A fejlesztői környezetek túlnyomó többségében nem érhető el.

#### Tárolt és késleltetett akció

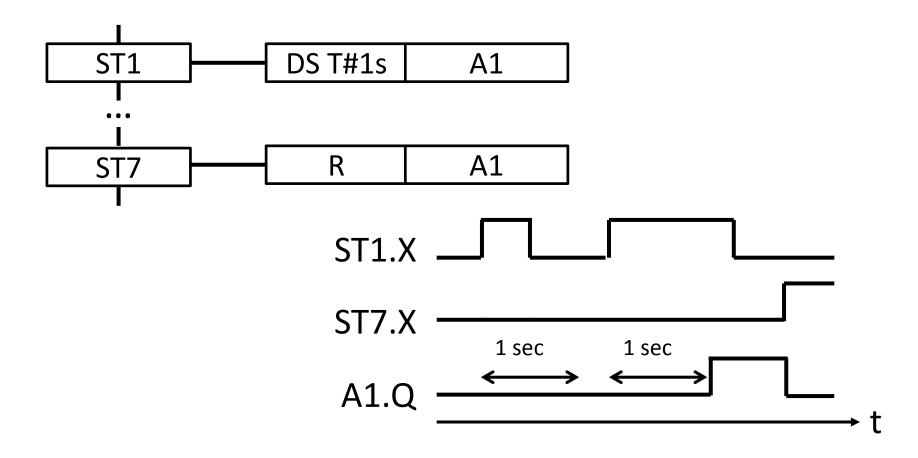
- A Q akció-flag a lépés aktiválása után megadott idővel állítódik be, akkor is, ha a lépés már nem aktív
- Csak Reset-akció törli





#### Késleltetett és tárolt akció

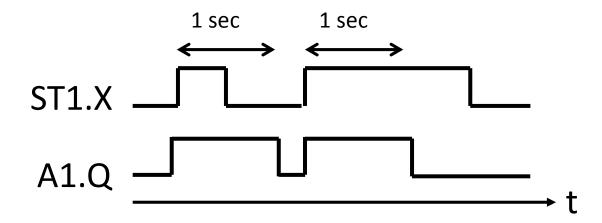
- A Q akció-flag a lépés aktiválása után megadott idővel állítódik be, amennyiben a lépés még aktív
- Csak Reset-akció törli, az állapot deaktiválása nem



#### Tárolt és korlátozott akció

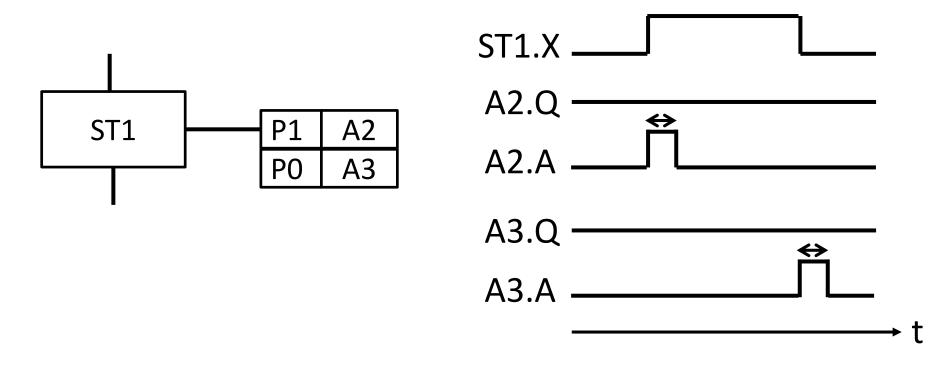
- A Q akció-flag a lépés aktiválásakor állítódik be
- A megadott idő után törlődik a lépés aktivitásától függetlenül





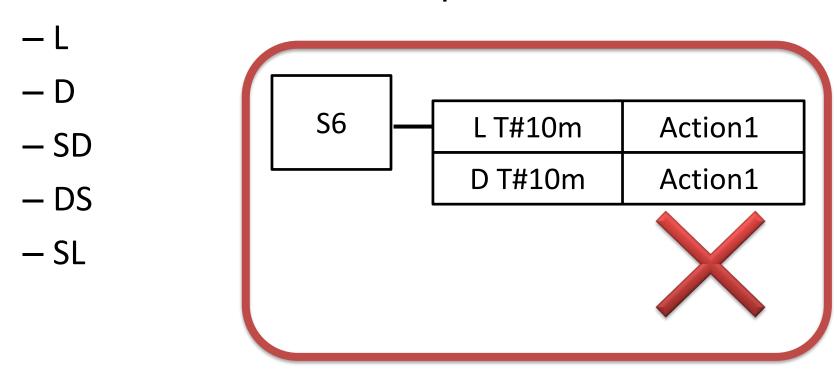
### P1 és P0 impulzus-akciók

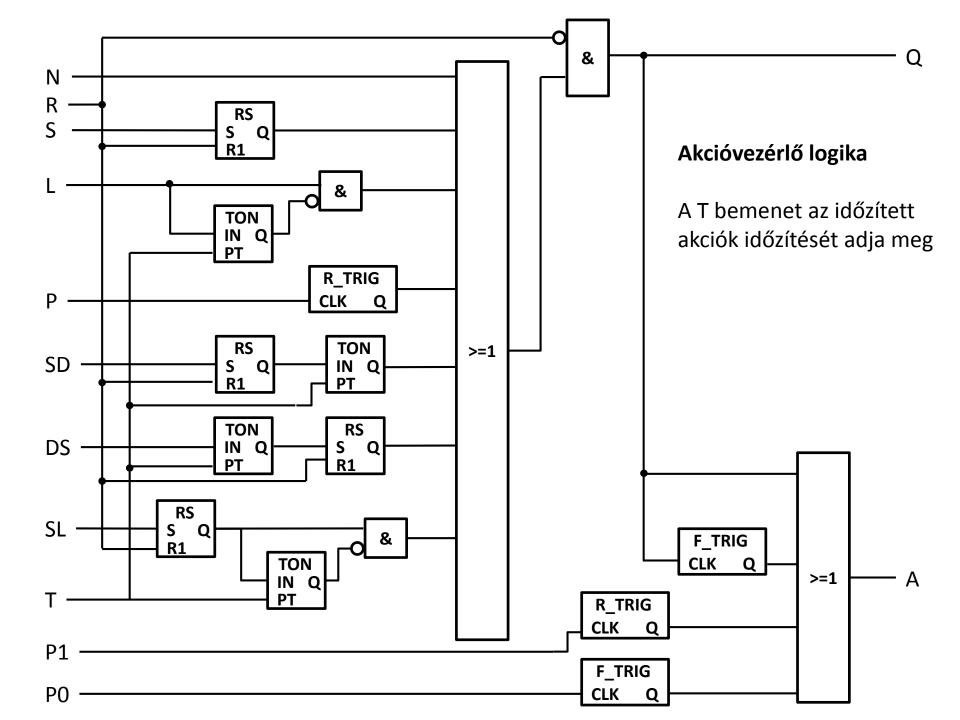
- A szabványban definiáltak, de a fejlesztői környezetek általában nem implementálják (helyettük más megoldások – lépéshez kapcsolt entry és exit action)
- A P1 és P0 akcióminősítések logikai akciókra nem értelmezettek (hatástalanok)
- Csak az aktivitás flaget állítják, az akció flaget nem



#### Időzített minősítések

 Egy akció ugyanazon lépésnél csak egy időzített minősítéshez kapcsolható

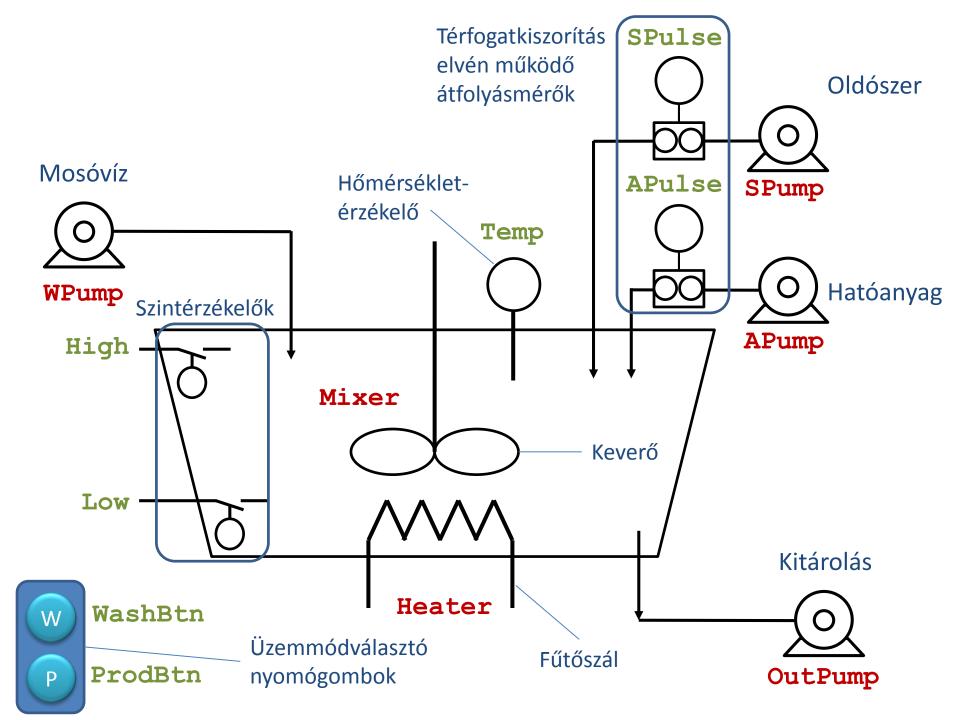




#### Példa

Egy keverővel is ellátott autokláv a következő üzemmódokban működik:

- Mosás: a tartályt megtöltjük vízzel, majd 10 percen át fűtjük. Ezután bekapcsoljuk a keverőt, és addig működtetjük, amíg a víz hőmérséklete 30 fok alá nem süllyed, majd kiszivattyúzzuk a vizet.
- Termelés: a tartályba a megadott mennyiségű hatóanyagot (7 egység) és oldószert (30 egység) szivattyúzzuk, majd az elegyet 10 percig fűtjük. Ezután bekapcsoljuk a keverőt, és addig működtetjük, amíg az oldat hőmérséklete 30 fok alá nem süllyed, majd kiszivattyúzzuk azt.



#### **Bemenetek**

Változó	Típus	Értelmezés
APulse	BOOL	Hatóanyag-átfolyásmérő: felfutó éle egy egység betárolását jelzi
SPulse	BOOL	Oldószer-átfolyásmérő: felfutó éle egy egység betárolását jelzi
High	BOOL	Szintérzékelő – teli szint (0: szint alatta, 1: szint felette)
Low	BOOL	Szintérzékelő – üres szint (0: szint alatta, 1: szint felette)
WashBtn	BOOL	Mosás üzemmódválasztó nyomógomb
ProdBtn	BOOL	Termelés üzemmódválasztó nyomógomb
Temp	USINT	Folyadék hőmérséklete [°C]

#### Kimenetek

Értelmezés
Mosóvíz szivattyú (0: ki, 1: be)
Oldószer szivattyú (0: ki, 1: be)
Hatóanyag szivattyú (0: ki, 1: be)
Kitároló szivattyú – ürítés (0: ki, 1: be)
Keverő (0: ki, 1: be)
Fűtés (0: ki, 1: be)

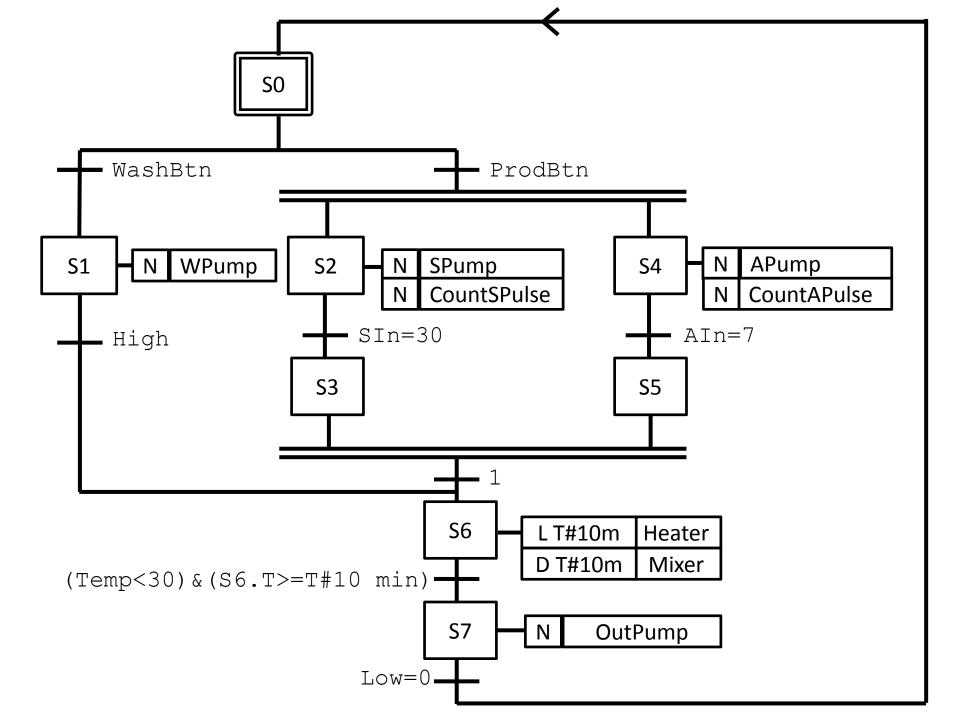
### Betárolt mennyiség számlálása

- APulse és SPulse felfutó éleit számoljuk
- A betárolt mennyiséget az Aln és SIn változókba töltjük
- A számlálókat kitároláskor nullázzuk

```
ACTION CountAPulse:
        CntA(CU:=APulse, R:=NOT LOW, CV=>AIn);
END_ACTION

ACTION CountSPulse:
        CntS(CU:=SPulse, R:=NOT LOW, CV=>SIn);
END_ACTION
```

```
PROGRAM MAIN
VAR INPUT
                                    ACTION CountAPulse:
       APulse AT %IX0.0: BOOL;
                                        CntA( CU:=APulse,
       Spulse AT %IX0.1: BOOL;
                                                R:=NOT LOW,
       Low
              AT %IX0.2: BOOL;
                                                CV=>Ain
       High AT %IX0.3: BOOL;
                                         );
       WashBtn AT %IX0.4: BOOL;
                                    END ACTION
       ProdBtn AT %IX0.5: BOOL;
       Temp AT %IB0.0: USINT;
                                    ACTION CountSPulse:
END VAR
                                        CntS( CU:=SPulse,
VAR OUTPUT
                                                R:=NOT LOW,
                                                CV=>Sin
       APump AT %QX0.0: BOOL;
                                        );
       SPump AT %OX0.1: BOOL;
                                    END ACTION
       WPump AT %OX0.2: BOOL;
       OutPump AT %QX0.3: BOOL;
       Heater AT %OX0.4: BOOL;
       Mixer AT %QX0.5: BOOL;
END VAR
VAR
       Ain, Sin: INT;
       CntA, CntS: CTU;
END VAR
```



#### Példa- Akciók

Akció	Magyarázat
Wpump	A mosóvíz szivattyút működtető bit (logikai akció)
Spump	Az oldószer szivattyút működtető bit (logikai akció)
Apump	A hatóanyag-szivattyút működtető bit (logikai akció)
CountSPulse	Betárolt oldószer-mennyiség (SIn) mérése – átfolyásmérő impulzusait számláló akció (nem logikai)
CountAPulse	Betárolt hatóanyag-mennyiség (AIn) mérése – átfolyásmérő impulzusait számláló akció (nem logikai)
Heater	A fűtést működtető bit (logikai akció)
Mixer	A keverőt működtető bit (logikai akció)
OutPump	A kitároló szivattyút működtető bit (logikai akció)