

# VORLESUNG

Automatisierung industrieller  
Workflows

Teil C: Die Sprache SLX

- Einführung und Grundkonzepte -

Joachim Fischer

# Position

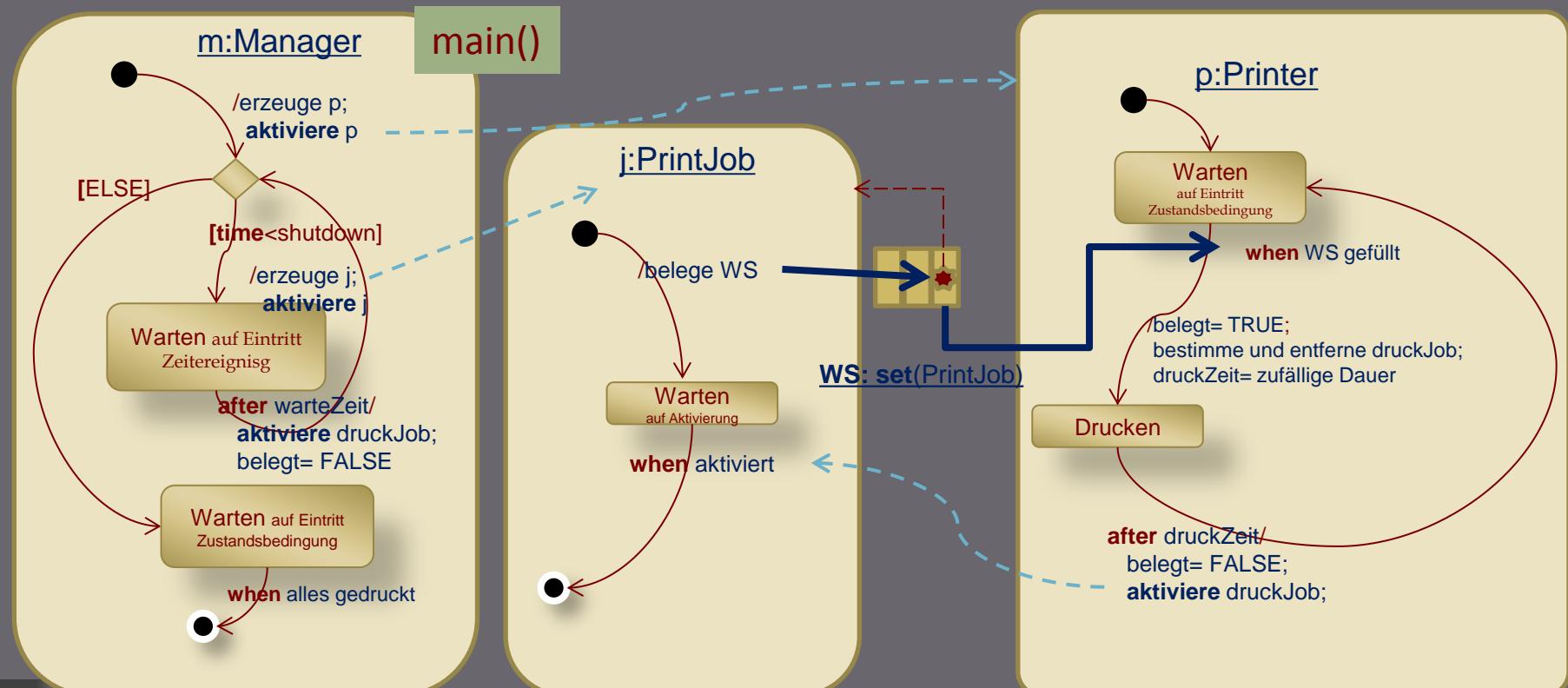
- ④ **Teil A**  
Aspekte dynamischer Systeme
- ④ **Teil B**  
Die Modellierung von Prozessen
- ④ **Teil C**  
Die ausführbare SLX-Sprache
- ④ **Teil D**  
Modellierungstechniken

- ④ **C.1**  
Einführung und Bausteine
- ④ **C.2**  
Stochastische Prozesse
- ④ **C.3**  
Vertiefung der SLX-Syntax
- ④ **C.4**  
GPSS-Elemente
- ④ **C.5**  
DISCO-Elemente
- ④ **C.6**  
Basissprache (Ergebnisse)

1. SLX-Überblick
2. Syntaxkonventionen
3. Elementare Datentypen
4. Klassen
5. Objekte
6. Typ Set
7. Anweisungen, Prozeduren
8. Einfache Ausgabe
9. Modellierungselemente in SLX (allgemein)
10. Prozesse und Pucks
11. Beispiel (Drucker, Druckjobs):
12. SLX- Laufzeitsystem (Simulator-Kern)
13. Zeitkonzepte
14. Scheduling-Operationen

# Beispiel (Aufgabe, Prozess-Schema)

- zyklische Erzeugung von Druckjobs innerhalb eines vorgeg. Zeitintervalls
- Erfassung der Druckjobs in einer Warteschlange
- Realisierung (zeitliche Nachbildung) des Druckens durch einen Drucker
- Beendigung der Simulation, sobald letzter Job gedruckt worden ist
- Anzahl und mittlere Wartezeit der Druckjobs sind zu ermitteln



```

module basic {
    rn_stream arrivals, service ;
    int shutdown_time = 5*8*60, jobs_in;
    control integer jobs_printed ;
    float total_queueing_time;
    pointer( Printer ) printer;
    set ( PrinterJob ) waiting_line; // Queue for arriving jobs
}

```

globale initialisierte Daten

1 ZE Modell = 1 min Real

```

class Printer {
    boolean printer_busy;
    pointer ( puck ) my_puck; // Puck for Printer Process
    pointer ( PrinterJob ) owner; // Current Print Job
    actions {
        my_puck = ACTIVE; // Store the Pointer of the Puck
        forever {
            wait; // Wait for Print Jobs
            // While Contents of Job Queue != 0
            while ( (first PrinterJob in waiting_line) != NULL ) {
                // Take First Print Job
                owner = first PrinterJob in waiting_line;
                remove owner from waiting_line ;
                printer_busy = TRUE;
                total_queueing_time += (time -
                    owner->my_puck->mark_time);
                advance rv_uniform ( service , 0.5, 15.0 ) ;
                    // printing time
                printer_busy = FALSE;
                jobs_printed++;
                // Wake up the Sleeping Print Job Process
                reactivate owner->my_puck;
                owner = NULL;
            } // while
        } // forever
    } // actions
}

```

1 Objekt mit 1 Puck

```

class PrinterJob ( in integer in_job_num ) {

```

int job\_number;

**pointer** ( puck ) my\_puck; // Puck for printer\_job process

**initial** {

job\_number = in\_job\_num;

}

**actions** {

my\_puck = **ACTIVE**; // Store the pointer of the puck

place ME into waiting\_line; // Place in Job Queue

**if** ( **not** printer->printer\_busy ) // Printer process sleeping?

reactivate printer->my\_puck;

**wait**; // Sleep until wake up

my\_puck = **NULL**;

terminate;

} // cl\_printer\_job

n Objekte

mit 1 Puck pro Objekt

1 Instanz  
mit 1 Puck

```

procedure main() {

```

printer = **new** Printer ;

activate printer;

**while** (time < shutdown\_time) {

jobs\_in++;

activate **new** PrinterJob ( jobs\_in ); // Create new jobs

**advance** rv\_uniform( arrivals , 10.0, 20.0 ) ;// interarrival time

}

**wait until** ( jobs\_in == jobs\_printed);

**print** ( jobs\_printed ,

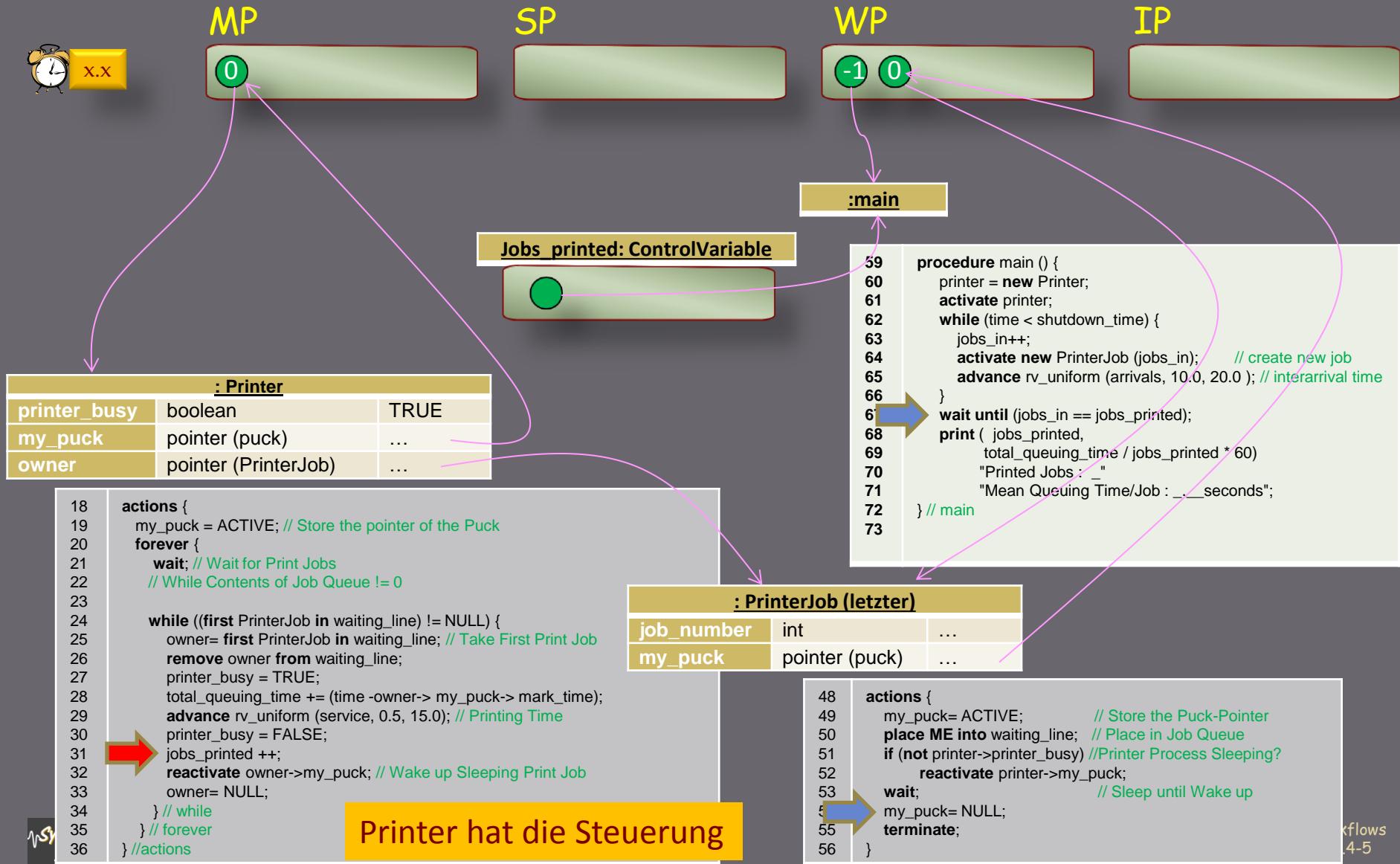
total\_queueing\_time / jobs\_printed \* 60 )

"Printed Jobs : \_"

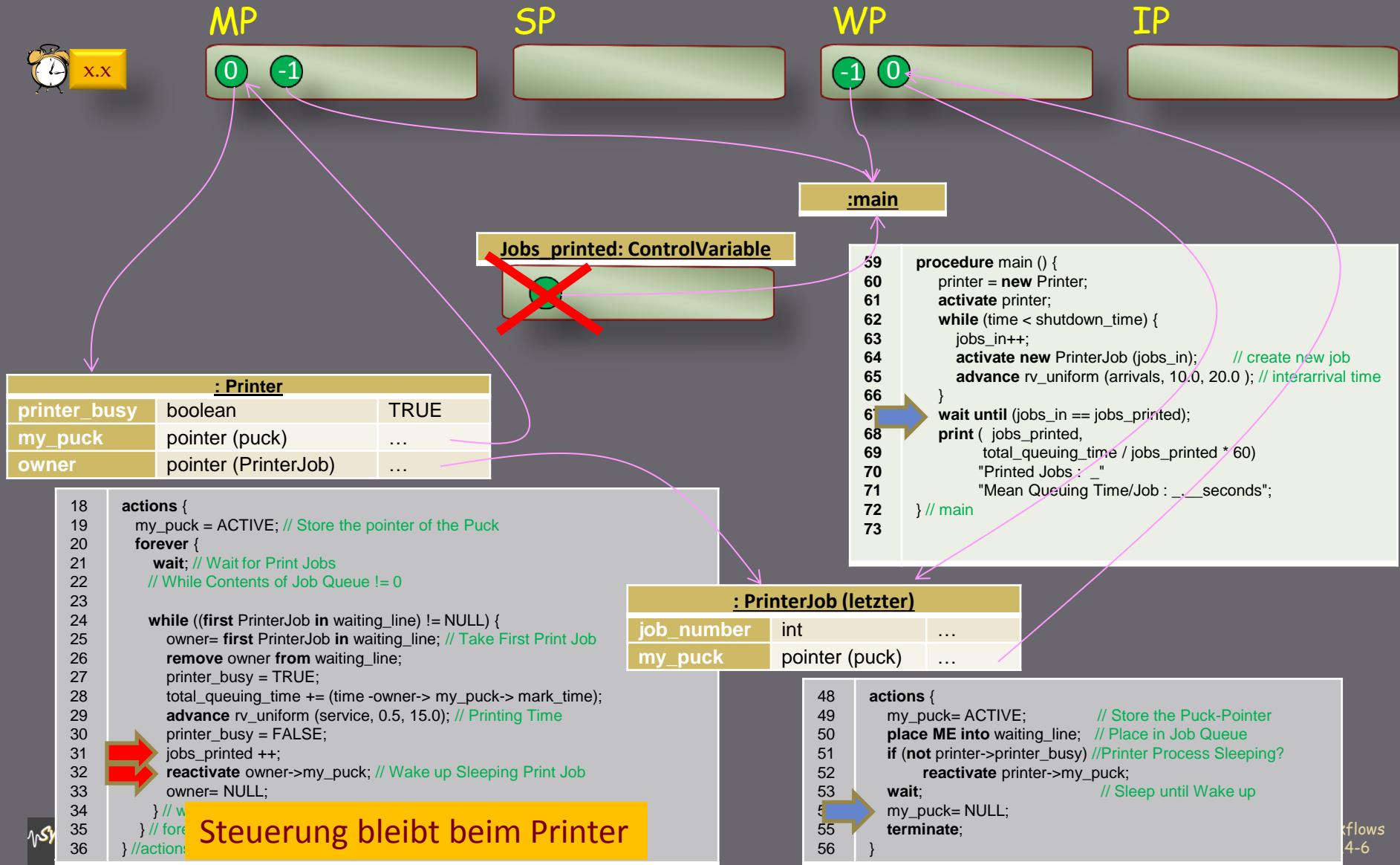
"Mean Queueing Time/Job : \_.\_ seconds";

} // main

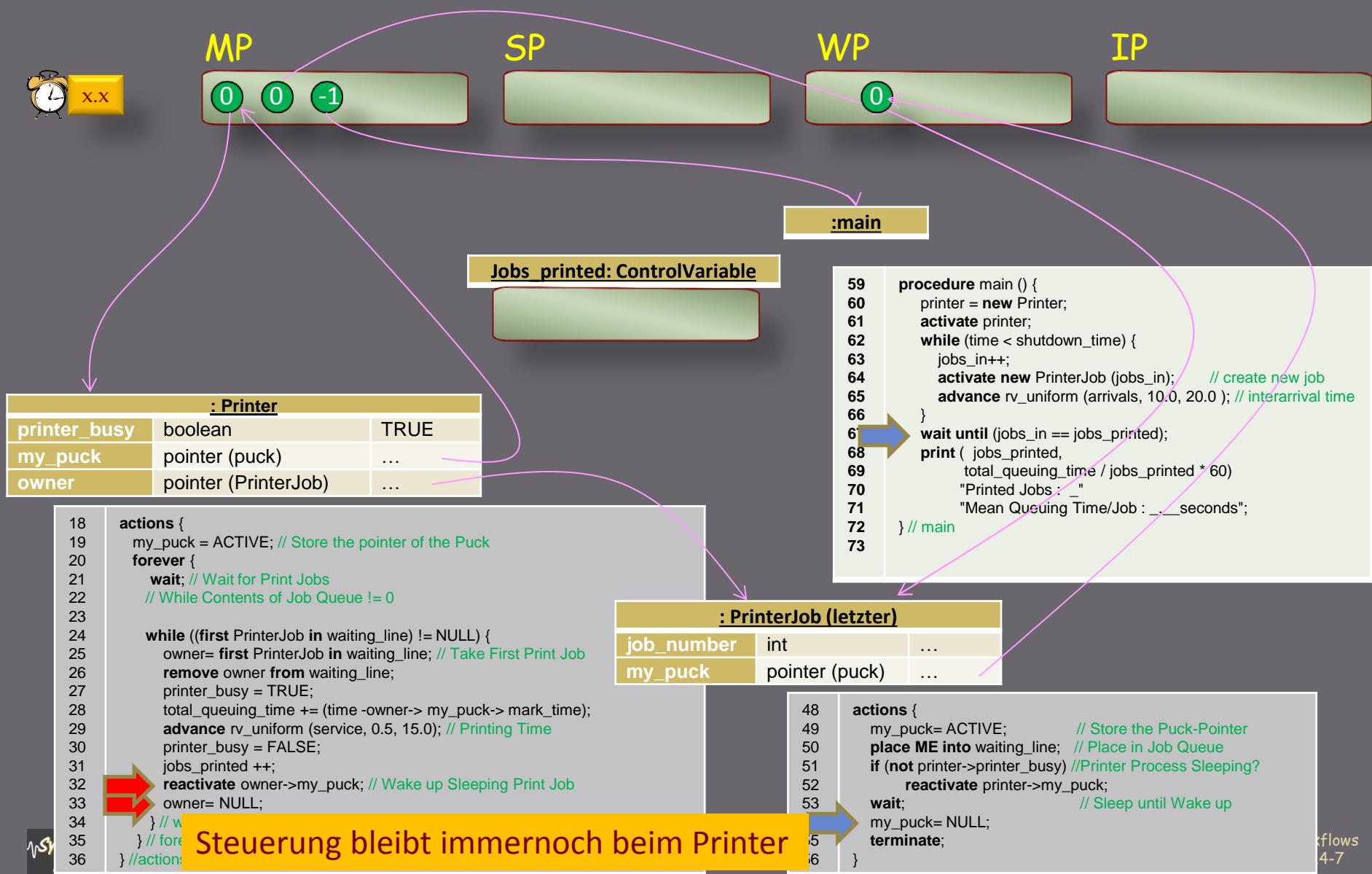
# In Nähe der Abbruchsituation



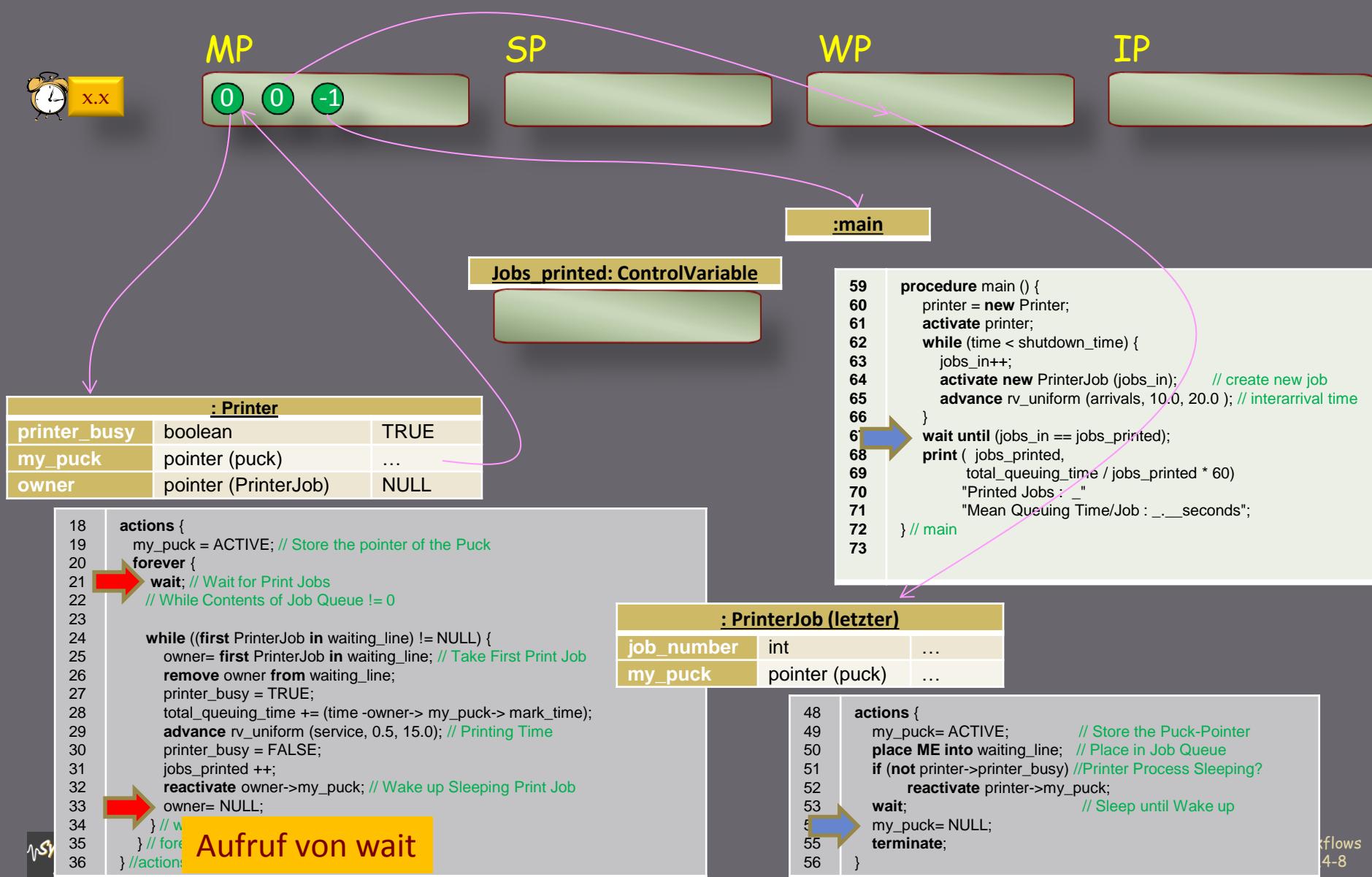
# Reaktivierung von main



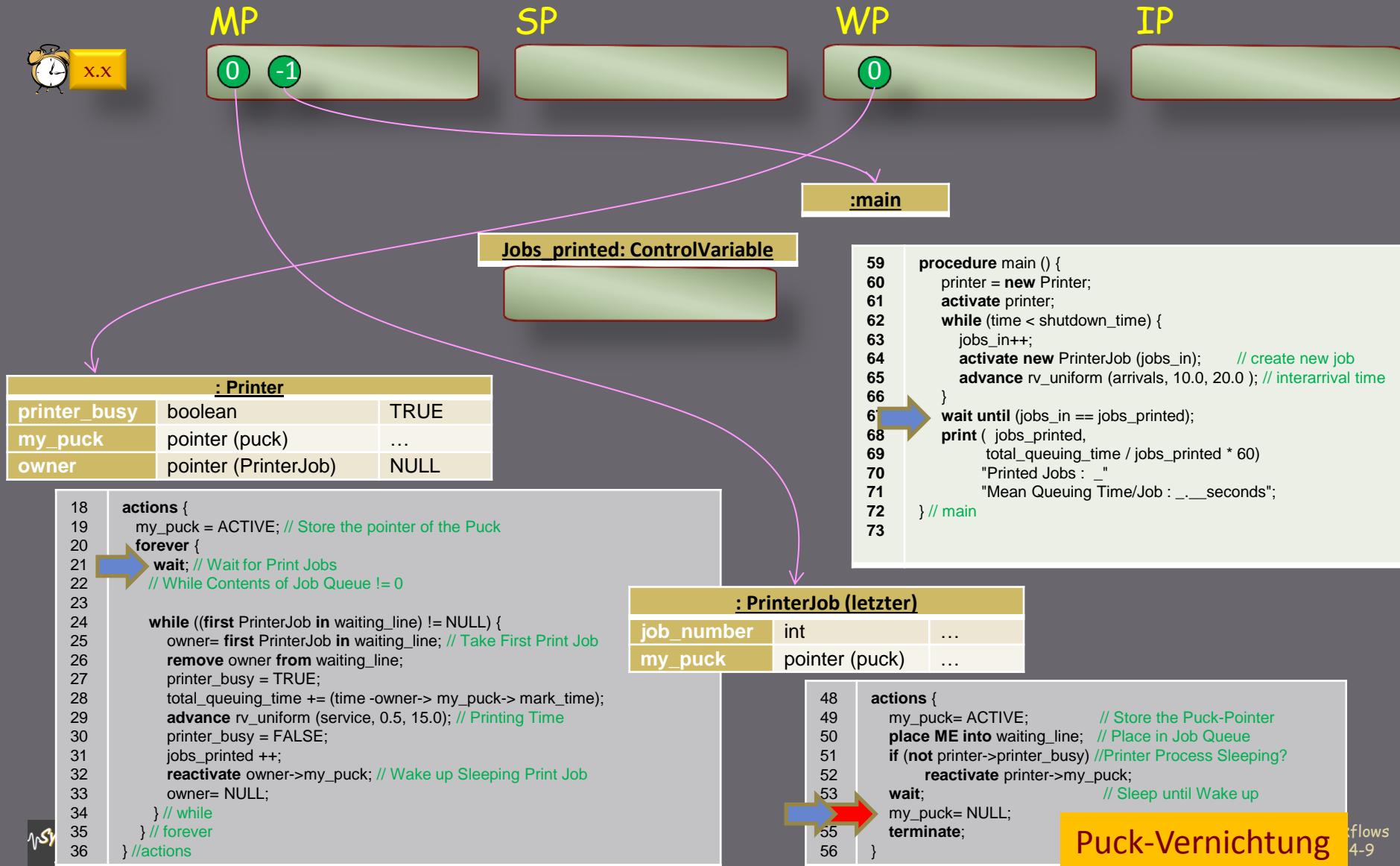
# Reaktivierung von PrinterJob (durch Printer)



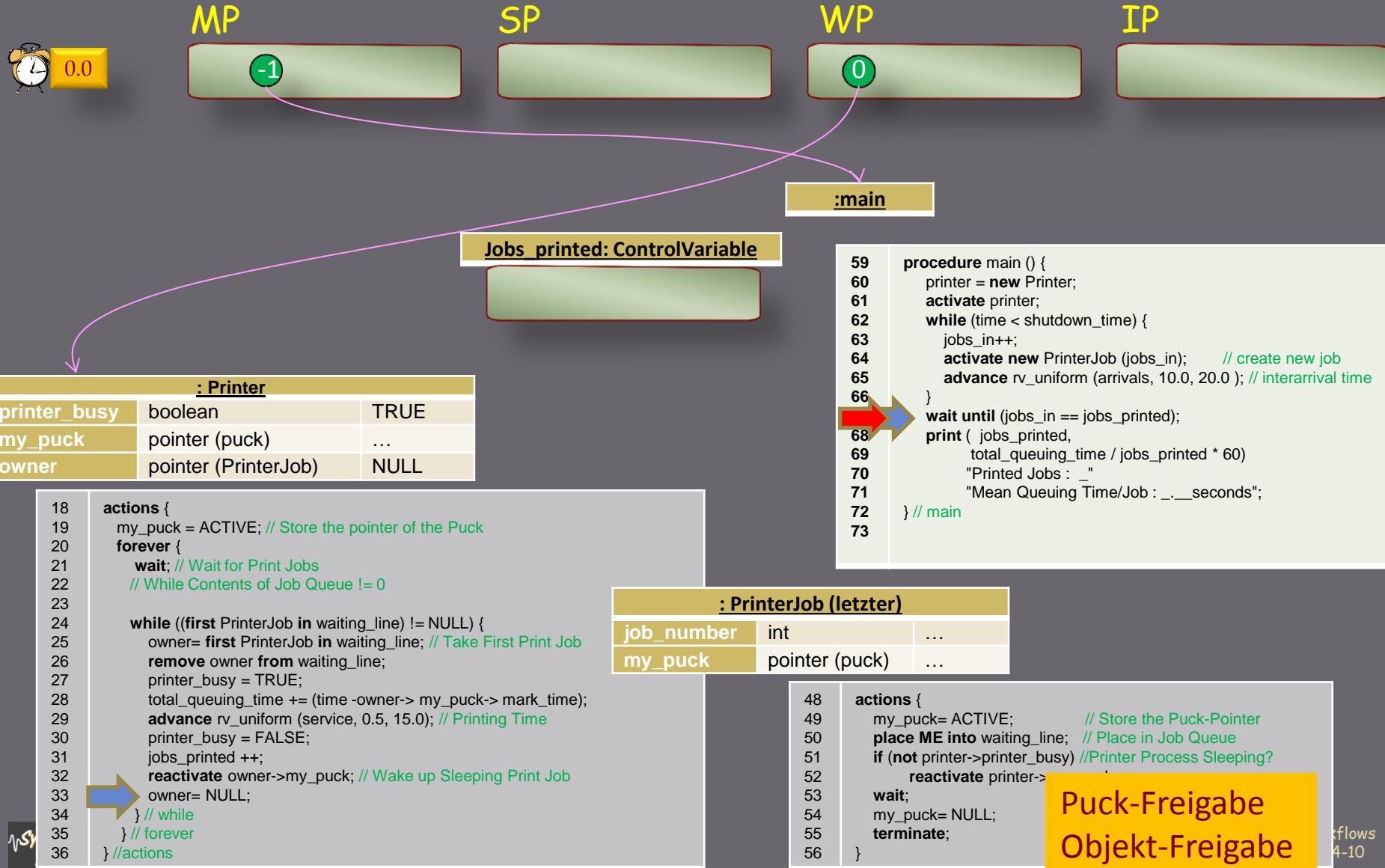
# Verlassen der While-Schleife (durch Printer)



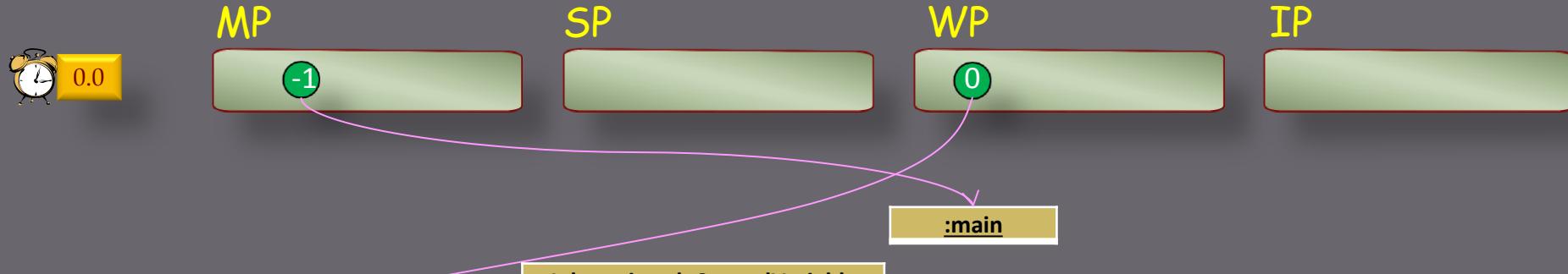
# Steuerungswechsel zu PrinterJob



# Steuerungswchsel zu Main



# Ausgabe und Programmabbruch



: Printer		
printer_busy	boolean	TRUE
my_puck	pointer (puck)	...
owner	pointer (PrinterJob)	NULL

```

18 actions {
19   my_puck = ACTIVE; // Store the pointer of the Puck
20   forever {
21     wait; // Wait for Print Jobs
22     // While Contents of Job Queue != 0
23
24     while ((first PrinterJob in waiting_line) != NULL) {
25       owner= first PrinterJob in waiting_line; // Take First Print Job
26       remove owner from waiting_line;
27       printer_busy = TRUE;
28       total_queuing_time += (time - owner-> my_puck-> mark_time);
29       advance rv_uniform (service, 0.5, 15.0); // Printing Time
30       printer_busy = FALSE;
31       jobs_printed++;
32       reactivate owner->my_puck; // Wake up Sleeping Print Job
33       owner= NULL;
34     } // while
35   } // forever
36 } //actions
  
```

```

59 procedure main () {
60   printer = new Printer;
61   activate printer;
62   while (time < shutdown_time) {
63     jobs_in++;
64     activate new PrinterJob (jobs_in); // create new job
65     advance rv_uniform (arrivals, 10.0, 20.0); // interarrival time
66   }
67   wait until (jobs_in == jobs_printed);
68   print ( jobs_printed,
69         total_queuing_time / jobs_printed * 60
70         "Printed Jobs : _"
71         "Mean Queuing Time/Job : _._seconds";
72 } // main
73
  
```

mark\_time ~ Generierungszeit des Pucks  
vom aktuellen  
Printer\_Job-Objekt

# Ausgabe

EX-0014-Printer-Printerjob-Main.slx: SLX-64 CT103 Lines: 1,797 Errors: 0 Warnings: 0 Lines/Second: 885,259 Memory: 2 MB

**Execution begins**

Printed Jobs : 163

Mean Queueing Time/Job : 12.39 seconds

**System Status at Time 2412.1422**

<u>Random Stream</u>	<u>Sample Count</u>	<u>Initial Position</u>	<u>Current Position</u>	<u>Antithetic Variates</u>	<u>Chi-Square Uniformity</u>
arrivals	163	200000	200163	OFF	0.32
service	163	400000	400163	OFF	0.79

**Execution complete**

Objects created: 10 passive and 165 active Pucks created: 166 Memory: 2 MB Time: 0.05 Seconds

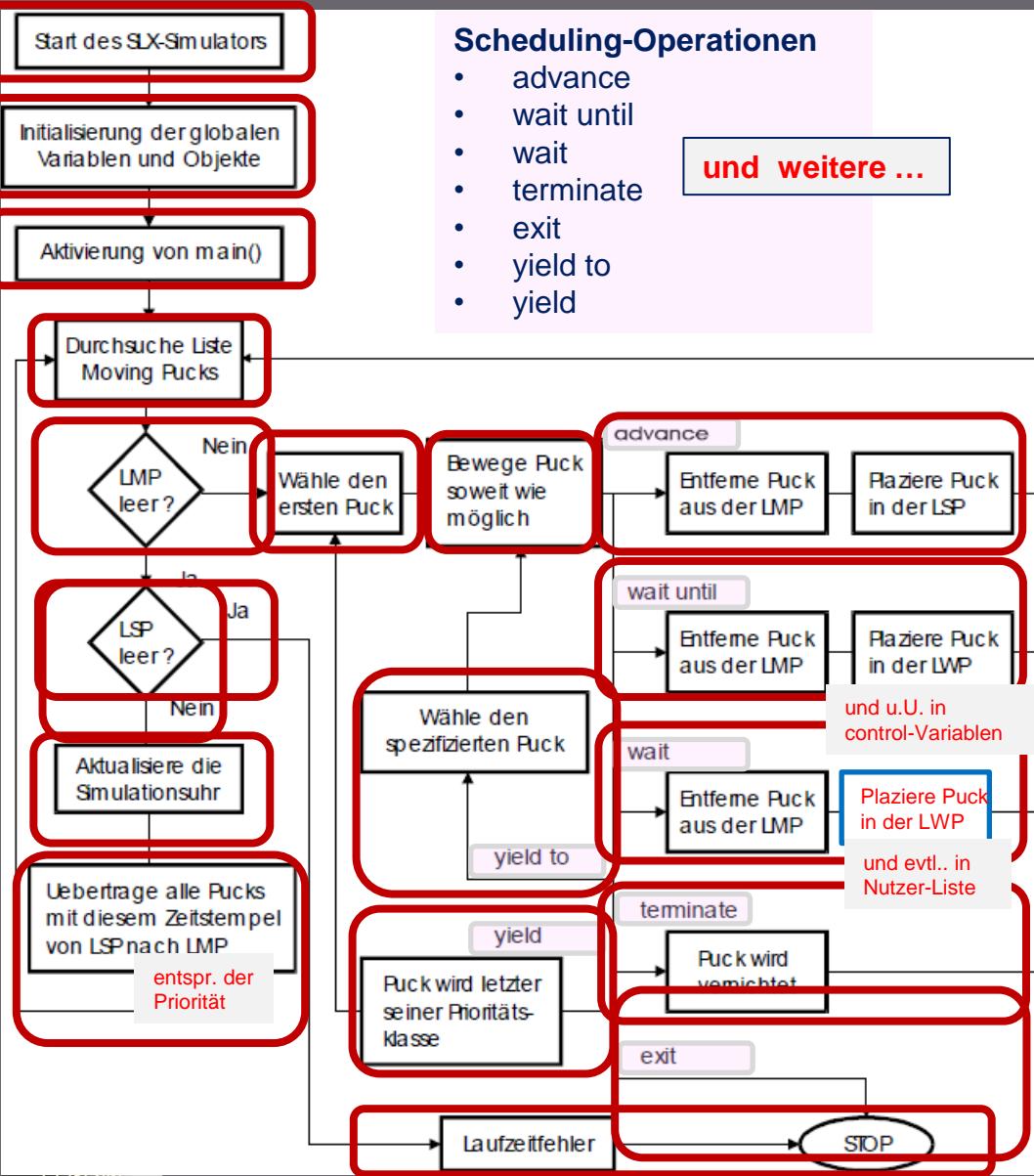
# Position

- ④ **Teil A**  
Aspekte dynamischer Systeme
- ④ **Teil B**  
Die Modellierung von Prozessen
- ④ **Teil C**  
Die ausführliche SLX-Modellierung
- ④ **Teil D**  
Modellierung mit SLX

- ④ **C.1**  
Einführung und Bausteine
- ④ **C.2**  
Stochastische Prozesse
- ④ **C.3**  
Vertiefung der SLX-Modellierung
- ④ **C.4**  
GPSS-Elemente
- ④ **C.5**  
DISCO-Elemente
- ④ **C.6**  
Basissprache (Ergebnisse)

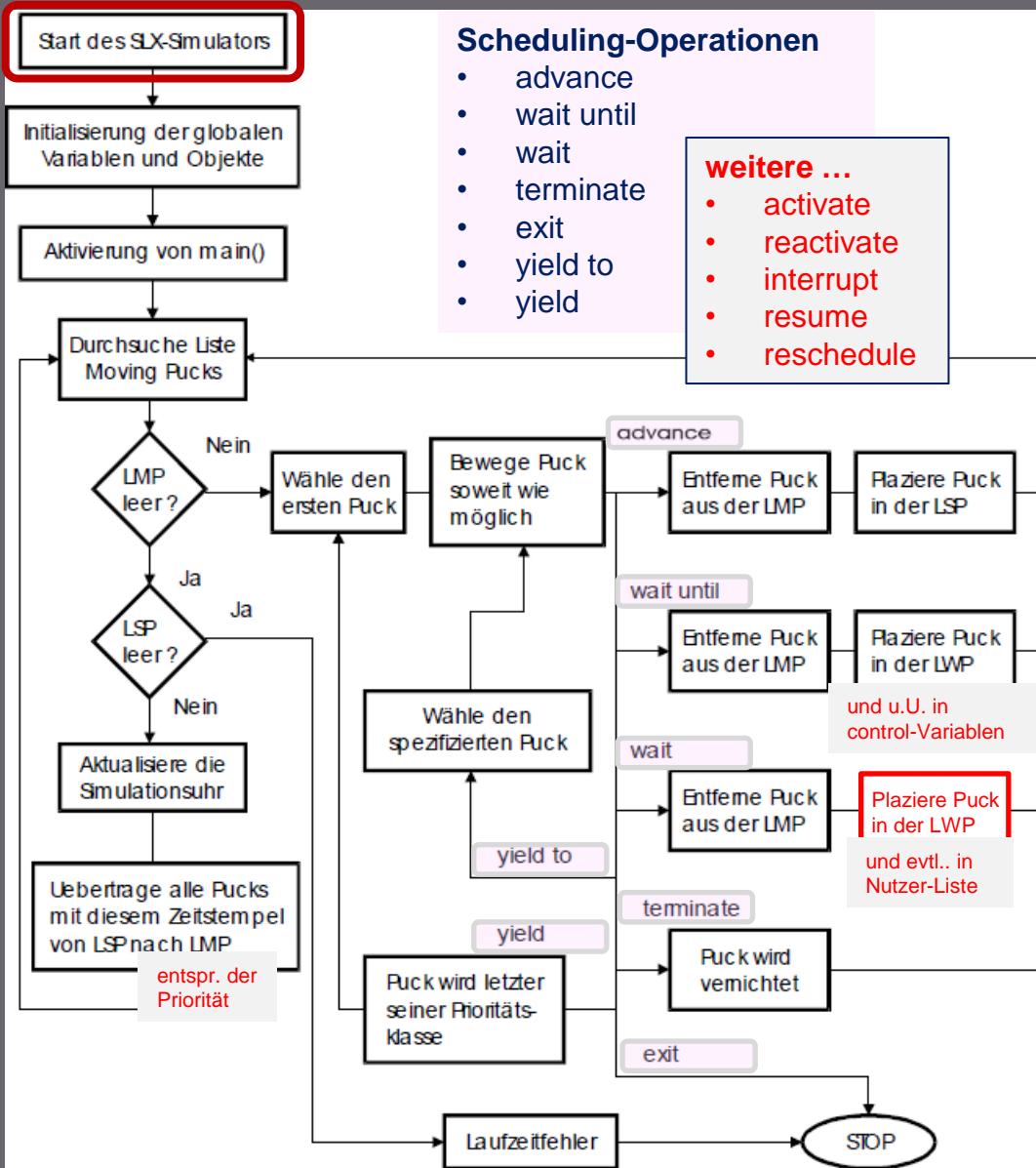
1. SLX-Überblick
2. Syntaxkonventionen
3. Elementare Datentypen
4. Klassen
5. Objekte
6. Typ Set
7. Anweisungen, Prozeduren
8. Einfache Ausgabe
9. Modellierungselemente in SLX (allgemein)
10. Prozesse und Pucks
11. Beispiel (Drucker, Druckjobs)
12. **SLX- Laufzeitsystem (Simulator-Kern)**
13. Zeitkonzepte
14. Scheduling-Operationen

# Kern des Simulationslaufzeitssystems



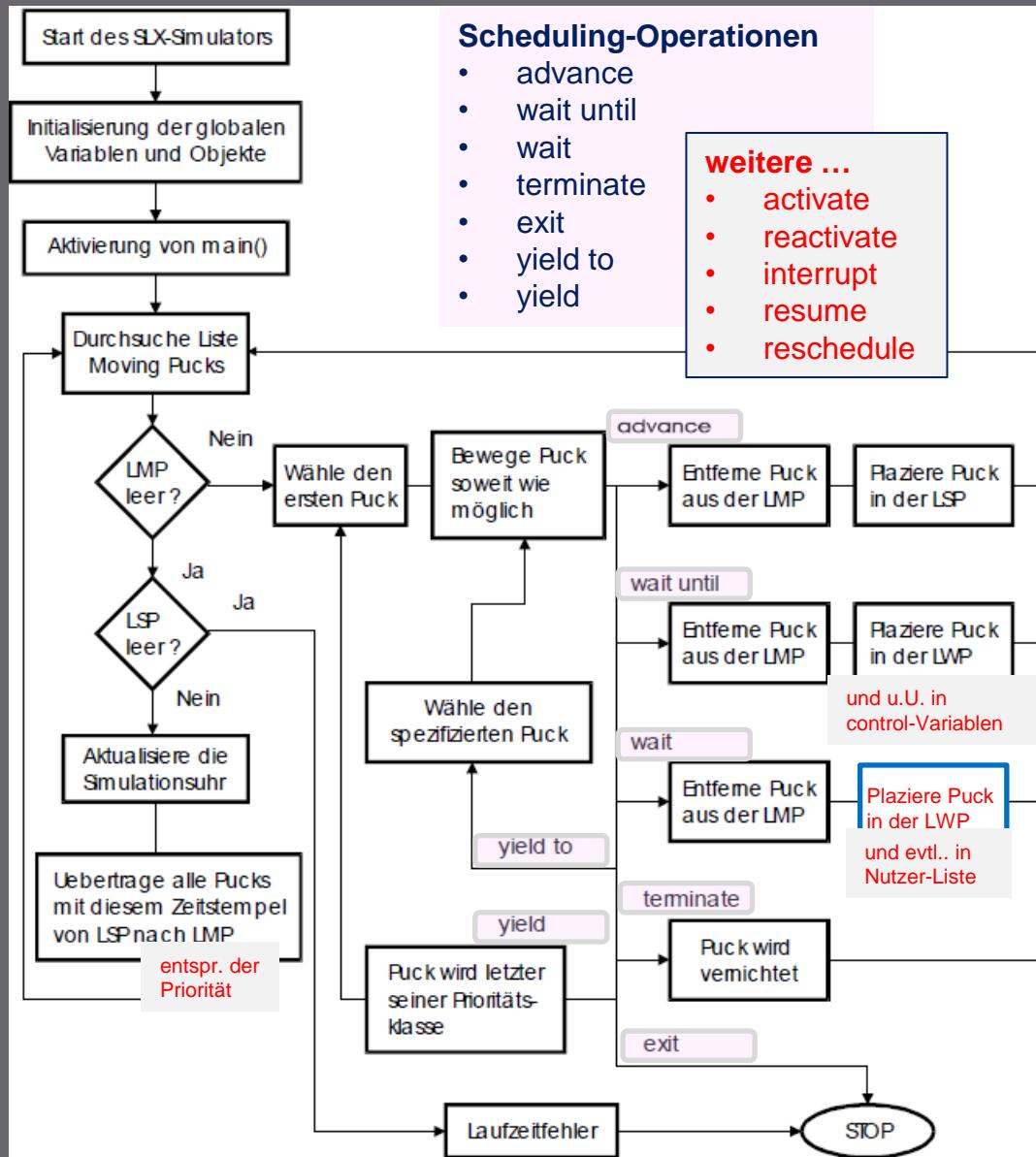
Achtung:  
Schema aus „Simulation needs SLX“  
wurde ergänzt !

# Kern des Simulationslaufzeitssystems



Achtung:  
Schema aus „Simulation neeedt SLX“  
wurde ergänzt !

# Kern des Simulationslaufzeitssystems



Aufgaben und häufige Struktur des Hauptprogramm:

- die Konfiguration des Systems anzustoßen
- und sich zu suspendieren/ oder zu blockieren
- bei finaler Aktivierung des Hauptprogramms werden Reportausgaben angestoßen
- bei Erreichen des Endes des Hauptprogramms (exit) bricht die Simulation ab

# Zwischenfazit (1)

- vom SLX-Laufzeitsystem kann zu einem Zeitpunkt nur ein Puck verarbeitet werden
- das Problem der zeitlichen Parallelität von Abläufen in einem Simulationsmodell wird durch die Sequentialisierung der Puck-Verarbeitung gelöst  
dafür dienen die Scheduling- und andere Laufzeitlisten von Pucks
- der Modellierer kann die sequentielle Verarbeitung gleichzeitiger (im Sinne von Modellzeitgleichheit) Puck-Aktivitäten beeinflussen durch:
  - statische/dynamische Prioritätsvergabe und mittels **yield**
  - gezielte Auswahl des nächsten zu verarbeitenden Pucks mittels **yield to**

# Zwischenfazit (2)

- Pucks sind in Liste MP nach Prioritätsklassen absteigend sortiert
- Die Interne Steuerung wählt immer den 1.Eintrag von MP (höchste Priorität) bei einer erneuten Prozessaktivierung
- Der aktuelle Prozess (verbunden mit ACTIVE puck) kann durch seine action-Realisierung neue Einträge in MP vornehmen,  
wobei er dadurch seinen ersten Platz in MP verlieren kann  
dies bedeutet jedoch nicht zwingend einen Steuerungswechsel

# Position

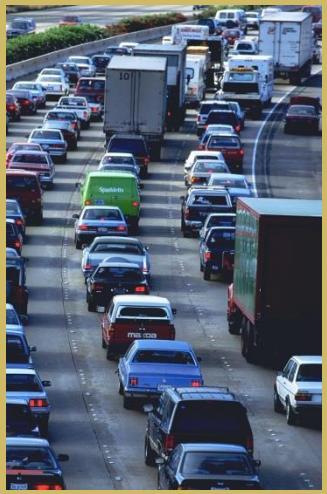
- ④ **Teil A**  
Aspekte dynamischer Systeme
- ④ **Teil B**  
Die Modellierung von Prozessen
- ④ **Teil C**  
Die ausführbare SLX-Sprache
- ④ **Teil D**  
Modellierung mit SLX

- ④ **C.1**  
Einführung und Bausteine
- ④ **C.2**  
Stochastische Prozesse
- ④ **C.3**  
Vertiefung der SLX-Syntax
- ④ **C.4**  
GPSS-Elemente
- ④ **C.5**  
DISCO-Elemente
- ④ **C.6**  
Basissprache (Ergebnisse)

1. SLX-Überblick
2. Syntaxkonventionen
3. Elementare Datentypen
4. Klassen
5. Objekte
6. Typ Set
7. Anweisungen, Prozeduren
8. Einfache Ausgabe
9. Modellierungselemente in SLX (allgemein)
10. Prozesse und Pucks
11. Beispiel (Drucker, Druckjobs):
12. SLX- Laufzeitsystem (Simulator-Kern)
13. Zeitkonzepte
14. Behandlung von Zeit- und Zustandsereignissen

# Zeitkonzepte

reale Welt



abstrakte (Modell-)Welt

Fahrspur  
Bahn  
...

Fahrzeug  
(Typ,  
Ausstattung,  
Beschaffenheit,  
Position /  
Positionsänderung,  
Fahrweise)

Modellzeit  
(streng monoton  
wachsende  
reelle Variable)

Realzeit  
(reale Uhr)



ausführbares  
Programm

Struktur-  
baustein  
passive class

Struktur-/  
Verhaltens-  
baustein  
active class

- (1) Modell- oder Simulationszeit (monoton wachsende Variable)
- (2) Ausführungszeit (reale Uhr)



Sonderfall einer **Echtzeitsimulation**: Realzeit gleich Ausführungszeit der Simulation  
(allgemeiner: echtzeitproportionales Verhalten)

# Zeitbestimmung

Prozeduren zur Zeitbestimmung (float/double-Wert)

- (1) **time** (Schlüsselwort) liefert **moving\_time** der Pucks in der LMP
- (2) **next\_imminent\_time()**  
liefert **moving\_time** des ersten Pucks in der LSP
- (2) **real\_time()**  
liefert Zeit des Betriebssystems in s (seit Programmstart)

# Position

- ④ **Teil A**  
Aspekte dynamischer Prozesse
- ④ **Teil B**  
Die Modellierung von Prozessen
- ④ **Teil C**  
Die ausführliche SLX-Modellierung
- ④ **Teil D**  
Modellierung von Systemen

- ④ **C.1**  
Einführung und Bausteine
- ④ **C.2**  
Stochastische Prozesse
- ④ **C.3**  
Vertiefung der SLX-Modellierung
- ④ **C.4**  
GPSS-Elemente
- ④ **C.5**  
DISCO-Elemente
- ④ **C.6**  
Basissprache (Ergebnisse)

1. SLX-Überblick
2. Syntaxkonventionen
3. Elementare Datentypen
4. Klassen
5. Objekte
6. Typ Set
7. Anweisungen, Prozeduren
8. Einfache Ausgabe
9. Modellierungselemente in SLX (allgemein)
10. Prozesse und Pucks
11. Beispiel (Drucker, Druckjobs):
12. SLX- Laufzeitsystem (Simulator-Kern)
13. Zeitkonzepte
14. Scheduling-Operationen

# Prozesszustände und Übergänge

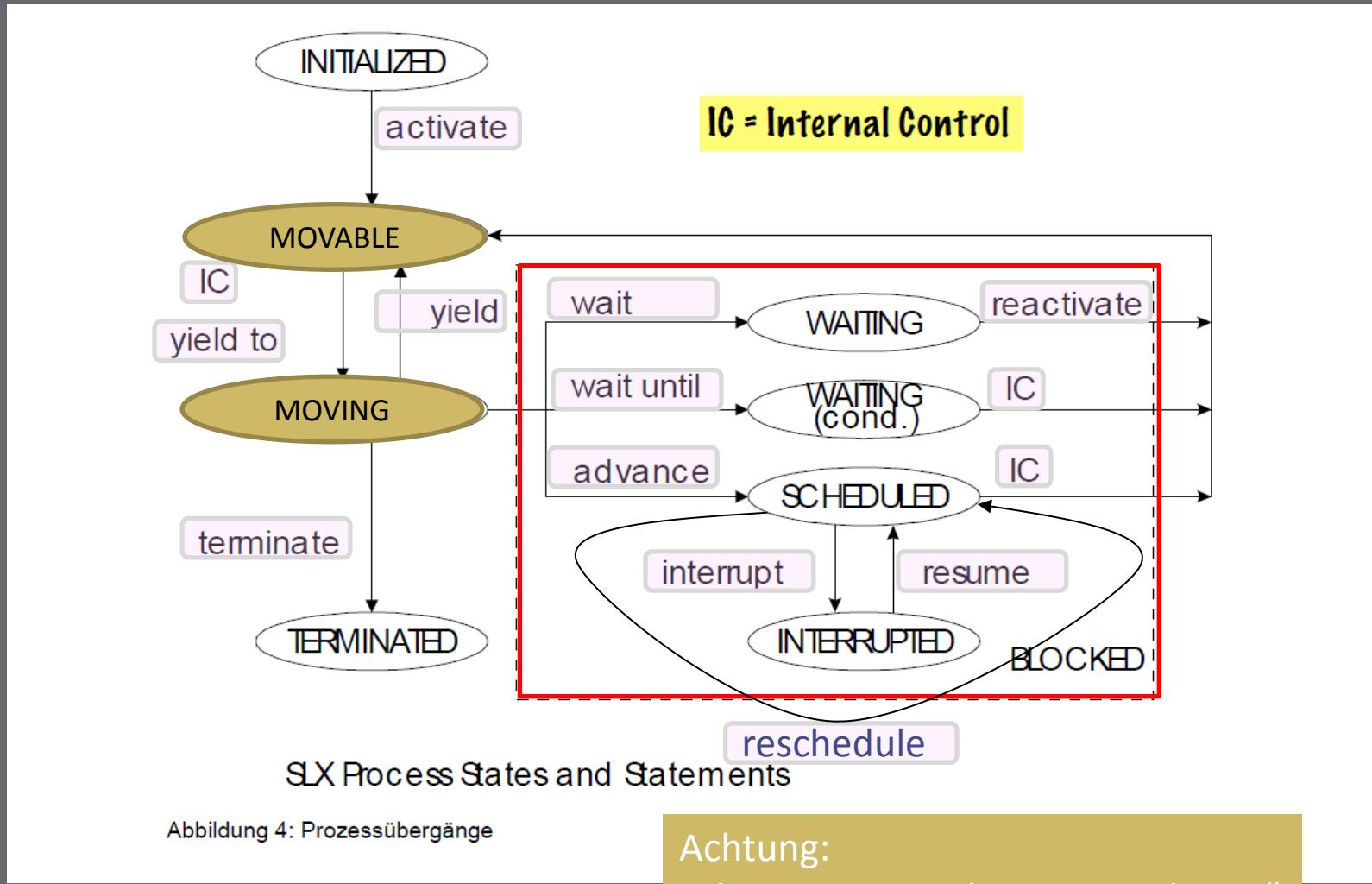
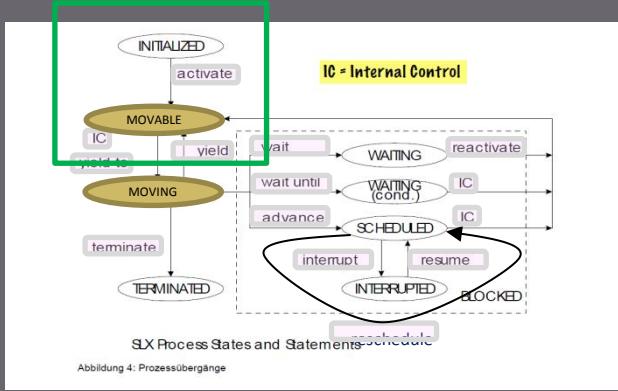


Abbildung 4: Prozessübergänge

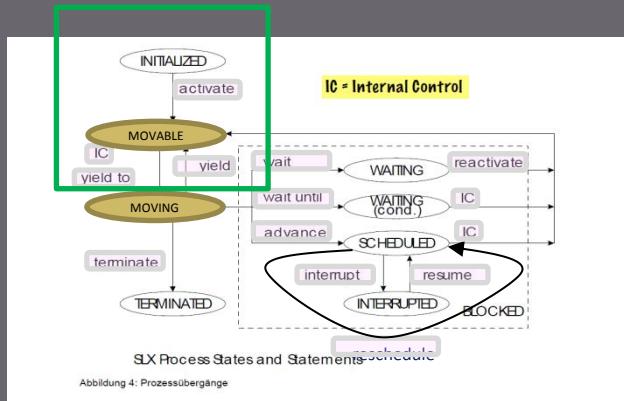
# Scheduling-Operation (1): *activate*, *yield\_to*



**INITIALIZED → MOVABLE**

**activate new process\_class (...);**  
Zeitpunkt der Aktivierung ist aktuelle Modellzeit

Eintrag in List MP entspr. Priorität,  
aber **kein** Steuerungswechsel

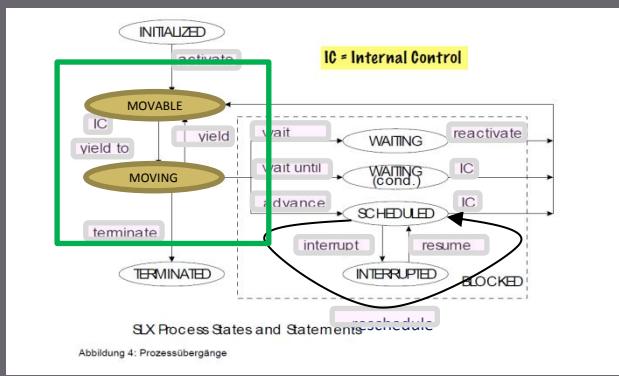


**READY → ACTIVE**

**(1) Interne Steuerung (IC) wählt den ersten MP-Eintrag als aktiven Prozess  
garantiert Steuerungswechsel**

**(2) *yield\_to* puck-pointer**  
garantiert Steuerungswechsel (erzwungen)  
ohne Positionsberücksichtigung in LMP

# Scheduling-Operation (2): *yield*



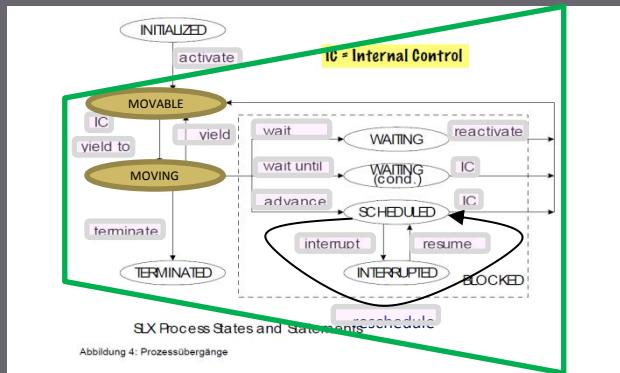
ACTIVE → READY

**yield**

Steuerung geht an den 1.Eintrag von LMP

evl. Steuerungswechsel (erzwungen)

# Scheduling-Operation (3): *advance*



RÜCKKEHR: SCHEDULED → MOVABLE/MOVING

**IC:** LMP wird leer und Ereigniszeit  
der Pucks ergeben Minimum (aller Pucks in SP)

MOVING → SCHEDULED

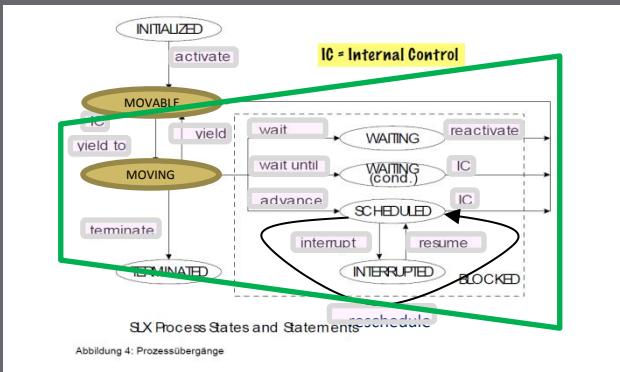
**advance delay-expression; //Zeitverschiebung**

Prozess des aktiven Pucks (Aufrufer von **advance**, ...) wird unterbrochen und in LSP entspr. der neuen Ereigniszeit eingesortiert

evtl. Steuerungswechsel

**delay-expression** vom Typ **float** oder **double** muss positiv sein  
(negativ nicht erlaubt, Null=leere Anweisung)

# Scheduling-Operation (4): *wait until*



Bedingung über globale Zustandsgrößen und Attribute referenzierbarer Objekte

**ACHTUNG:** mindestens ein Operand muss als Control-Größe vereinbart sein, damit  
- Reaktivierung möglich und  
- Deadlock verhindert werden kann

MOVING → BLOCKED: WAITING(cond)

**wait until boolean-Ausdruck; //bedingte Blockierung**

Prozess des aktiven Pucks (Aufrufer von **wait until**) wird unterbrochen, falls Bedingung **nicht** erfüllt ist und wird

- (1) in LWP als letzter und
- (2) in jeweils die Puck-Liste aller im boolean-Ausdruck vorkommenden Control-Variablen eingetragen
- (3) Steuerungswechsel

sonst Fortsetzung

# Scheduling-Operationen (5)

- Anweisung

**wait until ( condition )**

*Bool'scher Ausdruck*

- globale Größen
- Attribute von Objekten aktiver/ passiver Klassen

**ACHTUNG**

mindestens eine Variable muss mit Präfix **control** definiert worden sein

- Control-Variable

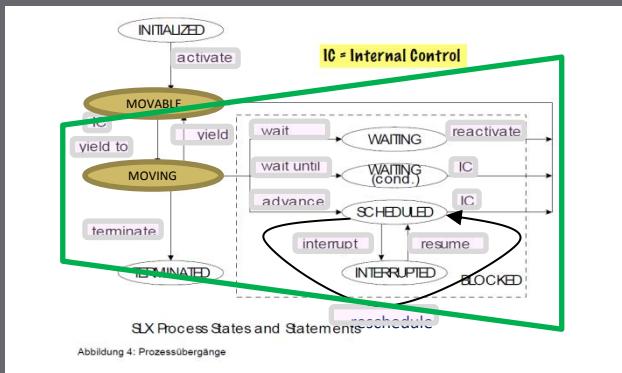
- Jede Control-Variable verfügt über eine Puck-Liste
- Erfasst werden Pucks von Prozessen, deren Bedingungen von dieser Variable abhängen
- Bei jeder tatsächlichen Wertänderung wird zeitgleich geprüft, ob erfasste blockierte Prozesse jetzt eventuell fortgesetzt können

**ACHTUNG: Sonderfälle**

- bei Verwendung von **time** im Ausdruck
- Bei Aktualisierung der Control-Variable durch **Eingabe**
- Beachtung weiterer **Einschränkungen**

später

# Scheduling-Operation (6)



RÜCKKEHR: **WAITING(con) → MOVABLE**  
Änderung mindestens einer Control-Variablen

*puck\_ptr* wird in LWP und in der entspr.  
Puck-Liste der Control-Variablen-Listen gestrichen  
und in LMP eingesortiert

**kein Steuerungswechsel**

*Neuauswertung des Ausdrucks erfolgt somit erst,  
wenn alle potentiellen Änderungen zu diesem Zeitpunkt durch  
Prozesse mit Pucks in der LMP ausgeführt worden sind*

# Scheduling-Operation (7)

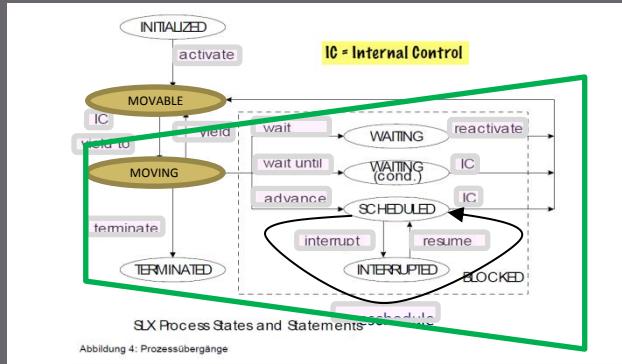


Abbildung 4: Prozessübergänge

**MOVING → BLOCKED: WAITING**

`wait; //unbedingte Blockierung`

Prozess des aktiven Pucks (Aufrufer von **wait**) wird unterbrochen und sein Puck wird in Liste LWP als letzter eingetragen

garantierter Steuerungswechsel

**RÜCKKEHR: WAITING → MOVABLE**

`reactivate puck_ptr; // puck_ptr wird in LMP eingesortiert`

**kein Steuerungswechsel**

# Scheduling-Operation (8)

- unterbrochener Prozess kann sich nicht selbst aktivieren

```
class P1 {  
    pointer (puck) myPuck;  
    actions {  
        myPuck= active;  
        ...  
        wait;  
        ... //Fortsetzung bei reactivate  
    }  
}
```

```
class P2 (pointer (P1) ptr) {  
    pointer (P1) partner;  
    initial {  
        partner= P1;  
    }  
    actions {  
        ...  
        reactivate partner->myPuck;  
        ...  
    }  
}
```

# Scheduling-Operation (9) *wait* mit *list*-Option

Prozess des aktiven Pucks (Aufrufer von **wait**) wird unterbrochen und sein Puck wird in Liste LWP als letzter eingetragen

**wait list = *list\_ident* ;**

*list\_ident*: Bezeichner der Liste

Puck wird zusätzlich in benutzerdefinierte Liste eingeordnet

**Pointer** (puck) *list\_ident* ; muss vom Nutzer definiert werden  
verweist auf letzten Puck der Liste

Beispiel:

**pointer** (puck) paperQ; // Used for wait lists

...

**wait list = paperQ;** // Wait in paper Queue

Verwendung dieser Option gestattet die Reaktivierung“ der gesamten Liste

# Scheduling-Operation (10) *reactivate* mit *list*-Option

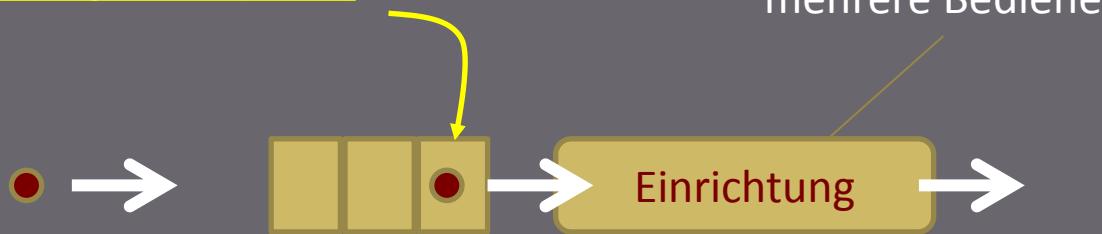
```
reactivate list = list_ident ;
```

reaktiviert alle „schlafenden“ Pucks innerhalb der Liste

die Pucks werden in der LMP wieder in ihrer ursprünglichen Reihenfolge eingeordnet

# Typisches Modellierungsmuster

kundenQ: pointer(Puck)



Strom von Pucks  
(Kunden)

Actions von Kunde

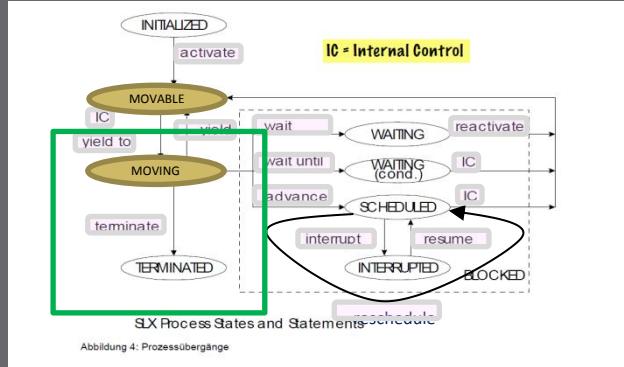
```
pointer (puck) kundenQ;
```

```
while (Station->belegt)
    wait list = kundenQ;
//...Fortsetzung bei freier Station
```

```
Station->belegt=TRUE;
advance (dt);
Station->belegt= FALSE;
```

```
if not kundenQ = NULL reactivate list= kundenQ
```

# Scheduling-Operation (11): *terminate*



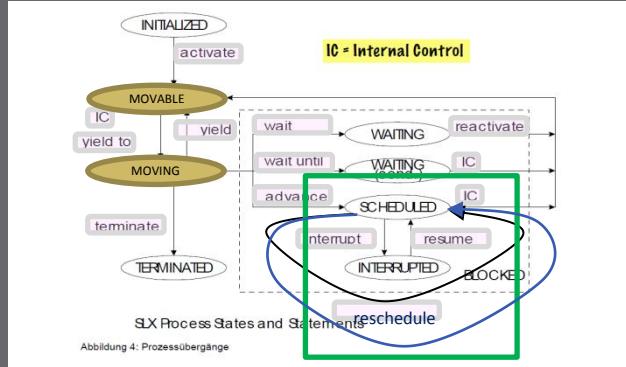
MOVING → TERMINATED

**terminate;**

Aufrufer von **terminate** führt letzte Prozess-Aktion aus,  
Löschen des aktiven Pucks

garantierter Steuerungswechsel

# Scheduling-Operation (11): *reschedule*



**SCHEDULED → SCHEDULED**

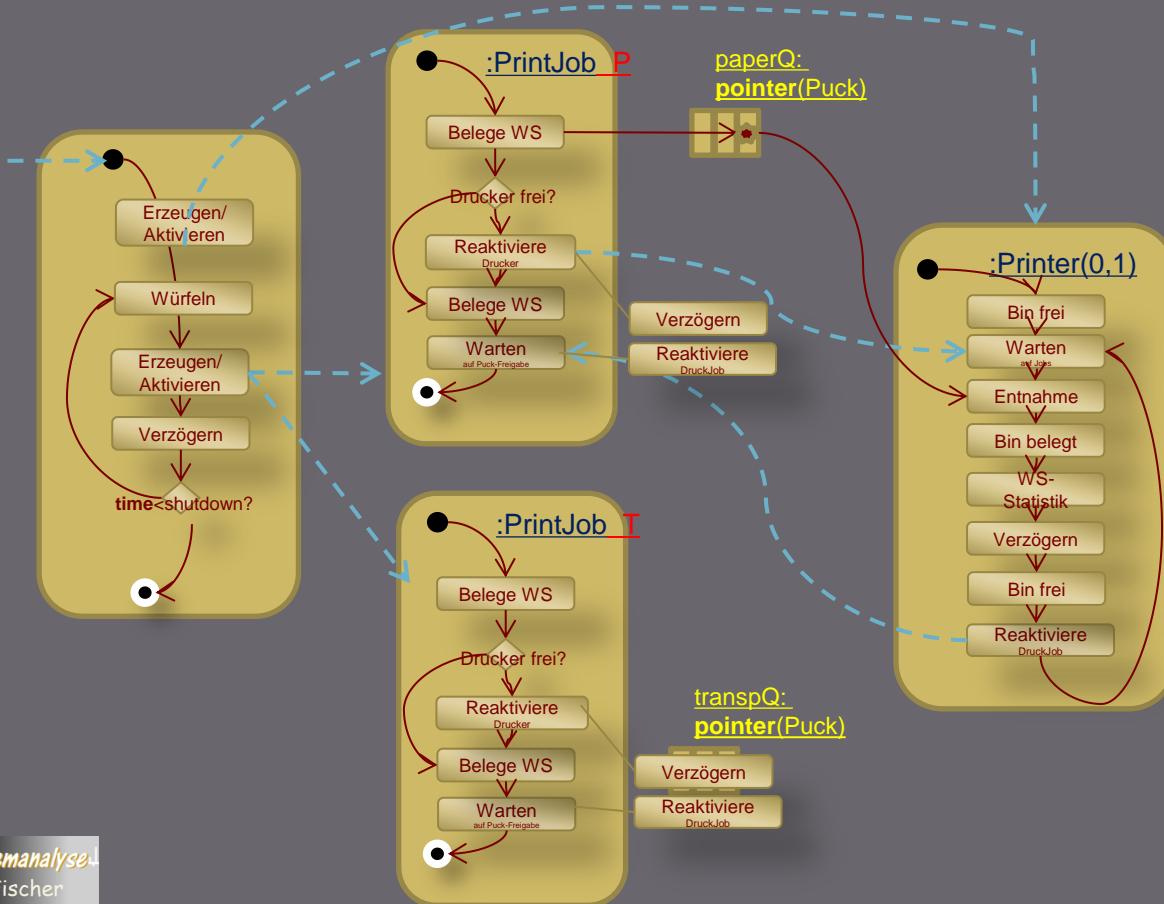
**reschedule *puck\_ptr* at *new\_time*;**

Puck des suspendierten Prozesses wird in LSP umsortiert

**Kein Steuerungswechsel**

## 2. Beispiel (Aufgabe, Prozess-Schema)

- zwei Arten von Printjobs (Papier- u. Folienausgabe)
- separate Erfassung



sehr flexibel  
funktioniert  
für mehrere  
mehrere  
Printer-Objekte

Vereinfachung:  
nur ein Printer

bei Verzicht auf  
Printer-Objekt

```

module basic {
  type t_printType enum {paper, transp};

  rn_stream arrivals, service, jType ; // (0,1)-random gen
  int shutdown_time = 5*8*60;
  control boolean printer_busy;
  t_printType printer_case = paper ; // initialization with paper
  pointer (puck) paperQ, transpQ; // used for wait lists
  int nPaper, nTransp; // Counter for waiting jobs
}

```

```

class cl_printer_job_P {
  t_printType jobType; //job type
  initial {
    nPaper++; jobType = paper;
  }

  actions {
    while ( ( printer_busy ) || ( jobType != printer_case ) ) {
      if ( !printer_busy )
        printer_case = jobType ; // reset the printer
      else
        wait list= paperQ; // wait in paper Queue
    }
    printer_busy = TRUE; // start printing
    nPaper--;
    advance rv_uniform ( service , 10, 18.0 ) ; // printing time
    printer_busy = FALSE; // finish printing
    if ( nPaper >0 ) // more paper printing?
      reactivate list = paperQ; //Yes
    else
      reactivate list = transpQ; // perhaps transp. printing
  }
} // cl_printer_job_P

```

```

procedure main() {
  while (time < shutdown_time) {
    if ( frn ( jType ) >0.5 )
      activate new cl_printer_job_P ; // create new jobs
    else
      activate new cl_printer_job_T;
      advance rv_uniform( arrivals , 10.0,20.0 ) // arrival time
    }
  } // main
}

```

```

class cl_printer_job_T {
  t_printType jobType;
  initial {
    nTransp++; jobType = transp;
  }

  actions {
    while ( ( printer_busy ) || ( jobType != printer_case ) ) {
      if ( !printer_busy )
        printer_case = jobType ;
      else
        wait list= transpQ;
    }
    printer_busy = TRUE;
    nTransp--;
    advance rv_uniform ( service , 10, 18.0 ) ; // printing time
    printer_busy = FALSE;
    if ( nTransp >0 )
      reactivate list = transpQ;
    else
      reactivate list = paperQ;
  } // actions
} // cl_printer_job_P

```