

- Steuerung der Eisenbahn mit 2 Rechnern
- Fehlertoleranz durch hot-standby (Heiße Redundanz)
- Aktiver/passiver Rechner
- Ausfall simulieren durch Ctrl-C (Booten geht nicht)
- Nachrichtenaustausch über serielle Schnittstelle 4 zur gegenseitigen Überwachung
- Nachrichtenaustausch zur Übermittlung des Systemzustandes (aktiv/passiv)
 - bei Rechnerinitialisierung erforderlich
 - sonst rechnet passiver Rechner mit und schreibt nicht auf das Interface
- Paket `communication` entwickeln
- Zeitüberwachtes Senden und Empfangen von Nachrichten
- mögliche Fehler
 - Verbindung kann nicht aufgenommen werden (`COMMUNICATION_ERROR`)
 - erwartete Nachricht kann nicht empfangen werden (`RECEIVE_TIMEOUT`)
 - gesendete Nachricht wird nicht bestätigt (`SEND_ERROR`)

Beispielspezifikation

```
COMMUNICATION_ERROR: exception;
RECEIVE_TIMEOUT:      exception;
SEND_ERROR:           exception;

OPEN_COMMUNICATION (TIME: in DURATION);
-- Eröffnen eines bidirektionalen
-- Kommunikationsweges durch einmaligen
-- Nachrichtenaustausch
-- nach TIME => COMMUNICATION_ERROR

RECEIVE_MESSAGE (
MESSAGE: out STRING;
LENGTH:  out NATURAL;
TIME:    in  DURATION);
-- blockierendes Empfangen einer
-- Zeichenkette, das nach TIME
-- abgebrochen wird
-- => RECEIVE_TIMEOUT
-- andernfalls Bestaetigung senden

SEND_MESSAGE (MESSAGE: STRING);
-- nicht blockierendes Senden einer
-- Zeichenkette
-- erfolgt keine Bestaetigung nach
-- ACKNOWLEDGE_TIMEOUT: => SEND_ERROR
```

- vorgegeben: Paket `serial_io`

```
with MACHINE_TYPES; use MACHINE_TYPES;
with TEXT_IO;

package SERIAL_IO is
  -- Es sind 4 Terminalports zum lesen
  -- (get) und schreiben (put) nutzbar
  subtype Term_T is BYTE range 1..4;

  -- Konstanten fuer die Ausgabe von
  -- Gleitkommazahlen
  DEFAULT_FORE: constant Text_Io.Field := 2;
  DEFAULT_AFT  : constant Text_Io.Field := 2;
  DEFAULT_EXP  : constant Text_Io.Field := 3;

  -- Alle Prozeduren verhalten sich wie die
  -- entsprechenden Standard-ADA-Prozeduren
  -- aus Text_IO. Der Name endet stets auf
  -- S (fuer Serial).
  -- Wichtig ist die Angabe des anzuspre-
  -- chenden Terminalports (1 bis 4) als
  -- ersten Parameter. Werte ausserhalb des
  -- zulaessigen Bereiches fuehren zu einer
  -- Exception (CONSTRAINT_ERROR).
  procedure PutS(T:Term_T; X:Byte);
  procedure PutS(T:Term_T; X:Character);
  procedure PutS(T:Term_T; X:String);
  procedure PutS(T:Term_T; N:Integer;
    Width:in Text_Io.Field:=Integer'Width);
```

```
procedure PutS(T:Term_T; F:Float;
  Fore:in Text_Io.Field:=DEFAULT_FORE;
  Aft  :in Text_Io.Field:=DEFAULT_AFT;
  Exp  :in Text_Io.Field:=DEFAULT_EXP);

procedure GetS(T:Term_T; X:out Byte);
procedure GetS(T:Term_T; X:out Character);
procedure GetS(T:Term_T; X:out Integer);
procedure GetS(T:Term_T; X : out Float);

procedure Get_ByteS(T:Term_T; X:out Byte;
  Got_Byte : out BOOLEAN);
-- gibt FALSE zurueck, falls kein Byte zum
-- Lesen bereit stand

procedure Put_LineS(T:Term_T; X:String);
procedure Get_LineS(T:Term_T;
  X:out String; Last:out NATURAL);
-- Last bezeichnet die Position des
-- letzten Zeichens in X
procedure New_LineS(T:Term_T;
  X : POSITIVE := 1);

end SERIAL_IO;
```

- Schnittstelle 4 benutzen
- GetS und PutS verwenden (nicht GetLineS)

Ablauf Kommunikation

- Vorschlag
 - handshaking-Protokoll implementieren
 - zwei Prozesse – senden und empfangen
 - jeweils zeitüberwacht
 - zyklisch „Lebenszeichen“ austauschen (s. unten)

- Initialisierung
 - Eröffnen der Kommunikation (zeitüberwacht)
 - kommt Verbindung zustande, dann Einigung aktiver/passiver Rechner
 - kommt keine Verbindung zustande, dann „ich bin allein“

- Einigung aktiver/passiver Rechner (über timeouts)
 - Eingabe eines Parameters im Dialog beim Starten des Programms
 - Fehlereingaben (beide aktiv, beide passiv) sollen erkannt werden. Einigung über Zeitschranken.

- „ich bin allein“ (und damit aktiver Rechner)
 - zyklisch „Eröffnen der Kommunikation“ versuchen (alle 5 Sekunden)
 - der ggf. hinzukommende Rechner ist dann passiv

- „ich bin aktiver Rechner“
 - der passive Rechner fällt aus
 - „ich bin allein“
 - laut Aufgabenstellung keine Konsequenzen
 - der andere Rechner glaubt ebenfalls, er sei der aktive
 - Einigung aktiv/passiv s. oben
 - wegen der Kommunikationsstruktur wird einer der Rechner die Situation zuerst bemerken

- „ich bin passiver Rechner“
 - der aktive Rechner fällt aus
 - „ich bin allein“
 - Übernahme der Steuerungsaufgaben
 - der andere Rechner glaubt ebenfalls, er sei der passive
 - Einigung aktiv/passiv s. oben

Kommunikationsstruktur

Variante1

- synchrone Kommunikation
- der passive Rechner testet die Reaktionsfähigkeit des aktiven

```
ACTIVE_LOOP:
  loop
    begin
      RECEIVE_CHECK (CHECK_TIMEOUT);
      -- kein delay !!!
    exception
      when RECEIVE_TIMEOUT
        => SINGLE := TRUE;
        -- Ausfall passiver Rechner
        exit ACTIVE_LOOP;
      end;
  end loop ACTIVE_LOOP;
```

PASSIVE_LOOP:

```
loop
  begin
    SEND_CHECK;
    delay TEST_AGAIN;
  exception
    when SEND_ERROR
      => SINGLE := TRUE;
      -- Ausfall aktiver Rechner
      exit PASSIVE_LOOP;
  end;
end loop PASSIVE_LOOP;
```

- Abschätzung der Zeitbedingungen:

CHECK_TIMEOUT(1.0) > TEST_AGAIN(0.5) >>
ACKNOWLEDGE_TIMEOUT(0.1)

- Werte hängen von Systemlast ab, wesentlich kürzere Zeiten sind möglich
- Übertragungszeit einer Nachricht (10 Zeichen) max. 0.02 s
- Task muß ggf. priorisiert werden
- wichtigste Information (aktiver Rechner ausgefallen) muß am schnellsten erkannt werden
- Optimierung von TEST_AGAIN hinsichtlich
 - Systemauslastung
 - Unfallwahrscheinlichkeit

Variante2

- asynchrone Kommunikation
- passiver Rechner überwacht die Funktion des aktiven

```
ACTIVE_LOOP:
  loop
    begin
      SEND_ALIVE;
      delay BEAT_TIME;
    exception
      when SEND_ERROR
        => SINGLE := TRUE;
        -- Ausfall passiver Rechner wird
        -- durch ausbleibende Bestaetigung
        -- bemerkt
        exit ACTIVE_LOOP;
      end;
  end loop ACTIVE_LOOP;
```

PASSIVE_LOOP:

```
loop
  begin
    RECEIVE_ALIVE (ALIVE_TIMEOUT)
    -- kein delay
  exception
    when RECEIVE_TIMEOUT
      => SINGLE := TRUE;
      -- Ausfall aktiver Rechner
      exit PASSIVE_LOOP;
    end;
end loop PASSIVE_LOOP;
```

- Abschätzung der Zeitbedingungen:

$ALIVE_TIMEOUT(0.6) > BEAT_TIME(0.5)$

- Fazit
 - synchron (Variante 1)
 - harte Zeitbedingungen für aktiven Rechner
 - asynchron (Variante 2)
 - einfache Zeitbedingungen
 - Möglichkeit des prozeduralen Aufrufs bei „Leerlauf“ im Programm