

# Betriebssystemtechnik

*Adressräume: Trennung, Zugriff, Schutz*

## VIII. Interprozesskommunikation

Wolfgang Schröder-Preikschat

2. Juni 2015



## Einleitung

### Konzepte

Modelle

Semantiken

Adressierungsarten

Verbindungen

### Zusammenfassung



Konsequenz der isolierten Adressräume sowie der physikalischen und logischen Verteilung von Funktionen



Konsequenz der isolierten Adressräume sowie der physikalischen und logischen Verteilung von Funktionen

- die Interaktionen der Prozesse basieren auf **Botschaftenaustausch**
  - dem Nachrichtenversenden (*message passing*)



Konsequenz der isolierten Adressräume sowie der physikalischen und logischen Verteilung von Funktionen

- die Interaktionen der Prozesse basieren auf **Botschaftenaustausch**
  - dem Nachrichtenversenden (*message passing*)
  - aber auch Speicherdirektzugriff (*direct memory access, DMA*)
    - also dem Kopieren von Daten direkt heraus aus Prozessadressräumen
    - nicht zu verwechseln mit der Mitbenutzung von Teilen dieser Adressräume



Konsequenz der isolierten Adressräume sowie der physikalischen und logischen Verteilung von Funktionen

- die Interaktionen der Prozesse basieren auf **Botschaftenaustausch**
  - dem Nachrichtenversenden (*message passing*)
  - aber auch Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA)
    - also dem Kopieren von Daten direkt heraus aus Prozessadressräumen
    - nicht zu verwechseln mit der Mitbenutzung von Teilen dieser Adressräume
- die Modelle unterscheiden Rollen, Synchronität und Ablaufverhalten



Konsequenz der isolierten Adressräume sowie der physikalischen und logischen Verteilung von Funktionen

- die Interaktionen der Prozesse basieren auf **Botschaftenaustausch**
  - dem Nachrichtenversenden (*message passing*)
  - aber auch Speicherdirektzugriff (*direct memory access, DMA*)
    - also dem Kopieren von Daten direkt heraus aus Prozessadressräumen
    - nicht zu verwechseln mit der Mitbenutzung von Teilen dieser Adressräume
- die Modelle unterscheiden Rollen, Synchronität und Ablaufverhalten

Thema sind **system-/maschinennahe (low-level) Konzepte**, die sich zur Implementierung von Betriebssystemen eignen<sup>1</sup>

- betriebsmittelschonende, effiziente und performante Techniken
  - für Konstruktionen potentiell mehrfädiger Systemprozesse [5]
- Ansätze, die für **mikrokernbasierte Betriebssysteme** umgesetzt sind

---

<sup>1</sup>Kommunikationskonzepte UNIX-ähnlicher Betriebssysteme scheiden aus.



Einleitung

Konzepte

- Modelle

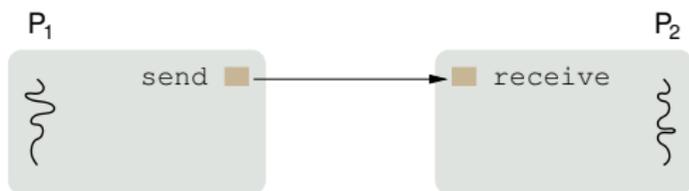
- Semantiken

- Adressierungsarten

- Verbindungen

Zusammenfassung





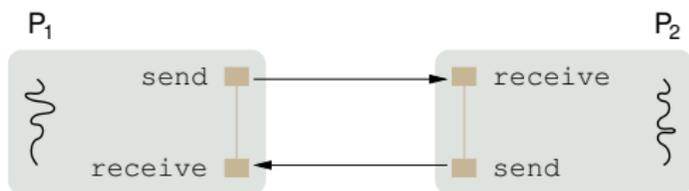
## ■ Primitiven

- `send` ■ versendet eine Nachricht an einen Empfangsprozess
  - erwartet den Nachrichtenausgang, -eingang oder -empfang
- `receive` ■ empfängt eine Nachricht von einem Sendeprozess
  - erwartet den Nachrichteneingang

## ■ Rolle

- ein Prozess agiert als Sender, der andere als Empfänger

# Gleichberechtigung



## ■ Primitiven

**send** ■ versendet eine Nachricht an einen Empfangsprozess

■ erwartet den Nachrichtenausgang, -eingang oder -empfang

**receive** ■ empfängt eine Nachricht von einem Sendeprozess

■ erwartet den Nachrichteneingang

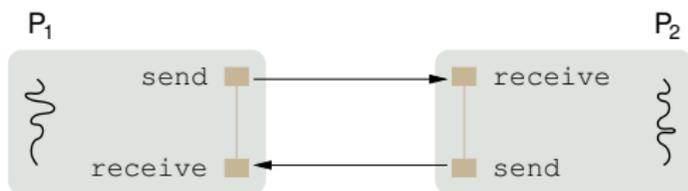
## ■ Rolle

■ ein Prozess agiert als Sender, der andere als Empfänger, *aber*

■ die Prozesse können ihre Rollen tauschen



# Gleichberechtigung



## ■ Primitiven

**send** ■ versendet eine Nachricht an einen Empfangsprozess

■ erwartet den Nachrichtenausgang, -eingang oder -empfang

**receive** ■ empfängt eine Nachricht von einem Sendeprozess

■ erwartet den Nachrichteneingang

## ■ Rolle

■ ein Prozess agiert als Sender, der andere als Empfänger, *aber*

■ die Prozesse können ihre Rollen tauschen, *wobei*

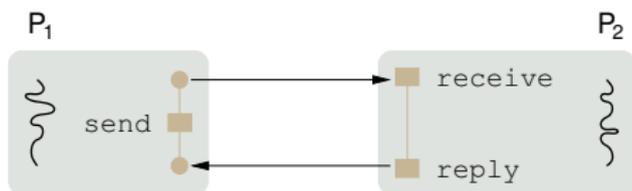
■ mit solch einem Rollentausch höchste Vorsicht geboten ist:

- zum Kommunikationszeitpunkt müssen die Prozessrollen verschieden sein

- sonst droht die **Verklemmung** (*deadlock*)  $\leadsto$  **Verklemmungsvorbeugung**



# Ungleichberechtigung



## ■ Primitiven

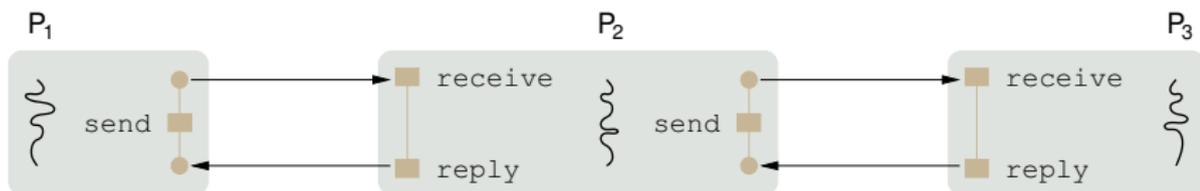
- send** ■ versendet einen Auftrag an einen Empfangsprozess und
  - erwartet die Auftragsbeantwortung
- receive** ■ erwartet/empfängt einen Auftrag von einem Sendeprozess
- reply** ■ versendet eine Antwort an den beauftragenden Sendeprozess

## ■ Rolle

- ein Prozess agiert als Auftraggeber, der andere als Auftragnehmer
- in Bezug auf dieses Paar erfolgt kein Rollentausch



# Ungleichberechtigung



## ■ Primitiven

**send** ■ versendet einen Auftrag an einen Empfangsprozess und  
■ erwartet die Auftragsbeantwortung

**receive** ■ erwartet/empfängt einen Auftrag von einem Sendeprozess

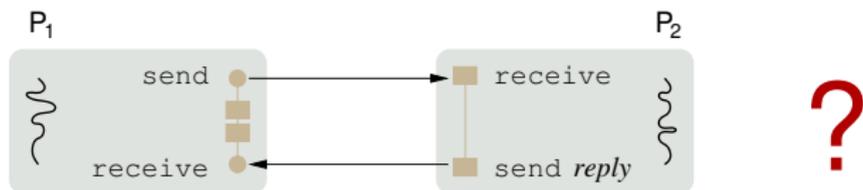
**reply** ■ versendet eine Antwort an den beauftragenden Sendeprozess

## ■ Rolle

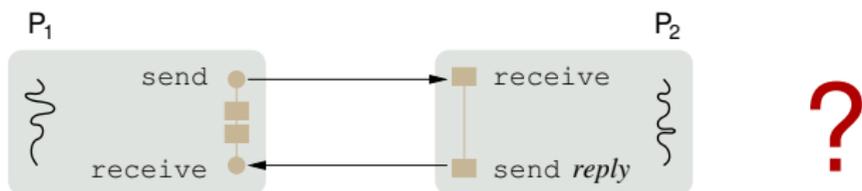
- ein Prozess agiert als Auftraggeber, der andere als Auftragnehmer
- in Bezug auf dieses Paar erfolgt kein Rollentausch, *aber*
- für andere Paarungen können die Prozesse ihre Rollen tauschen, z.B.  $P_2$ :  
( $P_1, P_2$ )  $P_1$  ist Auftraggeber für  $P_2$ , der Auftragnehmer von  $P_1$  ist  
( $P_2, P_3$ )  $P_2$  ist Auftraggeber für  $P_3$ , der Auftragnehmer von  $P_2$  ist



# Ungleichberechtigung über Gleichberechtigung?



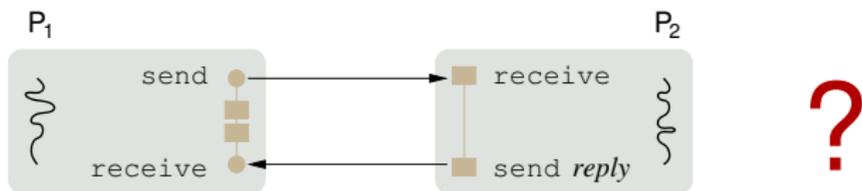
# Ungleichberechtigung über Gleichberechtigung?



Nachbildung von send-receive-reply durch send-receive jeweils für Auftragstellung und -beantwortung birgt **Untiefen**



# Ungleichberechtigung über Gleichberechtigung?

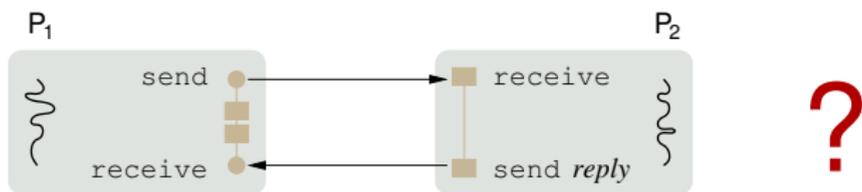


Nachbildung von send-receive-reply durch send-receive jeweils für Auftragstellung und -beantwortung birgt **Untiefen**

- Blockierung des Auftragnehmers ( $P_2$ ) bei Auftragsbeantwortung



# Ungleichberechtigung über Gleichberechtigung?

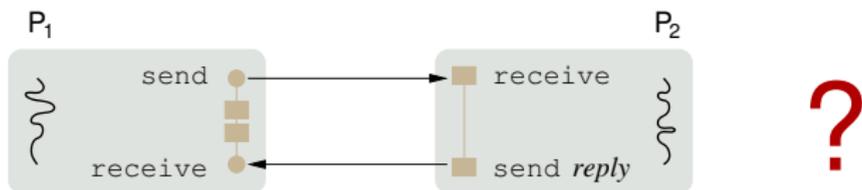


Nachbildung von send-receive-reply durch send-receive jeweils für Auftragstellung und -beantwortung birgt **Untiefen**

- Blockierung des Auftragnehmers ( $P_2$ ) bei Auftragsbeantwortung
  - reply* ■ blockiert nicht, da der Auftraggeber ( $P_1$ ) die Antwort erwartet
  - $P_1$  hat die Betriebsmittel (Puffer) für  $P_2$  garantiert



# Ungleichberechtigung über Gleichberechtigung?

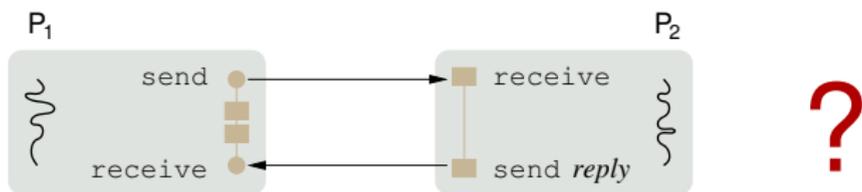


Nachbildung von send-receive-reply durch send-receive jeweils für Auftragstellung und -beantwortung birgt **Untiefen**

- Blockierung des Auftragnehmers ( $P_2$ ) bei Auftragsbeantwortung
  - reply** ■ blockiert nicht, da der Auftraggeber ( $P_1$ ) die Antwort erwartet
  - $P_1$  hat die Betriebsmittel (Puffer) für  $P_2$  garantiert
  - send** ■ lässt  $P_2$  beim Versenden der Antwortnachricht blockieren
    - i wenn  $P_1$  noch nicht empfangsbereit ist *oder*
    - ii Betriebsmittel (Puffer) zum Empfang (noch) nicht garantiert hat



# Ungleichberechtigung über Gleichberechtigung?



Nachbildung von send-receive-reply durch send-receive jeweils für Auftragstellung und -beantwortung birgt **Untiefen**

- Blockierung des Auftragnehmers ( $P_2$ ) bei Auftragsbeantwortung
  - reply** ■ blockiert nicht, da der Auftraggeber ( $P_1$ ) die Antwort erwartet
    - $P_1$  hat die Betriebsmittel (Puffer) für  $P_2$  garantiert
  - send** ■ lässt  $P_2$  beim Versenden der Antwortnachricht blockieren
    - i wenn  $P_1$  noch nicht empfangsbereit ist *oder*
    - ii Betriebsmittel (Puffer) zum Empfang (noch) nicht garantiert hat
- der Auftragnehmer ( $P_2$ ) muss dem Auftraggeber ( $P_1$ ) vertrauen
  - also: ein Systemprozess ( $P_2$ ) vertraut einem Anwendungsprozess ( $P_1$ ) **!?**
  - der Systemprozess ( $P_2$ ) „benutzt“ [10] den Anwendungsprozess ( $P_1$ ) **!?**



Umsetzung des Modells von Auftraggeber und -nehmer in einem nachrichtenversendenden Minimalkern (*message-passing kernel*)

- **verlorenges Aufwecken** (*lost wake-up*)



Umsetzung des Modells von Auftraggeber und -nehmer in einem nachrichtenversendenden Minimalkern (*message-passing kernel*)

- **verlorenges Aufwecken** (*lost wake-up*)

1. der Auftraggeber hat einen Auftrag gestellt, ist aber noch nicht blockiert



Umsetzung des Modells von Auftraggeber und -nehmer in einem nachrichtenversendenden Minimalkern (*message-passing kernel*)

- **verlorenges Aufwecken** (*lost wake-up*)

1. der Auftraggeber hat einen Auftrag gestellt, ist aber noch nicht blockiert
2. der Auftragnehmer hat den Auftrag erhalten und sofort geantwortet



Umsetzung des Modells von Auftraggeber und -nehmer in einem nachrichtenversendenden Minimalkern (*message-passing kernel*)

■ **verlorenges Aufwecken** (*lost wake-up*)

1. der Auftraggeber hat einen Auftrag gestellt, ist aber noch nicht blockiert
2. der Auftragnehmer hat den Auftrag erhalten und sofort geantwortet
3. die Antwort wird verworfen, da der Auftraggeber noch nicht blockiert ist



Umsetzung des Modells von Auftraggeber und -nehmer in einem nachrichtenversendenden Minimalkern (*message-passing kernel*)

■ **verlorengegangenes Aufwecken** (*lost wake-up*)

1. der Auftraggeber hat einen Auftrag gestellt, ist aber noch nicht blockiert
2. der Auftragnehmer hat den Auftrag erhalten und sofort geantwortet
3. die Antwort wird verworfen, da der Auftraggeber noch nicht blockiert ist
4. der Auftraggeber blockiert und erwartet eine nicht eingehende Antwort



Umsetzung des Modells von Auftraggeber und -nehmer in einem nachrichtenversendenden Minimalkern (*message-passing kernel*)

- **verlorengangenes Aufwecken** (*lost wake-up*)
  1. der Auftraggeber hat einen Auftrag gestellt, ist aber noch nicht blockiert
  2. der Auftragnehmer hat den Auftrag erhalten und sofort geantwortet
  3. die Antwort wird verworfen, da der Auftraggeber noch nicht blockiert ist
  4. der Auftraggeber blockiert und erwartet eine nicht eingehende Antwort
- **Nichtsequentialität** (*concurrency*): Operationen und Operationsfolgen

*Man hatte nicht erwartet, dass Auftrags- und Antwortnachricht so schnell ihre Runde über das Netzwerk machen konnten, obwohl Sende- und Empfangsknoten jeweils nur einen Prozess bzw. Programmfaden aufwiesen.*



Umsetzung des Modells von Auftraggeber und -nehmer in einem nachrichtenversendenden Minimalkernel (*message-passing kernel*)

- **verlorengegangenes Aufwecken** (*lost wake-up*)

1. der Auftraggeber hat einen Auftrag gestellt, ist aber noch nicht blockiert
2. der Auftragnehmer hat den Auftrag erhalten und sofort geantwortet
3. die Antwort wird verworfen, da der Auftraggeber noch nicht blockiert ist
4. der Auftraggeber blockiert und erwartet eine nicht eingehende Antwort

- **Nichtsequentialität** (*concurrency*): Operationen und Operationsfolgen

*Man hatte nicht erwartet, dass Auftrags- und Antwortnachricht so schnell ihre Runde über das Netzwerk machen konnten, obwohl Sende- und Empfangsknoten jeweils nur einen Prozess bzw. Programmfaden aufwiesen.*

- Auftraggeber vor Auftragstellung in den „blockiert-auf“-Zustand setzen
- seinen privaten Nachrichtenpuffer so als Empfangsressource garantieren
- die Antwort wurde nicht verworfen, der Auftraggeber blockierte nicht



Vorsicht mit Argumenten, wonach **nichtblockierendes Senden** spezielle Primitiven für das Auftraggeber-/nehmermodell unnötig macht

- die Sequenz (send, receive) eines Prozesse selbst ist **nicht atomar**



Vorsicht mit Argumenten, wonach **nichtblockierendes Senden** spezielle Primitiven für das Auftraggeber-/nehmermodell unnötig macht

- die Sequenz (send, receive) eines Prozesse selbst ist **nicht atomar**
  - der Kern kennt den semantischen Zusammenhang beider Primitiven nicht
    - send  $P_1$  versendet die **Auftrags**nachricht nicht-/blockierend
    - receive  $P_2$  nimmt diese (blockierend) von  $P_1$  an
    - send  $P_2$  antwortet  $P_1$  nichtblockierend
    - receive  $P_1$  empfängt die **Antwort**nachricht blockierend



Vorsicht mit Argumenten, wonach **nichtblockierendes Senden** spezielle Primitiven für das Auftraggeber-/nehmermodell unnötig macht

- die Sequenz (send, receive) eines Prozesse selbst ist **nicht atomar**
  - der Kern kennt den semantischen Zusammenhang beider Primitiven nicht
    - send  $P_1$  versendet die **Auftrags**nachricht nicht-/blockierend
    - receive  $P_2$  nimmt diese (blockierend) von  $P_1$  an
    - send  $P_2$  antwortet  $P_1$  nichtblockierend
    - receive  $P_1$  empfängt die **Antwort**nachricht blockierend
  - der Kern müsste  $P_2$  eine Pufferressource garantieren, veranlasst durch  $P_1$



Vorsicht mit Argumenten, wonach **nichtblockierendes Senden** spezielle Primitiven für das Auftraggeber-/nehmermodell unnötig macht

- die Sequenz (send, receive) eines Prozesse selbst ist **nicht atomar**
  - der Kern kennt den semantischen Zusammenhang beider Primitiven nicht
    - send  $P_1$  versendet die **Auftrags**nachricht nicht-/blockierend
    - receive  $P_2$  nimmt diese (blockierend) von  $P_1$  an
    - send  $P_2$  antwortet  $P_1$  nichtblockierend
    - receive  $P_1$  empfängt die **Antwort**nachricht blockierend
  - der Kern müsste  $P_2$  eine Pufferressource garantieren, veranlasst durch  $P_1$
- der Auftraggeber muss die Annahme der Antwortnachricht zusichern
  - i durch Schutz des  $P_1$ -seitigen kritischen Abschnitts (send, receive)
    - der normalerweise den  $P_2$ -seitigen Abschnitt (receive, send) umfasst



Vorsicht mit Argumenten, wonach **nichtblockierendes Senden** spezielle Primitiven für das Auftraggeber-/nehmermodell unnötig macht

- die Sequenz (send, receive) eines Prozesse selbst ist **nicht atomar**
  - der Kern kennt den semantischen Zusammenhang beider Primitiven nicht
    - send  $P_1$  versendet die **Auftrags**nachricht nicht-/blockierend
    - receive  $P_2$  nimmt diese (blockierend) von  $P_1$  an
    - send  $P_2$  antwortet  $P_1$  nichtblockierend
    - receive  $P_1$  empfängt die **Antwort**nachricht blockierend
  - der Kern müsste  $P_2$  eine Pufferressource garantieren, veranlasst durch  $P_1$
- der Auftraggeber muss die Annahme der Antwortnachricht zusichern
  - i durch Schutz des  $P_1$ -seitigen kritischen Abschnitts (send, receive) *oder*
    - der normalerweise den  $P_2$ -seitigen Abschnitt (receive, send) umfasst
  - ii durch Bindung einer Pufferressource an die zukünftige Antwortnachricht



Vorsicht mit Argumenten, wonach **nichtblockierendes Senden** spezielle Primitiven für das Auftraggeber-/nehmermodell unnötig macht

- die Sequenz (send, receive) eines Prozesse selbst ist **nicht atomar**
  - der Kern kennt den semantischen Zusammenhang beider Primitiven nicht
    - send  $P_1$  versendet die **Auftrags**nachricht nicht-/blockierend
    - receive  $P_2$  nimmt diese (blockierend) von  $P_1$  an
    - send  $P_2$  antwortet  $P_1$  nichtblockierend
    - receive  $P_1$  empfängt die **Antwort**nachricht blockierend
  - der Kern müsste  $P_2$  eine Pufferressource garantieren, veranlasst durch  $P_1$
- der Auftraggeber muss die Annahme der Antwortnachricht zusichern
  - i durch Schutz des  $P_1$ -seitigen kritischen Abschnitts (send, receive) *oder*
  - der normalerweise den  $P_2$ -seitigen Abschnitt (receive, send) umfasst
  - ii durch Bindung einer Pufferressource an die zukünftige Antwortnachricht
- eine nichtblockierend sendende Primitive allein löst das Problem nicht  
↪ **beachte:** blockierendes Senden *und* Empfangen als **Elementaroperation**





- **Datentransfer** vom Sende- zum Empfangsprozess
  - Botschaftenaustausch über einen gemeinsamen Kommunikationskanal
    - ein realer Übertragungsweg für gespeicherte Informationen
    - über Prozess-, Adressraum-, Prozessor(kern)- oder Rechengrenzen hinweg
  - dem Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA) nicht unähnlich



- **Datentransfer** vom Sende- zum Empfangsprozess
  - Botschaftenaustausch über einen gemeinsamen Kommunikationskanal
    - ein realer Übertragungsweg für gespeicherte Informationen
    - über Prozess-, Adressraum-, Prozessor(kern)- oder Rechengrenzen hinweg
  - dem Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA) nicht unähnlich
- **Synchronisation** von Sende- und Empfangsprozess



- **Datentransfer** vom Sende- zum Empfangsprozess
  - Botschaftenaustausch über einen gemeinsamen Kommunikationskanal
    - ein realer Übertragungsweg für gespeicherte Informationen
    - über Prozess-, Adressraum-, Prozessor(kern)- oder Rechengrenzen hinweg
  - dem Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA) nicht unähnlich
- **Synchronisation** von Sende- und Empfangsprozess
  - der Fortschritt des Empfangsprozesses hängt ab vom Sendeprozess
    - die Nachricht ist ein **konsumierbares Betriebsmittel**
    - erzeugt vom Sende- und verbraucht vom Empfangsprozess
    - verbraucht werden kann nur, was zuvor erzeugt worden ist



- **Datentransfer** vom Sende- zum Empfangsprozess
  - Botschaftenaustausch über einen gemeinsamen Kommunikationskanal
    - ein realer Übertragungsweg für gespeicherte Informationen
    - über Prozess-, Adressraum-, Prozessor(kern)- oder Rechengrenzen hinweg
  - dem Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA) nicht unähnlich
- **Synchronisation** von Sende- und Empfangsprozess
  - der Fortschritt des Empfangsprozesses hängt ab vom Sendeprozess
    - die Nachricht ist ein **konsumierbares Betriebsmittel**
    - erzeugt vom Sende- und verbraucht vom Empfangsprozess
    - verbraucht werden kann nur, was zuvor erzeugt worden ist
  - ↳ Nachrichten werden in Nachrichtenpuffern (Arbeitsspeicher) gehalten



- **Datentransfer** vom Sende- zum Empfangsprozess
  - Botschaftenaustausch über einen gemeinsamen Kommunikationskanal
    - ein realer Übertragungsweg für gespeicherte Informationen
    - über Prozess-, Adressraum-, Prozessor(kern)- oder Rechengrenzen hinweg
  - dem Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA) nicht unähnlich
- **Synchronisation** von Sende- und Empfangsprozess
  - der Fortschritt des Empfangsprozesses hängt ab vom Sendeprozess
    - die Nachricht ist ein **konsumierbares Betriebsmittel**
    - erzeugt vom Sende- und verbraucht vom Empfangsprozess
    - verbraucht werden kann nur, was zuvor erzeugt worden ist
    - ↳ Nachrichten werden in Nachrichtenpuffern (Arbeitsspeicher) gehalten
  - der Fortschritt des Sendeprozesses hängt ab vom Empfangsprozess
    - der Nachrichtenpuffer ist ein **wiederverwendbares Betriebsmittel**
    - entleert vom Empfangs- und zuvor gefüllt vom Sendeprozess
    - gefüllt werden kann nur, wenn noch Pufferplatz zur Verfügung steht



- **Datentransfer** vom Sende- zum Empfangsprozess
  - Botschaftenaustausch über einen gemeinsamen Kommunikationskanal
    - ein realer Übertragungsweg für gespeicherte Informationen
    - über Prozess-, Adressraum-, Prozessor(kern)- oder Rechengrenzen hinweg
  - dem Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA) nicht unähnlich
- **Synchronisation** von Sende- und Empfangsprozess
  - der Fortschritt des Empfangsprozesses hängt ab vom Sendeprozess
    - die Nachricht ist ein **konsumierbares Betriebsmittel**
    - erzeugt vom Sende- und verbraucht vom Empfangsprozess
    - verbraucht werden kann nur, was zuvor erzeugt worden ist
    - ↪ Nachrichten werden in Nachrichtenpuffern (Arbeitsspeicher) gehalten
  - der Fortschritt des Sendeprozesses hängt ab vom Empfangsprozess
    - der Nachrichtenpuffer ist ein **wiederverwendbares Betriebsmittel**
    - entleert vom Empfangs- und zuvor gefüllt vom Sendeprozess
    - gefüllt werden kann nur, wenn noch Pufferplatz zur Verfügung steht
    - ↪ Nachrichtenpuffer sind an Prozesse (statisch/dynamisch) zu binden



- **Datentransfer** vom Sende- zum Empfangsprozess
  - Botschaftenaustausch über einen gemeinsamen Kommunikationskanal
    - ein realer Übertragungsweg für gespeicherte Informationen
    - über Prozess-, Adressraum-, Prozessor(kern)- oder Rechengrenzen hinweg
  - dem Speicherdirektzugriff (*direct memory access*, DMA) nicht unähnlich
- **Synchronisation** von Sende- und Empfangsprozess
  - der Fortschritt des Empfangsprozesses hängt ab vom Sendeprozess
    - die Nachricht ist ein **konsumierbares Betriebsmittel**
    - erzeugt vom Sende- und verbraucht vom Empfangsprozess
    - verbraucht werden kann nur, was zuvor erzeugt worden ist
    - ↳ Nachrichten werden in Nachrichtenpuffern (Arbeitsspeicher) gehalten
  - der Fortschritt des Sendeprozesses hängt ab vom Empfangsprozess
    - der Nachrichtenpuffer ist ein **wiederverwendbares Betriebsmittel**
    - entleert vom Empfangs- und zuvor gefüllt vom Sendeprozess
    - gefüllt werden kann nur, wenn noch Pufferplatz zur Verfügung steht
    - ↳ Nachrichtenpuffer sind an Prozesse (statisch/dynamisch) zu binden
  - die **Koordinierung** geschieht implizit mit der angewandten Primitive



Nachrichtenversenden (*message passing*) von einem Sende- zu einem Empfangsprozess über ein gemeinsames Betriebsmittel



Nachrichtenversenden (*message passing*) von einem Sende- zu einem Empfangsprozess über ein gemeinsames Betriebsmittel

- **synchron** und blockierend
  - der Sender wartet (passiv) im `send` auf das `receive` des Empfängers
  - der Empfänger wartet (passiv) im `receive` auf das `send` des Senders



Nachrichtenversenden (*message passing*) von einem Sende- zu einem Empfangsprozess über ein gemeinsames Betriebsmittel

- **synchron** und blockierend

- der Sender wartet (passiv) im `send` auf das `receive` des Empfängers
  - der Empfänger wartet (passiv) im `receive` auf das `send` des Senders
- ↔ der Datentransfer erfolgt beim **Rendezvous** von Sender und Empfänger
- End-zu-End, ohne modellbedingte Zwischenpufferung der Nachricht
  - direkt zwischen den Adressräumen der beiden involvierten Prozesse



Nachrichtenversenden (*message passing*) von einem Sende- zu einem Empfangsprozess über ein gemeinsames Betriebsmittel

- **synchron** und blockierend

- der Sender wartet (passiv) im `send` auf das `receive` des Empfängers
- der Empfänger wartet (passiv) im `receive` auf das `send` des Senders

↔ der Datentransfer erfolgt beim **Rendezvous** von Sender und Empfänger

- End-zu-End, ohne modellbedingte Zwischenpufferung der Nachricht
- direkt zwischen den Adressräumen der beiden involvierten Prozesse

- **asynchron** und blockierend oder nichtblockierend

- ggf. ausnahmebedingtes Warten im `send` oder `receive`



Nachrichtenversenden (*message passing*) von einem Sende- zu einem Empfangsprozess über ein gemeinsames Betriebsmittel

## ■ **synchron** und blockierend

- der Sender wartet (passiv) im `send` auf das `receive` des Empfängers
  - der Empfänger wartet (passiv) im `receive` auf das `send` des Senders
- ↔ der Datentransfer erfolgt beim **Rendezvous** von Sender und Empfänger
- End-zu-End, ohne modellbedingte Zwischenpufferung der Nachricht
  - direkt zwischen den Adressräumen der beiden involvierten Prozesse

## ■ **asynchron** und blockierend oder nichtblockierend

- ggf. ausnahmebedingtes Warten im `send` oder `receive`, etwa bei:
  - i Zwischenpufferung von Nachrichten (*bounded buffer*), zur Abwendung etwaiger Pufferüber- und/oder -unterläufe
  - ii Nichtverfügbarkeit von Nachricht (sendeseitig) oder Nachrichtenplatzhalter bzw. -puffer (empfangsseitig)
  - iii Aufbrauch von Deskriptoren zur sende- oder empfangsseitigen Erfassung der zur übertragenden Nachrichten



Nachrichtenversenden (*message passing*) von einem Sende- zu einem Empfangsprozess über ein gemeinsames Betriebsmittel

## ■ **synchron** und blockierend

- der Sender wartet (passiv) im `send` auf das `receive` des Empfängers
  - der Empfänger wartet (passiv) im `receive` auf das `send` des Senders
- ↪ der Datentransfer erfolgt beim **Rendezvous** von Sender und Empfänger
- End-zu-End, ohne modellbedingte Zwischenpufferung der Nachricht
  - direkt zwischen den Adressräumen der beiden involvierten Prozesse

## ■ **asynchron** und blockierend oder nichtblockierend

- ggf. ausnahmebedingtes Warten im `send` oder `receive`, etwa bei:
  - i Zwischenpufferung von Nachrichten (*bounded buffer*), zur Abwendung etwaiger Pufferüber- und/oder -unterläufe
  - ii Nichtverfügbarkeit von Nachricht (sendeseitig) oder Nachrichtenplatzhalter bzw. -puffer (empfangsseitig)
  - iii Aufbrauch von Deskriptoren zur sende- oder empfangsseitigen Erfassung der zur übertragenden Nachrichten
- explizite Entkopplung (implizit gekoppelter) kommunizierender Prozesse



- die Prozessblockade synchronisiert auf die Betriebsmittelbereitstellung



- die Prozessblockade synchronisiert auf die Betriebsmittelbereitstellung

Sender ■ benötigt wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC    ⇒    Nachrichtenplatzhalter ↦ Ziel  
asynchrone IPC   ⇒    Zwischenpuffer  
                         ⇒    Nachrichten(platzhalter)deskriptor



- die Prozessblockade synchronisiert auf die Betriebsmittelbereitstellung

**Sender** ■ benötigt wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC  $\Rightarrow$  Nachrichtenplatzhalter  $\mapsto$  Ziel  
asynchrone IPC  $\Rightarrow$  Zwischenpuffer  
 $\Rightarrow$  Nachrichten(platzhalter)deskriptor

**Empfänger** ■ benötigt konsumier- und wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC  $\Rightarrow$  Nachricht  $\mapsto$  Quelle  
asynchrone IPC  $\Rightarrow$  Zwischenpuffer  
 $\Rightarrow$  Nachrichten(platzhalter)deskriptor



- die Prozessblockade synchronisiert auf die Betriebsmittelbereitstellung

**Sender** ■ benötigt wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC  $\Rightarrow$  Nachrichtenplatzhalter  $\mapsto$  Ziel  
asynchrone IPC  $\Rightarrow$  Zwischenpuffer  
 $\Rightarrow$  Nachrichten(platzhalter)deskriptor

**Empfänger** ■ benötigt konsumier- und wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC  $\Rightarrow$  Nachricht  $\mapsto$  Quelle  
asynchrone IPC  $\Rightarrow$  Zwischenpuffer  
 $\Rightarrow$  Nachrichten(platzhalter)deskriptor

- asynchrone IPC bedeutet nicht nichtblockierende Kommunikation !!!
  - es meint, Sende- und Empfangsprozess logisch voneinander zu entkoppeln



- die Prozessblockade synchronisiert auf die Betriebsmittelbereitstellung

**Sender** ■ benötigt wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC  $\Rightarrow$  Nachrichtenplatzhalter  $\mapsto$  Ziel  
asynchrone IPC  $\Rightarrow$  Zwischenpuffer  
 $\Rightarrow$  Nachrichten(platzhalter)deskriptor

**Empfänger** ■ benötigt konsumier- und wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC  $\Rightarrow$  Nachricht  $\mapsto$  Quelle  
asynchrone IPC  $\Rightarrow$  Zwischenpuffer  
 $\Rightarrow$  Nachrichten(platzhalter)deskriptor

- asynchrone IPC bedeutet nicht nichtblockierende Kommunikation !!!
  - es meint, Sende- und Empfangsprozess logisch voneinander zu entkoppeln
- „echt nichtblockierend“ bedeutet, `send/receive` scheitern zu lassen



Mechanismus zur asynchronen, nichtblockierenden Kommunikation in (massiv-) parallelen Rechengsystemen  $\leadsto$  [12]



Mechanismus zur asynchronen, nichtblockierenden Kommunikation in (massiv-) parallelen Rechensystemen  $\rightsquigarrow$  [12]

- der Nachrichtenkopf enthält die Adresse der Empfangsroutine
  - diese wird direkt bei Nachrichteneingang aufgerufen, mit der Aufgabe:
    - i die restliche Nachricht direkt aus dem Netzwerk zu extrahieren<sup>2</sup> und
    - ii die so empfangenen Daten in die laufende Berechnung zu integrieren<sup>2</sup>
  - die Behandlungsroutine läuft verdrängungsfrei durch (*run to completion*)

---

<sup>2</sup>Umgekehrt werden Berechnungsdaten extrahiert, bei Bedarf „abgeholt“.

Mechanismus zur asynchronen, nichtblockierenden Kommunikation in (massiv-) parallelen Rechensystemen  $\leadsto$  [12]

- der Nachrichtenkopf enthält die Adresse der Empfangsroutine
  - diese wird direkt bei Nachrichteneingang aufgerufen, mit der Aufgabe:
    - i die restliche Nachricht direkt aus dem Netzwerk zu extrahieren<sup>2</sup> und
    - ii die so empfangenen Daten in die laufende Berechnung zu integrieren<sup>2</sup>
  - die Behandlungsroutine läuft verdrängungsfrei durch (*run to completion*)
- das Modell ist dem einer **Unterbrechungsbehandlung** nicht unähnlich
  - nur dass der Sendeprozess den **effektiven Unterbrechungsvektor** liefert
  - über diesen Vektor wird bei Eingang des Nachrichtenkopfes verzweigt
    - Aufgabe der ersten Unterbrechungsbehandlungsstufe (FLIH): Betriebssystem

---

<sup>2</sup>Umgekehrt werden Berechnungsdaten extrahiert, bei Bedarf „abgeholt“.

Mechanismus zur asynchronen, nichtblockierenden Kommunikation in (massiv-) parallelen Rechensystemen  $\leadsto$  [12]

- der Nachrichtenkopf enthält die Adresse der Empfangsroutine
  - diese wird direkt bei Nachrichteneingang aufgerufen, mit der Aufgabe:
    - i die restliche Nachricht direkt aus dem Netzwerk zu extrahieren<sup>2</sup> und
    - ii die so empfangenen Daten in die laufende Berechnung zu integrieren<sup>2</sup>
  - die Behandlungsroutine läuft verdrängungsfrei durch (*run to completion*)
- das Modell ist dem einer **Unterbrechungsbehandlung** nicht unähnlich
  - nur dass der Sendeprozess den **effektiven Unterbrechungsvektor** liefert
  - über diesen Vektor wird bei Eingang des Nachrichtenkopfes verzweigt
    - Aufgabe der ersten Unterbrechungsbehandlungsstufe (FLIH): Betriebssystem
- die Unterbrechungsbehandlung erfolgt direkt im **Anwendungskontext**
  - nebenläufig zum Empfangsprozess in dessen (logischen) Adressraum
  - ungepuffert im System, ggf. auch ungepuffert auf Anwendungsebene

---

<sup>2</sup>Umgekehrt werden Berechnungsdaten extrahiert, bei Bedarf „abgeholt“.

Mechanismus zur asynchronen, nichtblockierenden Kommunikation in (massiv-) parallelen Rechensystemen  $\leadsto$  [12]

- der Nachrichtenkopf enthält die Adresse der Empfangsroutine
  - diese wird direkt bei Nachrichteneingang aufgerufen, mit der Aufgabe:
    - i die restliche Nachricht direkt aus dem Netzwerk zu extrahieren<sup>2</sup> und
    - ii die so empfangenen Daten in die laufende Berechnung zu integrieren<sup>2</sup>
  - die Behandlungsroutine läuft verdrängungsfrei durch (*run to completion*)
- das Modell ist dem einer **Unterbrechungsbehandlung** nicht unähnlich
  - nur dass der Sendeprozess den **effektiven Unterbrechungsvektor** liefert
  - über diesen Vektor wird bei Eingang des Nachrichtenkopfes verzweigt
    - Aufgabe der ersten Unterbrechungsbehandlungsstufe (FLIH): Betriebssystem
- die Unterbrechungsbehandlung erfolgt direkt im **Anwendungskontext**
  - nebenläufig zum Empfangsprozess in dessen (logischen) Adressraum
  - ungepuffert im System, ggf. auch ungepuffert auf Anwendungsebene
- das Betriebssystem macht einen **Hochruf** (*upcall* [2]) zur Anwendung

---

<sup>2</sup>Umgekehrt werden Berechnungsdaten extrahiert, bei Bedarf „abgeholt“.



Ausgangspunkt ist das **SPMD** (*single program, multiple data*, [3])  
Modell zum Betrieb des Rechensystems<sup>3</sup>

---

<sup>3</sup>Untergruppe des MIMD (*multiple Instruction, multiple data*, [4]) Prinzips.



Ausgangspunkt ist das **SPMD** (*single program, multiple data*, [3]) Modell zum Betrieb des Rechensystems<sup>3</sup>

- dabei führen alle Prozessoren dasselbe Programm aus
  - in Bezug auf dessen Textsegment unterscheiden sich zwei Ansätze:
    - i gemeinsame Benutzung im prozessorglobalen Speicher (*shared memory*)
    - ii Replikation in die prozessorlokalen Speicher (*distributed memory*)
  - für alle Programminkarnationen gilt derselbe (logische) Adressbereich
    - die Behandlungsroutine liegt in allen Inkarnationen an derselben Adresse
    - damit ist die lokale Adresse der Behandlungsroutine global eindeutig
    - der Sendeprozess kennt damit die Adresse der entfernten Behandlungsroutine

<sup>3</sup>Untergruppe des MIMD (*multiple Instruction, multiple data*, [4]) Prinzips.

Ausgangspunkt ist das **SPMD** (*single program, multiple data*, [3]) Modell zum Betrieb des Rechensystems<sup>3</sup>

- dabei führen alle Prozessoren dasselbe Programm aus
  - in Bezug auf dessen Textsegment unterscheiden sich zwei Ansätze:
    - i gemeinsame Benutzung im prozessorglobalen Speicher (*shared memory*)
    - ii Replikation in die prozessorlokalen Speicher (*distributed memory*)
  - für alle Programminkarnationen gilt derselbe (logische) Adressbereich
    - die Behandlungsroutine liegt in allen Inkarnationen an derselben Adresse
    - damit ist die lokale Adresse der Behandlungsroutine global eindeutig
    - der Sendeprozess kennt damit die Adresse der entfernten Behandlungsroutine
- jeder Prozessor operiert auf anderen/eigenen Datensätzen
  - Prozesse haben **starke Lokalität**, minimieren Interferenzen mit anderen

<sup>3</sup>Untergruppe des MIMD (*multiple Instruction, multiple data*, [4]) Prinzips.

Ausgangspunkt ist das **SPMD** (*single program, multiple data*, [3]) Modell zum Betrieb des Rechensystems<sup>3</sup>

- dabei führen alle Prozessoren dasselbe Programm aus
  - in Bezug auf dessen Textsegment unterscheiden sich zwei Ansätze:
    - i gemeinsame Benutzung im prozessorglobalen Speicher (*shared memory*)
    - ii Replikation in die prozessorlokalen Speicher (*distributed memory*)
  - für alle Programminkarnationen gilt derselbe (logische) Adressbereich
    - die Behandlungsroutine liegt in allen Inkarnationen an derselben Adresse
    - damit ist die lokale Adresse der Behandlungsroutine global eindeutig
    - der Sendeprozess kennt damit die Adresse der entfernten Behandlungsroutine
- jeder Prozessor operiert auf anderen/eigenen Datensätzen
  - Prozesse haben **starke Lokalität**, minimieren Interferenzen mit anderen

Erweiterungen für eine Loslösung von SPMD nutzen Programmfäden als **Residenten**, die nicht der Einplanung (*scheduling*) unterliegen

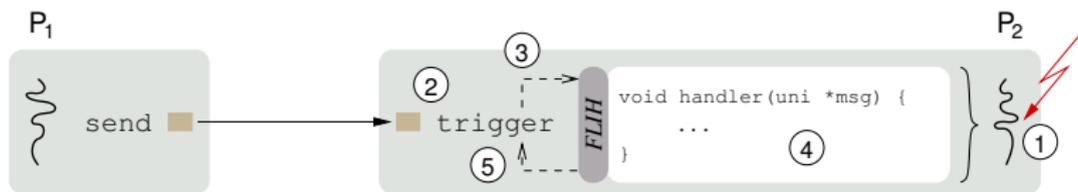
- „reaktive Objekte“ [11, S. 192] im Kontext der Anwendung

<sup>3</sup>Untergruppe des MIMD (*multiple Instruction, multiple data*, [4]) Prinzipis.



# Aktive Nachrichten und Residenten

- logischer Verlauf der Verarbeitung einer aktiven Nachricht:

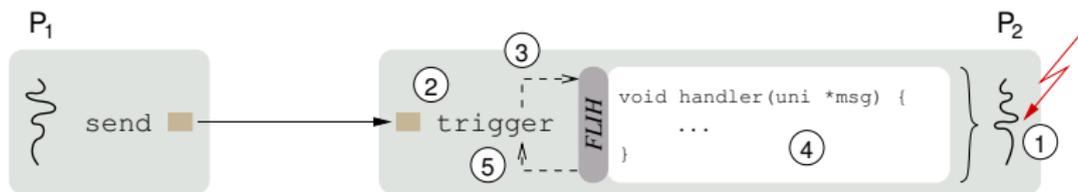


1. Unterbrechung der laufenden Berechnung  $\leadsto$  Nachrichten(kopf)ankunft
2. Auslösung der ersten Unterbrechungsbehandlungsstufe  $\leadsto$  Sicherung
3. Aufruf der Nachrichtenbehandlungsroutine  $\leadsto$  Kontexterzeugung
4. Behandlung der aktiven Nachricht  $\leadsto$  Extraktion/Integration
5. Beendigung der Behandlungsmaßnahmen  $\leadsto$  Kontextzerstörung

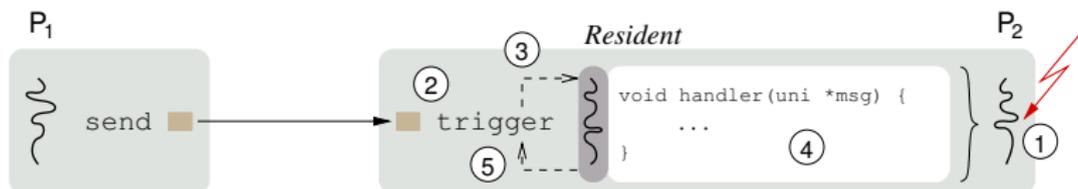


# Aktive Nachrichten und Residenten

- logischer Verlauf der Verarbeitung einer aktiven Nachricht:



- Unterbrechung der laufenden Berechnung  $\leadsto$  **Nachrichten(kopf)ankunft**
  - Auslösung der ersten Unterbrechungsbehandlungsstufe  $\leadsto$  **Sicherung**
  - Aufruf der Nachrichtenbehandlungsroutine  $\leadsto$  **Kontexterzeugung**
  - Behandlung der aktiven Nachricht  $\leadsto$  **Extraktion/Integration**
  - Beendigung der Behandlungsmaßnahmen  $\leadsto$  **Kontextzerstörung**
- Vergleich zu Residenten: 3. und 5.  $\leadsto$  **Aktivierung/Deaktivierung**





- *no-wait send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht zum Absenden durch das Transportsystem zusammengestellt worden ist
  - Zusammenstellung bedeutet, die Daten einer Nachricht zu erfassen:
    - i entweder durch Kopieren in einen Nachrichtenplatzhalter (Puffer) oder
    - ii durch Aufbau einer dynamischen Datenstruktur als Nachrichtendeskriptor



- *no-wait send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht zum Absenden durch das Transportsystem zusammengestellt worden ist
  - Zusammenstellung bedeutet, die Daten einer Nachricht zu erfassen:
    - i entweder durch Kopieren in einen Nachrichtenplatzhalter (Puffer) oder
    - ii durch Aufbau einer dynamischen Datenstruktur als Nachrichtendeskriptor
- *synchronization send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht von dem Empfangsprozess angenommen worden ist (End-zu-End)
  - beide Prozesse synchronisieren für den Nachrichtentransfer [7, S. 669]



- *no-wait send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht zum Absenden durch das Transportsystem zusammengestellt worden ist
  - Zusammenstellung bedeutet, die Daten einer Nachricht zu erfassen:
    - i entweder durch Kopieren in einen Nachrichtenplatzhalter (Puffer) oder
    - ii durch Aufbau einer dynamischen Datenstruktur als Nachrichtendeskriptor
- *synchronization send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht von dem Empfangsprozess angenommen worden ist (End-zu-End)
  - beide Prozesse synchronisieren für den Nachrichtentransfer [7, S. 669]
- *remote-invocation send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht von dem Empfangsprozess angenommen, verarbeitet und beantwortet worden ist (End-zu-End)
  - ein prozessübergreifender Prozeduraufruf [6, S. 935] bzw. [9]



- *non-blocking send*  $\equiv$  *no-wait send*
- *explicit-blocking send*  $\equiv$  *synchronization send*
- *request/reply*  $\equiv$  *remote-invocation send*



- *non-blocking send*  $\equiv$  *no-wait send*
- *explicit-blocking send*  $\equiv$  *synchronization send*
- *request/reply*  $\equiv$  *remote-invocation send*
  
- *blocking send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht **sendeseitig freigestellt** wurde
    - d.h., in das Transportsystem eingespeist worden ist bzw.
    - den Prozessadressraum oder Rechner verlassen hat



- *non-blocking send*  $\equiv$  *no-wait send*
- *explicit-blocking send*  $\equiv$  *synchronization send*
- *request/reply*  $\equiv$  *remote-invocation send*
  
- *blocking send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht **sendeseitig freigestellt** wurde
    - d.h., in das Transportsystem eingespeist worden ist bzw.
    - den Prozessadressraum oder Rechner verlassen hat
- *reliable-blocking send*
  - der Sendeprozess wartet, bis die Nachricht **empfangsseitig postiert** wurde
    - d.h. empfangsseitig in einem Nachrichtenpuffer bereitgestellt und
    - dort dem Empfangsprozess zum Empfang zugeordnet worden ist

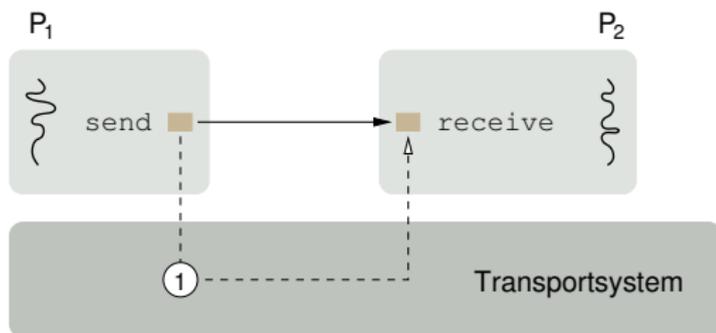


- die Unterschiede schlagen sich in der **Sendesemantik** nieder



# Varianten im Vergleich

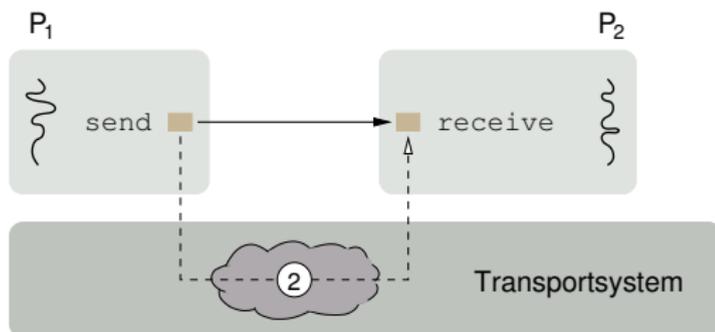
- die Unterschiede schlagen sich in der **Sendesemantik** nieder:



1. *non-blocking send (no-wait send)* – Nachricht ist evtl. noch da

# Varianten im Vergleich

- die Unterschiede schlagen sich in der **Sendesemantik** nieder:

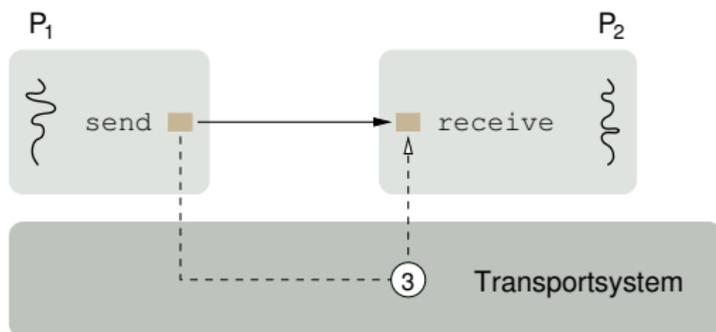


- non-blocking send (no-wait send)* – Nachricht ist evtl. noch da
- blocking send* – Nachricht ist „auf dem Weg“ (Wolke: „im Netzwerk“)



# Varianten im Vergleich

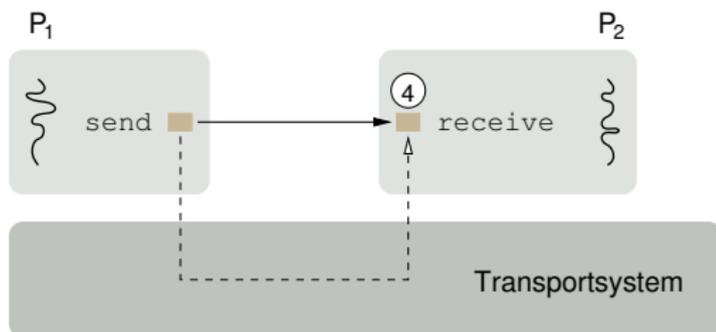
- die Unterschiede schlagen sich in der **Sendesemantik** nieder:



1. *non-blocking send (no-wait send)* – Nachricht ist evtl. noch da
2. *blocking send* – Nachricht ist „auf dem Weg“ (Wolke: „im Netzwerk“)
3. *reliable-blocking send* – Nachricht ist drüben

# Varianten im Vergleich

- die Unterschiede schlagen sich in der **Sendesemantik** nieder:

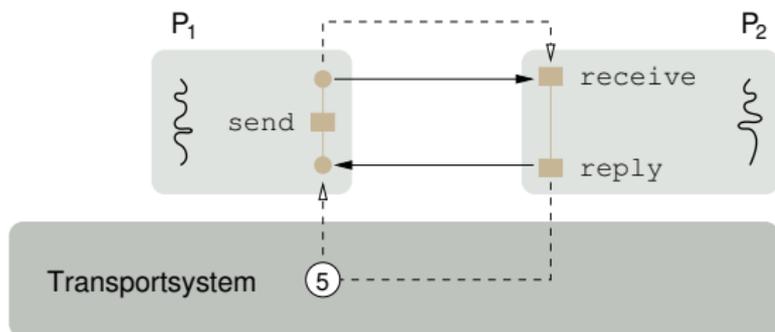


1. *non-blocking send (no-wait send)* – Nachricht ist evtl. noch da
2. *blocking send* – Nachricht ist „auf dem Weg“ (Wolke: „im Netzwerk“)
3. *reliable-blocking send* – Nachricht ist drüben
4. *explicit-blocking send (synchronization send)* – Nachricht angenommen



# Varianten im Vergleich

- die Unterschiede schlagen sich in der **Sendesemantik** nieder:

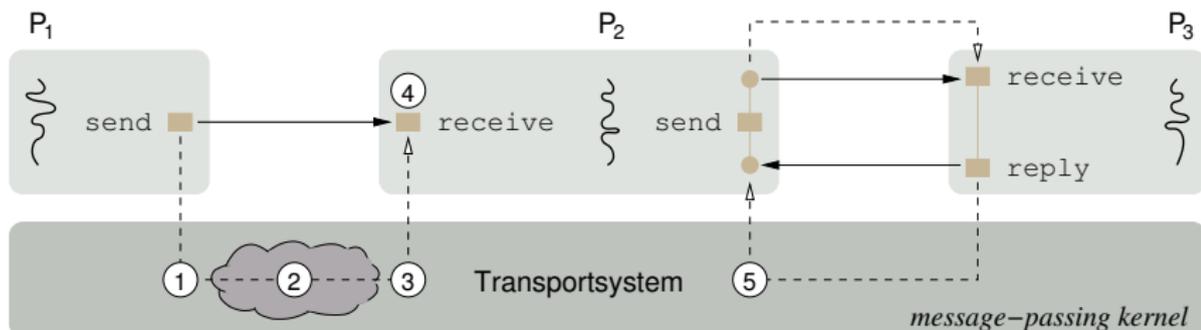


1. *non-blocking send (no-wait send)* – Nachricht ist evtl. noch da
2. *blocking send* – Nachricht ist „auf dem Weg“ (Wolke: „im Netzwerk“)
3. *reliable-blocking send* – Nachricht ist drüben
4. *explicit-blocking send (synchronization send)* – Nachricht angenommen
5. *remote-invocation send (request/reply)* – Nachricht wurde verarbeitet



# Varianten im Vergleich

- die Unterschiede schlagen sich in der **Sendesemantik** nieder:



- non-blocking send (no-wait send)* – Nachricht ist evtl. noch da
- blocking send* – Nachricht ist „auf dem Weg“ (Wolke: „im Netzwerk“)
- reliable-blocking send* – Nachricht ist drüben
- explicit-blocking send (synchronization send)* – Nachricht angenommen
- remote-invocation send (request/reply)* – Nachricht wurde verarbeitet

- End-zu-End-Semantik** auf Prozessebene bieten nur 4. und 5.



- der Bezeichner (*identifizier*) für den **Bestimmungsort** einer Nachricht
  - festgelegt durch ein bestimmtes, problemspezifisches **Bezugssystem**
    - das den kommunizierenden Prozessen einer „Domäne“ gemeinsam ist
  - sein Wert muss – für eine gewisse Zeitdauer – **systemweit eindeutig** sein



- der Bezeichner (*identifizier*) für den **Bestimmungsort** einer Nachricht
  - festgelegt durch ein bestimmtes, problemspezifisches **Bezugssystem**
    - das den kommunizierenden Prozessen einer „Domäne“ gemeinsam ist
  - sein Wert muss – für eine gewisse Zeitdauer – **systemweit eindeutig** sein
- adressiert werden Entitäten verschiedener Abstraktionsebenen



- der Bezeichner (*identifier*) für den **Bestimmungsort** einer Nachricht
  - festgelegt durch ein bestimmtes, problemspezifisches **Bezugssystem**
    - das den kommunizierenden Prozessen einer „Domäne“ gemeinsam ist
  - sein Wert muss – für eine gewisse Zeitdauer – **systemweit eindeutig** sein
- adressiert werden Entitäten verschiedener Abstraktionsebenen:  
**Prozesskontrollblock**
  - direkte Adresse des Send-/Empfangsprozesses
  - Deskriptor einer Prozessinkarnation



- der Bezeichner (*identifier*) für den **Bestimmungsort** einer Nachricht
  - festgelegt durch ein bestimmtes, problemspezifisches **Bezugssystem**
    - das den kommunizierenden Prozessen einer „Domäne“ gemeinsam ist
  - sein Wert muss – für eine gewisse Zeitdauer – **systemweit eindeutig** sein
- adressiert werden Entitäten verschiedener Abstraktionsebenen:
  - Prozesskontrollblock** ■ direkte Adresse des Sende-/Empfangsprozesses
    - Deskriptor einer Prozessinkarnation
  - Prozessanschluss** ■ indirekte Adresse des Sende-/Empfangsprozesses
    - Zugang (*port*, [1]) zu einer Prozessinkarnation



# Kommunikationsendpunkt

- der Bezeichner (*identifier*) für den **Bestimmungsort** einer Nachricht
  - festgelegt durch ein bestimmtes, problemspezifisches **Bezugssystem**
    - das den kommunizierenden Prozessen einer „Domäne“ gemeinsam ist
  - sein Wert muss – für eine gewisse Zeitdauer – **systemweit eindeutig** sein
- adressiert werden Entitäten verschiedener Abstraktionsebenen:
  - Prozesskontrollblock** ■ direkte Adresse des Send-/Empfangsprozesses
    - Deskriptor einer Prozessinkarnation
  - Prozessanschluss** ■ indirekte Adresse des Send-/Empfangsprozesses
    - Zugang (*port*, [1]) zu einer Prozessinkarnation
  - Postkasten** ■ Adresse eines Behältnisses für Nachrichten
    - Aus- oder Eingang (*mailbox*)



- der Bezeichner (*identifier*) für den **Bestimmungsort** einer Nachricht
  - festgelegt durch ein bestimmtes, problemspezifisches **Bezugssystem**
    - das den kommunizierenden Prozessen einer „Domäne“ gemeinsam ist
  - sein Wert muss – für eine gewisse Zeitdauer – **systemweit eindeutig** sein
- adressiert werden Entitäten verschiedener Abstraktionsebenen:
  - Prozesskontrollblock**
    - direkte Adresse des Send-/Empfangsprozesses
    - Deskriptor einer Prozessinkarnation
  - Prozessanschluss**
    - indirekte Adresse des Send-/Empfangsprozesses
    - Zugang (*port*, [1]) zu einer Prozessinkarnation
  - Postkasten**
    - Adresse eines Behältnisses für Nachrichten
    - Aus- oder Eingang (*mailbox*)
  - Prozedur**
    - Adresse der Verarbeitungsroutine der Nachricht
    - Nachrichtenextraktion/-integration [12, S. 256]



# Kommunikationsendpunkt

- der Bezeichner (*identifier*) für den **Bestimmungsort** einer Nachricht
  - festgelegt durch ein bestimmtes, problemspezifisches **Bezugssystem**
    - das den kommunizierenden Prozessen einer „Domäne“ gemeinsam ist
  - sein Wert muss – für eine gewisse Zeitdauer – **systemweit eindeutig** sein
- adressiert werden Entitäten verschiedener Abstraktionsebenen:
  - Prozesskontrollblock** ■ direkte Adresse des Sende-/Empfangsprozesses
    - Deskriptor einer Prozessinkarnation
  - Prozessanschluss** ■ indirekte Adresse des Sende-/Empfangsprozesses
    - Zugang (*port*, [1]) zu einer Prozessinkarnation
  - Postkasten** ■ Adresse eines Behältnisses für Nachrichten
    - Aus- oder Eingang (*mailbox*)
  - Prozedur** ■ Adresse der Verarbeitungsroutine der Nachricht
    - Nachrichtenextraktion/-integration [12, S. 256]
- bis auf den Postkasten stehen hinter diesen Entitäten – am Endpunkt – immer **Aktivitätsräger**, d.h., Nachrichten verarbeitende Einheiten



Mehrdeutigkeit des Bezeichners eines Kommunikationsendpunkts ist konstruktiv auszuschließen oder unwahrscheinlich zu machen



Mehrdeutigkeit des Bezeichners eines Kommunikationsendpunkts ist konstruktiv auszuschließen oder unwahrscheinlich zu machen

- Optionen in vernetzten/verteilten Systemen:
  - Zufallszahl ■ hängt ab von der Güte des Zufallszahlengenerators
  - Zeitstempel ■ setzt eine synchronisierte Uhr voraus
  - Knotennummer ■ MAC-Adresse



Mehrdeutigkeit des Bezeichners eines Kommunikationsendpunkts ist konstruktiv auszuschließen oder unwahrscheinlich zu machen

- Optionen in vernetzten/verteilten Systemen:

**Zufallszahl** ■ hängt ab von der Güte des Zufallszahlengenerators

**Zeitstempel** ■ setzt eine synchronisierte Uhr voraus

**Knotennummer** ■ MAC-Adresse

- aber bereits lokal ist die eindeutige Wertzuordnung erforderlich

**Unikat** ■ vergebene Objektidentifikation (einer Generation)

**Generationszähler** ■ unterscheidet Unikate

**reale Adresse** ■ Objektidentifikation im realen Adressraum



Mehrdeutigkeit des Bezeichners eines Kommunikationsendpunkts ist konstruktiv auszuschließen oder unwahrscheinlich zu machen

- Optionen in vernetzten/verteilten Systemen:

**Zufallszahl** ■ hängt ab von der Güte des Zufallszahlengenerators

**Zeitstempel** ■ setzt eine synchronisierte Uhr voraus

**Knotennummer** ■ MAC-Adresse

- aber bereits lokal ist die eindeutige Wertzuordnung erforderlich

**Unikat** ■ vergebene Objektidentifikation (einer Generation)

**Generationszähler** ■ unterscheidet Unikate

**reale Adresse** ■ Objektidentifikation im realen Adressraum

- der **Eindeutigkeitsgrad** hängt stark vom gewählten Wertebereich ab
  - der wiederum durch den gegebenen Anwendungsfall bestimmt ist
  - entscheidend sind Dynamik und Größe des Systems von Prozessen



Mehrdeutigkeit des Bezeichners eines Kommunikationsendpunkts ist konstruktiv auszuschließen oder unwahrscheinlich zu machen

- Optionen in vernetzten/verteilten Systemen:

**Zufallszahl** ■ hängt ab von der Güte des Zufallszahlengenerators

**Zeitstempel** ■ setzt eine synchronisierte Uhr voraus

**Knotennummer** ■ MAC-Adresse

- aber bereits lokal ist die eindeutige Wertzuordnung erforderlich

**Unikat** ■ vergebene Objektidentifikation (einer Generation)

**Generationszähler** ■ unterscheidet Unikate

**reale Adresse** ■ Objektidentifikation im realen Adressraum

- der **Eindeutigkeitsgrad** hängt stark vom gewählten Wertebereich ab

- der wiederum durch den gegebenen Anwendungsfall bestimmt ist

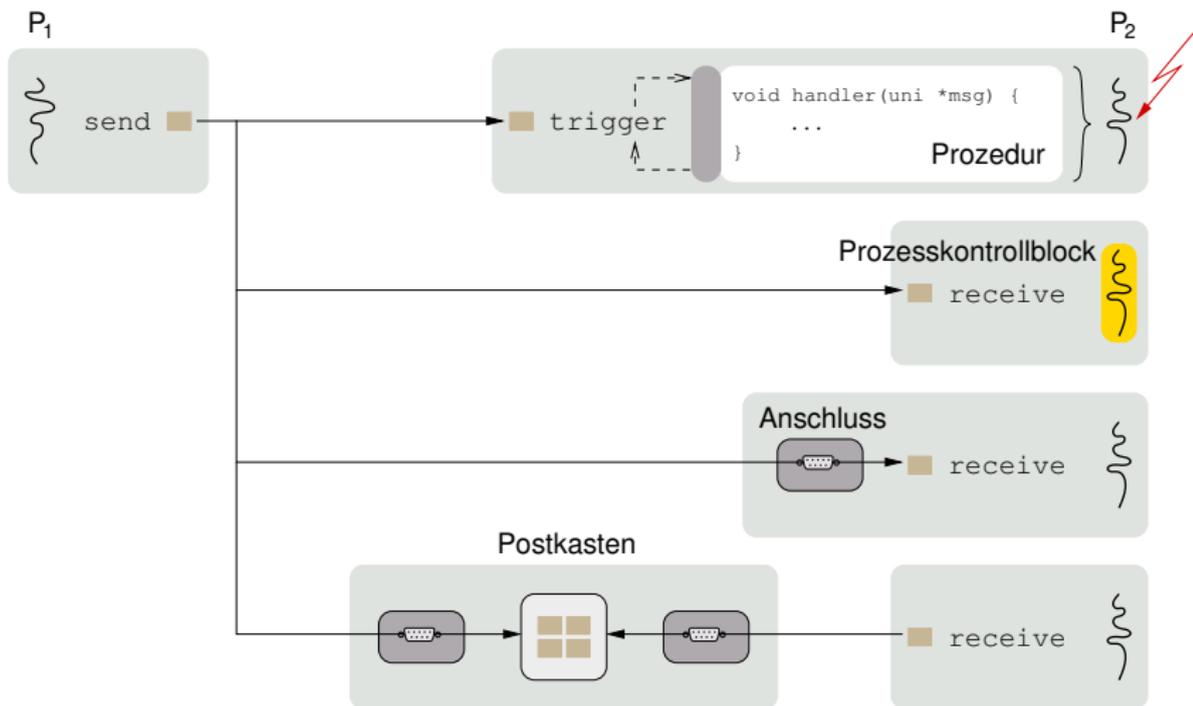
- entscheidend sind Dynamik und Größe des Systems von Prozessen

- der Bezeichner repräsentiert eine strukturierte, numerische Adresse

- mit globalen (Ort) und lokalen (Unikat, Generationszähler) Adressanteilen



# Kommunikationsendpunkte im Vergleich



## Kommunikationsstart- und -endpunkte

---

Kommunikation zwischen Prozessen muss nicht ungerichtet verlaufen, sondern kann auch „entlang einer Strecke“ gerichtet erfolgen



# Kommunikationsstart- und -endpunkte

Kommunikation zwischen Prozessen muss nicht ungerichtet verlaufen, sondern kann auch „entlang einer Strecke“ gerichtet erfolgen

- **gerichtete Kommunikation** kennt einen Start- und Endpunkt
  - Startpunkt**
    - Anschluss beim Sendeprozess
    - Ausgang, über den der Nachrichtenversand erfolgt
  - Endpunkt**
    - Anschluss beim Empfangsprozess
    - Eingang, über den die Nachrichtenannahme erfolgt



# Kommunikationsstart- und -endpunkte

Kommunikation zwischen Prozessen muss nicht ungerichtet verlaufen, sondern kann auch „entlang einer Strecke“ gerichtet erfolgen

- **gerichtete Kommunikation** kennt einen Start- und Endpunkt
  - Startpunkt**
    - Anschluss beim Sendeprozess
    - Ausgang, über den der Nachrichtenversand erfolgt
  - Endpunkt**
    - Anschluss beim Empfangsprozess
    - Eingang, über den die Nachrichtenannahme erfolgt
- zwischen beiden Punkten besteht eine **feste Verbindung** auf Zeit
  - die über eine Verbindung laufende Kommunikation kennt drei Phasen:
    - Verbindungsaufbau** vom Start- zum Endpunkt
    - Nachrichtenübermittlung** zwischen Start- und Endpunkt
    - Verbindungsabbau** am Start- oder Endpunkt
  - desweiteren kann sie darüber **uni-** oder **bidirektional** verlaufen



# Kommunikationsstart- und -endpunkte

Kommunikation zwischen Prozessen muss nicht ungerichtet verlaufen, sondern kann auch „entlang einer Strecke“ gerichtet erfolgen

- **gerichtete Kommunikation** kennt einen Start- und Endpunkt
  - Startpunkt**
    - Anschluss beim Sendeprozess
    - Ausgang, über den der Nachrichtenversand erfolgt
  - Endpunkt**
    - Anschluss beim Empfangsprozess
    - Eingang, über den die Nachrichtenannahme erfolgt
- zwischen beiden Punkten besteht eine **feste Verbindung** auf Zeit
  - die über eine Verbindung laufende Kommunikation kennt drei Phasen:
    - i **Verbindungsaufbau** vom Start- zum Endpunkt
    - ii **Nachrichtenübermittlung** zwischen Start- und Endpunkt
    - iii **Verbindungsabbau** am Start- oder Endpunkt
  - desweiteren kann sie darüber **uni-** oder **bidirektional** verlaufen
- Verbindungen machen Beziehungen zwischen den Prozessen explizit
  - sie drücken **Datenabhängigkeiten** aus, reflektieren **Gütemerkmale**
  - sie unterstützen die Verklemmungsvorbeugung oder -vermeidung



# Verbindungsorientierte Kommunikation



- die Anschlussbezeichner haben in dem Modell lokale Signifikanz:
  - Startpunkt ■ lokale Adresse im Sendeprozess
  - Endpunkt ■ lokale Adresse im Empfangsprozess



# Verbindungsorientierte Kommunikation



- die Anschlussbezeichner haben in dem Modell lokale Signifikanz:
  - Startpunkt ■ lokale Adresse im Sendeprozess
  - Endpunkt ■ lokale Adresse im Empfangsprozess
- sie sind nur eindeutig im Kontext des jeweiligen Prozesses:
  - Ortstransparenz ■ den Bezeichnern fehlt Ortsinformation
  - Migrationstransparenz ■ die Prozesse sind unbemerkt verschiebbar



# Verbindungsorientierte Kommunikation



- die **Anschlussbezeichner** haben in dem Modell **lokale Signifikanz**:
  - Startpunkt** ■ lokale Adresse im Sendeprozess
  - Endpunkt** ■ lokale Adresse im Empfangsprozess
- sie sind nur eindeutig im Kontext des jeweiligen Prozesses:
  - Ortstransparenz** ■ den Bezeichnern fehlt Ortsinformation
  - Migrationstransparenz** ■ die Prozesse sind unbemerkt verschiebbar
- beim Verbindungsaufbau ist die Örtlichkeit der Prozesse aufzulösen:
  - Namensdienst** ■  $name \mapsto (site, port)$



# Verbindungsorientierte Kommunikation



- die **Anschlussbezeichner** haben in dem Modell **lokale Signifikanz**:
  - Startpunkt** ■ lokale Adresse im Sendeprozess
  - Endpunkt** ■ lokale Adresse im Empfangsprozess
- sie sind nur eindeutig im Kontext des jeweiligen Prozesses:
  - Ortstransparenz** ■ den Bezeichnern fehlt Ortsinformation
  - Migrationstransparenz** ■ die Prozesse sind unbemerkt verschiebbar
- beim Verbindungsaufbau ist die Örtlichkeit der Prozesse aufzulösen:
  - Namensdienst** ■  $name \mapsto (site, port)$ 
    - Empfangsprozess:  $create(name_r, site_r, port_r)$
    - Sendeprozess:  $connect(port_s, resolve(name_r))$



# Verbindungsorientierte Kommunikation



- die **Anschlussbezeichner** haben in dem Modell **lokale Signifikanz**:
    - Startpunkt** ■ lokale Adresse im Sendeprozess
    - Endpunkt** ■ lokale Adresse im Empfangsprozess
  - sie sind nur eindeutig im Kontext des jeweiligen Prozesses:
    - Ortstransparenz** ■ den Bezeichnern fehlt Ortsinformation
    - Migrationstransparenz** ■ die Prozesse sind unbemerkt verschiebbar
  - beim Verbindungsaufbau ist die Örtlichkeit der Prozesse aufzulösen:
    - Namensdienst** ■  $name \mapsto (site, port)$ 
      - Empfangsprozess:  $create(name_r, site_r, port_r)$
      - Sendeprozess:  $connect(port_s, resolve(name_r))$
- ↳ der Namensdienst ist auch für verbindungslose Kommunikation gut



Einleitung

Konzepte

- Modelle

- Semantiken

- Adressierungsarten

- Verbindungen

Zusammenfassung



- kooperierende Prozesse müssen Informationen austauschen können
  - Botschaftenaustausch als Konsequenz isolierter Adressräume
- sie gehen verschiedene Rollenspiele ein und wechseln diese ggf.
  - gleichberechtigte Kommunikation  $\leadsto$  Sender und Empfänger
  - ungleichberechtigte Kommunikation  $\leadsto$  Auftraggeber und Auftragnehmer
    - Realisierung durch gleichberechtigte Kommunikation ist problematisch
- prinzipielle Aktionen bei IPC sind Datentransfer und Synchronisation
  - die Koordinierung geschieht implizit mit der angewandten Primitive
    - synchrone/asynchrone und blockierende/nichtblockierende IPC
  - Unterschiede ergeben sich in der Sendesemantik der jeweiligen Primitive
    - *non-blocking, blocking, reliable blocking, explicit blocking, remote invocation*
  - aktive Nachrichten als Kommunikationsmechanismus paralleler Systeme
- Bezeichner des Bestimmungsort einer Nachricht als „Objektadressen“
  - Prozedur, Prozesskontrollblock, Prozessanschluss, Postkasten
- verbindungsorientierte Kommunikation zwischen Prozessanschlüssen



- kooperierende Prozesse müssen Informationen austauschen können
  - Botschaftenaustausch als Konsequenz isolierter Adressräume
- sie gehen verschiedene Rollenspiele ein und wechseln diese ggf.
  - gleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Sender und Empfänger
  - ungleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Auftraggeber und Auftragnehmer
    - Realisierung durch gleichberechtigte Kommunikation ist problematisch
- prinzipielle Aktionen bei IPC sind Datentransfer und Synchronisation
  - die Koordinierung geschieht implizit mit der angewandten Primitive
    - synchrone/asynchrone und blockierende/nichtblockierende IPC
  - Unterschiede ergeben sich in der Sendesemantik der jeweiligen Primitive
    - *non-blocking, blocking, reliable blocking, explicit blocking, remote invocation*
  - aktive Nachrichten als Kommunikationsmechanismus paralleler Systeme
- Bezeichner des Bestimmungsort einer Nachricht als „Objektadressen“
  - Prozedur, Prozesskontrollblock, Prozessanschluss, Postkasten
- verbindungsorientierte Kommunikation zwischen Prozessanschlüssen



- kooperierende Prozesse müssen Informationen austauschen können
  - Botschaftenaustausch als Konsequenz isolierter Adressräume
- sie gehen verschiedene Rollenspiele ein und wechseln diese ggf.
  - gleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Sender und Empfänger
  - ungleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Auftraggeber und Auftragnehmer
    - Realisierung durch gleichberechtigte Kommunikation ist problematisch
- prinzipielle Aktionen bei IPC sind Datentransfer und Synchronisation
  - die Koordinierung geschieht implizit mit der angewandten Primitive
    - synchrone/asynchrone und blockierende/nichtblockierende IPC
  - Unterschiede ergeben sich in der Sendesemantik der jeweiligen Primitive
    - *non-blocking, blocking, reliable blocking, explicit blocking, remote invocation*
  - aktive Nachrichten als Kommunikationsmechanismus paralleler Systeme
- Bezeichner des Bestimmungsort einer Nachricht als „Objektadressen“
  - Prozedur, Prozesskontrollblock, Prozessanschluss, Postkasten
- verbindungsorientierte Kommunikation zwischen Prozessanschlüssen



- **kooperierende Prozesse** müssen Informationen austauschen können
  - Botschaftenaustausch als Konsequenz isolierter Adressräume
- sie gehen verschiedene **Rollenspiele** ein und wechseln diese ggf.
  - gleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Sender und Empfänger
  - ungleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Auftraggeber und Auftragnehmer
    - Realisierung durch gleichberechtigte Kommunikation ist problematisch
- prinzipielle Aktionen bei IPC sind **Datentransfer** und **Synchronisation**
  - die Koordinierung geschieht implizit mit der angewandten Primitive
    - synchrone/asynchrone und blockierende/nichtblockierende IPC
  - Unterschiede ergeben sich in der **Sendesemantik** der jeweiligen Primitive
    - *non-blocking, blocking, reliable blocking, explicit blocking, remote invocation*
  - aktive Nachrichten als Kommunikationsmechanismus paralleler Systeme
- Bezeichner des Bestimmungsort einer Nachricht als „Objektadressen“
  - Prozedur, Prozesskontrollblock, Prozessanschluss, Postkasten
- verbindungsorientierte Kommunikation zwischen Prozessanschlüssen



- **kooperierende Prozesse** müssen Informationen austauschen können
  - Botschaftenaustausch als Konsequenz isolierter Adressräume
- sie gehen verschiedene **Rollenspiele** ein und wechseln diese ggf.
  - gleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Sender und Empfänger
  - ungleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Auftraggeber und Auftragnehmer
    - Realisierung durch gleichberechtigte Kommunikation ist problematisch
- prinzipielle Aktionen bei IPC sind **Datentransfer** und **Synchronisation**
  - die Koordinierung geschieht implizit mit der angewandten Primitive
    - synchrone/asynchrone und blockierende/nichtblockierende IPC
  - Unterschiede ergeben sich in der **Sendesemantik** der jeweiligen Primitive
    - *non-blocking, blocking, reliable blocking, explicit blocking, remote invocation*
  - aktive Nachrichten als Kommunikationsmechanismus paralleler Systeme
- Bezeichner des Bestimmungsort einer Nachricht als „Objektadressen“
  - Prozedur, Prozesskontrollblock, Prozessanschluss, Postkasten
- verbindungsorientierte Kommunikation zwischen Prozessanschlüssen



- **kooperierende Prozesse** müssen Informationen austauschen können
  - Botschaftenaustausch als Konsequenz isolierter Adressräume
- sie gehen verschiedene **Rollenspiele** ein und wechseln diese ggf.
  - gleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Sender und Empfänger
  - ungleichberechtigte Kommunikation  $\rightsquigarrow$  Auftraggeber und Auftragnehmer
    - Realisierung durch gleichberechtigte Kommunikation ist problematisch
- prinzipielle Aktionen bei IPC sind **Datentransfer** und **Synchronisation**
  - die Koordinierung geschieht implizit mit der angewandten Primitive
    - synchrone/asynchrone und blockierende/nichtblockierende IPC
  - Unterschiede ergeben sich in der **Sendesemantik** der jeweiligen Primitive
    - *non-blocking, blocking, reliable blocking, explicit blocking, remote invocation*
  - aktive Nachrichten als Kommunikationsmechanismus paralleler Systeme
- Bezeichner des Bestimmungsort einer Nachricht als „Objektadressen“
  - Prozedur, Prozesskontrollblock, Prozessanschluss, Postkasten
- verbindungsorientierte Kommunikation zwischen Prozessanschlüssen



- [1] BALZER, R. M.:  
PORTS—A Method for Dynamic Interprogram Communication and Job Control.  
In: *Proceedings of the Spring Joint Computer Conference (AFIPS'71)* Bd. 38  
American Federation of Information Processing Societies, 1971, S. 485–489
- [2] CLARK, D. D.:  
The Structuring of Systems Using Upcalls.  
In: CHERITON, D. R. (Hrsg.) ; BIRRELL, A. (Hrsg.): *Proceedings of the Tenth ACM Symposium on Operating System Principles (SOSP '85)*, ACM, 1985. –  
ISBN 0–89791–174–1, S. 171–180
- [3] DAREMA-ROGERS, F. ; GEORGE, D. A. ; NORTON, V. A. ; PFISTER, G. F.:  
A VM Parallel Environment / IBM.  
1985 (RC 11225). –  
IBM Research Report
- [4] FLYNN, M. J.:  
Very High-Speed Computing Systems.  
In: *Proceedings of the IEEE* 54 (1966), Dez., Nr. 12, S. 1901–1909



- [5] GENTLEMAN, W. M.:  
Message Passing Between Sequential Processes: The Reply Primitive and the Administrator Concept.  
In: *Software—Practice and Experience* 11 (1981), Nr. 5, S. 435–466
- [6] HANSEN, P. B.:  
Distributed Processes: A Concurrent Programming Concept.  
In: *Communications of the ACM* 21 (1978), Nov., Nr. 11, S. 934–941
- [7] HOARE, C. A. R.:  
Communicating Sequential Processes.  
In: *Communications of the ACM* 21 (1978), Aug., Nr. 8, S. 666–677
- [8] LISKOV, B. J. H.:  
Primitives for Distributed Computing.  
In: *Proceedings of the Seventh ACM Symposium on Operating System Principles (SOSP 1979)*, ACM, 1979. –  
ISBN 0–89791–009–5, S. 33–42
- [9] NELSON, B. J.:  
*Remote Procedure Call*.  
Pittsburg, PA, USA, Department of Computer Science, Carnegie-Mellon University,  
Diss., Mai 1981



- [10] PARNAS, D. L.:  
On a 'Buzzword': Hierarchical Structure.  
In: ROSENFELD, J. L. (Hrsg.): *Information Processing 74, Proceedings of the IFIP Congress 74*.  
New York, NY, USA : North-Holland Publishing Company, 1974. –  
ISBN 0-7204-2803-3, S. 336-339
- [11] SCHRÖDER-PREIKSCHAT, W. :  
*The Logical Design of Parallel Operating Systems*.  
Upper Saddle River, NJ, USA : Prentice Hall International, 1994. –  
ISBN 0-13-183369-3
- [12] VON EICKEN, T. ; CULLER, D. E. ; GOLDSTEIN, S. C. ; SCHAUSER, K. E.:  
Active Messages: a Mechanism for Integrated Communication and Computation.  
In: GOTTLIEB, A. (Hrsg.): *Proceedings of the 19th International Symposium on Computer Architecture (ISCA '92)*, ACM, 1992. –  
ISBN 0-89791-509-7, S. 256-266

