

Betriebssystemtechnik

Adressräume: Trennung, Zugriff, Schutz

VIII. Interprozesskommunikation

Wolfgang Schröder-Preikschat

2. Juni 2014



Gliederung

Einleitung

Konzepte

Modelle

Semantiken

Adressierungsarten

Verbindungen

Zusammenfassung



Informationsaustausch zwischen Prozessen

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 eignen¹

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

¹Kommunikationskonzepte UNIX-ähnlicher Betriebssysteme scheiden aus.



Gliederung

Einleitung

Konzepte

Modelle

Semantiken

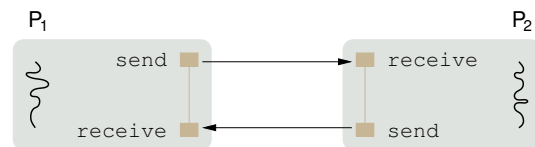
Adressierungsarten

Verbindungen

Zusammenfassung



Gleichberechtigung



■ Primitiven

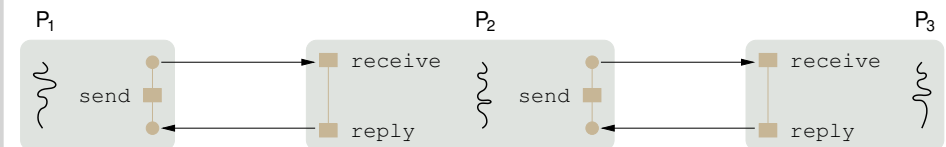
- send** ■ versendet eine Nachricht an einen Empfangsprozess
 - erwartet den Nachrichtenausgang, -eingang oder -empfang
- receive** ■ empfängt eine Nachricht von einem Sendeprozess
 - erwartet den Nachrichteneingang

■ 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

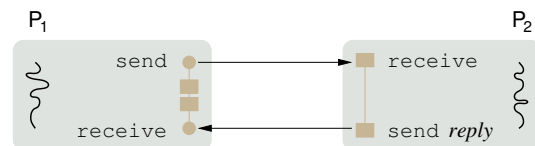
- send** ■ versendet einen Auftrag an einen Empfangsprozess und
 - erwartet die Auftragsbeantwortung
- receive** ■ erwartet/empfängt einen Auftrag von einem Sendeprozess
- reply** ■ versendet eine Antwort an den beauftragenden Sendeprozess

■ Rolle

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



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) **!?**



Anekdote I

aus der „PEACE-Klinik“ [11]

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.

- 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**
 - der Kern kennt den semantischen Zusammenhang beider Primitiven nicht
 - send P_1 versendet die **Auftragsnachricht** nicht-/blockierend
 - receive P_2 nimmt diese (blockierend) von P_1 an
 - send P_2 antwortet P_1 nichtblockierend
 - receive P_1 empfängt die **Antwortnachricht** 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**



Botschaftenaustausch

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



- **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



Blockierende vs. nichtblockierende Kommunikation

- die Prozessblockade synchronisiert auf die Betriebsmittelbereitstellung

Sender ■ benötigt wiederverwendbare Betriebsmittel

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

Empfänger ■ benötigt konsumier- und wiederverwendbare Betriebsmittel

synchrone IPC	⇒	Nachricht	↔	Quelle
asynchrone IPC	⇒	Zwischenpuffer		
	⇒	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



Aktive Nachrichten

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:
 - die restliche Nachricht direkt aus dem Netzwerk zu extrahieren² und
 - die so empfangenen Daten in die laufende Berechnung zu integrieren²
 - 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

²Umgekehrt werden Berechnungsdaten extrahiert, bei Bedarf „abgeholt“.

Aktive Nachrichten und Programmiermodelle

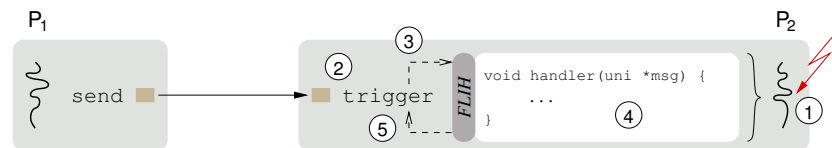
Ausgangspunkt ist das **SPMD** (*single program, multiple data*, [3]) Modell zum Betrieb des Rechensystems³

- dabei führen alle Prozessoren dasselbe Programm aus
 - in Bezug auf dessen Textsegment unterscheiden sich zwei Ansätze:
 - gemeinsame Benutzung im prozessorglobalen Speicher (*shared memory*)
 - 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

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

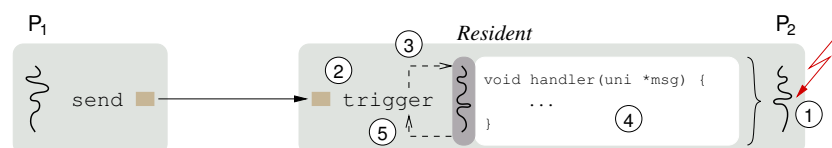
Aktive Nachrichten und Residenten

- 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**

- Vergleich zu Residenten: 3. und 5. \leadsto **Aktivierung/Deaktivierung**



Varianten I

vgl. [8, S. 37]

- **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:
 - entweder durch Kopieren in einen Nachrichtenplatzhalter (Puffer) oder
 - 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]

Varianten II

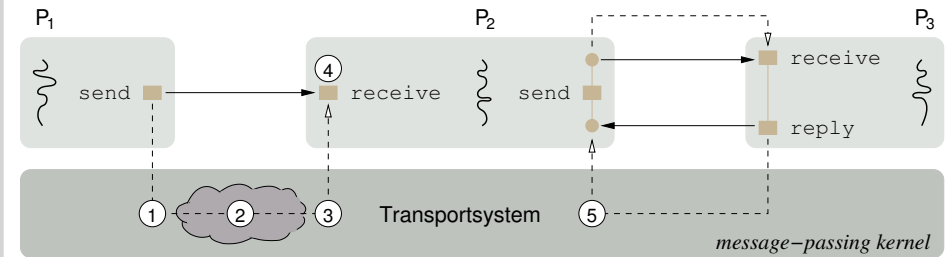
- *non-blocking send* \equiv *no-wait send*
- *explicit-blocking send* \equiv *synchronization send*
- *request/reply* \equiv *remote-invocation send*

- *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



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



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



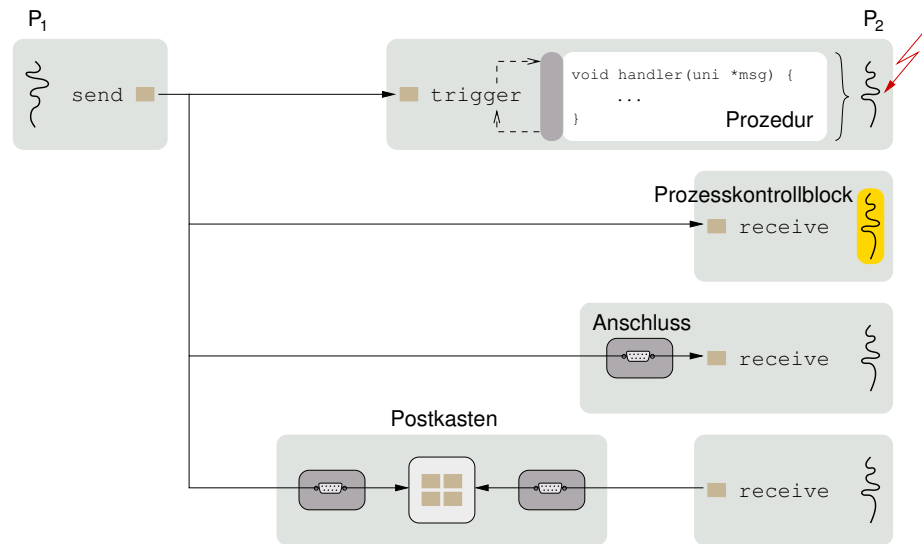
Eindeutigkeit und Lebensdauer

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

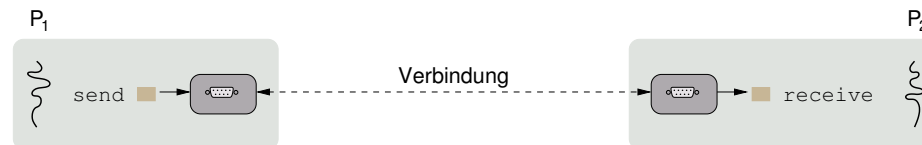


Kommunikationsstart- und -endpunkte

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

- **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
 - 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

Gliederung

Einleitung

Konzepte

Modelle

Semantiken

Adressierungsarten

Verbindungen

Zusammenfassung

Resümee

- 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



Literaturverzeichnis I

- [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



Literaturverzeichnis II

- [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



Literaturverzeichnis III

- [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

