



Mobile Code

Georg Lukas
2003-01-29

Seminar "Ubiquitous Computing"



Gliederung

- Wozu Mobile Code?
- Paradigmen
- Mobile Code Systems
- Sicherheitsaspekte
- ausgewählte Programmiersprachen
- Zusammenfassung
- Fragen / Diskussion





Einführung

Wozu Mobile Code?



Motivation

- rasantes Wachstum von Computernetzen
- günstige Geräte mit Netzanbindung
- drahtlose Netze
- Skalierbarkeit von Client-/Server begrenzt
- Konfigurierbarkeit für unterschiedliche Ansprüche erforderlich
- Kombination bestehender Methoden und Paradigmen
 - ◆ CORBA: RPC und OOP
 - ◆ Flexibilität nicht hinreichend
- Bedarf an Plattform- und Architektur-überschreitenden Technologien



Code Mobility

- "**Code-Mobilität** ist die Fähigkeit, die Bindung zwischen Code-Fragmenten und dem Ort der Ausführung dynamisch zu verändern" - *Carzaniga, Picco und Vigna*
- Anwendungen existieren bereits
 - ◆ PostScript (1984)
 - ◆ SQL (1989)
 - ◆ ...
- Beschränkungen auf Sprach- und Systemebene
- wissenschaftliche Forschung nur wenig ausgeprägt
- Basis-Terminologie fehlt / ist ungenau
 - ◆ *mobile agent*
 - ◆ *code mobility / mobile code / mobile computations / mobile object systems / program mobility*



Typische Verteilte Systeme

- Abstraktion autonomer Rechner zu einem System
- Migration von Prozessen oder Objekten
 - ◆ meist transparent
 - ◆ Load-Balancing
- Fehlertoleranz
- Netze mit kleinem Umfang
 - ◆ Homogenität
 - ◆ hohe Bandbreite
 - ◆ geschützte Umgebung



Mobile Code-Einsatzgebiete

- *code mobility* im internet-Umfang
 - ◆ heterogene Hosts
 - ◆ unterschiedliche Autoritäten
 - ◆ unterschiedliche Vertrauensebenen
 - ◆ unbekannte Bandbreiten
 - ◆ Verlust der Kommunikation möglich
- *location awareness*
 - ◆ Abstraktion des Ausführungsorts
 - ◆ starker Einfluss auf Design und Implementierung
- Code-Mobilität unter Programmierer-Kontrolle
 - ◆ Mechanismen zum Verschicken und Anfordern von Code
- vor Editor, MCS-Auswahl:
- Software-Design
- -> Paradigmen-Auswahl



Paradigmen



Konzept

- Auswahl von Paradigmen
 - ◆ Vor- und Nachteile für eigene Anwendung abwägen
 - ◆ Betrachtung der Skalierbarkeit
- Komponenten
 - ◆ *code components* (enthalten Know-How für Berechnungen)
 - ◆ *resource components* (repräsentieren Daten oder Geräte)
 - ◆ *computational components* (können Code ausführen)
- Interaktionen
 - ◆ Ereignisse zwischen zwei oder mehr Komponenten
- Sites
 - ◆ beherbergen Komponenten
 - ◆ unterstützen Ausführung von *computational components*
 - ◆ intuitiver Begriff für Ausführungsort



Client-Server / Code on Demand

- Client-Server (CS)
 - ◆ Client A benötigt Ergebnis einer Berechnung
 - ◆ Server B besitzt Code und Ressourcen
 - ◆ A fordert bei B Ergebnis an
 - ◆ B führt Berechnung aus
 - ◆ B liefert Ergebnis an A zurück
- Code On Demand (COD)
 - ◆ A hat Ressourcen- und Rechen-Komponente, B den Code
 - ◆ A fordert von B den Code an
 - ◆ B schickt Code zu A
 - ◆ A führt Code aus und erhält das Ergebnis



Remote Evaluation / Mobile Agent

- Remote Evaluation (REV)
 - ◆ A hat Code-Komponente, Ressourcen befinden sich bei B
 - ◆ A schickt Code zu B
 - ◆ B führt Code aus
 - ◆ B liefert Ergebnis an A zurück

- Mobile Agent (MA)
 - ◆ A hat Code-Komponente, benötigt aber eine Ressource von B
 - ◆ Ressource kann nicht zu A transportiert werden
 - ◆ A bewegt sich mit benötigten eigenen Komponenten zu B
 - ◆ A führt bei B den eigenen Code aus und benutzt B's Komponente



Mobile-Code-Systeme

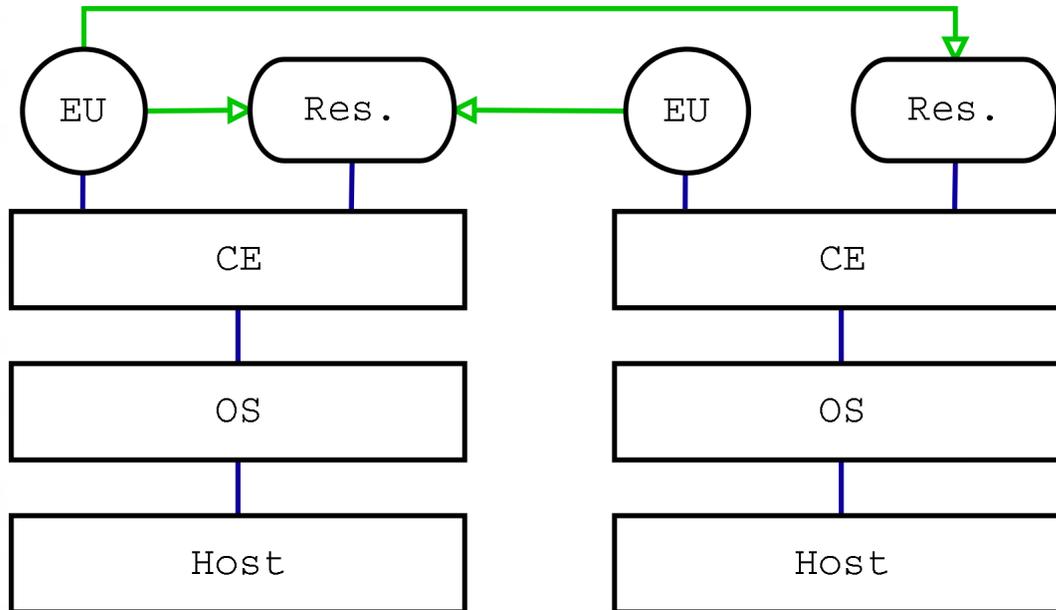


MCS-Grundlagen

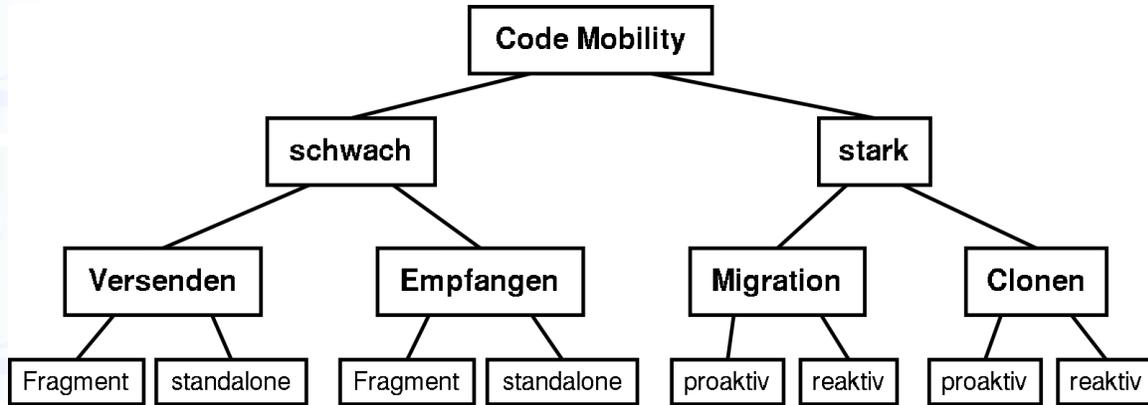
- "Mobile Code-Systeme sind Sprachen und Umgebungen, die Mechanismen zum Unterstützen von Code-Mobilität anbieten"
- **CE:** Computational Environment
 - ◆ Plattform für EUs und Ressourcen
 - ◆ bildet *location*
- **EU:** Executing Unit
 - ◆ Prozess oder Thread
 - ◆ Zusammensetzung:
 - *code segment*
 - *data space* (Ressourcen-Referenzen)
 - *execution state* (Kontrolldaten, Stack, ...)
- Ressourcen
 - ◆ Elemente, die von mehreren EUs gemeinsam verwendet werden können



Zusammenhang zwischen CEs, EUs und Ressourcen



Code-Mobility-Mechanismen



- schwache Mobilität: Übertragung von Code
- starke Mobilität: Migration laufender Prozesse



Ressourcen-Management

- Aufgabe: Ressourcen-Verfügbarkeit nach Migration
- Anwendungsseitige Ressourcen-Bindung
 - ◆ über Typ (durch gleichwertige Ressource ersetzbar)
 - ◆ über Wert (durch identische Ressource ersetzbar)
 - ◆ über Namen (Ressource eindeutig bestimmt)
- Ressourcen mit eingeschränkter "Bewegungsfreiheit"
 - ◆ *transferrable / not transferrable*
 - ◆ *transferrable: free / fixed*
- Verfahrensweisen bei Migration:
 - ◆ verwerfen
 - ◆ wiederherstellen (als Netzwerkbindung)
 - ◆ Re-Binding
 - ◆ duplizieren / verschieben



Sicherheit von Mobile Code



Sicherheitsanforderungen an MCSs

- Mobile Code nicht immer aus zuverlässigen Quellen
- Einschränkung der Ausführung
- *safety*
 - ◆ Bugs in Anwendungen dürfen unabhängige Software nicht beeinflussen
 - Betriebssystemebene
 - Einschränkungen durch Programmiersprache und Objektcode
 - Laufzeitüberprüfung (z.b. Array-Grenzen)
- *security*
 - ◆ Sicherheit gegenüber Mißbrauch
 - ◆ *safety* notwendig, aber nicht hinreichend
 - ◆ vier Eigenschaften nach Russel und Gangemi:
 - Vertraulichkeit
 - Integrität
 - Verfügbarkeit
 - Authentizität



Schichten der Sicherheit 1

- Sicherheit betrifft alle Schichten eines Systems
- Kommunikation
 - ◆ Vernetzte Rechner
 - ◆ safety: robustes Protokoll, sicher gegen Fehler
 - ◆ security:
 - Datenverbindungen über nicht vertrauenswürdige Hosts
 - Abhören / Manipulation möglich
 - Benutzung kryptographischer Protokolle (SSL, IPSec)
 - Verfügbarkeit kann selten garantiert werden
- Betriebssystem-Ebene
 - ◆ Hardware-Speicherschutz
 - Isolation unterschiedlicher Prozesse voneinander
 - Systemaufrufe als einziges Interface
 - stark Plattform-abhängig
 - für unterschiedliche Sprachen nutzbar
 - auf embedded systems/PDAs evtl. nicht verfügbar



Schichten der Sicherheit 2

- abstrakte Maschine
 - ◆ Ersatz für Hardware-Speicherschutz
 - ◆ unabhängig von Betriebssystem/Hardware
 - ◆ Verwendung von Interpreter / Zwischencode
 - ◆ erhöhter Verarbeitungsaufwand
- Programmiersprache
 - ◆ Festlegung auf eine sichere Sprache
 - ◆ Verlust der Sprachunabhängigkeit
 - ◆ Einschränkung der an Zeigern möglichen Operationen
 - ◆ automatisches Speichermanagement
 - ◆ Code-Überprüfung zur Compile-Zeit
 - Manipulation im Nachhinein möglich
 - kryptographische Signaturen zur Absicherung
 - Benutzung von sicherem Zwischencode



Programmiersprachen



JAVA

- klassenbasierte objektorientierte Sprache
- Einsatz von Zwischencode (Bytecode)
- *class loader*: dynamisches Laden und Linken von Klassen
 - ◆ automatisches oder explizites Laden
- keine Unterstützung für starke Code-Mobilität
- Integration in Webseiten: Empfang von Code-Fragmenten (Klassen)
- JavaOS - Betriebssystem in JAVA
- (J)VM-Einsatz in embedded systems



JAVA (2)

- safety:
 - ◆ keine unsicheren Sprachelemente (Zeigerarithmetik, uneingeschränkte Typumwandlungen)
 - ◆ Integration von Exceptions
 - ◆ Klassen-Verwendung kontrollierbar (*abstract*, *final*)
 - ◆ Bytecode-Überprüfung durch die JVM beim Laden
 - ◆ automatisches Speichermanagement
 - ◆ *range checks* zur Laufzeit
- security:
 - ◆ Durchsetzung auf Sprachebene und durch JVM
 - ◆ SecurityManager zwischen Applets und lokalem System
 - ◆ *class loader* verbietet Ableitung systemkritischer Klassen
 - ◆ Sicherheitssystem auf Applets ausgelegt
 - Unterschied zwischen lokalen und über Netz bezogenen Klassen
 - Unterstützung signierter Bytecode-Archive



Telescript

- klassenbasierte objektorientierte Sprache
- spezialisiert auf Kommunikation
- Ziel: realisierung virtueller Marktplätze
- starke *code mobility*
- portable Zwischensprache *Low Telescript*
- verwendete Konstrukte:
 - ◆ *agent*: EU mit starker Code-Mobility
 - ◆ *place*: verschachtelbare EU, "Aufenthaltort" für agents
 - ◆ *engine*: CE, assoziiert mit einem EnginePlace
 - ◆ *TeleSphere*: Netz aus allen Telescript-engines
- Migration bzw. Clonen von agents mit **go / send**



Telescript (2)

- Ressourcennutzung immer einem User zugeordnet
- agent-Funktion nicht von Besitzer-Präsenz abhängig
- safety:
 - ◆ transparente Sicherung der Objekte durch engines
 - ◆ agents werden durch *permits* beschränkt:
 - *age, extent, priority*
- security:
 - ◆ Einsatz von *tickets* für agent-Migration
 - ◆ engine kann ankommende agents ablehnen
 - ◆ Festhalten der agents durch ein place nicht möglich
 - ◆ agent kann nur mit seiner engine und darüber mit anderen lokal präsenten agents kommunizieren



Safe-Tcl

- basiert auf Tcl
 - ◆ prozedurale Script-Sprache
 - ◆ Ziele: einfach, portabel, mächtig
 - ◆ Effizienz nebensächlich
- keine eigene Code-Mobility
- Einsatzgebiet: aktive E-Mail, Webseiten
- MIME-Erweiterung, Ausführung des Inhalts:
 - ◆ *delivery-time*
 - ◆ *receipt-time*
 - ◆ *activation-time*
 - ◆ (bei Webseiten unmittelbar nacheinander)



Safe-Tcl (2)

- safety:
 - ◆ alle Variablen haben den Typ String
 - ◆ keine Zeiger
 - ◆ nur zwei Gültigkeitsbereiche: lokal/global
- security:
 - ◆ Safe-Tcl Untermenge der Tcl-Befehle
 - ◆ keine unsicheren Funktionen
 - ◆ Ersatz zu generischer Fkt. durch spezielle



Zusammenfassung

- Bedarf an Code Mobility
- Überblick über Paradigmen
- Analyse von Mobile Code Systems
- Aspekte der Sicherheit
- Beispielanalyse
- Herangehensweise bei Entwicklung mobiler Applikationen:
 - ◆ Design
 - ◆ Bewertung und Auswahl von Programmiersprachen
 - ◆ Umsetzung



Quellen

- A. Fugetta, G.P. Picco, G. Vigna, "Understanding Code Mobility", *IEEE Transactions on Software Engineering*, Vol. 24, No. 5, Mai 1998, S. 342ff.
- T. Thorn, "Programming Languages for Mobile Code", *ACM Computing Surveys*, Vol. 29, No. 3, Sept. 1997, S. 213ff.
- D. Russell, G.T. Gangemi Sr., "Computer Security Basics", 1991, O'Reilly & Associates Inc., Sebastopol, CA.
- A. Carzaniga, G.P. Picco, G. Vigna, "Designing Distributed Applications with Mobile Code Paradigms", *Proc. 19th Conf. Software Eng. (ICSE'97)*, R. Taylor, ed., ACM Press 1997, S. 22-32
- Präsentation (incl. Source): <http://op-co.de/mobilecode/>

