

Elosztott rendszerek: Alapelvek és paradigmák

Distributed Systems: Principles and Paradigms

Maarten van Steen¹ Kitlei Róbert²

¹VU Amsterdam, Dept. Computer Science

²ELTE Informatikai Kar

10. rész: Objektumalapú elosztott rendszerek

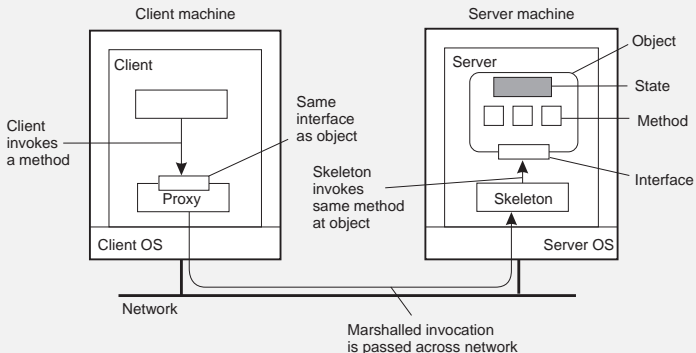
2015. május 24.

Tartalomjegyzék

Fejezet
01: Bevezetés
02: Architektúrák
03: Folyamatok
04: Kommunikáció
05: Elnevezési rendszerek
06: Szinkronizáció
07: Konzisztencia & replikáció
08: Hibatűrés
10: Objektumalapú elosztott rendszerek
11: Elosztott fájlrendszerek
12: Elosztott webalapú rendszerek

Távoli elosztott objektumok

- Objektum: műveleteket és adatokat **zár egységbe** (enkapszuláció)
- A műveleteket **metódusok** implementálják, ezeket **interfészekbe** csoportosítjuk
- Az objektumokat csak az **interfészükön** keresztül érhetik el a kliensek
- Az objektumokat **objektumszerverek** tárolják
- A kliensoldali **helyettes** (proxy) megvalósítja az interfészt
- A szerveroldalon a **váz** (skeleton) kezeli a beérkező kéréseket



Távoli elosztott objektumok

Objektumok létrehozás ideje alapján

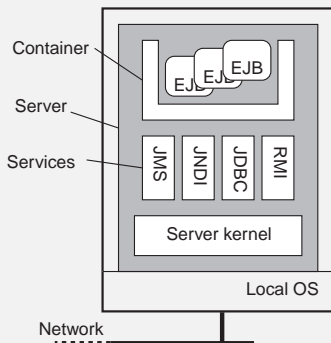
- **Fordítási időben létrejövő objektumok:** A helyettest és a vázat a fordítóprogram készíti el, összeszerkeszti a kliens és a szerver kódjával. Nem cserélhető le, miután létrejött, és a klienssel/szerverrel azonos a programozási nyelve.
- **Futási időben létrejövő objektumok:** Tetszőleges nyelven valósítható meg, de **objektumadapterre** van szükség a szerveroldalon a használatához.

Objektumok élettartamuk alapján

- **Átmeneti** (tranzien) objektum: Élettartama csak addig tart, amíg be van töltve a szerverbe. Ha a szerver kilép, az objektum is megsemmisül.
- **Tartós** (perzisztens) objektum: Az objektum állapotát és kódját lemezre írjuk, így a szerver kilépése után is megmarad. Ha a szerver nem fut, az objektum passzív; amikor a szerver elindul, betöltéssel aktivizálható.

Példa: Enterprise Java Beans (EJB)

Az objektumokat alkalmazásszerverek (pl. GlassFish) tárolják, amelyek lehetővé teszik az objektumok különböző módokon való elérését.



Példa: Enterprise Java Beans (EJB)

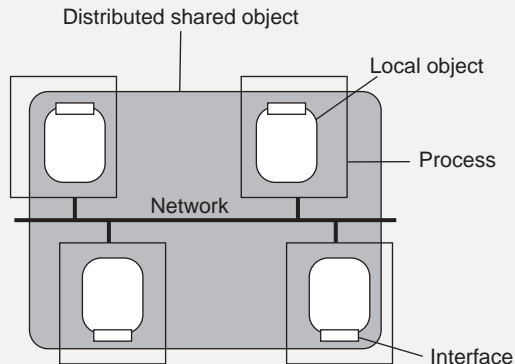
EJB-k fajtái

- **Stateless session bean**: Tranziens objektum, egyszer hívják meg, miután elvégezte a feladatát, megszűnik. **Példa**: egy SQL lekérdezés végrehajtása, és az eredmény átadása a kliensnek.
- **Stateful session bean**: Tranziens objektum, de a klienssel egy munkameneten (session) keresztül tartja a kapcsolatot, ezalatt állapotot is tart fenn. **Példa**: bevásárlókosár.
- **Entity bean**: Perzisztens, állapottal rendelkező objektum, amely több munkamenetet is ki tud szolgálni. **Példa**: olyan objektum, amely az utolsó néhány kapcsolódó kliensről tárol adatokat.
- **Message-driven bean**: Különböző fajta üzenetekre reagálni képes objektum. A **publish/subscribe** kommunikációs modell szerint működik.

Globe elosztott objektumok

Általában a távoli objektumok nem elosztottak: az állapotukat egy gép tárolja.

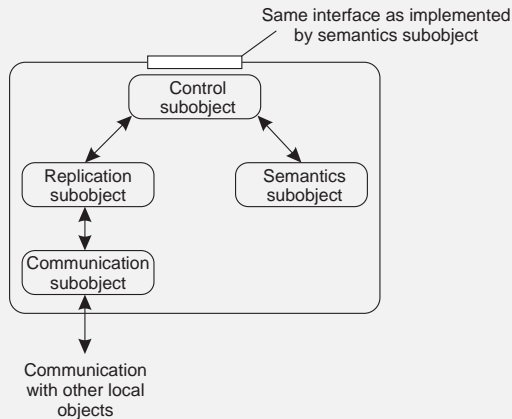
A Globe rendszerben az objektumok fizikailag több gépen helyezkednek el: elosztott közös objektum (distributed shared object, DSO).



Globe elosztott objektumok

Az elosztottság támogatásához belső architektúra szükséges, és célszerű, ha ez független attól, hogy a DSO külső felülete milyen szolgáltatásokat nyújt.

A replikációkezelő alobjektum vezérli, hogy **hogyan** és **mikor** kell a lokális szemantikus alobjektumot meghívni.



Folyamatok: Objektumszerverek

A rendszer részei a **kiszolgálók**, a **vázak** és az **adapterek**.

A kiszolgálót (servant), amely az objektum működését biztosítja, több paradigma szerint lehet implementálni:

- Függvények gyűjteménye, amelyek adatbázistáblákat, rekordokat stb. manipulálnak (pl. C vagy COBOL nyelven)
- Osztályok (pl. Java vagy C++ nyelven)

A váz (skeleton) a szerveroldali hálózati kapcsolatokat kezeli:

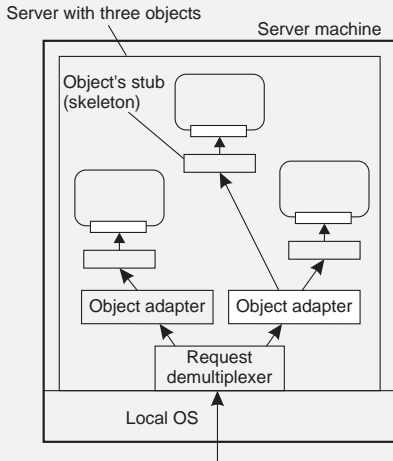
- Kicsomagolja a beérkező kéréseket, lokálisan meghívja az objektumot, becsomagolja és visszaküldi a választ
- Az interfész specifikációja alapján hozzák létre

Az objektumadapter feladata objektumok egy csoportjának kezelése:

- Elsőként fogadja a kéréseket, és azonosítja a releváns kiszolgálót
- **Aktivációs házirend** (policy) szerint aktiválja a megfelelő vázát
- Az adapter generálja az **objektumhivatkozásokat**

Folyamatok: Objektumszerverek

Az objektumszerverek vezérlik a tartalmazott objektumok létrehozását.



Példa: Ice

Az Ice (Internet Communications Engine) objektumorientált köztesréteg, szolgáltatásai elérhetőek a legnépszerűbb nyelveken. Az aktivációs házirend megjelenik a köztesréteg szintjén: az adapter `properties` adattagján át lehet módosítani. Ez segíti a rendszer egyszerű kezelhetőségét.

```
main(int argc, char* argv[]) {
    Ice::Communicator ic = Ice::initialize(argc, argv);
    Ice::ObjectAdapter adapter =
        ic->createObjectAdapterWithEndpoints("a", "tcp -p 2000");
    Ice::Object object = new MyObject;

    adapter->add(object, objectID);
    adapter->activate();

    ic->waitForShutdown();
}
```

Kliens csatlakoztatása objektumhoz

Objektumhivatkozás

Ha egy kliens birtokol egy referenciát egy objektumra, képes hozzá csatlakozni (**bind**):

- A hivatkozás előírja, melyik szerveren, melyik objektumot, milyen kommunikációs protokoll szerint lehet rajta keresztül elérni
- A hivatkozáshoz kód tartozik, ezt a konkrét objektum eléréséhez felparaméterezve kapjuk a helyettest

Kétfajta csatlakozás

- **Implicit:** Magán a hivatkozott objektumon hívjuk meg a műveleteket
- **Explicit:** A kliens kódjában a csatlakozás explicit megjelenik

Kliens-objektum csatlakozás: implicit/explicit

```
// implicit
Distr_object* obj_ref;
obj_ref = ...;
obj_ref->do_something();
```

```
// explicit
Distr_object* obj_ref;
Local_object* obj_ptr;
obj_ref = ...;
obj_ptr = bind(obj_ref);
obj_ptr->do_something();
```

- A hivatkozás tartalmazhat egy URL-t, ahonnan az implementáció letölthető
- Protokollban rögzíthető, hogyan kell betölteni és példányosítani a letöltött kódot
- A szerver és az objektum ismerete elegendő lehet a távoli metódushívás megkezdéséhez
- Objektumhivatkozások paraméterként is átadhatóak, amik RPC esetében bonyodalmakat okoznak

Távoli metódushívás (Remote Method Invocation, RMI)

Tegyük fel, hogy a helyettes és a váz rendelkezésre áll a kliensnél/szervernél.

- 1 A kliens meghívja a helyettest
- 2 A helyettes becsomagolja a hívás adatait, és elküldi a szervernek
- 3 A szerver biztosítja, hogy a hivatkozott objektum aktív:
 - Külön folyamatot hozhat létre, amely tárolja az objektumot
 - Betöltheti az objektumot a szerverfolyamatba
 - ...
- 4 Az objektum váza kicsomagolja a kérést, és a metódus meghívódik
- 5 Ha paraméterként objektumhivatkozást kaptunk, ezt szintén távoli metódushívással éri el a szerver; ebben a szerver kliensként vesz részt
- 6 A választ hasonló úton küldjük vissza, a helyettes kicsomagolja, és visszatér vele a klienshez

RMI: Paraméterátadás

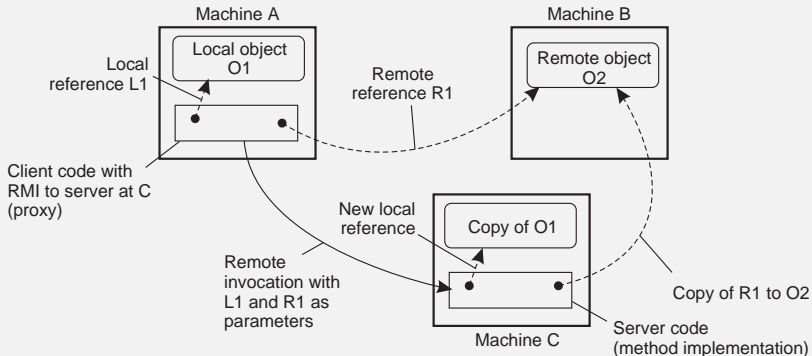
Hivatkozás szerinti paraméterátadás: sokkal egyszerűbb, mint RPC esetén.

- A szerver egyszerűen távoli metódushívással éri el az objektumot
- Ha már nincsen szüksége rá, megszünteti a csatolást (unbind)

Érték szerinti paraméterátadás: RMI esetén ez kevésbé kényelmes.

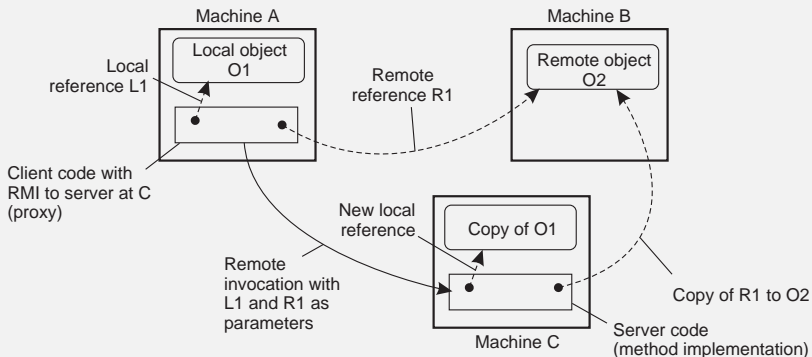
- Szerializálni kell az objektumot
 - Az állapotát
 - A metódusait, vagy hivatkozást olyan helyre, ahol elérhető az implementációjuk
- Amikor a szerver kicsomagolja az objektumot, ezzel **másolat készül az eredetiről**
- Ez az automatikus másolódás többféle problémát okoz, pl. néha „túl átlátszó”: könnyen több objektumról készíthetünk másolatot, mint amennyiről szeretnénk

RMI: Paraméterátadás



A rendszerszintű objektumhivatkozások általában a **szerver címét**, adapterének **portját** és az objektum **lokális azonosítóját** tartalmazzák. Néha ezekhez további információk is járulnak, pl. a kliens és szerver között használt protokoll (TCP, UDP, SOAP stb.)

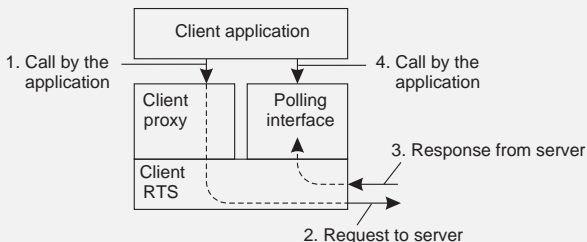
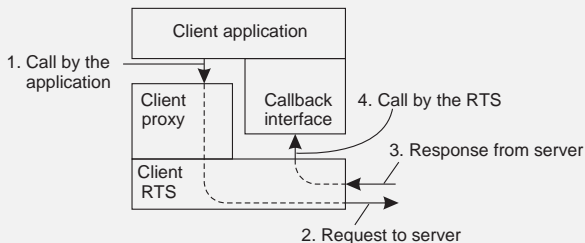
RMI: Paraméterátadás



Mivel a helyettesnek mindenféleképpen ismernie kell a hivatkozáshoz szükséges adatokat (cím, port, lokális ID), felhasználhatjuk a **helyettes magát mint távoli hivatkozást**. Ez különösen előnyös, ha a helyettes letölthető (pl. a Java esetében igen).

Objektumalapú üzenetküldés

A kliens az
üzenetekre várás
közben lehet aktív
vagy passzív.

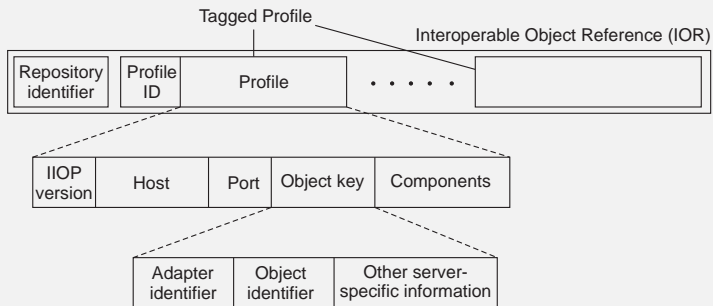


Objektumhivatkozások

IOP¹: távoli objektumhivatkozásokat kezelő protokoll

CORBA²: Objektumalapú köztesréteg, IOP-t használ

Az alábbi ábrán a CORBA objektumhivatkozásának szerkezete látható.



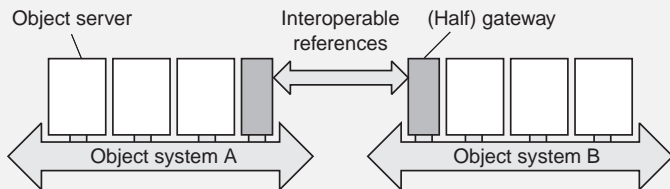
¹Internet Inter-ORB Protocol

²Common Object Request Broker Architecture

Objekthivatkozások

Különböző objektumkezelő rendszerekben a hivatkozások szerkezete nagymértékben eltérhet.

A rendszerek között átjárók (gateway) biztosíthatják a hivatkozások konvertálását.



Replikáció és konzisztencia

Az objektumok a **belépő konzisztencia** megvalósításának természetesen adódó eszközei:

- Az adatok egységbe vannak zárva, és **szinkronizációs változóval (zárral)** védjük őket
- A szinkronizációs változókat **soros konzisztencia** szerint érjük el (az értékek beállítása atomi lépés)
- Az adatokat kezelő műveletek összessége pont az objektum interfésze lesz

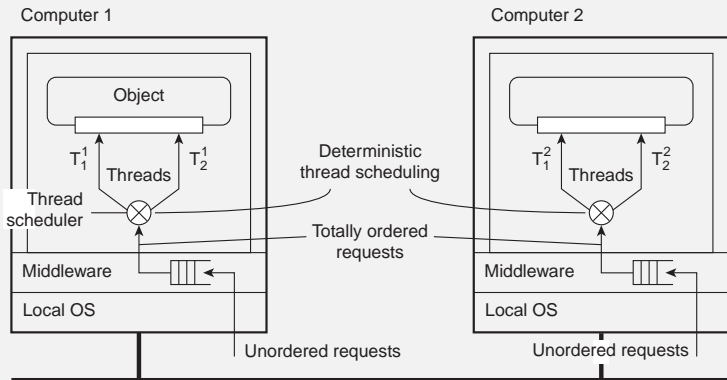
Replikáció

Mit tegyünk, ha az objektumot replikálni kell? A replikált objektumokon a műveletek végrehajtásának sorrendjének azonosnak kell lennie.

Replikált objektumok

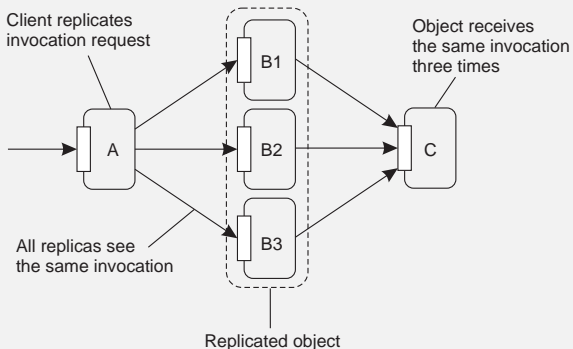
Nemcsak a kéréseknek kell **sorrendben beérkezniük** a replikátumokhoz; a vonatkozó szálak **ütemezésének determinisztikusnak** kell lennie.

Egyszerű megoldás lehetne, ha **teljesen sorosítva** (egyetlen szálon) hajtánánk végre a kéréseket, de ez **túl költséges**.



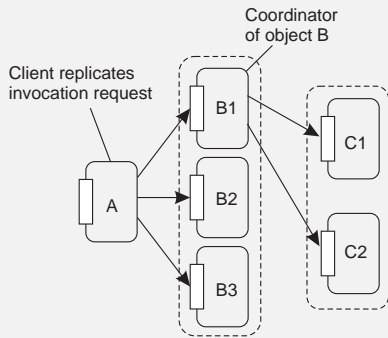
Replikált hívások

Aktív replikáció: ha a replikált objektum hívás során maga is meghív más objektumot, az a kérést többszörözve kapná meg.

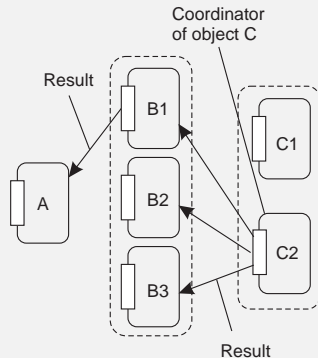


Replikált hívások

Megoldás: mind a szerver-, mind a klienobjektumon válasszunk koordinátort, és csak a koordinátorok küldhessenek kéréseket és válaszokat.



(a)



(b)