

LUENTO 19

Hajautetut oiot, väliohjelmisto, ryväät

Stallings, Luvut 14.2-14.8+ Appendix B

1

Sisältöä luento 19

- Hajautettu olio
- Väliohjelmisto ja CORBA
- Ryväät / Klusterit
 - Windows Cluster ja Sun cluster
 - Beowulf

2

Hajautettuja olioita (Distributed objects)

client invokes a method

client machine

server machine

client

proxy

client OS

server

server OS

object

state

method interface

skeleton

network

marshalled invocation

same interface

same method

3

Hajautettu olio

- Käyttö: etäkutsu esim. RMI (Remote Method Invocation) ~ RPC
- Hajautettu rajapinta (distributed interface)
 - Sidonta (binding): haetaan rajapinta (jostain) asiakasohjelmaan => proxy
 - "server stub" ~ skeleton
- Olio itse
 - on yhdessä koneessa (mahdollinen hajautus on pilottettu, sijaintia ei tarvitse tietää)
 - Käytö kuten aiemmin olioivitteen avulla
 - Olio voi olla pysyvä (persistent) tai tilapainen (transient)
- Olioivite
 - Yleensä yksilöivä koko hajautetussa järjestelmässä
 - Esimerkkia oliooympäristöistä: CORBA, DCOM, Java RMI

4

Sidonta asiakkaan ja olion välillä

Sidontaa varten asiakkaalla pitää olla jo olioivite!!

- Implisiittinen: käytetään olioivitettä suoraan

```
Distr_object* obj_ref; //Declare a systemwide object reference
obj_ref = ...; //Initialize the reference to a distributed object
obj_ref->do_something(); //Implicitly bind and invoke a method
```

- Eksplisiittinen: Sidonta ensin, käyttö sitten

```
Distr_object objRef; //Declare a systemwide object reference
Local_object* obj_ptr; //Declare a pointer to local objects
obj_ref = ...; //Initialize the reference to a distributed object
obj_ptr = bind(obj_ref); //Explicitly bind and obtain a pointer to ... the local proxy
obj_ptr->do_something(); //Invoke a method on the local proxy
```

5

Parametrien välitys

Machine A

Local reference L1

Local object O1

Client code with RMI to server at C (proxy)

Machine B

Remote reference R1

Remote object O2

Machine C

Copy of O1

Remote invocation with L1 and R1 as parameters

New local reference

Copy of R1 to O2

Server code (method implementation)

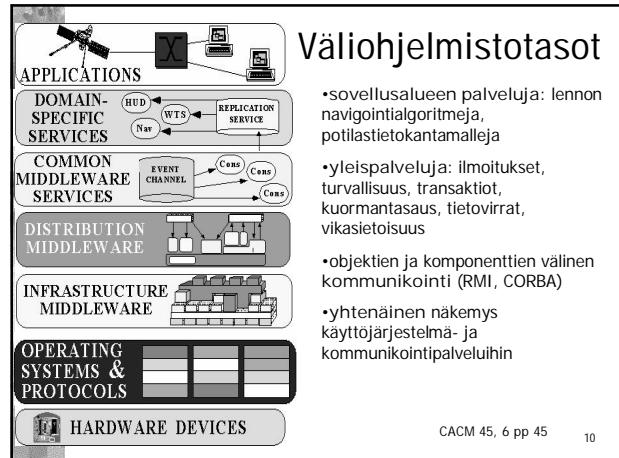
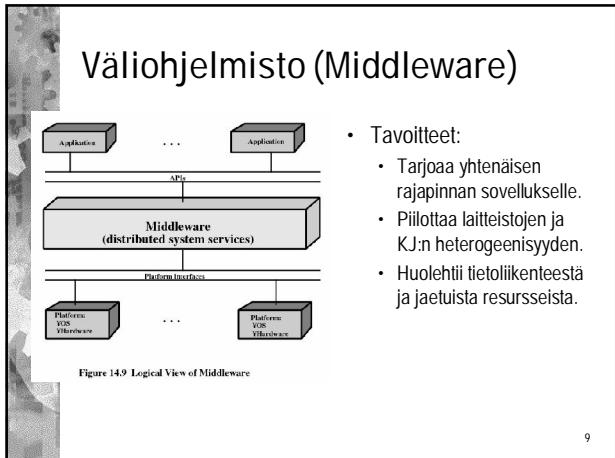
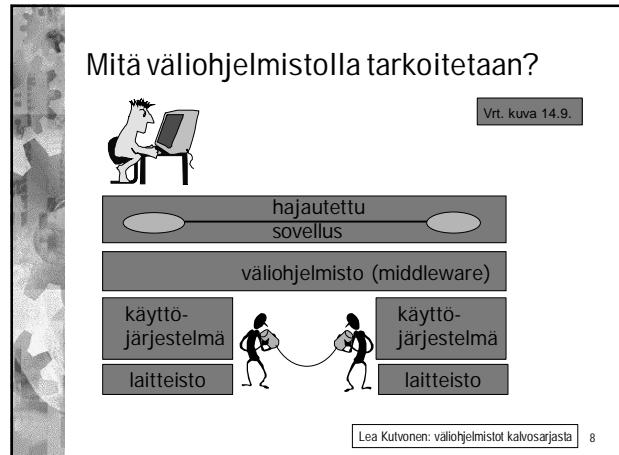
Fig. 2-18.The situation when passing an object by reference or by value.

Copying must not be hidden! Why?

6

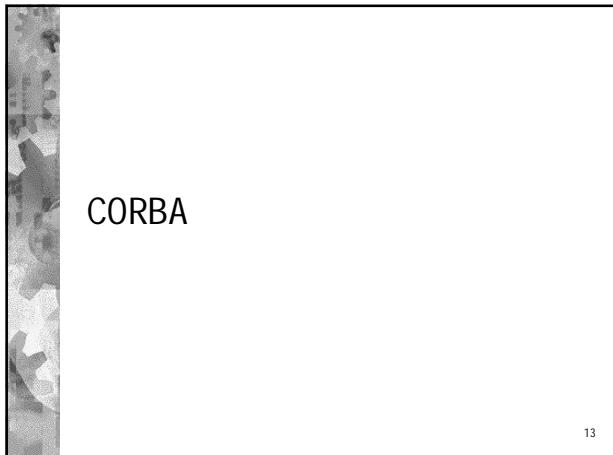
Välioohjelmisto (middleware)

7



- ## Välioohjelmisto
- Välioohjelmiston tarjoamia toimintoja
RMI, group communication, notification, replication, ... (Sun RPC, CORBA, Java RMI, Microsoft DCOM, ...)
 - Välioohjelmiston tarjoamia palveluja
naming, security, transactions, persistent storage, ...
 - Rajoitukset
 - Yleinen rajapinta ei aina tue kaikkia sovellusten erikoisia tarpeita.
- 11

- ## Välioohjelmisto
- Joukkö työkaluja, jotka tarjoavat yhtenäisen rajapinnan järjestelmän kaikkien eri alustoilla olevien resurssien käytöön.
 - Työkalujen avulla ohjelmoja voi kirjoittaa ohjelmia, jotka eri alustoillakin näyttävät ja tuntuvat samalta.
 - Ohjelmoja käyttää välioohjelmiston rajapintaa, jolloin kaikki viittaukset tietoihin ovat samanlaisia riippumatta tiedon sijainnista tai alustan tarjoamista rajapinnoista.
- 12

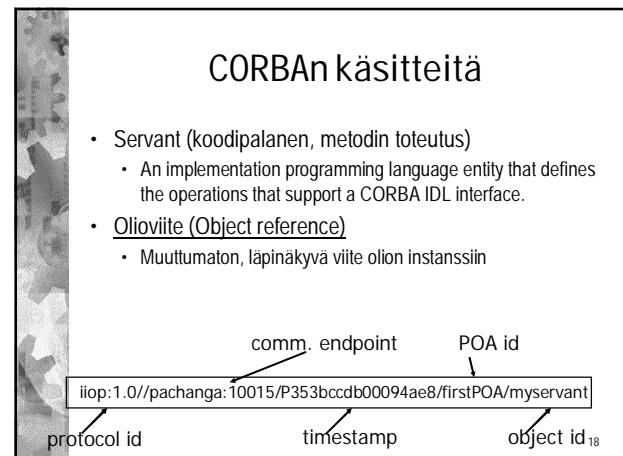
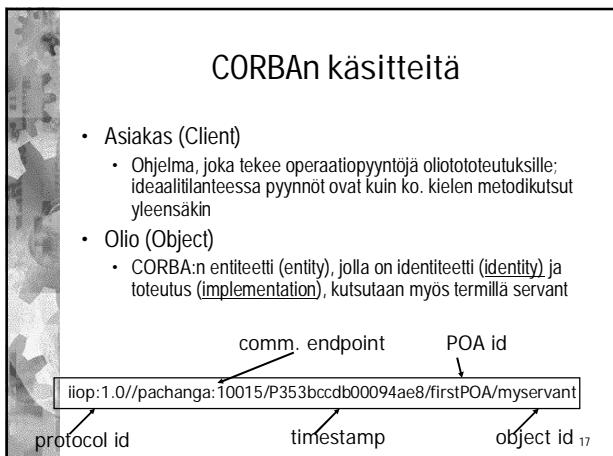
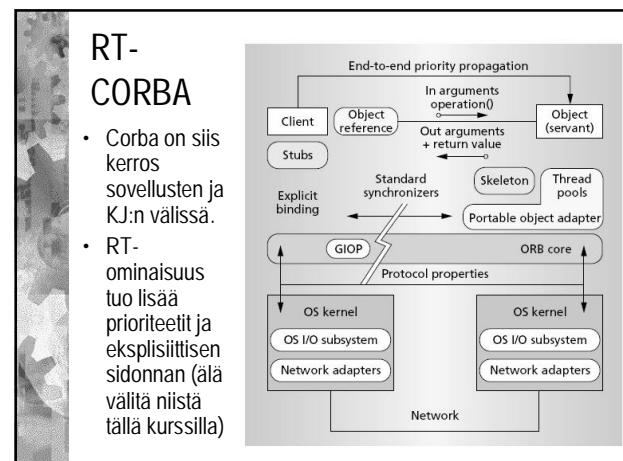
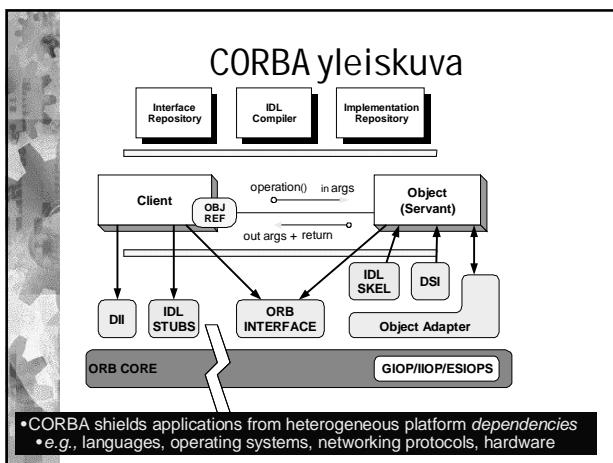


13

CORBA – Common Object Request Broker Architecture

- CORBA määrittelee vain rajapintoja *interfaces*), ei toteutuksia (*implementations*)
- Tavoitteena yksinkertaisempi hajautettu sovellus, kun automatisoidaan ja/tai piilotetaan
 - Olion sijainti (location)
 - Yhteyksien ja muistin hallinta
 - Parametrien muunnokset ([de]marshaling)
 - Tapahdumien ja pyyntöjen järjestely, lomitus ja pilkominen viesteiksi
 - Viroiden käsittely ja viraksitoisuus
 - Olioiden ja palvelujen käynnistys
 - Rinnakkaisuus ja sen hallinta
 - Turvallisuus

14



CORBAn käsitteitä

- ORB rajapinta (interface) ja ORB ydin (core)
 - Abstrakti rajapintakuvaus, kommunikointi standardit, apupalveluja
 - Olioviihteiden käsittely
 - Sidonat yleisiin palveluihin (esim. nimipalvelu)
 - Generiseen kommunikointi prototyyppi
 - Piilottaa oлон sijainnin, toteutuksen, tilan ja kommunikointimekanismit
 - IOP, GIOP
 - Kommunikointi Corba ympäristöjen välillä
 - request, reply, locaterequest, locatereply, cancelrequest, closeconnection, messageerror, fragment

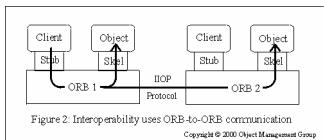
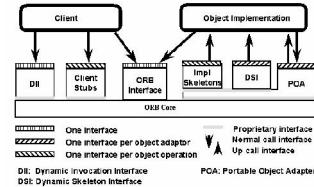


Figure 2: Interoperability uses ORB-to-ORB communication
Copyright © 2000 Object Management Group

19

CORBAn käsitteitä

- Stub (tynkä) ja skeleton (ranka)
 - Valittaja (proxies), jotka pakkauvat (marshal) ja purkavat (unmarshal) viestit kuljetettavaksi ORB:n kautta
 - ORB rajapinta on geneerinen tynkä.
- DII (dynamic invocation interface) ja DSi (dynamic skeleton interface)
 - Näitä käytetään, jos rajapintakuvaus ei ole käytettävissä käänökssä



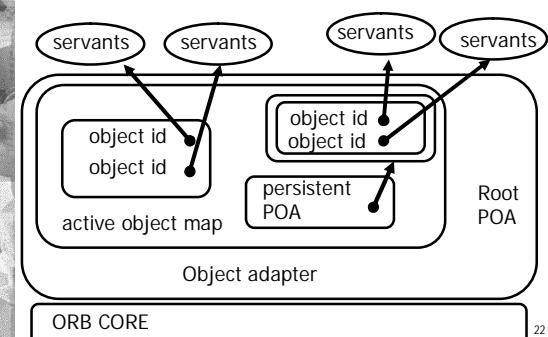
20

CORBAn käsitteitä

- Oliosovitin (object adapter)
 - Hallinnoi yhtä tai useampaa olioita
 - Ei tunne olioiden omia rajapintoja, toimii vain pyyntöjen jakelijana (dispatcher) jedelleen oikeille olioille
 - Generoi olioiviihteitä, rekisteröi hallitsemaan olioita
 - Palvelin prosessien ja olioiden aktivointi
 - Oliokutsut (Object upcalls)
 - Eräs tällainen: Portable Object Adapter (POA)

21

Overview of POA architecture



22

CORBAn käsitteitä

- Toteutusvarasto (Implementation repository)
 - Kaikki mitä tarvitaan olioiden toteuttamiseen tai aktivoointiin
 - Ei standardoitu, riippuu täysin
 - käyttöjärjestelmästä
 - ORB toimittajasta
 - Oliosovittimesta (object adapter)
 - Määritetään käynnistettävät palvelimet, porttumerkkien, suorittavat tiedostot; tietää myös, jos jo käynnissä ja missä

23

CORBA kommunikointivaihtoehdot

- Oliokutsu (object invocation); vaihtoehdot:
 - Syntekoinen (kutsuja odottaa) with at-most-once
 - Yksi suuntainen (one-way) with best effort delivery
 - Viivästetty synkronointi (deferred synchronous) with at-most-once (kutsuja voi edetä, synkronointi vasta vastausviestillä)
- Tapahdumat (Signaling events)
 - Tapahdumapalvelu (event service)
 - notification service
- Sanomajonot

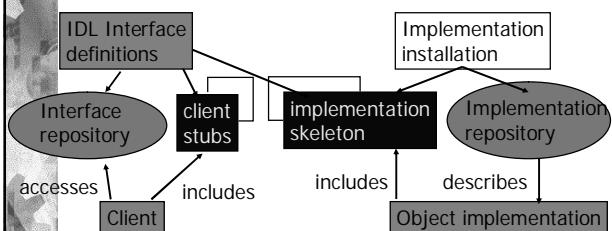
24

Some CORBA concepts - production

- CORBA IDL
 - IDL käänräjä
 - Kuvauset eri ohjelmointikielille
- Rajapintavarasto (Interface repository)
 - Tallentaa rajapintakuvaukset
 - relationships – replaceability

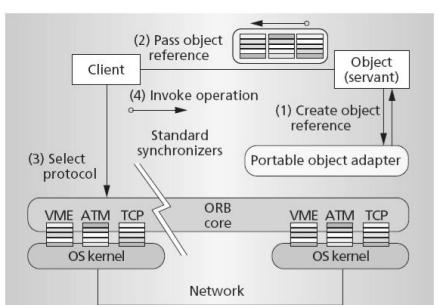
25

Sovelluksen teko



26

Toimintajärjestys



27

Hajautettu CORBA-sovellus: IDL

- IDL

```

module HelloApp{
    interface Hello {
        string sayHello();
    };
}
    
```

28

```

Import HelloApp.*;
//contains generated stubs
Import org.omg.Cosnaming.*;
Import org.omg.CORBA.*;
//must be in all CORBA applications
    
```

```

Public class HelloClient {
    public static void main(String args[]) {
        try {
            // create and initialize the ORB
            ORB orb = ORB.init(args, null);
            // get the root naming context
            org.omg.CORBA.Object objRef =
                = orb.resolve_initial_references("NameService");
            NamingContext ncRef =
                NamingContextHelper.narrow(objRef);
        }
    }
}
    
```

Hajautettu CORBA-sovellus:
asiakas
1/2

29

```

// Resolve the object reference in naming
NameComponent nc = new NameComponent ("Hello", "");
NameComponent path[] = {nc};
// get the stub
Hello HelloRef =
    HelloHelper.narrow(ncRef.resolve(path));
// Call the Hello server object and print results
String hello = helloRef.sayHello();
System.out.println(hello);
} catch (Exception e) {
    System.out.println("Error : " + e);
    e.printStackTrace(System.out);
}
}
    
```

Hajautettu CORBA-sovellus:
asiakas
2/2

30

Hajautettu CORBA-sovellus: palveluolio

1/3

```
Import HelloApp.*;
// contains generated stubs
Import org.omg.Cosnaming.*;
Import omg.org.cORBA.*;

Public class HelloServer {
    public static void main(String args[]){
        //registration, entering server loop
        try{
            ORB orb = ORB.init(args, null);
        }
    }
}
```

31

Hajautettu CORBA-sovellus: palveluolio

2/3

```
// create the servant and register with orb
HelloServant helloRef = new HelloServant();
orb.connect(helloRef);

//get root naming context
omg.org.CORBA.object objRef =
    orb.resolve_initial_references("NameService");
NamingContext ncRef =
    NamingContextHelper.narrow(objRef);

//bind the object reference to name
NameComponent nc = new NameComponent("Hello", "");
NameComponent path[] = {nc};
ncRef.rebind(path, helloRef);
```

32

Hajautettu CORBA-sovellus: palveluolio

3/3

```
//wait for invocations from clients
java.lang.Object sync = new java.lang.Object();
synchronized (sync) {
    sync.wait();
}
catch (Exception e) {
    System.err.println("Error: " + s);
    s.printStackTrace(System.out);
}

//the actual service
Class HelloServant extends _HelloImplBase {
    public String sayHello () {
        return "\nHello world!\n";
    }
}
```

33

CORBA lähteitä verkossa

- CORBA Tutorial
 - Schmidt, D., CORBA Tutorial.
<http://www.eng.uci.edu/~schmidt/PDF/corba4.pdf>
- CORBA-sivustoja
 - <http://www.corba.org/>
 - <http://www.cs.wustl.edu/~schmidt/corba.html>
 - <http://www.puder.org/corba/>

34

Ryväät (Clusters)

35

Ryväät / Klusterit

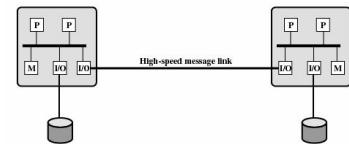
- Vaihtoehto moniprosessorikoneille
- Joukko yhdistettyjä itsenäisiä koneita, joita käytetään yhtenäisenä palveluna
 - Yhden koneen illusio (näyttävät yhdeltä)
 - Jokainen solmu on itsenäinen ja voi tarvittaessa toimia ilman muita
- Tavoitteet:
 - Laajennettavuus (scalability)
 - Saatavuus (high availability)
 - Hinta / suorituskyky -suhde tällä hetkellä usein parempi kuin superkoneilla

36

Luokittelua			
Clustering Method	Description	Benefits	Limitations
Passive Standby:	A secondary server takes over in case of primary server failure.	Easy to implement.	High cost because the secondary server is unavailable for other processing tasks.
Active Secondary:	The secondary server is also used for processing tasks.	Reduced cost because secondary servers can be used for processing.	Increased complexity.
- Separate Servers	Separate servers have their own disks. Data is continuously copied from primary to secondary server.	High availability.	High network and server overhead due to copying operations.
- Servers Connected to Disks	Servers are cabled to the same disks, but each server owns its disks. If one server fails, its disks are taken over by the other server.	Reduced network and server overhead due to elimination of copying operations.	Usually requires disk mirroring or RAID technology to compensate for risk of disk failure.
- Servers Share Disks	Multiple servers simultaneously share access to disks.	Low network and server overhead. Reduced risk of downtime caused by disk failure.	Requires lock manager software. Usually used with disk mirroring or RAID technology.

Erilliset palvelimet (separate servers)

- Itsenäiset, erilliset solmut
- Ei jaettuja levyjä
- Hallinta- ja vuorotusohjelmisto
- Tietoa kopioitava solmesta toiseen

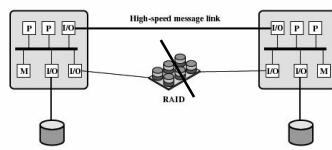


(a) Standby server with no shared disk

38

Jaettu levy, ei yhteiskäytö (connected to disk, shared nothing)

- Levy jaettu osiin (volumes), joka osalla omistajasolmu
- Vain omistajalla pääsy ko. osioon
- Jos solmu kaatuu, omistaja voidaan vaihtaa
- Tietoa ei tarvitse koko ajan kopioida solmesta toiseen

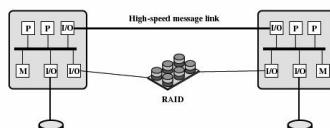


(b) Shared disk

39

Jaettu levy, yhteiskäyttö (shared disk)

- Useilla solmuilla pääsy samoille levyille samanaikaisesti
- Kaikki pääsevät kaikkialle
- Tarvitaan samanaikaisuudenhallinta ja lukkoja



(b) Shared disk

40

Cluster Computer Architecture

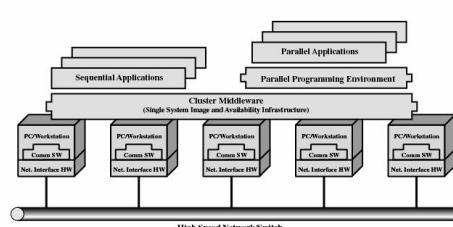


Figure 14.14 Cluster Computer Architecture [BUYY99a]

41

Cluster Middleware

- Single entry point
- Single file hierarchy
- Single control point
- Single virtual networking
- Single memory space
- Single job-management system
- Single user interface
- Single I/O space
- Single process space
- Checkpointing
- Process migration

(KJ:n) suunnitteluperiaatteita

- Häiriöiden (failure) hallinta
 - Saatavuuden kasvattaminen: lisättääan todennäköisyyttä, että palvelu on saatavilla (*High-availability cluster*)
 - Häiriötilanteessa ei taata eheyttä
 - Vikasietoisuus: taataan, että palvelut ja resurssit 'aina' saatavilla (*Fault-tolerant cluster*)
 - Tieto pysyy eheänä
- Kuorman tasaus (Load balancing)
- Laskennan rinnakkaitaminen (Parallelizing)

43

Windows Cluster Service

- Cluster Service
 - Klusterin hallintaohjelmisto kussakin solmussa
- Resource
 - Asiat, joita klusterin hallintaohjelmisto valvoo
- Online
 - Resurssi on 'Online' tietystä solmussa, kun se on 'providing service' juuri siinä solmussa
- Group
 - Resurssikokoelma, jota hallitaan yhtenä yksikkönä

44

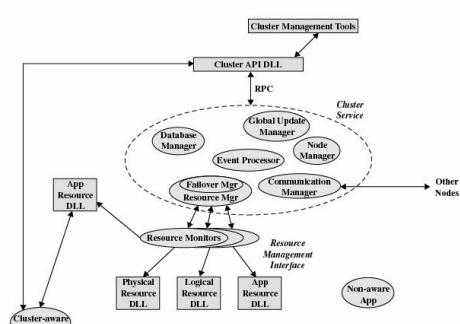
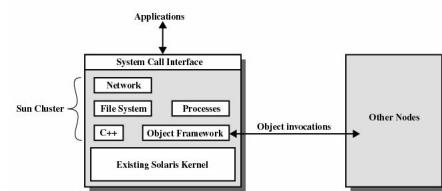


Figure 14.15 Windows Cluster Server Block Diagram [SHOR97]

45

Sun Cluster



- Tuki olioille ja niiden kommunikoinnille
- Prosessien hallinta
- Tietoliikenne
- Hajautettu tiedostojärjestelmä

46

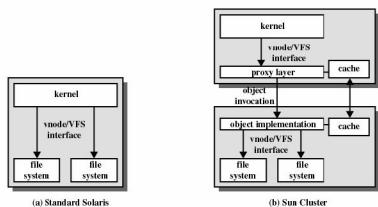


Figure 14.17 Sun Cluster File System Extensions

47

Beowulf

- Beowulf - Vanhin tunnettu englantilainen sankaritaru (suom: Beowulf - herooinen göötti)
- Pääpiirteet
 - www.beowulf.org
 - Kootaan yleisesti saatavista osista (tietokoneista)
 - Prosesseerit kuuluvat järjestelmän hallintaan
 - Oma verkko prosessorien väliseen kommunikointiin
 - Easy replication from multiple vendors
 - Tyyppillisesti rakennetaan Linuxin päälle

48

Beowulf ja Linux

- Kussakin solmussa
 - Oma Linux ydin, voi toimia myös itsenäisenä
 - Beowulf laajennoksia, mm.
 - Beowulf distributed process space (BPROC) - prosessitunnisteet koko ryvään laajuisina, etäkäynnistys toiseen solmuun
 - Beowulf Ethernet Channel Bonding – kokoa virtuaalisen nopean verkon useammasta hitaasta todellisesta verkosta
 - Pvmsync – synkronointi ja jaettu data
 - EnFuzion – parametrisoitu laskenta

49

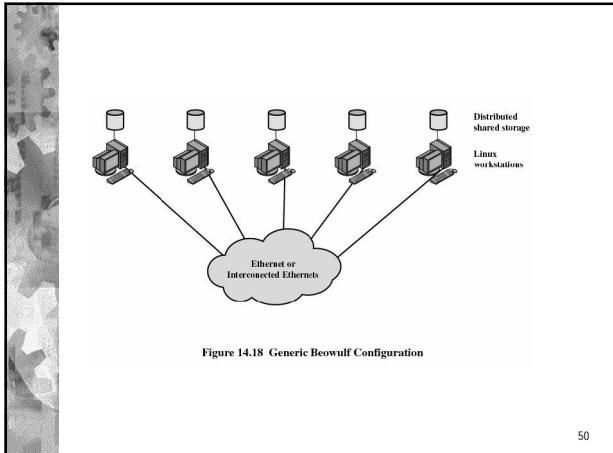


Figure 14.18 Generic Beowulf Configuration

50

Tieteen tietotekniikan keskus - CSC

- Tarjoaa tieteellisen laskennan palveluja: kuten fysiikan ja ilmatieteen mallien laskentaa yms.
- Vastaa korkeakoulujen tietoliikenneyhteyksistä, Funet-verkosta
- Laskentapalvelimia:
 - IBM eServer Cluster 1600
 - 16 kpl p690-solmuja, à 32 Power4-prosessoria + kylkin. IBMSC:n teoreettinen huipputeho on 2,2 Tflop/s.
 - Sun Fire 25K (corona.csc.fi)
 - 2 kpl Sun Fire 25K –palvelinta, 96 UltraSPARC IV -prosessoria ja 384 gigatavua muistia. Coronan teoreettinen huipputeho on 460,8 Gflop/s.
 - HP ProLiant DL145 klusteri (sepeli.csc.fi)
 - 256 kpl HP ProLiant DL145 (128) ja DL145G2 (128) -laskentasolmusta ja HP ProLiant DL585 -edustasolmu. AMD Opteron-suorittimia laskentasolmuissa on yhteensä 512. Sepelin laskentasolmujen yhteinen teoreettinen huipputeho on sien 3,4 teraflop/s. Sen todellinen laskentateho mitattuna alalla yleisesti käytetyn Linpack-testin mukaan on noin 1990 Gflop/s.



51