

Sistema Banatuak



Mikel Larrea

KAT Saila, UPV/EHU

www.sc.ehu.es/acwlaalm/sba.html

Gaiak



1 Sarrera

2 Denbora, kausaltasuna eta sendotasuna

3 Sinkronizazio banatua

4 Fitxategi-sistema banatuak

5 Segurtasuna sistema banuetan

6 Beste aplikazio batzuk eta gai aurreratuak

1 Sarrera



- 1.1 Sistema banatuen zergatia
- 1.2 Sistema banatuen propietateak
- 1.3 Aplikazio banatuak
- 1.4 Hardware euskarria
- 1.5 Software euskarria
- 1.6 Sistema banatuen egitura

1.1 Sistema banatuuen zergatia



⌘ Helburua:

↗ baliabideak (zerbitzu/dispositibo) konpartitu

⌘ Sistema-motak (bilakaera historikoa):

↗ lotekako sistemak: prozesaketa diferitua, sekuentziala

↗ denbora banatuko sistema zentralizatuak: terminalak

↗ teleprozesuko sistemak: sare telefonikoa

↗ sistema pertsonalak: lan-estazioak, PC-ak

↗ sareko sistemak: bezero/zerbitzaria, protokoloak

↗ sistema banatuak: gardentasuna (GUI, RPC/RMI)

1.1 Sistema banatuuen zergatia



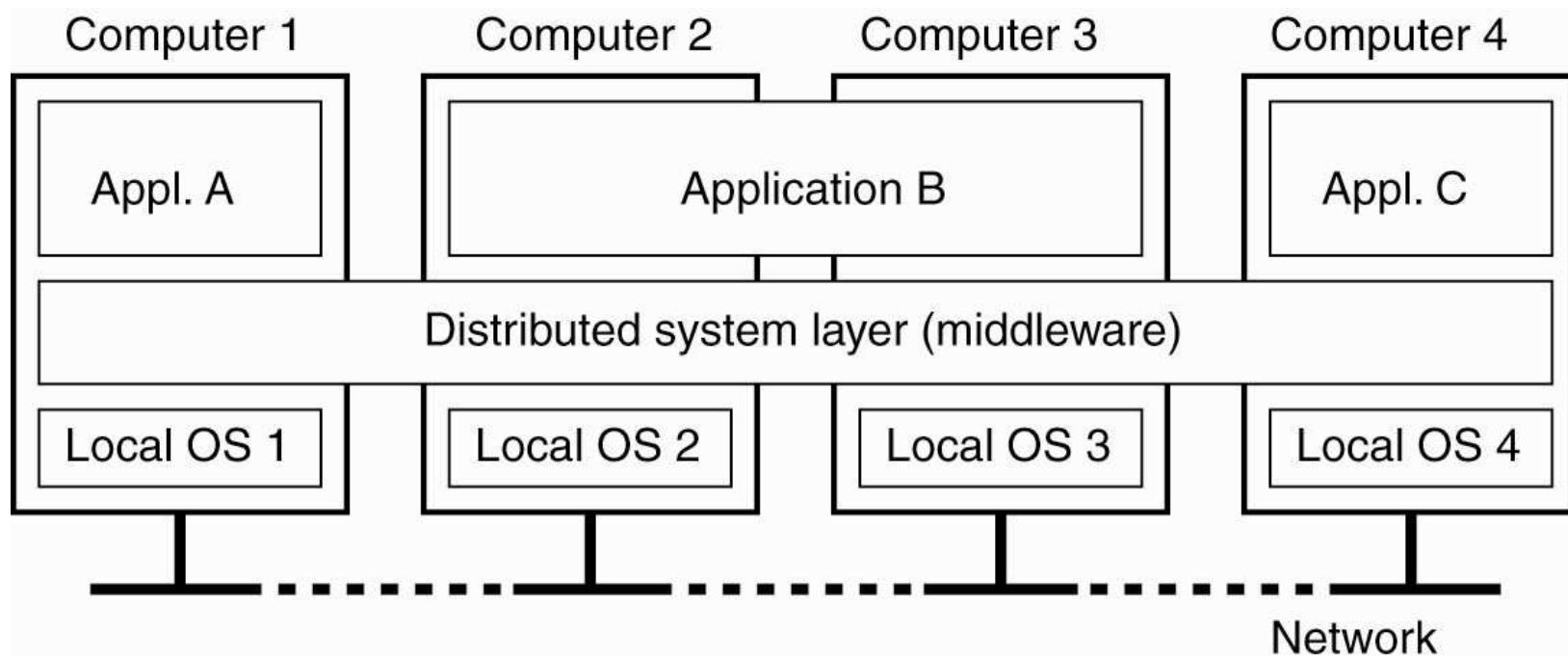
“A distributed system is a collection of independent computers that appears to its users as a single coherent system”

❖ Definizioa:

- ☒(1) “konputagailu” multzoa
- ☒(2) elkar-konektaturik
 - ☒sareko sistema bat bezala
- ☒(3) egoera konpartitua
- ☒(4) sistemaren ikuspegi bakarra emanet (SSI)
 - ☒sistema zentralizatu bat bezala

1.1 Sistema banatuuen zergatia

⌘ Sistema banatua softwarea da ⇒ *Middleware*



A distributed system organized as middleware. The middleware layer extends over multiple machines, and offers each application the same interface

1.1 Sistema banatuaren zergatia



⌘ Abantailak sistema zentralizatuekiko:

- ☒ kostu txikia: PC estandarrez osatuta egon daitezke
- ☒ eskalagarritasuna: modulartasunaren ondorioa
- ☒ malgutasuna: makina zaharkituen berrerabilpena
- ☒ eskuragarritasuna: baliabideen erreplikazioa
- ☒ paralelotasuna ahalbidetzen dute
- ☒ baliabide urrunak atzitzeko bidea

⌘ Abantailak sareko sistemekiko:

- ☒ baliabideen erabilpen eraginkorragoa: garraiagarritasuna
- ☒ baliabideen atzipen gardena kokapenarekiko

1.1 Sistema banatuen zergatia



⌘ Eragozpenak sistema zentralizatuekiko:

- ☒ kostu bereko sistema zentralizatua sistema banatuko edozein osagai baino eraginkorragoa da
 - ☒ aplikazio sekuentzialetan (adib. kalkulukoak) garrantzitsua
- ☒ komunikazioen kostua dela eta, baliabideen kokapen fisikoa desegokia bada, batzuk libre dauden bitartean beste batzuk gainezka egon daitezke
- ☒ sendotasuna mantentzea oso ‘garestia’ izan daiteke
- ☒ interkonexio-sarea arazo-iturria izan daiteke
- ☒ segurtasunaren kudeaketa konplexuagoa da

1.1 Sistema banatuuen zergatia



⌘ Joerak:

- ☒ Informatika mugikorra
 - ☒ Gailu berriak: PDAk, telefono mugikorrapak Java-rekin...
 - ☒ Haririk gabeko sareak
- ☒ Sistema perbasiboak (*ubiquitous systems*)
 - ☒ Konputagailuak edonon: etxeen (domotika), autoan, ospitalean...
 - ☒ Ingurune perbasiboak izaeraz oso aldakorrak dira
 - ☒ Baliabideen aurkikuntzarako protokoloak: Jini, UPnP...

1.2 Sistema banatuaren proietateak



⌘ Helburua:

- ↗ Sistemaren ikuspegia bakarra (*Single System Image*)

⌘ Propietate desiragarriak:

- ↗ Gardentasuna
- ↗ Eskalagarritasuna
- ↗ Fidagarritasuna
- ↗ Sendotasuna

1.2 Sistema banatuaren proietateak

⌘ Gardentasuna

▢ Mailak:

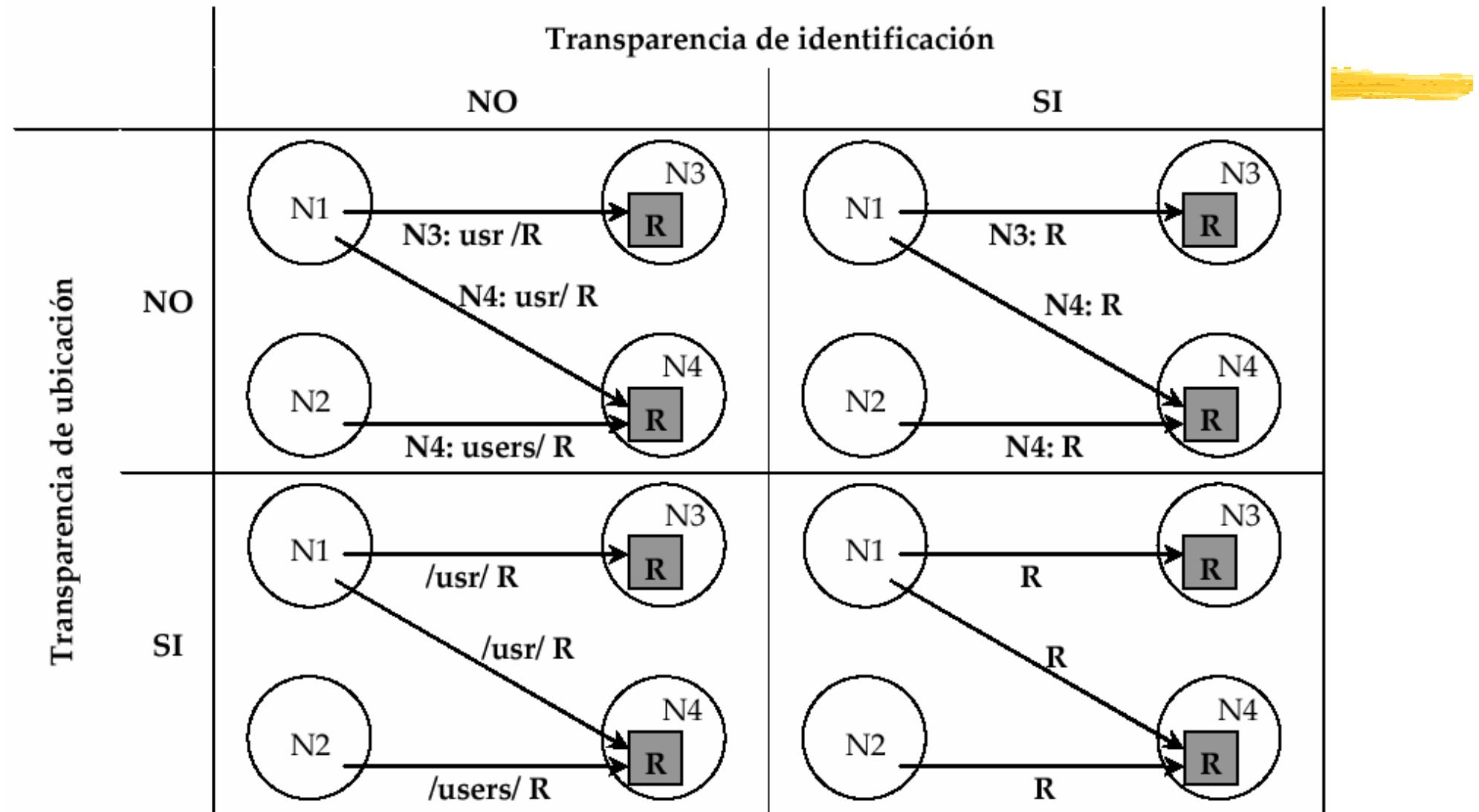
- ▢ identifikazioa: baliabideen izen-esparruak independenteak banaketarekiko edota sarearen topologiarekiko
- ▢ kokapen fisikoa: baliabideak tokiz aldatzeko ahalmena
- ▢ erreplikazioa: hutsegiteen gardentasuna
- ▢ paralelotasuna: lor daiteke aplikazioan zehaztu gabe eta ondorio kaltegarririk gabe
- ▢ konpartizioa: baterako atzipenek ez dakarte eragozpenik
- ▢ eraginkortasuna: gardentasun osoak eraginkortasun galera dakarrenez, erdibideak eta konpromisozko soluzioak bilatuko dira

Transparency in a Distributed System

⌘ Transparency	⌘ Description
⌘ Access	⌘ Hide differences in data representation and how a resource is accessed
⌘ Location	⌘ Hide where a resource is located
⌘ Migration	⌘ Hide that a resource may move to another location
⌘ Relocation	⌘ Hide that a resource may be moved to another location while in use
⌘ Replication	⌘ Hide that a resource is replicated
⌘ Concurrency	⌘ Hide that a resource may be shared by several competitive users
⌘ Failure	⌘ Hide the failure and recovery of a resource
⌘ Persistence	⌘ Hide whether a (software) resource is in memory or on disk

Different forms of transparency in a distributed system (ISO, 1995)

Transparency in a Distributed System



Gardentasuna identifikazioan eta kokapen fisikoan

1.2 Sistema banatuaren propietateak



⌘ Eskalagarritasuna

- ↗ Handitzeko ahalmena, eraginkortasuna kaltetu gabe
- ↗ Modulartasunean oinarrituta
- ↗ Izen-esparruak:
 - ☒ natura desberdineko objektuen identifikaziorako erabiliak: fitxategiak, prozesuak, aldagaiak, memoria-helbideak
 - ☒ esparru linealak (memoria): gaur egun 32 bit ez da nahikoa
 - ☒ orokorrean hierarkikoak dira, eta beraz eskalagarriak
- ↗ Eraginkortasunaren mantentzea: erreplikazioa
 - ☒ *mirroring, caching*
 - ☒ gardentasuna erreplikazioan lortzea konplexua da

1.2 Sistema banatuaren proietateak

"A distributed system is a system in which the crash of a computer you've never heard of stops you from getting any work done" (Leslie Lamport)

⌘ Fidagarritasuna

"Sistema batek une oro bere lana espero den bezala egiteko duen gaitasuna"

☒ Eskuragarritasuna:

- ☒ Sistema funtzionamendu egokian dagoen denbora (%)
 - parametroak: *MTBF (Mean Time Between Failures), MTTR...*
 - osagaien kalitatea hobetzea vs erreplikazioa (merkeagoa)

☒ Hutsegite-tolerantzia:

- ☒ Osagairen baten hutsegitearen aurrean funtzionamendu zuzena mantentzeko gaitasuna
 - erreplikazioa (pasiboa, aktiboa...)

1.2 Sistema banatuen propietateak



⌘ Sendotasuna

↗ Erreplikazioarekin lotutako arazoak:

- ☒ kopien arteko interkonexioa akats-iturria da
- ☒ konfidentzialtasuna mantentzea zailagoa da
- ☒ egoera globalaren kudeaketa zaitzen da

↗ Sendotasuna mantentzeko arazoak:

- ☒ banaketa fisikoa: hainbat kopia, bakoitzaz bere egoerarekin
- ☒ komunikazio-erroreak eta atzerapenak
- ☒ erloju globalik ez: nola ordenatu gertaerak?

↗ Teknikak: transakzioak (*ACID*), talde komunikazioa

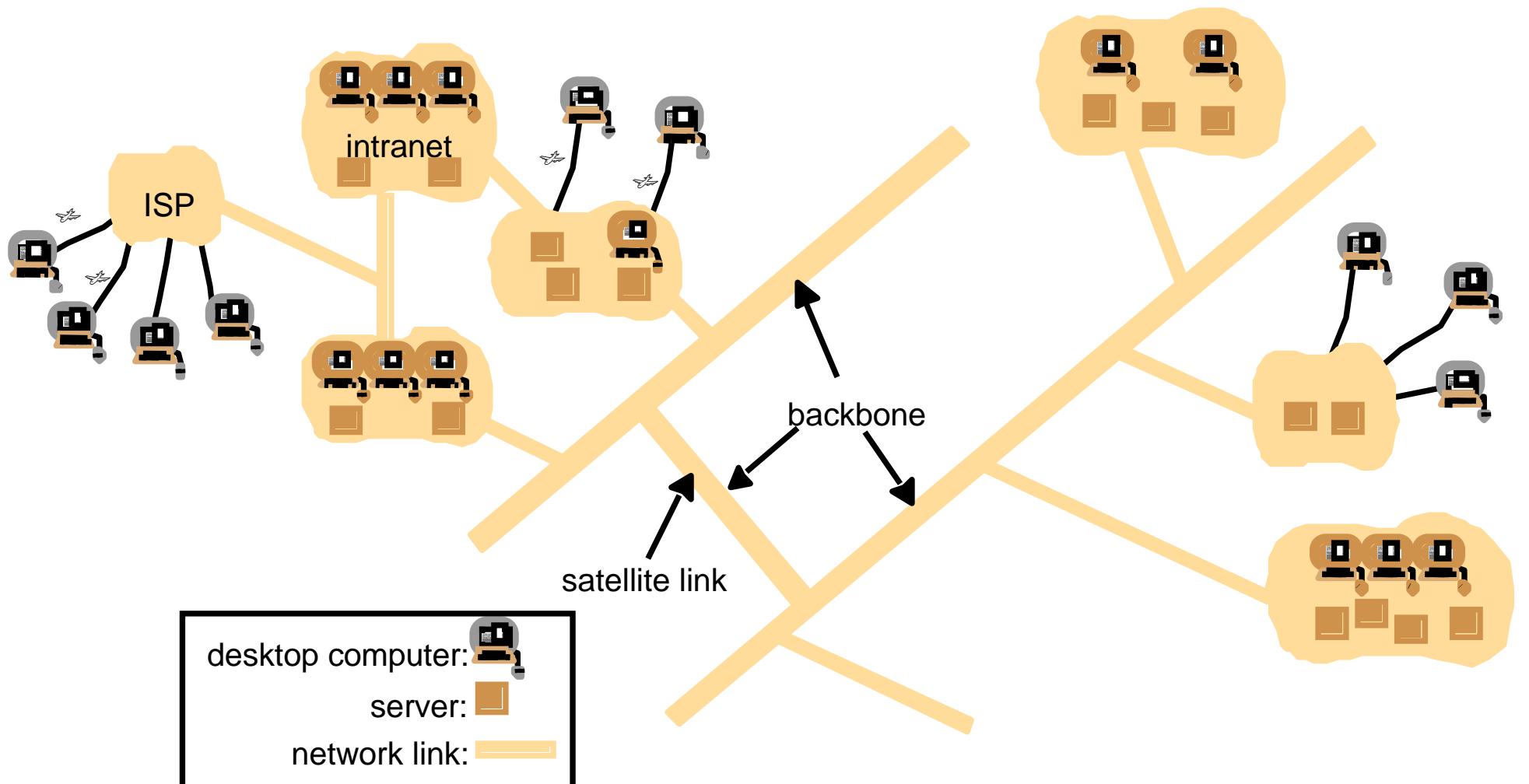
↗ Eraginkortasuna hobetzeko: sendotasuna erlaxatu

1.3 Aplikazio banatuak

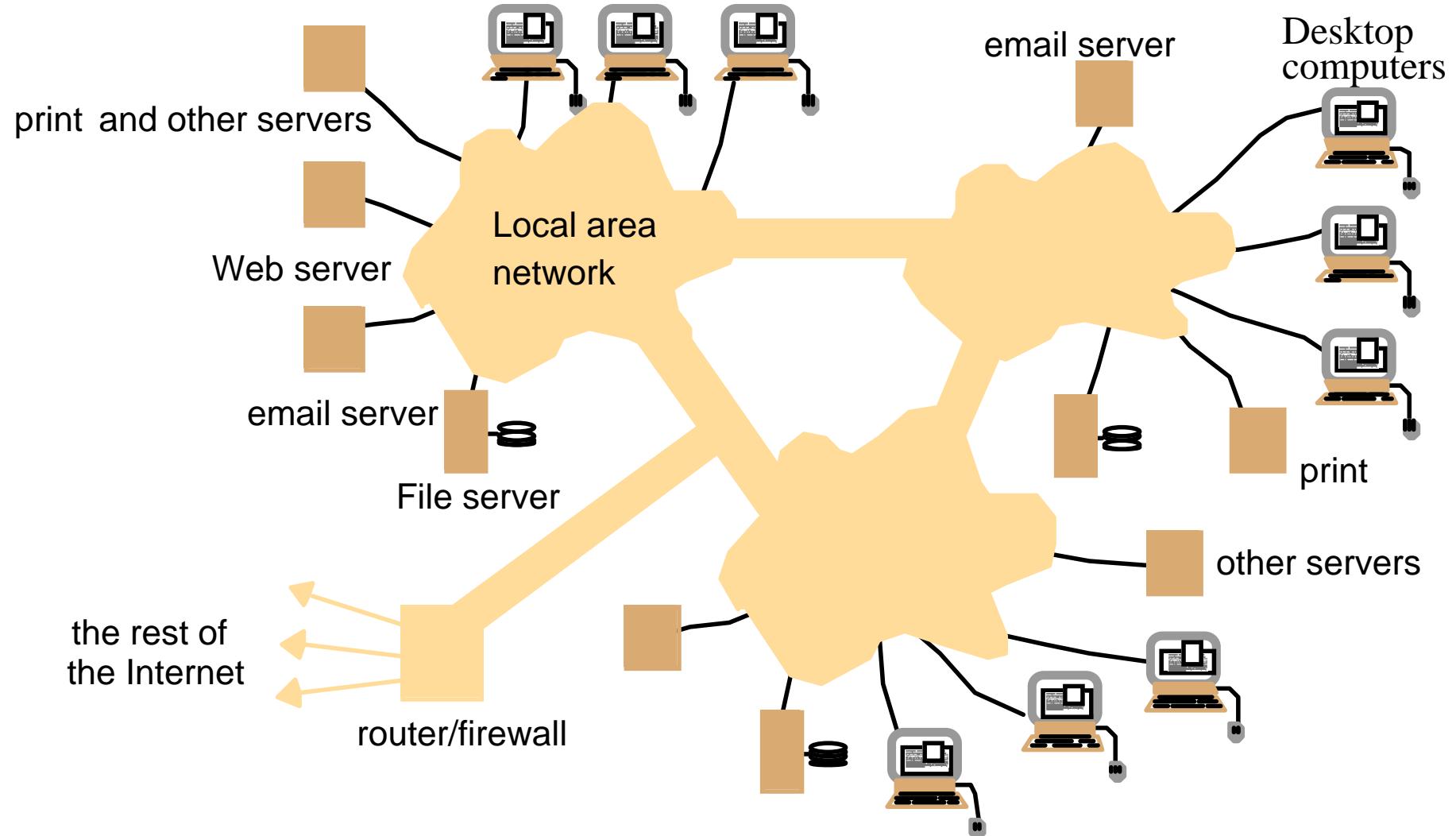


- ⌘ Aplikazio paraleloak: ataza asko aldi berean
 - ↗ helburu nagusia: exekuzio denbora gutxitzea
- ⌘ Aplikazio banatuak (motibazioak):
 - ↗ errendimendu handia: *cluster computing*
 - ↗ hutsegite tolerantzia: erreplikazioa, transakzioak
 - ↗ banketxeetako sistema informatikoak
 - ↗ sendotasuna kritikoa da
 - ↗ eskuragarritasun handia: *caching, mirroring*
 - ↗ jatorrizko banaketa: Internet (Web), fitxategi-sistemak
 - ↗ sendotasuna garrantzitsua da, baina ez hain kritikoa
 - ↗ mugikortasuna, nonahikotasuna: *AmI* aplikazioak

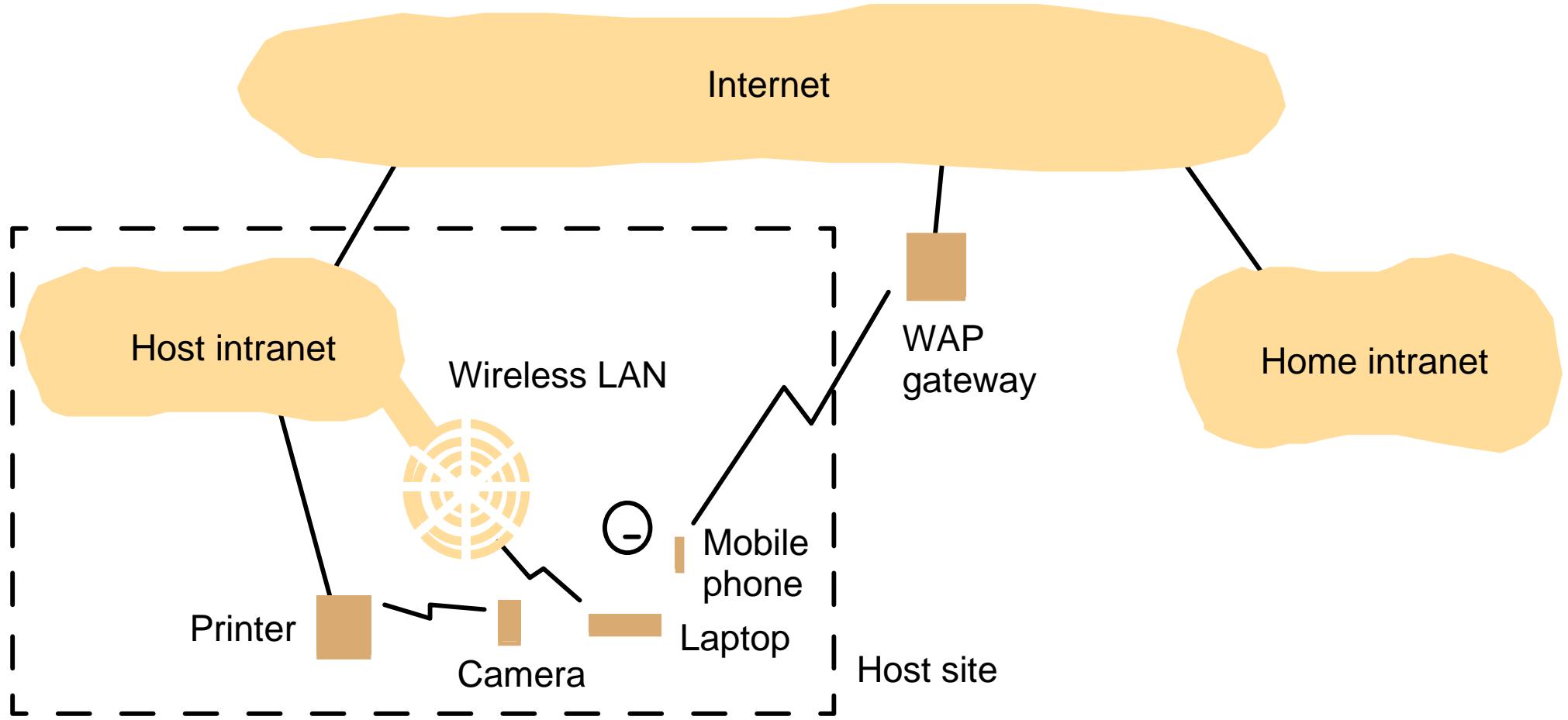
The Internet as a Distributed System



An intranet as a Distributed System



Mobile/Ubiqitous Computing as a Distributed System



Internet-i buruzko zenbaki batzuk

<i>Data</i>	<i>Konputadoreak</i>	<i>Web zerbitzariak</i>	<i>Portzentaia</i>
1979ko abendua	188	0	%0
1989ko uztaila	130,000	0	%0
1993ko uztaila	1,776,000	130	%0.007
1995ko uztaila	6,642,000	23,500	%0.4
1997ko uztaila	19,540,000	1,203,096	%6
1999ko uztaila	56,218,000	6,598,697	%12
2001eko uztaila	125,888,000	30,000,000	%24
2003ko urtarrila	171,638,000	35,000,000	%20
2007ko uztaila	490,000,000	125,000,000	%25

1.4 Hardware euskarria

⌘ Zer da konputagailu bat?

datu agindu	datu bakarra aldi berean	datu asko aldi berean
agindu bakarra aldi berean	<i>S/SD</i> Von Neumann motako ohiko arkitektura	<i>SIMD</i> prozesadore bektorialak
agindu asko aldi berean	<i>MISD</i> ez da implementatu	<i>MIMD</i> multiprozesadoreak, multikonputagailuak, sareak

Flynn-en sailkapena

1.4 Hardware euskarria

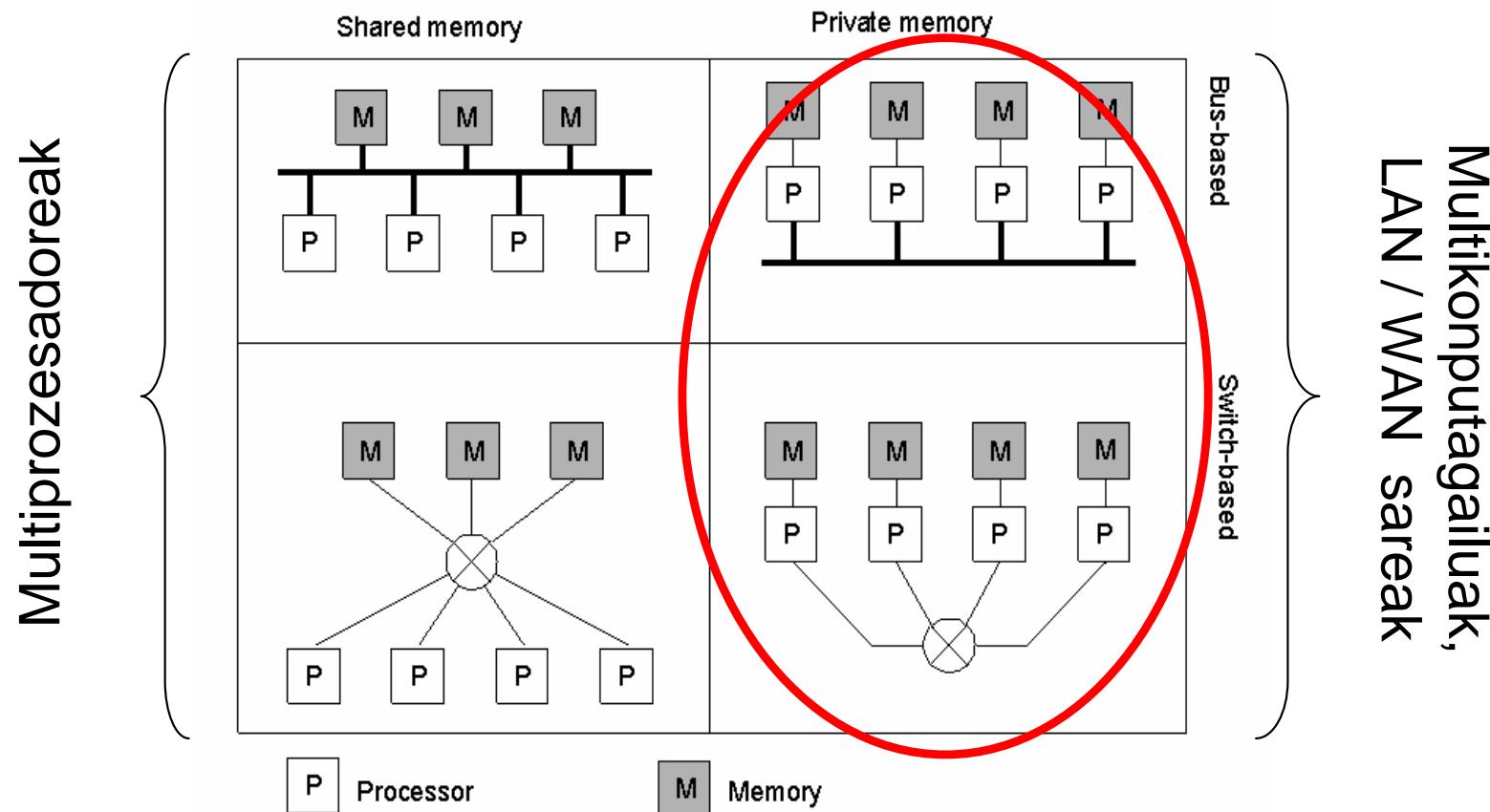
⌘ MIMD: akoplamendu-maila eta elkar-konexioa

aklopamendu-maila elkar-konexioa	memoria fisiko konpartitua	memoria-helbideratze independenteak
bus konpartitua	multiprozesadoreak	multikonputagailuak, LAN sareak
interkonexio-sarea	UMA eta NUMA motako multiprozesadoreak	multikonputagailuak, WAN sareak (Internet)

MIMD arkitektura-motak

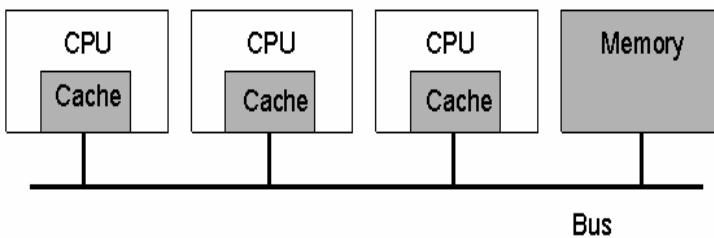
1.4 Hardware euskarria

⌘ *MIMD: akoplamendu-maila eta elkar-konexioa*

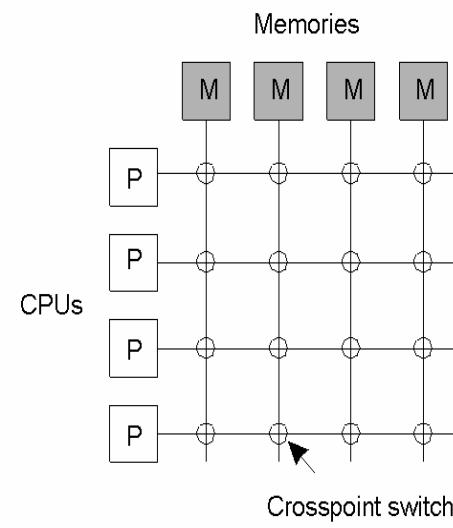


1.4 Hardware euskarria

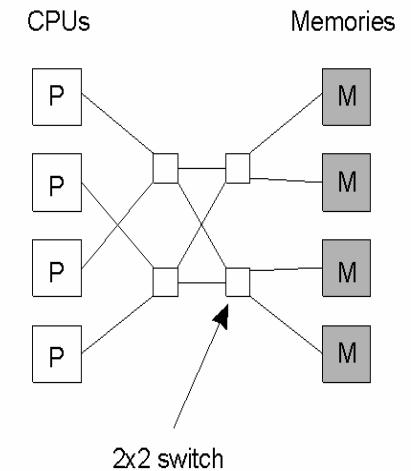
⌘ Multiprozesadoreak



Bus-based multiprocessor



(a)



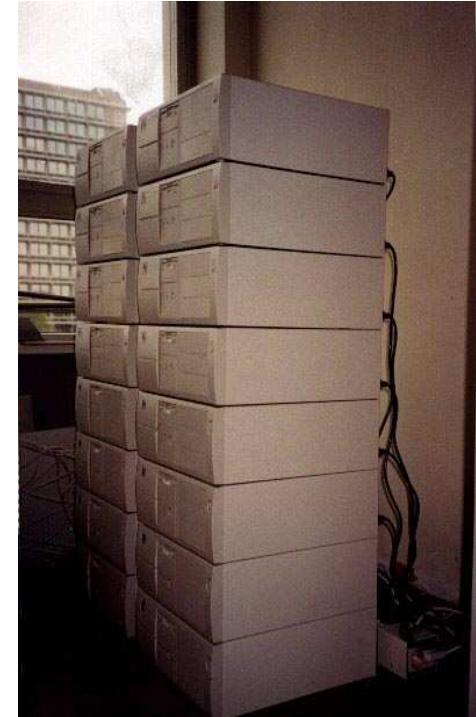
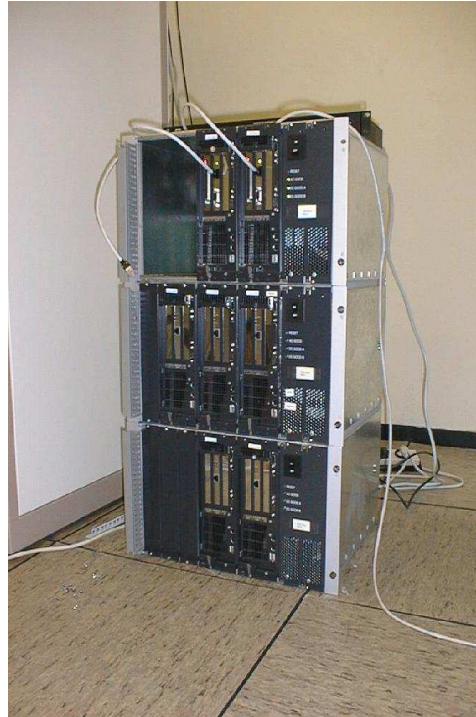
(b)

a) *Crossbar switch*

b) *Omega switching network*

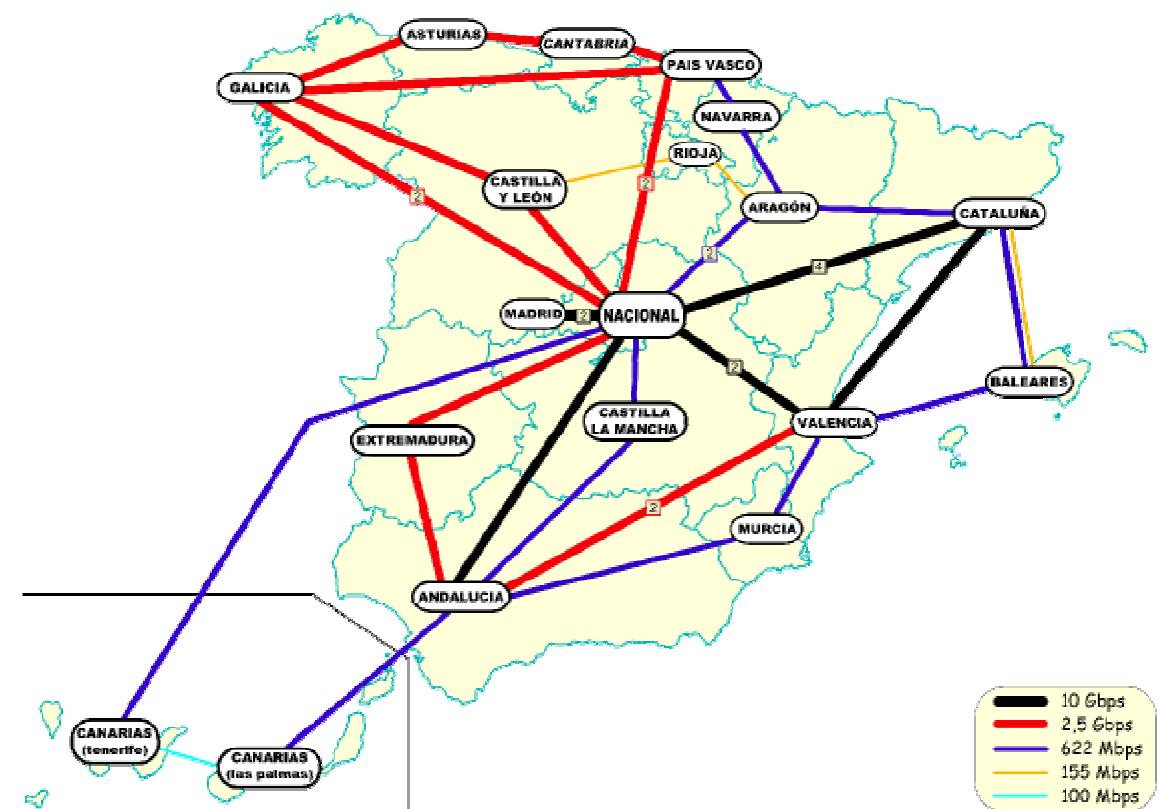
1.4 Hardware euskarria

⌘ Multikonputagailuak



1.4 Hardware euskarria

⌘ LAN / WAN sareak



1.4 Hardware euskarria



⌘ Komunikazio sareak:

✉ Kabledunak:

- ☒ PAN: USB (1 m, 12 - 480 Mbps)
- ☒ LAN: Ethernet (1 km, 10 - 1000 Mbps)
- ☒ MAN: ATM (10 km, 1 - 150 Mbps)
- ☒ WAN: Internet (Mundu osoa, 0,5 - 600 Mbps)

✉ Kablerik gabekoak:

- ☒ PAN: Bluetooth (10 m, 0,5 - 2 Mbps), Zigbee, IrDA
- ☒ LAN: WiFi (100 m, 2 - 54 Mbps)
- ☒ MAN: WiMAX (10 km, 1,5 - 20 Mbps)
- ☒ WAN: UMTS (Mundu osoa, 2 Mbps)

1.5 Software euskarria



⌘ Sistema banatuaren hardware euskarria:

- ☒ nodo multzoa, bakoitzak bere memoria, S/I-a, sistema eragilea eta oinarrizko sareko zerbitzuekin
- ☒ Adibideak: multikonputagailuak, LAN / WAN sareak

⌘ Integrazioaren arazoak: heterogeneotasuna

- ☒ hardwarea, sistema eragilea...

⌘ Soluzioa: sistema irekiak

- ☒ interfazearen espezifikazio publikoak
- ☒ estandarrak: ofizialak vs *de facto* (OSI vs TCP/IP)

1.5 Software euskarria



⌘ Sistema irekien propietateak:

▢ Interoperatitatea

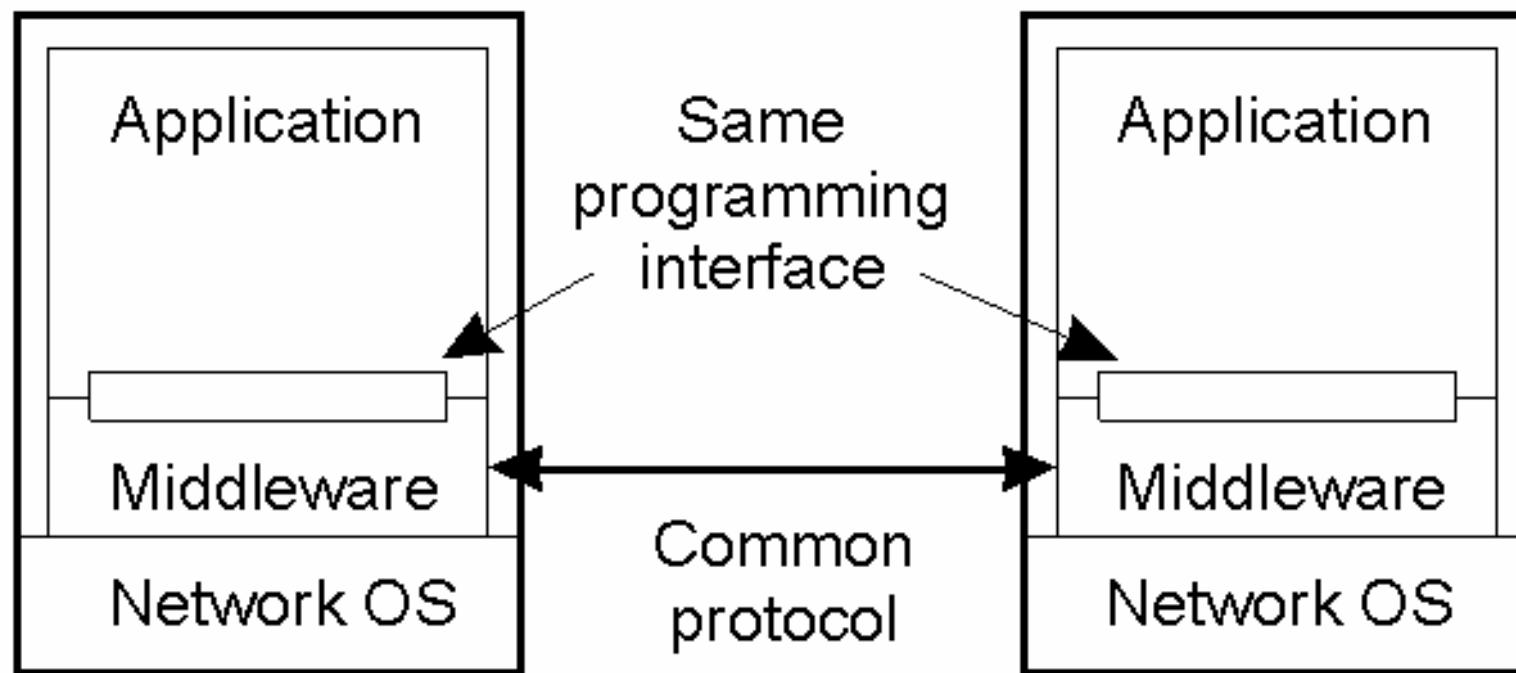
- ☒ protokolo estandarrei esker: TCP/IP, RPC/XDR
- ☒ Interfazeen definiziorako lengoaiak: CORBA IDL
 - Joera: XML/SOAP (Web zerbitzuak)

▢ Aplikazioen garraiagarritasuna

- ☒ POSIX (iturri-kodea, Unix batetik bestera)
- ☒ Java (kode ‘exekutagarria’, JVM batetik bestera)

▢ Erabiltzaileen garraiagarritasuna: GUI, NIS

Middleware and Openness



- ⌘ In an open middleware-based distributed system, the protocols used by each middleware layer should be the same, as well as the interfaces they offer to applications.

1.5 Software euskarria



⌘ Komunikaziorako euskarria:

- ☒ Memoria fisikoa konpartitutako sistemetan:
 - ☒ aldagai konpartituak (sinkronizaziorako funtzioak, *Test&Set*)
- ☒ Memoria fisikoa banatutako sistemetan:
 - ☒ mezu-trukea (sare-protokoloak)
- ☒ Memoriaren antolaketa fisikoa (akoplamendu-maila) eta komunikaziorako eredu bereitzu egin behar dira:
 - ☒ komunikaziorako eredu memoria konpartitua edota mezu-trukea izan daiteke
 - ☒ akoplamendu-mailak erabakitzentzu komunikaziorako ereduaren euskarria (baina ez eredu bera!)

1.5 Software euskarria

⌘ Akoplamendu maila eta komunikaziorako eredu:

Akoplamendu maila Komunikaziorako eredua	Memoria fisikoa konpartitua	Memoria fisikoa banatua
Memoria konpartitua	Aldagai konpartituak	Memoria banatua konpartitua (DSM), objektu banatuak (RMI)
Mezu-trukea	pipe-ak, FIFO ilarak, UNIX socket-ak	INET socket-ak, MPI, RPC

Komunikaziorako mekanismoak

1.5 Software euskarria

⌘ Komunikaziorako mekanismoen implementazioa:

▢ Oinarritzko mezu-truke estandarra: INET socket-ak

▢ bezero/zerbitzari eredua

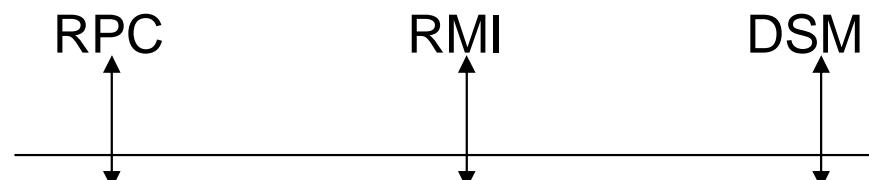
▢ blokeatzzailea / ez blokeatzzailea

▢ fidagarria (TCP) / ez fidagarria (UDP)

▢ point-to-point / broadcast / multicast (IP Multicast)

▢ RPC, RMI, DSM:

▢ mezu-trukean oinarritura



sare-protokoloak

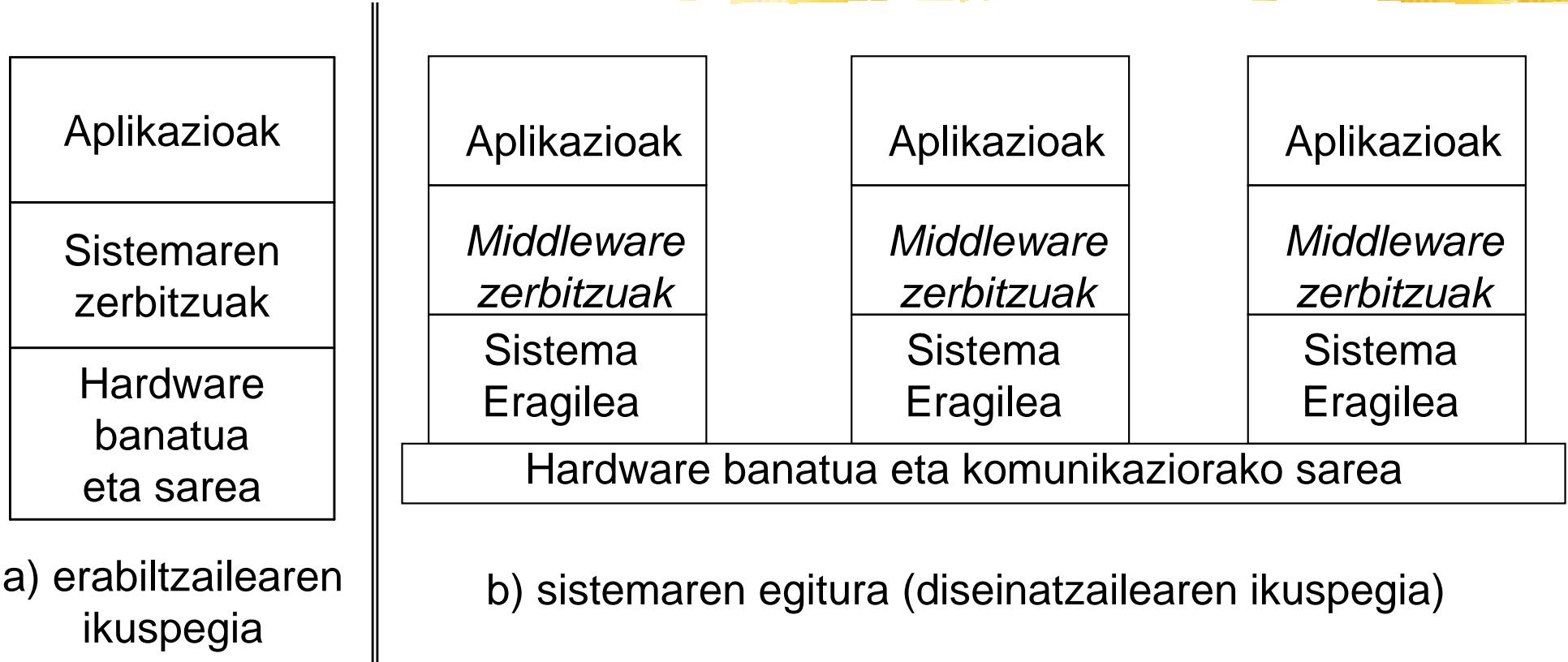
1.5 Software euskarria



⌘ Sistema eragilearen euskarria:

- ☒ Propietate desiragarriak: irekia eta malgua
 - ☒ zerbitzuen garapena, kokapena eta kudeaketa eraginkorra
- ☒ SE klasikoak (UNIX) monolitikoak dira, malgutasun gabekoak: kernel-ean zerbitzu guztiak, sistema-dei multzo bakarra, kudeaketa politika aurredefinituak
- ☒ Alternatibak eta joerak:
 - ☒ Hw-a emulatu (VMware, Virtual PC): SE asko aldi berean
 - ☒ Mikrokernelak (Mach): zerbitzu gehienak kernel-etik kanpo
 - ☒ PDAk, telefono mugikorrak: SE komertzialen bertsio egokituak (Mobile, Palm, Symbian) + nabigatzzailea (HTTP)

1.6 Sistema banatuen egitura



- Middleware zerbitzuak: RPC/RMI euskarria, hedapen-komunikazioetarako euskarria, denbora-sinkronizazioa, sendotasuna (erreplikazioa), izen-zerbitzuak, segurtasun-zerbitzuak, ...