

Distribuirani sistemi

Pojam distribuiranog sistema

- **Distribuirani sistem je skup nezavisnih računara koji svojim korisnicima izgleda kao jedinstven koherentan sistem**
 - Softver obezbeđuje da računari koji komuniciraju preko komunikacione mreže rade kao jedan sistem
 - Distribuirani sistem integriše razne aplikacije koje se izvršavaju na različitim računarima u jedan sistem
- **Karakteristična svojstva:**
 - Autonomni procesni elementi, poznati i kao **čvorovi** (engl. nodes), mogu biti hardverski uređaji ili softverski procesi
 - Jedinstven koherentan sistem: korisnici ili aplikacije imaju **doživljaj jedinstvenog sistema** ⇒ neophodna **saradnja čvorova**

“The Internet was done so well that most people think of it as a natural resource like the Pacific Ocean, rather than something that was man-made. When was the last time a technology with a scale like that was so error-free? The Web, in comparison, is a joke. The Web was done by amateurs.”

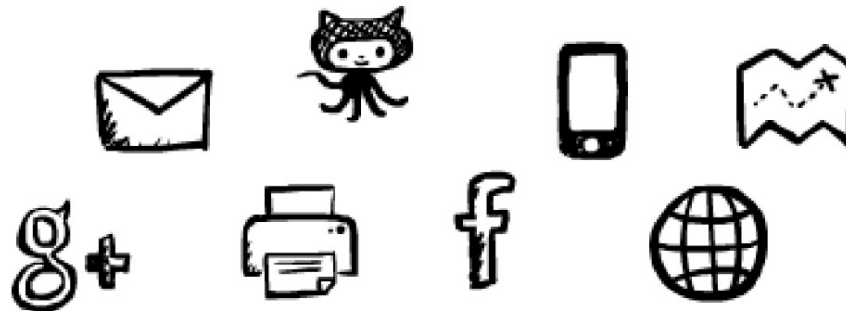


Alan Kay (1940-)

Izvor: <http://www.drdoobs.com/architecture-and-design/interview-with-alan-kay/240003442>

Primeri distribuiranih sistema

- Internet – razmena informacija
- Blokčejn – razmena vrednosti
- Računarstvo u oblaku (engl. *cloud computing*)
- Distribuirani fajl sistemi i skladišta podataka (Dropbox, Gdrive, IPFS)
- Takođe: mejl serveri, GPS, ATM, telefonija, senzorske mreže, git...



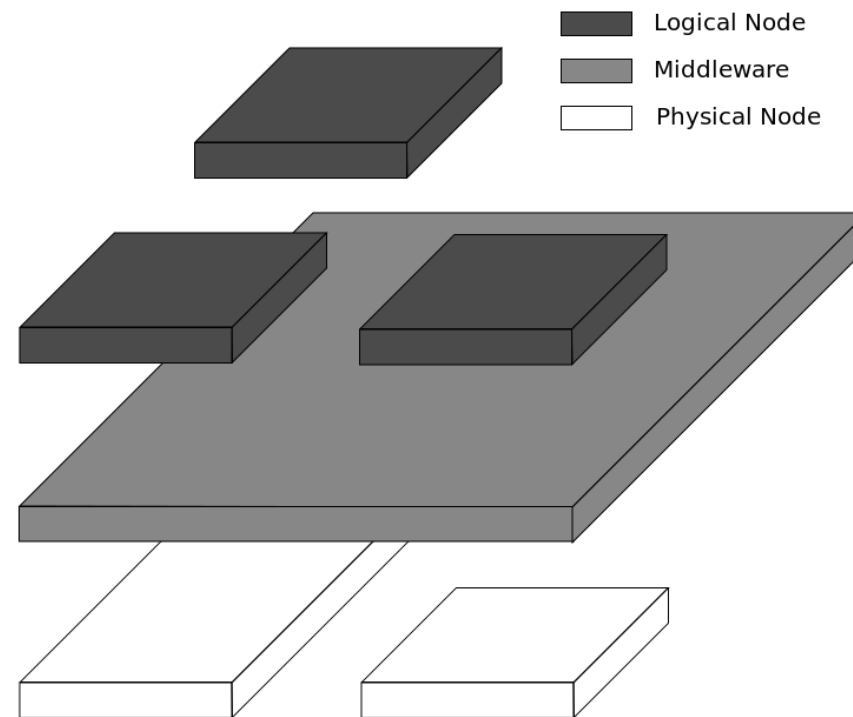
Izvor: http://www.csnedelja.mg.edu.rs/static/resources/v3.0/petl_distribuirani_nj.pdf

Osobine distribuiranih sistema

- Tri glavne karakteristike distribuiranih sistema:
 - **konkurentnost komponenti** (engl. *concurrency*)
 - U distribuiranom sistemu je dozvoljeno da više klijenata istovremeno pristupi istom resursu
 - **nepostojanje globalnog sata** (engl. *global clock*)
 - Komunikacija se zasniva samo na slanju poruka putem mreže
 - **nezavisan otkaz komponenti** (engl. *independent failures*)
 - Otkaz pojedinačnih komponenti neće uticati na rad sistema

Midlver (engl. *middleware*)

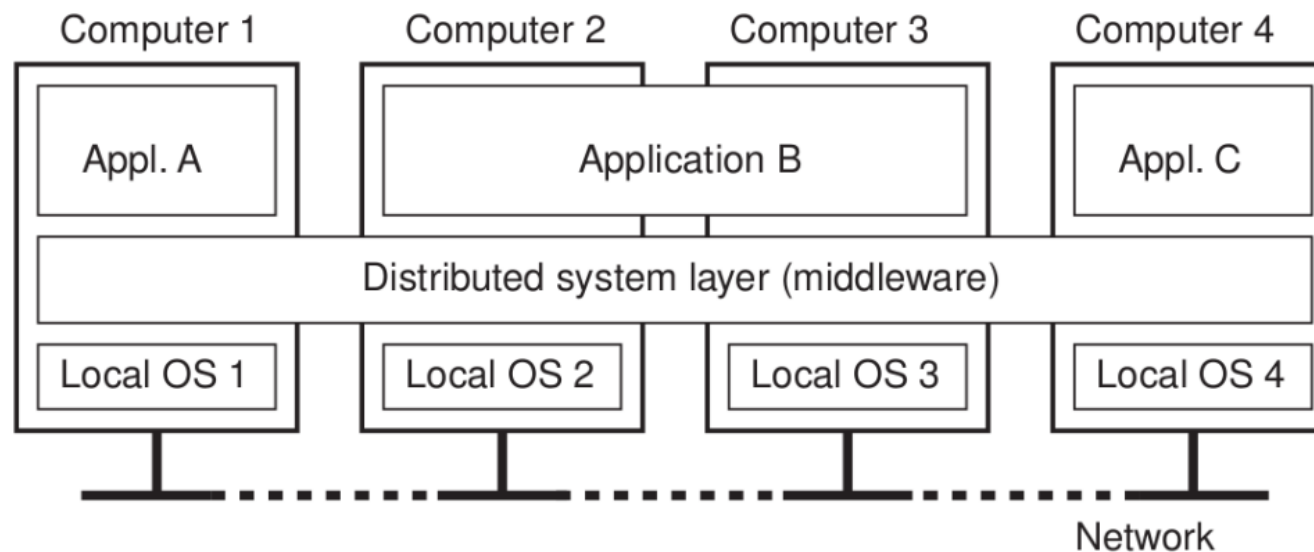
- Midlver je operativni sistem distribuiranih sistema
- Sadrži protokole, tj. najčešće korišćene komponente i funkcije i pruža svim aplikacijama jedinstven interfejs – softverski lepak



Izvor: <https://en.wikipedia.org/wiki/Middleware>

Prednosti distribuiranih sistema

- **Razlike među računarima i način komunikacije sakriveni** su od korisnika
- Korisnici i aplikacije **interaguju** sa distribuiranim sistemom **na konzistentan i jednobrazan način** bez obzira na mesto i vreme interakcije

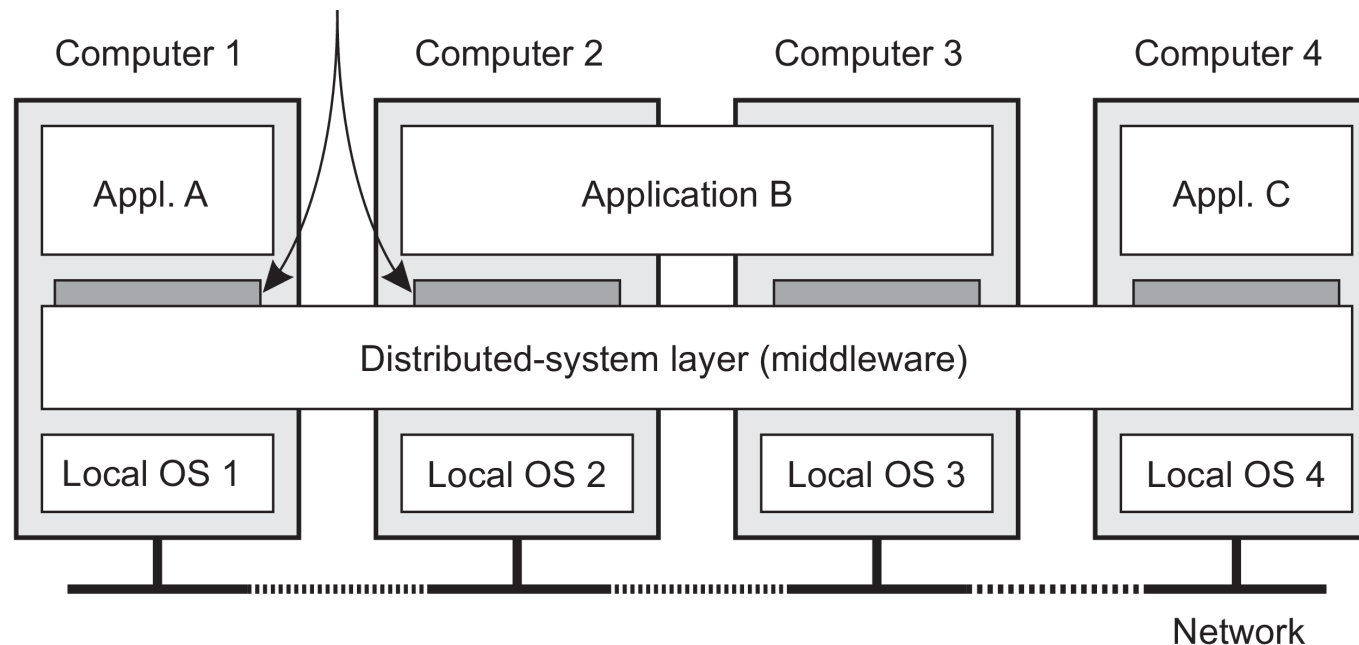


Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Prednosti distribuiranih sistema

- Lako se proširuju
- Podržavaju heterogene računare i mreže
 - Midlver sloj se prostire na više mašina i svim aplikacijama nudi isti interfejs, posreduje u povezivanju aplikacija – softverska magistrala

Same interface everywhere



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Nedostaci distribuiranih sistema

- U odnosu na centralizovane sisteme:
 - Softver je veoma složen
 - Umanjene su performanse zadataka koji se mogu obaviti na jednom računaru (zbog trajanja komunikacije)
 - Može biti smanjena je bezbednost sistema



Ciljevi razvoja distribuiranih sistema

1. Podržati **deljenje resursa**

- Omogućiti korisnicima da lako pristupaju i dele udaljene resurse
- Resursi mogu biti periferije, memorijski medijumi, podaci, fajlovi, servisi, mreže, itd.
- Olakšavaju saradnju i razmenu informacija – npr. Internet

2. Učiniti **distribuiranost neprimetnom**

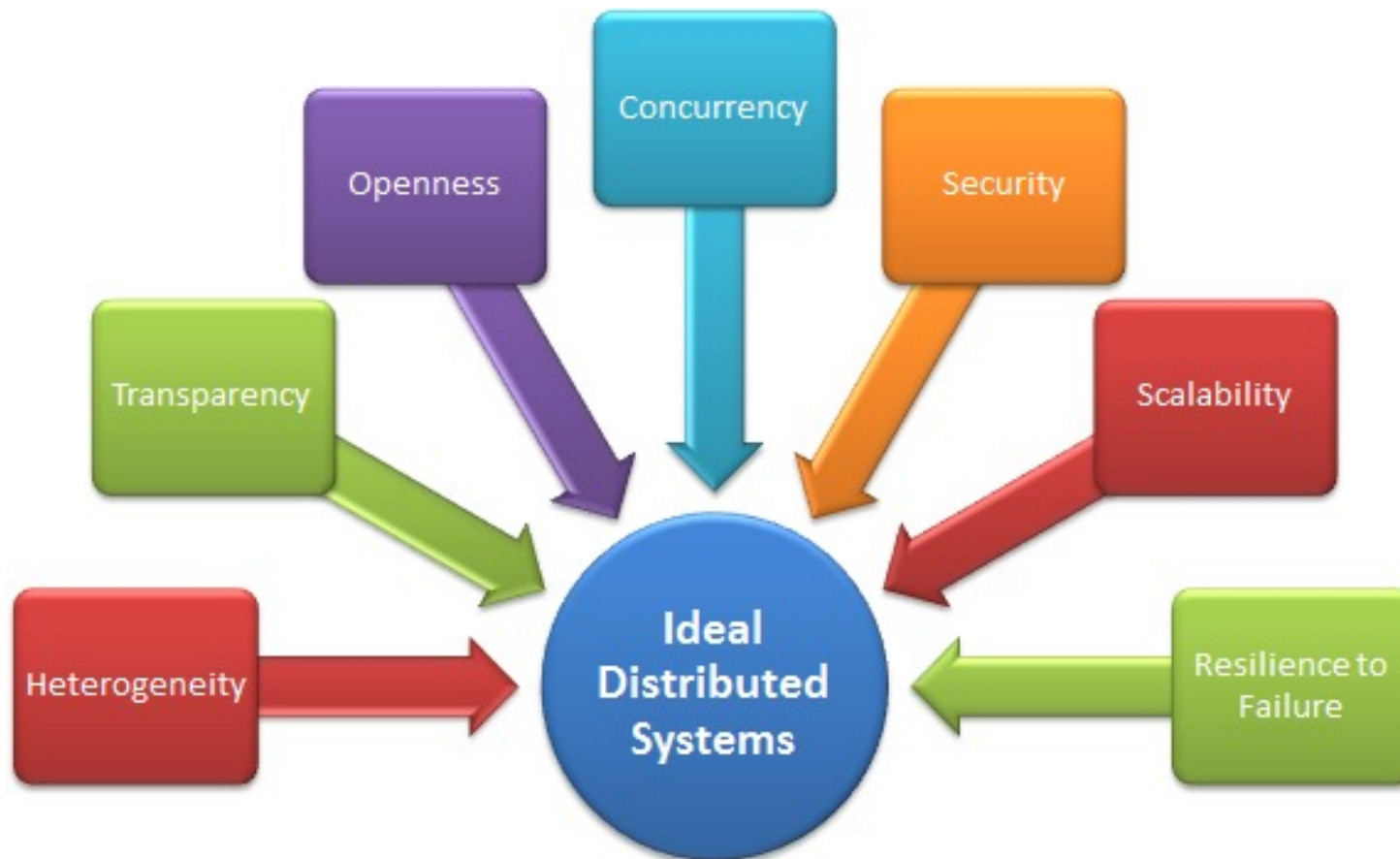
- Cilj je učiniti distribuiranost procesa i resursa neprimetnim, tj. nevidljivim za krajnje korisnike i aplikacije

3. Učiniti sistem **otvorenim**

- Sistem nudi komponente koja se lako koriste od i integrišu u druge sisteme, interoperabilnost, proširivost, odvajanje pravila od mehanizama

4. Omogućiti **skalabilnost** sistema

Osobine idealnog distribuiranog sistema



Izvor: <http://www.ejbtutorial.com/distributed-systems/challenges-for-a-distributed-system>

Transparentnost

- **Sakriti distribuiranost procesa i resursa**
 - Pristup – sakriti razlike u reprezentaciji podataka i kako se pristupa resursu
 - Lokacija – sakriti gde se resurs nalazi
 - Migracija – sakriti da se resurs može prebaciti na drugu lokaciju
 - Relokacija – sakriti da se resurs može prebaciti na drugu lokaciju dok je u upotrebi
 - Replikacija – sakriti da se resurs može kopirati na više mesta
 - Konkurentnost – sakriti da se resurs može takmičiti više korisnika
 - Greške – sakriti otkaz i oporavak resursa
 - Perzistentnost – sakriti da je resurs u memoriji ili na disku

Otvorenost

- Omogućiti interakciju sa servisima iz drugih otvorenih sistema, nezavisno od okruženja:
 - Sistemi treba da su **usaglašeni sa dobro definisanim interfejsima**
 - Sistemi treba da **lako međusobno sarađuju**
 - Sistemi treba da podrže **prenosivost aplikacija**
 - Sistemi treba da budu **lako proširivi**
- Implementacija otvorenosti – pravila:
 - Koji nivo konzistentnosti se traži za podatke koji se keširaju na klijentu?
 - Koje operacije dozvoljavamo da izvršava preuzeti programski kod?
 - Koje zahteve po pitanju kvaliteta usluge podešavamo kada se suočavamo sa promenljivim propusnim opsegom?
 - Koje nivo tajnosti zahteva komunikacija?
- Implementacija otvorenosti – mehanizmi:
 - Dozvoliti (dinamičko) podešavanje pravila keširanja
 - Podržati različite nivoe poverenja za programski kod
 - Pružiti podesive parametre kvaliteta usluge (engl. *Quality of service* – QoS) na nivou pojedinačnih tokova podataka (engl. *data stream*)
 - Ponuditi različite enkripcione algoritme

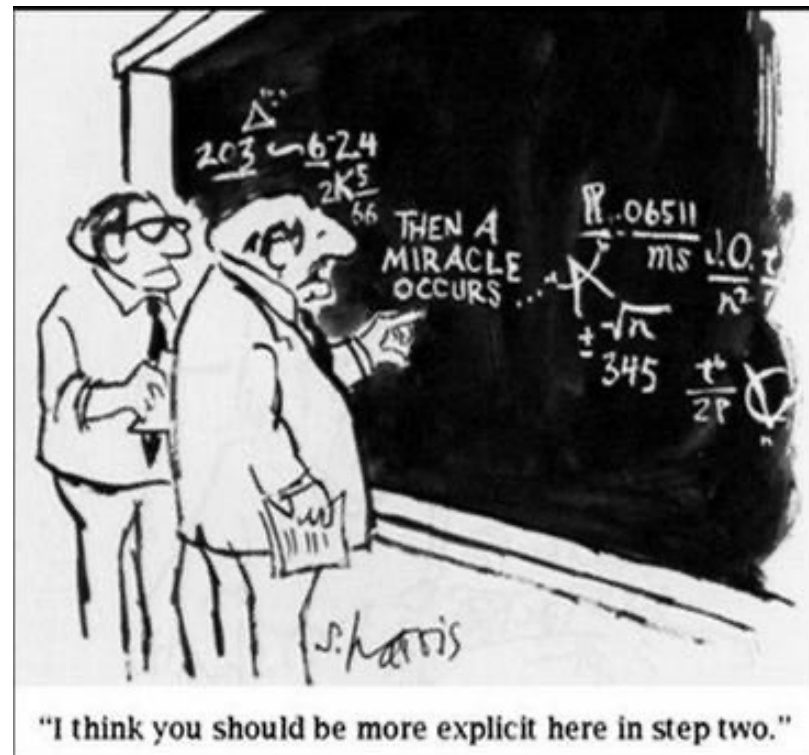
Skalabilnost

- Za mnoge moderne distribuirane sisteme olako se koristi pridev “skalabilni” bez jasnog objašnjenja zašto se sistem smatra skalabilnim
- Skalabilnost se može meriti po najmanje tri osnova:
 - **Skalabilnost veličine** (engl. *size scalability*) : broj korisnika i/ili procesa
 - **Geografska skalabilnost** (engl. *geographical scalability*): maksimalna udaljenost između čvorova
 - **Administrativna skalabilnost** (engl. *administrative scalability*): broj administrativnih domena
- Većina sistema se, u određenoj meri, nose sa skalabilnošću veličine.
 - Tipično rešenje: više moćnih servera koji rade nezavisno i paralelno. Danas je glavni izazov u omogućavanju geografske i administrativne skalabilnosti

Pogrešne pretpostavke (engl. *pitfalls*)

Mnogi distribuirani sistemi su nepotrebno kompleksni usled grešaka koje zahtevaju naknadne ispravke. Prema Deutsch-u, u česte pogrešne pretpostavke spadaju:

- Mreža je pouzdana
- Mreža je sigurna
- Topologija se ne menja
- Ne postoji kašnjenje
- Protok je beskonačan
- Cena transporta je nula
- Postoji jedan administrator
- Mreža je homogena



Izvor: <http://www.stufffundieslike.com/2011/05/the-false-premise/>

scenes from distributed systems

a "linearizable" system

(like etc)

☺ I can has answer?

NO. can't you see we're having a leader election?



an eventually consistent
system like DNS

like DNS

, right



(1.1.1)

(2.2.2)

... 2 hours later ...
Um, 1.1.1.1

(you can always get an answer though!)

replication is hard

secondary  just copying data from my primary

hate to tell
you but uh the
primary changed
5 minutes ago



the network is fine BUT

A hand-drawn comic strip. On the left, a character with a simple face (a circle with a smile) says "hi" in a speech bubble. On the right, a character with a more complex face (a circle with a wide, toothy grin) replies in a large, cloud-like speech bubble: "actually I'm gonna garbage collect for 2 minutes no reply for you." There are small circles above the second character's head, suggesting movement or a long pause.

clocks lie

just got
paged

with 1000s of machines... it gets weird

normal

{ ☺ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹
☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹ ☹
☹ ☹ ☹ ☹ ☹

you would not **BELIEVE** what I'm doing right now

Izvor: <https://drawings.jvns.ca/distributed-systems/>

Klase distribuiranih sistema

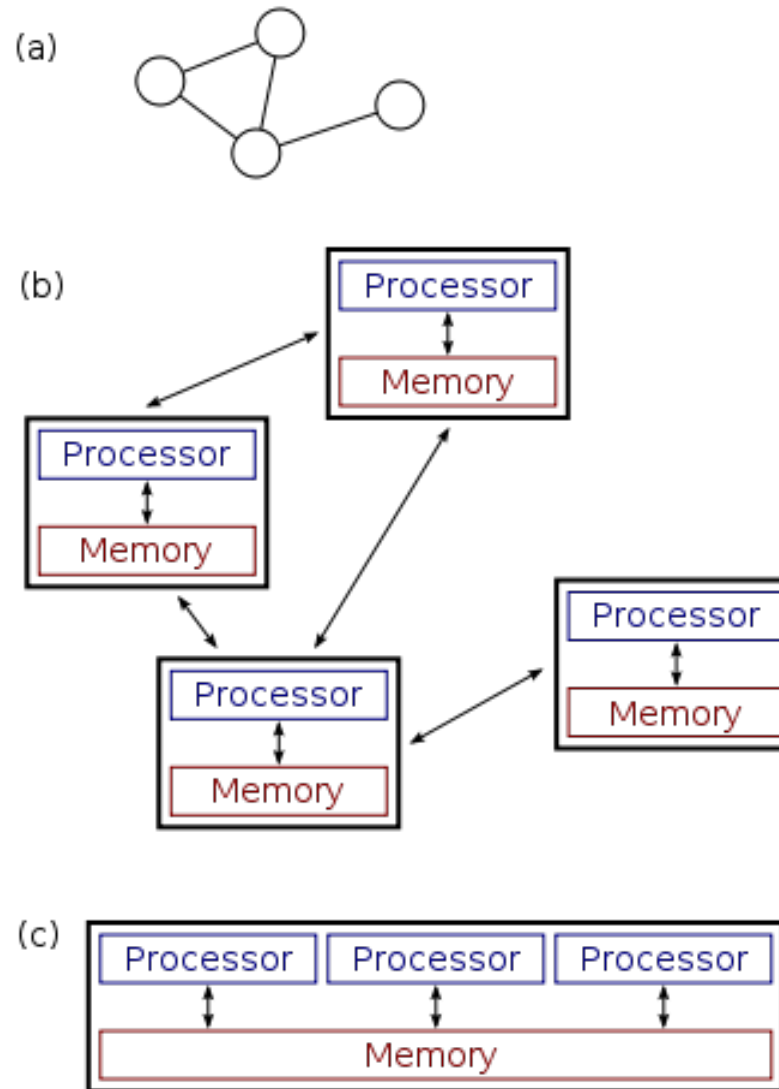
Tipovi paralelnih i distribuiranih sistema

- **Sistemi sa deljenom memorijom** (engl. *shared memory*)
 - Teže se implementiraju u hardveru
 - Lakše se programiraju
 - Neki autori ih posmatraju **samo kao paralelne sisteme**
- **Sistemi sa slanjem poruka** (engl. *message passing*)
 - Lakše se implementiraju u hardveru
 - Teže se programiraju



Tipovi arhitektura sistema

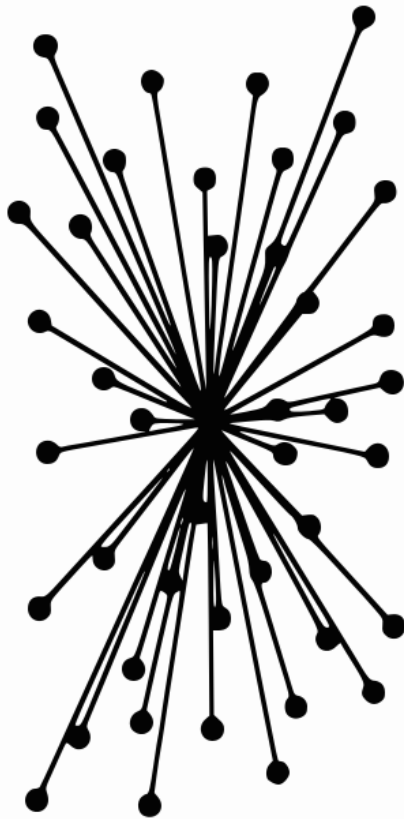
Slanje poruka



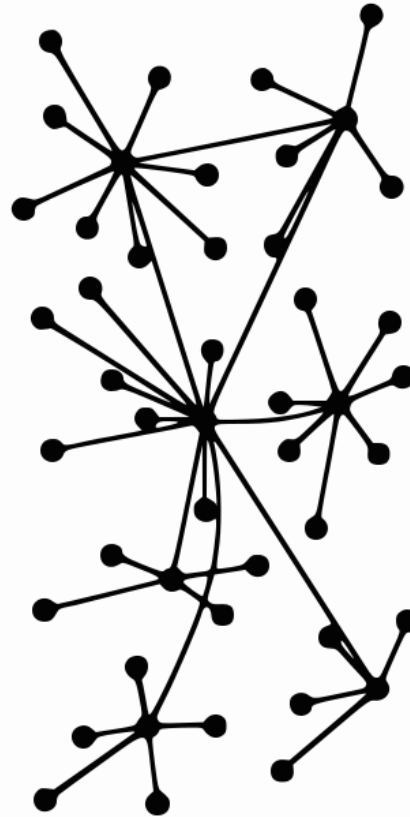
Deljena memorija

Izvor: http://cs312.osuosl.org/slides/22_distributed_systems.html#1

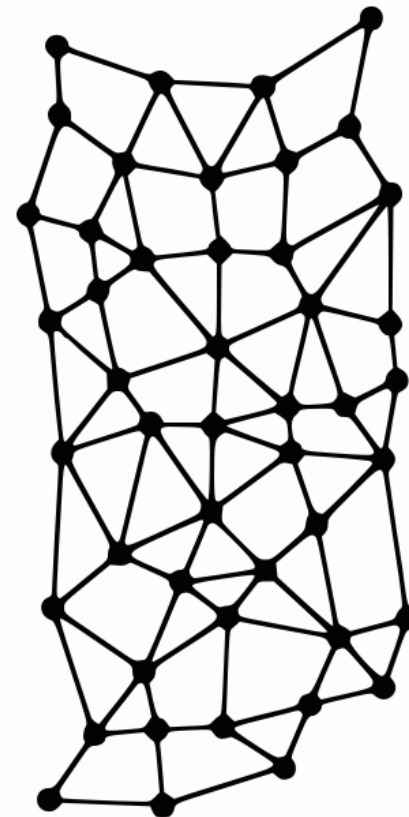
Organizacija sistema



Centralized



Decentralized



Distributed

Izvor: Centralized, decentralized and distributed network models, Paul Baran (1964)

Formalni opis konkurentnih sistema

- CSP (engl. *Communicating Sequential Processes*) – Tony Hoare 1978.
 - **Formalni jezik za opis obrazaca interakcije u konkurentnim sistemima**
 - Vrsta procesne algebra (računa) bazirana na slanju poruka putem kanala
 - Primenjen za specifikaciju i verifikaciju konkurentnih aspekata bezbedonosno-kritičnih sistema, implementiran u jeziku Go
 - Opis dozvoljenih kombinacija procesa i događaja u BNF notaciji:

$Proc$	$::=$	$STOP$	
		$SKIP$	
		$e \rightarrow Proc$	(prefixing)
		$Proc \square Proc$	(external choice)
		$Proc \sqcap Proc$	(nondeterministic choice)
		$Proc Proc$	(interleaving)
		$Proc \{X\} Proc$	(interface parallel)
		$Proc \setminus X$	(hiding)
		$Proc; Proc$	(sequential composition)
		$\text{if } b \text{ then } Proc \text{ else } Proc$	(boolean conditional)
		$Proc \triangleright Proc$	(timeout)
		$Proc \triangle Proc$	(interrupt)

Formalni opis konkurentnih sistema

- CCS (*Calculus of Communicating Systems*) – Robin Milner 1980.
 - Formalni jezik uključuje primitive za paralelno slaganje, izbor između akcija i ograničavanje opsega
- Pi-calculus (račun) – Robin Milner, Turing kompletan model
 - Dozvoljava da kanali međusobno šalju svoja imena, na ovaj način omogućava opis konkurentnih izračunavanja u kojima konfiguracija mreže može da se menja tokom izvršavanja
 - U BNF notaciji:

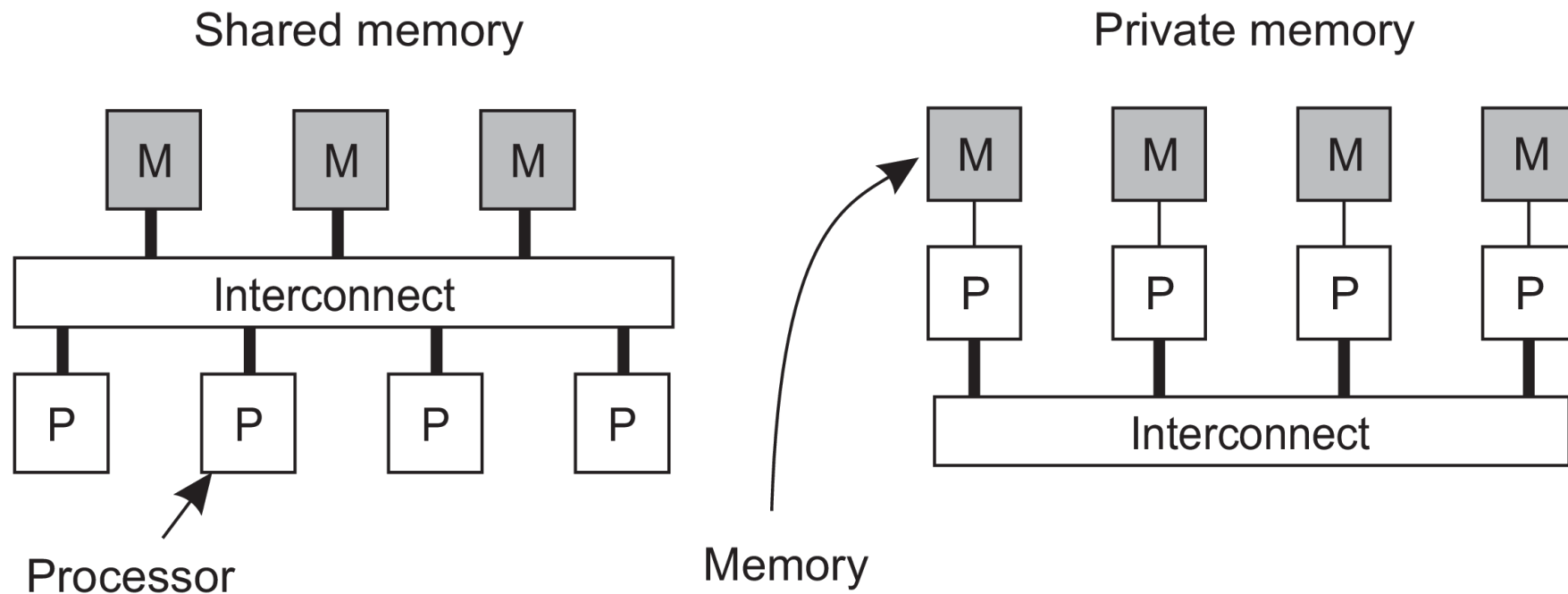
$P, Q, R ::= x(y). P$	Receive on channel x , bind the result to y , then run P
$\bar{x}\langle y \rangle. P$	Send the value y over channel x , then run P
$P Q$	Run P and Q simultaneously
$(\nu x)P$	Create a new channel x and run P
$!P$	Repeatedly spawn copies of P
0	Terminate the process

Klase distribuiranih sistema

- **Distribuirani računarski sistemi (visokih performansi)**
(engl. *high performance distributed computing systems*)
 - Klasteri
 - Grid računarstvo
 - Računarstvo u oblaku (engl. *cloud computing*)
- **Distribuirani informacioni sistemi** (engl. *distributed information systems*)
- **(Distribuirani sistemi za) prožimajuće računarstvo**
(engl. *distributed systems for pervasive computing*)

Paralelno računarstvo

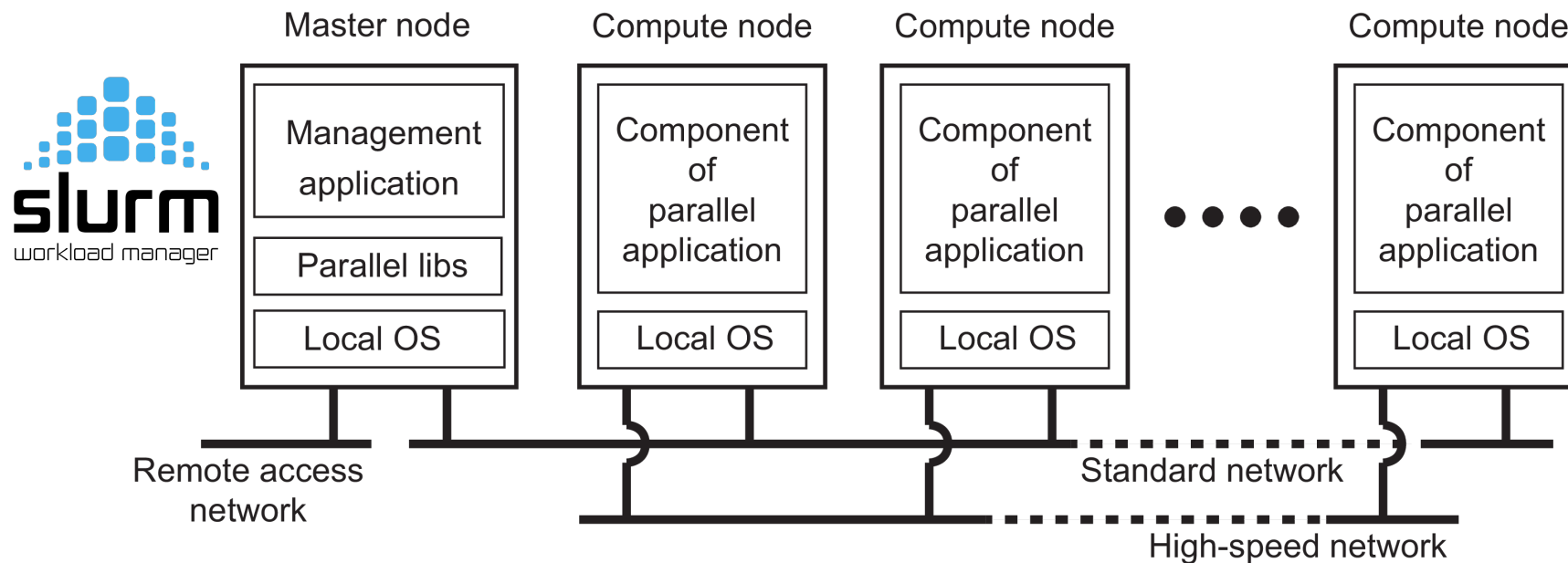
- Računarski sistemi visokih performansi nastali su kao paralelni multiprocesorski računari
- Multiprocesor/višejezgarni procesor naspram multiračunara



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Klasteri

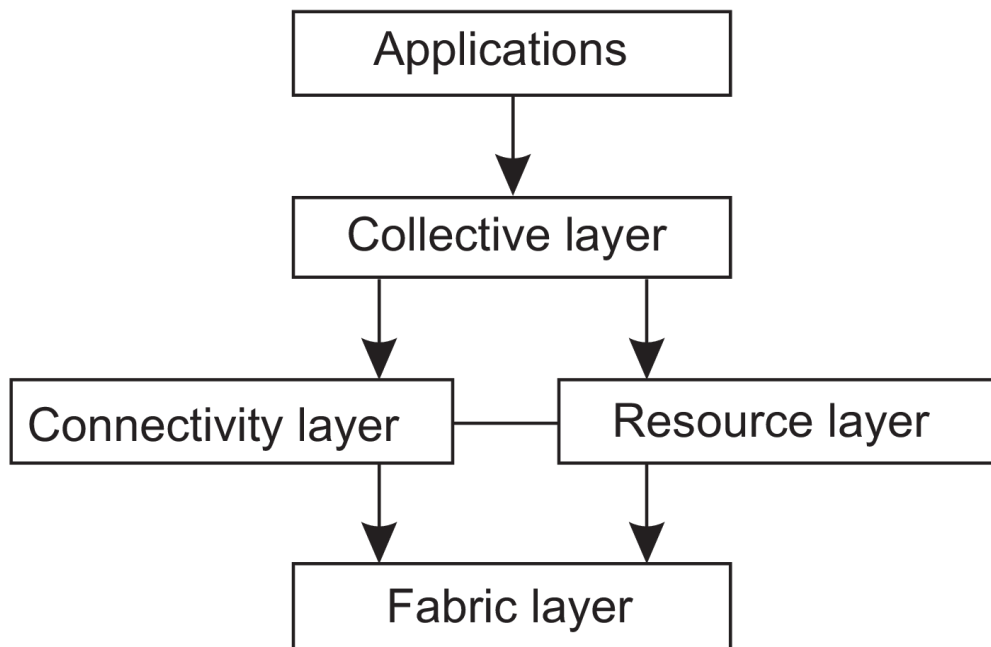
- U suštini skup “klasičnih” računara visokih performansi povezanih putem LAN (engl. *Local Area Network*)
 - Homogen: isti operativni sistem, skoro identičan hardver
 - Jedan upravljački čvor



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Grid računarstvo

- Viši stepen distribuiranosti – puno čvorova na raznim lokacijama
 - Heterogeni, razmešteni u okviru više organizacija, povezani WAN
 - Koriste virtuelne organizacije (grupisanje korisnika) kako bi upravljali autorizacijom dodele resursa



Slojevi u grid računarstvu

Fabric: pruža interfejs ka lokalnim resursima (radi upita stanja i mogućnosti, zaključavanja resursa, itd.)

Connectivity: komunikaciono/transakcioni protokoli, npr. za prenos podataka između resursa. Uključuje različite autentifikacione protokole

Resource: upravlja jednim resursom, kao što je kreiranje procesa ili čitanje podataka

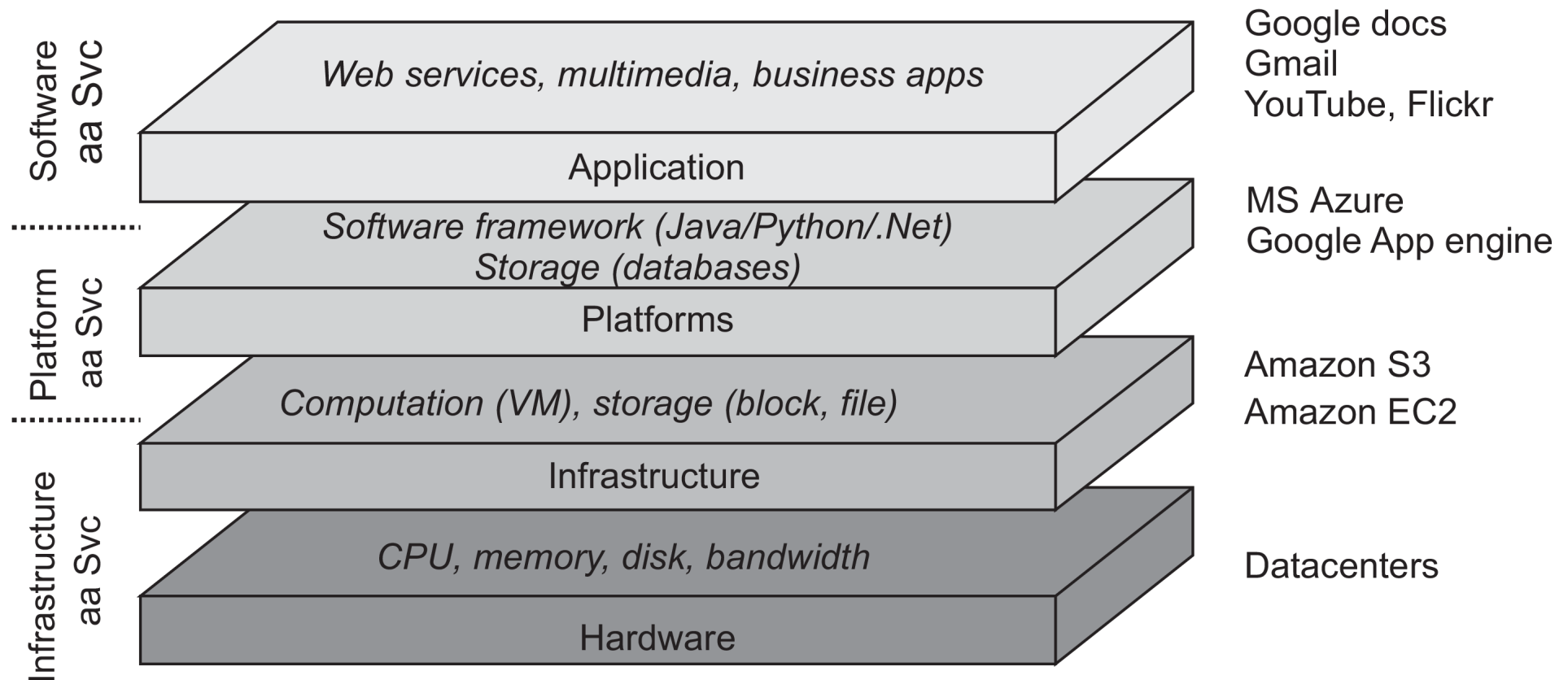
Collective: upravlja pristupom ka više resursa: otkrivanje, planiranje, replikacija

Application: sadrži same grid aplikacije u jednoj organizaciji.

Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Računarstvo u oblaku

- Utility computing – klijent šalje posao u data centar, plaća prema resursima
- Pruža lako upotrebljiv i dostupan skup virtuelizovanih resursa



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

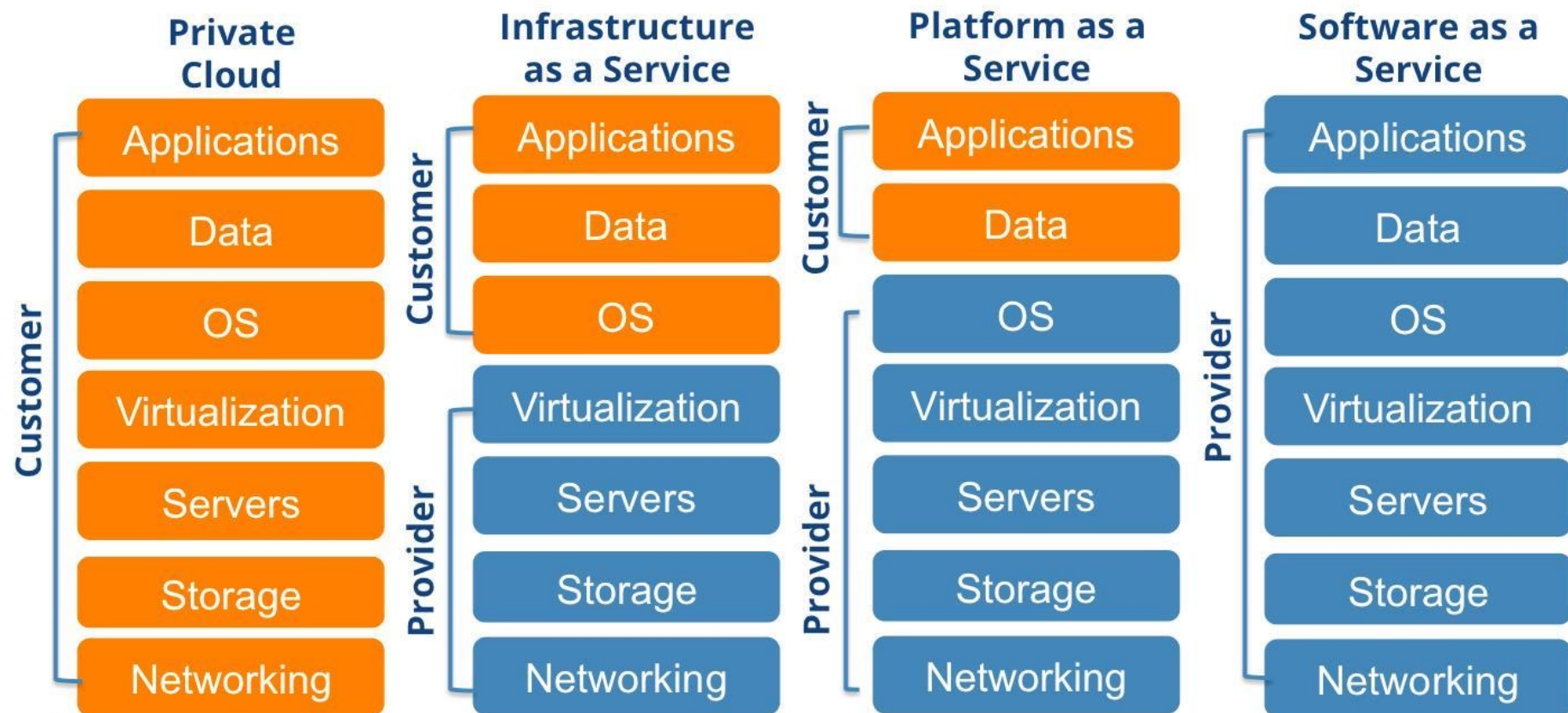
Računarstvo u oblaku

- U praksi se računarski oblaci organizuju u četiri sloja:
 - **Hardverski:** procesori, memorija, ruteri, napajanje i sistemi za hlađenje. Klijenti nemaju pristup ovom delu sistema.
 - **Infrastrukturni:** koristi virtuelizacione tehnike. Razvija se oko alokacije i upravljanja virtuelnim uređajima za čuvanje podataka i virtuelnim serverima.
 - **Platformski:** pruža apstrakcije višeg nivoa za čuvanje podataka i slične primene. Primer: Amazon S3 sistem za čuvanje podataka pruža API pomoću koga se (lokalno kreirani) fajlovi mogu organizovati i čuvati u tzv. koficama (engl. *buckets*).
 - **Aplikacioni:** same aplikacije, kao što su kancelarijski alati (tekst procesori, tabelarna izračunavanja, izrada prezentacija). Uporediv sa skupom aplikacija koje dolaze sa operativnim sistemima.

Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Računarstvo u oblaku (engl. *cloud computing*)

- Tri različita tipa servisa: IaaS, PaaS, SaaS



Izvor: <http://www.smartcloudcomputing.net/2017/09/09/the-cloud-models-demystified/>

Distribuirani informacijski sistemi

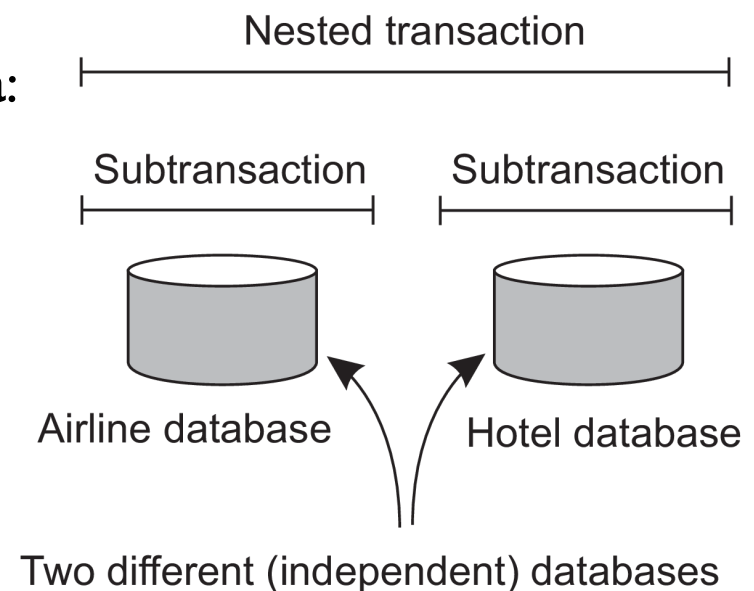
- Situacija:
 - Organizacije suočene sa tim da u radu koriste mnogo mrežnih aplikacija, s toga je postizanje interoperabilnosti teško
- Osnovni pristup:
 - Mrežna aplikacija se izvršava na serveru čime su njene usluge (servisi) dostupni udaljenim **klijentima**. Jednostavna integracija: klijenti kombinuju zahteve za (različite) aplikacije u jedan zahtev, šalju ga, zahtev se izvršava kao **distribuirana transakcija** i potom se predstavlja koherentan rezultat klijentu – glavna ideja: **ili se izvrše svi ili nijedan zahtev**
- Sledeći korak:
 - Omogućiti direktnu komunikaciju između aplikacija što dovodi do pojma **integracije poslovnih aplikacija** (engl. *Enterprise Application Integration* – EAI)

Primer EAI: ugnježdene transakcije

- Operacije sa bazom u vidu **transakcija**
 - Zahtevaju specijalne primitive: BEGIN_TRANSACTION, END_TRANSACTION, ABORT_TRANSACTION, READ, WRITE...
 - Glavno svojstvo transakcije: **ili se izvrše sve operacije ili nijedna**
 - **Ugnježdene transakcije** omogućavaju distribuiranje transakcije na više računara

- Transakcije podležu **ACID** pravilima:

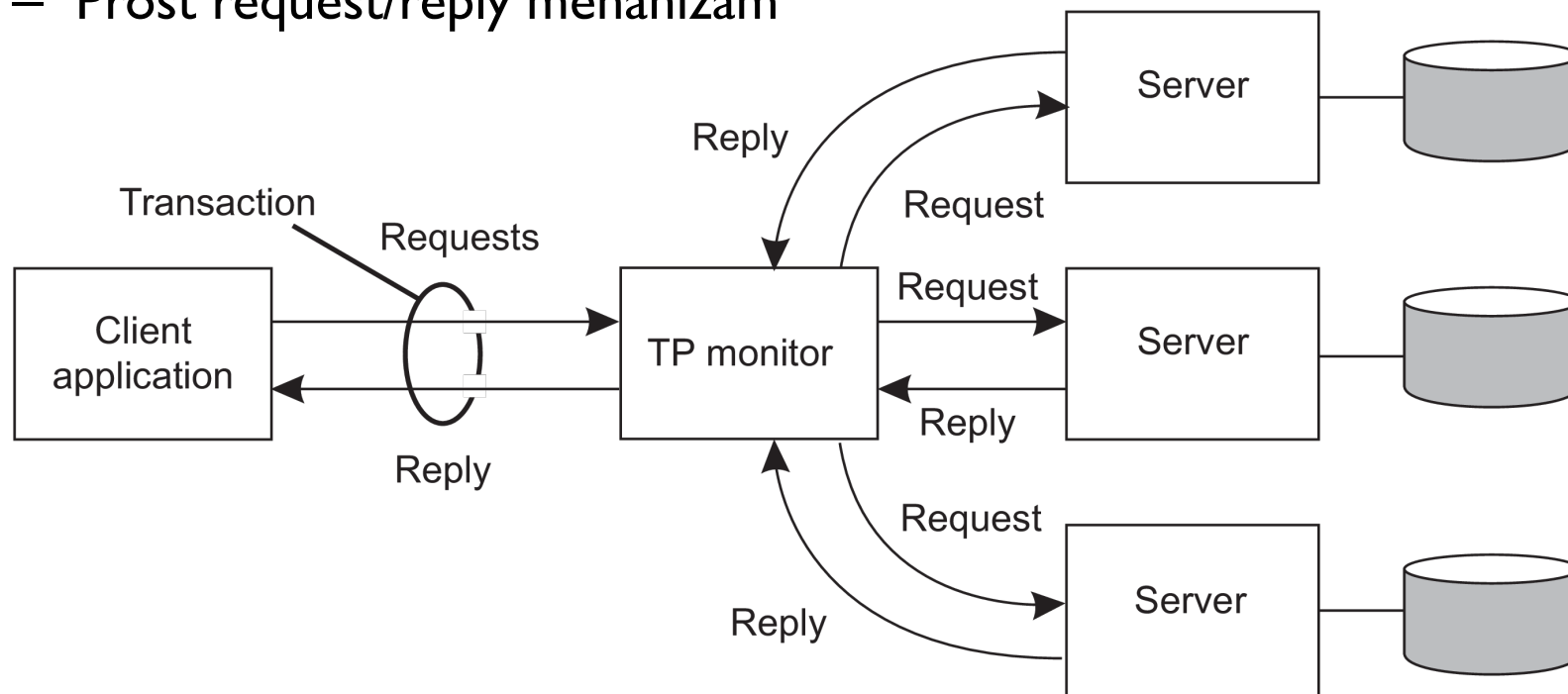
- **Atomic**: spoljni svet ima utisak da se dešavaju nedeljivo
- **Consistent**: transakcija ne krši sistemske invarijante
- **Isolated**: konkurentne transakcije ne smetaju jedna drugoj
- **Durable**: komit transakcije označava da su promene trajne



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

TPM: Transaction Processing Monitor

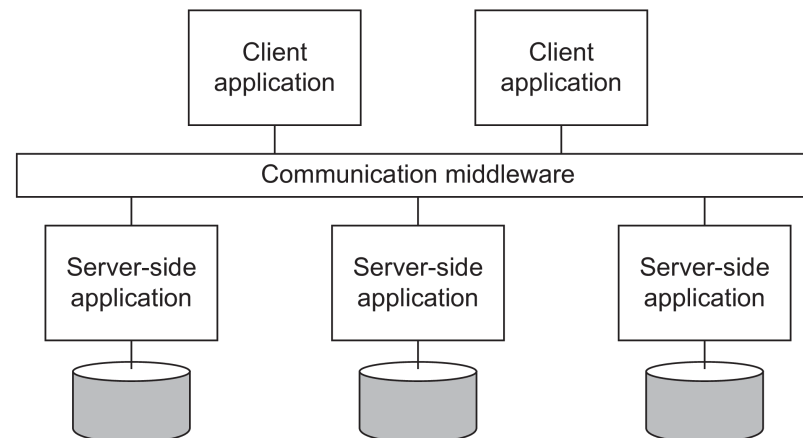
- TPM je prvo rešenje za koordinaciju izvršavanja ugnježenih transakcija u distribuiranim sistemima
 - Protokol distribuirani komit
 - Prost request/reply mehanizam



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Midlver i EAI

- Savremeni midlver DS pruža komunikaciona sredstva za integraciju:
 - **Remote Procedure Call (RPC)**: zahtevi (engl. *requests*) se šalju pozivom lokalne procedure, pakuju se u poruke, obrađuju, odgovor se šalje kao poruka i rezultat se dobija kao povratna vrednost poziva
 - RMI (Remote Method Invocation) – isto kao RPC, samo sa objektima umesto funkcija
 - Mana: caller i callee moraju da rade u isto vreme i da znaju tačno kako da se obraćaju
 - **Message-Oriented Middleware (MOM)**: poruke se šalju logičkoj tački kontakta, tj. objavljuju se i potom prosleđuju pretplaćenim (engl. *subscribed*) aplikacijama, objavi/pretplati se (engl. *publish/subscribe*) sistemi



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>

Mehanizmi integracije aplikacija

- **Prenos fajla** (engl. *file transfer*): tehnički prost, nije fleksibilan:
 - Utvrditi format i strukturu fajla (XML, JSON, ...)
 - Rešiti upravljanje fajlovima
 - Propagacija ažuriranja i notifikacije
- **Deljena baza** (engl. *shared database*): mnogo fleksibilniji, ali zahteva zajedničku shemu podataka i predstavlja potencijalno usko grlo (engl. *bottleneck*)
- **RPC**: efikasan kada je neophodno izvršavanje serije akcija
 - Omogućava aplikaciji A da koristi informacije dostupne samo aplikaciji B, bez da A dobije direktan pristup tim informacijama
- **Slanje poruka** (engl. *messaging*): RPC traži da se pozivajuća (caller) i pozvana (callee) procedura izvršavaju istovremeno. Slanje poruka omogućava razdvajanje u vremenu i prostoru

Distribuirani prožimajući računarski sistemi

- Rastuća sledeća generacija distribuiranih sistema kod kojih su **čvorovi mali, mobilni i vrlo često ugrađeni u veće sisteme**, karakteriše ih činjenica da se **računarski sistem prirodno uklapa u korisničko okruženje**
- Tri (preklapajuće) klase:
 - **Svepristuni** (engl. *ubiquitous*) **računarski sistemi**: prožimajući i kontinualno prisutni, tj. postoji kontinualna interakcija između sistema i korisnika. Računarstvo se pojavljuje bilo kada i bilo gde
 - **Mobilni računarski sistemi**: prožimajući, ali sa naglaskom na činjenicu da su uređaju inherentno prenosivi
 - **Senzorske (i aktuatorske) mreže**: prožimajući, ali sa naglaskom na stvarno (kolaborativno) osećanje (engl. *sensing*) i dejstvo (engl. *actuation*) na okruženje

Sveprisutni računarski sistemi

- Glavne karakteristike **sveprisutnih računarskih sistema**:
 1. **Distribuiranost** (engl. *distribution*) – uređaji su umreženi, distribuirani i pristupačni na transparentan način
 2. **Interakcija** (engl. *interaction*) – interakcija između korisnika i uređaja je krajnje neprimetna
 3. **Razumevanje konteksta** (engl. *context awareness*) – sistem je „svestan“ korisničkog konteksta kako bi optimizovao interakciju
 4. **Autonomija** (engl. *autonomy*) – uređaji rade autonomno bez ljudske intervencije te su s toga visoko samo-upravljivi
 5. **Inteligencija** (engl. *intelligence*) – sistem kao celina može da prihvati širok spektar dinamičkih akcija i interakcija

Mobilni računarski sistemi

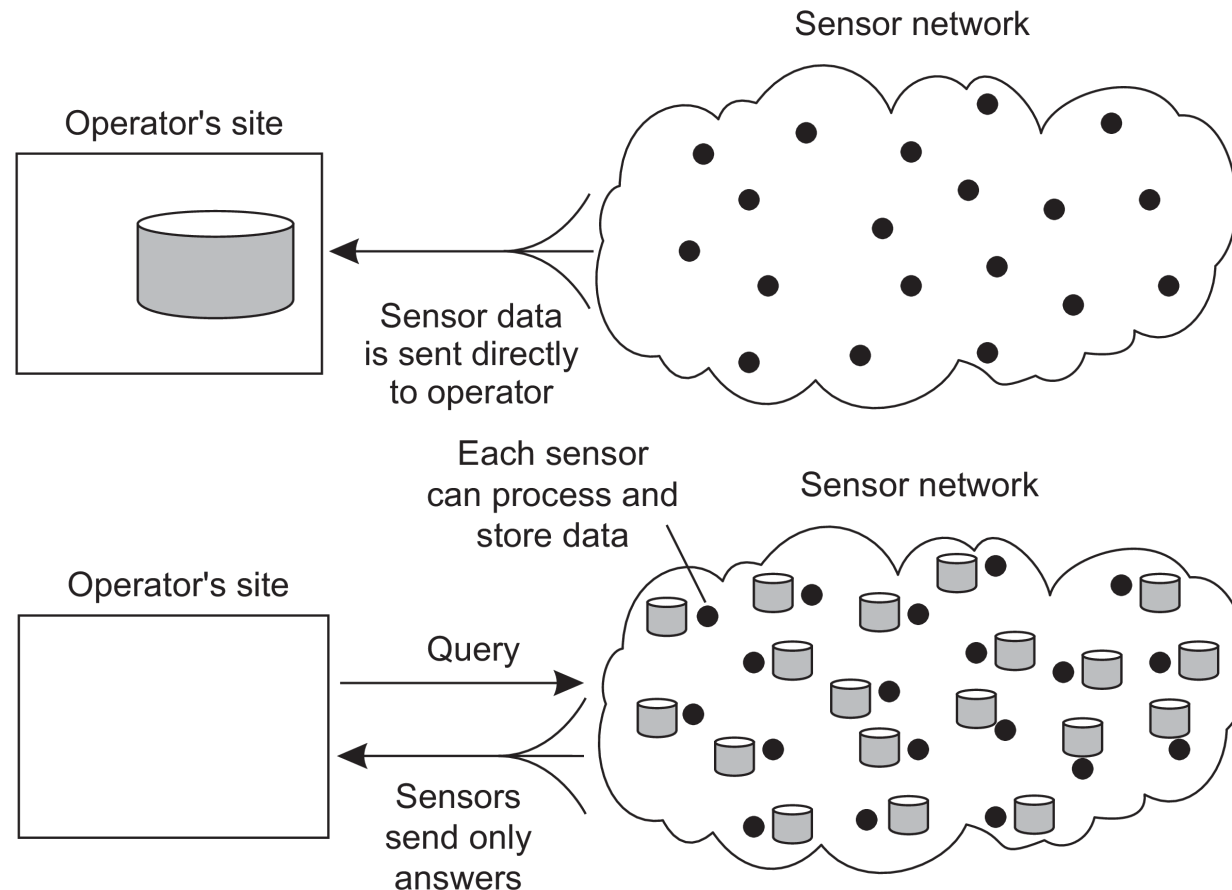
- Glavne karakteristike **mobilnih računarskih sistema**:
 1. **Širok spektar** različitih mobilnih uređaja (pametni telefoni, tableti, GPS uređaji, daljinski upravljači, ...), tipično bežično povezanih
 2. **Mobilnost** povlači da se **lokacija uređaja menja tokom vremena** ⇒ promena lokanih servisa, dostupnosti, itd. Ključan servis: otkrivanje (engl. *discovery*)
 3. **Komunikacija može postati teška**: nema stabilnih ruta, ali takođe ni garantovane povezanosti (engl. *connectivity*) ⇒ umrežavanje otporno na prekide (engl. *disruption-tolerant networking*) – tehnike slanja poruka zasnovane na plavljenju (engl. *flooding*)

Senzorske mreže

- Glavne karakteristike **senzorskih mreža**:
 1. Sastoji se od **čvorova** za koje je **priključen jedan ili više senzora**
 2. **Čvorovi** mogu da se ponašaju i kao **aktuatori**, npr. automatska aktivacija prskalice kada se detektuje požar
 3. Čvorovi su:
 - **Mnogobrojni** (od desetina pa do hiljada)
 - **Jednostavni** (mali kapacitet memorije/izračunavanja/komunikacije)
 - Najčešće **napajani pomoću baterija** (ili čak bez baterija)

Senzorske mreže

- Senzorske mreže kao distribuirane baze podataka, potreba za obradom podataka unutar mreže (npr. stablo u mreži i agregacija), dva ekstremna rešenja:



Izvor: <https://www.distributed-systems.net/index.php/books/distributed-systems-3rd-edition-2017/>